

Temas de “Programación funcional” (curso 2011–12)

José A. Alonso Jiménez

Grupo de Lógica Computacional

Dpto. de Ciencias de la Computación e Inteligencia Artificial

Universidad de Sevilla

Sevilla, 24 de Septiembre de 2011 (versión de 24 de septiembre de 2011)

Esta obra está bajo una licencia Reconocimiento–NoComercial–CompartirIgual 2.5 Spain de Creative Commons.

Se permite:

- copiar, distribuir y comunicar públicamente la obra
- hacer obras derivadas

Bajo las condiciones siguientes:



Reconocimiento. Debe reconocer los créditos de la obra de la manera especificada por el autor.



No comercial. No puede utilizar esta obra para fines comerciales.



Compartir bajo la misma licencia. Si altera o transforma esta obra, o genera una obra derivada, sólo puede distribuir la obra generada bajo una licencia idéntica a ésta.

- Al reutilizar o distribuir la obra, tiene que dejar bien claro los términos de la licencia de esta obra.
- alguna de estas condiciones puede no aplicarse si se obtiene el permiso del titular de los derechos de autor.

Esto es un resumen del texto legal (la licencia completa). Para ver una copia de esta licencia, visite <http://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/2.5/es/> o envíe una carta a Creative Commons, 559 Nathan Abbott Way, Stanford, California 94305, USA.

Índice general

1. Introducción a la programación funcional	5
1.1. Funciones	5
1.2. Programación funcional	7
1.3. Rasgos característicos de Haskell	8
1.4. Antecedentes históricos	9
1.5. Presentación de Haskell	9
2. Introducción a la programación con Haskell	13
2.1. El sistema GHC	13
2.2. Iniciación a GHC	13
2.2.1. Inicio de sesión con GHCi	13
2.2.2. Cálculo aritmético	14
2.2.3. Cálculo con listas	14
2.2.4. Cálculos con errores	15
2.3. Aplicación de funciones	16
2.4. Guiones Haskell	17
2.4.1. El primer guión Haskell	17
2.4.2. Nombres de funciones	18
2.4.3. La regla del sangrado	18
2.4.4. Comentarios en Haskell	19
3. Tipos y clases	21
3.1. Conceptos básicos sobre tipos	21
3.2. Tipos básicos	22
3.3. Tipos compuestos	23
3.3.1. Tipos listas	23
3.3.2. Tipos tuplas	24
3.3.3. Tipos funciones	24
3.4. Parcialización	25
3.5. Polimorfismo y sobrecarga	27
3.5.1. Tipos polimórficos	27

3.5.2. Tipos sobrecargados	28
3.6. Clases básicas	29
4. Definición de funciones	35
4.1. Definiciones por composición	35
4.2. Definiciones con condicionales	35
4.3. Definiciones con ecuaciones con guardas	36
4.4. Definiciones con equiparación de patrones	36
4.4.1. Constantes como patrones	36
4.4.2. Variables como patrones	37
4.4.3. Tuplas como patrones	37
4.4.4. Listas como patrones	37
4.4.5. Patrones enteros	38
4.5. Expresiones lambda	38
4.6. Secciones	40
5. Definiciones de listas por comprensión	43
5.1. Generadores	43
5.2. Guardas	44
5.3. La función zip	45
5.4. Comprensión de cadenas	46
5.5. Cifrado César	47
5.5.1. Codificación y decodificación	48
5.5.2. Análisis de frecuencias	50
5.5.3. Descifrado	51
6. Funciones recursivas	53
6.1. Recursión numérica	53
6.2. Recursión sobre lista	54
6.3. Recursión sobre varios argumentos	57
6.4. Recursión múltiple	57
6.5. Recursión mutua	58
6.6. Heurísticas para las definiciones recursivas	59
7. Funciones de orden superior	63
7.1. Funciones de orden superior	63
7.2. Procesamiento de listas	64
7.2.1. La función map	64
7.2.2. La función filter	65
7.3. Función de plegado por la derecha: foldr	66
7.4. Función de plegado por la izquierda: foldl	69

7.5. Composición de funciones	70
7.6. Caso de estudio: Codificación binaria y transmisión de cadenas	71
7.6.1. Cambio de bases	72
7.6.2. Codificación y decodificación	73
8. Razonamiento sobre programas	77
8.1. Razonamiento ecuacional	77
8.1.1. Cálculo con longitud	77
8.1.2. Propiedad de intercambia	77
8.1.3. Inversa de listas unitarias	78
8.1.4. Razonamiento ecuacional con análisis de casos	79
8.2. Razonamiento por inducción sobre los naturales	79
8.2.1. Esquema de inducción sobre los naturales	79
8.2.2. Ejemplo de inducción sobre los naturales	80
8.3. Razonamiento por inducción sobre listas	81
8.3.1. Esquema de inducción sobre listas	81
8.3.2. Asociatividad de ++	81
8.3.3. [] es la identidad para ++ por la derecha	82
8.3.4. Relación entre length y ++	83
8.3.5. Relación entre take y drop	84
8.3.6. La concatenación de listas vacías es vacía	85
8.4. Equivalencia de funciones	86
8.5. Propiedades de funciones de orden superior	87
9. Declaraciones de tipos y clases	91
9.1. Declaraciones de tipos	91
9.2. Definiciones de tipos de datos	93
9.3. Definición de tipos recursivos	95
9.4. Sistema de decisión de tautologías	99
9.5. Máquina abstracta de cálculo aritmético	102
9.6. Declaraciones de clases y de instancias	104
10. Evaluación perezosa	109
10.1. Estrategias de evaluación	109
10.2. Terminación	110
10.3. Número de reducciones	111
10.4. Estructuras infinitas	112
10.5. Programación modular	113
10.6. Aplicación estricta	114

11. Aplicaciones de programación funcional	119
11.1. El juego de cifras y letras	119
11.1.1. Introducción	119
11.1.2. Búsqueda de la solución por fuerza bruta	123
11.1.3. Búsqueda combinando generación y evaluación	125
11.1.4. Búsqueda mejorada mediante propiedades algebraicas	127
11.2. El problema de las reinas	130
11.3. Números de Hamming	131
12. Analizadores sintácticos funcionales	133
12.1. Analizadores sintácticos	133
12.2. El tipo de los analizadores sintácticos	133
12.3. Analizadores sintácticos básicos	134
12.4. Composición de analizadores sintácticos	135
12.4.1. Secuenciación de analizadores sintácticos	135
12.4.2. Elección de analizadores sintácticos	136
12.5. Primitivas derivadas	136
12.6. Tratamiento de los espacios	139
12.7. Analizador de expresiones aritméticas	140
13. Programas interactivos	147
13.1. Programas interactivos	147
13.2. El tipo de las acciones de entrada/salida	148
13.3. Acciones básicas	148
13.4. Secuenciación	148
13.5. Primitivas derivadas	149
13.6. Ejemplos de programas interactivos	150
13.6.1. Juego de adivinación interactivo	150
13.6.2. Calculadora aritmética	151
13.6.3. El juego de la vida	154
14. El TAD de las pilas	159
14.1. Tipos abstractos de datos	159
14.1.1. Abstracción y tipos abstractos de datos	159
14.2. Especificación del TAD de las pilas	159
14.2.1. Signatura del TAD pilas	159
14.2.2. Propiedades del TAD de las pilas	160
14.3. Implementaciones del TAD de las pilas	161
14.3.1. Las pilas como tipos de datos algebraicos	161
14.3.2. Las pilas como listas	163
14.4. Comprobación de las implementaciones con QuickCheck	164

14.4.1. Librerías auxiliares	164
14.4.2. Generador de pilas	165
14.4.3. Especificación de las propiedades de las pilas	165
14.4.4. Comprobación de las propiedades	166
15. El TAD de las colas	167
15.1. Especificación del TAD de las colas	167
15.1.1. Signatura del TAD de las colas	167
15.1.2. Propiedades del TAD de las colas	168
15.2. Implementaciones del TAD de las colas	168
15.2.1. Implementación de las colas mediante listas	168
15.2.2. Implementación de las colas mediante pares de listas	170
15.3. Comprobación de las implementaciones con QuickCheck	173
15.3.1. Librerías auxiliares	173
15.3.2. Generador de colas	174
15.3.3. Especificación de las propiedades de las colas	174
15.3.4. Comprobación de las propiedades	176
16. El TAD de las colas de prioridad	179
16.1. Especificación del TAD de las colas de prioridad	179
16.1.1. Signatura del TAD colas de prioridad	179
16.1.2. Propiedades del TAD de las colas de prioridad	180
16.2. Implementaciones del TAD de las colas de prioridad	180
16.2.1. Las colas de prioridad como listas	180
16.2.2. Las colas de prioridad como montículos	182
16.3. Comprobación de las implementaciones con QuickCheck	182
16.3.1. Librerías auxiliares	182
16.3.2. Generador de colas de prioridad	183
16.3.3. Especificación de las propiedades de las colas de prioridad	184
16.3.4. Comprobación de las propiedades	185
17. El TAD de los conjuntos	187
17.1. Especificación del TAD de los conjuntos	187
17.1.1. Signatura del TAD de los conjuntos	187
17.1.2. Propiedades del TAD de los conjuntos	187
17.2. Implementaciones del TAD de los conjuntos	188
17.2.1. Los conjuntos como listas no ordenadas con duplicados	188
17.2.2. Los conjuntos como listas no ordenadas sin duplicados	191
17.2.3. Los conjuntos como listas ordenadas sin duplicados	193
17.2.4. Los conjuntos de números enteros mediante números binarios	195
17.3. Comprobación de las implementaciones con QuickCheck	199

17.3.1. Librerías auxiliares	199
17.3.2. Generador de conjuntos	199
17.3.3. Especificación de las propiedades de los conjuntos	199
17.3.4. Comprobación de las propiedades	201
18. El TAD de las tablas	203
18.1. El tipo predefinido de las tablas (“arrays”)	203
18.1.1. La clase de los índices de las tablas	203
18.1.2. El tipo predefinido de las tablas (“arrays”)	204
18.2. Especificación del TAD de las tablas	208
18.2.1. Signatura del TAD de las tablas	208
18.2.2. Propiedades del TAD de las tablas	208
18.3. Implementaciones del TAD de las tablas	209
18.3.1. Las tablas como funciones	209
18.3.2. Las tablas como listas de asociación	210
18.3.3. Las tablas como matrices	212
18.4. Comprobación de las implementaciones con QuickCheck	214
18.4.1. Librerías auxiliares	214
18.4.2. Generador de tablas	214
18.4.3. Especificación de las propiedades de las tablas	215
18.4.4. Comprobación de las propiedades	216
19. El TAD de los árboles binarios de búsqueda	217
19.1. Especificación del TAD de los árboles binarios de búsqueda	217
19.1.1. Signatura del TAD de los árboles binarios de búsqueda	217
19.1.2. Propiedades del TAD de los árboles binarios de búsqueda	218
19.2. Implementación del TAD de los árboles binarios de búsqueda	219
19.2.1. Los ABB como tipo de dato algebraico	219
19.3. Comprobación de la implementación con QuickCheck	223
19.3.1. Librerías auxiliares	223
19.3.2. Generador de árboles binarios de búsqueda	223
19.3.3. Especificación de las propiedades de los árboles de búsqueda	224
19.3.4. Comprobación de las propiedades	227
20. El TAD de los montículos	229
20.1. Especificación del TAD de los montículos	229
20.1.1. Signatura del TAD de los montículos	229
20.1.2. Propiedades del TAD de los montículos	230
20.2. Implementación del TAD de los montículos	230
20.2.1. Los montículos como tipo de dato algebraico	230
20.3. Comprobación de la implementación con QuickCheck	235

20.3.1. Librerías auxiliares	235
20.3.2. Generador de montículos	235
20.3.3. Especificación de las propiedades de los montículos	237
20.3.4. Comprobación de las propiedades	238
20.4. Implementación de las colas de prioridad mediante montículos	239
20.4.1. Las colas de prioridad como montículos	239
21. El TAD de los polinomios	243
21.1. Especificación del TAD de los polinomios	243
21.1.1. Signatura del TAD de los polinomios	243
21.1.2. Propiedades del TAD de los polinomios	244
21.2. Implementación del TAD de los polinomios	244
21.2.1. Los polinomios como tipo de dato algebraico	244
21.2.2. Los polinomios como listas dispersas	247
21.2.3. Los polinomios como listas densas	250
21.3. Comprobación de las implementaciones con QuickCheck	253
21.3.1. Librerías auxiliares	253
21.3.2. Generador de polinomios	253
21.3.3. Especificación de las propiedades de los polinomios	254
21.3.4. Comprobación de las propiedades	255
21.4. Operaciones con polinomios	256
21.4.1. Operaciones con polinomios	256
22. Algoritmos sobre grafos	261
22.1. El TAD de los grafos	261
22.1.1. Definiciones y terminología sobre grafos	261
22.1.2. Signatura del TAD de los grafos	262
22.1.3. Implementación de los grafos como vectores de adyacencia	263
22.1.4. Implementación de los grafos como matrices de adyacencia	266
22.2. Recorridos en profundidad y en anchura	269
22.2.1. Recorrido en profundidad	269
22.2.2. Recorrido en anchura	272
22.3. Ordenación topológica	272
22.3.1. Ordenación topológica	272
22.4. Árboles de expansión mínimos	274
22.4.1. Árboles de expansión mínimos	274
22.4.2. El algoritmo de Kruskal	275
22.4.3. El algoritmo de Prim	278

23. Técnicas de diseño descendente de algoritmos	279
23.1. La técnica de divide y vencerás	279
23.1.1. La técnica de divide y vencerás	279
23.1.2. La ordenación por mezcla como ejemplo de DyV	280
23.1.3. La ordenación rápida como ejemplo de DyV	280
23.2. Búsqueda en espacios de estados	281
23.2.1. El patrón de búsqueda en espacios de estados	281
23.2.2. El problema del 8 puzzle	282
23.2.3. El problema de las n reinas	285
23.2.4. El problema de la mochila	287
23.3. Búsqueda por primero el mejor	289
23.3.1. El patrón de búsqueda por primero el mejor	289
23.3.2. El problema del 8 puzzle por BPM	289
23.4. Búsqueda en escalada	290
23.4.1. El patrón de búsqueda en escalada	290
23.4.2. El problema del cambio de monedas por escalada	291
23.4.3. El algoritmo de Prim del árbol de expansión mínimo por escalada	292
24. Técnicas de diseño ascendente de algoritmos	295
24.1. Programación dinámica	295
24.1.1. Introducción a la programación dinámica	295
24.1.2. El patrón de la programación dinámica	296
24.2. Fibonacci como ejemplo de programación dinámica	297
24.2.1. Definición de Fibonacci mediante programación dinámica	297
24.3. Producto de cadenas de matrices (PCM)	299
24.3.1. Descripción del problema PCM	299
24.3.2. Solución del PCM mediante programación dinámica	300
24.3.3. Solución del PCM mediante divide y vencerás	302
24.4. Árboles binarios de búsqueda optimales (ABBO)	303
24.4.1. Descripción del problema de ABBO	303
24.4.2. Solución del ABBO mediante programación dinámica	304
24.5. Caminos mínimos entre todos los pares de nodos de un grafo(CM)	306
24.5.1. Descripción del problema	306
24.5.2. Solución del problema de los caminos mínimos (CM)	306
24.6. Problema del viajante (PV)	308
24.6.1. Descripción del problema	308
24.6.2. Solución del problema del viajante (PV)	309
A. Resumen de funciones predefinidas de Haskell	313
Bibliografía	316

Tema 1

Introducción a la programación funcional

Contenido

1.1. Funciones	5
1.2. Programación funcional	7
1.3. Rasgos característicos de Haskell	8
1.4. Antecedentes históricos	9
1.5. Presentación de Haskell	9

1.1. Funciones

Funciones en Haskell

- En Haskell, una **función** es una **aplicación** que toma uno o más **argumentos** y devuelve un **valor**.
- En Haskell, las funciones se definen mediante **ecuaciones** formadas por el **nombre de la función**, los **nombres de los argumentos** y el **cuerpo** que especifica cómo se calcula el valor a partir de los argumentos.
- Ejemplo de definición de función en Haskell:

```
dobles x = x + x
```

- Ejemplo de evaluación:
dobles 3
= 3 + 3 [def. de doble]
= 6 [def. de +]

Evaluaciones de funciones en Haskell

- Ejemplo de evaluación anidada impaciente:

```

doble (doble 3)
= doble (3 + 3)    [def. de doble]
= doble 6          [def. de +]
= 6 + 6           [def. de doble]
= 12              [def. de +]

```

- Ejemplo de evaluación anidada perezosa:

```

doble (doble 3)
= (doble 3) + (doble 3) [def. de doble]
= (3 + 3) + (doble 3)  [def. de doble]
= 6 + (doble 3)        [def. de +]
= 6 + (3 + 3)          [def. de doble]
= 6 + 6                [def. de +]
= 12                   [def. de +]

```

Comprobación de propiedades

- Propiedad: El doble de x más y es el doble de x más el doble de y
- Expresión de la propiedad:

```
prop_doble x y = doble (x+y) == (doble x) + (doble y)
```

- Comprobación de la propiedad con QuickCheck:

```
*Main> quickCheck prop_doble
+++ OK, passed 100 tests.
```

- Para usar QuickCheck hay que importarlo, escribiendo al principio del fichero

```
import Test.QuickCheck
```

Refutación de propiedades

- Propiedad: El producto de dos números cualquiera es distinto de su suma.
- Expresión de la propiedad:

```
prop_prod_suma x y = x*y /= x+y
```

- Refutación de la propiedad con QuickCheck:

```
*Main> quickCheck prop_prod_suma
*** Failed! Falsifiable (after 1 test):
0
0
```

- Refinamiento: El producto de dos números no nulos cualesquiera es distinto de su suma.

```
prop_prod_suma' x y =
  x /= 0 && y /= 0 ==> x*y /= x+y
```

- Refutación de la propiedad con QuickCheck:

```
*Main> quickCheck prop_prod_suma'
+++ OK, passed 100 tests.
*Main> quickCheck prop_prod_suma'
*** Failed! Falsifiable (after 5 tests):
2
2
```

1.2. Programación funcional

Programación funcional y programación imperativa

- La **programación funcional** es un estilo de programación cuyo método básico de computación es la aplicación de funciones a sus argumentos.
- Un **lenguaje de programación funcional** es uno que soporta y potencia el estilo funcional.
- La **programación imperativa** es un estilo de programación en el que los programas están formados por instrucciones que especifican cómo se ha de calcular el resultado.
- Ejemplo de problema para diferenciar los estilos de programación: Sumar los n primeros números.

Solución mediante programación imperativa

- Programa *suma n*:
 - contador := 0
 - total := 0
 - repetir**
 - contador := contador + 1
 - total := total + contador
 - hasta que** contador = n

- Evaluación de *suma 4*:

contador	total
0	0
1	1
2	3
3	6
4	10

Solución mediante programación funcional

- Programa:

```
suma n = sum [1..n]
```

- Evaluación de *suma 4*:
 - suma 4
 - = sum [1..4] [def. de suma]
 - = sum [1, 2, 3, 4] [def. de [..]]
 - = 1 + 2 + 3 + 4 [def. de sum]
 - = 10 [def. de +]

1.3. Rasgos característicos de Haskell

- Programas concisos.
- Sistema potente de tipos.
- Listas por comprensión.
- Funciones recursivas.
- Funciones de orden superior.

- Razonamiento sobre programas.
- Evaluación perezosa.
- Efectos monádicos.

1.4. Antecedentes históricos

- 1930s: Alonzo Church desarrolla el lambda cálculo (teoría básica de los lenguajes funcionales).
- 1950s: John McCarthy desarrolla el Lisp (lenguaje funcional con asignaciones).
- 1960s: Peter Landin desarrolla ISWIN (lenguaje funcional puro).
- 1970s: John Backus desarrolla FP (lenguaje funcional con orden superior).
- 1970s: Robin Milner desarrolla ML (lenguaje funcional con tipos polimórficos e inferencia de tipos).
- 1980s: David Turner desarrolla Miranda (lenguaje funcional perezoso).
- 1987: Un comité comienza el desarrollo de Haskell.
- 2003: El comité publica el "Haskell Report".

1.5. Presentación de Haskell

Ejemplo de recursión sobre listas

- Especificación: $(\text{sum } xs)$ es la suma de los elementos de xs .
- Ejemplo: $\text{sum } [2,3,7] \rightsquigarrow 12$
- Definición:

<pre>sum [] = 0 sum (x:xs) = x + sum xs</pre>
--

- Evaluación:

$\text{sum } [2,3,7]$	
$= 2 + \text{sum } [3,7]$	[def. de sum]
$= 2 + (3 + \text{sum } [7])$	[def. de sum]
$= 2 + (3 + (7 + \text{sum } []))$	[def. de sum]
$= 2 + (3 + (7 + 0))$	[def. de sum]
$= 12$	[def. de +]

- Tipo de sum: $(\text{Num } a) \Rightarrow [a] \rightarrow a$

Ejemplo con listas de comprensión

- Especificación: $(\text{ordena } xs)$ es la lista obtenida ordenando xs mediante el algoritmo de ordenación rápida.
- Ejemplo:

```
ordena [4,6,2,5,3] ~> [2,3,4,5,6]
ordena "deacb"    ~> "abcde"
```

- Definición:

```
ordena [] = []
ordena (x:xs) =
  (ordena menores) ++ [x] ++ (ordena mayores)
  where menores = [a | a <- xs, a <= x]
        mayores = [b | b <- xs, b > x]
```

- Tipo de ordena: $\text{Ord } a \Rightarrow [a] \rightarrow [a]$

Evaluación del ejemplo con listas de comprensión

```
ordena [4,6,2,3]
= (ordena [2,3]) ++ [4] ++ (ordena [6])           [def. ordena]
= ((ordena []) ++ [2] ++ (ordena [3])) ++ [4] ++ (ordena [6]) [def. ordena]
= ([] ++ [2] ++ (ordena [3])) ++ [4] ++ (ordena [6]) [def. ordena]
= ([2] ++ (ordena [3])) ++ [4] ++ (ordena [6,5]) [def. ++]
= ([2] ++ ((ordena []) ++ [3] ++ [])) ++ [4] ++ (ordena [6]) [def. ordena]
= ([2] ++ ([] ++ [3] ++ [])) ++ [4] ++ (ordena [6]) [def. ordena]
= ([2] ++ [3]) ++ [4] ++ (ordena [6])           [def. ++]
= [2,3] ++ [4] ++ (ordena [6])                  [def. ++]
= [2,3,4] ++ (ordena [6])                       [def. ++]
= [2,3,4] ++ ((ordena []) ++ [6] ++ (ordena [])) [def. ordena]
= [2,3,4] ++ ((ordena []) ++ [6] ++ (ordena [])) [def. ordena]
= [2,3,4] ++ ([] ++ [6] ++ [])                 [def. ordena]
= [2,3,4,6]                                     [def. ++]
```

Bibliografía

1. R. Bird. *Introducción a la programación funcional con Haskell*. Prentice Hall, 2000.

-
- Cap. 1: Conceptos fundamentales.
2. G. Hutton *Programming in Haskell*. Cambridge University Press, 2007.
 - Cap. 1: Introduction.
 3. B. O'Sullivan, D. Stewart y J. Goerzen *Real World Haskell*. O'Reilly, 2008.
 - Cap. 1: Getting Started.
 4. B.C. Ruiz, F. Gutiérrez, P. Guerrero y J.E. Gallardo. *Razonando con Haskell*. Thomson, 2004.
 - Cap. 1: Programación funcional.
 5. S. Thompson. *Haskell: The Craft of Functional Programming*, Second Edition. Addison-Wesley, 1999.
 - Cap. 1: Introducing functional programming.

Tema 2

Introducción a la programación con Haskell

Contenido

2.1. El sistema GHC	13
2.2. Iniciación a GHC	13
2.2.1. Inicio de sesión con GHCi	13
2.2.2. Cálculo aritmético	14
2.2.3. Cálculo con listas	14
2.2.4. Cálculos con errores	15
2.3. Aplicación de funciones	16
2.4. Guiones Haskell	17
2.4.1. El primer guión Haskell	17
2.4.2. Nombres de funciones	18
2.4.3. La regla del sangrado	18
2.4.4. Comentarios en Haskell	19

2.1. El sistema GHC

El sistema GHC

- Los programas funcionales pueden evaluarse manualmente (como en el tema anterior).
- Los **lenguajes funcionales** evalúan automáticamente los programas funcionales.

- **Haskell** es un lenguaje funcional.
- **GHC** (Glasgow Haskell Compiler) es el intérprete de Haskell que usaremos en el curso.

2.2. Iniciación a GHC

2.2.1. Inicio de sesión con GHCi

- Inicio mediante `ghci`

```
| I1M> ghci
| GHCi, version 6.10.3: http://www.haskell.org/ghc/  :? for help
| Prelude>
```

- La llamada es `Prelude>`
- Indica que ha cargado las definiciones básicas que forman el prelude y el sistema está listo para leer una expresión, evaluarla y escribir su resultado.

2.2.2. Cálculo aritmético

Cálculo aritmético: Operaciones aritméticas

- Operaciones aritméticas en Haskell:

```
| Prelude> 2+3
| 5
| Prelude> 2-3
| -1
| Prelude> 2*3
| 6
| Prelude> 7 `div` 2
| 3
| Prelude> 2^3
| 8
```

Cálculo aritmético: Precedencia y asociatividad

- Precedencia:

```
|Prelude> 2*10^3
2000
|Prelude> 2+3*4
14
```

- Asociatividad:

```
|Prelude> 2^3^4
2417851639229258349412352
|Prelude> 2^(3^4)
2417851639229258349412352
|Prelude> 2-3-4
-5
|Prelude> (2-3)-4
-5
```

2.2.3. Cálculo con listas

Cálculo con listas: Seleccionar y eliminar

- Seleccionar el primer elemento de una lista no vacía:

```
|head [1,2,3,4,5] ~> 1
```

- Eliminar el primer elemento de una lista no vacía:

```
|tail [1,2,3,4,5] ~> [2,3,4,5]
```

- Seleccionar el n -ésimo elemento de una lista (empezando en 0):

```
|[1,2,3,4,5] !! 2 ~> 3
```

- Seleccionar los n primeros elementos de una lista:

```
|take 3 [1,2,3,4,5] ~> [1,2,3]
```

- Eliminar los n primeros elementos de una lista:

```
|drop 3 [1,2,3,4,5] ~> [4,5]
```

Cálculo con listas

- Calcular la longitud de una lista:

```
|length [1,2,3,4,5] ~> 5
```

- Calcular la suma de una lista de números:

```
|sum [1,2,3,4,5] ~> 15
```

- Calcular el producto de una lista de números:

```
|product [1,2,3,4,5] ~> 120
```

- Concatenar dos listas:

```
|[1,2,3] ++ [4,5] ~> [1,2,3,4,5]
```

- Invertir una lista:

```
|reverse [1,2,3,4,5] ~> [5,4,3,2,1]
```

2.2.4. Cálculos con errores

Ejemplos de cálculos con errores

```
Prelude> 1 'div' 0
*** Exception: divide by zero
Prelude> head []
*** Exception: Prelude.head: empty list
Prelude> tail []
*** Exception: Prelude.tail: empty list
Prelude> [2,3] !! 5
*** Exception: Prelude.(!!): index too large
```

2.3. Aplicación de funciones

Aplicación de funciones en matemáticas y en Haskell

- Notación para funciones en matemáticas:
 - En matemáticas, la aplicación de funciones se representa usando paréntesis y la multiplicación usando yuxtaposición o espacios

- Ejemplo:

$$f(a, b) + cd$$

representa la suma del valor de f aplicado a a y b más el producto de c por d .

- Notación para funciones en Haskell:

- En Haskell, la aplicación de funciones se representa usando espacios y la multiplicación usando $*$.

- Ejemplo:

$$f\ a\ b + c*d$$

representa la suma del valor de f aplicado a a y b más el producto de c por d .

Prioridad de la aplicación de funciones

- En Haskell, la aplicación de funciones tiene mayor prioridad que los restantes operadores. Por ejemplo, la expresión Haskell $f\ a + b$ representa la expresión matemática $f(a) + b$.
- Ejemplos de expresiones Haskell y matemáticas:

Matemáticas	Haskell
$f(x)$	<code>f x</code>
$f(x, y)$	<code>f x y</code>
$f(g(x))$	<code>f (g x)</code>
$f(x, g(y))$	<code>f x (g y)</code>
$f(x)g(y)$	<code>f x * g y</code>

2.4. Guiones Haskell

- En Haskell los usuarios pueden definir funciones.
- Las nuevas definiciones se definen en guiones, que son ficheros de textos compuestos por una sucesión de definiciones.
- Se acostumbra a identificar los guiones de Haskell mediante el sufijo `.hs`

2.4.1. El primer gui3n Haskell

- Iniciar emacs y abrir dos ventanas: `C-x 2`
- En la primera ventana ejecutar Haskell: `M-x run-haskell`
- Cambiar a la otra ventana: `C-x o`

- Iniciar el guión: `C-x C-f ejemplo.hs`
- Escribir en el guión las siguientes definiciones

```
doble x      = x+x
cuadruple x = doble (doble x)
```

- Grabar el guión: `C-x C-s`
- Cargar el guión en Haskell: `C-c C-l`
- Evaluar ejemplos:

```
*Main> cuadruple 10
40
*Main> take (doble 2) [1,2,3,4,5,6]
[1,2,3,4]
```

- Volver al guión: `C-x o`
- Añadir al guión las siguientes definiciones:

```
factorial n = product [1..n]
media ns    = sum ns `div` length ns
```

- Grabar el guión: `C-x s`
- Cargar el guión en Haskell: `C-c C-l`
- Evaluar ejemplos:

```
*Main> factorial (doble 2)
24
*Main> doble (media [1,5,3])
6
```

2.4.2. Nombres de funciones

- Los nombres de funciones tienen que empezar por una letra en minúscula. Por ejemplo,
 - `sumaCuadrado`, `suma_cuadrado`, `suma`
- Las palabras reservadas de Haskell no pueden usarse en los nombres de funciones. Algunas palabras reservadas son


```
case class data default deriving do else
if import in infix infixl infixr instance
let module newtype of then type where
```

- Se acostumbra escribir los argumentos que son listas usando `s` como sufijo de su nombre. Por ejemplo,
 - `ns` representa una lista de números,
 - `xs` representa una lista de elementos,
 - `css` representa una lista de listas de caracteres.

2.4.3. La regla del sangrado

- En Haskell la disposición del texto del programa (el **sangrado**) delimita las definiciones mediante la siguiente regla:

Una definición acaba con el primer trozo de código con un margen izquierdo menor o igual que el del comienzo de la definición actual.

- Ejemplo:

```
a = b + c
  where
    b = 1
    c = 2
d = a * 2
```

- Consejos:
 - Comenzar las definiciones de las funciones en la primera columna.
 - Usar el tabulador en emacs para determinar el sangrado en las definiciones.

2.4.4. Comentarios en Haskell

- En los guiones Haskell pueden incluirse comentarios.
- Un **comentario simple** comienza con `--` y se extiende hasta el final de la línea.
- Ejemplo de comentario simple:

```
-- (factorial n) es el factorial del número n.
factorial n = product [1..n]
```

- Un **comentario anidado** comienza con {- y termina en -}
- Ejemplo de comentario anidado:

```
{- (factorial n) es el factorial del número n.  
   Por ejemplo, factorial 3 == 6 -}  
factorial n = product [1..n]
```

Bibliografía

1. R. Bird. *Introducción a la programación funcional con Haskell*. Prentice Hall, 2000.
 - Cap. 1: Conceptos fundamentales.
2. G. Hutton *Programming in Haskell*. Cambridge University Press, 2007.
 - Cap. 2: First steps.
3. B. O'Sullivan, D. Stewart y J. Goerzen *Real World Haskell*. O'Reilly, 2008.
 - Cap. 1: Getting Started.
4. B. Pope y A. van IJzendoorn *A Tour of the Haskell Prelude (basic functions)*
5. B.C. Ruiz, F. Gutiérrez, P. Guerrero y J.E. Gallardo. *Razonando con Haskell*. Thompson, 2004.
 - Cap. 2: Introducción a Haskell.
6. S. Thompson. *Haskell: The Craft of Functional Programming*, Second Edition. Addison-Wesley, 1999.
 - Cap. 2: Getting started with Haskell and Hugs.

Tema 3

Tipos y clases

Contenido

3.1. Conceptos básicos sobre tipos	21
3.2. Tipos básicos	22
3.3. Tipos compuestos	23
3.3.1. Tipos listas	23
3.3.2. Tipos tuplas	24
3.3.3. Tipos funciones	24
3.4. Parcialización	25
3.5. Polimorfismo y sobrecarga	27
3.5.1. Tipos polimórficos	27
3.5.2. Tipos sobrecargados	28
3.6. Clases básicas	29

3.1. Conceptos básicos sobre tipos

¿Qué es un tipo?

- Un **tipo** es una colección de valores relacionados.
- Un ejemplo de tipos es el de los valores booleanos: `Bool`
- El tipo `Bool` tiene dos valores `True` (verdadero) y `False` (falso).
- $v :: T$ representa que v es un valor del tipo T y se dice que “ v tiene tipo T ”.
- Cálculo de tipo con `:type`

```

Prelude> :type True
True :: Bool
Prelude> :type False
False :: Bool

```

- El tipo `Bool -> Bool` está formado por todas las funciones cuyo argumento y valor son booleanos.
- Ejemplo de tipo `Bool -> Bool`

```

Prelude> :type not
not :: Bool -> Bool

```

Inferencia de tipos

- Regla de inferencia de tipos

$$\frac{f :: A \rightarrow B \quad e :: A}{f e :: B}$$

- Tipos de expresiones:

```
Prelude> :type not True
```

```
not True :: Bool
```

```
Prelude> :type not False
```

```
not False :: Bool
```

```
Prelude> :type not (not False)
```

```
not (not False) :: Bool
```

- Error de tipo:

```
Prelude> :type not 3
```

```
Error: No instance for (Num Bool)
```

```
Prelude> :type 1 + False
```

```
Error: No instance for (Num Bool)
```

Ventajas de los tipos

- Los lenguajes en los que la inferencia de tipo precede a la evaluación se denominan de **tipos seguros**.
- Haskell es un lenguaje de tipos seguros.

- En los lenguajes de tipos seguros no ocurren errores de tipos durante la evaluación.
- La inferencia de tipos no elimina todos los errores durante la evaluación. Por ejemplo,

```
Prelude> :type 1 `div` 0
1 `div` 0 :: (Integral t) => t
Prelude> 1 `div` 0
*** Exception: divide by zero
```

3.2. Tipos básicos

- **Bool (Valores lógicos):**
 - Sus valores son True y False.
- **Char (Caracteres):**
 - Ejemplos: 'a', 'B', '3', '+'
- **String (Cadena de caracteres):**
 - Ejemplos: "abc", "1 + 2 = 3"
- **Int (Enteros de precisión fija):**
 - Enteros entre -2^{31} y $2^{31} - 1$.
 - Ejemplos: 123, -12
- **Integer (Enteros de precisión arbitraria):**
 - Ejemplos: 1267650600228229401496703205376.
- **Float (Reales de precisión arbitraria):**
 - Ejemplos: 1.2, -23.45, 45e-7
- **Double (Reales de precisión doble):**
 - Ejemplos: 1.2, -23.45, 45e-7

3.3. Tipos compuestos

3.3.1. Tipos listas

- Una **lista** es una sucesión de elementos del mismo tipo.
- $[T]$ es el tipo de las listas de elementos de tipo T .
- Ejemplos de listas:

```
[False, True]   :: [Bool]
['a', 'b', 'd'] :: [Char]
["uno", "tres"] :: [String]
```

- Longitudes:
 - La **longitud** de una lista es el número de elementos.
 - La lista de longitud 0, $[],$ es la **lista vacía**.
 - Las listas de longitud 1 se llaman **listas unitarias**.
- Comentarios:
 - El tipo de una lista no informa sobre su longitud:


```
['a', 'b'] :: [Char]
['a', 'b', 'c'] :: [Char]
```
 - El tipo de los elementos de una lista puede ser cualquiera:


```
[[ 'a', 'b' ], [ 'c' ]] :: [[Char]]
```

3.3.2. Tipos tuplas

- Una **tupla** es una sucesión de elementos.
- (T_1, T_2, \dots, T_n) es el tipo de las n -tuplas cuya componente i -ésima es de tipo T_i .
- Ejemplos de tuplas:

```
(False, True)      :: (Bool, Bool)
(False, 'a', True) :: (Bool, Char, Bool)
```

- Aridades:
 - La **aridad** de una tupla es el número de componentes.
 - La tupla de aridad 0, $(),$ es la **tupla vacía**.

- No están permitidas las tuplas de longitud 1.
- Comentarios:
 - El tipo de una tupla informa sobre su longitud:


```
| ('a', 'b')      :: (Char, Char)
| ('a', 'b', 'c') :: (Char, Char, Char)
```
 - El tipo de los elementos de una tupla puede ser cualquiera:


```
| (('a', 'b'), ['c', 'd']) :: ((Char, Char), [Char])
```

3.3.3. Tipos funciones

Tipos funciones

- Una **función** es una aplicación de valores de un tipo en valores de otro tipo.
- $T_1 \rightarrow T_2$ es el tipo de las funciones que aplica valores del tipo T_1 en valores del tipo T_2 .
- Ejemplos de funciones:

```
| not      :: Bool -> Bool
| isDigit :: Char -> Bool
```

Funciones con múltiples argumentos o valores

- Ejemplo de función con múltiples argumentos:
suma (x,y) es la suma de x e y. Por ejemplo, suma (2,3) es 5.

```
suma :: (Int, Int) -> Int
suma (x,y) = x+y
```

- Ejemplo de función con múltiples valores:
deCeroA 5 es la lista de los números desde 0 hasta n. Por ejemplo, deCeroA n es [0,1,2,3,4,5].

```
deCeroA :: Int -> [Int]
deCeroA n = [0..n]
```

- Notas:
 1. En las definiciones se ha escrito la **signatura** de las funciones.
 2. No es obligatorio escribir la signatura de las funciones.
 3. Es conveniente escribir las signatura.

3.4. Parcialización

Parcialización

- Mecanismo de **parcialización** (*currying* en inglés): Las funciones de más de un argumento pueden interpretarse como funciones que toman un argumento y devuelven otra función con un argumento menos.
- Ejemplo de parcialización:

```
suma' :: Int -> (Int -> Int)
suma' x y = x+y
```

suma' toma un entero x y devuelve la función suma' x que toma un entero y y devuelve la suma de x e y. Por ejemplo,

```
*Main> :type suma' 2
suma' 2 :: Int -> Int
*Main> :type suma' 2 3
suma' 2 3 :: Int
```

- Ejemplo de parcialización con tres argumentos:

```
mult :: Int -> (Int -> (Int -> Int))
mult x y z = x*y*z
```

mult toma un entero x y devuelve la función mult x que toma un entero y y devuelve la función mult x y que toma un entero z y devuelve x*y*z. Por ejemplo,

```
*Main> :type mult 2
mult 2 :: Int -> (Int -> Int)
*Main> :type mult 2 3
mult 2 3 :: Int -> Int
*Main> :type mult 2 3 7
mult 2 3 7 :: Int
```

Aplicación parcial

- Las funciones que toman sus argumentos de uno en uno se llaman **currificadas** (*curried* en inglés).
- Las funciones suma' y mult son currificadas.

- Las funciones currificadas pueden aplicarse parcialmente. Por ejemplo,

```
*Main> (suma' 2) 3
5
```

- Pueden definirse funciones usando aplicaciones parciales. Por ejemplo,

```
suc :: Int -> Int
suc = suma' 1
```

`suc x` es el sucesor de `x`. Por ejemplo, `suc 2` es 3.

Convenios para reducir paréntesis

- Convenio 1: Las flechas en los tipos se asocia por la derecha. Por ejemplo,

```
Int -> Int -> Int -> Int
```

representa a

```
Int -> (Int -> (Int -> Int))
```

- Convenio 2: Las aplicaciones de funciones se asocia por la izquierda. Por ejemplo,

```
mult x y z
```

representa a

```
((mult x) y) z
```

- **Nota:** Todas las funciones con múltiples argumentos se definen en forma currificada, salvo que explícitamente se diga que los argumentos tienen que ser tuplas.

3.5. Polimorfismo y sobrecarga

3.5.1. Tipos polimórficos

- Un tipo es **polimórfico** (“tiene muchas formas”) si contiene una variable de tipo.
- Una función es **polimórfica** si su tipo es polimórfico.
- La función `length` es polimórfica:

- Comprobación:

```
|Prelude> :type length
|length :: [a] -> Int
```

- Significa que para cualquier tipo `a`, `length` toma una lista de elementos de tipo `a` y devuelve un entero.

- `a` es una variable de tipos.
- Las variables de tipos tienen que empezar por minúscula.
- Ejemplos:

```
length [1, 4, 7, 1]           ~> 4
length ["Lunes", "Martes", "Jueves"] ~> 3
length [reverse, tail]      ~> 2
```

Ejemplos de funciones polimórficas

- `fst :: (a, b) -> a`

```
fst (1, 'x')           ~> 1
fst (True, "Hoy")     ~> True
```

- `head :: [a] -> a`

```
head [2,1,4]          ~> 2
head ['b', 'c']      ~> 'b'
```

- `take :: Int -> [a] -> [a]`

```
take 3 [3,5,7,9,4]    ~> [3,5,7]
take 2 ['l', 'o', 'l', 'a'] ~> "lo"
take 2 "lola"         ~> "lo"
```

- `zip :: [a] -> [b] -> [(a, b)]`

```
zip [3,5] "lo" ~> [(3, 'l'), (5, 'o')]
```

- `id :: a -> a`

```
id 3           ~> 3
id 'x'        ~> 'x'
```

3.5.2. Tipos sobrecargados

- Un tipo está **sobrecargado** si contiene una restricción de clases.
- Una función está **sobrecargada** si su tipo está sobrecargado.
- La función `sum` está sobrecargada:
 - Comprobación:

```
Prelude> :type sum
sum :: (Num a) => [a] -> a
```

- Significa que para cualquier tipo numérico a , `sum` toma una lista de elementos de tipo a y devuelve un valor de tipo a .
- `Num a` es una restricción de clases.
- Las restricciones de clases son expresiones de la forma $C a$, donde C es el nombre de una clase y a es una variable de tipo.
- Ejemplos:

```
sum [2, 3, 5]           ~> 10
sum [2.1, 3.23, 5.345] ~> 10.675
```

Ejemplos de tipos sobrecargados

- Ejemplos de funciones sobrecargadas:
 - `(-)` :: (Num a) => a -> a -> a
 - `(*)` :: (Num a) => a -> a -> a
 - `negate` :: (Num a) => a -> a
 - `abs` :: (Num a) => a -> a
 - `signum` :: (Num a) => a -> a
- Ejemplos de números sobrecargados:
 - `5` :: (Num t) => t
 - `5.2` :: (Fractional t) => t

3.6. Clases básicas

- Una **clase** es una colección de tipos junto con ciertas operaciones sobrecargadas llamadas **métodos**.
- Clases básicas:

<code>Eq</code>	tipos comparables por igualdad
<code>Ord</code>	tipos ordenados
<code>Show</code>	tipos mostrables
<code>Read</code>	tipos legibles
<code>Num</code>	tipos numéricos
<code>Integral</code>	tipos enteros
<code>Fractional</code>	tipos fraccionarios

La clase Eq (tipos comparables por igualdad)

- Eq contiene los tipos cuyos valores son comparables por igualdad.

- Métodos:

```
(==) :: a -> a -> Bool
(/=) :: a -> a -> Bool
```

- Instancias:

- Bool, Char, String, Int, Integer, Float y Double.
- tipos compuestos: listas y tuplas.

- Ejemplos:

```
False == True      ~> False
False /= True      ~> True
'a' == 'b'         ~> False
"aei" == "aei"     ~> True
[2,3] == [2,3,2]   ~> False
('a',5) == ('a',5) ~> True
```

La clase Ord (tipos ordenados)

- Ord es la subclase de Eq de tipos cuyos valores están ordenados.

- Métodos:

```
(<), (<=), (>), (>=) :: a -> a -> Bool
min, max              :: a -> a -> a
```

- Instancias:

- Bool, Char, String, Int, Integer, Float y Double.
- tipos compuestos: listas y tuplas.

- Ejemplos:

```
False < True       ~> True
min 'a' 'b'       ~> 'a'
"elegante" < "elefante" ~> False
[1,2,3] < [1,2]    ~> False
('a',2) < ('a',1) ~> False
('a',2) < ('b',1) ~> True
```

La clase Show (tipos mostrables)

- Show contiene los tipos cuyos valores se pueden convertir en cadenas de caracteres.

- Método:

```
| show :: a -> String
```

- Instancias:

- Bool, Char, String, Int, Integer, Float y Double.
- tipos compuestos: listas y tuplas.

- Ejemplos:

```
| show False      ~> "False"
| show 'a'        ~> "'a'"
| show 123        ~> "123"
| show [1,2,3]    ~> "[1,2,3]"
| show ('a',True) ~> "('a',True)"
```

La clase Read (tipos legibles)

- Read contiene los tipos cuyos valores se pueden obtener a partir de cadenas de caracteres.

- Método:

```
| read :: String -> a
```

- Instancias:

- Bool, Char, String, Int, Integer, Float y Double.
- tipos compuestos: listas y tuplas.

- Ejemplos:

```
| read "False" :: Bool      ~> False
| read "'a'"   :: Char      ~> 'a'
| read "123"   :: Int       ~> 123
| read "[1,2,3]" :: [Int]    ~> [1,2,3]
| read "('a',True)" :: (Char,Bool) ~> ('a',True)
```

La clase Num (tipos numéricos)

- Num es la subclase de Eq y Ord de tipos cuyos valores son números

- Métodos:

```
(+), (*), (-)      :: a -> a -> a
negate, abs, signum :: a -> a
```

- Instancias: Int, Integer, Float y Double.

- Ejemplos:

```
2+3      ~> 5
2.3+4.2  ~> 6.5
negate 2.7 ~> -2.7
abs (-5) ~> 5
signum (-5) ~> -1
```

La clase Integral (tipos enteros)

- Integral es la subclase de Num cuyo tipos tienen valores enteros.

- Métodos:

```
div :: a -> a -> a
mod :: a -> a -> a
```

- Instancias: Int e Integer.

- Ejemplos:

```
11 'div' 4 ~> 2
11 'mod' 4 ~> 3
```

La clase Fractional (tipos fraccionarios)

- Fractional es la subclase de Num cuyo tipos tienen valores no son enteros.

- Métodos:

```
(/)  :: a -> a -> a
recip :: a -> a
```

- Instancias: Float y Double.

- Ejemplos:

7.0 / 2.0	↪	3.5
recip 0.2	↪	5.0

Bibliografía

1. R. Bird. *Introducción a la programación funcional con Haskell*. Prentice Hall, 2000.
 - Cap. 2: Tipos de datos simples.
2. G. Hutton *Programming in Haskell*. Cambridge University Press, 2007.
 - Cap. 3: Types and classes.
3. B. O'Sullivan, D. Stewart y J. Goerzen *Real World Haskell*. O'Reilly, 2008.
 - Cap. 2: Types and Functions.
4. B.C. Ruiz, F. Gutiérrez, P. Guerrero y J.E. Gallardo. *Razonando con Haskell*. Thomson, 2004.
 - Cap. 2: Introducción a Haskell.
 - Cap. 5: El sistema de clases de Haskell.
5. S. Thompson. *Haskell: The Craft of Functional Programming*, Second Edition. Addison-Wesley, 1999.
 - Cap. 3: Basic types and definitions.

Tema 4

Definición de funciones

Contenido

4.1. Definiciones por composición	35
4.2. Definiciones con condicionales	35
4.3. Definiciones con ecuaciones con guardas	36
4.4. Definiciones con equiparación de patrones	36
4.4.1. Constantes como patrones	36
4.4.2. Variables como patrones	37
4.4.3. Tuplas como patrones	37
4.4.4. Listas como patrones	37
4.4.5. Patrones enteros	38
4.5. Expresiones lambda	38
4.6. Secciones	40

4.1. Definiciones por composición

- Decidir si un carácter es un dígito:

```
_____ Prelude _____  
isDigit :: Char -> Bool  
isDigit c = c >= '0' && c <= '9'
```

- Decidir si un entero es par:

```
_____ Prelude _____  
even :: (Integral a) => a -> Bool  
even n = n `rem` 2 == 0
```

- Dividir una lista en su n -ésimo elemento:

```

Prelude
splitAt :: Int -> [a] -> ([a],[a])
splitAt n xs = (take n xs, drop n xs)

```

4.2. Definiciones con condicionales

- Calcular el valor absoluto (con condicionales):

```

Prelude
abs :: Int -> Int
abs n = if n >= 0 then n else -n

```

- Calcular el signo de un número (con condicionales anidados):

```

Prelude
signum :: Int -> Int
signum n = if n < 0 then (-1) else
           if n == 0 then 0 else 1

```

4.3. Definiciones con ecuaciones con guardas

- Calcular el valor absoluto (con ecuaciones guardadas):

```

Prelude
abs n | n >= 0    = n
      | otherwise = -n

```

- Calcular el signo de un número (con ecuaciones guardadas):

```

Prelude
signum n | n < 0    = -1
         | n == 0   = 0
         | otherwise = 1

```

4.4. Definiciones con equiparación de patrones

4.4.1. Constantes como patrones

- Calcular la negación:

```
_____ Prelude _____
```

```
not :: Bool -> Bool
not True = False
not False = True
```

- Calcular la conjunción (con valores):

```
_____ Prelude _____
```

```
(&&) :: Bool -> Bool -> Bool
True && True = True
True && False = False
False && True = False
False && False = False
```

4.4.2. Variables como patrones

- Calcular la conjunción (con variables anónimas):

```
_____ Prelude _____
```

```
(&&) :: Bool -> Bool -> Bool
True && True = True
_ && _ = False
```

- Calcular la conjunción (con variables):

```
_____ Prelude _____
```

```
(&&) :: Bool -> Bool -> Bool
True && x = x
False && _ = False
```

4.4.3. Tuplas como patrones

- Calcular el primer elemento de un par:

```
_____ Prelude _____
```

```
fst :: (a,b) -> a
fst (x,_) = x
```

- Calcular el segundo elemento de un par:

```
_____ Prelude _____
```

```
snd :: (a,b) -> b
snd (_,y) = y
```

4.4.4. Listas como patrones

- `(test1 xs)` se verifica si `xs` es una lista de 3 caracteres que empieza por 'a'.

```
test1 :: [Char ] -> Bool
test1 ['a',_,_] = True
test1 _          = False
```

- Construcción de listas con `(:)`

```
[1,2,3] = 1:[2,3] = 1:(2:[3]) = 1:(2:(3:[]))
```

- `(test2 xs)` se verifica si `xs` es una lista de caracteres que empieza por 'a'.

```
test2 :: [Char ] -> Bool
test2 ('a':_) = True
test2 _       = False
```

- Decidir si una lista es vacía:

```
null :: [a] -> Bool
null []      = True
null (_:_)  = False
```

_____ Prelude _____

- Primer elemento de una lista:

```
head :: [a] -> a
head (x:_) = x
```

_____ Prelude _____

- Resto de una lista:

```
tail :: [a] -> [a]
tail (_:xs) = xs
```

_____ Prelude _____

4.4.5. Patrones enteros

- Predecesor de un número entero:

```
pred :: Int -> Int
pred 0      = 0
pred (n+1) = n
```

_____ Prelude _____

- Comentarios sobre los patrones $n+k$:
 - $n+k$ sólo se equipara con números mayores o iguales que k
 - Hay que escribirlo entre paréntesis.

4.5. Expresiones lambda

- Las funciones pueden construirse sin nombrarlas mediante las expresiones lambda.
- Ejemplo de evaluación de expresiones lambda:

```
Prelude> (\x -> x+x) 3
6
```

Uso de las expresiones lambda para resaltar la parcialización:

- $(\text{suma } x \ y)$ es la suma de x e y .
- Definición sin lambda:

```
suma x y = x+y
```

- Definición con lambda:

```
suma' = \x -> (\y -> x+y)
```

Uso de las expresiones lambda en funciones como resultados:

- $(\text{const } x \ y)$ es x .
- Definición sin lambda:

```

                                Prelude
const :: a -> b -> a
const x = x
```

- Definición con lambda:

```
const' :: a -> (b -> a)
const' x = \_ -> x
```

Uso de las expresiones lambda en funciones con sólo un uso:

- $(\text{impares } n)$ es la lista de los n primeros números impares.

- Definición sin lambda:

```
impares n = map f [0..n-1]
  where f x = 2*x+1
```

- Definición con lambda:

```
impares' n = map (\x -> 2*x+1) [0..n-1]
```

4.6. Secciones

- Los **operadores** son las funciones que se escriben entre sus argumentos.
- Los operadores pueden convertirse en funciones prefijas escribiéndolos entre paréntesis.
- Ejemplo de conversión:

```
Prelude> 2 + 3
5
Prelude> (+) 2 3
5
```

- Ejemplos de secciones:

```
Prelude> (2+) 3
5
Prelude> (+3) 2
5
```

Expresión de secciones mediante lambdas

Sea * un operador. Entonces

- $(*) = \lambda x \rightarrow (\lambda y \rightarrow x*y)$
- $(x*) = \lambda y \rightarrow x*y$
- $(*y) = \lambda x \rightarrow x*y$

Aplicaciones de secciones

- Uso en definiciones de funciones mediante secciones

```
suma'      = (+)
siguiente  = (1+)
inverso    = (1/)
doble      = (2*)
mitad      = (/2)
```

- Uso en signatura de operadores:

```
_____ Prelude _____
(&&) :: Bool -> Bool -> Bool
```

- Uso como argumento:

```
| Prelude> map (2*) [1..5]
| [2,4,6,8,10]
```

Bibliografía

1. R. Bird. *Introducción a la programación funcional con Haskell*. Prentice Hall, 2000.
 - Cap. 1: Conceptos fundamentales.
2. G. Hutton *Programming in Haskell*. Cambridge University Press, 2007.
 - Cap. 4: Defining functions.
3. B. O'Sullivan, D. Stewart y J. Goerzen *Real World Haskell*. O'Reilly, 2008.
 - Cap. 2: Types and Functions.
4. B.C. Ruiz, F. Gutiérrez, P. Guerrero y J.E. Gallardo. *Razonando con Haskell*. Thomson, 2004.
 - Cap. 2: Introducción a Haskell.
5. S. Thompson. *Haskell: The Craft of Functional Programming*, Second Edition. Addison-Wesley, 1999.
 - Cap. 3: Basic types and definitions.

Tema 5

Definiciones de listas por comprensión

Contenido

5.1. Generadores	43
5.2. Guardas	44
5.3. La función zip	45
5.4. Comprensión de cadenas	46
5.5. Cifrado César	47
5.5.1. Codificación y decodificación	48
5.5.2. Análisis de frecuencias	50
5.5.3. Descifrado	51

5.1. Generadores

Definiciones por comprensión

- Definiciones por comprensión en Matemáticas:
 $\{x^2 : x \in \{2, 3, 4, 5\}\} = \{4, 9, 16, 25\}$

- Definiciones por comprensión en Haskell:

```
|Prelude> [x^2 | x <- [2..5]]  
[4,9,16,25]
```

- La expresión `x <- [2..5]` se llama un **generador**.
- Ejemplos con más de un generador:

```

Prelude> [(x,y) | x <- [1,2,3], y <- [4,5]]
[(1,4),(1,5),(2,4),(2,5),(3,4),(3,5)]
Prelude> [(x,y) | y <- [4,5], x <- [1,2,3]]
[(1,4),(2,4),(3,4),(1,5),(2,5),(3,5)]

```

Generadores dependientes

- Ejemplo con generadores dependientes:

```

Prelude> [(x,y) | x <- [1..3], y <- [x..3]]
[(1,1),(1,2),(1,3),(2,2),(2,3),(3,3)]

```

- (`concat xss`) es la concatenación de la lista de listas `xss`. Por ejemplo,

```

concat [[1,3],[2,5,6],[4,7]] ~> [1,3,2,5,6,4,7]

```

```

----- Prelude -----
concat :: [[a]] -> [a]
concat xss = [x | xs <- xss, x <- xs]

```

Generadores con variables anónimas

- Ejemplo de generador con variable anónima:
(`primeros ps`) es la lista de los primeros elementos de la lista de pares `ps`. Por ejemplo,

```

primeros [(1,3),(2,5),(6,3)] ~> [1,2,6]

```

```

primeros :: [(a, b)] -> [a]
primeros ps = [x | (x,_) <- ps]

```

- Definición de la longitud por comprensión

```

----- Prelude -----
length :: [a] -> Int
length xs = sum [1 | _ <- xs]

```

5.2. Guardas

- Las listas por comprensión pueden tener **guardas** para restringir los valores.
- Ejemplo de guarda:

```
Prelude> [x | x <- [1..10], even x]
[2,4,6,8,10]
```

La guarda es `even x`.

- `(factores n)` es la lista de los factores del número `n`. Por ejemplo,

```
factores 30 ~> [1,2,3,5,6,10,15,30]
```

```
factores :: Int -> [Int]
factores n = [x | x <- [1..n], n `mod` x == 0]
```

- `(primo n)` se verifica si `n` es primo. Por ejemplo,

```
primo 30 ~> False
primo 31 ~> True
```

```
primo :: Int -> Bool
primo n = factores n == [1, n]
```

- `(primos n)` es la lista de los primos menores o iguales que `n`. Por ejemplo,

```
primos 31 ~> [2,3,5,7,11,13,17,19,23,29,31]
```

```
primos :: Int -> [Int]
primos n = [x | x <- [2..n], primo x]
```

Guarda con igualdad

- Una **lista de asociación** es una lista de pares formado por una clave y un valor. Por ejemplo,

```
[("Juan",7),("Ana",9),("Eva",3)]
```

- `(busca c t)` es la lista de los valores de la lista de asociación `t` cuyas claves valen `c`. Por ejemplo,

```
Prelude> busca 'b' [('a',1),('b',3),('c',5),('b',2)]
[3,2]
```

```
busca :: Eq a => a -> [(a, b)] -> [b]
busca c t = [v | (c', v) <- t, c' == c]
```

5.3. La función zip

La función zip y elementos adyacentes

- (zip xs ys) es la lista obtenida emparejando los elementos de las listas xs e ys. Por ejemplo,

```
Prelude> zip ['a','b','c'] [2,5,4,7]
 [('a',2),('b',5),('c',4)]
```

- (adyacentes xs) es la lista de los pares de elementos adyacentes de la lista xs. Por ejemplo,

```
adyacentes [2,5,3,7] ~> [(2,5),(5,3),(3,7)]
```

```
adyacentes :: [a] -> [(a, a)]
adyacentes xs = zip xs (tail xs)
```

Las funciones zip, and y listas ordenadas

- (and xs) se verifica si todos los elementos de xs son verdaderos. Por ejemplo,

```
and [2 < 3, 2+3 == 5] ~> True
and [2 < 3, 2+3 == 5, 7 < 7] ~> False
```

- (ordenada xs) se verifica si la lista xs está ordenada. Por ejemplo,

```
ordenada [1,3,5,6,7] ~> True
ordenada [1,3,6,5,7] ~> False
```

```
ordenada :: Ord a => [a] -> Bool
ordenada xs = and [x <= y | (x,y) <- adyacentes xs]
```

La función zip y lista de posiciones

- (posiciones x xs) es la lista de las posiciones ocupadas por el elemento x en la lista xs. Por ejemplo,

```
|posiciones 5 [1,5,3,5,5,7] ~> [1,3,4]
```

```
posiciones :: Eq a => a -> [a] -> [Int]
posiciones x xs =
  [i | (x',i) <- zip xs [0..n], x == x']
  where n = length xs - 1
```

5.4. Comprensión de cadenas

Cadenas y listas

- Las cadenas son listas de caracteres. Por ejemplo,

```
|*Main> "abc" == ['a','b','c']
True
```

- La expresión

```
|"abc" :: String
```

es equivalente a

```
|['a','b','c'] :: [Char]
```

- Las funciones sobre listas se aplican a las cadenas:

```
length "abcde"           ~> 5
reverse "abcde"         ~> "edcba"
"abcde" ++ "fg"         ~> "abcdefg"
posiciones 'a' "Salamanca" ~> [1,3,5,8]
```

Definiciones sobre cadenas con comprensión

- (minusculas c) es la cadena formada por las letras minúsculas de la cadena c. Por ejemplo,

```
|minusculas "EstoEsUnaPrueba" ~> "stosnarueba"
```

```

minuscultas :: String -> String
minuscultas xs = [x | x <- xs, elem x ['a'..'z']]

```

- (ocurrencias x xs) es el número de veces que ocurre el carácter x en la cadena xs. Por ejemplo,

```
|ocurrencias 'a' "Salamanca" ~> 4
```

```

ocurrencias :: Char -> String -> Int
ocurrencias x xs = length [x' | x' <- xs, x == x']

```

5.5. Cifrado César

- En el [cifrado César](#) cada letra en el texto original es reemplazada por otra letra que se encuentra 3 posiciones más adelante en el alfabeto.

- La codificación de

```
|"en todo la medida"
```

es

```
|"hq wrgr od phlgd"
```

- Se puede generalizar desplazando cada letra n posiciones.
- La codificación con un desplazamiento 5 de

```
|"en todo la medida"
```

es

```
|"js ytit qf rjinif"
```

- La descodificación de un texto codificado con un desplazamiento n se obtiene codificándolo con un desplazamiento $-n$.

5.5.1. Codificación y descodificación

Las funciones `ord` y `char`

- `(ord c)` es el código del carácter `c`. Por ejemplo,

```
ord 'a'  ~> 97
ord 'b'  ~> 98
ord 'A'  ~> 65
```

- `(chr n)` es el carácter de código `n`. Por ejemplo,

```
chr 97  ~> 'a'
chr 98  ~> 'b'
chr 65  ~> 'A'
```

Codificación y descodificación: Código de letra

- Simplificación: Sólo se codificarán las letras minúsculas dejando los restantes caracteres sin modificar.
- `(let2int c)` es el entero correspondiente a la letra minúscula `c`. Por ejemplo,

```
let2int 'a' ~> 0
let2int 'd' ~> 3
let2int 'z' ~> 25
```

```
let2int :: Char -> Int
let2int c = ord c - ord 'a'
```

Codificación y descodificación: Letra de código

- `(int2let n)` es la letra minúscula correspondiente al entero `n`. Por ejemplo,

```
int2let 0  ~> 'a'
int2let 3  ~> 'd'
int2let 25 ~> 'z'
```

```
int2let :: Int -> Char
int2let n = chr (ord 'a' + n)
```

Codificación y descodificación: Desplazamiento

- `(desplaza n c)` es el carácter obtenido desplazando n caracteres el carácter c . Por ejemplo,

```
desplaza 3 'a' ~> 'd'
desplaza 3 'y' ~> 'b'
desplaza (-3) 'd' ~> 'a'
desplaza (-3) 'b' ~> 'y'
```

```
desplaza :: Int -> Char -> Char
desplaza n c
  | elem c ['a'..'z'] = int2let ((let2int c+n) `mod` 26)
  | otherwise         = c
```

Codificación y descodificación

- `(codifica n xs)` es el resultado de codificar el texto xs con un desplazamiento n . Por ejemplo,

```
Prelude> codifica 3 "En todo la medida"
"Eq wrgr od phglgd"
Prelude> codifica (-3) "Eq wrgr od phglgd"
"En todo la medida"
```

```
codifica :: Int -> String -> String
codifica n xs = [desplaza n x | x <- xs]
```

Propiedades de la codificación con QuickCheck

- Propiedad: Al desplazar $-n$ un carácter desplazado n , se obtiene el carácter inicial.

```
prop_desplaza n xs =
  desplaza (-n) (desplaza n xs) == xs
```

```
*Main> quickCheck prop_desplaza
+++ OK, passed 100 tests.
```

- Propiedad: Al codificar con $-n$ una cadena codificada con n , se obtiene la cadena inicial.


```
prop_codifica n xs =
  codifica (-n) (codifica n xs) == xs
```

```
*Main> quickCheck prop_codifica
+++ OK, passed 100 tests.
```

5.5.2. Análisis de frecuencias

Tabla de frecuencias

- Para descifrar mensajes se parte de la [frecuencia de aparición de letras](#).
- `tabla` es la lista de la frecuencias de las letras en castellano, Por ejemplo, la frecuencia de la 'a' es del 12.53%, la de la 'b' es 1.42%.

```
tabla :: [Float]
tabla = [12.53, 1.42, 4.68, 5.86, 13.68, 0.69, 1.01,
         0.70, 6.25, 0.44, 0.01, 4.97, 3.15, 6.71,
         8.68, 2.51, 0.88, 6.87, 7.98, 4.63, 3.93,
         0.90, 0.02, 0.22, 0.90, 0.52]
```

Frecuencias

- `(porcentaje n m)` es el porcentaje de `n` sobre `m`. Por ejemplo,

```
| porcentaje 2 5 ~> 40.0
```

```
porcentaje :: Int -> Int -> Float
porcentaje n m = (fromIntegral n / fromIntegral m) * 100
```

- `(frecuencias xs)` es la frecuencia de cada una de las minúsculas de la cadena `xs`. Por ejemplo,

```
| Prelude> frecuencias "en todo la medida"
[14.3,0,0,21.4,14.3,0,0,0,7.1,0,0,7.1,
 7.1,7.1,14.3,0,0,0,0,7.1,0,0,0,0,0,0]
```

```
frecuencias :: String -> [Float]
frecuencias xs =
  [porcentaje (ocurrencias x xs) n | x <- ['a'..'z']]
  where n = length (minusculas xs)
```

5.5.3. Descifrado

Descifrado: Ajuste chi cuadrado

- Una medida de la discrepancia entre la distribución observada os_i y la esperada es_i es

$$\chi^2 = \sum_{i=0}^{n-1} \frac{(os_i - es_i)^2}{es_i}$$

Los menores valores corresponden a menores discrepancias.

- `(chiCud os es)` es la medida chi cuadrado de las distribuciones `os` y `es`. Por ejemplo,

```
chiCud [3,5,6] [3,5,6] ~> 0.0
chiCud [3,5,6] [5,6,3] ~> 3.9666667
```

```
chiCud :: [Float] -> [Float] -> Float
chiCud os es =
  sum [((o-e)^2)/e | (o,e) <- zip os es]
```

Descifrado: Rotación

- `(rota n xs)` es la lista obtenida rotando `n` posiciones los elementos de la lista `xs`. Por ejemplo,

```
rota 2 "manolo" ~> "noloma"
```

```
rota :: Int -> [a] -> [a]
rota n xs = drop n xs ++ take n xs
```

Descifrado

- `(descifra xs)` es la cadena obtenida descodificando la cadena `xs` por el anti-desplazamiento que produce una distribución de minúsculas con la menor desviación chi cuadrado respecto de la tabla de distribución de las letras en castellano. Por ejemplo,

```
*Main> codifica 5 "Todo para nada"
"TTit ufwf sfif"
*Main> descifra "Ttit ufwf sfif"
"Todo para nada"
```

```
descifra :: String -> String
descifra xs = codifica (-factor) xs
  where
    factor = head (posiciones (minimum tabChi) tabChi)
    tabChi = [chiCuad (rota n tabla') tabla | n <- [0..25]]
    tabla' = frecuencias xs
```

Bibliografía

1. R. Bird. *Introducción a la programación funcional con Haskell*. Prentice Hall, 2000.
 - Cap. 4: Listas.
2. G. Hutton *Programming in Haskell*. Cambridge University Press.
 - Cap. 5: List comprehensions.
3. B. O'Sullivan, D. Stewart y J. Goerzen *Real World Haskell*. O'Reilly, 2008.
 - Cap. 12: Barcode Recognition.
4. B.C. Ruiz, F. Gutiérrez, P. Guerrero y J.E. Gallardo. *Razonando con Haskell*. Thomson, 2004.
 - Cap. 6: Programación con listas.
5. S. Thompson. *Haskell: The Craft of Functional Programming*, Second Edition. Addison-Wesley, 1999.
 - Cap. 5: Data types: tuples and lists.

Tema 6

Funciones recursivas

Contenido

6.1. Recursión numérica	53
6.2. Recusión sobre lista	54
6.3. Recursión sobre varios argumentos	57
6.4. Recursión múltiple	57
6.5. Recursión mutua	58
6.6. Heurísticas para las definiciones recursivas	59

6.1. Recursión numérica

Recursión numérica: El factorial

- La función factorial:

```
factorial :: Integer -> Integer
factorial 0      = 1
factorial (n + 1) = (n + 1) * factorial n
```

- Cálculo:

```
factorial 3 = 3 * (factorial 2)
            = 3 * (2 * (factorial 1))
            = 3 * (2 * (1 * (factorial 0)))
            = 3 * (2 * (1 * 1))
            = 3 * (2 * 1)
            = 3 * 2
            = 6
```

Recursión numérica: El producto

- Definición recursiva del producto:

```
por :: Int -> Int -> Int
m 'por' 0      = 0
m 'por' (n + 1) = m + (m 'por' n)
```

- Cálculo:

```
3 'por' 2 = 3 + (3 'por' 1)
          = 3 + (3 + (3 'por' 0))
          = 3 + (3 + 0)
          = 3 + 3
          = 6
```

6.2. Recusión sobre lista

Recusión sobre listas: La función product

- Producto de una lista de números:

```
product :: Num a => [a] -> a
product []      = 1
product (n:ns) = n * product ns
```

- Cálculo:

```
product [7,5,2] = 7 * (product [5,2])
               = 7 * (5 * (product [2]))
               = 7 * (5 * (2 * (product [])))
               = 7 * (5 * (2 * 1))
               = 7 * (5 * 2)
               = 7 * 10
               = 70
```

Recusión sobre listas: La función length

- Longitud de una lista:

Prelude

```
length :: [a] -> Int
length []      = 0
length (_:xs) = 1 + length xs
```

- Cálculo:

```
length [2,3,5] = 1 + (length [3,5])
               = 1 + (1 + (length [5]))
               = 1 + (1 + (1 + (length [])))
               = 1 + (1 + (1 + 0))
               = 1 + (1 + 1)
               = 1 + 2
               = 3
```

Recursión sobre listas: La función reverse

- Inversa de una lista:

Prelude

```
reverse :: [a] -> [a]
reverse []      = []
reverse (x:xs) = reverse xs ++ [x]
```

- Cálculo:

```
reverse [2,5,3] = (reverse [5,3]) ++ [2]
                = ((reverse [3]) ++ [5]) ++ [2]
                = (((reverse []) ++ [3]) ++ [5]) ++ [2]
                = (([] ++ [3]) ++ [5]) ++ [2]
                = ([3] ++ [5]) ++ [2]
                = [3,5] ++ [2]
                = [3,5,2]
```

Recursión sobre listas: ++

- Concatenación de listas:

Prelude

```
(++) :: [a] -> [a] -> [a]
[]    ++ ys = ys
(x:xs) ++ ys = x : (xs ++ ys)
```

- Cálculo:

```

[1,3,5] ++ [2,4] = 1:([3,5] ++ [2,4])
                 = 1:(3:([5] ++ [2,4]))
                 = 1:(3:(5:([ ] ++ [2,4])))
                 = 1:(3:(5:[2,4]))
                 = 1:(3:[5,2,4])
                 = 1:[3,5,2,4]
                 = [1,3,5,2,4]

```

Recursión sobre listas: Inserción ordenada

- (`inserta e xs`) inserta el elemento `e` en la lista `xs` delante del primer elemento de `xs` mayor o igual que `e`. Por ejemplo,

```
inserta 5 [2,4,7,3,6,8,10] ~> [2,4,5,7,3,6,8,10]
```

```

inserta :: Ord a => a -> [a] -> [a]
inserta e []                = [e]
inserta e (x:xs) | e <= x  = e : (x:xs)
                  | otherwise = x : inserta e xs

```

- Cálculo:

```

inserta 4 [1,3,5,7] = 1:(inserta 4 [3,5,7])
                   = 1:(3:(inserta 4 [5,7]))
                   = 1:(3:(4:(5:[7])))
                   = 1:(3:(4:[5,7]))
                   = [1,3,4,5,7]

```

Recursión sobre listas: Ordenación por inserción

- (`ordena_por_insercion xs`) es la lista `xs` ordenada mediante inserción, Por ejemplo,

```
ordena_por_insercion [2,4,3,6,3] ~> [2,3,3,4,6]
```

```

ordena_por_insercion :: Ord a => [a] -> [a]
ordena_por_insercion []      = []
ordena_por_insercion (x:xs) =
  inserta x (ordena_por_insercion xs)

```


- Cálculo:

```
ordena_por_insercion [7,9,6] =
= inserta 7 (inserta 9 (inserta 6 []))
= inserta 7 (inserta 9 [6])
= inserta 7 [6,9]
= [6,7,9]
```

6.3. Recursión sobre varios argumentos

Recursión sobre varios argumentos: La función zip

- Emparejamiento de elementos (la función zip):

```
----- Prelude -----
zip :: [a] -> [b] -> [(a, b)]
zip [] _ = []
zip _ [] = []
zip (x:xs) (y:ys) = (x,y) : zip xs ys
```

- Cálculo:

```
zip [1,3,5] [2,4,6,8]
= (1,2) : (zip [3,5] [4,6,8])
= (1,2) : ((3,4) : (zip [5] [6,8]))
= (1,2) : ((3,4) : ((5,6) : (zip [] [8])))
= (1,2) : ((3,4) : ((5,6) : []))
= [(1,2), (3,4), (5,6)]
```

Recursión sobre varios argumentos: La función drop

- Eliminación de elementos iniciales:

```
----- Prelude -----
drop :: Int -> [a] -> [a]
drop 0 xs = xs
drop (n+1) [] = []
drop (n+1) (x:xs) = drop n xs
```

- Cálculo:

drop 2 [5,7,9,4]		drop 5 [1,4]
= drop 1 [7,9,4]		= drop 4 [4]
= drop 0 [9,4]		= drop 1 []
= [9,4]		= []

6.4. Recursión múltiple

Recursión múltiple: La función de Fibonacci

- La sucesión de Fibonacci es: 0,1,1,2,3,5,8,13,21,... Sus dos primeros términos son 0 y 1 y los restantes se obtienen sumando los dos anteriores.
- (fibonacci n) es el n-ésimo término de la sucesión de Fibonacci. Por ejemplo,

```
fibonacci 8 ~> 21
```

```
fibonacci :: Int -> Int
fibonacci 0     = 0
fibonacci 1     = 1
fibonacci (n+2) = fibonacci n + fibonacci (n+1)
```

Recursión múltiple: Ordenación rápida

- Algoritmo de ordenación rápida:

```
ordena :: (Ord a) => [a] -> [a]
ordena [] = []
ordena (x:xs) =
  (ordena menores) ++ [x] ++ (ordena mayores)
  where menores = [a | a <- xs, a <= x]
        mayores = [b | b <- xs, b > x]
```

6.5. Recursión mutua

Recursión mutua: Par e impar

- Par e impar por recursión mutua:

```

par :: Int -> Bool
par 0      = True
par (n+1) = impar n

impar :: Int -> Bool
impar 0    = False
impar (n+1) = par n

```

■ Cálculo:

impar 3		par 3
= par 2		= impar 2
= impar 1		= par 1
= par 0		= impar 0
= True		= False

Recursión mutua: Posiciones pares e impares

- (pares xs) son los elementos de xs que ocupan posiciones pares.
- (impares xs) son los elementos de xs que ocupan posiciones impares.

```

pares :: [a] -> [a]
pares []      = []
pares (x:xs) = x : impares xs

impares :: [a] -> [a]
impares []    = []
impares (_:xs) = pares xs

```

■ Cálculo:

```

pares [1,3,5,7]
= 1:(impares [3,5,7])
= 1:(pares [5,7])
= 1:(5:(impares [7]))
= 1:(5:[])
= [1,5]

```

6.6. Heurísticas para las definiciones recursivas

Aplicación del método: La función `product`

- Paso 1: Definir el tipo:

```
product :: [Int] -> Int
```

- Paso 2: Enumerar los casos:

```
product :: [Int] -> Int
product []      =
product (n:ns) =
```

- Paso 3: Definir los casos simples:

```
product :: [Int] -> Int
product []      = 1
product (n:ns) =
```

- Paso 4: Definir los otros casos:

```
product :: [Int] -> Int
product []      = 1
product (n:ns) = n * product ns
```

- Paso 5: Generalizar y simplificar:

```
product :: Num a => [a] -> a
product = foldr (*) 1
```

donde (`foldr op e l`) pliega por la derecha la lista `l` colocando el operador `op` entre sus elementos y el elemento `e` al final. Por ejemplo,

```
foldr (+) 6 [2,3,5] ~> 2+(3+(5+6)) ~> 16
foldr (-) 6 [2,3,5] ~> 2-(3-(5-6)) ~> -2
```

Aplicación del método: La función drop

- Paso 1: Definir el tipo:

```
drop :: Int -> [a] -> [a]
```

- Paso 2: Enumerar los casos:

```
drop :: Int -> [a] -> [a]
drop 0 []           =
drop 0 (x:xs)       =
drop (n+1) []       =
drop (n+1) (x:xs) =
```

- Paso 3: Definir los casos simples:

```
drop :: Int -> [a] -> [a]
drop 0 []           = []
drop 0 (x:xs)       = x:xs
drop (n+1) []       = []
drop (n+1) (x:xs) =
```

- Paso 4: Definir los otros casos:

```
drop :: Int -> [a] -> [a]
drop 0 []           = []
drop 0 (x:xs)       = x:xs
drop (n+1) []       = []
drop (n+1) (x:xs) = drop n xs
```

- Paso 5: Generalizar y simplificar:

```
drop :: Integral b => b -> [a] -> [a]
drop 0 xs           = xs
drop (n+1) []       = []
drop (n+1) (_:xs) = drop n xs
```

Aplicación del método: La función init

- init elimina el último elemento de una lista no vacía.

- Paso 1: Definir el tipo:

```
init :: [a] -> [a]
```

- Paso 2: Enumerar los casos:

```
init :: [a] -> [a]
init (x:xs) =
```

- Paso 3: Definir los casos simples:

```
init :: [a] -> [a]
init (x:xs) | null xs    = []
             | otherwise =
```

- Paso 4: Definir los otros casos:

```
init :: [a] -> [a]
init (x:xs) | null xs    = []
             | otherwise = x : init xs
```

- Paso 5: Generalizar y simplificar:

```
init :: [a] -> [a]
init []    = []
init (x:xs) = x : init xs
```

Bibliografía

1. R. Bird. *Introducción a la programación funcional con Haskell*. Prentice Hall, 2000.
 - Cap. 3: Números.
 - Cap. 4: Listas.
2. G. Hutton *Programming in Haskell*. Cambridge University Press, 2007.
 - Cap. 6: Recursive functions.
3. B. O'Sullivan, D. Stewart y J. Goerzen *Real World Haskell*. O'Reilly, 2008.
 - Cap. 2: Types and Functions.

4. B.C. Ruiz, F. Gutiérrez, P. Guerrero y J.E. Gallardo. *Razonando con Haskell*. Thompson, 2004.
 - Cap. 2: Introducción a Haskell.
 - Cap. 6: Programación con listas.
5. S. Thompson. *Haskell: The Craft of Functional Programming*, Second Edition. Addison-Wesley, 1999.
 - Cap. 4: Designing and writing programs.

Tema 7

Funciones de orden superior

Contenido

7.1. Funciones de orden superior	63
7.2. Procesamiento de listas	64
7.2.1. La función <code>map</code>	64
7.2.2. La función <code>filter</code>	65
7.3. Función de plegado por la derecha: <code>foldr</code>	66
7.4. Función de plegado por la izquierda: <code>foldl</code>	69
7.5. Composición de funciones	70
7.6. Caso de estudio: Codificación binaria y transmisión de cadenas	71
7.6.1. Cambio de bases	72
7.6.2. Codificación y decodificación	73

7.1. Funciones de orden superior

Funciones de orden superior

- Una función es **de orden superior** si toma una función como argumento o devuelve una función como resultado.
- `(dosVeces f x)` es el resultado de aplicar `f` a `f x`. Por ejemplo,

<code>dosVeces (*3) 2</code>	\rightsquigarrow	<code>18</code>
<code>dosVeces reverse [2,5,7]</code>	\rightsquigarrow	<code>[2,5,7]</code>

```
dosVeces :: (a -> a) -> a -> a
dosVeces f x = f (f x)
```

- Prop: `dosVeces reverse = id`
donde `id` es la función identidad.

_____ Prelude _____

```
id :: a -> a
id x = x
```

Usos de las funciones de orden superior

- Definición de patrones de programación.
 - Aplicación de una función a todos los elementos de una lista.
 - Filtrado de listas por propiedades.
 - Patrones de recursión sobre listas.
- Diseño de lenguajes de dominio específico:
 - Lenguajes para procesamiento de mensajes.
 - Analizadores sintácticos.
 - Procedimientos de entrada/salida.
- Uso de las propiedades algebraicas de las funciones de orden superior para razonar sobre programas.

7.2. Procesamiento de listas

7.2.1. La función `map`

La función `map`: Definición

- `(map f xs)` es la lista obtenida aplicando `f` a cada elemento de `xs`. Por ejemplo,

```
map (*2) [3,4,7]    ~> [6,8,14]
map sqrt [1,2,4]   ~> [1.0,1.4142135623731,2.0]
map even [1..5]    ~> [False,True,False,True,False]
```

- Definición de `map` por comprensión:

```
map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
map f xs = [f x | x <- xs]
```

- Definición de map por recursión:

```
----- Prelude -----
map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
map _ []      = []
map f (x:xs) = f x : map f xs
```

Relación entre sum y map

- La función sum:

```
----- Prelude -----
sum :: [Int] -> Int
sum []      = 0
sum (x:xs) = x + sum xs
```

- Propiedad: $\text{sum} (\text{map} (2*) \text{xs}) = 2 * \text{sum} \text{xs}$
- Comprobación con QuickCheck:

```
prop_sum_map :: [Int] -> Bool
prop_sum_map xs = sum (map (2*) xs) == 2 * sum xs
```

```
*Main> quickCheck prop_sum_map
+++ OK, passed 100 tests.
```

7.2.2. La función filter

La función filter

- `filter p xs` es la lista de los elementos de `xs` que cumplen la propiedad `p`. Por ejemplo,

```
filter even [1,3,5,4,2,6,1] ~> [4,2,6]
filter (>3) [1,3,5,4,2,6,1] ~> [5,4,6]
```

- Definición de filter por comprensión:

```
filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]
filter p xs = [x | x <- xs, p x]
```

- Definición de filter por recursión:

```
----- Prelude -----
filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]
filter _ [] = []
filter p (x:xs) | p x = x : filter p xs
                 | otherwise = filter p xs
```

Uso conjunto de map y filter

- sumaCuadradosPares xs es la suma de los cuadrados de los números pares de la lista xs. Por ejemplo,

```
| sumaCuadradosPares [1..5] ~> 20
```

```
sumaCuadradosPares :: [Int] -> Int
sumaCuadradosPares xs = sum (map (^2) (filter even xs))
```

- Definición por comprensión:

```
sumaCuadradosPares' :: [Int] -> Int
sumaCuadradosPares' xs = sum [x^2 | x <- xs, even x]
```

Predefinidas de orden superior para procesar listas

- all p xs se verifica si todos los elementos de xs cumplen la propiedad p. Por ejemplo,

```
| all odd [1,3,5] ~> True
| all odd [1,3,6] ~> False
```

- any p xs se verifica si algún elemento de xs cumple la propiedad p. Por ejemplo,

```
| any odd [1,3,5] ~> True
| any odd [2,4,6] ~> False
```

- takeWhile p xs es la lista de los elementos iniciales de xs que verifican el predicado p. Por ejemplo,

```
|takeWhile even [2,4,6,7,8,9] ~> [2,4,6]
```

- `dropWhile p xs` es la lista `xs` sin los elementos iniciales que verifican el predicado `p`. Por ejemplo,

```
|dropWhile even [2,4,6,7,8,9] ~> [7,8,9]
```

7.3. Función de plegado por la derecha: `foldr`

Esquema básico de recursión sobre listas

- Ejemplos de definiciones recursivas:

```
----- Prelude -----
sum []          = 0
sum (x:xs)     = x + sum xs
product []     = 1
product (x:xs) = x * product xs
or []          = False
or (x:xs)     = x || or xs
and []         = True
and (x:xs)    = x && and xs
```

- Esquema básico de recursión sobre listas:

```
f []          = v
f (x:xs)     = x 'op' (f xs)
```

El patrón `foldr`

- Redefiniciones con el patrón `foldr`

```
sum      = foldr (+) 0
product = foldr (*) 1
or       = foldr (||) False
and      = foldr (&&) True
```

- Definición del patrón `foldr`

```
----- Prelude -----
foldr :: (a -> b -> b) -> b -> [a] -> b
foldr f v []      = v
foldr f v (x:xs) = f x (foldr f v xs)
```

Visión no recursiva de foldr

- Cálculo con sum:


```
sum [2,3,5]
= foldr (+) 0 [2,3,5]      [def. de sum]
= foldr (+) 0 2:(3:(5:[])) [notación de lista]
=                2+(3+(5+0)) [sustituir (:) por (+) y [] por 0]
= 10                    [aritmética]
```
- Cálculo con sum:


```
product [2,3,5]
= foldr (*) 1 [2,3,5]      [def. de sum]
= foldr (*) 1 2:(3:(5:[])) [notación de lista]
=                2*(3*(5*1)) [sustituir (:) por (*) y [] por 1]
= 30                    [aritmética]
```
- Cálculo de foldr f v xs
Sustituir en xs los (:) por f y [] por v.

Definición de la longitud mediante foldr

- Ejemplo de cálculo de la longitud:

```
longitud [2,3,5]
= longitud 2:(3:(5:[]))
=                1+(1+(1+0))      [Sustituciones]
= 3
```

- Sustituciones:
 - los (:) por (_ n -> 1+n)
 - la [] por 0
- Definición de length usando foldr

```
longitud :: [a] -> Int
longitud = foldr (\_ n -> 1+n) 0
```

Definición de la inversa mediante foldr

- Ejemplo de cálculo de la inversa:

```

  inversa [2,3,5]
= inversa 2:(3:(5:[]))
=      (([] ++ [5]) ++ [3]) ++ [2]  [Sustituciones]
= [5,3,2]

```

- Sustituciones:
 - los `(:)` por `(\x xs -> xs ++ [x])`
 - la `[]` por `[]`
- Definición de `inversa` usando `foldr`

```

inversa :: [a] -> [a]
inversa = foldr (\x xs -> xs ++ [x]) []

```

Definición de la concatenación mediante `foldr`

- Ejemplo de cálculo de la concatenación:

```

  conc [2,3,5] [7,9]
= conc 2:(3:(5:[])) [7,9]
=      2:(3:(5:[7,9]))      [Sustituciones]
= [2,3,5,7,9]

```

- Sustituciones:
 - los `(:)` por `(:)`
 - la `[]` por `ys`
- Definición de `conc` usando `foldr`

```

conc xs ys = (foldr (:) ys) xs

```

7.4. Función de plegado por la izquierda: `foldl`

Definición de suma de lista con acumuladores

- Definición de suma con acumuladores:

```

suma :: [Integer] -> Integer
suma = sumaAux 0
  where sumaAux v []      = v
        sumaAux v (x:xs) = sumaAux (v+x) xs

```

- Cálculo con suma:

```

suma [2,3,7] = sumaAux 0 [2,3,7]
              = sumaAux (0+2) [3,7]
              = sumaAux 2 [3,7]
              = sumaAux (2+3) [7]
              = sumaAux 5 [7]
              = sumaAux (5+7) []
              = sumaAux 12 []
              = 12

```

Patrón de definición de recursión con acumulador

- Patrón de definición (generalización de sumaAux):

```

f v []      = v
f v (x:xs) = f (v*x) xs

```

- Definición con el patrón foldl:

```

suma      = foldl (+) 0
product  = foldl (*) 1
or        = foldl (||) False
and       = foldl (&&) True

```

Definición de foldl

- Definición de foldl:

```

----- Prelude -----
foldl :: (a -> b -> a) -> a -> [b] -> a
foldl f v []      = v
foldl f v (x:xs) = foldl f (f v x) xs

```

7.5. Composición de funciones

Composición de funciones

- Definición de la composición de dos funciones:


```

Prelude
(.) :: (b -> c) -> (a -> b) -> a -> c
f . g = \x -> f (g x)

```

- Uso de composición para simplificar definiciones:

- Definiciones sin composición:

```

par n                = not (impar n)
doVeces f x          = f (f x )
sumaCuadradosPares ns = sum (map (^2) (filter even ns))

```

- Definiciones con composición:

```

par                = not . impar
dosVeces f         = f . f
sumaCuadradosPares = sum . map (^2) . filter even

```

Composición de una lista de funciones

- La función identidad:

```

Prelude
id :: a -> a
id = \x -> x

```

- (composicionLista fs) es la composición de la lista de funciones fs. Por ejemplo,

```

composicionLista [(*)^(2),(^2)] 3    ~> 18
composicionLista [(^2),(*)^(2)] 3    ~> 36
composicionLista [(/9),(^2),(*)^(2)] 3 ~> 4.0

```

```

composicionLista :: [a -> a] -> (a -> a)
composicionLista = foldr (.) id

```

7.6. Caso de estudio: Codificación binaria y transmisión de cadenas

- Objetivos:

1. Definir una función que convierta una cadena en una lista de ceros y unos junto con otra función que realice la conversión opuesta.

2. Simular la transmisión de cadenas mediante ceros y unos.

- Los números binarios se representan mediante listas de bits en orden inverso. Un bit es cero o uno. Por ejemplo, el número 1101 se representa por [1,0,1,1].
- El tipo Bit es el de los bits.

```
type Bit = Int
```

7.6.1. Cambio de bases

Cambio de bases: De binario a decimal

- (bin2int x) es el número decimal correspondiente al número binario x. Por ejemplo,

```
| bin2int [1,0,1,1] ~> 13
```

El cálculo es

```
bin2int [1,0,1,1]
= bin2int 1:(0:(1:(1:[])))
= 1+2*(0+2*(1+2*(1+2*0)))
= 13
```

```
bin2int :: [Bit] -> Int
bin2int = foldr (\x y -> x + 2*y) 0
```

Cambio de base: De decimal a binario

- (int2bin x) es el número binario correspondiente al número decimal x. Por ejemplo,

```
| int2bin 13 ~> [1,0,1,1]
```

```
int2bin :: Int -> [Bit]
int2bin n | n < 2      = [n]
          | otherwise = n `mod` 2 : int2bin (n `div` 2)
```

Por ejemplo,

```

int2bin 13
= 13 'mod' 2 : int2bin (13 'div' 2)
= 1 : int2bin (6 'div' 2)
= 1 : (6 'mod' 2 : int2bin (6 'div' 2))
= 1 : (0 : int2bin 3)
= 1 : (0 : (3 'mod' 2 : int2bin (3 'div' 2)))
= 1 : (0 : (1 : int2bin 1))
= 1 : (0 : (1 : (1 : int2bin 0)))
= 1 : (0 : (1 : (1 : [])))
= [1,0,1,1]

```

Cambio de base: Comprobación de propiedades

- Propiedad: Al pasar un número natural a binario con `int2bin` y el resultado a decimal con `bin2int` se obtiene el número inicial.

```

prop_int_bin :: Int -> Bool
prop_int_bin x =
  bin2int (int2bin y) == y
  where y = abs x

```

- Comprobación:

```

*Main> quickCheck prop_int_bin
+++ OK, passed 100 tests.

```

7.6.2. Codificación y decodificación

Creación de octetos

- Un octeto es un grupo de ocho bits.
- (`creaOcteto bs`) es el octeto correspondiente a la lista de bits `bs`; es decir, los 8 primeros elementos de `bs` si su longitud es mayor o igual que 8 y la lista de 8 elemento añadiendo ceros al final de `bs` en caso contrario. Por ejemplo,

```

Main*> creaOcteto [1,0,1,1,0,0,1,1,1,0,0,0]
[1,0,1,1,0,0,1,1]
Main*> creaOcteto [1,0,1,1]
[1,0,1,1,0,0,0,0]

```

```
creaOcteto :: [Bit] -> [Bit]
creaOcteto bs = take 8 (bs ++ repeat 0)
```

donde (`repeat x`) es una lista infinita cuyo único elemento es `x`.

Codificación

- (`codifica c`) es la codificación de la cadena `c` como una lista de bits obtenida convirtiendo cada carácter en un número Unicode, convirtiendo cada uno de dichos números en un octeto y concatenando los octetos para obtener una lista de bits. Por ejemplo,

```
*Main> codifica "abc"
[1,0,0,0,0,1,1,0,0,1,0,0,0,1,1,0,1,1,0,0,0,1,1,0]
```

```
codifica :: String -> [Bit]
codifica = concat . map (creaOcteto . int2bin . ord)
```

donde (`concat xss`) es la lista obtenida concatenando la lista de listas `xss`.

Codificación

- Ejemplo de codificación,

```
codifica "abc"
= concat . map (creaOcteto . int2bin . ord) "abc"
= concat . map (creaOcteto . int2bin . ord) ['a','b','c']
= concat [creaOcteto . int2bin . ord 'a',
          creaOcteto . int2bin . ord 'b',
          creaOcteto . int2bin . ord 'c']
= concat [creaOcteto [1,0,0,0,0,1,1],
          creaOcteto [0,1,0,0,0,1,1],
          creaOcteto [1,1,0,0,0,1,1]]
= concat [[1,0,0,0,0,1,1,0],
          [0,1,0,0,0,1,1,0],
          [1,1,0,0,0,1,1,0]]
= [1,0,0,0,0,1,1,0,0,1,0,0,0,1,1,0,1,1,0,0,0,1,1,0]
```

Separación de octetos

- (`separaOctetos bs`) es la lista obtenida separando la lista de bits `bs` en listas de 8 elementos. Por ejemplo,

```
*Main> separaOctetos [1,0,0,0,0,1,1,0,0,1,0,0,0,1,1,0]
[[1,0,0,0,0,1,1,0],[0,1,0,0,0,1,1,0]]
```

```
separaOctetos :: [Bit] -> [[Bit]]
separaOctetos [] = []
separaOctetos bs =
    take 8 bs : separaOctetos (drop 8 bs)
```

Descodificación

- (`descodifica bs`) es la cadena correspondiente a la lista de bits `bs`. Por ejemplo,

```
*Main> descodifica [1,0,0,0,0,1,1,0,0,1,0,0,0,1,1,0,1,1,0,0,0,1,1,0]
"abc"
```

```
descodifica :: [Bit] -> String
descodifica = map (chr . bin2int) . separaOctetos
```

Por ejemplo,

```
descodifica [1,0,0,0,0,1,1,0,0,1,0,0,0,1,1,0,1,1,0,0,0,1,1,0]
= (map (chr . bin2int) . separaOctetos)
  [1,0,0,0,0,1,1,0,0,1,0,0,0,1,1,0,1,1,0,0,0,1,1,0]
= map (chr . bin2int) [[1,0,0,0,0,1,1,0],[0,1,0,0,0,1,1,0],[1,1,0,0,0,1,1,0]]
= [(chr . bin2int) [1,0,0,0,0,1,1,0],
   (chr . bin2int) [0,1,0,0,0,1,1,0],
   (chr . bin2int) [1,1,0,0,0,1,1,0]]
= [chr 97, chr 98, chr 99]
= "abc"
```

Transmisión

- Los canales de transmisión pueden representarse mediante funciones que transforman cadenas de bits en cadenas de bits.
- (`transmite c t`) es la cadena obtenida transmitiendo la cadena `t` a través del canal `c`. Por ejemplo,

```
*Main> transmite id "Texto por canal correcto"  
"Texto por canal correcto"
```

```
transmite :: ([Bit] -> [Bit]) -> String -> String  
transmite canal = descodifica . canal . codifica
```

Corrección de la transmisión

- Propiedad: Al transmitir cualquier cadena por el canal identidad se obtiene la cadena.

```
prop_transmite :: String -> Bool  
prop_transmite cs =  
  transmite id cs == cs
```

- Comprobación de la corrección:

```
*Main> quickCheck prop_transmite  
+++ OK, passed 100 tests.
```

Bibliografía

1. R. Bird. *Introducción a la programación funcional con Haskell*. Prentice Hall, 2000.
 - Cap. 4: Listas.
2. G. Hutton *Programming in Haskell*. Cambridge University Press, 2007.
 - Cap. 7: Higher-order functions.
3. B.C. Ruiz, F. Gutiérrez, P. Guerrero y J.E. Gallardo. *Razonando con Haskell*. Thompson, 2004.
 - Cap. 8: Funciones de orden superior y polimorfismo.
4. S. Thompson. *Haskell: The Craft of Functional Programming*, Second Edition. Addison-Wesley, 1999.
 - Cap. 9: Generalization: patterns of computation.
 - Cap. 10: Functions as values.

Tema 8

Razonamiento sobre programas

Contenido

8.1. Razonamiento ecuacional	77
8.1.1. Cálculo con longitud	77
8.1.2. Propiedad de intercambia	77
8.1.3. Inversa de listas unitarias	78
8.1.4. Razonamiento ecuacional con análisis de casos	79
8.2. Razonamiento por inducción sobre los naturales	79
8.2.1. Esquema de inducción sobre los naturales	79
8.2.2. Ejemplo de inducción sobre los naturales	80
8.3. Razonamiento por inducción sobre listas	81
8.3.1. Esquema de inducción sobre listas	81
8.3.2. Asociatividad de ++	81
8.3.3. [] es la identidad para ++ por la derecha	82
8.3.4. Relación entre length y ++	83
8.3.5. Relación entre take y drop	84
8.3.6. La concatenación de listas vacías es vacía	85
8.4. Equivalencia de funciones	86
8.5. Propiedades de funciones de orden superior	87

8.1. Razonamiento ecuacional

8.1.1. Cálculo con longitud

- Programa:

```
longitud []      = 0           -- longitud.1
longitud (_:xs) = 1 + longitud xs -- longitud.2
```

- Propiedad: `longitud [2,3,1] = 3`

- Demostración:

```
longitud [2,3,1]
= 1 + longitud [2,3]           [por longitud.2]
= 1 + (1 + longitud [3])      [por longitud.2]
= 1 + (1 + (1 + longitud [])) [por longitud.2]
= 1 + (1 + (1 + 0))           [por longitud.1]
= 3
```

8.1.2. Propiedad de intercambia

- Programa:

```
intercambia :: (a,b) -> (b,a)
intercambia (x,y) = (y,x)      -- intercambia
```

- Propiedad: `intercambia (intercambia (x,y)) = (x,y)`.

- Demostración:

```
intercambia (intercambia (x,y))
= intercambia (y,x)           [por intercambia]
= (x,y)                       [por intercambia]
```

Comprobación con QuickCheck

- Propiedad:

```
prop_intercambia :: Eq a => a -> a -> Bool
prop_intercambia x y =
  intercambia (intercambia (x,y)) == (x,y)
```

- Comprobación:


```
*Main> quickCheck prop_intercambia
+++ OK, passed 100 tests.
```

8.1.3. Inversa de listas unitarias

- Inversa de una lista:

```
inversa :: [a] -> [a]
inversa []      = []           -- inversa.1
inversa (x:xs) = inversa xs ++ [x] -- inversa.2
```

- Prop.: $\text{inversa } [x] = [x]$

```
inversa [x]
= inversa (x:[])      [notación de lista]
= (inversa []) ++ [x] [inversa.2]
= [] ++ [x]          [inversa.1]
= [x]                [def. de ++]
```

Comprobación con QuickCheck

- Propiedad:

```
prop_inversa_unitaria :: (Eq a) => a -> Bool
prop_inversa_unitaria x =
  inversa [x] == [x]
```

- Comprobación:

```
*Main> quickCheck prop_inversa_unitaria
+++ OK, passed 100 tests.
```

8.1.4. Razonamiento ecuacional con análisis de casos

- Negación lógica:

```
----- Prelude -----
not :: Bool -> Bool
not False = True
not True  = False
```

- Prop.: $\text{not } (\text{not } x) = x$
- Demostración por casos:

- Caso 1: $x = \text{True}$:

<code>not (not True)</code>	<code>= not False</code>	<code>[not.2]</code>
	<code>= True</code>	<code>[not.1]</code>
- Caso 2: $x = \text{False}$:

<code>not (not False)</code>	<code>= not True</code>	<code>[not.1]</code>
	<code>= False</code>	<code>[not.2]</code>

Comprobación con QuickCheck

■ Propiedad:

```
prop_doble_negacion :: Bool -> Bool
prop_doble_negacion x =
  not (not x) == x
```

■ Comprobación:

```
*Main> quickCheck prop_doble_negacion
+++ OK, passed 100 tests.
```

8.2. Razonamiento por inducción sobre los naturales

8.2.1. Esquema de inducción sobre los naturales

Para demostrar que todos los números naturales tienen una propiedad P basta probar:

1. Caso base $n=0$:
 $P(0)$.
2. Caso inductivo $n=(m+1)$:
Suponiendo $P(m)$ demostrar $P(m+1)$.

En el caso inductivo, la propiedad $P(n)$ se llama la hipótesis de inducción.

8.2.2. Ejemplo de inducción sobre los naturales

Ejemplo de inducción sobre los naturales: Propiedad

- `(replicate n x)` es la lista formada por n elementos iguales a x . Por ejemplo,

```
| replicate 3 5 ~> [5,5,5]
```

```

Prelude
replicate :: Int -> a -> [a]
replicate 0 _ = []
replicate (n+1) x = x : replicate n x

```

- Prop.: `length (replicate n xs) = n`

Ejemplo de inducción sobre los naturales: Demostración

- Caso base (n=0):


```

length (replicate 0 xs)
= length []                [por replicate.1]
= 0                        [por def. length]

```
- Caso inductivo (n=m+1):


```

length (replicate (m+1) xs)
= length (x:(replicate m xs)) [por replicate.2]
= 1 + length (replicate m xs) [por def. length]
= 1 + m                        [por hip. ind.]
= m + 1                        [por conmutativa de +]

```

Ejemplo de inducción sobre los naturales: Verificación

Verificación con QuickCheck:

- Especificación de la propiedad:

```

prop_length_replicate :: Int -> Int -> Bool
prop_length_replicate n xs =
  length (replicate m xs) == m
  where m = abs n

```

- Comprobación de la propiedad:

```

*Main> quickCheck prop_length_replicate
OK, passed 100 tests.

```

8.3. Razonamiento por inducción sobre listas

8.3.1. Esquema de inducción sobre listas

Para demostrar que todas las listas finitas tienen una propiedad P basta probar:

1. Caso base $xs=[]$:
 $P([])$.
2. Caso inductivo $xs=(y:ys)$:
 Suponiendo $P(ys)$ demostrar $P(y:ys)$.

En el caso inductivo, la propiedad $P(ys)$ se llama la hipótesis de inducción.

8.3.2. Asociatividad de ++

- Programa:

```

Prelude
(++ ) :: [a] -> [a] -> [a]
[]      ++ ys = ys          -- ++.1
(x:xs) ++ ys = x : (xs ++ ys) -- ++.2
```

- Propiedad: $xs++(ys++zs)=(xs++ys)++zs$
- Comprobación con QuickCheck:

```

prop_asociativa_conc :: [Int] -> [Int] -> [Int] -> Bool
prop_asociativa_conc xs ys zs =
  xs++(ys++zs)==(xs++ys)++zs
```

```

Main> quickCheck prop_asociatividad_conc
OK, passed 100 tests.
```

- Demostración por inducción en xs :
 - Caso base $xs=[]$: Reduciendo el lado izquierdo

$$\begin{aligned}
 &xs++(ys++zs) \\
 &= []++(ys++zs) && \text{[por hipótesis]} \\
 &= ys++zs && \text{[por ++.1]}
 \end{aligned}$$
 y reduciendo el lado derecho

$$\begin{aligned}
 &(xs++ys)++zs \\
 &= ([]++ys)++zs && \text{[por hipótesis]} \\
 &= ys++zs && \text{[por ++.1]}
 \end{aligned}$$
 Luego, $xs++(ys++zs)=(xs++ys)++zs$

- Demostración por inducción en xs :

- Caso inductivo $xs=a:as$: Suponiendo la hipótesis de inducción $as++(ys++zs)=(as++ys)++zs$ hay que demostrar que $(a:as)++(ys++zs)=((a:as)++ys)++zs$

$$\begin{aligned} & (a:as)++(ys++zs) \\ &= a:(as++(ys++zs)) && \text{[por ++.2]} \\ &= a:((as++ys)++zs) && \text{[por hip. ind.]} \\ &= (a:(as++ys))++zs && \text{[por ++.2]} \\ &= ((a:as)++ys)++zs && \text{[por ++.2]} \end{aligned}$$

8.3.3. [] es la identidad para ++ por la derecha

- Propiedad: $xs++[]=xs$
- Comprobación con QuickCheck:

```
prop_identidad_concatenacion :: [Int] -> Bool
prop_identidad_concatenacion xs = xs++[] == xs
```

```
Main> quickCheck prop_identidad_concatenacion
OK, passed 100 tests.
```

- Demostración por inducción en xs :
 - Caso base $xs=[]$:

$$\begin{aligned} & xs++[] \\ &= []++[] \\ &= [] && \text{[por ++.1]} \end{aligned}$$
 - Caso inductivo $xs=(a:as)$: Suponiendo la hipótesis de inducción $as++[]=as$ hay que demostrar que $(a:as)++[]=(a:as)$

$$\begin{aligned} & (a:as)++[] \\ &= a:(as++[]) && \text{[por ++.2]} \\ &= a:as && \text{[por hip. ind.]} \end{aligned}$$

8.3.4. Relación entre length y ++

- Programas:

```
length :: [a] -> Int
length []      = 0           -- length.1
length (x:xs) = 1 + n_length xs -- length.2
```

```
(++) :: [a] -> [a] -> [a]
[]    ++ ys = ys           -- ++.1
(x:xs) ++ ys = x : (xs ++ ys) -- ++.2
```

- Propiedad: $\text{length}(xs++ys)=(\text{length } xs)+(\text{length } ys)$
- Comprobación con QuickCheck:

```
prop_length_append :: [Int] -> [Int] -> Bool
prop_length_append xs ys =
  length(xs++ys)==(length xs)+(length ys)
```

```
Main> quickCheck prop_length_append
OK, passed 100 tests.
```

- Demostración por inducción en xs :

- Caso base $xs=[]$:

$\text{length}([]++ys)$	
$= \text{length } ys$	[por ++.1]
$= 0+(\text{length } ys)$	[por aritmética]
$= (\text{length } [])+(\text{length } ys)$	[por length.1]

- Demostración por inducción en xs :

- Caso inductivo $xs=(a:as)$: Suponiendo la hipótesis de inducción

$\text{length}(as++ys) = (\text{length } as)+(\text{length } ys)$	
---	--

 hay que demostrar que

$\text{length}((a:as)++ys) = (\text{length } (a:as))+(\text{length } ys)$	
$\text{length}((a:as)++ys)$	
$= \text{length}(a:(as++ys))$	[por ++.2]
$= 1 + \text{length}(as++ys)$	[por length.2]
$= 1 + ((\text{length } as) + (\text{length } ys))$	[por hip. ind.]
$= (1 + (\text{length } as)) + (\text{length } ys)$	[por aritmética]
$= (\text{length } (a:as)) + (\text{length } ys)$	[por length.2]

8.3.5. Relación entre take y drop

- Programas:

```

take :: Int -> [a] -> [a]
take 0 _      = []                -- take.1
take _ []     = []                -- take.2
take n (x:xs) = x : take (n-1) xs -- take.3

drop :: Int -> [a] -> [a]
drop 0 xs     = xs                -- drop.1
drop _ []     = []                -- drop.2
drop n (_:xs) = drop (n-1) xs    -- drop.3

(++): :: [a] -> [a] -> [a]
[] ++ ys      = ys                -- ++.1
(x:xs) ++ ys = x : (xs ++ ys)   -- ++.2

```

- Propiedad: $\text{take } n \text{ xs} ++ \text{drop } n \text{ xs} = \text{xs}$
- Comprobación con QuickCheck:

```

prop_take_drop :: Int -> [Int] -> Property
prop_take_drop n xs =
  n >= 0 ==> take n xs ++ drop n xs == xs

```

```

Main> quickCheck prop_take_drop
OK, passed 100 tests.

```

- Demostración por inducción en n :
 - Caso base $n=0$:

$$\begin{aligned} & \text{take } 0 \text{ xs} ++ \text{drop } 0 \text{ xs} \\ &= [] ++ \text{xs} && \text{[por take.1 y drop.1]} \\ &= \text{xs} && \text{[por ++.1]} \end{aligned}$$
 - Caso inductivo $n=m+1$: Suponiendo la hipótesis de inducción 1

$$(\forall \text{xs} :: [a]) \text{take } m \text{ xs} ++ \text{drop } m \text{ xs} = \text{xs}$$
 hay que demostrar que

$$(\forall \text{xs} :: [a]) \text{take } (m+1) \text{ xs} ++ \text{drop } (m+1) \text{ xs} = \text{xs}$$

Lo demostraremos por inducción en xs :

- Caso base $\text{xs}=[]$:

$$\begin{aligned} & \text{take } (m+1) [] ++ \text{drop } (m+1) [] \\ &= [] ++ [] && \text{[por take.2 y drop.2]} \\ &= [] && \text{[por ++.1]} \end{aligned}$$

- Caso inductivo $xs = (a:as)$: Suponiendo la hip. de inducción 2

`take (m+1) as ++ drop (m+1) as = as`

hay que demostrar que

```

take (m+1) (a:as) ++ drop (m+1) (a:as) = (a:as)
take (m+1) (a:as) ++ drop (m+1) (a:as)
= (a:(take m as)) ++ (drop m as)           [take.3 y drop.3]
= (a:((take m as) ++ (drop m as)))       [por ++.2]
= a:as                                    [por hip. de ind. 1]

```

8.3.6. La concatenación de listas vacías es vacía

- Programas:

```

----- Prelude -----
null :: [a] -> Bool
null []           = True           -- null.1
null (_:_)       = False          -- null.2

(++) :: [a] -> [a] -> [a]
[] ++ ys         = ys             -- (++).1
(x:xs) ++ ys     = x : (xs ++ ys) -- (++).2

```

- Propiedad: `null xs = null (xs ++ xs)`.

- Demostración por inducción en xs :

- Caso 1: $xs = []$: Reduciendo el lado izquierdo

```

null xs
= null []           [por hipótesis]
= True              [por null.1]

```

y reduciendo el lado derecho

```

null (xs ++ xs)
= null ([] ++ []) [por hipótesis]
= null []         [por (++).1]
= True            [por null.1]

```

Luego, `null xs = null (xs ++ xs)`.

- Demostración por inducción en xs :

- Caso $xs = (y:ys)$: Reduciendo el lado izquierdo


```

null xs
= null (y:ys)      [por hipótesis]
= False           [por null.2]

```

y reduciendo el lado derecho

```

null (xs ++ xs)
= null ((y:ys) ++ (y:ys))    [por hipótesis]
= null (y:(ys ++ (y:ys)))    [por (++).2]
= False                       [por null.2]

```

Luego, `null xs = null (xs ++ xs)`.

8.4. Equivalencia de funciones

- Programas:

```

inversa1, inversa2 :: [a] -> [a]
inversa1 []        = []                -- inversa1.1
inversa1 (x:xs)    = inversa1 xs ++ [x] -- inversa1.2

inversa2 xs = inversa2Aux xs []        -- inversa2.1
  where inversa2Aux [] ys = ys          -- inversa2Aux.1
        inversa2Aux (x:xs) ys = inversa2Aux xs (x:ys) -- inversa2Aux.2

```

- Propiedad: `inversa1 xs = inversa2 xs`
- Comprobación con QuickCheck:

```

prop_equiv_inversa :: [Int] -> Bool
prop_equiv_inversa xs = inversa1 xs == inversa2 xs

```

- Demostración: Es consecuencia del siguiente lema:
`inversa1 xs ++ ys = inversa2Aux xs ys`

En efecto,

```

inversa1 xs
= inversa1 xs ++ []    [por identidad de ++]
= inversa2Aux xs ++ [] [por el lema]
= inversa2 xs          [por el inversa2.1]

```

- Demostración del lema: Por inducción en `xs`:

- Caso base $xs=[]$:


```

inversa1 [] ++ ys
= [] ++ ys           [por inversa1.1]
= ys                 [por ++.1]
= inversa2Aux [] ++ ys [por inversa2Aux.1]

```
- Caso inductivo $xs=(a:as)$: La hipótesis de inducción es

$$(\forall ys :: [a]) \text{inversa1 } as ++ ys = \text{inversa2Aux } as ys$$

Por tanto,

```

inversa1 (a:as) ++ ys
= (inversa1 as ++ [a]) ++ ys [por inversa1.2]
= (inversa1 as) ++ ([a] ++ ys) [por asociativa de ++]
= (inversa1 as) ++ (a:ys) [por ley unitaria]
= (inversa2Aux as (a:ys)) [por hip. de inducción]
= (inversa2Aux (a:as) ys) [por inversa2Aux.2]

```

8.5. Propiedades de funciones de orden superior

Relación entre sum y map

- La función sum:

Prelude

```

sum :: [Int] -> Int
sum [] = 0
sum (x:xs) = x + sum xs

```

- Propiedad: $\text{sum } (\text{map } (2*) \text{ xs}) = 2 * \text{sum } \text{xs}$
- Comprobación con QuickCheck:

```

prop_sum_map :: [Int] -> Bool
prop_sum_map xs = sum (map (2*) xs) == 2 * sum xs

```

```

*Main> quickCheck prop_sum_map
+++ OK, passed 100 tests.

```

Demostración de la propiedad por inducción en xs

- Caso []:

<code>sum (map (2*) xs)</code>	
<code>= sum (map (2*) [])</code>	[por hipótesis]
<code>= sum []</code>	[por map. 1]
<code>= 0</code>	[por sum. 1]
<code>= 2 * 0</code>	[por aritmética]
<code>= 2 * sum []</code>	[por sum. 1]
<code>= 2 * sum xs</code>	[por hipótesis]

- Caso `xs=(y:ys)`: Entonces,

<code>sum (map (2*) xs)</code>	
<code>= sum (map (2*) (y:ys))</code>	[por hipótesis]
<code>= sum (2*) y : (map (2*) ys)</code>	[por map. 2]
<code>= (2*) y + (sum (map (2*) ys))</code>	[por sum. 2]
<code>= (2*) y + (2 * sum ys)</code>	[por hip. de inducción]
<code>= (2 * y) + (2 * sum ys)</code>	[por (2*)]
<code>= 2 * (y + sum ys)</code>	[por aritmética]
<code>= 2 * sum (y:ys)</code>	[por sum. 2]
<code>= 2 * sum xs</code>	[por hipótesis]

Comprobación de propiedades con argumentos funcionales

- La aplicación de una función a los elementos de una lista conserva su longitud:

```
prop_map_length (Function _ f) xs =
  length (map f xs) == length xs
```

- En el inicio del fichero hay que escribir

```
import Test.QuickCheck.Function
```

- Comprobación

```
*Main> quickCheck prop_map_length
+++ OK, passed 100 tests.
```

Bibliografía

1. H. C. Cunningham (2007) *Notes on Functional Programming with Haskell*.

2. J. Fokker (1996) *Programación funcional*.
3. G. Hutton *Programming in Haskell*. Cambridge University Press, 2007.
 - Cap. 13: Reasoning about programs.
4. B.C. Ruiz, F. Gutiérrez, P. Guerrero y J.E. Gallardo. *Razonando con Haskell*. Thompson, 2004.
 - Cap. 6: Programación con listas.
5. S. Thompson. *Haskell: The Craft of Functional Programming*, Second Edition. Addison-Wesley, 1999.
 - Cap. 8: Reasoning about programs.
6. E.P. Wentworth (1994) *Introduction to Funcional Programming*.

Tema 9

Declaraciones de tipos y clases

Contenido

9.1. Declaraciones de tipos	91
9.2. Definiciones de tipos de datos	93
9.3. Definición de tipos recursivos	95
9.4. Sistema de decisión de tautologías	99
9.5. Máquina abstracta de cálculo aritmético	102
9.6. Declaraciones de clases y de instancias	104

9.1. Declaraciones de tipos

Declaraciones de tipos como sinónimos

- Se puede definir un nuevo nombre para un tipo existente mediante una **declaración de tipo**.
- Ejemplo: Las cadenas son listas de caracteres.

```
----- Prelude -----  
type String = [Char]
```

- El nombre del tipo tiene que empezar por mayúscula.

Declaraciones de tipos nuevos

- Las declaraciones de tipos pueden usarse para facilitar la lectura de tipos. Por ejemplo,

- Las posiciones son pares de enteros.

```
type Pos = (Int, Int)
```

- origen es la posición (0,0).

```
origen :: Pos
origen = (0,0)
```

- (izquierda p) es la posición a la izquierda de la posición p. Por ejemplo,

```
izquierda (3,5) ~> (2,5)
```

```
izquierda :: Pos -> Pos
izquierda (x,y) = (x-1,y)
```

Declaraciones de tipos parametrizadas

- Las declaraciones de tipos pueden tener parámetros. Por ejemplo,

- Par a es el tipo de pares de elementos de tipo a

```
type Par a = (a,a)
```

- (multiplica p) es el producto del par de enteros p. Por ejemplo,

```
multiplica (2,5) ~> 10
```

```
multiplica :: Par Int -> Int
multiplica (x,y) = x*y
```

- (copia x) es el par formado con dos copias de x. Por ejemplo,

```
copia 5 ~> (5,5)
```

```
copia :: a -> Par a
copia x = (x,x)
```

Declaraciones anidadas de tipos

- Las declaraciones de tipos pueden anidarse. Por ejemplo,

- Las posiciones son pares de enteros.

```
type Pos = (Int, Int)
```

- Los movimientos son funciones que va de una posición a otra.

```
type Movimiento = Pos -> Pos
```

- Las declaraciones de tipo no pueden ser recursivas. Por ejemplo, el siguiente código es erróneo.

```
type Arbol = (Int, [Arbol])
```

Al intentar cargarlo da el mensaje de error

```
|Cycle in type synonym declarations
```

9.2. Definiciones de tipos de datos

Definición de tipos con data

- En Haskell pueden definirse nuevos tipos mediante data.
- El tipo de los booleanos está formado por dos valores para representar lo falso y lo verdadero.

```
----- Prelude -----  
data Bool = False | True
```

- El símbolo | se lee como “o”.
- Los valores False y True se llaman los **constructores** del tipo Bool.
- Los nombres de los constructores tienen que empezar por mayúscula.

Uso de los valores de los tipos definidos

- Los valores de los tipos definidos pueden usarse como los de los predefinidos.
- Definición del tipo de movimientos:

```
data Mov = Izquierda | Derecha | Arriba | Abajo
```

- Uso como argumento: (movimiento m p) es la posición obtenida aplicando el movimiento m a la posición p. Por ejemplo,

```
|movimiento Arriba (2,5) ~> (2,6)
```

```

movimiento :: Mov -> Pos -> Pos
movimiento Izquierda (x,y) = (x-1,y)
movimiento Derecha   (x,y) = (x+1,y)
movimiento Arriba    (x,y) = (x,y+1)
movimiento Abajo     (x,y) = (x,y-1)

```

- Uso en listas: (movimientos ms p) es la posición obtenida aplicando la lista de movimientos ms a la posición p. Por ejemplo,

```

| movimientos [Arriba, Izquierda] (2,5) ~> (1,6)

```

```

movimientos :: [Mov] -> Pos -> Pos
movimientos []      p = p
movimientos (m:ms) p = movimientos ms (movimiento m p)

```

- Uso como valor: (opuesto m) es el movimiento opuesto de m.

```

| movimiento (opuesto Arriba) (2,5) ~> (2,4)

```

```

opuesto :: Mov -> Mov
opuesto Izquierda = Derecha
opuesto Derecha   = Izquierda
opuesto Arriba    = Abajo
opuesto Abajo     = Arriba

```

Definición de tipo con constructores con parámetros

- Los constructores en las definiciones de tipos pueden tener parámetros.
- Ejemplo de definición

```

data Figura = Circulo Float | Rect Float Float

```

- Tipos de los constructores:

```

*Main> :type Circulo
Circulo :: Float -> Figura
*Main> :type Rect
Rect :: Float -> Float -> Figura

```


- Uso del tipo como valor: (`cuadrado n`) es el cuadrado de lado `n`.

```
cuadrado :: Float -> Figura
cuadrado n = Rect n n
```

- Uso del tipo como argumento: (`area f`) es el área de la figura `f`. Por ejemplo,

```
area (Circulo 1)  ~> 3.1415927
area (Circulo 2)  ~> 12.566371
area (Rect 2 5)   ~> 10.0
area (cuadrado 3) ~> 9.0
```

```
area :: Figura -> Float
area (Circulo r) = pi*r^2
area (Rect x y)  = x*y
```

Definición de tipos con parámetros

- Los tipos definidos pueden tener parámetros.
- Ejemplo de tipo con parámetro

```
----- Prelude -----
data Maybe a = Nothing | Just a
```

- (`divisionSegura m n`) es la división de `m` entre `n` si `n` no es cero y nada en caso contrario. Por ejemplo,

```
divisionSegura 6 3 ~> Just 2
divisionSegura 6 0 ~> Nothing
```

```
divisionSegura :: Int -> Int -> Maybe Int
divisionSegura _ 0 = Nothing
divisionSegura m n = Just (m `div` n)
```

- (`headSegura xs`) es la cabeza de `xs` si `xs` es no vacía y nada en caso contrario. Por ejemplo,

```
headSegura [2,3,5] ~> Just 2
headSegura []      ~> Nothing
```

```
headSegura :: [a] -> Maybe a
headSegura [] = Nothing
headSegura xs = Just (head xs)
```

9.3. Definición de tipos recursivos

Definición de tipos recursivos: Los naturales

- Los tipos definidos con data pueden ser recursivos.
- Los naturales se construyen con el cero y la función sucesor.

```
data Nat = Cero | Suc Nat
        deriving Show
```

- Tipos de los constructores:

```
*Main> :type Cero
Cero :: Nat
*Main> :type Suc
Suc :: Nat -> Nat
```

- Ejemplos de naturales:

```
Cero
Suc Cero
Suc (Suc Cero)
Suc (Suc (Suc Cero))
```

Definiciones con tipos recursivos

- (`nat2int n`) es el número entero correspondiente al número natural `n`. Por ejemplo,

```
nat2int (Suc (Suc (Suc Cero))) ~> 3
```

```
nat2int :: Nat -> Int
nat2int Cero = 0
nat2int (Suc n) = 1 + nat2int n
```

- (`int2nat n`) es el número natural correspondiente al número entero `n`. Por ejemplo,

```
int2nat 3 ~> Suc (Suc (Suc Cero))
```

```
int2nat :: Int -> Nat
int2nat 0      = Cero
int2nat (n+1) = Suc (int2nat n)
```

- (suma m n) es la suma de los número naturales m y n. Por ejemplo,

```
*Main> suma (Suc (Suc Cero)) (Suc Cero)
Suc (Suc (Suc Cero))
```

```
suma :: Nat -> Nat -> Nat
suma Cero    n = n
suma (Suc m) n = Suc (suma m n)
```

- Ejemplo de cálculo:

```
suma (Suc (Suc Cero)) (Suc Cero)
= Suc (suma (Suc Cero) (Suc Cero))
= Suc (Suc (suma Cero (Suc Cero)))
= Suc (Suc (Suc Cero))
```

Tipo recursivo con parámetro: Las listas

- Definición del tipo lista:

```
data Lista a = Nil | Cons a (Lista a)
```

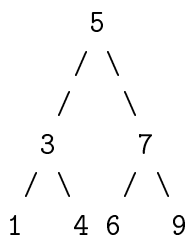
- (longitud xs) es la longitud de la lista xs. Por ejemplo,

```
longitud (Cons 2 (Cons 3 (Cons 5 Nil))) ~ 3
```

```
longitud :: Lista a -> Int
longitud Nil          = 0
longitud (Cons _ xs) = 1 + longitud xs
```

Definición de tipos recursivos: Los árboles binarios

- Ejemplo de árbol binario:



- Definición del tipo de árboles binarios:

```
data Arbol = Hoja Int | Nodo Arbol Int Arbol
```

- Representación del ejemplo

```
ejArbol = Nodo (Nodo (Hoja 1) 3 (Hoja 4))
           5
           (Nodo (Hoja 6) 7 (Hoja 9))
```

Definiciones sobre árboles binarios

- (ocurre m a) se verifica si m ocurre en el árbol a. Por ejemplo,

```
ocurre 4 ejArbol ~> True
ocurre 10 ejArbol ~> False
```

```
ocurre :: Int -> Arbol -> Bool
ocurre m (Hoja n)      = m == n
ocurre m (Nodo i n d) = m == n || ocurre m i || ocurre m d
```

- (aplana a) es la lista obtenida aplanando el árbol a. Por ejemplo,

```
aplana ejArbol ~> [1,3,4,5,6,7,9]
```

```
aplana :: Arbol -> [Int]
aplana (Hoja n)      = [n]
aplana (Nodo i n d) = aplana i ++ [n] ++ aplana d
```

Definiciones sobre árboles binarios

- Un árbol es ordenado si el valor de cada nodo es mayor que los de su subárbol izquierdo y mayor que los de su subárbol derecho.
- El árbol del ejemplo es ordenado.
- `(ocurreEnArbolOrdenado m a)` se verifica si `m` ocurre en el árbol ordenado `a`. Por ejemplo,

```
ocurreEnArbolOrdenado 4 ejArbol ~> True
ocurreEnArbolOrdenado 10 ejArbol ~> False
```

```
ocurreEnArbolOrdenado :: Int -> Arbol -> Bool
ocurreEnArbolOrdenado m (Hoja n) = m == n
ocurreEnArbolOrdenado m (Nodo i n d)
  | m == n      = True
  | m < n      = ocurreEnArbolOrdenado m i
  | otherwise  = ocurreEnArbolOrdenado m d
```

Definiciones de distintos tipos de árboles

- Árboles binarios con valores en las hojas:

```
data Arbol a = Hoja a | Nodo (Arbol a) (Arbol a)
```

- Árboles binarios con valores en los nodos:

```
data Arbol a = Hoja | Nodo (Arbol a) a (Arbol a)
```

- Árboles binarios con valores en las hojas y en los nodos:

```
data Arbol a b = Hoja a | Nodo (Arbol a b) b (Arbol a b)
```

- Árboles con un número variable de sucesores:

```
data Arbol a = Nodo a [Arbol a]
```

9.4. Sistema de decisión de tautologías

Sintaxis de la lógica proposicional

- Definición de fórmula proposicional:
 - Las variables proposicionales son fórmulas.
 - Si F es una fórmula, entonces $\neg F$ también lo es.
 - Si F y G son fórmulas, entonces $F \wedge G$ y $F \rightarrow G$ también lo son.
- Tipo de dato de fórmulas proposicionales:

```
data FProp = Const Bool
           | Var Char
           | Neg FProp
           | Conj FProp FProp
           | Impl FProp FProp
           deriving Show
```

- Ejemplos de fórmulas proposicionales:

1. $A \wedge \neg A$
2. $(A \wedge B) \rightarrow A$
3. $A \rightarrow (A \wedge B)$
4. $(A \rightarrow (A \rightarrow B)) \rightarrow B$

```
p1, p2, p3, p4 :: FProp
p1 = Conj (Var 'A') (Neg (Var 'A'))
p2 = Impl (Conj (Var 'A') (Var 'B')) (Var 'A')
p3 = Impl (Var 'A') (Conj (Var 'A') (Var 'B'))
p4 = Impl (Conj (Var 'A') (Impl (Var 'A') (Var 'B')))
        (Var 'B')
```

Semántica de la lógica proposicional

- Tablas de verdad de las conectivas:

i	$\neg i$	i	j	$i \wedge j$	$i \rightarrow j$
T	F	T	T	T	T
F	T	T	F	F	F
		F	T	F	T
		F	F	F	T

- Tabla de verdad para $(A \rightarrow B) \vee (B \rightarrow A)$:

A	B	$(A \rightarrow B)$	$(B \rightarrow A)$	$(A \rightarrow B) \vee (B \rightarrow A)$
T	T	T	T	T
T	F	F	T	T
F	T	T	F	T
F	F	T	T	T

- Las interpretaciones son listas formadas por el nombre de una variable proposicional y un valor de verdad.

```
type Interpretacion = [(Char, Bool)]
```

- `(valor i p)` es el valor de la fórmula `p` en la interpretación `i`. Por ejemplo,

```
valor [('A',False),('B',True)] p3 ~> True
valor [('A',True),('B',False)] p3 ~> False
```

```
valor :: Interpretacion -> FProp -> Bool
valor _ (Const b) = b
valor i (Var x)   = busca x i
valor i (Neg p)   = not (valor i p)
valor i (Conj p q) = valor i p && valor i q
valor i (Impl p q) = valor i p <= valor i q
```

- `(busca c t)` es el valor del primer elemento de la lista de asociación `t` cuya clave es `c`. Por ejemplo,

```
busca 2 [(1,'a'),(3,'d'),(2,'c')] ~> 'c'
```

```
busca :: Eq c => c -> [(c,v)] -> v
busca c t = head [v | (c',v) <- t, c == c']
```

- `(variables p)` es la lista de los nombres de las variables de `p`.

```
variables p3 ~> "AAB"
```

```
variables :: FProp -> [Char]
variables (Const _) = []
variables (Var x)   = [x]
variables (Neg p)   = variables p
variables (Conj p q) = variables p ++ variables q
variables (Impl p q) = variables p ++ variables q
```

- `(interpretacionesVar n)` es la lista de las interpretaciones con n variables. Por ejemplo,

```
*Main> interpretacionesVar 2
[[False,False],
 [False,True],
 [True,False],
 [True,True]]
```

```
interpretacionesVar :: Int -> [[Bool]]
interpretacionesVar 0 = [[]]
interpretacionesVar (n+1) =
  map (False:) bss ++ map (True:) bss
  where bss = interpretacionesVar n
```

- `(interpretaciones p)` es la lista de las interpretaciones de la fórmula p . Por ejemplo,

```
*Main> interpretaciones p3
[[('A',False),('B',False)],
 [('A',False),('B',True)],
 [('A',True),('B',False)],
 [('A',True),('B',True)]]
```

```
interpretaciones :: FProp -> [Interpretacion]
interpretaciones p =
  [zip vs i | i <- interpretacionesVar (length vs)]
  where vs = nub (variables p)
```

Decisión de tautología

- `(esTautologia p)` se verifica si la fórmula p es una tautología. Por ejemplo,

```
esTautologia p1 ~> False
esTautologia p2 ~> True
esTautologia p3 ~> False
esTautologia p4 ~> True
```

```
esTautologia :: FProp -> Bool
esTautologia p =
  and [valor i p | i <- interpretaciones p]
```


9.5. Máquina abstracta de cálculo aritmético

Evaluación de expresiones aritméticas

- Una expresión aritmética es un número entero o la suma de dos expresiones.

```
data Expr = Num Int | Suma Expr Expr
```

- `(valorEA x)` es el valor de la expresión aritmética `x`.

```
valorEA (Suma (Suma (Num 2) (Num 3)) (Num 4)) ~> 9
```

```
valorEA :: Expr -> Int
valorEA (Num n)      = n
valorEA (Suma x y) = valorEA x + valorEA y
```

- Cálculo:

```
valorEA (Suma (Suma (Num 2) (Num 3)) (Num 4))
= (valorEA (Suma (Num 2) (Num 3))) + (valorEA (Num 4))
= (valorEA (Suma (Num 2) (Num 3))) + 4
= (valorEA (Num 2) + (valorEA (Num 3))) + 4
= (2 + 3) + 4
= 9
```

Máquina de cálculo aritmético

- La pila de control de la máquina abstracta es una lista de operaciones.

```
type PControl = [Op]
```

- Las operaciones son meter una expresión en la pila o sumar un número con el primero de la pila.

```
data Op = METE Expr | SUMA Int
```

- `(eval x p)` evalúa la expresión `x` con la pila de control `p`. Por ejemplo,

```
eval (Suma (Suma (Num 2) (Num 3)) (Num 4)) [] ~> 9
eval (Suma (Num 2) (Num 3)) [METE (Num 4)] ~> 9
eval (Num 3) [SUMA 2, METE (Num 4)] ~> 9
eval (Num 4) [SUMA 5] ~> 9
```

```
eval :: Expr -> PControl -> Int
eval (Num n)    p = ejec p n
eval (Suma x y) p = eval x (METE y : p)
```

- (ejec p n) ejecuta la lista de control p sobre el entero n. Por ejemplo,

```
ejec [METE (Num 3), METE (Num 4)] 2 ~> 9
ejec [SUMA 2, METE (Num 4)]      3 ~> 9
ejec [METE (Num 4)]              5 ~> 9
ejec [SUMA 5]                    4 ~> 9
ejec []                          9 ~> 9
```

```
ejec :: PControl -> Int -> Int
ejec []          n = n
ejec (METE y : p) n = eval y (SUMA n : p)
ejec (SUMA n : p) m = ejec p (n+m)
```

- (evalua e) evalúa la expresión aritmética e con la máquina abstracta. Por ejemplo,

```
evalua (Suma (Suma (Num 2) (Num 3)) (Num 4)) ~> 9
```

```
evalua :: Expr -> Int
evalua e = eval e []
```

- Evaluación:

```
eval (Suma (Suma (Num 2) (Num 3)) (Num 4)) []
= eval (Suma (Num 2) (Num 3)) [METE (Num 4)]
= eval (Num 2) [METE (Num 3), METE (Num 4)]
= ejec [METE (Num 3), METE (Num 4)] 2
= eval (Num 3) [SUMA 2, METE (Num 4)]
= ejec [SUMA 2, METE (Num 4)] 3
= ejec [METE (Num 4)] (2+3)
= ejec [METE (Num 4)] 5
= eval (Num 4) [SUMA 5]
= ejec [SUMA 5] 4
= ejec [] (5+4)
= ejec [] 9
= 9
```

9.6. Declaraciones de clases y de instancias

Declaraciones de clases

- Las clases se declaran mediante el mecanismo `class`.
- Ejemplo de declaración de clases:

```

----- Prelude -----
class Eq a where
  (==), (/=) :: a -> a -> Bool

  -- Minimal complete definition: (==) or (/=)
  x == y = not (x/=y)
  x /= y = not (x==y)

```

Declaraciones de instancias

- Las instancias se declaran mediante el mecanismo `instance`.
- Ejemplo de declaración de instancia:

```

----- Prelude -----
instance Eq Bool where
  False == False = True
  True  == True  = True
  _     == _     = False

```

Extensiones de clases

- Las clases pueden extenderse mediante el mecanismo `class`.
- Ejemplo de extensión de clases:

```

----- Prelude -----
class (Eq a) => Ord a where
  compare          :: a -> a -> Ordering
  (<), (<=), (>=), (>) :: a -> a -> Bool
  max, min         :: a -> a -> a

  -- Minimal complete definition: (<=) or compare
  -- using compare can be more efficient for complex types
  compare x y | x==y      = EQ
              | x<=y      = LT

```

```

        | otherwise = GT

x <= y      = compare x y /= GT
x <  y      = compare x y == LT
x >= y      = compare x y /= LT
x >  y      = compare x y == GT

max x y    | x <= y      = y
           | otherwise   = x
min x y    | x <= y      = x
           | otherwise   = y

```

Instancias de clases extendidas

- Las instancias de las clases extendidas pueden declararse mediante el mecanismo `instance`.
- Ejemplo de declaración de instancia:

```

----- Prelude -----
instance Ord Bool where
  False <= _      = True
  True  <= True   = True
  True  <= False  = False

```

Clases derivadas

- Al definir un nuevo tipo con `data` puede declararse como instancia de clases mediante el mecanismo `deriving`.
- Ejemplo de clases derivadas:

```

----- Prelude -----
data Bool = False | True
          deriving (Eq, Ord, Read, Show)

```

- Comprobación:

```

False == False      ~> True
False < True        ~> True
show False          ~> "False"
read "False" :: Bool ~> False

```

- Para derivar un tipo cuyos constructores tienen argumentos como derivado, los tipos de los argumentos tienen que ser instancias de las clases derivadas.
- Ejemplo:

```
data Figura = Circulo Float | Rect Float Float
            deriving (Eq, Ord, Show)
```

se cumple que Float es instancia de Eq, Ord y Show.

```
*Main> :info Float
...
instance Eq Float
instance Ord Float
instance Show Float
...
```

Bibliografía

1. G. Hutton *Programming in Haskell*. Cambridge University Press, 2007.
 - Cap. 10: Declaring types and classes.
2. B.C. Ruiz, F. Gutiérrez, P. Guerrero y J.E. Gallardo. *Razonando con Haskell*. Thompson, 2004.
 - Cap. 4: Definición de tipos.
 - Cap. 5: El sistema de clases de Haskell.
3. S. Thompson. *Haskell: The Craft of Functional Programming*, Second Edition. Addison-Wesley, 1999.
 - Cap. 12: Overloading and type classes.
 - Cap. 13: Checking types.
 - Cap. 14: Algebraic types.

Tema 10

Evaluación perezosa

Contenido

10.1. Estrategias de evaluación	109
10.2. Terminación	110
10.3. Número de reducciones	111
10.4. Estructuras infinitas	112
10.5. Programación modular	113
10.6. Aplicación estricta	114

10.1. Estrategias de evaluación

Estrategias de evaluación

- Para los ejemplos se considera la función

```
mult :: (Int,Int) -> Int
mult (x,y) = x*y
```

- Evaluación mediante paso de parámetros por valor (o por más internos):
 - mult (1+2,2+3)
 - = mult (3,5) [por def. de +]
 - = 3*5 [por def. de mult]
 - = 15 [por def. de *]

- Evaluación mediante paso de parámetros por nombre (o por más externos):

```

mult (1+2,2+3)
= (1+2)*(3+5)    [por def. de mult]
= 3*5            [por def. de +]
= 15             [por def. de *]

```

Evaluación con lambda expresiones

- Se considera la función

```

mult' :: Int -> Int -> Int
mult' x = \y -> x*y

```

- Evaluación:

```

mult' (1+2) (2+3)
= mult' 3 (2+3)    [por def. de +]
= (\y -> 3*y) (2+3) [por def. de mult']
= (\y -> 3*y) 5    [por def. de +]
= 3*5              [por def. de +]
= 15               [por def. de *]

```

10.2. Terminación

Procesamiento con el infinito

- Definición de infinito

```

inf :: Int
inf = 1 + inf

```

- Evaluación de infinito en Haskell:

```

*Main> inf
C-c C-c Interrupted.

```

- Evaluación de infinito:

```

inf
= 1 + inf          [por def. inf]
= 1 + (1 + inf)   [por def. inf]
= 1 + (1 + (1 + inf)) [por def. inf]
= ...

```


Procesamiento con el infinito

- Evaluación mediante paso de parámetros por valor:

```
fst (0,inf)
= fst (0,1 + inf)      [por def. inf]
= fst (0,1 + (1 + inf)) [por def. inf]
= fst (0,1 + (1 + (1 + inf))) [por def. inf]
= ...
```

- Evaluación mediante paso de parámetros por nombre:

```
fst (0,inf)
= 0      [por def. fst]
```

- Evaluación Haskell con infinito:

```
*Main> fst (0,inf)
0
```

10.3. Número de reducciones

Número de reducciones según las estrategias

- Para los ejemplos se considera la función

```
cuadrado :: Int -> Int
cuadrado n = n * n
```

- Evaluación mediante paso de parámetros por valor:

```
cuadrado (1+2)
= cuadrado 3      [por def. +]
= 3*3             [por def. cuadrado]
= 9               [por def. de *]
```

- Evaluación mediante paso de parámetros por nombre:

```
cuadrado (1+2)
= (1+2)*(1+2)    [por def. cuadrado]
= 3*(1+2)        [por def. de +]
= 3*3            [por def. de +]
= 9              [por def. de *]
```


Evaluación con estructuras infinitas

- Evaluación impaciente:

```

head unos
= head (1 : unos)           [por def. unos]
= head (1 : (1 : unos))    [por def. unos]
= head (1 : (1 : (1 : unos))) [por def. unos]
= ...

```

- Evaluación perezosa:

```

head unos
= head (1 : unos) [por def. unos]
= 1               [por def. head]

```

- Evaluación Haskell:

```

*Main> head unos
1

```

10.5. Programación modular

Programación modular

- La evaluación perezosa permite separar el control de los datos.
- Para los ejemplos se considera la función

```

----- Prelude -----
take :: Int -> [a] -> [a]
take n _ | n <= 0 = []
take _ []         = []
take n (x:xs)    = x : take (n-1) xs

```

- Ejemplo de separación del control (tomar 2 elementos) de los datos (una lista infinita de unos):

```

take 2 unos
= take 2 (1 : unos)           [por def. unos]
= 1 : (take 1 unos)          [por def. take]
= 1 : (take 1 (1 : unos))    [por def. unos]
= 1 : (1 : (take 0 unos))    [por def. take]
= 1 : (1 : [])              [por def. take]
= [1,1]                      [por notación de listas]

```

Terminación de evaluaciones con estructuras infinitas

- Ejemplo de no terminación:

```
*Main> [1..]
[1,2,3,4,5,6,7,8,9,10,11,12,13,14,15,16,17,18,19,20,...
```

- Ejemplo de terminación:

```
*Main> take 3 [1..]
[1,2,3]
```

- Ejemplo de no terminación:

```
*Main> filter (<=3) [1..]
[1,2,3 C-c C-c Interrupted.
```

- Ejemplo de no terminación:

```
*Main> takeWhile (<=3) [1..]
[1,2,3]
```

La criba de Eratóstenes

- La criba de Eratóstenes

2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	...
	3		5		7		9		11		13		15	...
		5		7					11		13			...
			7						11		13			...
									11		13			...
											13			...

- Definición

```
primos :: [Int ]
primos = criba [2..]

criba :: [Int] -> [Int]
criba (p:xs) = p : criba [x | x <- xs, x `mod` p /= 0]
```

- Evaluación:

```
take 15 primos ~> [2,3,5,7,11,13,17,19,23,29,31,37,41,43,47]
```

- Cálculo:

```

primos
= criba [2..]
= criba (2 : [3..])
= 2 : (criba [x | x <- [3..], x 'mod' 2 /= 0])
= 2 : (criba (3 : [x | x <- [4..], x 'mod' 2 /= 0]))
= 2 : 3 : (criba [x | x <- [4..], x 'mod' 2 /= 0,
                x 'mod' 3 /= 0])
= 2 : 3 : (criba (5 : [x | x <- [6..], x 'mod' 2 /= 0,
                    x 'mod' 3 /= 0]))
= 2 : 3 : 5 : (criba ([x | x <- [6..], x 'mod' 2 /= 0,
                      x 'mod' 3 /= 0,
                      x 'mod' 5 /= 0]))
= ...

```

10.6. Aplicación estricta

Ejemplo de programa sin aplicación estricta

- (`sumaNE xs`) es la suma de los números de `xs`. Por ejemplo,

```
| sumaNE [2,3,5]  ~>  10
```

```

sumaNE :: [Int] -> Int
sumaNE xs = sumaNE' 0 xs

sumaNE' :: Int -> [Int] -> Int
sumaNE' v []      = v
sumaNE' v (x:xs) = sumaNE' (v+x) xs

```

- Evaluación: :

```

sumaNE [2,3,5]
= sumaNE' 0 [2,3,5]      [por def. sumaNE]
= sumaNE' (0+2) [3,5]   [por def. sumaNE']
= sumaNE' ((0+2)+3) [5] [por def. sumaNE']
= sumaNE' (((0+2)+3)+5) [] [por def. sumaNE']
= ((0+2)+3)+5          [por def. sumaNE']
= (2+3)+5              [por def. +]
= 5+5                  [por def. +]
= 10                    [por def. +]

```

Ejemplo de programa con aplicación estricta

- $(\text{sumaE } xs)$ es la suma de los números de xs . Por ejemplo,

```
| sumaE [2,3,5]  ~>  10
```

```
sumaE :: [Int] -> Int
sumaE xs = sumaE' 0 xs

sumaE' :: Int -> [Int] -> Int
sumaE' v []      = v
sumaE' v (x:xs) = (sumaE' $(v+x)) xs
```

- Evaluación: :

```
  sumaE [2,3,5]
= sumaE' 0 [2,3,5]      [por def. sumaE]
= (sumaE' $(0+2)) [3,5] [por def. sumaE']
= sumaE' 2 [3,5]       [por aplicación de $!]
= (sumaE' $(2+3)) [5]  [por def. sumaE']
= sumaE' 5 [5]         [por aplicación de $!]
= (sumaE' $(5+5)) []   [por def. sumaE']
= sumaE' 10 []         [por aplicación de $!]
= 10                   [por def. sumaE']
```

Comparación de consumo de memoria

- Comparación de consumo de memoria:

```
*Main> sumaNE [1..1000000]
*** Exception: stack overflow
*Main> sumaE [1..1000000]
1784293664
*Main> :set +s
*Main> sumaE [1..1000000]
1784293664
(2.16 secs, 145435772 bytes)
```

Plegado estricto

- Versión estricta de `foldl` en el `Data.List`

```
foldl' :: (a -> b -> a) -> a -> [b] -> a
foldl' f a []      = a
foldl' f a (x:xs) = (foldl' f $! f a x) xs
```

- Comparación de plegado y plegado estricto:s

```
*Main> foldl (+) 0 [2,3,5]
10
*Main> foldl' (+) 0 [2,3,5]
10
*Main> foldl (+) 0 [1..1000000]
*** Exception: stack overflow
*Main> foldl' (+) 0 [1..1000000]
500000500000
```

Bibliografía

1. R. Bird. *Introducción a la programación funcional con Haskell*. Prentice Hall, 2000.
 - Cap. 7: Eficiencia.
2. G. Hutton *Programming in Haskell*. Cambridge University Press, 2007.
 - Cap. 12: Lazy evaluation.
3. B. O'Sullivan, D. Stewart y J. Goerzen *Real World Haskell*. O'Reilly, 2008.
 - Cap. 2: Types and Functions.
4. B.C. Ruiz, F. Gutiérrez, P. Guerrero y J.E. Gallardo. *Razonando con Haskell*. Thomson, 2004.
 - Cap. 2: Introducción a Haskell.
 - Cap. 8: Evaluación perezosa. Redes de procesos.
5. S. Thompson. *Haskell: The Craft of Functional Programming*, Second Edition. Addison-Wesley, 1999.
 - Cap. 17: Lazy programming.

Tema 11

Aplicaciones de programación funcional

Contenido

11.1. El juego de cifras y letras	119
11.1.1. Introducción	119
11.1.2. Búsqueda de la solución por fuerza bruta	123
11.1.3. Búsqueda combinando generación y evaluación	125
11.1.4. Búsqueda mejorada mediante propiedades algebraicas	127
11.2. El problema de las reinas	130
11.3. Números de Hamming	131

11.1. El juego de cifras y letras

11.1.1. Introducción

Presentación del juego

- *Cifras y letras* es un programa de Canal Sur que incluye un juego numérico cuya esencia es la siguiente:

Dada una sucesión de números naturales y un número objetivo, intentar construir una expresión cuyo valor es el objetivo combinando los números de la sucesión usando suma, resta, multiplicación, división y paréntesis. Cada número de la sucesión puede usarse como máximo una vez. Además, todos los números, incluyendo los resultados intermedios tienen que ser enteros positivos (1,2,3,...).

- Ejemplos

- Dada la sucesión 1, 3, 7, 10, 25, 50 y el objetivo 765, una solución es $(1+50)*(25-10)$.
- Para el problema anterior, existen 780 soluciones.
- Con la sucesión anterior y el objetivo 831, no hay solución.

Formalización del problema: Operaciones

- Las operaciones son sumar, restar, multiplicar o dividir.

```
data Op = Sum | Res | Mul | Div

instance Show Op where
  show Sum = "+"
  show Res = "-"
  show Mul = "*"
  show Div = "/"
```

- ops es la lista de las operaciones.

```
ops :: [Op]
ops = [Sum, Res, Mul, Div]
```

Operaciones válidas

- (valida o x y) se verifica si la operación o aplicada a los números naturales x e y da un número natural. Por ejemplo,

```
valida Res 5 3 ~> True
valida Res 3 5 ~> False
valida Div 6 3 ~> True
valida Div 6 4 ~> False
```

```
valida :: Op -> Int -> Int -> Bool
valida Sum _ _ = True
valida Res x y = x > y
valida Mul _ _ = True
valida Div x y = y /= 0 && x `mod` y == 0
```

Aplicación de operaciones

- `(aplica o x y)` es el resultado de aplicar la operación `o` a los números naturales `x` e `y`. Por ejemplo,

```
aplica Sum 2 3  ~>  5
aplica Div 6 3  ~>  2
```

```
aplica :: Op -> Int -> Int -> Int
aplica Sum x y = x + y
aplica Res x y = x - y
aplica Mul x y = x * y
aplica Div x y = x `div` y
```

Expresiones

- Las expresiones son números enteros o aplicaciones de operaciones a dos expresiones.

```
data Expr = Num Int | Apl Op Expr Expr

instance Show Expr where
  show (Num n)      = show n
  show (Apl o i d) = parenthesis i ++ show o ++ parenthesis d
                    where
                      parenthesis (Num n) = show n
                      parenthesis e      = "(" ++ show e ++ ")"
```

- Ejemplo: Expresión correspondiente a $(1+50)*(25-10)$

```
ejExpr :: Expr
ejExpr = Apl Mul e1 e2
  where e1 = Apl Sum (Num 1) (Num 50)
        e2 = Apl Res (Num 25) (Num 10)
```

Números de una expresión

- `(numeros e)` es la lista de los números que aparecen en la expresión `e`. Por ejemplo,

```
*Main> numeros (Apl Mul (Apl Sum (Num 2) (Num 3)) (Num 7))
[2,3,7]
```

```

numeros :: Expr -> [Int]
numeros (Num n)      = [n]
numeros (Apl _ l r) = numeros l ++ numeros r

```

Valor de una expresión

- (valor e) es la lista formada por el valor de la expresión e si todas las operaciones para calcular el valor de e son números positivos y la lista vacía en caso contrario. Por ejemplo,

```

valor (Apl Mul (Apl Sum (Num 2) (Num 3)) (Num 7)) ~> [35]
valor (Apl Res (Apl Sum (Num 2) (Num 3)) (Num 7)) ~> []
valor (Apl Sum (Apl Res (Num 2) (Num 3)) (Num 7)) ~> []

```

```

valor :: Expr -> [Int]
valor (Num n)      = [n | n > 0]
valor (Apl o i d) = [aplica o x y | x <- valor i
                                , y <- valor d
                                , valida o x y]

```

Funciones combinatorias: Sublistas

- (sublistas xs) es la lista de las sublistas de xs. Por ejemplo,

```

*Main> sublistas "bc"
["","c","b","bc"]
*Main> sublistas "abc"
["","c","b","bc","a","ac","ab","abc"]

```

```

sublistas :: [a] -> [[a]]
sublistas []      = [[]]
sublistas (x:xs) = yss ++ map (x:) yss
  where yss = sublistas xs

```

Funciones combinatoria: Intercalado

- (intercala x ys) es la lista de las listas obtenidas intercalando x entre los elementos de ys. Por ejemplo,

```
intercala 'x' "bc"  ~> ["xbc","bxc","bcx"]
intercala 'x' "abc" ~> ["xabc","axbc","abxc","abcx"]
```

```
intercala :: a -> [a] -> [[a]]
intercala x []      = [[x]]
intercala x (y:ys) =
  (x:y:ys) : map (y:) (intercala x ys)
```

Funciones combinatoria: Permutaciones

- (permutaciones xs) es la lista de las permutaciones de xs. Por ejemplo,

```
*Main> permutaciones "bc"
["bc","cb"]
*Main> permutaciones "abc"
["abc","bac","bca","acb","cab","cba"]
```

```
permutaciones :: [a] -> [[a]]
permutaciones []      = [[]]
permutaciones (x:xs) =
  concat (map (intercala x) (permutaciones xs))
```

Funciones combinatoria: Elecciones

- (elecciones xs) es la lista formada por todas las sublistas de xs en cualquier orden. Por ejemplo,

```
*Main> elecciones "abc"
["","c","b","bc","cb","a","ac","ca","ab","ba",
 "abc","bac","bca","acb","cab","cba"]
```

```
elecciones :: [a] -> [[a]]
elecciones xs =
  concat (map permutaciones (sublistas xs))
```

Reconocimiento de las soluciones

- (solucion e ns n) se verifica si la expresión e es una solución para la sucesión ns y objetivo n; es decir. si los números de e es una posible elección de ns y el valor de e es n. Por ejemplo,

```
|solucion ejExpr [1,3,7,10,25,50] 765 => True
```

```
solucion :: Expr -> [Int] -> Int -> Bool
solucion e ns n =
    elem (numeros e) (elecciones ns) && valor e == [n]
```

11.1.2. Búsqueda de la solución por fuerza bruta

Divisiones de una lista

- (divisiones xs) es la lista de las divisiones de xs en dos listas no vacías. Por ejemplo,

```
*Main> divisiones "bcd"
[("b","cd"),("bc","d")]
*Main> divisiones "abcd"
[("a","bcd"),("ab","cd"),("abc","d")]
```

```
divisiones :: [a] -> [[a],[a]]
divisiones [] = []
divisiones [_] = []
divisiones (x:xs) =
    ([x],xs) : [(x:is,ds) | (is,ds) <- divisiones xs]
```

Expresiones construibles

- (expresiones ns) es la lista de todas las expresiones construibles a partir de la lista de números ns. Por ejemplo,

```
*Main> expresiones [2,3,5]
[2+(3+5),2-(3+5),2*(3+5),2/(3+5),2+(3-5),2-(3-5),
 2*(3-5),2/(3-5),2+(3*5),2-(3*5),2*(3*5),2/(3*5),
 2+(3/5),2-(3/5),2*(3/5),2/(3/5),(2+3)+5,(2+3)-5,
 ...
```

```
expresiones :: [Int] -> [Expr]
expresiones [] = []
expresiones [n] = [Num n]
expresiones ns = [e | (is,ds) <- divisiones ns
                    , i <- expresiones is
                    , d <- expresiones ds
                    , e <- combina i d]
```

Combinación de expresiones

- `(combina e1 e2)` es la lista de las expresiones obtenidas combinando las expresiones `e1` y `e2` con una operación. Por ejemplo,

```
*Main> combina (Num 2) (Num 3)
[2+3,2-3,2*3,2/3]
```

```
combina :: Expr -> Expr -> [Expr]
combina e1 e2 = [Apl o e1 e2 | o <- ops]
```

Búsqueda de las soluciones

- `(soluciones ns n)` es la lista de las soluciones para la sucesión `ns` y objetivo `n` calculadas por fuerza bruta. Por ejemplo,

```
*Main> soluciones [1,3,7,10,25,50] 765
[3*((7*(50-10))-25), ((7*(50-10))-25)*3, ...
*Main> length (soluciones [1,3,7,10,25,50] 765)
780
*Main> length (soluciones [1,3,7,10,25,50] 831)
0
```

```
soluciones :: [Int] -> Int -> [Expr]
soluciones ns n = [e | ns' <- elecciones ns
                    , e <- expresiones ns'
                    , valor e == [n]]
```

Estadísticas de la búsqueda por fuerza bruta

- Estadísticas:

```
*Main> :set +s
*Main> head (soluciones [1,3,7,10,25,50] 765)
3*((7*(50-10))-25)
(8.47 secs, 400306836 bytes)
*Main> length (soluciones [1,3,7,10,25,50] 765)
780
(997.76 secs, 47074239120 bytes)
*Main> length (soluciones [1,3,7,10,25,50] 831)
0
(1019.13 secs, 47074535420 bytes)
*Main> :unset +s
```

11.1.3. Búsqueda combinando generación y evaluación

Resultados

- Resultado es el tipo de los pares formados por expresiones válidas y su valor.

```
type Resultado = (Expr, Int)
```

- (resultados ns) es la lista de todos los resultados construibles a partir de la lista de números ns. Por ejemplo,

```
*Main> resultados [2,3,5]
[(2+(3+5),10), (2*(3+5),16), (2+(3*5),17), (2*(3*5),30), ((2+3)+5,10),
((2+3)*5,25), ((2+3)/5,1), ((2*3)+5,11), ((2*3)-5,1), ((2*3)*5,30)]
```

```
resultados :: [Int] -> [Resultado]
resultados [] = []
resultados [n] = [(Num n,n) | n > 0]
resultados ns = [res | (is,ds) <- divisiones ns
                      , ix <- resultados is
                      , dy <- resultados ds
                      , res <- combina' ix dy]
```

Combinación de resultados

- (combina' r1 r2) es la lista de los resultados obtenidos combinando los resultados r1 y r2 con una operación. Por ejemplo,

```
*Main> combina' (Num 2,2) (Num 3,3)
[(2+3,5),(2*3,6)]
*Main> combina' (Num 3,3) (Num 2,2)
[(3+2,5),(3-2,1),(3*2,6)]
*Main> combina' (Num 2,2) (Num 6,6)
[(2+6,8),(2*6,12)]
*Main> combina' (Num 6,6) (Num 2,2)
[(6+2,8),(6-2,4),(6*2,12),(6/2,3)]
```

```
combina' :: Resultado -> Resultado -> [Resultado]
combina' (i,x) (d,y) =
  [(Apl o i d, aplica o x y) | o <- ops
                               , valida o x y]
```


Búsqueda combinando generación y evaluación

- `(soluciones' ns n)` es la lista de las soluciones para la sucesión `ns` y objetivo `n` calculadas intercalando generación y evaluación. Por ejemplo,

```
*Main> head (soluciones' [1,3,7,10,25,50] 765)
3*((7*(50-10))-25)
*Main> length (soluciones' [1,3,7,10,25,50] 765)
780
*Main> length (soluciones' [1,3,7,10,25,50] 831)
0
```

```
soluciones' :: [Int] -> Int -> [Expr]
soluciones' ns n = [e | ns' <- elecciones ns
                      , (e,m) <- resultados ns'
                      , m == n]
```

Estadísticas de la búsqueda combinada

- Estadísticas:

```
*Main> head (soluciones' [1,3,7,10,25,50] 765)
3*((7*(50-10))-25)
(0.81 secs, 38804220 bytes)
*Main> length (soluciones' [1,3,7,10,25,50] 765)
780
(60.73 secs, 2932314020 bytes)
*Main> length (soluciones' [1,3,7,10,25,50] 831)
0
(61.68 secs, 2932303088 bytes)
```

11.1.4. Búsqueda mejorada mediante propiedades algebraicas

Aplicaciones válidas

- `(valida' o x y)` se verifica si la operación `o` aplicada a los números naturales `x` e `y` da un número natural, teniendo en cuenta las siguientes reducciones algebraicas

```
x + y = y + x
x * y = y * x
x * 1 = x
1 * y = y
x / 1 = x
```

```

valida' :: Op -> Int -> Int -> Bool
valida' Sum x y = x <= y
valida' Res x y = x > y
valida' Mul x y = x /= 1 && y /= 1 && x <= y
valida' Div x y = y /= 0 && y /= 1 && x `mod` y == 0

```

Resultados válidos construibles

- (resultados' ns) es la lista de todos los resultados válidos construibles a partir de la lista de números ns. Por ejemplo,

```

*Main> resultados' [5,3,2]
[(5-(3-2),4),((5-3)+2,4),((5-3)*2,4),((5-3)/2,1)]

```

```

resultados' :: [Int] -> [Resultado]
resultados' [] = []
resultados' [n] = [(Num n,n) | n > 0]
resultados' ns = [res | (is,ds) <- divisiones ns
                        , ix    <- resultados' is
                        , dy    <- resultados' ds
                        , res    <- combina'' ix dy]

```

Combinación de resultados válidos

- (combina'' r1 r2) es la lista de los resultados válidos obtenidos combinando los resultados r1 y r2 con una operación. Por ejemplo,

```

combina'' (Num 2,2) (Num 3,3) => [(2+3,5),(2*3,6)]
combina'' (Num 3,3) (Num 2,2) => [(3-2,1)]
combina'' (Num 2,2) (Num 6,6) => [(2+6,8),(2*6,12)]
combina'' (Num 6,6) (Num 2,2) => [(6-2,4),(6/2,3)]

```

```

combina'' :: Resultado -> Resultado -> [Resultado]
combina'' (i,x) (d,y) =
  [(Apl o i d, aplica o x y) | o <- ops
                               , valida' o x y]

```

Búsqueda mejorada mediante propiedades algebraicas

- (soluciones'' ns n) es la lista de las soluciones para la sucesión ns y objetivo n calculadas intercalando generación y evaluación y usando las mejoras aritméticas. Por ejemplo,

```
*Main> head (soluciones'' [1,3,7,10,25,50] 765)
3*((7*(50-10))-25)
*Main> length (soluciones'' [1,3,7,10,25,50] 765)
49
*Main> length (soluciones'' [1,3,7,10,25,50] 831)
0
```

```
soluciones'' :: [Int] -> Int -> [Expr]
soluciones'' ns n = [e | ns' <- elecciones ns
                      , (e,m) <- resultados' ns'
                      , m == n]
```

Estadísticas de la búsqueda mejorada

- Estadísticas:

```
*Main> head (soluciones'' [1,3,7,10,25,50] 765)
3*((7*(50-10))-25)
(0.40 secs, 16435156 bytes)
*Main> length (soluciones'' [1,3,7,10,25,50] 765)
49
(10.30 secs, 460253716 bytes)
*Main> length (soluciones'' [1,3,7,10,25,50] 831)
0
(10.26 secs, 460253908 bytes)§
```

Comparación de las búsquedas

Comparación de las búsquedas problema de dados [1,3,7,10,25,50] obtener 765.

- Búsqueda de la primera solución:

	segs.	bytes
soluciones	8.47	400.306.836
soluciones'	0.81	38.804.220

```
| soluciones'' | 0.40 | 16.435.156 |
+-----+-----+
```

Comparación de las búsquedas

- Búsqueda de todas las soluciones:

```

          +-----+-----+
          | segs. | bytes |
+-----+-----+
| soluciones | 997.76 | 47.074.239.120 |
| soluciones' | 60.73 | 2.932.314.020 |
| soluciones'' | 10.30 | 460.253.716 |
+-----+-----+
```

Comparación de las búsquedas

Comprobación de que dados [1,3,7,10,25,50] no puede obtenerse 831

```

          +-----+-----+
          | segs. | bytes |
+-----+-----+
| soluciones | 1019.13 | 47.074.535.420 |
| soluciones' | 61.68 | 2.932.303.088 |
| soluciones'' | 10.26 | 460.253.908 |
+-----+-----+
```

11.2. El problema de las reinas

El problema de las N reinas

- Enunciado: Colocar N reinas en un tablero rectangular de dimensiones N por N de forma que no se encuentren más de una en la misma línea: horizontal, vertical o diagonal.
- El problema se representa en el módulo `Reinas`. Importa la diferencia de conjuntos (`\`) del módulo `List`:

```
module Reinas where
import Data.List ((\))
```

- El tablero se representa por una lista de números que indican las filas donde se han colocado las reinas. Por ejemplo, $[3, 5]$ indica que se han colocado las reinas $(1, 3)$ y $(2, 5)$.

```
type Tablero = [Int]
```

- `reinas n` es la lista de soluciones del problema de las N reinas. Por ejemplo, `reinas 4` \rightsquigarrow $[[3, 1, 4, 2], [2, 4, 1, 3]]$. La primera solución $[3, 1, 4, 2]$ se interpreta como

	R		
			R
R			
		R	

```
reinas :: Int -> [Tablero]
reinas n = aux n
  where aux 0      = [[]]
        aux (m+1) = [r:rs | rs <- aux m,
                          r <- ([1..n] \\ rs),
                          noAtaca r rs 1]
```

- `noAtaca r rs d` se verifica si la reina r no ataca a ninguna de las de la lista rs donde la primera de la lista está a una distancia horizontal d .

```
noAtaca :: Int -> Tablero -> Int -> Bool
noAtaca _ [] _ = True
noAtaca r (a:rs) distH = abs(r-a) /= distH &&
                          noAtaca r rs (distH+1)
```

11.3. Números de Hamming

Números de Hamming

- Enunciado: Los números de Hamming forman una sucesión estrictamente creciente de números que cumplen las siguientes condiciones:
 - El número 1 está en la sucesión.
 - Si x está en la sucesión, entonces $2x$, $3x$ y $5x$ también están.
 - Ningún otro número está en la sucesión.

- `hamming` es la sucesión de Hamming. Por ejemplo,

```
| take 12 hamming ~> [1,2,3,4,5,6,8,9,10,12,15,16]
```

```
hamming :: [Int]
hamming = 1 : mezcla3 [2*i | i <- hamming]
                  [3*i | i <- hamming]
                  [5*i | i <- hamming]
```

- `mezcla3 xs ys zs` es la lista obtenida mezclando las listas ordenadas `xs`, `ys` y `zs` y eliminando los elementos duplicados. Por ejemplo,

```
| Main> mezcla3 [2,4,6,8,10] [3,6,9,12] [5,10]
|[2,3,4,5,6,8,9,10,12]
```

```
mezcla3 :: [Int] -> [Int] -> [Int] -> [Int]
mezcla3 xs ys zs = mezcla2 xs (mezcla2 ys zs)
```

- `mezcla2 xs ys zs` es la lista obtenida mezclando las listas ordenadas `xs` e `ys` y eliminando los elementos duplicados. Por ejemplo,

```
| Main> mezcla2 [2,4,6,8,10,12] [3,6,9,12]
|[2,3,4,6,8,9,10,12]
```

```
mezcla2 :: [Int] -> [Int] -> [Int]
mezcla2 p@(x:xs) q@(y:ys) | x < y      = x:mezcla2 xs q
                          | x > y      = y:mezcla2 p ys
                          | otherwise = x:mezcla2 xs ys
mezcla2 []      ys      = ys
mezcla2 xs      []      = xs
```

Bibliografía

1. G. Hutton *Programming in Haskell*. Cambridge University Press, 2007.
 - Cap. 11: The countdown problem.
2. B.C. Ruiz, F. Gutiérrez, P. Guerrero y J.E. Gallardo. *Razonando con Haskell*. Thompson, 2004.
 - Cap. 13: Puzzles y solitarios.

Tema 12

Analizadores sintácticos funcionales

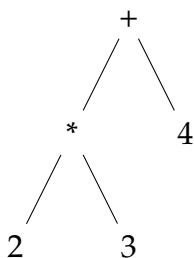
Contenido

12.1. Analizadores sintácticos	133
12.2. El tipo de los analizadores sintácticos	133
12.3. Analizadores sintácticos básicos	134
12.4. Composición de analizadores sintácticos	135
12.4.1. Secuenciación de analizadores sintácticos	135
12.4.2. Elección de analizadores sintácticos	136
12.5. Primitivas derivadas	136
12.6. Tratamiento de los espacios	139
12.7. Analizador de expresiones aritméticas	140

12.1. Analizadores sintácticos

Analizadores sintácticos

- Un **analizador sintáctico** es un programa que analiza textos para determinar su **estructura sintáctica**.
- Ejemplo de análisis sintáctico aritmético: La estructura sintáctica de la cadena "2*3+4" es el árbol



- El análisis sintáctico forma parte del preprocesamiento en la mayoría de las aplicaciones reales.

12.2. El tipo de los analizadores sintácticos

Opciones para el tipo de los analizadores sintácticos

- Opción inicial:

```
type Analizador = String -> Tree
```

- Con la parte no analizada:

```
type Analizador = String -> (Tree,String)
```

- Con todos los análisis:

```
type Analizador = String -> [(Tree,String)]
```

- Con estructuras arbitrarias:

```
type Analizador a = String -> [(a,String)]
```

- Simplificación: analizadores que fallan o sólo dan un análisis.

12.3. Analizadores sintácticos básicos

Analizadores sintácticos básicos: resultado

- `(analiza a cs)` analiza la cadena `cs` mediante el analizador `a`. Por ejemplo,

```
analiza :: Analizador a -> String -> [(a,String)]
analiza a cs = a cs
```


- El analizador resultado `v` siempre tiene éxito, devuelve `v` y no consume nada. Por ejemplo,

```
*Main> analiza (resultado 1) "abc"
[(1,"abc")]
```

```
resultado :: a -> Analizador a
resultado v = \xs -> [(v,xs)]
```

Analizadores sintácticos básicos: fallo

- El analizador fallo siempre falla. Por ejemplo,

```
*Main> analiza fallo "abc"
[]
```

```
fallo :: Analizador a
fallo = \xs -> []
```

Analizadores sintácticos básicos: elemento

- El analizador elemento falla si la cadena es vacía y consume el primer elemento en caso contrario. Por ejemplo,

```
*Main> analiza elemento ""
[]
*Main> analiza elemento "abc"
[( 'a' ,"bc")]
```

```
elemento :: Analizador Char
elemento = \xs -> case xs of
    [] -> []
    (x:xs) -> [(x , xs)]
```

12.4. Composición de analizadores sintácticos

12.4.1. Secuenciación de analizadores sintácticos

- $((p \text{ 'liga' } f) \text{ } e)$ falla si el análisis de `e` por `p` falla, en caso contrario, se obtiene un valor (`v`) y una salida (`s`), se aplica la función `f` al valor `v` obteniéndose un nuevo analizador con el que se analiza la salida `s`.

```

liga :: Analizador a ->
      (a -> Analizador b) ->
      Analizador b
p 'liga' f = \ent -> case analiza p ent of
                    []      -> []
                    [(v,sal)] -> analiza (f v) sal

```

- primeroTercero es un analizador que devuelve los caracteres primero y tercero de la cadena. Por ejemplo,

```

primeroTercero "abel"  ~> [(('a','e'),"l")]
primeroTercero "ab"   ~> []

```

```

primeroTercero :: Analizador (Char,Char)
primeroTercero =
  elemento 'liga' \x ->
  elemento 'liga' \_ ->
  elemento 'liga' \y ->
  resultado (x,y)

```

12.4.2. Elección de analizadores sintácticos

- ((p +++ q) e) analiza e con p y si falla analiza e con q. Por ejemplo,

```

Main*> analiza (elemento +++ resultado 'd') "abc"
[(('a',"bc")]
Main*> analiza (fallo +++ resultado 'd') "abc"
[(('d',"abc")]
Main*> analiza (fallo +++ fallo) "abc"
[]

```

```

(+++) :: Analizador a -> Analizador a -> Analizador a
p +++ q = \ent -> case analiza p ent of
                []      -> analiza q ent
                [(v,sal)] -> [(v,sal)]

```

12.5. Primitivas derivadas

- `(sat p)` es el analizador que consume un elemento si dicho elemento cumple la propiedad `p` y falla en caso contrario. Por ejemplo,

```
analiza (sat isLower) "hola" ~> [('h',"ola")]
analiza (sat isLower) "Hola" ~> []
```

```
sat :: (Char -> Bool) -> Analizador Char
sat p = elemento 'liga' \x ->
    if p x then resultado x else fallo
```

- `digito` analiza si el primer carácter es un dígito. Por ejemplo,

```
analiza digito "123" ~> [('1',"23")]
analiza digito "uno" ~> []
```

```
digito :: Analizador Char
digito = sat isDigit
```

- `minuscula` analiza si el primer carácter es una letra minúscula. Por ejemplo,

```
analiza minuscula "eva" ~> [('e',"va")]
analiza minuscula "Eva" ~> []
```

```
minuscula :: Analizador Char
minuscula = sat isLower
```

- `mayuscula` analiza si el primer carácter es una letra mayúscula. Por ejemplo,

```
analiza mayuscula "Eva" ~> [('E',"va")]
analiza mayuscula "eva" ~> []
```

```
mayuscula :: Analizador Char
mayuscula = sat isUpper
```

- `letra` analiza si el primer carácter es una letra. Por ejemplo,

```
analiza letra "Eva" ~> [('E',"va")]
analiza letra "eva" ~> [('e',"va")]
analiza letra "123" ~> []
```

```
letra :: Analizador Char
letra = sat isAlpha
```

- `alfanumerico` analiza si el primer carácter es una letra o un número. Por ejemplo,

```
analiza alfanumerico "Eva"  ~> [('E',"va")]
analiza alfanumerico "eva"  ~> [('e',"va")]
analiza alfanumerico "123"  ~> [('1',"23")]
analiza alfanumerico " 123" ~> []
```

```
alfanumerico :: Analizador Char
alfanumerico = sat isAlphaNum
```

- `(caracter x)` analiza si el primer carácter es igual al carácter `x`. Por ejemplo,

```
analiza (caracter 'E') "Eva" ~> [('E',"va")]
analiza (caracter 'E') "eva" ~> []
```

```
caracter :: Char -> Analizador Char
caracter x = sat (== x)
```

- `(cadena c)` analiza si empieza con la cadena `c`. Por ejemplo,

```
analiza (cadena "abc") "abcdef" ~> [("abc","def")]
analiza (cadena "abc") "abdcef" ~> []
```

```
cadena :: String -> Analizador String
cadena []      = resultado []
cadena (x:xs) = caracter x 'liga' \x ->
                  cadena xs 'liga' \xs ->
                  resultado (x:xs)
```

- `varios p` aplica el analizador `p` cero o más veces. Por ejemplo,

```
analiza (varios digito) "235abc" ~> [("235","abc")]
analiza (varios digito) "abc235" ~> [("", "abc235")]
```

```
varios :: Analizador a -> Analizador [a]
varios p = varios1 p +++ resultado []
```

- `varios1 p` aplica el analizador `p` una o más veces. Por ejemplo,

```
analiza (varios1 digito) "235abc" ~> [("235","abc")]
analiza (varios1 digito) "abc235" ~> []
```

```
varios1 :: Analizador a -> Analizador [a]
varios1 p = p          'liga' \v ->
            varios p 'liga' \vs ->
            resultado (v:vs)
```

- `ident` analiza si comienza con un identificador (i.e. una cadena que comienza con una letra minúscula seguida por caracteres alfanuméricos). Por ejemplo,

```
Main*> analiza ident "lunes12 de Ene"
[("lunes12"," de Ene")]
Main*> analiza ident "Lunes12 de Ene"
[]
```

```
ident :: Analizador String
ident = minuscula      'liga' \x ->
        varios alfanumerico 'liga' \xs ->
        resultado (x:xs)
```

- `nat` analiza si comienza con un número natural. Por ejemplo,

```
analiza nat "14DeAbril" ~> [(14,"DeAbril")]
analiza nat " 14DeAbril" ~> []
```

```
nat :: Analizador Int
nat = varios1 digito 'liga' \xs ->
        resultado (read xs)
```

- `espacio` analiza si comienza con espacios en blanco. Por ejemplo,

```
analiza espacio "   a b c" ~> [((), "a b c")]
```

```
espacio :: Analizador ()
espacio = varios (sat isSpace) 'liga' \_ ->
        resultado ()
```

12.6. Tratamiento de los espacios

- `unidad p` ignora los espacios en blanco y aplica el analizador `p`. Por ejemplo,

```
Main*> analiza (unidad nat) " 14DeAbril"
[(14,"DeAbril")]
Main*> analiza (unidad nat) " 14  DeAbril"
[(14,"DeAbril")]
```

```
unidad :: Analizador a -> Analizador a
unidad p = espacio 'liga' \_ ->
           p          'liga' \v ->
           espacio 'liga' \_ ->
           resultado v
```

- `identificador` analiza un identificador ignorando los espacios delante y detrás. Por ejemplo,

```
Main*> analiza identificador "  lunes12  de Ene"
[("lunes12","de Ene")]
```

```
identificador :: Analizador String
identificador = unidad ident
```

- `natural` analiza un número natural ignorando los espacios delante y detrás. Por ejemplo,

```
analiza natural " 14DeAbril" ~> [(14,"DeAbril")]
```

```
natural :: Analizador Int
natural = unidad nat
```

- `(simbolo xs)` analiza la cadena `xs` ignorando los espacios delante y detrás. Por ejemplo,

```
Main*> analiza (simbolo "abc") " abcdef"
[("abc","def")]
```

```
simbolo :: String -> Analizador String
simbolo xs = unidad (cadena xs)
```

- `listaNat` analiza una lista de naturales ignorando los espacios. Por ejemplo,

```
Main*> analiza listaNat " [ 2, 3, 5  ]"
[[[2,3,5],""]]
Main*> analiza listaNat " [ 2, 3,]"
[]
```

```
listaNat :: Analizador [Int]
listaNat = simbolo "["          'liga' \_ ->
           natural              'liga' \n ->
           varios (simbolo ",", 'liga' \_ ->
                  natural)     'liga' \ns ->
           simbolo "]"         'liga' \_ ->
           resultado (n:ns)
```

12.7. Analizador de expresiones aritméticas

Expresiones aritméticas

- Consideramos expresiones aritméticas:
 - construidas con números, operaciones (+ y *) y paréntesis.
 - + y * asocian por la derecha.
 - * tiene más prioridad que +.
- Ejemplos:
 - $2 + 3 + 5$ representa a $2 + (3 + 5)$.
 - $2 * 3 + 5$ representa a $(2 * 3) + 5$.

Gramáticas de las expresiones aritméticas: Gramática 1

- Gramática 1 de las expresiones aritméticas:

$$\begin{aligned} \text{expr} &::= \text{expr} + \text{expr} \mid \text{expr} * \text{expr} \mid (\text{expr}) \mid \text{nat} \\ \text{nat} &::= 0 \mid 1 \mid 2 \mid \dots \end{aligned}$$
- La gramática 1 no considera prioridad:

acepta $2 + 3 * 5$ como $(2 + 3) * 5$ y como $2 + (3 * 5)$
- La gramática 1 no considera asociatividad:

acepta $2 + 3 + 5$ como $(2 + 3) + 5$ y como $2 + (3 + 5)$
- La gramática 1 es ambigua.

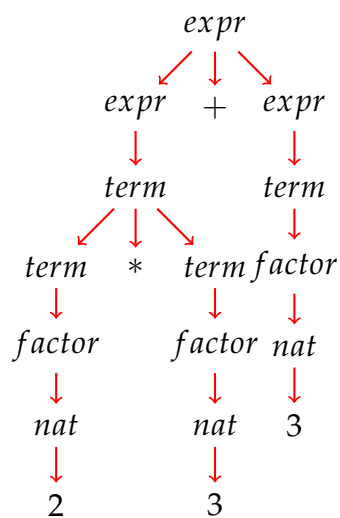
Gramáticas de las expresiones aritméticas: Gramática 2

- Gramática 2 de las expresiones aritméticas (con prioridad):

$$\begin{aligned} \text{expr} & ::= \text{expr} + \text{expr} \mid \text{term} \\ \text{term} & ::= \text{term} * \text{term} \mid \text{factor} \\ \text{factor} & ::= (\text{expr}) \mid \text{nat} \\ \text{nat} & ::= 0 \mid 1 \mid 2 \mid \dots \end{aligned}$$

- La gramática 2 sí considera prioridad:
acepta $2 + 3 * 5$ sólo como $2 + (3 * 5)$
- La gramática 2 no considera asociatividad:
acepta $2 + 3 + 5$ como $(2 + 3) + 5$ y como $2 + (3 + 5)$
- La gramática 2 es ambigua.

Árbol de análisis sintáctico de $2 * 3 + 5$ con la gramática 2



Gramáticas de las expresiones aritméticas: Gramática 3

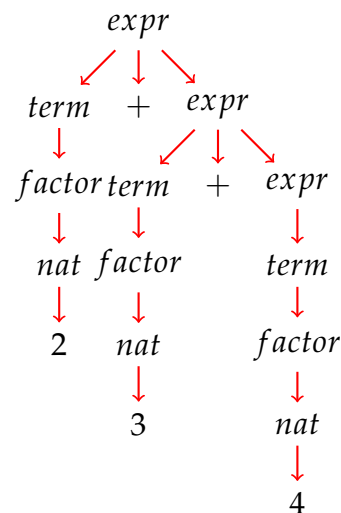
- Gramática 3 de las expresiones aritméticas:

$$\begin{aligned} \text{expr} & ::= \text{term} + \text{expr} \mid \text{term} \\ \text{term} & ::= \text{factor} * \text{term} \mid \text{factor} \\ \text{factor} & ::= (\text{expr}) \mid \text{nat} \\ \text{nat} & ::= 0 \mid 1 \mid 2 \mid \dots \end{aligned}$$

- La gramática 3 sí considera prioridad:
acepta $2 + 3 * 5$ sólo como $2 + (3 * 5)$

- La gramática 3 sí considera asociatividad:
acepta $2 + 3 + 5$ como $2 + (3 + 5)$
- La gramática 3 no es ambigua (i.e. es libre de contexto).

Árbol de análisis sintáctico de $2 + 3 + 5$ con la gramática 3



Gramáticas de las expresiones aritméticas: Gramática 4

- La gramática 4 se obtiene simplificando la gramática 3:

$$\begin{aligned}
 \text{expr} & ::= \text{term} (+ \text{expr} \mid \epsilon) \\
 \text{term} & ::= \text{factor} (* \text{term} \mid \epsilon) \\
 \text{factor} & ::= (\text{expr}) \mid \text{nat} \\
 \text{nat} & ::= 0 \mid 1 \mid 2 \mid \dots
 \end{aligned}$$

donde ϵ es la cadena vacía.

- La gramática 4 no es ambigua.
- La gramática 4 es la que se usará para escribir el analizador de expresiones aritméticas.

Analizador de expresiones aritméticas

- `expr` analiza una expresión aritmética devolviendo su valor. Por ejemplo,

analiza expr "2*3+5"	~>	[(11, "")]
analiza expr "2*(3+5)"	~>	[(16, "")]
analiza expr "2+3*5"	~>	[(17, "")]
analiza expr "2*3+5abc"	~>	[(11, "abc")]

```

expr :: Analizador Int
expr = term          'liga' \t ->
      (simbolo "+"   'liga' \_ ->
        expr         'liga' \e ->
         resultado (t+e))
      +++ resultado t

```

- averbterm analiza un término de una expresión aritmética devolviendo su valor. Por ejemplo,

```

analiza term "2*3+5"    ~> [(6,"+5")]
analiza term "2+3*5"    ~> [(2,"+3*5")]
analiza term "(2+3)*5+7" ~> [(25,"+7")]

```

```

term :: Analizador Int
term = factor         'liga' \f ->
      (simbolo "*"    'liga' \_ ->
        term         'liga' \t ->
         resultado (f*t))
      +++ resultado f

```

- factor analiza un factor de una expresión aritmética devolviendo su valor. Por ejemplo,

```

analiza factor "2*3+5"    ~> [(2,"*3+5")]
analiza factor "(2+3)*5"  ~> [(5,"*5")]
analiza factor "(2+3*7)*5" ~> [(23,"*5")]

```

```

factor :: Analizador Int
factor = (simbolo "(" 'liga' \_ ->
         expr         'liga' \e ->
         simbolo ")"  'liga' \_ ->
         resultado e)
        +++ natural

```

- (valor cs) analiza la cadena cs devolviendo su valor si es una expresión aritmética y un mensaje de error en caso contrario. Por ejemplo,

```

valor "2*3+5"    ~> 11
valor "2*(3+5)"  ~> 16

```

```
valor "2 * 3 + 5"  ~> 11
valor "2*3x"      ~> *** Exception: sin usar x
valor "-1"        ~> *** Exception: entrada no valida
```

```
valor :: String -> Int
valor xs = case (analiza expr xs) of
    [(n, [])] -> n
    [(_, sal)] -> error ("sin usar " ++ sal)
    []         -> error "entrada no valida"
```

Bibliografía

1. R. Bird. *Introducción a la programación funcional con Haskell*. Prentice Hall, 2000.
 - Cap. 11: Análisis sintáctico.
2. G. Hutton *Programming in Haskell*. Cambridge University Press, 2007.
 - Cap. 8: Functional parsers.
3. G. Hutton y E. Meijer. [Monadic Parser Combinators](#). Technical Report NOTTCS-TR-96-4, Department of Computer Science, University of Nottingham, 1996.
4. G. Hutton y E. Meijer. [Monadic Parsing in Haskell](#). *Journal of Functional Programming*, 8(4): 437—444, 1998.
5. B.C. Ruiz, F. Gutiérrez, P. Guerrero y J.E. Gallardo. *Razonando con Haskell*. Thomson, 2004.
 - Cap. 14: Analizadores.

Tema 13

Programas interactivos

Contenido

13.1. Programas interactivos	147
13.2. El tipo de las acciones de entrada/salida	148
13.3. Acciones básicas	148
13.4. Secuenciación	148
13.5. Primitivas derivadas	149
13.6. Ejemplos de programas interactivos	150
13.6.1. Juego de adivinación interactivo	150
13.6.2. Calculadora aritmética	151
13.6.3. El juego de la vida	154

13.1. Programas interactivos

- Los programas por lote no interactúan con los usuarios durante su ejecución.
- Los programas interactivos durante su ejecución pueden leer datos del teclado y escribir resultados en la pantalla.
- Problema:
 - Los programas interactivos tienen efectos laterales.
 - Los programas Haskell no tienen efectos laterales.

Ejemplo de programa interactivo

- Especificación: El programa pide una cadena y dice el número de caracteres que tiene.
- Ejemplo de sesión:

```
-- *Main> longitudCadena
-- Escribe una cadena: "Hoy es lunes"
-- La cadena tiene 14 caracteres
```

- Programa:

```
longitudCadena :: IO ()
longitudCadena = do putStr "Escribe una cadena: "
                   xs <- getLine
                   putStr "La cadena tiene "
                   putStr (show (length xs))
                   putStrLn " caracteres"
```

13.2. El tipo de las acciones de entrada/salida

- En Haskell se pueden escribir programas interactivos usando tipos que distingan las expresiones puras de las **acciones** impuras que tienen efectos laterales.
- `IO a` es el tipo de las acciones que devuelven un valor del tipo `a`.
- Ejemplos:
 - `IO Char` es el tipo de las acciones que devuelven un carácter.
 - `IO ()` es el tipo de las acciones que no devuelven ningún valor.

13.3. Acciones básicas

- `getChar :: IO Char`
La acción `getChar` lee un carácter del teclado, lo muestra en la pantalla y lo devuelve como valor.
- `putChar :: c -> IO ()`
La acción `putChar c` escribe el carácter `c` en la pantalla y no devuelve ningún valor.

- `return a -> IO a`
La acción `return c` devuelve el valor `c` sin ninguna interacción.
- Ejemplo:

```
*Main> putChar 'b'
b*Main> it
()
```

13.4. Secuenciación

- Una sucesión de acciones puede combinarse en una acción compuesta mediante expresiones **do**.
- Ejemplo:

```
ejSecuenciacion :: IO (Char,Char)
ejSecuenciacion = do x <- getChar
                    getChar
                    y <- getChar
                    return (x,y)
```

Lee dos caracteres y devuelve el par formado por ellos. Por ejemplo,

```
*Main> ejSecuenciacion
b f
('b', 'f')
```

13.5. Primitivas derivadas

- Lectura de cadenas del teclado:

```
----- Prelude -----
getLine :: IO String
getLine = do x <- getChar
            if x == '\n' then return []
            else do xs <- getLine
                    return (x:xs)
```

- Escritura de cadenas en la pantalla:

```

Prelude
putStr :: String -> IO ()
putStr []      = return ()
putStr (x:xs) = do putChar x
                   putStr xs

```

- Escritura de cadenas en la pantalla y salto de línea:

```

Prelude
putStrLn :: String -> IO ()
putStrLn xs = do putStr xs
                 putChar '\n'

```

- Ejecución de una lista de acciones:

```

Prelude
sequence_ :: [IO a] -> IO ()
sequence_ []      = return ()
sequence_ (a:as) = do a
                   sequence_ as

```

Por ejemplo,

```

*Main> sequence_ [putStrLn "uno", putStrLn "dos"]
uno
dos
*Main> it
()

```

Ejemplo de programa con primitivas derivadas

- Especificación: El programa pide una cadena y dice el número de caracteres que tiene.
- Ejemplo de sesión:

```

-- *Main> longitudCadena
-- Escribe una cadena: "Hoy es lunes"
-- La cadena tiene 14 caracteres

```

- Programa:


```
longitudCadena :: IO ()
longitudCadena = do putStr "Escribe una cadena: "
                   xs <- getLine
                   putStr "La cadena tiene "
                   putStr (show (length xs))
                   putStrLn " caracteres"
```

13.6. Ejemplos de programas interactivos

13.6.1. Juego de adivinación interactivo

- Descripción: El programa le pide al jugador humano que piense un número entre 1 y 100 y trata de adivinar el número que ha pensado planteándole conjeturas a las que el jugador humano responde con mayor, menor o exacto según que el número pensado sea mayor, menor o igual que el número conjeturado por la máquina.
- Ejemplo de sesión:

```
Main> juego
Piensa un numero entre el 1 y el 100.
Es 50? [mayor/menor/exacto] mayor
Es 75? [mayor/menor/exacto] menor
Es 62? [mayor/menor/exacto] mayor
Es 68? [mayor/menor/exacto] exacto
Fin del juego
```

- Programa:

```
juego :: IO ()
juego =
  do putStrLn "Piensa un numero entre el 1 y el 100."
     adivina 1 100
     putStrLn "Fin del juego"

adivina :: Int -> Int -> IO ()
adivina a b =
  do putStr ("Es " ++ show conjetura ++ "? [mayor/menor/exacto] ")
     s <- getLine
     case s of
       "mayor" -> adivina (conjetura+1) b
```

```

    "menor" -> adivina a (conjetura-1)
    "exacto" -> return ()
    _       -> adivina a b
  where
    conjetura = (a+b) `div` 2

```

13.6.2. Calculadora aritmética

Acciones auxiliares

- Escritura de caracteres sin eco:

```

getCh :: IO Char
getCh = do hSetEcho stdin False
          c <- getChar
          hSetEcho stdin True
          return c

```

- Limpieza de la pantalla:

```

limpiaPantalla :: IO ()
limpiaPantalla = putStr "\ESC[2J"

```

- Escritura en una posición:

```

type Pos = (Int,Int)

irA :: Pos -> IO ()
irA (x,y) = putStr ("\ESC[" ++
                   show y ++ ";" ++ show x ++
                   "H")

escribeEn :: Pos -> String -> IO ()
escribeEn p xs = do irA p
                   putStr xs

```

Calculadora

```

calculadora :: IO ()
calculadora = do limpiaPantalla

```

```

        escribeCalculadora
        limpiar

escribeCalculadora :: IO ()
escribeCalculadora =
    do limpiaPantalla
       sequence_ [escribeEn (1,y) xs
                  | (y,xs) <- zip [1..13] imagenCalculadora]
       putStrLn ""

```

```

imagenCalculadora :: [String]
imagenCalculadora = ["+-----+",
                    "|           |",
                    "+---+---+---+---+",
                    "| q | c | d | = |",
                    "+---+---+---+---+",
                    "| 1 | 2 | 3 | + |",
                    "+---+---+---+---+",
                    "| 4 | 5 | 6 | - |",
                    "+---+---+---+---+",
                    "| 7 | 8 | 9 | * |",
                    "+---+---+---+---+",
                    "| 0 | ( | ) | / |",
                    "+---+---+---+---+"]

```

Los primeros cuatro botones permiten escribir las órdenes:

- q para salir ('quit'),
- c para limpiar la agenda ('clear'),
- d para borrar un carácter ('delete') y
- = para evaluar una expresión.

Los restantes botones permiten escribir las expresiones.

```

limpiar :: IO ()
limpiar = calc ""

calc :: String -> IO ()

```

```

calc xs = do escribeEnPantalla xs
            c <- getCh
            if elem c botones
            then procesa c xs
            else do calc xs

escribeEnPantalla xs =
  do escribeEn (3,2) "          "
     escribeEn (3,2) (reverse (take 13 (reverse xs)))

```

```

botones :: String
botones = standard ++ extra
  where
    standard = "qcd=123+456-789*0()/"
    extra    = "QCD \ESC\BS\DEL\n"

procesa :: Char -> String -> IO ()
procesa c xs
  | elem c "qQ\ESC"    = salir
  | elem c "dD\BS\DEL" = borrar xs
  | elem c "=\n"       = evaluar xs
  | elem c "cC"        = limpiar
  | otherwise          = agregar c xs

```

```

salir :: IO ()
salir = irA (1,14)

borrar :: String -> IO ()
borrar "" = calc ""
borrar xs = calc (init xs)

evaluar :: String -> IO ()
evaluar xs = case analiza expr xs of
  [(n,"")] -> calc (show n)
  -        -> do calc xs

agregar :: Char -> String -> IO ()
agregar c xs = calc (xs ++ [c])

```

13.6.3. El juego de la vida

Descripción del juego de la vida

- El tablero del juego de la vida es una malla formada por cuadrados (“células”) que se pliega en todas las direcciones.
- Cada célula tiene 8 células vecinas, que son las que están próximas a ella, incluso en las diagonales.
- Las células tienen dos estados: están “vivas” o “muertas”.
- El estado del tablero evoluciona a lo largo de unidades de tiempo discretas.
- Las transiciones dependen del número de células vecinas vivas:
 - Una célula muerta con exactamente 3 células vecinas vivas “nace” (al turno siguiente estará viva).
 - Una célula viva con 2 ó 3 células vecinas vivas sigue viva, en otro caso muere.

El tablero del juego de la vida

- Tablero:

```
type Tablero = [Pos]
```

- Dimensiones:

```
ancho :: Int
ancho = 5

alto :: Int
alto = 5
```

El juego de la vida

- Ejemplo de tablero:

```
ejTablero :: Tablero
ejTablero = [(2,3), (3,4), (4,2), (4,3), (4,4)]
```

- Representación del tablero:

```
| 1234
| 1
| 2 0
| 3 0 0
| 4 00
```

- (vida n t) simula el juego de la vida a partir del tablero t con un tiempo entre generaciones proporcional a n. Por ejemplo,

```
| vida 100000 ejTablero
```

```
vida :: Int -> Tablero -> IO ()
vida n t = do limpiaPantalla
              escribeTablero t
              espera n
              vida n (siguienteGeneracion t)
```

- Escritura del tablero:

```
escribeTablero :: Tablero -> IO ()
escribeTablero t = sequence_ [escribeEn p "0" | p <- t]
```

- Espera entre generaciones:

```
espera :: Int -> IO ()
espera n = sequence_ [return () | _ <- [1..n]]
```

- siguienteGeneracion t) es el tablero de la siguiente generación al tablero t. Por ejemplo,

```
| *Main> siguienteGeneracion ejTablero
| [(4,3),(3,4),(4,4),(3,2),(5,3)]
```

```
siguienteGeneracion :: Tablero -> Tablero
siguienteGeneracion t = supervivientes t ++ nacimientos t
```

- (supervivientes t) es la listas de posiciones de t que sobreviven; i.e. posiciones con 2 ó 3 vecinos vivos. Por ejemplo,

```
| supervivientes ejTablero ~> [(4,3),(3,4),(4,4)]
```

```

supervivientes :: Tablero -> [Pos]
supervivientes t = [p | p <- t,
                    elem (nVecinosVivos t p) [2,3]]

```

- `(nVecinosVivos t c)` es el número de vecinos vivos de la célula `c` en el tablero `t`. Por ejemplo,

```

nVecinosVivos ejTablero (3,3) ~> 5
nVecinosVivos ejTablero (3,4) ~> 3

```

```

nVecinosVivos :: Tablero -> Pos -> Int
nVecinosVivos t = length . filter (tieneVida t) . vecinos

```

`(vecinos p)` es la lista de los vecinos de la célula en la posición `p`. Por ejemplo,

```

vecinos (2,3) ~> [(1,2), (2,2), (3,2), (1,3), (3,3), (1,4), (2,4), (3,4)]
vecinos (1,2) ~> [(5,1), (1,1), (2,1), (5,2), (2,2), (5,3), (1,3), (2,3)]
vecinos (5,2) ~> [(4,1), (5,1), (1,1), (4,2), (1,2), (4,3), (5,3), (1,3)]
vecinos (2,1) ~> [(1,5), (2,5), (3,5), (1,1), (3,1), (1,2), (2,2), (3,2)]
vecinos (2,5) ~> [(1,4), (2,4), (3,4), (1,5), (3,5), (1,1), (2,1), (3,1)]
vecinos (1,1) ~> [(5,5), (1,5), (2,5), (5,1), (2,1), (5,2), (1,2), (2,2)]
vecinos (5,5) ~> [(4,4), (5,4), (1,4), (4,5), (1,5), (4,1), (5,1), (1,1)]

```

```

vecinos :: Pos -> [Pos]
vecinos (x,y) = map modular [(x-1,y-1), (x,y-1), (x+1,y-1),
                             (x-1,y),           (x+1,y),
                             (x-1,y+1), (x,y+1), (x+1,y+1)]

```

- `(modular p)` es la posición correspondiente a `p` en el tablero considerando los plegados. Por ejemplo,

```

modular (6,3) ~> (1,3)
modular (0,3) ~> (5,3)
modular (3,6) ~> (3,1)
modular (3,0) ~> (3,5)

```

```

modular :: Pos -> Pos
modular (x,y) = (((x-1) `mod` ancho) + 1, ((y-1) `mod` alto + 1))

```

- `(tieneVida t p)` se verifica si la posición `p` del tablero `t` tiene vida. Por ejemplo,

```
tieneVida ejTablero (1,1) ~> False
tieneVida ejTablero (2,3) ~> True
```

```
tieneVida :: Tablero -> Pos -> Bool
tieneVida t p = elem p t
```

- `(noTieneVida t p)` se verifica si la posición `p` del tablero `t` no tiene vida. Por ejemplo,

```
noTieneVida ejTablero (1,1) ~> True
noTieneVida ejTablero (2,3) ~> False
```

```
noTieneVida :: Tablero -> Pos -> Bool
noTieneVida t p = not (tieneVida t p)
```

- `(nacimientos t)` es la lista de los nacimientos de tablero `t`; i.e. las posiciones sin vida con 3 vecinos vivos. Por ejemplo,

```
nacimientos ejTablero ~> [(3,2), (5,3)]
```

```
nacimientos' :: Tablero -> [Pos]
nacimientos' t = [(x,y) | x <- [1..ancho],
                        y <- [1..alto],
                        noTieneVida t (x,y),
                        nVecinosVivos t (x,y) == 3]
```

- Definición más eficiente de nacimientos

```
nacimientos :: Tablero -> [Pos]
nacimientos t = [p | p <- nub (concat (map vecinos t)),
                 noTieneVida t p,
                 nVecinosVivos t p == 3]
```

donde `(nub xs)` es la lista obtenida eliminando las repeticiones de `xs`. Por ejemplo,

```
nub [2,3,2,5] ~> [2,3,5]
```


Bibliografía

1. H. Daumé III. [Yet Another Haskell Tutorial](#). 2006.
 - Cap. 5: Basic Input/Output.
2. G. Hutton. *Programming in Haskell*. Cambridge University Press, 2007.
 - Cap. 9: Interactive programs.
3. B. O'Sullivan, J. Goerzen y D. Stewart. *Real World Haskell*. O'Reilly, 2009.
 - Cap. 7: I/O.
4. B.C. Ruiz, F. Gutiérrez, P. Guerrero y J.E. Gallardo. *Razonando con Haskell*. Thompson, 2004.
 - Cap. 7: Entrada y salida.
5. S. Thompson. *Haskell: The Craft of Functional Programming*, Second Edition. Addison-Wesley, 1999.
 - Cap. 18: Programming with actions.

Tema 14

El TAD de las pilas

Contenido

14.1. Tipos abstractos de datos	159
14.1.1. Abstracción y tipos abstractos de datos	159
14.2. Especificación del TAD de las pilas	159
14.2.1. Signatura del TAD pilas	159
14.2.2. Propiedades del TAD de las pilas	160
14.3. Implementaciones del TAD de las pilas	161
14.3.1. Las pilas como tipos de datos algebraicos	161
14.3.2. Las pilas como listas	163
14.4. Comprobación de las implementaciones con QuickCheck	164
14.4.1. Librerías auxiliares	164
14.4.2. Generador de pilas	165
14.4.3. Especificación de las propiedades de las pilas	165
14.4.4. Comprobación de las propiedades	166

14.1. Tipos abstractos de datos

14.1.1. Abstracción y tipos abstractos de datos

Abstracción y tipos abstractos de datos

- La **abstracción** es un mecanismo para comprender problemas que involucran una gran cantidad de detalles.

- Aspectos de la abstracción:
 - **Destacar** los detalles relevantes.
 - **Ocultar** los detalles irrelevantes.
- Un **tipo abstracto de datos** (TAD) es una colección de *valores y operaciones* que se definen mediante una *especificación* que es independiente de cualquier *representación*.
- Un TAD es una abstracción:
 - Se destacan los detalles (normalmente pocos) de la especificación (*el qué*).
 - Se ocultan los detalles (normalmente numerosos) de la implementación (*el cómo*).
- Analogía con las **estructuras algebraicas**.

14.2. Especificación del TAD de las pilas

14.2.1. Signatura del TAD pilas

Descripción informal de las pilas

- Una **pila** es una estructura de datos, caracterizada por ser una secuencia de elementos en la que las operaciones de inserción y extracción se realizan por el mismo extremo.
- La pilas también se llaman estructuras LIFO (del inglés Last In First Out), debido a que el último elemento en entrar será el primero en salir.
- Analogía con las pilas de platos.

Signatura del TAD de las pilas

- Signatura:

```

vacía    :: Pila a
apila    :: a -> Pila a -> Pila a
cima     :: Pila a -> a
desapila :: Pila a -> Pila a
esVacía  :: Pila a -> Bool

```

- Descripción:

- `vacía` es la pila vacía.
- `(apila x p)` es la pila obtenida añadiendo `x` al principio de `p`.
- `(cima p)` es la cima de la pila `p`.
- `(desapila p)` es la pila obtenida suprimiendo la cima de `p`.
- `(esVacía p)` se verifica si `p` es la pila vacía.

14.2.2. Propiedades del TAD de las pilas

Propiedades de las pilas

1. `cima (apila x p) == x`
2. `desapila (apila x p) == p`
3. `esVacía vacía`
4. `not (esVacía (apila x p))`

14.3. Implementaciones del TAD de las pilas

14.3.1. Las pilas como tipos de datos algebraicos

- Cabecera del módulo:

```
module PilaConTipoDeDatoAlgebraico
  (Pila,
   vacía,    -- Pila a
   apila,    -- a -> Pila a -> Pila a
   cima,     -- Pila a -> a
   desapila, -- Pila a -> Pila a
   esVacía   -- Pila a -> Bool
  ) where
```

- Tipo de dato algebraico de las pilas.

```
data Pila a = Vacía | P a (Pila a)
  deriving Eq
```

- Procedimiento de escritura de pilas.

```
instance (Show a) => Show (Pila a) where
  showsPrec p Vacía cad    = showChar '-' cad
  showsPrec p (P x s) cad =
    shows x (showChar '|' (shows s cad))
```

■ Ejemplo de pila:

• Definición

```
p1 :: Pila Int
p1 = apila 1 (apila 2 (apila 3 vacía))
```

• Sesión

```
|ghci> p1
|1|2|3|-
```

■ vacía es la pila vacía. Por ejemplo,

```
|ghci> vacía
|-
```

```
vacía :: Pila a
vacía = Vacía
```

■ (apila x p) es la pila obtenida añadiendo x encima de la pila p. Por ejemplo,

```
|apila 4 p1 => 4|1|2|3|-
```

```
apila :: a -> Pila a -> Pila a
apila x p = P x p
```

■ (cima p) es la cima de la pila p. Por ejemplo,

```
|cima p1 == 1
```

```
cima :: Pila a -> a
cima Vacía = error "cima: pila vacía"
cima (P x _) = x
```

■ (desapila p) es la pila obtenida suprimiendo la cima de la pila p. Por ejemplo,

```
|desapila p1 => 2|3|-
```

```
desapila :: Pila a -> Pila a
desapila Vacía = error "desapila: pila vacía"
desapila (P _ p) = p
```

- (esVacía p) se verifica si p es la pila vacía. Por ejemplo,

```
esVacía p1 == False
esVacía vacía == True
```

```
esVacía :: Pila a -> Bool
esVacía Vacía = True
esVacía _ = False
```

14.3.2. Las pilas como listas

- Cabecera del módulo

```
module PilaConListas
  (Pila,
   vacía,      -- Pila a
   apila,      -- a -> Pila a -> Pila a
   cima,       -- Pila a -> a
   desapila,   -- Pila a -> Pila a
   esVacía     -- Pila a -> Bool
  ) where
```

- Tipo de datos de las pilas:

```
newtype Pila a = P [a]
  deriving Eq
```

- Procedimiento de escritura de pilas.

```
instance (Show a) => Show (Pila a) where
  showsPrec p (P []) cad = showChar '-' cad
  showsPrec p (P (x:xs)) cad
    = shows x (showChar '|' (shows (P xs) cad))
```

- Ejemplo de pila: `p1` es la pila obtenida añadiéndole los elementos 3, 2 y 1 a la pila vacía. Por ejemplo,

```
ghci> p1
1|2|3|-
```

```
p1 = apila 1 (apila 2 (apila 3 vacia))
```

- `vacía` es la pila vacía. Por ejemplo,

```
ghci> vacia
-
```

```
vacía :: Pila a
vacía = P []
```

- `(apila x p)` es la pila obtenida añadiendo `x` encima de la pila `p`. Por ejemplo,

```
apila 4 p1 => 4|1|2|3|-
```

```
apila :: a -> Pila a -> Pila a
apila x (P xs) = P (x:xs)
```

- `(cima p)` es la cima de la pila `p`. Por ejemplo,

```
cima p1 == 1
```

```
cima :: Pila a -> a
cima (P (x:_)) = x
cima (P []) = error "cima de la pila vacía"
```

- `(desapila p)` es la pila obtenida suprimiendo la cima de la pila `p`. Por ejemplo,

```
desapila p1 => 2|3|-
```

```
desapila :: Pila a -> Pila a
desapila (P []) = error "desapila la pila vacía"
desapila (P (_:xs)) = P xs
```

- `(esVacía p)` se verifica si `p` es la pila vacía. Por ejemplo,


```
esVacía p1      == False
esVacía vacía  == True
```

```
esVacía :: Pila a -> Bool
esVacía (P xs) = null xs
```

14.4. Comprobación de las implementaciones con Quick-Check

14.4.1. Librerías auxiliares

Importación de librerías

- Importación de la implementación de pilas que se desea comprobar.

```
import PilaConTipoDeDatoAlgebraico
-- import PilaConListas
```

- Importación de las librerías de comprobación

```
import Test.QuickCheck
import Test.Framework
import Test.Framework.Providers.QuickCheck2
```

14.4.2. Generador de pilas

Generador de pilas

- `genPila` es un generador de pilas. Por ejemplo,

```
ghci> sample genPila
0|0|-
-6|4|-3|3|0|-
-
9|5|-1|-3|0|-8|-5|-7|2|-
...
```

```
genPila :: (Num a, Arbitrary a) => Gen (Pila a)
genPila = do xs <- listOf arbitrary
            return (foldr apila vacía xs)
```

```
instance (Arbitrary a, Num a) => Arbitrary (Pila a) where
  arbitrary = genPila
```

14.4.3. Especificación de las propiedades de las pilas

- La cima de la pila que resulta de añadir x a la pila p es x .

```
prop_cima_apila :: Int -> Pila Int -> Bool
prop_cima_apila x p =
  cima (apila x p) == x
```

- La pila que resulta de desapilar después de añadir cualquier elemento a una pila p es p .

```
prop_desapila_apila :: Int -> Pila Int -> Bool
prop_desapila_apila x p =
  desapila (apila x p) == p
```

- La pila vacía está vacía.

```
prop_vacia_esta_vacia :: Bool
prop_vacia_esta_vacia =
  esVacia vacia
```

- La pila que resulta de añadir un elemento en un pila cualquiera no es vacía.

```
prop_apila_no_es_vacia :: Int -> Pila Int -> Bool
prop_apila_no_es_vacia x p =
  not (esVacia (apila x p))
```

14.4.4. Comprobación de las propiedades

Definición del procedimiento de comprobación

- `compruebaPropiedades` comprueba todas las propiedades con la plataforma de verificación.

```
compruebaPropiedades =
  defaultMain
```

```
[testGroup "Propiedades del TAD pilas"  
  [testProperty "P1" prop_cima_apila,  
    testProperty "P2" prop_desapila_apila,  
    testProperty "P3" prop_vacia_esta_vacia,  
    testProperty "P4" prop_apila_no_es_vacia]]
```

Comprobación de las propiedades de las pilas

```
ghci> compruebaPropiedades  
Propiedades del TAD pilas:  
P1: [OK, passed 100 tests]  
P2: [OK, passed 100 tests]  
P3: [OK, passed 100 tests]  
P4: [OK, passed 100 tests]
```

	Properties	Total
Passed	4	4
Failed	0	0
Total	4	4

Tema 15

El TAD de las colas

Contenido

15.1. Especificación del TAD de las colas	167
15.1.1. Signatura del TAD de las colas	167
15.1.2. Propiedades del TAD de las colas	168
15.2. Implementaciones del TAD de las colas	168
15.2.1. Implementación de las colas mediante listas	168
15.2.2. Implementación de las colas mediante pares de listas	170
15.3. Comprobación de las implementaciones con QuickCheck	173
15.3.1. Librerías auxiliares	173
15.3.2. Generador de colas	174
15.3.3. Especificación de las propiedades de las colas	174
15.3.4. Comprobación de las propiedades	176

15.1. Especificación del TAD de las colas

15.1.1. Signatura del TAD de las colas

Descripción informal de las colas

- Una **cola** es una estructura de datos, caracterizada por ser una secuencia de elementos en la que la operación de inserción se realiza por un extremo (el posterior o final) y la operación de extracción por el otro (el anterior o frente).
- Las colas también se llaman estructuras FIFO (del inglés First In First Out), debido a que el primer elemento en entrar será también el primero en salir.

- Analogía con las colas del cine.

Signatura del TAD colas

- Signatura:

```

vacía    :: Cola a
inserta  :: a -> Cola a -> Cola a
primero  :: Cola a -> a
resto    :: Cola a -> Cola a
esVacía  :: Cola a -> Bool
válida   :: Cola a -> Bool

```

- Descripción de las operaciones:
 - `vacía` es la cola vacía.
 - `(inserta x c)` es la cola obtenida añadiendo `x` al final de `c`.
 - `(primero c)` es el primero de la cola `c`.
 - `(resto c)` es la cola obtenida eliminando el primero de `c`.
 - `(esVacía c)` se verifica si `c` es la cola vacía.
 - `(válida c)` se verifica si `c` representa una cola válida.

15.1.2. Propiedades del TAD de las colas

Propiedades del TAD de las colas

1. `primero (inserta x vacía) == x`
2. Si `c` es una cola no vacía, entonces
`primero (inserta x c) == primero c`,
3. `resto (inserta x vacía) == vacía`
4. Si `c` es una cola no vacía, entonces
`resto (inserta x c) == inserta x (resto c)`
5. `esVacía vacía`
6. `not (esVacía (inserta x c))`

15.2. Implementaciones del TAD de las colas

15.2.1. Implementación de las colas mediante listas

- Cabecera del módulo:

```
module ColaConListas
  (Cola,
   vacia,    -- Cola a
   inserta, -- a -> Cola a -> Cola a
   primero, -- Cola a -> a
   resto,   -- Cola a -> Cola a
   esVacia, -- Cola a -> Bool
   valida  -- Cola a -> Bool
  ) where
```

- Representación de las colas mediante listas:

```
newtype Cola a = C [a] deriving (Show, Eq)
```

- Ejemplo de cola: `c1` es la cola obtenida añadiéndole a la cola vacía los números del 1 al 10. Por ejemplo,

```
ghci> c1
C [10,9,8,7,6,5,4,3,2,1]
```

```
c1 = foldr inserta vacia [1..10]
```

- `vacia` es la cola vacía. Por ejemplo,

```
ghci> vacia
C []
```

```
vacia :: Cola a
vacia = C []
```

- `(inserta x c)` es la cola obtenida añadiendo `x` al final de la cola `c`. Por ejemplo,

```
inserta 12 c1 ~> C [10,9,8,7,6,5,4,3,2,1,12]
```

```
inserta :: a -> Cola a -> Cola a
inserta x (C c) = C (c ++ [x])
```

- `(primero c)` es el primer elemento de la cola `c`. Por ejemplo,

```
| primero c1 ~> 10
```

```
primero :: Cola a -> a
primero (C (x:_)) = x
primero (C [])   = error "primero: cola vacia"
```

- `(resto c)` es la cola obtenida eliminando el primer elemento de la cola `c`. Por ejemplo,

```
| resto c1 ~> C [9,8,7,6,5,4,3,2,1]
```

```
resto :: Cola a -> Cola a
resto (C (_:xs)) = C xs
resto (C [])     = error "resto: cola vacia"
```

- `(esVacia c)` se verifica si `c` es la cola vacía. Por ejemplo,

```
| esVacia c1 ~> False
| esVacia vacia ~> True
```

```
esVacia :: Cola a -> Bool
esVacia (C xs) = null xs
```

- `(valida c)` se verifica si `c` representa una cola válida. Con esta representación, todas las colas son válidas.

```
valida :: Cola a -> Bool
valida c = True
```

15.2.2. Implementación de las colas mediante pares de listas

Las colas como pares de listas

- En esta implementación, una cola `c` se representa mediante un par de listas `(xs, ys)` de modo que los elementos de `c` son, en ese orden, los elementos de la lista `xs++(reverse ys)`.
- Al dividir la lista en dos partes e invertir la segunda de ellas, esperamos hacer más eficiente las operaciones sobre las colas.

- Impondremos también una restricción adicional sobre la representación: las colas serán representadas mediante pares (xs, ys) tales que si xs es vacía, entonces ys será también vacía.
- Esta restricción ha de mantenerse por las operaciones que crean colas.

Implementación de las colas como pares de listas

- Cabecera del módulo

```
module ColaConDosListas
  (Cola,
   vacia,    -- Cola a
   inserta, -- a -> Cola a -> Cola a
   primero, -- Cola a -> a
   resto,   -- Cola a -> Cola a
   esVacia, -- Cola a -> Bool
   valida   -- Cola a -> Bool
  ) where
```

- Las colas como pares de listas

```
newtype Cola a = C ([a], [a])
```

- $(valida\ c)$ se verifica si la cola c es válida; es decir, si su primer elemento es vacío entonces también lo es el segundo. Por ejemplo,

```
valida (C ([2],[5])) ~> True
valida (C ([2],[ ])) ~> True
valida (C ([],[5]))  ~> False
```

```
valida:: Cola a -> Bool
valida (C (xs,ys)) = not (null xs) || null ys
```

- Procedimiento de escritura de colas como pares de listas.

```
instance Show a => Show (Cola a) where
  showsPrec p (C (xs,ys)) cad
    = showString "C " (showList (xs ++ (reverse ys)) cad)
```

- Ejemplo de cola: $c1$ es la cola obtenida añadiéndole a la cola vacía los números del 1 al 10. Por ejemplo,

```
|ghci> c1
C [10,9,8,7,6,5,4,3,2,1]
```

```
c1 :: Cola Int
c1 = foldr inserta vacia [1..10]
```

- `vacia` es la cola vacía. Por ejemplo,

```
|ghci> c1
C [10,9,8,7,6,5,4,3,2,1]
```

```
vacia :: Cola a
vacia = C ([],[])
```

- `(inserta x c)` es la cola obtenida añadiendo `x` al final de la cola `c`. Por ejemplo,

```
|inserta 12 c1 ~> C [10,9,8,7,6,5,4,3,2,1,12]
```

```
inserta :: a -> Cola a -> Cola a
inserta y (C (xs,ys)) = C (normaliza (xs,y:ys))
```

- `(normaliza p)` es la cola obtenida al normalizar el par de listas `p`. Por ejemplo,

```
|normaliza ([],[2,5,3]) ~> ([3,5,2],[])
|normaliza ([4],[2,5,3]) ~> ([4],[2,5,3])
```

```
normaliza :: ([a],[a]) -> ([a],[a])
normaliza ([], ys) = (reverse ys, [])
normaliza p       = p
```

- `(primero c)` es el primer elemento de la cola `c`. Por ejemplo,

```
|primero c1 ~> 10
```

```
primero :: Cola a -> a
primero (C (x:xs,ys)) = x
primero _             = error "primero: cola vacia"
```

- `(resto c)` es la cola obtenida eliminando el primer elemento de la cola `c`. Por ejemplo,

```
resto c1 ~> C [9,8,7,6,5,4,3,2,1]
```

```
resto :: Cola a -> Cola a
resto (C (x:xs,ys)) = C (normaliza (xs,ys))
resto (C ([],[])) = error "resto: cola vacia"
```

- (esVacia c) se verifica si c es la cola vacía. Por ejemplo,

```
esVacia c1 ~> False
esVacia vacia ~> True
```

```
esVacia :: Cola a -> Bool
esVacia (C (xs,_)) = null xs
```

- (elementos c) es la lista de los elementos de la cola c en el orden de la cola. Por ejemplo,

```
elementos (C ([3,2],[5,4,7])) ~> [3,2,7,4,5]
```

```
elementos :: Cola a -> [a]
elementos (C (xs,ys)) = xs ++ (reverse ys)
```

- (igualColas c1 c2) se verifica si las colas c1 y c2 son iguales.

```
ghci> igualColas (C ([3,2],[5,4,7])) (C ([3],[5,4,7,2]))
True
ghci> igualColas (C ([3,2],[5,4,7])) (C ([],[5,4,7,2,3]))
False
```

```
igualColas c1 c2 =
    valida c1 && valida c2 &&
    elementos c1 == elementos c2
```

- Extensión de la igualdad a las colas:

```
instance (Eq a) => Eq (Cola a) where
    (==) = igualColas
```

15.3. Comprobación de las implementaciones con QuickCheck

15.3.1. Librerías auxiliares

Importación de librerías

- Importación de la implementación de las colas que se desea comprobar.

```
import ColaConListas
-- import ColaConDosListas
```

- Importación de librerías auxiliares

```
import Data.List
import Test.QuickCheck
import Test.Framework
import Test.Framework.Providers.QuickCheck2
```

15.3.2. Generador de colas

Generador de colas

- `genCola` es un generador de colas de enteros. Por ejemplo,

```
ghci> sample genCola
C ([7,8,4,3,7],[5,3,3])
C ([1],[13])
...
```

```
genCola :: Gen (Cola Int)
genCola = frequency [(1, return vacia),
                    (30, do n <- choose (10,100)
                           xs <- vectorOf n arbitrary
                           return (creaCola xs))]
    where creaCola = foldr inserta vacia

instance Arbitrary (Cola Int) where
    arbitrary = genCola
```

Corrección del generador de colas

- Propiedad: Todo los elementos generados por `genCola` son colas válidas.

```
prop_genCola_correcto :: Cola Int -> Bool
prop_genCola_correcto c = valida c
```

- Comprobación.

```
ghci> quickCheck prop_genCola_correcto
+++ OK, passed 100 tests.
```

15.3.3. Especificación de las propiedades de las colas

- El primero de la cola obtenida añadiendo `x` a la cola vacía es `x`.

```
prop_primerero_inserta_vacia :: Int -> Bool
prop_primerero_inserta_vacia x =
  primero (inserta x vacia) == x
```

- Si una cola no está vacía, su primer elemento no varía al añadirle un elemento.

```
prop_primerero_inserta_no_vacia :: Cola Int -> Int -> Int
                                -> Bool
prop_primerero_inserta_no_vacia c x y =
  primero (inserta x c') == primero c'
  where c' = inserta y vacia
```

- El resto de la cola obtenida insertando un elemento en la cola vacía es la cola vacía.

```
prop_resto_inserta_vacia :: Int -> Bool
prop_resto_inserta_vacia x =
  resto (inserta x vacia) == vacia
```

- Las operaciones de encolar y desencolar conmutan.

```
prop_resto_inserta_en_no_vacia :: Cola Int -> Int -> Int
                                -> Bool
prop_resto_inserta_en_no_vacia c x y =
  resto (inserta x c') == inserta x (resto c')
  where c' = inserta y c
```

- `vacía` es una cola vacía.

```
prop_vacia_es_vacia :: Bool
prop_vacia_es_vacia =
  esVacia vacia
```

- La cola obtenida insertando un elemento no es vacía.

```
prop_inserta_no_es_vacia :: Int -> Cola Int -> Bool
prop_inserta_no_es_vacia x c =
  not (esVacia (inserta x c))
```

- La cola vacía es válida.

```
prop_valida_vacia :: Bool
prop_valida_vacia = valida vacia
```

- Al añadirle un elemento a una cola válida se obtiene otra válida.

```
prop_valida_inserta :: Cola Int -> Int -> Property
prop_valida_inserta c x =
  valida c ==> valida (inserta x c)
```

- El resto de una cola válida y no vacía es una cola válida.

```
prop_valida_resto :: Cola Int -> Property
prop_valida_resto c =
  valida c && not (esVacia c) ==> valida (resto c)
```

15.3.4. Comprobación de las propiedades

Definición del procedimiento de comprobación

- `compruebaPropiedades` comprueba todas las propiedades con la plataforma de verificación.

```
compruebaPropiedades =
  defaultMain
    [testGroup "Propiedades del TAD cola"
    [testGroup "Propiedades del TAD cola"
      [testProperty "P1" prop_primerero_inserta_vacia,
      testProperty "P2" prop_primerero_inserta_no_vacia,
```

```
testProperty "P3" prop_resto_inserta_vacia,  
testProperty "P4" prop_resto_inserta_en_no_vacia,  
testProperty "P5" prop_vacia_es_vacia,  
testProperty "P6" prop_inserta_no_es_vacia,  
testProperty "P7" prop_valida_vacia,  
testProperty "P8" prop_valida_inserta,  
testProperty "P9" prop_valida_resto]]
```

Comprobación de las propiedades de las colas

```
ghci> compruebaPropiedades  
Propiedades del TAD cola  
P1: [OK, passed 100 tests]  
P2: [OK, passed 100 tests]  
P3: [OK, passed 100 tests]  
P4: [OK, passed 100 tests]  
P5: [OK, passed 100 tests]  
P6: [OK, passed 100 tests]  
P7: [OK, passed 100 tests]  
P8: [OK, passed 100 tests]  
P9: [OK, passed 100 tests]  
  
          Properties  Total  
Passed   9           9  
Failed   0           0  
Total    9           9
```


Tema 16

El TAD de las colas de prioridad

Contenido

16.1. Especificación del TAD de las colas de prioridad	179
16.1.1. Signatura del TAD colas de prioridad	179
16.1.2. Propiedades del TAD de las colas de prioridad	180
16.2. Implementaciones del TAD de las colas de prioridad	180
16.2.1. Las colas de prioridad como listas	180
16.2.2. Las colas de prioridad como montículos	182
16.3. Comprobación de las implementaciones con QuickCheck	182
16.3.1. Librerías auxiliares	182
16.3.2. Generador de colas de prioridad	183
16.3.3. Especificación de las propiedades de las colas de prioridad	184
16.3.4. Comprobación de las propiedades	185

16.1. Especificación del TAD de las colas de prioridad

16.1.1. Signatura del TAD colas de prioridad

Descripción de las colas de prioridad

- Una **cola de prioridad** es una cola en la que cada elemento tiene asociada una prioridad. La operación de extracción siempre elige el elemento de menor prioridad.
- Ejemplos:

- La cola de las ciudades ordenadas por su distancia al destino final.
- Las colas de las tareas pendientes ordenadas por su fecha de terminación.

Signatura de las colas de prioridad

- Signatura:

```

vacía,    :: Ord a => CPrioridad a
inserta,  :: Ord a => a -> CPrioridad a -> CPrioridad a
primero,  :: Ord a => CPrioridad a -> a
resto,    :: Ord a => CPrioridad a -> CPrioridad a
esVacía,  :: Ord a => CPrioridad a -> Bool
válida    :: Ord a => CPrioridad a -> Bool

```

- Descripción de las operaciones:

- `vacía` es la cola de prioridad vacía.
- `(inserta x c)` añade el elemento `x` a la cola de prioridad `c`.
- `(primero c)` es el primer elemento de la cola de prioridad `c`.
- `(resto c)` es el resto de la cola de prioridad `c`.
- `(esVacía c)` se verifica si la cola de prioridad `c` es vacía.
- `(válida c)` se verifica si `c` es una cola de prioridad válida.

16.1.2. Propiedades del TAD de las colas de prioridad

1. `inserta x (inserta y c) == inserta y (inserta x c)`
2. `primero (inserta x vacía) == x`
3. Si `x <= y`, entonces
`primero (inserta y (inserta x c))`
`== primero (inserta x c)`
4. `resto (inserta x vacía) == vacía`
5. Si `x <= y`, entonces
`resto (inserta y (inserta x c))`
`== inserta y (resto (inserta x c))`
6. `esVacía vacía`
7. `not (esVacía (inserta x c))`

16.2. Implementaciones del TAD de las colas de prioridad

16.2.1. Las colas de prioridad como listas

- Cabecera del módulo:

```
module ColaDePrioridadConListas
  (CPrioridad,
   vacia,    -- Ord a => CPrioridad a
   inserta,  -- Ord a => a -> CPrioridad a -> CPrioridad a
   primero,  -- Ord a => CPrioridad a -> a
   resto,    -- Ord a => CPrioridad a -> CPrioridad a
   esVacia,  -- Ord a => CPrioridad a -> Bool
   valida    -- Ord a => CPrioridad a -> Bool
  ) where
```

- Colas de prioridad mediante listas:

```
newtype CPrioridad a = CP [a]
  deriving (Eq, Show)
```

- Ejemplo de cola de prioridad: cp1 es la cola de prioridad obtenida añadiéndole a la cola vacía los elementos 3, 1, 7, 2 y 9.

```
| cp1  ~> CP [1,2,3,7,9]
```

```
cp1 :: CPrioridad Int
cp1 = foldr inserta vacia [3,1,7,2,9]
```

- (valida c) se verifica si c es una cola de prioridad válida; es decir, está ordenada crecientemente. Por ejemplo,

```
| valida (CP [1,3,5]) ~> True
| valida (CP [1,5,3]) ~> False
```

```
valida :: Ord a => CPrioridad a -> Bool
valida (CP xs) = ordenada xs
  where ordenada (x:y:zs) = x <= y && ordenada (y:zs)
        ordenada _      = True
```

- vacia es la cola de prioridad vacía. Por ejemplo,

```
| vacia ~> CP []
```

```
vacia :: Ord a => CPrioridad a
vacia = CP []
```

- (inserta x c) es la cola obtenida añadiendo el elemento x a la cola de prioridad c. Por ejemplo,

```
| cp1 ~> CP [1,2,3,7,9]
| inserta 5 cp1 ~> CP [1,2,3,5,7,9]
```

```
inserta :: Ord a => a -> CPrioridad a -> CPrioridad a
inserta x (CP q) = CP (ins x q)
  where ins x [] = [x]
        ins x r@(e:r') | x < e = x:r
                        | otherwise = e:ins x r'
```

- (primero c) es el primer elemento de la cola de prioridad c.

```
| cp1 ~> CP [1,2,3,7,9]
| primero cp1 ~> 1
```

```
primero :: Ord a => CPrioridad a -> a
primero (CP(x:_)) = x
primero _ = error "primero: cola vacia"
```

- (resto c) es la cola de prioridad obtenida eliminando el primer elemento de la cola de prioridad c. Por ejemplo,

```
| cp1 ~> CP [1,2,3,7,9]
| resto cp1 ~> CP [2,3,7,9]
```

```
resto :: Ord a => CPrioridad a -> CPrioridad a
resto (CP (_:xs)) = CP xs
resto _ = error "resto: cola vacia"
```

- (esVacia c) se verifica si la cola de prioridad c es vacía. Por ejemplo,

```
| esVacia cp1 ~> False
| esVacia vacia ~> True
```

```
esVacia :: Ord a => CPrioridad a -> Bool
esVacia (CP xs) = null xs
```

16.2.2. Las colas de prioridad como montículos

La implementación de las colas de prioridad como montículos (`ColaDePrioridadConMonticulos`) se encuentra en el tema 20 (El TAD de los montículos).

16.3. Comprobación de las implementaciones con Quick-Check

16.3.1. Librerías auxiliares

- Importación de la implementación de colas de prioridad que se desea verificar.

```
import ColaDePrioridadConListas
-- ColaDePrioridadConMonticulos.hs
```

- Importación de las librerías de comprobación

```
import Test.QuickCheck
import Test.Framework
import Test.Framework.Providers.QuickCheck2
```

16.3.2. Generador de colas de prioridad

- `genCPrioridad` es un generador de colas de prioridad. Por ejemplo,

```
ghci> sample genCPrioridad
CP [-4]
CP [-2,-1,-1,2,5]
...
```

```
genCPrioridad :: (Arbitrary a, Num a, Ord a)
               => Gen (CPrioridad a)
genCPrioridad = do xs <- listOf arbitrary
                  return (foldr inserta vacia xs)
```

```
instance (Arbitrary a, Num a, Ord a)
  => Arbitrary (CPrioridad a) where
  arbitrary = genCPrioridad
```

Corrección del generador de colas de prioridad

- Las colas de prioridad producidas por `genCPrioridad` son válidas.

```
prop_genCPrioridad_correcto :: CPrioridad Int -> Bool
prop_genCPrioridad_correcto c = valida c
```

- Comprobación.

```
ghci> quickCheck prop_genCPrioridad_correcto
+++ OK, passed 100 tests.
```

16.3.3. Especificación de las propiedades de las colas de prioridad

- Si se añade dos elementos a una cola de prioridad se obtiene la misma cola de prioridad independientemente del orden en que se añadan los elementos.

```
prop_inserta_conmuta :: Int -> Int -> CPrioridad Int
                    -> Bool
prop_inserta_conmuta x y c =
  inserta x (inserta y c) == inserta y (inserta x c)
```

- La cabeza de la cola de prioridad obtenida añadiendo un elemento `x` a la cola de prioridad vacía es `x`.

```
prop_primeros_inserta_vacia :: Int -> CPrioridad Int -> Bool
prop_primeros_inserta_vacia x c =
  primero (inserta x vacia) == x
```

- El primer elemento de una cola de prioridad `c` no cambia cuando se le añade un elemento mayor o igual que algún elemento de `c`.

```
prop_primeros_inserta :: Int -> Int -> CPrioridad Int
                    -> Property
prop_primeros_inserta x y c =
  x <= y ==>
  primero (inserta y c') == primero c'
  where c' = inserta x c
```

- El resto de añadir un elemento a la cola de prioridad vacía es la cola vacía.

```
prop_resto_inserta_vacia :: Int -> Bool
prop_resto_inserta_vacia x =
  resto (inserta x vacia) == vacia
```

- El resto de la cola de prioridad obtenida añadiendo un elemento y a una cola c' (que tiene algún elemento menor o igual que y) es la cola que se obtiene añadiendo y al resto de c' .

```
prop_resto_inserta :: Int -> Int -> CPrioridad Int
                  -> Property
prop_resto_inserta x y c =
  x <= y ==>
  resto (inserta y c') == inserta y (resto c')
  where c' = inserta x c
```

- vacia es una cola vacía.

```
prop_vacia_es_vacia :: Bool
prop_vacia_es_vacia = esVacia (vacía :: CPrioridad Int)
```

- Si se añade un elemento a una cola de prioridad se obtiene una cola no vacía.

```
prop_inserta_no_es_vacia :: Int -> CPrioridad Int
                       -> Bool
prop_inserta_no_es_vacia x c =
  not (esVacia (inserta x c))
```

16.3.4. Comprobación de las propiedades

Definición del procedimiento de comprobación

- `compruebaPropiedades` comprueba todas las propiedades con la plataforma de verificación.

```
compruebaPropiedades =
  defaultMain
    [testGroup "Corrección del generador"
      [testProperty "P0" prop_genCPrioridad_correcto],
    testGroup "Propiedades de colas de prioridad:"
```

```
[testProperty "P1" prop_inserta_conmuta,  
 testProperty "P2" prop_primerero_inserta_vacia,  
 testProperty "P3" prop_primerero_inserta,  
 testProperty "P4" prop_resto_inserta_vacia,  
 testProperty "P5" prop_resto_inserta,  
 testProperty "P6" prop_vacia_es_vacia,  
 testProperty "P7" prop_inserta_no_es_vacia]]
```

Comprobación de las propiedades de las colas de prioridad

```
ghci> compruebaPropiedades  
Corrección del generador:  
P0: [OK, passed 100 tests]  
Propiedades de colas de prioridad:  
P1: [OK, passed 100 tests]  
P2: [OK, passed 100 tests]  
P3: [OK, passed 100 tests]  
P4: [OK, passed 100 tests]  
P5: [OK, passed 100 tests]  
P6: [OK, passed 100 tests]  
P7: [OK, passed 100 tests]  
  
      Properties  Total  
Passed    8         8  
Failed    0         0  
Total     8         8
```


Tema 17

El TAD de los conjuntos

Contenido

17.1. Especificación del TAD de los conjuntos	187
17.1.1. Signatura del TAD de los conjuntos	187
17.1.2. Propiedades del TAD de los conjuntos	187
17.2. Implementaciones del TAD de los conjuntos	188
17.2.1. Los conjuntos como listas no ordenadas con duplicados	188
17.2.2. Los conjuntos como listas no ordenadas sin duplicados	191
17.2.3. Los conjuntos como listas ordenadas sin duplicados	193
17.2.4. Los conjuntos de números enteros mediante números binarios	195
17.3. Comprobación de las implementaciones con QuickCheck	199
17.3.1. Librerías auxiliares	199
17.3.2. Generador de conjuntos	199
17.3.3. Especificación de las propiedades de los conjuntos	199
17.3.4. Comprobación de las propiedades	201

17.1. Especificación del TAD de los conjuntos

17.1.1. Signatura del TAD de los conjuntos

- Signatura:

```
vacio,      :: Conj a
inserta     :: Eq a => a -> Conj a -> Conj a
elimina     :: Eq a => a -> Conj a -> Conj a
```

```

| pertenece  :: Eq a => a -> Conj a -> Bool
| esVacio   :: Conj a -> Bool

```

■ Descripción de las operaciones:

- vacio es el conjunto vacío.
- (inserta x c) es el conjunto obtenido añadiendo el elemento x al conjunto c.
- (elimina x c) es el conjunto obtenido eliminando el elemento x del conjunto c.
- (pertenece x c) se verifica si x pertenece al conjunto c.
- (esVacio c) se verifica si c es el conjunto vacío.

17.1.2. Propiedades del TAD de los conjuntos

1. inserta x (inserta x c) == inserta x c
2. inserta x (inserta y c) == inserta y (inserta x c)
3. not (pertenece x vacio)
4. pertenece y (inserta x c) == (x==y) || pertenece y c
5. elimina x vacio == vacio
6. Si x == y, entonces
elimina x (inserta y c) == elimina x c
7. Si x /= y, entonces
elimina x (inserta y c) == inserta y (elimina x c)
8. esVacio vacio
9. not (esVacio (inserta x c))

17.2. Implementaciones del TAD de los conjuntos

17.2.1. Los conjuntos como listas no ordenadas con duplicados

- Cabecera del módulo:

```

module ConjuntoConListasNoOrdenadasConDuplicados
  (Conj,
   vacio,      -- Conj a
   inserta,    -- Eq a => a -> Conj a -> Conj a
   elimina,    -- Eq a => a -> Conj a -> Conj a
   pertenece,  -- Eq a => a -> Conj a -> Bool
   esVacio,    -- Conj a -> Bool
  ) where

```

- El tipo de los conjuntos.

```

newtype Conj a = Cj [a]

```

- Procedimiento de escritura de los conjuntos.

```

instance Show a => Show (Conj a) where
  showsPrec _ (Cj s) cad = showConj s cad

showConj []      cad = showString "{}" cad
showConj (x:xs) cad =
  showChar '{' (shows x (showl xs cad))
  where
    showl []      cad = showChar '}' cad
    showl (x:xs) cad = showChar ',' (shows x (showl xs cad))

```

- Ejemplo de conjunto: `c1` es el conjunto obtenido añadiéndole al conjunto vacío los elementos 2, 5, 1, 3, 7, 5, 3, 2, 1, 9 y 0.

```

ghci > c1
{2,5,1,3,7,5,3,2,1,9,0}

```

```

c1 :: Conj Int
c1 = foldr inserta vacio [2,5,1,3,7,5,3,2,1,9,0]

```

- `vacio` es el conjunto vacío. Por ejemplo,

```

ghci> vacio
{}

```

```
vacio :: Conj a
vacio = Cj []
```

- (inserta x c) es el conjunto obtenido añadiendo el elemento x al conjunto c. Por ejemplo,

```
c1 == {2,5,1,3,7,5,3,2,1,9,0}
inserta 5 c1 == {5,2,5,1,3,7,5,3,2,1,9,0}
```

```
inserta :: Eq a => a -> Conj a -> Conj a
inserta x (Cj ys) = Cj (x:ys)
```

- (elimina x c) es el conjunto obtenido eliminando el elemento x del conjunto c. Por ejemplo,

```
c1 == {2,5,1,3,7,5,3,2,1,9,0}
elimina 3 c1 == {2,5,1,7,5,2,1,9,0}
```

```
elimina :: Eq a => a -> Conj a -> Conj a
elimina x (Cj ys) = Cj (filter (/= x) ys)
```

- (pertenece x c) se verifica si x pertenece al conjunto c. Por ejemplo,

```
c1 == {2,5,1,3,7,5,3,2,1,9,0}
pertenece 3 c1 == True
pertenece 4 c1 == False
```

```
pertenece :: Eq a => a -> Conj a -> Bool
pertenece x (Cj xs) = elem x xs
```

- (esVacio c) se verifica si c es el conjunto vacío. Por ejemplo,

```
esVacio c1 ~> False
esVacio vacio ~> True
```

```
esVacio :: Conj a -> Bool
esVacio (Cj xs) = null xs
```

- (subconjunto c1 c2) se verifica si c1 es un subconjunto de c2. Por ejemplo,

```
subconjunto (Cj [1,3,2,1]) (Cj [3,1,3,2]) ~> True
subconjunto (Cj [1,3,4,1]) (Cj [3,1,3,2]) ~> False
```

```
subconjunto :: Eq a => Conj a -> Conj a -> Bool
subconjunto (Cj xs) (Cj ys) = sublista xs ys
  where sublista [] _      = True
        sublista (x:xs) ys = elem x ys &&
                               sublista xs ys
```

- (igualConjunto c1 c2) se verifica si los conjuntos c1 y c2 son iguales. Por ejemplo,

```
igualConjunto (Cj [1,3,2,1]) (Cj [3,1,3,2]) ~> True
igualConjunto (Cj [1,3,4,1]) (Cj [3,1,3,2]) ~> False
```

```
igualConjunto :: Eq a => Conj a -> Conj a -> Bool
igualConjunto c1 c2 =
  subconjunto c1 c2 && subconjunto c2 c1
```

- Los conjuntos son comparables por igualdad.

```
instance Eq a => Eq (Conj a) where
  (==) = igualConjunto
```

17.2.2. Los conjuntos como listas no ordenadas sin duplicados

- Cabecera del módulo.

```
module ConjuntoConListasNoOrdenadasSinDuplicados
  (Conj,
   vacio,      -- Conj a
   esVacio,   -- Conj a -> Bool
   pertenece, -- Eq a => a -> Conj a -> Bool
   inserta,   -- Eq a => a -> Conj a -> Conj a
   elimina    -- Eq a => a -> Conj a -> Conj a
  ) where
```

- Los conjuntos como listas no ordenadas sin repeticiones.

```
newtype Conj a = Cj [a]
```

- Procedimiento de escritura de los conjuntos.

```
instance (Show a) => Show (Conj a) where
    showsPrec _ (Cj s) cad = showConj s cad

showConj []      cad = showString "{}" cad
showConj (x:xs) cad = showChar '{' (shows x (showl xs cad))
    where
        showl []      cad = showChar '}' cad
        showl (x:xs) cad = showChar ',' (shows x (showl xs cad))
```

- Ejemplo de conjunto: `c1` es el conjunto obtenido añadiéndole al conjunto vacío los elementos 2, 5, 1, 3, 7, 5, 3, 2, 1, 9 y 0.

```
ghci> c1
{7,5,3,2,1,9,0}
```

```
c1 :: Conj Int
c1 = foldr inserta vacio [2,5,1,3,7,5,3,2,1,9,0]
```

- `vacio` es el conjunto vacío. Por ejemplo,

```
ghci> vacio
{}
```

```
vacio :: Conj a
vacio = Cj []
```

- `(esVacio c)` se verifica si `c` es el conjunto vacío. Por ejemplo,

```
esVacio c1      ~> False
esVacio vacio  ~> True
```

```
esVacio :: Conj a -> Bool
esVacio (Cj xs) = null xs
```

- `(pertenece x c)` se verifica si `x` pertenece al conjunto `c`. Por ejemplo,

```
c1                == {2,5,1,3,7,5,3,2,1,9,0}
pertenece 3 c1    == True
pertenece 4 c1    == False
```

```
pertenece :: Eq a => a -> Conj a -> Bool
pertenece x (Cj xs) = elem x xs
```

- (`inserta x c`) es el conjunto obtenido añadiendo el elemento `x` al conjunto `c`. Por ejemplo,

```
inserta 4 c1 == {4,7,5,3,2,1,9,0}
inserta 5 c1 == {7,5,3,2,1,9,0}
```

```
inserta :: Eq a => a -> Conj a -> Conj a
inserta x s@(Cj xs) | pertenece x s = s
                   | otherwise    = Cj (x:xs)
```

- (`elimina x c`) es el conjunto obtenido eliminando el elemento `x` del conjunto `c`. Por ejemplo,

```
elimina 3 c1 == {7,5,2,1,9,0}
```

```
elimina :: Eq a => a -> Conj a -> Conj a
elimina x (Cj ys) = Cj [y | y <- ys, y /= x]
```

- (`subconjunto c1 c2`) se verifica si `c1` es un subconjunto de `c2`. Por ejemplo,

```
subconjunto (Cj [1,3,2]) (Cj [3,1,2]) ~> True
subconjunto (Cj [1,3,4,1]) (Cj [1,3,2]) ~> False
```

```
subconjunto :: Eq a => Conj a -> Conj a -> Bool
subconjunto (Cj xs) (Cj ys) = sublista xs ys
  where sublista [] _      = True
        sublista (x:xs) ys = elem x ys &&
                               sublista xs ys
```

- (`igualConjunto c1 c2`) se verifica si los conjuntos `c1` y `c2` son iguales. Por ejemplo,

```
igualConjunto (Cj [3,2,1]) (Cj [1,3,2]) ~> True
igualConjunto (Cj [1,3,4]) (Cj [1,3,2]) ~> False
```

```
igualConjunto :: Eq a => Conj a -> Conj a -> Bool
igualConjunto c1 c2 =
    subconjunto c1 c2 && subconjunto c2 c1
```

- Los conjuntos son comparables por igualdad.

```
instance Eq a => Eq (Conj a) where
    (==) = igualConjunto
```

17.2.3. Los conjuntos como listas ordenadas sin duplicados

- Cabecera del módulo

```
module ConjuntoConListasOrdenadasSinDuplicados
  (Conj,
   vacio,      -- Conj a
   esVacio,   -- Conj a -> Bool
   pertenece, -- Ord a => a -> Conj a -> Bool
   inserta,   -- Ord a => a -> Conj a -> Conj a
   elimina    -- Ord a => a -> Conj a -> Conj a
  ) where
```

- Los conjuntos como listas ordenadas sin repeticiones.

```
newtype Conj a = Cj [a]
  deriving Eq
```

- Procedimiento de escritura de los conjuntos.

```
instance (Show a) => Show (Conj a) where
    showsPrec _ (Cj s) cad = showConj s cad

showConj []      cad = showString "{}" cad
showConj (x:xs) cad = showChar '{' (shows x (showl xs cad))
    where showl []      cad = showChar '}' cad
          showl (x:xs) cad = showChar ',' (shows x (showl xs cad))
```

- Ejemplo de conjunto: `c1` es el conjunto obtenido añadiéndole al conjunto vacío los elementos 2, 5, 1, 3, 7, 5, 3, 2, 1, 9 y 0.


```
ghci> c1
{0,1,2,3,5,7,9}
```

```
c1 :: Conj Int
c1 = foldr inserta vacio [2,5,1,3,7,5,3,2,1,9,0]
```

- vacio es el conjunto vacío. Por ejemplo,

```
ghci> vacio
{}
```

```
vacio :: Conj a
vacio = Cj []
```

- (esVacio c) se verifica si c es el conjunto vacío. Por ejemplo,

```
esVacio c1    ~> False
esVacio vacio ~> True
```

```
esVacio :: Conj a -> Bool
esVacio (Cj xs) = null xs
```

- (pertenece x c) se verifica si x pertenece al conjunto c. Por ejemplo,

```
c1 == {0,1,2,3,5,7,9}
pertenece 3 c1 == True
pertenece 4 c1 == False
```

```
pertenece :: Ord a => a -> Conj a -> Bool
pertenece x (Cj ys) = elem x (takeWhile (<= x) ys)
```

- (inserta x c) es el conjunto obtenido añadiendo el elemento x al conjunto c. Por ejemplo,

```
c1 == {0,1,2,3,5,7,9}
inserta 5 c1 == {0,1,2,3,5,7,9}
inserta 4 c1 == {0,1,2,3,4,5,7,9}
```

```

inserta :: Ord a => a -> Conj a -> Conj a
inserta x (Cj s) = Cj (agrega x s) where
  agrega x []           = [x]
  agrega x s@(y:ys) | x > y   = y : (agrega x ys)
                   | x < y   = x : s
                   | otherwise = s

```

- (elimina x c) es el conjunto obtenido eliminando el elemento x del conjunto c. Por ejemplo,

```

c1           == {0,1,2,3,5,7,9}
elimina 3 c1 == {0,1,2,5,7,9}

```

```

elimina :: Ord a => a -> Conj a -> Conj a
elimina x (Cj s) = Cj (elimina x s) where
  elimina x []           = []
  elimina x s@(y:ys) | x > y   = y : elimina x ys
                   | x < y   = s
                   | otherwise = ys

```

17.2.4. Los conjuntos de números enteros mediante números binarios

- Los conjuntos que sólo contienen números (de tipo Int) entre 0 y $n - 1$, se pueden representar como números binarios con n bits donde el bit i ($0 \leq i < n$) es 1 si el número i pertenece al conjunto. Por ejemplo,

	43210	
{3,4}	11000	en decimal es 24
{1,2,3,4}	11110	en decimal es 30
{1,2,4}	10110	en decimal es 22

- Cabecera del módulo

```

module ConjuntoConNumerosBinarios
  (Conj,
   vacio,      -- Conj
   esVacio,   -- Conj -> Bool
   pertenece, -- Int -> Conj -> Bool
   inserta,   -- Int -> Conj -> Conj
   elimina    -- Int -> Conj -> Conj
  ) where

```

- Los conjuntos de números enteros como números binarios.

```
newtype Conj = Cj Int deriving Eq
```

- `(conj2Lista c)` es la lista de los elementos del conjunto `c`. Por ejemplo,

```
conj2Lista (Cj 24) ~> [3,4]
conj2Lista (Cj 30) ~> [1,2,3,4]
conj2Lista (Cj 22) ~> [1,2,4]
```

```
conj2Lista (Cj s) = c2l s 0
  where
    c2l 0 _ = []
    c2l n i | odd n = i : c2l (n `div` 2) (i+1)
             | otherwise = c2l (n `div` 2) (i+1)
```

- Procedimiento de escritura de conjuntos.

```
instance Show Conj where
  showsPrec _ s cad = showConj (conj2Lista s) cad

showConj [] cad = showString "{}" cad
showConj (x:xs) cad =
  showChar '{' (shows x (showl xs cad))
  where
    showl [] cad = showChar '}' cad
    showl (x:xs) cad = showChar ',' (shows x (showl xs cad))
```

- `maxConj` es el máximo número que puede pertenecer al conjunto. Depende de la implementación de Haskell. Por ejemplo,

```
maxConj ~> 29
```

```
maxConj :: Int
maxConj =
  truncate (logBase 2 (fromIntegral maxInt)) - 1
  where maxInt = maxBound :: Int
```

- Ejemplo de conjunto: `c1` es el conjunto obtenido añadiéndole al conjunto vacío los elementos 2, 5, 1, 3, 7, 5, 3, 2, 1, 9 y 0.

```
ghci> c1
{0,1,2,3,5,7,9}
```

```
c1 :: Conj
c1 = foldr inserta vacio [2,5,1,3,7,5,3,2,1,9,0]
```

- `vacio` es el conjunto vacío. Por ejemplo,

```
ghci> vacio
{}
```

```
vacio :: Conj
vacio = Cj 0
```

- `(esVacio c)` se verifica si `c` es el conjunto vacío. Por ejemplo,

```
esVacio c1    ~> False
esVacio vacio ~> True
```

```
esVacio :: Conj -> Bool
esVacio (Cj n) = n == 0
```

- `(pertenece x c)` se verifica si `x` pertenece al conjunto `c`. Por ejemplo,

```
c1 == {0,1,2,3,5,7,9}
pertenece 3 c1 == True
pertenece 4 c1 == False
```

```
pertenece :: Int -> Conj -> Bool
pertenece i (Cj s)
  | (i>=0) && (i<=maxConj) = odd (s `div` (2^i))
  | otherwise
  = error ("pertenece: elemento ilegal =" ++ show i)
```

- `(inserta x c)` es el conjunto obtenido añadiendo el elemento `x` al conjunto `c`. Por ejemplo,

```
c1 == {0,1,2,3,5,7,9}
inserta 5 c1 == {0,1,2,3,5,7,9}
inserta 4 c1 == {0,1,2,3,4,5,7,9}
```

```

inserta i (Cj s)
  | (i>=0) && (i<=maxConj) = Cj (d'*e+m)
  | otherwise
    = error ("inserta: elemento ilegal =" ++ show i)
where (d,m) = divMod s e
      e     = 2^i
      d'    = if odd d then d else d+1

```

- (elimina x c) es el conjunto obtenido eliminando el elemento x del conjunto c. Por ejemplo,

```

c1           == {0,1,2,3,5,7,9}
elimina 3 c1 == {0,1,2,5,7,9}

```

```

elimina i (Cj s)
  | (i>=0) && (i<=maxConj) = Cj (d'*e+m)
  | otherwise
    = error ("elimina: elemento ilegal =" ++ show i)
where (d,m) = divMod s e
      e     = 2^i
      d'    = if odd d then d-1 else d

```

17.3. Comprobación de las implementaciones con Quick-Check

17.3.1. Librerías auxiliares

- Importación de la implementación de los conjuntos que se desea verificar.

```

import ConjuntoConListasNoOrdenadasConDuplicados
-- import ConjuntoConListasNoOrdenadasSinDuplicados
-- import ConjuntoConListasOrdenadasSinDuplicados

```

- Importación de las librerías de comprobación

```

import Test.QuickCheck
import Test.Framework
import Test.Framework.Providers.QuickCheck2

```

17.3.2. Generador de conjuntos

- `genConjunto` es un generador de conjuntos. Por ejemplo,

```
ghci> sample genConjunto
{3,-2,-2,-3,-2,4}
{-8,0,4,6,-5,-2}
{}
```

```
genConjunto :: Gen (Conj Int)
genConjunto = do xs <- listOf arbitrary
                return (foldr inserta vacio xs)

instance Arbitrary (Conj Int) where
    arbitrary = genConjunto
```

17.3.3. Especificación de las propiedades de los conjuntos

- El número de veces que se añade un elemento a un conjunto no importa.

```
prop_independencia_repeticiones :: Int -> Conj Int
                                -> Bool
prop_independencia_repeticiones x c =
    inserta x (inserta x c) == inserta x c
```

- El orden en que se añadan los elementos a un conjunto no importa.

```
prop_independencia_del_orden :: Int -> Int -> Conj Int
                              -> Bool
prop_independencia_del_orden x y c =
    inserta x (inserta y c) == inserta y (inserta x c)
```

- El conjunto vacío no tiene elementos.

```
prop_vacio_no_elementos :: Int -> Bool
prop_vacio_no_elementos x =
    not (pertenece x vacio)
```

- Un elemento pertenece al conjunto obtenido añadiendo `x` al conjunto `c` si y sólo si es igual a `x` o pertenece a `c`.

```
prop_pertenece_inserta :: Int -> Int -> Conj Int -> Bool
prop_pertenece_inserta x y c =
  pertenece y (inserta x c) == (x==y) || pertenece y c
```

- Al eliminar cualquier elemento del conjunto vacío se obtiene el conjunto vacío.

```
prop_elimina_vacio :: Int -> Bool
prop_elimina_vacio x =
  elimina x vacio == vacio
```

- El resultado de eliminar x en el conjunto obtenido añadiéndole x al conjunto c es c menos x , si x e y son iguales y es el conjunto obtenido añadiéndole y a c menos x , en caso contrario.

```
prop_elimina_inserta :: Int -> Int -> Conj Int -> Bool
prop_elimina_inserta x y c =
  elimina x (inserta y c)
  == if x == y then elimina x c
     else inserta y (elimina x c)
```

- vacío es vacío.

```
prop_vacio_es_vacio :: Bool
prop_vacio_es_vacio =
  esVacio (vacio :: Conj Int)
```

- Los conjuntos contruidos con inserta no son vacío.

```
prop_inserta_es_no_vacio :: Int -> Conj Int -> Bool
prop_inserta_es_no_vacio x c =
  not (esVacio (inserta x c))
```

17.3.4. Comprobación de las propiedades

Definición del procedimiento de comprobación

- `compruebaPropiedades` comprueba todas las propiedades con la plataforma de verificación.

```
compruebaPropiedades =
  defaultMain
    [testGroup "Propiedades del TAD conjunto:"
      [testProperty "P1" prop_vacio_es_vacio,
        testProperty "P2" prop_inserta_es_no_vacio,
        testProperty "P3" prop_independencia_repeticiones,
        testProperty "P4" prop_independencia_del_orden,
        testProperty "P5" prop_vacio_no_elementos,
        testProperty "P6" prop_pertenece_inserta,
        testProperty "P7" prop_elimina_vacio,
        testProperty "P8" prop_elimina_inserta]]
```

Comprobación de las propiedades de los conjuntos

```
ghci> compruebaPropiedades
Propiedades del TAD conjunto:
P1: [OK, passed 100 tests]
P2: [OK, passed 100 tests]
P3: [OK, passed 100 tests]
P4: [OK, passed 100 tests]
P5: [OK, passed 100 tests]
P6: [OK, passed 100 tests]
P7: [OK, passed 100 tests]
P8: [OK, passed 100 tests]

      Properties  Total
Passed   8         8
Failed   0         0
Total    8         8
```


Tema 18

El TAD de las tablas

Contenido

18.1. El tipo predefinido de las tablas (“arrays”)	203
18.1.1. La clase de los índices de las tablas	203
18.1.2. El tipo predefinido de las tablas (“arrays”)	204
18.2. Especificación del TAD de las tablas	208
18.2.1. Signatura del TAD de las tablas	208
18.2.2. Propiedades del TAD de las tablas	208
18.3. Implementaciones del TAD de las tablas	209
18.3.1. Las tablas como funciones	209
18.3.2. Las tablas como listas de asociación	210
18.3.3. Las tablas como matrices	212
18.4. Comprobación de las implementaciones con QuickCheck	214
18.4.1. Librerías auxiliares	214
18.4.2. Generador de tablas	214
18.4.3. Especificación de las propiedades de las tablas	215
18.4.4. Comprobación de las propiedades	216

18.1. El tipo predefinido de las tablas (“arrays”)

18.1.1. La clase de los índices de las tablas

- La clase de los índices de las tablas es `Ix`.
- `Ix` se encuentra en la librería `Data`. `Ix`

- Información de la clase `Ix`:

```
ghci> :info Ix
class (Ord a) => Ix a where
  range :: (a, a) -> [a]
  index :: (a, a) -> a -> Int
  inRange :: (a, a) -> a -> Bool
  rangeSize :: (a, a) -> Int
instance Ix Ordering -- Defined in GHC.Arr
instance Ix Integer -- Defined in GHC.Arr
instance Ix Int -- Defined in GHC.Arr
instance Ix Char -- Defined in GHC.Arr
instance Ix Bool -- Defined in GHC.Arr
instance (Ix a, Ix b) => Ix (a, b)
```

- `(range m n)` es la lista de los índices desde `m` hasta `n`, en el orden del índice. Por ejemplo,

```
range (0,4)           ~> [0,1,2,3,4]
range (3,9)           ~> [3,4,5,6,7,8,9]
range ('b','f')       ~> "bcdef"
range ((0,0),(1,2)) ~> [(0,0),(0,1),(0,2),
                        (1,0),(1,1),(1,2)]
```

- `(index (m,n) i)` es el ordinal del índice `i` dentro del rango `(m,n)`. Por ejemplo,

```
index (3,9) 5           ~> 2
index ('b','f') 'e'     ~> 3
index ((0,0),(1,2)) (1,1) ~> 4
```

- `(inRange (m,n) i)` se verifica si el índice `i` está dentro del rango limitado por `m` y `n`. Por ejemplo,

```
inRange (0,4) 3           ~> True
inRange (0,4) 7           ~> False
inRange ((0,0),(1,2)) (1,1) ~> True
inRange ((0,0),(1,2)) (1,5) ~> False
```

- `(rangeSize (m,n))` es el número de elementos en el rango limitado por `m` y `n`. Por ejemplo,

```
rangeSize (3,9)           ~> 7
rangeSize ('b','f')       ~> 5
rangeSize ((0,0),(1,2)) ~> 6
```

18.1.2. El tipo predefinido de las tablas (“arrays”)

El tipo predefinido de las tablas (“arrays”)

- La librería de las tablas es `Data.Array`.
- Para usar las tablas hay que escribir al principio del fichero

```
import Data.Array
```

- Al importar `Data.Array` también se importa `Data.Ix`.
- `(Array i v)` es el tipo de las tablas con índice en `i` y valores en `v`.

Creación de tablas

- `(array (m,n) ivs)` es la tabla de índices en el rango limitado por `m` y `n` definida por la lista de asociación `ivs` (cuyos elementos son pares de la forma (índice, valor)). Por ejemplo,

```
ghci> array (1,3) [(3,6),(1,2),(2,4)]
array (1,3) [(1,2),(2,4),(3,6)]
ghci> array (1,3) [(i,2*i) | i <- [1..3]]
array (1,3) [(1,2),(2,4),(3,6)]
```

Ejemplos de definiciones de tablas

- `(cuadrados n)` es un vector de `n+1` elementos tal que su elemento `i`-ésimo es i^2 . Por ejemplo,

```
ghci> cuadrados 5
array (0,5) [(0,0),(1,1),(2,4),(3,9),(4,16),(5,25)]
```

```
cuadrados :: Int -> Array Int Int
cuadrados n = array (0,n) [(i,i^2) | i <- [0..n]]
```

- `v` es un vector con 4 elementos de tipo carácter. Por ejemplo,

```
v :: Array Integer Char
v = array (1,4) [(3,'c'),(2,'a'),(1,'f'),(4,'e')]
```

- `m` es la matriz con 2 filas y 3 columnas tal que el elemento de la posición `(i,j)` es el producto de `i` por `j`.

```
m :: Array (Int, Int) Int
m = array ((1,1),(2,3)) [((i,j),i*j) | i<-[1..2],j<-[1..3]]
```

- Una tabla está indefinida si algún índice está fuera de rango.

```
ghci> array (1,4) [(i , i*i) | i <- [1..4]]
array (1,4) [(1,1),(2,4),(3,9),(4,16)]
ghci> array (1,4) [(i , i*i) | i <- [1..5]]
array *** Exception: Error in array index
ghci> array (1,4) [(i , i*i) | i <- [1..3]]
array (1,4) [(1,1),(2,4),(3,9),(4,***
Exception: (Array.): undefined array element
```

Descomposición de tablas

- $(t ! i)$ es el valor del índice i en la tabla t . Por ejemplo,

```
ghci> v
array (1,4) [(1,'f'),(2,'a'),(3,'c'),(4,'e')]
ghci> v!3
'c'
ghci> m
array ((1,1),(2,3)) [((1,1),1),((1,2),2),((1,3),3),
                    ((2,1),2),((2,2),4),((2,3),6)]
ghci> m!(2,3)
6
```

- $(\text{bounds } t)$ es el rango de la tabla t . Por ejemplo,

```
| bounds m ~> ((1,1),(2,3))
```

- $(\text{indices } t)$ es la lista de los índices de la tabla t . Por ejemplo,

```
| indices m ~> [(1,1),(1,2),(1,3),(2,1),(2,2),(2,3)]
```

- $(\text{elems } t)$ es la lista de los elementos de la tabla t . Por ejemplo,

```
| elems m ~> [1,2,3,2,4,6]
```

- $(\text{assocs } t)$ es la lista de asociaciones de la tabla t . Por ejemplo,

```
ghci> assocs m
[((1,1),1),((1,2),2),((1,3),3),
 ((2,1),2),((2,2),4),((2,3),6)]
```

Modificación de tablas

- `(t // ivs)` es la tabla `t` asignándole a los índices de la lista de asociación `ivs` sus correspondientes valores. Por ejemplo,

```
ghci> m // [((1,1),4), ((2,2),8)]
array (1,1),(2,3)
      [((1,1),4),((1,2),2),((1,3),3),
       ((2,1),2),((2,2),8),((2,3),6)]
ghci> m
array (1,1),(2,3)
      [((1,1),1),((1,2),2),((1,3),3),
       ((2,1),2),((2,2),4),((2,3),6)]
```

Definición de tabla por recursión

- `(fibs n)` es el vector formado por los `n` primeros términos de la sucesión de Fibonacci. Por ejemplo,

```
ghci> fibs 7
array (0,7) [(0,1),(1,1),(2,2),(3,3),
            (4,5),(5,8),(6,13),(7,21)]
```

```
fibs :: Int -> Array Int Int
fibs n = a where
  a = array (0,n)
      ([ (0,1), (1,1) ] ++
       [ (i, a!(i-1)+a!(i-2)) | i <- [2..n] ])
```

Otras funciones de creación de tablas

- `(listArray (m,n) vs)` es la tabla cuyo rango es `(m,n)` y cuya lista de valores es `vs`. Por ejemplo,

```
ghci> listArray (2,5) "Roma"
array (2,5) [(2,'R'),(3,'o'),(4,'m'),(5,'a')]
ghci> listArray ((1,2),(2,4)) [5..12]
array ((1,2),(2,4)) [((1,2),5),((1,3),6),((1,4),7),
                    ((2,2),8),((2,3),9),((2,4),10)]
```

Construcción acumulativa de tablas

- `(accumArray f v (m,n) ivs)` es la tabla de rango `(m,n)` tal que el valor del índice `i` se obtiene acumulando la aplicación de la función `f` al valor inicial `v` y a los valores de la lista de asociación `ivs` cuyo índice es `i`. Por ejemplo,

```
ghci> accumArray (+) 0 (1,3) [(1,4),(2,5),(1,2)]
array (1,3) [(1,6),(2,5),(3,0)]
ghci> accumArray (*) 1 (1,3) [(1,4),(2,5),(1,2)]
array (1,3) [(1,8),(2,5),(3,1)]
```

- `(histograma r is)` es el vector formado contando cuantas veces aparecen los elementos del rango `r` en la lista de índices `is`. Por ejemplo,

```
ghci> histograma (0,5) [3,1,4,1,5,4,2,7]
array (0,5) [(0,0),(1,2),(2,1),(3,1),(4,2),(5,1)]
```

```
histograma :: (Ix a, Num b) => (a,a) -> [a] -> Array a b
histograma r is =
    accumArray (+) 0 r [(i,1) | i <- is, inRange r i]
```

18.2. Especificación del TAD de las tablas

18.2.1. Signatura del TAD de las tablas

- Signatura:

```
tabla    :: Eq i => [(i,v)] -> Tabla i v
valor    :: Eq i => Tabla i v -> i -> v
modifica :: Eq i => (i,v) -> Tabla i v -> Tabla i v
```

- Descripción de las operaciones:

- `(tabla ivs)` es la tabla correspondiente a la lista de asociación `ivs` (que es una lista de pares formados por los índices y los valores).
- `(valor t i)` es el valor del índice `i` en la tabla `t`.
- `(modifica (i,v) t)` es la tabla obtenida modificando en la tabla `t` el valor de `i` por `v`.

18.2.2. Propiedades del TAD de las tablas

1. `modifica (i,v')` (`modifica (i,v) t`)
= `modifica (i,v')` `t`
2. Si `i /= i'`, entonces
`modifica (i',v')` (`modifica (i,v) t`)
= `modifica (i,v)` (`modifica (i',v')` `t`)
3. `valor (modifica (i,v) t) i = v`
4. Si `i /= i'`, entonces
`valor (modifica (i,v) (modifica (k',v') t)) i'`
= `valor (modifica (k',v') t) i'`

18.3. Implementaciones del TAD de las tablas

18.3.1. Las tablas como funciones

- Cabecera del módulo:

```
module TablaConFunciones
  (Tabla,
   tabla,  -- Eq i => [(i,v)] -> Tabla i v
   valor,  -- Eq i => Tabla i v -> i -> v
   modifica -- Eq i => (i,v) -> Tabla i v -> Tabla i v
  ) where
```

- Las tablas como funciones.

```
newtype Tabla i v = Tbl (i -> v)
```

- Procedimiento de escritura.

```
instance Show (Tabla i v) where
  showsPrec _ _ cad = showString "<<Una tabla>>" cad
```

- Ejemplos de tablas:

```
t1 = tabla [(i,f i) | i <- [1..6] ]
      where f x | x < 3    = x
                | otherwise = 3-x
```

```
t2 = tabla [(4,89), (1,90), (2,67)]
```

- `(valor t i)` es el valor del índice `i` en la tabla `t`. Por ejemplo,

```
valor t1 6 ~> -3
valor t2 2 ~> 67
valor t2 5 ~> *** Exception: fuera de rango
```

```
valor :: Eq i => Tabla i v -> i -> v
valor (Tbl f) i = f i
```

- `(modifica (i,v) t)` es la tabla obtenida modificando en la tabla `t` el valor de `i` por `v`. Por ejemplo,

```
valor (modifica (6,9) t1) 6 ~> 9
```

```
modifica :: Eq i => (i,v) -> Tabla i v -> Tabla i v
modifica (i,v) (Tbl f) = Tbl g
  where g j | j == i    = v
          | otherwise = f j
```

- `(tabla ivs)` es la tabla correspondiente a la lista de asociación `ivs` (que es una lista de pares formados por los índices y los valores). Por ejemplo,

```
ghci> tabla [(4,89), (1,90), (2,67)]
<<Una tabla>>
```

```
tabla :: Eq i => [(i,v)] -> Tabla i v
tabla ivs =
  foldr modifica
    (Tbl (\_ -> error "fuera de rango"))
    ivs
```

18.3.2. Las tablas como listas de asociación

- Cabecera del módulo


```

module TablaConListasDeAsociacion
  (Tabla,
   tabla,    -- Eq i => [(i,v)] -> Tabla i v
   valor,    -- Eq i => Tabla i v -> i -> v
   modifica -- Eq i => (i,v) -> Tabla i v -> Tabla i v
  ) where

```

- Las tablas como listas de asociación.

```

newtype Tabla i v = Tbl [(i,v)]
  deriving Show

```

- Ejemplos de tablas

- Definición:

```

t1 = tabla [(i,f i) | i <- [1..6] ]
      where f x | x < 3      = x
                | otherwise = 3-x

t2 = tabla [(4,89), (1,90), (2,67)]

```

- Evaluación:

```

ghci> t1
Tbl [(1,1),(2,2),(3,0),(4,-1),(5,-2),(6,-3)]

ghci> t2
Tbl [(4,89),(1,90),(2,67)]

```

- (tabla ivs) es la tabla correspondiente a la lista de asociación ivs (que es una lista de pares formados por los índices y los valores). Por ejemplo,

```

ghci> tabla [(4,89),(1,90),(2,67)]
Tbl [(4,89),(1,90),(2,67)]

```

```

tabla :: Eq i => [(i,v)] -> Tabla i v
tabla ivs = Tbl ivs

```

- (valor t i) es el valor del índice i en la tabla t. Por ejemplo,

```
valor t1 6  ~> -3
valor t2 2  ~> 67
valor t2 5  ~> *** Exception: fuera de rango
```

```
valor :: Eq i => Tabla i v -> i -> v
valor (Tbl []) i = error "fuera de rango"
valor (Tbl ((j,v):r)) i
  | i == j      = v
  | otherwise   = valor (Tbl r) i
```

- (modifica (i,x) t) es la tabla obtenida modificando en la tabla t el valor de i por x. Por ejemplo,

```
valor t1 6 ~> -3
valor (modifica (6,9) t1) 6 ~> 9
```

```
modifica :: Eq i => (i,v) -> Tabla i v -> Tabla i v
modifica p (Tbl []) = (Tbl [p])
modifica p'@(i,_) (Tbl (p@(j,_) : r))
  | i == j      = Tbl (p' : r)
  | otherwise   = Tbl (p : r')
  where Tbl r' = modifica p' (Tbl r)
```

18.3.3. Las tablas como matrices

- Cabecera del módulo:

```
module TablaConMatrices
  (Tabla,
    tabla,      -- Eq i => [(i,v)] -> Tabla i v
    valor,      -- Eq i => Tabla i v -> i -> v
    modifica,   -- Eq i => (i,v) -> Tabla i v -> Tabla i v
    tieneValor -- Ix i => Tabla i v -> i -> Bool
  ) where
```

- Importación de la librería auxiliar:

```
import Data.Array
```

- Las tablas como matrices.

```
newtype Tabla i v = Tbl (Array i v) deriving (Show, Eq)
```

■ Ejemplos de tablas:

• Definición:

```
t1 = tabla [(i,f i) | i <- [1..6] ]
      where f x | x < 3    = x
                | otherwise = 3-x

t2 = tabla [(1,5),(2,4),(3,7)]
```

• Evaluación:

```
ghci> t1
Tbl (array (1,6) [(1,1),(2,2),(3,0),
                  (4,-1),(5,-2),(6,-3)])

ghci> t2
Tbl (array (1,3) [(1,5),(2,4),(3,7)])
```

■ (tabla ivs) es la tabla correspondiente a la lista de asociación ivs (que es una lista de pares formados por los índices y los valores). Por ejemplo,

```
ghci> tabla [(1,5),(3,7),(2,4)]
Tbl (array (1,3) [(1,5),(2,4),(3,7)])
```

```
tabla :: Ix i => [(i,v)] -> Tabla i v
tabla ivs = Tbl (array (m,n) ivs)
      where indices = [i | (i,_) <- ivs]
            m       = minimum indices
            n       = maximum indices
```

■ (valor t i) es el valor del índice i en la tabla t. Por ejemplo,

```
valor t1 6 ~> -3
valor t2 2 ~> 67
valor t2 5 ~> *** Exception: fuera de rango
```

```
valor :: Ix i => Tabla i v -> i -> v
valor (Tbl t) i = t ! i
```

- `(modifica (i,x) t)` es la tabla obtenida modificando en la tabla `t` el valor de `i` por `x`. Por ejemplo,

```
valor t1 6           ~> -3
valor (modifica (6,9) t1) 6 ~> 9
```

```
modifica :: Ix i => (i,v) -> Tabla i v -> Tabla i v
modifica p (Tbl t) = Tbl (t // [p])
```

- `(cotas t)` son las cotas de la tabla `t`. Por ejemplo,

```
t2           ~> Tbl (array (1,3) [(1,5),(2,4),(3,7)])
cotas t2     ~> (1,3)
```

```
cotas :: Ix i => Tabla i v -> (i,i)
cotas (Tbl t) = bounds t
```

- `(tieneValor t x)` se verifica si `x` es una clave de la tabla `t`. Por ejemplo,

```
tieneValor t2 3 ~> True
tieneValor t2 4 ~> False
```

```
tieneValor :: Ix i => Tabla i v -> i -> Bool
tieneValor t = inRange (cotas t)
```

18.4. Comprobación de las implementaciones con Quick-Check

18.4.1. Librerías auxiliares

- Importación de la implementación de las tablas que se desea verificar.

```
import TablaConListasDeAsociacion
```

- Importación de las librerías de comprobación.

```
import Test.QuickCheck
import Test.Framework
import Test.Framework.Providers.QuickCheck2
```

18.4.2. Generador de tablas

- `genTabla` es un generador de tablas. Por ejemplo,

```
ghci> sample genTabla
Tbl [(1,0)]
Tbl [(1,-1)]
Tbl [(1,0),(2,-1),(3,1),(4,1),(5,0)]
```

```
genTabla :: Gen (Tabla Int Int)
genTabla =
  do x <- arbitrary
     xs <- listOf arbitrary
     return (tabla (zip [1..] (x:xs)))

instance Arbitrary (Tabla Int Int) where
  arbitrary = genTabla
```

18.4.3. Especificación de las propiedades de las tablas

- Al modificar una tabla dos veces con la misma clave se obtiene el mismo resultado que modificarla una vez con el último valor.

```
prop_modifica_modifica_1 :: Int -> Int -> Int
                          -> Tabla Int Int -> Bool
prop_modifica_modifica_1 i v v' t =
  modifica (i,v') (modifica (i,v) t)
  == modifica (i,v') t
```

- Al modificar una tabla con dos pares con claves distintas no importa el orden en que se añadan los pares.

```
prop_modifica_modifica_2 :: Int -> Int -> Int -> Int
                          -> Tabla Int Int -> Property
prop_modifica_modifica_2 i i' v v' t =
  i /= i' ==>
  modifica (i',v') (modifica (i,v) t)
  == modifica (i,v) (modifica (i',v') t)
```

- El valor de la clave `i` en la tabla obtenida añadiéndole el par `(i,v)` a la tabla `t` es `v`.

```
prop_valor_modifica_1 :: Int -> Int
                      -> Tabla Int Int -> Bool
prop_valor_modifica_1 i v t =
  valor (modifica (i,v) t) i == v
```

- Sean i e j dos claves distintas. El valor de la clave j en la tabla obtenida añadiéndole el par (i, v) a la tabla t' (que contiene la clave j) es el valor de j en t' .

```
prop_valor_modifica_2 :: Int -> Int -> Int -> Int
                      -> Tabla Int Int -> Property
prop_valor_modifica_2 i v j v' t =
  i /= j ==>
  valor (modifica (i,v) t') j == valor t' j
  where t' = modifica (j,v') t
```

18.4.4. Comprobación de las propiedades

Definición del procedimiento de comprobación

- `compruebaPropiedades` comprueba todas las propiedades con la plataforma de verificación. Por ejemplo,

```
compruebaPropiedades =
  defaultMain
    [testGroup "Propiedades del TAD tabla"
      [testProperty "P1" prop_modifica_modifica_1,
       testProperty "P2" prop_modifica_modifica_2,
       testProperty "P3" prop_valor_modifica_1,
       testProperty "P4" prop_valor_modifica_2]]
```

Comprobación de las propiedades de las tablas

```
Propiedades del TAD tabla:
P1: [OK, passed 100 tests]
P2: [OK, passed 100 tests]
P3: [OK, passed 100 tests]
P4: [OK, passed 100 tests]

Properties Total
```

Passed	4	4
Failed	0	0
Total	4	4

Tema 19

El TAD de los árboles binarios de búsqueda

Contenido

19.1. Especificación del TAD de los árboles binarios de búsqueda	217
19.1.1. Signatura del TAD de los árboles binarios de búsqueda	217
19.1.2. Propiedades del TAD de los árboles binarios de búsqueda	218
19.2. Implementación del TAD de los árboles binarios de búsqueda	219
19.2.1. Los ABB como tipo de dato algebraico	219
19.3. Comprobación de la implementación con QuickCheck	223
19.3.1. Librerías auxiliares	223
19.3.2. Generador de árboles binarios de búsqueda	223
19.3.3. Especificación de las propiedades de los árboles de búsqueda	224
19.3.4. Comprobación de las propiedades	227

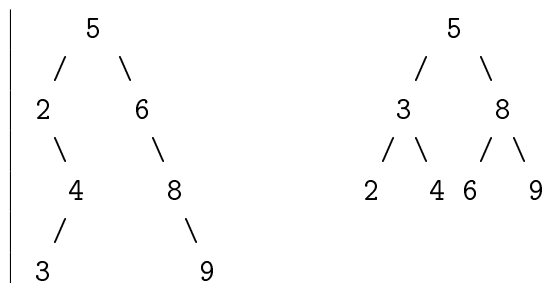
19.1. Especificación del TAD de los árboles binarios de búsqueda

19.1.1. Signatura del TAD de los árboles binarios de búsqueda

Descripción de los árboles binarios de búsqueda

- Un árbol binario de búsqueda (ABB) es un árbol binario tal que el valor de cada nodo es mayor que los valores de su subárbol izquierdo y es menor que los valores de su subárbol derecho y, además, ambos subárboles son árboles binarios de búsqueda.

- Por ejemplo, al almacenar los valores de [2,3,4,5,6,8,9] en un ABB se puede obtener los siguientes ABB:



- El objetivo principal de los ABB es reducir el tiempo de acceso a los valores.

Signatura del TAD de los árboles binarios de búsqueda

Signatura:

```

vacío      :: ABB
inserta    :: (Ord a, Show a) => a -> ABB a -> ABB a
elimina    :: (Ord a, Show a) => a -> ABB a -> ABB a
crea       :: (Ord a, Show a) => [a] -> ABB a
menor      :: Ord a => ABB a -> a
elementos  :: (Ord a, Show a) => ABB a -> [a]
pertenece  :: (Ord a, Show a) => a -> ABB a -> Bool
valido     :: (Ord a, Show a) => ABB a -> Bool
  
```

Descripción de las operaciones:

- vacío es el ABB vacío.
- (pertenece v a) se verifica si v es el valor de algún nodo del ABB a.
- (inserta v a) es el árbol obtenido añadiendo el valor v al ABB a, si no es uno de sus valores.
- (crea vs) es el ABB cuyos valores son vs.
- (elementos a) es la lista de los valores de los nodos del ABB en el recorrido inorden.
- (elimina v a) es el ABB obtenido eliminando el valor v del ABB a.
- (menor a) es el mínimo valor del ABB a.
- (valido a) se verifica si a es un ABB correcto.

19.1.2. Propiedades del TAD de los árboles binarios de búsqueda

1. valido vacio
2. valido (inserta v a)
3. inserta x a /= vacio
4. pertenece x (inserta x a)
5. not (pertenece x vacio)
6. pertenece y (inserta x a)
== (x == y) || pertenece y a
7. valido (elimina v a)
8. elimina x (inserta x a) == elimina x a
9. valido (crea xs)
10. elementos (crea xs) == sort (nub xs)
11. pertenece v a == elem v (elementos a)
12. $\forall x \in \text{elementos } a \text{ (menor } a \leq x)$

19.2. Implementación del TAD de los árboles binarios de búsqueda

19.2.1. Los ABB como tipo de dato algebraico

Cabecera del módulo:

```
module ArbolBin
  (ABB,
   vacio,      -- ABB
   inserta,   -- (Ord a, Show a) => a -> ABB a -> ABB a
   elimina,   -- (Ord a, Show a) => a -> ABB a -> ABB a
   crea,      -- (Ord a, Show a) => [a] -> ABB a
   crea',     -- (Ord a, Show a) => [a] -> ABB a
   menor,     -- Ord a => ABB a -> a
   elementos, -- (Ord a, Show a) => ABB a -> [a]
   pertenece, -- (Ord a, Show a) => a -> ABB a -> Bool
```

```
valido    -- (Ord a, Show a) => ABB a -> Bool
) where
```

- Los ABB como tipo de dato algebraico.

```
data Ord a => ABB a = Vacio
                | Nodo a (ABB a) (ABB a)
                deriving (Show, Eq)
```

- Procedimiento de escritura de árboles binarios de búsqueda.

```
instance (Show a, Ord a) => Show (ABB a) where
  show Vacio          = " -"
  show (Nodo x i d) =
    " (" ++ show x ++ show i ++ show d ++ ")"
```

- abb1 y abb2 son árboles de búsqueda binarios.

```
ghci> abb1
(5 (2 - (4 (3 - -) -)) (6 - (8 - (9 - -))))
ghci> abb2
(5 (2 - (4 (3 - -) -)) (8 (6 - (7 - -)) (10 (9 - -) (11 - -))))
```

```
abb1, abb2 :: ABB Int
abb1 = crea (reverse [5,2,6,4,8,3,9])
abb2 = foldr inserta vacio
      (reverse [5,2,4,3,8,6,7,10,9,11])
```

- vacio es el ABB vacío.

```
vacio :: ABB a
vacio = Vacio
```

- (pertenece v a) se verifica si v es el valor de algún nodo del ABB a. Por ejemplo,

```
pertenece 3 abb1 ~> True
pertenece 7 abb1 ~> False
```

```
pertenece :: (Ord a, Show a) => a -> ABB a -> Bool
pertenece v' Vacio          = False
pertenece v' (Nodo v i d) | v==v' = True
```

```
| v' < v = pertenece v' i
| v' > v = pertenece v' d
```

- (inserta v a) es el árbol obtenido añadiendo el valor v al ABB a, si no es uno de sus valores. Por ejemplo,

```
ghci> inserta 7 abb1
(5 (2 - (4 (3 - -) -)) (6 - (8 (7 - -) (9 - -))))
```

```
inserta :: (Ord a, Show a) => a -> ABB a -> ABB a
inserta v' Vacio = Nodo v' Vacio Vacio
inserta v' (Nodo v i d)
  | v' == v    = Nodo v i d
  | v' < v     = Nodo v (inserta v' i) d
  | otherwise = Nodo v i (inserta v' d)
```

- (crea vs) es el ABB cuyos valores son vs. Por ejemplo

```
ghci> crea [3,7,2]
(2 - (7 (3 - -) -))
```

```
crea :: (Ord a, Show a) => [a] -> ABB a
crea = foldr inserta Vacio
```

- (crea' vs) es el ABB de menor profundidad cuyos valores son los de la lista ordenada vs. Por ejemplo,

```
ghci> crea' [2,3,7]
(3 (2 - -) (7 - -))
```

```
crea' :: (Ord a, Show a) => [a] -> ABB a
crea' [] = Vacio
crea' vs = Nodo x (crea' l1) (crea' l2)
  where n      = length vs `div` 2
        l1     = take n vs
        (x:l2) = drop n vs
```

- (elementos a) es la lista de los valores de los nodos del ABB a en el recorrido inorden. Por ejemplo,

```

elementos abb1 ~> [2,3,4,5,6,8,9]
elementos abb2 ~> [2,3,4,5,6,7,8,9,10,11]

```

```

elementos :: (Ord a, Show a) => ABB a -> [a]
elementos Vacio = []
elementos (Nodo v i d) =
  elementos i ++ [v] ++ elementos d

```

- (elimina v a) el ABB obtenido eliminando el valor v del ABB a.

```

ghci> elimina 3 abb1
(5 (2 - (4 - -)) (6 - (8 - (9 - -))))
ghci> elimina 2 abb1
(5 (4 (3 - -) -) (6 - (8 - (9 - -))))

```

```

elimina :: (Ord a, Show a) => a -> ABB a -> ABB a
elimina v' Vacio = Vacio
elimina v' (Nodo v i Vacio) | v'==v = i
elimina v' (Nodo v Vacio d) | v'==v = d
elimina v' (Nodo v i d)
  | v'<v = Nodo v (elimina v' i) d
  | v'>v = Nodo v i (elimina v' d)
  | v'==v = Nodo k i (elimina k d)
  where k = menor d

```

- (menor a) es el mínimo valor del ABB a. Por ejemplo,

```

menor abb1 ~> 2

```

```

menor :: Ord a => ABB a -> a
menor (Nodo v Vacio _) = v
menor (Nodo _ i _)     = menor i

```

- (menorTodos v a) se verifica si v es menor que todos los elementos del ABB a.

```

menorTodos :: (Ord a, Show a) => a -> ABB a -> Bool
menorTodos v Vacio = True
menorTodos v a     = v < minimum (elementos a)

```

- (mayorTodos v a) se verifica si v es mayor que todos los elementos del ABB a.

```

mayorTodos :: (Ord a, Show a) => a -> ABB a -> Bool
mayorTodos v Vacio = True
mayorTodos v a = v > maximum (elementos a)

```

- (valido a) se verifica si a es un ABB correcto. Por ejemplo,

```
valido abb1 ~> True
```

```

valido :: (Ord a, Show a) => ABB a -> Bool
valido Vacio           = True
valido (Nodo v i d) = mayorTodos v i && menorTodos v d
                    && valido i && valido d

```

19.3. Comprobación de la implementación con QuickCheck

19.3.1. Librerías auxiliares

- Importación de la implementación de ABB.

```
import ArbolBin
```

- Importación de librerías auxiliares.

```

import Data.List
import Test.QuickCheck
import Test.Framework
import Test.Framework.Providers.QuickCheck2

```

19.3.2. Generador de árboles binarios de búsqueda

- genABB es un generador de árboles binarios de búsqueda. Por ejemplo,

```

ghci> sample genABB
-
(1 (-1 - -) -)
(1 - -)
(-1 (-3 - -) (1 - (4 - -)))

```

```
genABB :: Gen (ABB Int)
genABB = do xs <- listOf arbitrary
          return (foldr inserta vacio xs)

instance Arbitrary (ABB Int) where
  arbitrary = genABB
```

- Propiedad. Todo los elementos generados por genABB son árboles binarios de búsqueda.

```
prop_genABB_correcto :: ABB Int -> Bool
prop_genABB_correcto = valido
```

- listaOrdenada es un generador de listas ordenadas de números enteros. Por ejemplo,

```
ghci> sample listaOrdenada
[1]
[-2,-1,0]
```

```
listaOrdenada :: Gen [Int]
listaOrdenada =
  frequency [(1,return []),
            (4,do xs <- orderedList
                  n <- arbitrary
                  return (nub ((case xs of
                                []   -> n
                                x:_  -> n 'min' x)
                                :xs)))]
```

- (ordenada xs) se verifica si xs es una lista ordenada creciente. Por ejemplo,

```
ordenada [3,5,9] ~> True
ordenada [3,9,5] ~> False
```

```
ordenada :: [Int] -> Bool
ordenada xs = and [x<y | (x,y) <- zip xs (tail xs)]
```

- Propiedad. El generador listaOrdenada produce listas ordenadas.


```
prop_listaOrdenada_correcta :: [Int] -> Property
prop_listaOrdenada_correcta xs =
  forall listaOrdenada ordenada
```

19.3.3. Especificación de las propiedades de los árboles de búsqueda

- vacío es un ABB.

```
prop_vacio_es_ABB :: Bool
prop_vacio_es_ABB =
  valido (vacio :: ABB Int)
```

- Si a es un ABB, entonces $(\text{inserta } v \ a)$ también lo es.

```
prop_inserta_es_valida :: Int -> ABB Int -> Bool
prop_inserta_es_valida v a =
  valido (inserta v a)
```

- El árbol que resulta de añadir un elemento a un ABB es no vacío.

```
prop_inserta_es_no_vacio :: Int -> ABB Int -> Bool
prop_inserta_es_no_vacio x a =
  inserta x a /= vacio
```

- Para todo x y a , x es un elemento de $(\text{inserta } x \ a)$.

```
prop_elemento_de_inserta :: Int -> ABB Int -> Bool
prop_elemento_de_inserta x a =
  pertenece x (inserta x a)
```

- En un árbol vacío no hay ningún elemento.

```
prop_vacio_sin_elementos :: Int -> Bool
prop_vacio_sin_elementos x =
  not (pertenece x vacio)
```

- Los elementos de $(\text{inserta } x \ a)$ son x y los elementos de a .

```
prop_elementos_de_inserta :: Int -> Int
                          -> ABB Int -> Bool
prop_elementos_de_inserta x y a =
  pertenece y (inserta x a)
  == (x == y) || pertenece y a
```

- Si a es un ABB, entonces (elimina v a) también lo es.

```
prop_elimina_es_valida :: Int -> ABB Int -> Bool
prop_elimina_es_valida v a =
  valido (elimina v a)
```

- El resultado de eliminar el elemento x en (inserta x a) es (elimina x a).

```
prop_elimina_agrega :: Int -> ABB Int -> Bool
prop_elimina_agrega x a =
  elimina (inserta x a) == elimina x a
```

- (crea xs) es un ABB.

```
prop_crea_es_valida :: [Int] -> Bool
prop_crea_es_valida xs =
  valido (crea xs)
```

- Para todas las listas ordenadas xs , se tiene que (crea' xs) es un ABB.

```
prop_crea'_es_valida :: [Int] -> Property
prop_crea'_es_valida xs =
  forAll listaOrdenada (valido . crea')
```

- (elementos (crea xs)) es igual a la lista xs ordenada y sin repeticiones.

```
prop_elementos_crea :: [Int] -> Bool
prop_elementos_crea xs =
  elementos (crea xs) == sort (nub xs)
```

- Si ys es una lista ordenada sin repeticiones, entonces (elementos (crea' ys)) es igual ys .

```
prop_elementos_crea' :: [Int] -> Bool
prop_elementos_crea' xs =
  elementos (crea' ys) == ys
  where ys = sort (nub xs)
```

- Un elemento pertenece a (elementos a) syss es un valor de a.

```
prop_en_elementos :: Int -> ABB Int -> Bool
prop_en_elementos v a =
  pertenece v a == elem v (elementos a)
```

- (menor a) es menor o igual que todos los elementos de ABB a.

```
prop_menoresMinimo :: Int -> ABB Int -> Bool
prop_menoresMinimo v a =
  and [menor a <= v | v <- elementos a]
```

19.3.4. Comprobación de las propiedades

Definición del procedimiento de comprobación

- `compruebaPropiedades` comprueba todas las propiedades con la plataforma de verificación.

```
compruebaPropiedades =
  defaultMain
    [testGroup "Propiedades del tipo ABB"
      [testProperty "P1" prop_listaOrdenada_correcta,
       testProperty "P2" prop_orderedList_correcta,
       testProperty "P3" prop_vacio_es_ABB,
       testProperty "P4" prop_inserta_es_valida,
       testProperty "P5" prop_inserta_es_no_vacio,
       testProperty "P6" prop_elemento_de_inserta,
       testProperty "P7" prop_vacio_sin_elementos,
       testProperty "P8" prop_elementos_de_inserta,
       testProperty "P9" prop_elimina_es_valida,
       testProperty "P10" prop_elimina_agrega,
       testProperty "P11" prop_crea_es_valida,
       testProperty "P12" prop_crea'_es_valida,
       testProperty "P13" prop_elementos_crea,
```

```
testProperty "P14" prop_elementos_crea',
testProperty "P15" prop_en_elementos,
testProperty "P16" prop_menoresMinimo],
testGroup "Corrección del generador"
[testProperty "P18" prop_genABB_correcto]]
```

Comprobación de las propiedades de los ABB

```
ghci> compruebaPropiedades
Propiedades del tipo ABB:
P1: [OK, passed 100 tests]
P2: [OK, passed 100 tests]
P3: [OK, passed 100 tests]
P4: [OK, passed 100 tests]
P5: [OK, passed 100 tests]
P6: [OK, passed 100 tests]
P7: [OK, passed 100 tests]
P8: [OK, passed 100 tests]
P9: [OK, passed 100 tests]
P10: [OK, passed 100 tests]
P11: [OK, passed 100 tests]
P12: [OK, passed 100 tests]
P13: [OK, passed 100 tests]
P14: [OK, passed 100 tests]
P15: [OK, passed 100 tests]
P16: [OK, passed 100 tests]
Corrección del generador:
P18: [OK, passed 100 tests]

      Properties  Total
Passed  17         17
Failed  0          0
Total   17         17
```

Tema 20

El TAD de los montículos

Contenido

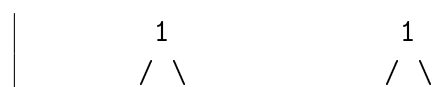
20.1. Especificación del TAD de los montículos	229
20.1.1. Signatura del TAD de los montículos	229
20.1.2. Propiedades del TAD de los montículos	230
20.2. Implementación del TAD de los montículos	230
20.2.1. Los montículos como tipo de dato algebraico	230
20.3. Comprobación de la implementación con QuickCheck	235
20.3.1. Librerías auxiliares	235
20.3.2. Generador de montículos	235
20.3.3. Especificación de las propiedades de los montículos	237
20.3.4. Comprobación de las propiedades	238
20.4. Implementación de las colas de prioridad mediante montículos	239
20.4.1. Las colas de prioridad como montículos	239

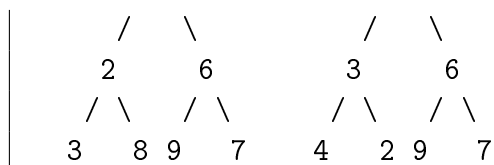
20.1. Especificación del TAD de los montículos

20.1.1. Signatura del TAD de los montículos

Descripción de los montículos

Un montículo es un árbol binario en el que los valores de cada nodo es menor o igual que los valores de sus hijos. Por ejemplo,





el de la izquierda es un montículo, pero el de la derecha no lo es.

Signatura del TAD de los montículos

Signatura:

```

vacio    :: Ord a => Monticulo a
inserta  :: Ord a => a -> Monticulo a -> Monticulo a
menor    :: Ord a => Monticulo a -> a
resto    :: Ord a => Monticulo a -> Monticulo a
esVacio  :: Ord a => Monticulo a -> Bool
valido   :: Ord a => Monticulo a -> Bool

```

Descripción de las operaciones:

- `vacio` es el montículo vacío.
- `(inserta x m)` es el montículo obtenido añadiendo el elemento `x` al montículo `m`.
- `(menor m)` es el menor elemento del montículo `m`.
- `(resto m)` es el montículo obtenido eliminando el menor elemento del montículo `m`.
- `(esVacio m)` se verifica si `m` es el montículo vacío.
- `(valido m)` se verifica si `m` es un montículo; es decir, es un árbol binario en el que los valores de cada nodo es menor o igual que los valores de sus hijos.

20.1.2. Propiedades del TAD de los montículos

1. `esVacio vacio`
2. `valido (inserta x m)`
3. `not (esVacio (inserta x m))`
4. `not (esVacio m) ==> valido (resto m)`
5. `resto (inserta x vacio) == vacio`
6. `x <= menor m ==> resto (inserta x m) == m`

7. Si m es no vacío y $x > \text{menor } m$, entonces
`resto (inserta x m) == inserta x (resto m)`
8. `esVacio m ||`
`esVacio (resto m) ||`
`menor m <= menor (resto m)`

20.2. Implementación del TAD de los montículos

20.2.1. Los montículos como tipo de dato algebraico

- Cabecera del módulo:

```
module Monticulo
  (Monticulo,
   vacio,    -- Ord a => Monticulo a
   inserta, -- Ord a => a -> Monticulo a -> Monticulo a
   menor,   -- Ord a => Monticulo a -> a
   resto,   -- Ord a => Monticulo a -> Monticulo a
   esVacio, -- Ord a => Monticulo a -> Bool
   valido  -- Ord a => Monticulo a -> Bool
  ) where
```

- Librería auxiliar:

```
import Data.List (sort)
```

- Los montículos como tipo de dato algebraico

```
data Ord a => Monticulo a
  = Vacio
  | M a Int (Monticulo a) (Monticulo a)
  deriving Show
```

- La forma de los montículos no vacío es $(M v r i d)$ donde
 - v es el valor de la raíz del montículo.
 - r es el rango del montículo; es decir, la menor distancia de la raíz a un montículo vacío.
 - i es el submontículo izquierdo y

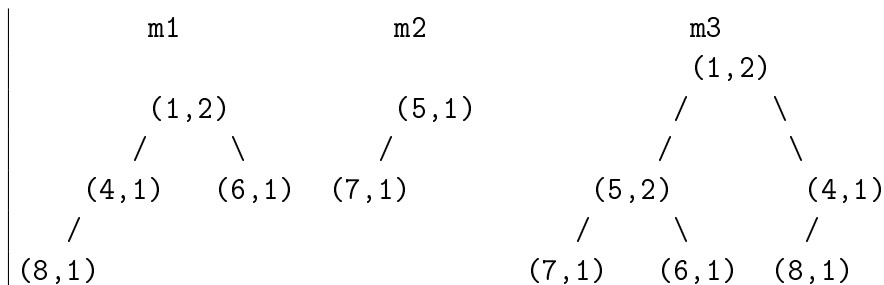
- f es el submontículo derecho.

Ejemplos de montículos

■ Definición:

```
m1, m2, m3 :: Monticulo Int
m1 = foldr inserta vacio [6,1,4,8]
m2 = foldr inserta vacio [7,5]
m3 = mezcla m1 m2
```

■ Representación:



- `vacio` es el montículo vacío.

```
vacio :: Ord a => Monticulo a
vacio = Vacio
```

- `(rango m)` es el rango del montículo m ; es decir, la menor distancia a un montículo vacío. Por ejemplo,

```
rango m1 ~> 2
rango m2 ~> 1
```

```
rango :: Ord a => Monticulo a -> Int
rango Vacio = 0
rango (M _ r _ _) = r
```

- `(creaM x a b)` es el montículo creado a partir del elemento x y los montículos a y b . Se supone que x es menor o igual que el mínimo de a y de b . Por ejemplo,

```
ghci> m1
M 1 2 (M 4 1 (M 8 1 Vacio Vacio) Vacio) (M 6 1 Vacio Vacio)
ghci> m2
M 5 1 (M 7 1 Vacio Vacio) Vacio
```



```
ghci> creaM 0 m1 m2
M 0 2 (M 1 2 (M 4 1 (M 8 1 Vacio Vacio) Vacio) (M 6 1 Vacio Vacio))
      (M 5 1 (M 7 1 Vacio Vacio) Vacio)
```

```
creaM :: Ord a => a -> Monticulo a -> Monticulo a -> Monticulo a
creaM x a b | rango a >= rango b = M x (rango b + 1) a b
           | otherwise           = M x (rango a + 1) b a
```

- (mezcla m1 m2) es el montículo obtenido mezclando los montículos m1 y m2. Por ejemplo,

```
ghci> mezcla m1 m2
M 1 2 (M 5 2 (M 7 1 Vacio Vacio) (M 6 1 Vacio Vacio))
      (M 4 1 (M 8 1 Vacio Vacio) Vacio)
```

```
mezcla :: Ord a => Monticulo a -> Monticulo a
        -> Monticulo a
mezcla m Vacio = m
mezcla Vacio m = m
mezcla m1@(M x _ a1 b1) m2@(M y _ a2 b2)
  | x <= y    = creaM x a1 (mezcla b1 m2)
  | otherwise = creaM y a2 (mezcla m1 b2)
```

- (inserta x m) es el montículo obtenido añadiendo el elemento x al montículo m. Por ejemplo,

```
ghci> m1
M 1 2 (M 4 1 (M 8 1 Vacio Vacio) Vacio)
      (M 6 1 Vacio Vacio)
ghci> inserta 3 m1
M 1 2
  (M 4 1 (M 8 1 Vacio Vacio) Vacio)
  (M 3 1 (M 6 1 Vacio Vacio) Vacio)
```

```
inserta :: Ord a => a -> Monticulo a -> Monticulo a
inserta x m = mezcla (M x 1 Vacio Vacio) m
```

- (menor m) es el menor elemento del montículo m. Por ejemplo,

```
menor m1 ~> 1
menor m2 ~> 5
```

```

menor  :: Ord a => Monticulo a -> a
menor (M x _ _ _) = x
menor Vacio      = error "menor: monticulo vacio"

```

- (resto m) es el montículo obtenido eliminando el menor elemento del montículo m. Por ejemplo,

```

ghci> resto m1
M 4 2 (M 8 1 Vacio Vacio) (M 6 1 Vacio Vacio)

```

```

resto :: Ord a => Monticulo a -> Monticulo a
resto Vacio      = error "resto: monticulo vacio"
resto (M x _ a b) = mezcla a b

```

- (esVacio m) se verifica si m es el montículo vacío.

```

esVacio :: Ord a => Monticulo a -> Bool
esVacio Vacio = True
esVacio _     = False

```

- (valido m) se verifica si m es un montículo; es decir, es un árbol binario en el que los valores de cada nodo es menor o igual que los valores de sus hijos. Por ejemplo,

```

valido m1 ~> True
valido (M 3 5 (M 2 1 Vacio Vacio) Vacio) ~> False

```

```

valido :: Ord a => Monticulo a -> Bool
valido Vacio = True
valido (M x _ Vacio Vacio) = True
valido (M x _ m1@(M x1 n1 a1 b1) Vacio) =
  x <= x1 && valido m1
valido (M x _ Vacio m2@(M x2 n2 a2 b2)) =
  x <= x2 && valido m2
valido (M x _ m1@(M x1 n1 a1 b1) m2@(M x2 n2 a2 b2)) =
  x <= x1 && valido m1 &&
  x <= x2 && valido m2

```

- (elementos m) es la lista de los elementos del montículo m. Por ejemplo,

```

elementos m1 ~> [1,4,8,6]

```

```

elementos :: Ord a => Monticulo a -> [a]
elementos Vacio      = []
elementos (M x _ a b) = x : elementos a ++ elementos b

```

- (equivMonticulos m1 m2) se verifica si los montículos m1 y m2 tienen los mismos elementos. Por ejemplo,

```

ghci> m1
M 1 2 (M 4 1 (M 8 1 Vacio Vacio) Vacio)
      (M 6 1 Vacio Vacio)
ghci> let m1' = foldr inserta vacio [6,8,4,1]
M 1 2 (M 4 1 Vacio Vacio)
      (M 6 1 (M 8 1 Vacio Vacio) Vacio)
ghci> equivMonticulos m1 m1'
True

```

```

equivMonticulos :: Ord a => Monticulo a -> Monticulo a
                 -> Bool
equivMonticulos m1 m2 =
  sort (elementos m1) == sort (elementos m2)

```

- Los montículos son comparables por igualdad.

```

instance Ord a => Eq (Monticulo a) where
  (==) = equivMonticulos

```

20.3. Comprobación de la implementación con QuickCheck

20.3.1. Librerías auxiliares

- Importación de la implementación a verificar.

```
import Monticulo
```

- Importación de librerías auxiliares.

```

import Test.QuickCheck
import Test.Framework
import Test.Framework.Providers.QuickCheck2

```

20.3.2. Generador de montículos

- `creaMonticulo xs` es el montículo correspondiente a la lista `xs`. Por ejemplo,

```
ghci> creaMonticulo [6,1,4,8]
M 1 2 (M 4 1 (M 8 1 Vacio Vacio) Vacio)
      (M 6 1 Vacio Vacio)
ghci> creaMonticulo [6,8,4,1]
M 1 2 (M 4 1 Vacio Vacio)
      (M 6 1 (M 8 1 Vacio Vacio) Vacio)
```

```
creaMonticulo :: [Int] -> Monticulo Int
creaMonticulo = foldr inserta vacio
```

- `genMonticulo` es un generador de montículos. Por ejemplo,

```
ghci> sample genMonticulo
VacioM
M (-1) 1 (M 1 1 VacioM VacioM) VacioM
...
```

```
genMonticulo :: Gen (Monticulo Int)
genMonticulo = do xs <- listOf arbitrary
                 return (creaMonticulo xs)

instance Arbitrary (Monticulo Int) where
  arbitrary = genMonticulo
```

Corrección del generador de montículos

- Prop.: `genMonticulo` genera montículos válidos.

```
prop_genMonticulo :: Monticulo Int -> Bool
prop_genMonticulo m = valido m
```

Comprobación:

```
ghci> quickCheck prop_genMonticulo
+++ OK, passed 100 tests.
```

Generador de montículos no vacíos

- `monticuloNV` es un generador de montículos no vacío. Por ejemplo,

```
ghci> sample monticuloNV
M 0 1 VacioM VacioM
M 1 1 (M 1 1 (M 1 1 VacioM VacioM) VacioM) VacioM
...
```

```
monticuloNV :: Gen (Monticulo Int)
monticuloNV = do xs <- listOf arbitrary
                x <- arbitrary
                return (creaMonticulo (x:xs))
```

Corrección del generador de montículos no vacíos

- Prop.: `monticuloNV` genera montículos no vacío.

```
prop_monticuloNV :: Monticulo Int -> Property
prop_monticuloNV m =
  forAll monticuloNV
    (\m -> (valido m) && not (esVacio m))
```

Comprobación:

```
ghci> quickCheck prop_monticuloNV
+++ OK, passed 100 tests.
```

20.3.3. Especificación de las propiedades de los montículos

- `vacío` es un montículo.

```
prop_vacio_es_monticulo :: Bool
prop_vacio_es_monticulo =
  esVacio (vacío :: Monticulo Int)
```

- `inserta` produce montículos válidos.

```
prop_inserta_es_valida :: Int -> Monticulo Int -> Bool
prop_inserta_es_valida x m =
  valido (inserta x m)
```

- Los montículos creados con `inserta` son no vacío.

```
prop_inserta_no_vacio :: Int -> Monticulo Int -> Bool
prop_inserta_no_vacio x m =
  not (esVacio (inserta x m))
```

- Al borrar el menor elemento de un montículo no vacío se obtiene un montículo válido.

```
prop_resto_es_valida :: Monticulo Int -> Property
prop_resto_es_valida m =
  forAll monticuloNV (\m -> valido (resto m))
```

- El resto de `(inserta x m)` es `m` si `m` es el montículo vacío o `x` es menor o igual que el menor elemento de `m` y es `(inserta x (resto m))`, en caso contrario.

```
prop_resto_inserta :: Int -> Monticulo Int -> Bool
prop_resto_inserta x m =
  resto (inserta x m)
  == if esVacio m || x <= menor m then m
     else inserta x (resto m)
```

- `(menor m)` es el menor elemento del montículo `m`.

```
prop_menor_es_minimo :: Monticulo Int -> Bool
prop_menor_es_minimo m =
  esVacio m || esVacio (resto m) ||
  menor m <= menor (resto m)
```

20.3.4. Comprobación de las propiedades

Definición del procedimiento de comprobación

- `compruebaPropiedades` comprueba todas las propiedades con la plataforma de verificación.

```
compruebaPropiedades =
  defaultMain
    [testGroup "Propiedades del TAD monticulo"
      [testProperty "P1" prop_genMonticulo,
       testProperty "P2" prop_monticuloNV,
       testProperty "P3" prop_vacio_es_monticulo,
```

```

testProperty "P4" prop_inserta_es_valida,
testProperty "P5" prop_inserta_no_vacio,
testProperty "P6" prop_resto_es_valida,
testProperty "P7" prop_resto_inserta,
testProperty "P8" prop_menor_es_minimo]]

```

Comprobación de las propiedades de los montículos

```

ghci> compruebaPropiedades
Propiedades del TAD monticulo:
P1: [OK, passed 100 tests]
P2: [OK, passed 100 tests]
P3: [OK, passed 100 tests]
P4: [OK, passed 100 tests]
P5: [OK, passed 100 tests]
P6: [OK, passed 100 tests]
P7: [OK, passed 100 tests]
P8: [OK, passed 100 tests]

```

	Properties	Total
Passed	8	8
Failed	0	0
Total	8	8

20.4. Implementación de las colas de prioridad mediante montículos

20.4.1. Las colas de prioridad como montículos

Cabecera del módulo:

```

module ColaDePrioridadConMonticulos
  (CPrioridad,
   vacia,    -- Ord a => CPrioridad a
   inserta,  -- Ord a => a -> CPrioridad a -> CPrioridad a
   primero,  -- Ord a => CPrioridad a -> a
   resto,    -- Ord a => CPrioridad a -> CPrioridad a
   esVacia,  -- Ord a => CPrioridad a -> Bool
   valida    -- Ord a => CPrioridad a -> Bool
  ) where

```

Importación cualificada:

```
import qualified Monticulo as M
```

■ Descripción de las operaciones:

- `vacía` es la cola de prioridad vacía.
- `(inserta x c)` añade el elemento `x` a la cola de prioridad `c`.
- `(primero c)` es el primer elemento de la cola de prioridad `c`.
- `(resto c)` es el resto de la cola de prioridad `c`.
- `(esVacía c)` se verifica si la cola de prioridad `c` es vacía.
- `(válida c)` se verifica si `c` es una cola de prioridad válida.

■ Las colas de prioridad como montículos.

```
newtype CPrioridad a = CP (M.Monticulo a)
  deriving (Eq, Show)
```

■ Ejemplo de cola de prioridad:

```
cp1 :: CPrioridad Int
cp1 = foldr inserta vacía [3,1,7,2,9]
```

■ Evaluación:

```
ghci> cp1
CP (M 1 2
    (M 2 2
      (M 9 1 VacíoM VacíoM)
      (M 7 1 VacíoM VacíoM))
    (M 3 1 VacíoM VacíoM))
```

■ `vacía` es la cola de prioridad vacía. Por ejemplo,

```
| vacía ~> CP Vacío
```

```
vacía :: Ord a => CPrioridad a
vacía = CP M.vacío
```

■ `(inserta x c)` añade el elemento `x` a la cola de prioridad `c`. Por ejemplo,


```
ghci> inserta 5 cp1
CP (M 1 2
    (M 2 2
        (M 9 1 VacioM VacioM)
        (M 7 1 VacioM VacioM))
    (M 3 1
        (M 5 1 VacioM VacioM) VacioM))
```

```
inserta :: Ord a => a -> CPrioridad a -> CPrioridad a
inserta v (CP c) = CP (M.inserta v c)
```

- (primero c) es la cabeza de la cola de prioridad c. Por ejemplo,

```
primero cp1 ~> 1
```

```
primero :: Ord a => CPrioridad a -> a
primero (CP c) = M.menor c
```

- (resto c) elimina la cabeza de la cola de prioridad c. Por ejemplo,

```
ghci> resto cp1
CP (M 2 2
    (M 9 1 VacioM VacioM)
    (M 3 1
        (M 7 1 VacioM VacioM) VacioM))
```

```
resto :: Ord a => CPrioridad a -> CPrioridad a
resto (CP c) = CP (M.resto c)
```

- (esVacía c) se verifica si la cola de prioridad c es vacía. Por ejemplo,

```
esVacía cp1 ~> False
esVacía vacía ~> True
```

```
esVacía :: Ord a => CPrioridad a -> Bool
esVacía (CP c) = M.esVacío c
```

- (válida c) se verifica si c es una cola de prioridad válida. En la representación mediante montículo todas las colas de prioridad son válidas.

```
válida :: Ord a => CPrioridad a -> Bool
válida _ = True
```


Tema 21

El TAD de los polinomios

Contenido

21.1. Especificación del TAD de los polinomios	243
21.1.1. Signatura del TAD de los polinomios	243
21.1.2. Propiedades del TAD de los polinomios	244
21.2. Implementación del TAD de los polinomios	244
21.2.1. Los polinomios como tipo de dato algebraico	244
21.2.2. Los polinomios como listas dispersas	247
21.2.3. Los polinomios como listas densas	250
21.3. Comprobación de las implementaciones con QuickCheck	253
21.3.1. Librerías auxiliares	253
21.3.2. Generador de polinomios	253
21.3.3. Especificación de las propiedades de los polinomios	254
21.3.4. Comprobación de las propiedades	255
21.4. Operaciones con polinomios	256
21.4.1. Operaciones con polinomios	256

21.1. Especificación del TAD de los polinomios

21.1.1. Signatura del TAD de los polinomios

Signatura del TAD de los polinomios

Signatura:

```

polCero    :: Polinomio a
esPolCero :: Num a => Polinomio a -> Bool
consPol   :: Num a => Int -> a -> Polinomio a -> Polinomio a
grado     :: Polinomio a -> Int
coefLider :: Num a => Polinomio a -> a
restoPol  :: Polinomio a -> Polinomio a

```

Descripción de las operaciones:

- `polCero` es el polinomio cero.
- `(esPolCero p)` se verifica si `p` es el polinomio cero.
- `(consPol n b p)` es el polinomio $bx^n + p$.
- `(grado p)` es el grado del polinomio `p`.
- `(coefLider p)` es el coeficiente líder del polinomio `p`.
- `(restoPol p)` es el resto del polinomio `p`.

Ejemplos de polinomios

Ejemplos de polinomios que se usarán en lo sucesivo.

- Definición:

```

ejPol1, ejPol2, ejPol3, ejTerm :: Polinomio Int
ejPol1 = consPol 4 3 (consPol 2 (-5) (consPol 0 3 polCero))
ejPol2 = consPol 5 1 (consPol 2 5 (consPol 1 4 polCero))
ejPol3 = consPol 4 6 (consPol 1 2 polCero)
ejTerm = consPol 1 4 polCero

```

- Evaluación:

```

ejPol1  ~> 3*x^4 + -5*x^2 + 3
ejPol2  ~> x^5 + 5*x^2 + 4*x
ejPol3  ~> 6*x^4 + 2*x
ejTerm  ~> 4*x

```

21.1.2. Propiedades del TAD de los polinomios

1. `esPolCero polCero`
2. `n > grado p && b /= 0 ==> not (esPolCero (consPol n b p))`

3. `consPol (grado p) (coefLider p) (restoPol p) == p`
4. `n > grado p && b /= 0 ==>`
`grado (consPol n b p) == n`
5. `n > grado p && b /= 0 ==>`
`coefLider (consPol n b p) == b`
6. `n > grado p && b /= 0 ==>`
`restoPol (consPol n b p) == p`

21.2. Implementación del TAD de los polinomios

21.2.1. Los polinomios como tipo de dato algebraico

Cabecera del módulo:

```
module PolRepTDA
  ( Polinomio,
    polCero,    -- Polinomio a
    esPolCero,  -- Num a => Polinomio a -> Bool
    consPol,    -- (Num a) => Int -> a -> Polinomio a
                --                      -> Polinomio a
    grado,      -- Polinomio a -> Int
    coefLider,  -- Num a => Polinomio a -> a
    restoPol    -- Polinomio a -> Polinomio a
  ) where
```

- Representamos un polinomio mediante los constructores `ConsPol` y `PolCero`.
- Por ejemplo, el polinomio

$$| 6x^4 - 5x^2 + 4x - 7$$

se representa por

$$| \text{ConsPol } 4 \ 6$$

$$| \quad (\text{ConsPol } 2 \ (-5)$$

$$| \quad \quad (\text{ConsPol } 1 \ 4$$

$$| \quad \quad \quad (\text{ConsPol } 0 \ (-7) \ \text{PolCero}))$$

- El tipo de los polinomios.

```
data Polinomio a = PolCero
                | ConsPol Int a (Polinomio a)
                deriving Eq
```

Procedimiento de escritura de los polinomios.

```
instance Num a => Show (Polinomio a) where
  show PolCero           = "0"
  show (ConsPol 0 b PolCero) = show b
  show (ConsPol 0 b p)     = concat [show b, " + ", show p]
  show (ConsPol 1 b PolCero) = concat [show b, "*x"]
  show (ConsPol 1 b p)     = concat [show b, "*x + ", show p]
  show (ConsPol n 1 PolCero) = concat ["x^", show n]
  show (ConsPol n b PolCero) = concat [show b, "*x^", show n]
  show (ConsPol n 1 p)     = concat ["x^", show n, " + ", show p]
  show (ConsPol n b p)     = concat [show b, "*x^", show n, " + ", show p]
```

- `polCero` es el polinomio cero. Por ejemplo,

```
ghci> polCero
0
```

```
polCero :: Polinomio a
polCero = PolCero
```

- `(esPolCero p)` se verifica si `p` es el polinomio cero. Por ejemplo,

```
esPolCero polCero  ~> True
esPolCero ejPol1   ~> False
```

```
esPolCero :: Polinomio a -> Bool
esPolCero PolCero = True
esPolCero _       = False
```

- `(consPol n b p)` es el polinomio $bx^n + p$. Por ejemplo,

```
ejPol2           ~> x^5 + 5*x^2 + 4*x
consPol 3 0 ejPol2 ~> x^5 + 5*x^2 + 4*x
consPol 3 2 polCero ~> 2*x^3
consPol 6 7 ejPol2 ~> 7*x^6 + x^5 + 5*x^2 + 4*x
```

```

consPol 4 7 ejPol2  ~>  x^5 + 7*x^4 + 5*x^2 + 4*x
consPol 5 7 ejPol2  ~>  8*x^5 + 5*x^2 + 4*x

```

```

consPol :: Num a => Int -> a -> Polinomio a -> Polinomio a
consPol _ 0 p = p
consPol n b PolCero = ConsPol n b PolCero
consPol n b (ConsPol m c p)
  | n > m      = ConsPol n b (ConsPol m c p)
  | n < m      = ConsPol m c (consPol n b p)
  | b+c == 0   = p
  | otherwise  = ConsPol n (b+c) p

```

- (grado p) es el grado del polinomio p. Por ejemplo,

```

ejPol3      ~>  6*x^4 + 2*x
grado ejPol3 ~>  4

```

```

grado :: Polinomio a -> Int
grado PolCero      = 0
grado (ConsPol n _ _) = n

```

- (coefLider p) es el coeficiente líder del polinomio p. Por ejemplo,

```

coefLider ejPol3 ~>  6

```

```

coefLider :: Num t => Polinomio t -> t
coefLider PolCero      = 0
coefLider (ConsPol _ b _) = b

```

- (restoPol p) es el resto del polinomio p. Por ejemplo,

```

ejPol3      ~>  6*x^4 + 2*x
restoPol ejPol3 ~>  2*x
ejPol2      ~>  x^5 + 5*x^2 + 4*x
restoPol ejPol2 ~>  5*x^2 + 4*x

```

```

restoPol :: Polinomio t -> Polinomio t
restoPol PolCero      = PolCero
restoPol (ConsPol _ _ p) = p

```

21.2.2. Los polinomios como listas dispersas

Cabecera del módulo

```
module PolRepDispersa
  ( Polinomio,
    polCero,    -- Polinomio a
    esPolCero,  -- Num a => Polinomio a -> Bool
    consPol,    -- (Num a) => Int -> a -> Polinomio a
                --                -> Polinomio a
    grado,      -- Polinomio a -> Int
    coefLider,  -- Num a => Polinomio a -> a
    restoPol    -- Polinomio a -> Polinomio a
  ) where
```

- Representaremos un polinomio por la lista de sus coeficientes ordenados en orden decreciente según el grado.

- Por ejemplo, el polinomio

$$| 6x^4 - 5x^2 + 4x - 7$$

se representa por la lista

$$| [6, 0, -2, 4, -7]$$

- Los polinomios como listas dispersas.

```
data Polinomio a = Pol [a]
                  deriving Eq
```

Procedimiento de escritura de los polinomios.

```
instance Num t => Show (Polinomio t) where
  show pol
    | esPolCero pol          = "0"
    | n == 0 && esPolCero p = show a
    | n == 0                 = concat [show a, " + ", show p]
    | n == 1 && esPolCero p = concat [show a, "*x"]
    | n == 1                 = concat [show a, "*x + ", show p]
    | a == 1 && esPolCero p = concat ["x^", show n]
    | esPolCero p           = concat [show a, "*x^", show n]
    | a == 1                 = concat ["x^", show n, " + ", show p]
```



```

| otherwise          = concat [show a,"*x^",show n," + ",show p]
where n = grado pol
      a = coefLider pol
      p = restoPol pol

```

- `polCero` es el polinomio cero. Por ejemplo,

```

ghci> polCero
0

```

```

polCero :: Polinomio a
polCero = Pol []

```

- `(esPolCero p)` se verifica si `p` es el polinomio cero. Por ejemplo,

```

esPolCero polCero  ~> True
esPolCero ejPol1   ~> False

```

```

esPolCero :: Polinomio a -> Bool
esPolCero (Pol []) = True
esPolCero _        = False

```

- `(consPol n b p)` es el polinomio $bx^n + p$. Por ejemplo,

```

ejPol2          ~> x^5 + 5*x^2 + 4*x
consPol 3 0 ejPol2 ~> x^5 + 5*x^2 + 4*x
consPol 3 2 polCero ~> 2*x^3
consPol 6 7 ejPol2 ~> 7*x^6 + x^5 + 5*x^2 + 4*x
consPol 4 7 ejPol2 ~> x^5 + 7*x^4 + 5*x^2 + 4*x
consPol 5 7 ejPol2 ~> 8*x^5 + 5*x^2 + 4*x

```

```

consPol :: Num a => Int -> a -> Polinomio a -> Polinomio a
consPol _ 0 p = p
consPol n b p@(Pol xs)
  | esPolCero p = Pol (b:replicate n 0)
  | n > m      = Pol (b:(replicate (n-m-1) 0))+xs)
  | n < m      = consPol m c (consPol n b (restoPol p))
  | b+c == 0   = Pol (dropWhile (==0) (tail xs))
  | otherwise  = Pol ((b+c):tail xs)
where

```

```
c = coefLider p
m = grado p
```

- `(grado p)` es el grado del polinomio `p`. Por ejemplo,

```
ejPol3      ~> 6*x^4 + 2*x
grado ejPol3 ~> 4
```

```
grado :: Polinomio a -> Int
grado (Pol []) = 0
grado (Pol xs) = length xs - 1
```

- `(coefLider p)` es el coeficiente líder del polinomio `p`. Por ejemplo,

```
coefLider ejPol3 ~> 6
```

```
coefLider :: Num t => Polinomio t -> t
coefLider (Pol []) = 0
coefLider (Pol (a:_)) = a
```

- `(restoPol p)` es el resto del polinomio `p`. Por ejemplo,

```
ejPol3      ~> 6*x^4 + 2*x
restoPol ejPol3 ~> 2*x
ejPol2      ~> x^5 + 5*x^2 + 4*x
restoPol ejPol2 ~> 5*x^2 + 4*x
```

```
restoPol :: Num t => Polinomio t -> Polinomio t
restoPol (Pol []) = polCero
restoPol (Pol [_]) = polCero
restoPol (Pol (_:b:as))
  | b == 0 = Pol (dropWhile (==0) as)
  | otherwise = Pol (b:as)
```

21.2.3. Los polinomios como listas densas

Cabecera del módulo.

```

module PolRepDensa
  ( Polinomio,
    polCero,    -- Polinomio a
    esPolCero,  -- Num a => Polinomio a -> Bool
    consPol,    -- Num a => Int -> a -> Polinomio a
                --                -> Polinomio a
    grado,     -- Polinomio a -> Int
    coefLider, -- Num a => Polinomio a -> a
    restoPol   -- Polinomio a -> Polinomio a
  ) where

```

- Representaremos un polinomio mediante una lista de pares (grado,coef), ordenados en orden decreciente según el grado. Por ejemplo, el polinomio

$$| 6x^4 - 5x^2 + 4x - 7$$

se representa por la lista de pares

$$| [(4,6), (2,-5), (1,4), (0,-7)].$$

- Los polinomios como listas densas.

```

data Polinomio a = Pol [(Int,a)]
                  deriving Eq

```

Procedimiento de escritura de polinomios

```

instance Num t => Show (Polinomio t) where
  show pol
    | esPolCero pol          = "0"
    | n == 0 && esPolCero p = show a
    | n == 0                 = concat [show a, " + ", show p]
    | n == 1 && esPolCero p = concat [show a, "*x"]
    | n == 1                 = concat [show a, "*x + ", show p]
    | a == 1 && esPolCero p = concat ["x^", show n]
    | esPolCero p           = concat [show a, "*x^", show n]
    | a == 1                 = concat ["x^", show n, " + ", show p]
    | otherwise              = concat [show a, "*x^", show n, " + ", show p]
  where n = grado pol
        a = coefLider pol
        p = restoPol pol

```

- `polCero` es el polinomio cero. Por ejemplo,

```
ghci> polCero
0
```

```
polCero :: Num a => Polinomio a
polCero = Pol []
```

- `(esPolCero p)` se verifica si `p` es el polinomio cero. Por ejemplo,

```
esPolCero polCero ~> True
esPolCero ejPol1  ~> False
```

```
esPolCero :: Num a => Polinomio a -> Bool
esPolCero (Pol []) = True
esPolCero _       = False
```

- `(consPol n b p)` es el polinomio $bx^n + p$. Por ejemplo,

```
ejPol2           ~> x^5 + 5*x^2 + 4*x
consPol 3 0 ejPol2 ~> x^5 + 5*x^2 + 4*x
consPol 3 2 polCero ~> 2*x^3
consPol 6 7 ejPol2 ~> 7*x^6 + x^5 + 5*x^2 + 4*x
consPol 4 7 ejPol2 ~> x^5 + 7*x^4 + 5*x^2 + 4*x
consPol 5 7 ejPol2 ~> 8*x^5 + 5*x^2 + 4*x
```

```
consPol :: Num a => Int -> a -> Polinomio a -> Polinomio a
consPol _ 0 p = p
consPol n b p@(Pol xs)
  | esPolCero p = Pol [(n,b)]
  | n > m      = Pol ((n,b):xs)
  | n < m      = consPol m c (consPol n b (Pol (tail xs)))
  | b+c == 0   = Pol (tail xs)
  | otherwise  = Pol ((n,b+c):(tail xs))
where
  c = coefLider p
  m = grado p
```

- `(grado p)` es el grado del polinomio `p`. Por ejemplo,

```
ejPol3           ~> 6*x^4 + 2*x
grado ejPol3     ~> 4
```

```
grado :: Polinomio a -> Int
grado (Pol [])          = 0
grado (Pol ((n,_) : _)) = n
```

- (coefLider p) es el coeficiente líder del polinomio p. Por ejemplo,

```
coefLider ejPol3 ~> 6
```

```
coefLider :: Num t => Polinomio t -> t
coefLider (Pol [])          = 0
coefLider (Pol ((_,b) : _)) = b
```

- (restoPol p) es el resto del polinomio p. Por ejemplo,

```
ejPol3          ~> 6*x^4 + 2*x
restoPol ejPol3 ~> 2*x
ejPol2          ~> x^5 + 5*x^2 + 4*x
restoPol ejPol2 ~> 5*x^2 + 4*x
```

```
restoPol :: Num t => Polinomio t -> Polinomio t
restoPol (Pol [])          = polCero
restoPol (Pol [_])        = polCero
restoPol (Pol (_:xs))     = Pol xs
```

21.3. Comprobación de las implementaciones con Quick-Check

21.3.1. Librerías auxiliares

- Importación de la implementación a verificar.

```
import PolRepTDA
-- import PolRepDispersa
-- import PolRepDensa
```

- Librerías auxiliares.

```
import Test.QuickCheck
import Test.Framework
import Test.Framework.Providers.QuickCheck2
```

21.3.2. Generador de polinomios

- `(genPol n)` es un generador de polinomios. Por ejemplo,

```
ghci> sample (genPol 1)
7*x^9 + 9*x^8 + 10*x^7 + -14*x^5 + -15*x^2 + -10
-4*x^8 + 2*x
```

```
genPol :: Int -> Gen (Polinomio Int)
genPol 0 = return polCero
genPol n = do n <- choose (0,10)
              b <- choose (-10,10)
              p <- genPol (div n 2)
              return (consPol n b p)

instance Arbitrary (Polinomio Int) where
  arbitrary = sized genPol
```

21.3.3. Especificación de las propiedades de los polinomios

- `polCero` es el polinomio cero.

```
prop_polCero_es_cero :: Bool
prop_polCero_es_cero =
  esPolCero polCero
```

- Si `n` es mayor que el grado de `p` y `b` no es cero, entonces `(consPol n b p)` es un polinomio distinto del cero.

```
prop_consPol_no_cero :: Int -> Int -> Polinomio Int
                    -> Property
prop_consPol_no_cero n b p =
  n > grado p && b /= 0 ==>
  not (esPolCero (consPol n b p))
```

- `(consPol (grado p) (coefLider p) (restoPol p))` es igual a `p`.

```
prop_consPol :: Polinomio Int -> Bool
prop_consPol p =
  consPol (grado p) (coefLider p) (restoPol p) == p
```

- Si n es mayor que el grado de p y b no es cero, entonces el grado de $(\text{consPol } n \ b \ p)$ es n .

```
prop_grado :: Int -> Int -> Polinomio Int -> Property
prop_grado n b p =
  n > grado p && b /= 0 ==>
    grado (consPol n b p) == n
```

- Si n es mayor que el grado de p y b no es cero, entonces el coeficiente líder de $(\text{consPol } n \ b \ p)$ es b .

```
prop_coefLider :: Int -> Int -> Polinomio Int -> Property
prop_coefLider n b p =
  n > grado p && b /= 0 ==>
    coefLider (consPol n b p) == b
```

- Si n es mayor que el grado de p y b no es cero, entonces el resto de $(\text{consPol } n \ b \ p)$ es p .

```
prop_restoPol :: Int -> Int -> Polinomio Int -> Property
prop_restoPol n b p =
  n > grado p && b /= 0 ==>
    restoPol (consPol n b p) == p
```

21.3.4. Comprobación de las propiedades

Procedimiento de comprobación

- `compruebaPropiedades` comprueba todas las propiedades con la plataforma de verificación. Por ejemplo,

```
compruebaPropiedades =
  defaultMain
  [testGroup "Propiedades del TAD polinomio:"
    [testProperty "P1" prop_polCero_es_cero,
     testProperty "P2" prop_consPol_no_cero,
     testProperty "P3" prop_consPol,
     testProperty "P4" prop_grado,
     testProperty "P5" prop_coefLider,
     testProperty "P6" prop_restoPol]]
```

Comprobación de las propiedades de los polinomios

```
ghci> compruebaPropiedades
Propiedades del TAD polinomio::
  P1: [OK, passed 100 tests]
  P2: [OK, passed 100 tests]
  P3: [OK, passed 100 tests]
  P4: [OK, passed 100 tests]
  P5: [OK, passed 100 tests]
  P6: [OK, passed 100 tests]

      Properties  Total
Passed    6         6
Failed    0         0
Total     6         6
```

21.4. Operaciones con polinomios

21.4.1. Operaciones con polinomios

- Importación de la implementación a utilizar.

```
import PolRepTDA
-- import PolRepDispersa
-- import PolRepDensa
```

- Importación de librerías auxiliares.

```
import Test.QuickCheck
import Test.Framework
import Test.Framework.Providers.QuickCheck2
```

Funciones sobre términos

- (creaTermino n a) es el término ax^n . Por ejemplo,

```
|creaTermino 2 5 ~> 5*x^2
```

```
creaTermino:: Num t => Int -> t -> Polinomio t
creaTermino n a = consPol n a polCero
```


- `(termLider p)` es el término líder del polinomio `p`. Por ejemplo,

```
ejPol2           ~> x^5 + 5*x^2 + 4*x
termLider ejPol2 ~> x^5
```

```
termLider :: Num t => Polinomio t -> Polinomio t
termLider p = creaTermino (grado p) (coefLider p)
```

Suma de polinomios

- `(sumaPol p q)` es la suma de los polinomios `p` y `q`. Por ejemplo,

```
ejPol1           ~> 3*x^4 + -5*x^2 + 3
ejPol2           ~> x^5 + 5*x^2 + 4*x
sumaPol ejPol1 ejPol2 ~> x^5 + 3*x^4 + 4*x + 3
```

```
sumaPol :: Num a => Polinomio a -> Polinomio a -> Polinomio a
sumaPol p q
  | esPolCero p = q
  | esPolCero q = p
  | n1 > n2     = consPol n1 a1 (sumaPol r1 q)
  | n1 < n2     = consPol n2 a2 (sumaPol p r2)
  | a1+a2 /= 0  = consPol n1 (a1+a2) (sumaPol r1 r2)
  | otherwise   = sumaPol r1 r2
  where n1 = grado p
        a1 = coefLider p
        r1 = restoPol p
        n2 = grado q
        a2 = coefLider q
        r2 = restoPol q
```

Propiedades de la suma de polinomios

- El polinomio cero es el elemento neutro de la suma.

```
prop_neutroSumaPol :: Polinomio Int -> Bool
prop_neutroSumaPol p =
  sumaPol polCero p == p
```

- La suma es conmutativa.

```
prop_conmutativaSuma :: Polinomio Int -> Polinomio Int
                    -> Bool
prop_conmutativaSuma p q =
    sumaPol p q == sumaPol q p
```

Producto de polinomios

- `(multPorTerm t p)` es el producto del término `t` por el polinomio `p`. Por ejemplo,

```
ejTerm           ~> 4*x
ejPol2           ~> x^5 + 5*x^2 + 4*x
multPorTerm ejTerm ejPol2 ~> 4*x^6 + 20*x^3 + 16*x^2
```

```
multPorTerm :: Num t => Polinomio t -> Polinomio t -> Polinomio t
multPorTerm term pol
  | esPolCero pol = polCero
  | otherwise     = consPol (n+m) (a*b) (multPorTerm term r)
  where n = grado term
        a = coefLider term
        m = grado pol
        b = coefLider pol
        r = restoPol pol
```

- `(multPol p q)` es el producto de los polinomios `p` y `q`. Por ejemplo,

```
ghci> ejPol1
3*x^4 + -5*x^2 + 3
ghci> ejPol2
x^5 + 5*x^2 + 4*x
ghci> multPol ejPol1 ejPol2
3*x^9 + -5*x^7 + 15*x^6 + 15*x^5 + -25*x^4 + -20*x^3
      + 15*x^2 + 12*x
```

```
multPol :: Num a => Polinomio a -> Polinomio a -> Polinomio a
multPol p q
  | esPolCero p = polCero
  | otherwise   = sumaPol (multPorTerm (termLider p) q)
                        (multPol (restoPol p) q)
```

Propiedades del producto polinomios

- El producto de polinomios es conmutativo.

```
prop_conmutativaProducto :: Polinomio Int
                          -> Polinomio Int -> Bool
prop_conmutativaProducto p q =
  multPol p q == multPol q p
```

- El producto es distributivo respecto de la suma.

```
prop_distributiva :: Polinomio Int -> Polinomio Int
                  -> Polinomio Int -> Bool
prop_distributiva p q r =
  multPol p (sumaPol q r) ==
  sumaPol (multPol p q) (multPol p r)
```

Polinomio unidad

- polUnidad es el polinomio unidad. Por ejemplo,

```
|ghci> polUnidad
1
```

```
polUnidad :: Num t => Polinomio t
polUnidad = consPol 0 1 polCero
```

- El polinomio unidad es el elemento neutro del producto.

```
prop_polUnidad :: Polinomio Int -> Bool
prop_polUnidad p =
  multPol p polUnidad == p
```

Valor de un polinomio en un punto

- (valor p c) es el valor del polinomio p al sustituir su variable por c. Por ejemplo,

```
ejPol1          ~> 3*x^4 + -5*x^2 + 3
valor ejPol1 0  ~> 3
valor ejPol1 1  ~> 1
valor ejPol1 (-2) ~> 31
```

```

valor :: Num a => Polinomio a -> a -> a
valor p c
  | esPolCero p = 0
  | otherwise   = b*c^n + valor r c
  where n = grado p
        b = coefLider p
        r = restoPol p

```

Verificación de raíces de polinomios

- (esRaiz c p) se verifica si c es una raíz del polinomio p. por ejemplo,

```

ejPol3           ~> 6*x^4 + 2*x
esRaiz 1 ejPol3 ~> False
esRaiz 0 ejPol3 ~> True

```

```

esRaiz :: Num a => a -> Polinomio a -> Bool
esRaiz c p = valor p c == 0

```

Derivación de polinomios

- (derivada p) es la derivada del polinomio p. Por ejemplo,

```

ejPol2           ~> x^5 + 5*x^2 + 4*x
derivada ejPol2 ~> 5*x^4 + 10*x + 4

```

```

derivada :: Polinomio Int -> Polinomio Int
derivada p
  | n == 0      = polCero
  | otherwise   = consPol (n-1) (n*b) (derivada r)
  where n = grado p
        b = coefLider p
        r = restoPol p

```

Propiedades de las derivadas de polinomios

- La derivada de la suma es la suma de las derivadas.

```
prop_derivada :: Polinomio Int -> Polinomio Int -> Bool
prop_derivada p q =
    derivada (sumaPol p q) ==
    sumaPol (derivada p) (derivada q)
```


Tema 22

Algoritmos sobre grafos

Contenido

22.1. El TAD de los grafos	261
22.1.1. Definiciones y terminología sobre grafos	261
22.1.2. Signatura del TAD de los grafos	262
22.1.3. Implementación de los grafos como vectores de adyacencia	263
22.1.4. Implementación de los grafos como matrices de adyacencia	266
22.2. Recorridos en profundidad y en anchura	269
22.2.1. Recorrido en profundidad	269
22.2.2. Recorrido en anchura	272
22.3. Ordenación topológica	272
22.3.1. Ordenación topológica	272
22.4. Árboles de expansión mínimos	274
22.4.1. Árboles de expansión mínimos	274
22.4.2. El algoritmo de Kruskal	275
22.4.3. El algoritmo de Prim	278

22.1. El TAD de los grafos

22.1.1. Definiciones y terminología sobre grafos

- Un **grafo** G es un par (V, A) donde V es el conjunto de los **vértices** (o nodos) y A el de las **aristas**.
- Una **arista** del grafo es un par de vértices.

- Un **arco** es una arista dirigida.
- $|V|$ es el número de vértices.
- $|A|$ es el número de aristas.
- Un **camino** de v_1 a v_n es una sucesión de vértices v_1, v_2, \dots, v_n tal que para todo i , $v_{i-1}v_i$ es una arista del grafo.
- Un **camino simple** es un camino tal que todos sus vértices son distintos.
- Un **ciclo** es un camino tal que $v_1 = v_n$ y todos los restantes vértices son distintos.
- Un **grafo acíclico** es un grafo sin ciclos.
- Un **grafo conexo** es un grafo tal que para cualquier par de vértices existe un camino del primero al segundo.
- Un **árbol** es un grafo acíclico conexo.
- Un vértice v es **adyacente** a v' si vv' es una arista del grafo.
- En un grafo dirigido, el **grado positivo** de un vértice es el número de aristas que salen de él y el **grado negativo** es el número de aristas que llegan a él.
- Un **grafo ponderado** es un grafo cuyas aristas tienen un peso.

22.1.2. Signatura del TAD de los grafos

Signatura del TAD de los grafos

```

creaGrafo  :: (Ix v, Num p) => Bool -> (v,v) -> [(v,v,p)]
              -> Grafo v p
adyacentes :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> v -> [v]
nodos      :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [v]
aristasND  :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]
aristasD   :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]
aristaEn   :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> (v,v) -> Bool
peso       :: (Ix v, Num p) => v -> v -> (Grafo v p) -> p

```


Descripción de la signatura del TAD de grafos

- `(creaGrafo d cs as)` es un grafo (dirigido si `d` es `True` y no dirigido en caso contrario), con el par de cotas `cs` y listas de aristas `as` (cada arista es un trío formado por los dos vértices y su peso).
Ver un ejemplo en la siguiente transparencia.
- `(adyacentes g v)` es la lista de los vértices adyacentes al nodo `v` en el grafo `g`.
- `(nodos g)` es la lista de todos los nodos del grafo `g`.
- `(aristasND g)` es la lista de las aristas del grafo no dirigido `g`.
- `(aristasD g)` es la lista de las aristas del grafo dirigido `g`.
- `(aristaEn g a)` se verifica si `a` es una arista del grafo `g`.
- `(peso v1 v2 g)` es el peso de la arista que une los vértices `v1` y `v2` en el grafo `g`.

Ejemplo de creación de grafos.

```
creaGrafo False (1,5) [(1,2,12), (1,3,34), (1,5,78),
                       (2,4,55), (2,5,32),
                       (3,4,61), (3,5,44),
                       (4,5,93)]
```

crea el grafo

```

      12
  1  -----  2
  | \78      /|
  |  \   32/  |
  |   \   /   |
34|     5     |55
  |   /   \   |
  |  /44   \  |
  | /      93\|
  3  -----  4
      61
```

22.1.3. Implementación de los grafos como vectores de adyacencia

- Cabecera del módulo:

```
module GrafoConVectorDeAdyacencia
  (Grafo,
   creaGrafo, -- (Ix v, Num p) => Bool -> (v,v) -> [(v,v,p)]
              --                -> Grafo v p
   adyacentes, -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> v -> [v]
   nodos,      -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [v]
   aristasND,  -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]
   aristasD,   -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]
   aristaEn,   -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> (v,v) -> Bool
   peso        -- (Ix v, Num p) => v -> v -> (Grafo v p) -> p
  ) where
  where
```

- Librerías auxiliares.

```
import Data.Array
```

- (Grafo v p) es un grafo con vértices de tipo v y pesos de tipo p.

```
type Grafo v p = Array v [(v,p)]
```

- grafoVA es la representación del grafo del ejemplo de la página 262 mediante un vector de adyacencia.

```
grafoVA = array (1,5) [(1, [(2,12), (3,34), (5,78)]),
                      (2, [(1,12), (4,55), (5,32)]),
                      (3, [(1,34), (4,61), (5,44)]),
                      (4, [(2,55), (3,61), (5,93)]),
                      (5, [(1,78), (2,32), (3,44), (4,93)])]
```

- (creaGrafo d cs as) es un grafo (dirigido si d es True y no dirigido en caso contrario), con el par de cotas cs y listas de aristas as (cada arista es un trío formado por los dos vértices y su peso). Ver un ejemplo a continuación.

```
creaGrafo :: (Ix v, Num p) => Bool -> (v,v) -> [(v,v,p)]
              -> Grafo v p
creaGrafo d cs vs =
  accumArray
```

```
(\xs x -> xs++[x])
[]
cs
((if d then []
  else [(x2,(x1,p))|(x1,x2,p) <- vs, x1 /= x2]) ++
 [(x1,(x2,p)) | (x1,x2,p) <- vs])
```

- `grafoVA'` es el mismo grafo que `grafoVA` pero creado con `creaGrafo`. Por ejemplo,

```
ghci> grafoVA'
array (1,5) [(1,[(2,12),(3,34),(5,78)]),
             (2,[(1,12),(4,55),(5,32)]),
             (3,[(1,34),(4,61),(5,44)]),
             (4,[(2,55),(3,61),(5,93)]),
             (5,[(1,78),(2,32),(3,44),(4,93)])]
```

```
grafoVA' = creaGrafo False (1,5) [(1,2,12),(1,3,34),(1,5,78),
                                   (2,4,55),(2,5,32),
                                   (3,4,61),(3,5,44),
                                   (4,5,93)]
```

- `(adyacentes g v)` es la lista de los vértices adyacentes al nodo `v` en el grafo `g`. Por ejemplo,

```
adyacentes grafoVA' 4 ~ [2,3,5]
```

```
adyacentes :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> v -> [v]
adyacentes g v = map fst (g!v)
```

- `(nodos g)` es la lista de todos los nodos del grafo `g`. Por ejemplo,

```
nodos grafoVA' ~ [1,2,3,4,5]
```

```
nodos :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [v]
nodos g = indices g
```

- `(aristaEn g a)` se verifica si `a` es una arista del grafo `g`. Por ejemplo,

```
aristaEn grafoVA' (5,1) ~ True
aristaEn grafoVA' (4,1) ~ False
```

```
aristaEn :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> (v,v) -> Bool
aristaEn g (x,y) = elem y (adyacentes g x)
```

- (peso v1 v2 g) es el peso de la arista que une los vértices v1 y v2 en el grafo g. Por ejemplo,

```
| peso 1 5 grafoVA' ~> 78
```

```
peso :: (Ix v, Num p) => v -> v -> (Grafo v p) -> p
peso x y g = head [c | (a,c) <- g!x , a == y]
```

- (aristasD g) es la lista de las aristas del grafo dirigido g. Por ejemplo,

```
ghci> aristasD grafoVA'
[(1,2,12),(1,3,34),(1,5,78),
 (2,1,12),(2,4,55),(2,5,32),
 (3,1,34),(3,4,61),(3,5,44),
 (4,2,55),(4,3,61),(4,5,93),
 (5,1,78),(5,2,32),(5,3,44),(5,4,93)]
```

```
aristasD :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]
aristasD g =
  [(v1,v2,w) | v1 <- nodos g , (v2,w) <- g!v1]
```

- (aristasND g) es la lista de las aristas del grafo no dirigido g. Por ejemplo,

```
ghci> aristasND grafoVA'
[(1,2,12),(1,3,34),(1,5,78),
 (2,4,55),(2,5,32),
 (3,4,61),(3,5,44),
 (4,5,93)]
```

```
aristasND :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]
aristasND g =
  [(v1,v2,w) | v1 <- nodos g, (v2,w) <- g!v1, v1 < v2]
```

22.1.4. Implementación de los grafos como matrices de adyacencia

- Cabecera del módulo.

```

module GrafoConMatrizDeAdyacencia
  (Grafo,
   creaGrafo, -- (Ix v, Num p) => Bool -> (v,v) -> [(v,v,p)]
              --                -> Grafo v p
   adyacentes, -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> v -> [v]
   nodos,      -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [v]
   aristasND,  -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]
   aristasD,   -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]
   aristaEn,   -- (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> (v,v) -> Bool
   peso        -- (Ix v, Num p) => v -> v -> (Grafo v p) -> p
  ) where

```

- Librerías auxiliares

```
import Data.Array
```

- (Grafo v p) es un grafo con vértices de tipo v y pesos de tipo p.

```
type Grafo v p = Array (v,v) (Maybe p)
```

- grafoMA es la representación del grafo del ejemplo de la página 262 mediante una matriz de adyacencia.

```

grafoMA = array ((1,1),(5,5))
            [((1,1),Nothing),((1,2),Just 10),((1,3),Just 20),
             ((1,4),Nothing),((1,5),Nothing),((2,1),Nothing),
             ((2,2),Nothing),((2,3),Nothing),((2,4),Just 30),
             ((2,5),Nothing),((3,1),Nothing),((3,2),Nothing),
             ((3,3),Nothing),((3,4),Just 40),((3,5),Nothing),
             ((4,1),Nothing),((4,2),Nothing),((4,3),Nothing),
             ((4,4),Nothing),((4,5),Just 50),((5,1),Nothing),
             ((5,2),Nothing),((5,3),Nothing),((5,4),Nothing),
             ((5,5),Nothing)]

```

- (creaGrafo d cs as) es un grafo (dirigido si d es True y no dirigido en caso contrario), con el par de cotas cs y listas de aristas as (cada arista es un trío formado por los dos vértices y su peso). Ver un ejemplo a continuación.

```

creaGrafo :: (Ix v, Num p) => Bool -> (v,v) -> [(v,v,p)]
              -> Grafo v p
creaGrafo dir cs@(l,u) as
  = matrizVacía //
    [((x1,x2),Just w) | (x1,x2,w) <- as] ++
    if dir then []
    else [((x2,x1),Just w) | (x1,x2,w) <- as, x1 /= x2])
where
  matrizVacía = array ((l,l),(u,u))
                [((x1,x2),Nothing) | x1 <- range cs,
                                     x2 <- range cs]

```

- `grafoMA'` es el mismo grafo que `grafoMA` pero creado con `creaGrafo`. Por ejemplo,

```

ghci> grafoMA'
array ((1,1),(5,5))
 [((1,1),Nothing),((1,2),Just 12),((1,3),Just 34),
  ((1,4),Nothing),((1,5),Just 78),((2,1),Just 12),
  ((2,2),Nothing),((2,3),Nothing),((2,4),Just 55),
  ((2,5),Just 32),((3,1),Just 34),((3,2),Nothing),
  ((3,3),Nothing),((3,4),Just 61),((3,5),Just 44),
  ((4,1),Nothing),((4,2),Just 55),((4,3),Just 61),
  ((4,4),Nothing),((4,5),Just 93),((5,1),Just 78),
  ((5,2),Just 32),((5,3),Just 44),((5,4),Just 93),
  ((5,5),Nothing)]

```

```

grafoMA' = creaGrafo False (1,5) [(1,2,12),(1,3,34),(1,5,78),
                                   (2,4,55),(2,5,32),
                                   (3,4,61),(3,5,44),
                                   (4,5,93)]

```

- `(adyacentes g v)` es la lista de los vértices adyacentes al nodo `v` en el grafo `g`. Por ejemplo,

```

adyacentes grafoMA' 4 ~> [2,3,5]

```

```

adyacentes :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> v -> [v]
adyacentes g v1 =
  [v2 | v2 <- nodos g, (g!(v1,v2)) /= Nothing]

```

- `(nodos g)` es la lista de todos los nodos del grafo `g`. Por ejemplo,

```
|nodos grafoMA' ~> [1,2,3,4,5]
```

```
nodos :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [v]
nodos g = range (l,u)
  where ((l,_),(u,_)) = bounds g
```

- `(aristaEn g a)` se verifica si `a` es una arista del grafo `g`. Por ejemplo,

```
|aristaEn grafoMA' (5,1) ~> True
|aristaEn grafoMA' (4,1) ~> False
```

```
aristaEn :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> (v,v) -> Bool
aristaEn g (x,y) = (g!(x,y)) /= Nothing
```

- `(peso v1 v2 g)` es el peso de la arista que une los vértices `v1` y `v2` en el grafo `g`. Por ejemplo,

```
|peso 1 5 grafoMA' ~> 78
```

```
peso :: (Ix v, Num p) => v -> v -> (Grafo v p) -> p
peso x y g = w where (Just w) = g!(x,y)
```

- `(aristasD g)` es la lista de las aristas del grafo dirigido `g`. Por ejemplo,

```
ghci> aristasD grafoMA'
[(1,2,12),(1,3,34),(1,5,78),
 (2,1,12),(2,4,55),(2,5,32),
 (3,1,34),(3,4,61),(3,5,44),
 (4,2,55),(4,3,61),(4,5,93),
 (5,1,78),(5,2,32),(5,3,44),(5,4,93)]
```

```
aristasD :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]
aristasD g = [(v1,v2,extrae(g!(v1,v2)))
  | v1 <- nodos g,
    v2 <- nodos g,
    aristaEn g (v1,v2)]
  where extrae (Just w) = w
```

- `(aristasND g)` es la lista de las aristas del grafo no dirigido `g`. Por ejemplo,

```
ghci> aristasND grafoMA'
[(1,2,12),(1,3,34),(1,5,78),
 (2,4,55),(2,5,32),
 (3,4,61),(3,5,44),
 (4,5,93)]
```

```
aristasND :: (Ix v, Num p) => (Grafo v p) -> [(v,v,p)]
aristasND g = [(v1,v2,extrae(g!(v1,v2)))
               | v1 <- nodos g,
                 v2 <- range (v1,u),
                 aristaEn g (v1,v2)]
  where (_,(u,_)) = bounds g
        extrae (Just w) = w
```

22.2. Recorridos en profundidad y en anchura

22.2.1. Recorrido en profundidad

- Importaciones de librerías auxiliares.

```
-- Nota: Elegir una implementación de los grafos.
import GrafoConVectorDeAdyacencia
-- import GrafoConMatrizDeAdyacencia

-- Nota: Elegir una implementación de las pilas.
import PilaConListas
-- import PilaConTipoDeDatoAlgebraico
```

- En los ejemplos se usará el grafo g

```
+----> 2 <----+
|              |
|              |
1 --> 3 --> 6 --> 5
|              |
|              |
+----> 4 <-----+
```

que se define por


```
g = creaGrafo True (1,6)
      [(1,2,0),(1,3,0),(1,4,0),(3,6,0),
       (5,4,0),(6,2,0),(6,5,0)]
```

Procedimiento elemental de recorrido en profundidad

- $(\text{recorridoEnProfundidad } i \ g)$ es el recorrido en profundidad del grafo g desde el vértice i . Por ejemplo,

```
| recorridoEnProfundidad 1 g  $\rightsquigarrow$  [1,2,3,6,5,4]
```

```
recorridoEnProfundidad i g = rp [i] []
  where
    rp [] vis = vis
    rp (c:cs) vis
      | elem c vis = rp cs vis
      | otherwise = rp ((adyacentes g c)++cs)
                    (vis++[c])
```

- Traza del cálculo de $(\text{recorridoEnProfundidad } 1 \ g)$

```
recorridoEnProfundidad 1 g
= rp [1]      []
= rp [2,3,4] [1]
= rp [3,4]   [1,2]
= rp [6,4]   [1,2,3]
= rp [2,5,4] [1,2,3,6]
= rp [5,4]   [1,2,3,6]
= rp [4,4]   [1,2,3,6,5]
= rp [4]     [1,2,3,6,5,4]
= rp []      [1,2,3,6,5,4]
= [1,2,3,6,5,4]
```

Recorrido en profundidad con acumuladores

- $(\text{recorridoEnProfundidad}' \ i \ g)$ es el recorrido en profundidad del grafo, usando la lista de los visitados como acumulador. Por ejemplo,

```
| recorridoEnProfundidad' 1 g  $\rightsquigarrow$  [1,2,3,6,5,4]
```

```

recorridoEnProfundidad' i g = reverse (rp [i] [])
  where
    rp [] vis      = vis
    rp (c:cs) vis
      | elem c vis = rp cs vis
      | otherwise = rp ((adyacentes g c)++cs)
                    (c:vis)

```

- Traza del cálculo de (recorridoEnProfundidad' 1 g)

```

recorridoEnProfundidad' 1 g
= reverse (rp [1] [])
= reverse (rp [2,3,4] [1])
= reverse (rp [3,4] [2,1])
= reverse (rp [6,4] [3,2,1])
= reverse (rp [2,5,4] [6,3,2,1])
= reverse (rp [5,4] [6,3,2,1])
= reverse (rp [4,4] [5,6,3,2,1])
= reverse (rp [4] [4,5,6,3,2,1])
= reverse (rp [] [4,5,6,3,2,1])
= reverse [4,5,6,3,2,1]
= [1,2,3,6,5,4]

```

Recorrido en profundidad con pilas

- (recorridoEnProfundidad'' i g) es el recorrido en profundidad del grafo g desde el vértice i, usando pilas. Por ejemplo,

```

recorridoEnProfundidad'' 1 g ~> [1,2,3,6,5,4]

```

```

recorridoEnProfundidad'' i g = reverse (rp (apila i vacia) [])
  where
    rp s vis
      | esVacia s      = vis
      | elem (cima s) vis = rp (desapila s) vis
      | otherwise      = rp (foldr apila (desapila s)
                            (adyacentes g c))
                            (c:vis)
                        where c = cima s

```

22.2.2. Recorrido en anchura

- Importaciones de librerías auxiliares.

```
-- Nota: Elegir una implementación de los grafos.
import GrafoConVectorDeAdyacencia
-- import GrafoConMatrizDeAdyacencia

-- Nota: Elegir una implementación de las colas
import ColaConListas
-- import ColaConDosListas
```

- `(recorridoEnAnchura i g)` es el recorrido en anchura del grafo `g` desde el vértice `i`, usando colas. Por ejemplo,

```
| recorridoEnAnchura 1 g ~> [1,4,3,2,6,5]
```

```
recorridoEnAnchura i g = reverse (ra (inserta i vacia) [])
  where
    ra q vis
      | esVacia q = vis
      | elem (primero q) vis = ra (resto q) vis
      | otherwise = ra (foldr inserta (resto q)
                        (adyacentes g c))
                        (c:vis)
      where c = primero q
```

22.3. Ordenación topológica

22.3.1. Ordenación topológica

- Dado un grafo dirigido acíclico, una ordenación topológica es una ordenación de los vértices del grafo tal que si existe un camino de v a v' , entonces v' aparece después que v en el orden.
- Librerías auxiliares.

```
-- Nota: Elegir una implementación de los grafos.
import GrafoConVectorDeAdyacencia
-- import GrafoConMatrizDeAdyacencia
```

```
import Data.Array
```

- Se usará para los ejemplos el grafo g de la página 269.
- $(\text{gradoEnt } g \ n)$ es el grado de entrada del nodo n en el grafo g ; es decir, el número de aristas de g que llegan a n . Por ejemplo,

```
gradoEnt g 1 ~> 0
gradoEnt g 2 ~> 2
gradoEnt g 3 ~> 1
```

```
gradoEnt :: (Ix a, Num p) => Grafo a p -> a -> Int
gradoEnt g n =
  length [t | v <- nodos g, t <- adyacentes g v, n==t]
```

- $(\text{ordenacionTopologica } g)$ es una ordenación topológica del grafo g . Por ejemplo,

```
ordenacionTopologica g ~> [1,3,6,5,4,2]
```

```
ordenacionTopologica g =
  ordTop [n | n <- nodos g, gradoEnt g n == 0] []
  where
    ordTop [] r = r
    ordTop (c:cs) vis
      | elem c vis = ordTop cs vis
      | otherwise = ordTop cs (c:(ordTop (adyacentes g c) vis))
```

- Ejemplo de ordenación topológica de cursos.

```
data Cursos = Matematicas | Computabilidad | Lenguajes | Programacion |
             Concurrencia | Arquitectura | Paralelismo
  deriving (Eq,Ord,Enum,Ix,Show)

gc = creaGrafo True (Matematicas,Paralelismo)
    [(Matematicas,Computabilidad,1),
     (Lenguajes,Computabilidad,1),
     (Programacion,Lenguajes,1),
     (Programacion,Concurrencia,1),
     (Concurrencia,Paralelismo,1),
     (Arquitectura,Paralelismo,1)]
```

La ordenación topológica es

```
ghci> ordenacionTopologica gc
[Arquitectura,Programacion,Concurrencia,Paralelismo,Lenguajes,
Matematicas,Computabilidad]
```

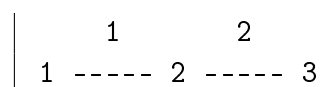
22.4. Árboles de expansión mínimos

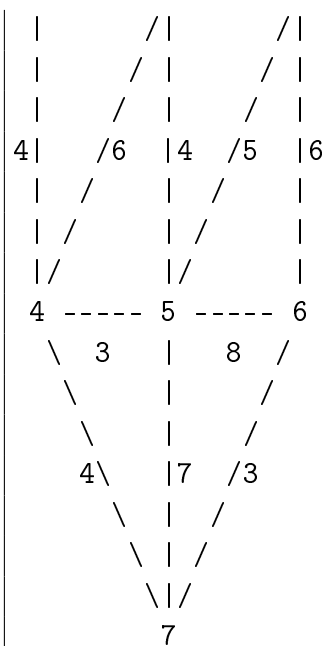
22.4.1. Árboles de expansión mínimos

- Sea $G = (V, A)$ un grafo conexo no orientado en el que cada arista tiene un peso no negativo. Un **árbol de expansión mínimo** de G es un subgrafo $G' = (V, A')$ que conecta todos los vértices de G y tal que la suma de sus pesos es mínima.
- **Aplicación:** Si los vértices representan ciudades y el coste de una arista $\{a, b\}$ es el construir una carretera de a a b , entonces un árbol de expansión mínimo representa el modo de enlazar todas las ciudades mediante una red de carreteras de coste mínimo.
- Terminología de algoritmos voraces: Sea $G = (V, A)$ un grafo y T un conjunto de aristas de G .
 - T es una **solución** si es un grafo de expansión.
 - T es **completable** si no tiene ciclos.
 - T es **prometedor** si es completable y puede ser completado hasta llegar a una solución óptima.
 - Una arista **toca** un conjunto de vértices B si exactamente uno de sus extremos pertenece a B .
- **Teorema:** Sea $G = (V, A)$ un grafo conexo no orientado cuyas aristas tienen un peso asociado. Sea B un subconjunto propio del conjunto de vértices V y T un conjunto prometedor de aristas tal que ninguna arista de T toca a B . Sea e una arista de peso mínimo de entre todas las que tocan a B . Entonces $(T \cup \{e\})$ es prometedor.

22.4.2. El algoritmo de Kruskal

Para los ejemplos se considera el siguiente grafo:





- Aplicación del algoritmo de Kruskal al grafo anterior:

Etapas	Arista	Componentes conexos
0		{1} {2} {3} {4} {5} {6} {7}
1	{1,2}	{1,2} {3} {4} {5} {6} {7}
2	{2,3}	{1,2,3} {4} {5} {6} {7}
3	{4,5}	{1,2,3} {4,5} {6} {7}
4	{6,7}	{1,2,3} {4,5} {6,7}
5	{1,4}	{1,2,3,4,5} {6,7}
6	{2,5}	arista rechazada
7	{4,7}	{1,2,3,4,5,6,7}

- El árbol de expansión mínimo contiene las aristas no rechazadas:

{1,2}, {2,3}, {4,5}, {6,7}, {1,4} y {4,7}.

- Librerías auxiliares.

```

-- Nota: Seleccionar una implementación del TAD grafo.
-- import GrafoConVectorDeAdyacencia
import GrafoConMatrizDeAdyacencia

-- Nota: Seleccionar una implementación del TAD cola
-- de prioridad.
import ColaDePrioridadConListas
-- import ColaDePrioridadConMonticulos

```

```

-- Nota: Seleccionar una implementación del TAD tabla.
-- import TablaConFunciones
import TablaConListasDeAsociacion
-- import TablaConMatrices

import Data.List
import Data.Ix

```

- Grafos usados en los ejemplos.

```

g1 :: Grafo Int Int
g1 = creaGrafo True (1,5) [(1,2,12),(1,3,34),(1,5,78),
                          (2,4,55),(2,5,32),
                          (3,4,61),(3,5,44),
                          (4,5,93)]

g2 :: Grafo Int Int
g2 = creaGrafo True (1,5) [(1,2,13),(1,3,11),(1,5,78),
                          (2,4,12),(2,5,32),
                          (3,4,14),(3,5,44),
                          (4,5,93)]

```

- (kruskal g) es el árbol de expansión mínimo del grafo g calculado mediante el algoritmo de Kruskal. Por ejemplo,

```

kruskal g1 ~> [(55,2,4),(34,1,3),(32,2,5),(12,1,2)]
kruskal g2 ~> [(32,2,5),(13,1,2),(12,2,4),(11,1,3)]

```

```

kruskal :: (Num p, Ix n, Ord p) => Grafo n p -> [(p,n,n)]
kruskal g =
  kruskal' (llenaCP (aristasND g) vacia) -- Cola de prioridad
          (tabla [(x,x) | x <- nodos g]) -- Tabla de raices
          []                               -- Árbol de expansión
          ((length (nodos g)) - 1)       -- Aristas por colocar

kruskal' cp t ae n
  | n==0      = ae
  | actualizado = kruskal' cp' t' (a:ae) (n-1)
  | otherwise  = kruskal' cp' t ae n
  where a@(_,x,y) = primero cp

```

```

cp'          = resto cp
(actualizado,t') = buscaActualiza (x,y) t

```

- (llenaCP xs cp) es la cola de prioridad obtenida añadiéndole a la cola de prioridad cp (cuyos elementos son ternas formadas por los dos nodos de una arista y su peso) la lista xs (cuyos elementos son ternas formadas por un nodo de una arista, su peso y el otro nodo de la arista). Por ejemplo, con ColaDePrioridadConListas

```

ghci> llenaCP [(3,7,5),(4,2,6),(9,3,0)] vacia
CP [(0,9,3),(5,3,7),(6,4,2)]

```

y con ColaDePrioridadConMonticulos

```

ghci> llenaCP [(3,7,5),(4,2,6),(9,3,0)] vacia
CP (M (0,9,3) 1
    (M (5,3,7) 1 (M (6,4,2) 1 VacioM VacioM) VacioM) VacioM)

```

```

llenaCP :: (Ord n, Ord p, Ord c) =>
          [(n,p,c)] -> CPrioridad (c,n,p) -> CPrioridad (c,n,p)
llenaCP [] cp          = cp
llenaCP ((x,y,p):es) cp = llenaCP es (inserta (p,x,y) cp)

```

- (raiz t n) es la raíz de n en la tabla t. Por ejemplo,

```

> raiz (crea [(1,1),(3,1),(4,3),(5,4),(2,6),(6,6)]) 5
1
> raiz (crea [(1,1),(3,1),(4,3),(5,4),(2,6),(6,6)]) 2
6

```

```

raiz :: Eq n => Tabla n n -> n -> n
raiz t x | v == x    = v
         | otherwise = raiz t v
         where v = valor t x

```

- (buscaActualiza a t) es el par formado por False y la tabla t, si los dos vértices de la arista a tienen la misma raíz en t y el par formado por True y la tabla obtenida añadiéndole a t la arista formada por el vértice de a de mayor raíz y la raíz del vértice de a de menor raíz. Por ejemplo,

```

ghci> let t = crea [(1,1),(2,2),(3,1),(4,1)]
ghci> buscaActualiza (2,3) t

```



```
(True,Tbl [(1,1),(2,1),(3,1),(4,1)])
ghci> buscaActualiza (3,4) t
(False,Tbl [(1,1),(2,2),(3,1),(4,1)])
```

```
buscaActualiza :: (Eq n, Ord n) => (n,n) -> Tabla n n
                -> (Bool,Tabla n n)

buscaActualiza (x,y) t
  | x' == y' = (False, t)
  | y' < x' = (True, modifica (x,y') t)
  | otherwise = (True, modifica (y,x') t)
  where x' = raiz t x
        y' = raiz t y
```

22.4.3. El algoritmo de Prim

- (prim g) es el árbol de expansión mínimo del grafo g calculado mediante el algoritmo de Prim. Por ejemplo,

```
prim g1 ~> [(55,2,4),(34,1,3),(32,2,5),(12,1,2)]
prim g2 ~> [(32,2,5),(12,2,4),(13,1,2),(11,1,3)]
```

```
prim :: (Num p, Ix n, Ord p) => Grafo n p -> [(p,n,n)]
prim g = prim' [n] -- Nodos colocados
          ns      -- Nodos por colocar
          []     -- Árbol de expansión
          (aristasND g) -- Aristas del grafo
  where (n:ns) = nodos g

prim' t [] ae as = ae
prim' t r ae as = prim' (v':t) (delete v' r) (e:ae) as
  where e@(c,u', v') = minimum [(c,u,v) | (u,v,c) <- as,
                                         elem u t,
                                         elem v r]
```


Tema 23

Técnicas de diseño descendente de algoritmos

Contenido

23.1. La técnica de divide y vencerás	279
23.1.1. La técnica de divide y vencerás	279
23.1.2. La ordenación por mezcla como ejemplo de DyV	280
23.1.3. La ordenación rápida como ejemplo de DyV	280
23.2. Búsqueda en espacios de estados	281
23.2.1. El patrón de búsqueda en espacios de estados	281
23.2.2. El problema del 8 puzzle	282
23.2.3. El problema de las n reinas	285
23.2.4. El problema de la mochila	287
23.3. Búsqueda por primero el mejor	289
23.3.1. El patrón de búsqueda por primero el mejor	289
23.3.2. El problema del 8 puzzle por BPM	289
23.4. Búsqueda en escalada	290
23.4.1. El patrón de búsqueda en escalada	290
23.4.2. El problema del cambio de monedas por escalada	291
23.4.3. El algoritmo de Prim del árbol de expansión mínimo por escalada	292

23.1. La técnica de divide y vencerás

23.1.1. La técnica de divide y vencerás

La técnica **divide y vencerás** consta de los siguientes pasos:

1. *Dividir* el problema en subproblemas menores.
2. *Resolver* por separado cada uno de los subproblemas:
 - si los subproblemas son complejos, usar la misma técnica recursivamente;
 - si son simples, resolverlos directamente.
3. *Combinar* todas las soluciones de los subproblemas en una solución simple.
 - (`divideVencerás ind resuelve divide combina pbInicial`) resuelve el problema `pbInicial` mediante la técnica de divide y vencerás, donde
 - (`ind pb`) se verifica si el problema `pb` es indivisible,
 - (`resuelve pb`) es la solución del problema indivisible `pb`,
 - (`divide pb`) es la lista de subproblemas de `pb`,
 - (`combina pb ss`) es la combinación de las soluciones `ss` de los subproblemas del problema `pb` y
 - `pbInicial` es el problema inicial.

```
divideVencerás :: (p -> Bool) -> (p -> s) -> (p -> [p])
                -> (p -> [s] -> s) -> p -> s
divideVencerás ind resuelve divide combina pbInicial =
  dv' pbInicial where
  dv' pb
    | ind pb    = resuelve pb
    | otherwise = combina pb [dv' sp | sp <- divide pb]
```

23.1.2. La ordenación por mezcla como ejemplo de DyV

- (`ordenaPorMezcla xs`) es la lista obtenida ordenando `xs` por el procedimiento de ordenación por mezcla. Por ejemplo,

```
|ghci> ordenaPorMezcla [3,1,4,1,5,9,2,8]
|[1,1,2,3,4,5,8,9]
```

```
ordenaPorMezcla :: Ord a => [a] -> [a]
ordenaPorMezcla xs =
  divideVenceras ind id divide combina xs
  where
    ind xs          = length xs <= 1
    divide xs       = [take n xs, drop n xs]
                    where n = length xs `div` 2
    combina _ [l1,l2] = mezcla l1 l2
```

- (mezcla xs ys) es la lista obtenida mezclando xs e ys. Por ejemplo,

```
| mezcla [1,3] [2,4,6] ~> [1,2,3,4,6]
```

```
mezcla :: Ord a => [a] -> [a] -> [a]
mezcla [] b = b
mezcla a [] = a
mezcla a@(x:xs) b@(y:ys)
  | x <= y    = x : (mezcla xs b)
  | otherwise = y : (mezcla a ys)
```

23.1.3. La ordenación rápida como ejemplo de DyV

- (ordenaRapida xs) es la lista obtenida ordenando xs por el procedimiento de ordenación rápida. Por ejemplo,

```
| ghci> ordenaRapida [3,1,4,1,5,9,2,8]
|[1,1,2,3,4,5,8,9]
```

```
ordenaRapida :: Ord a => [a] -> [a]
ordenaRapida xs =
  divideVenceras ind id divide combina xs
  where
    ind xs          = length xs <= 1
    divide (x:xs)   = [[ y | y <- xs, y <= x],
                      [ y | y <- xs, y > x]]
    combina (x:_) [l1,l2] = l1 ++ [x] ++ l2
```

23.2. Búsqueda en espacios de estados

23.2.1. El patrón de búsqueda en espacios de estados

Descripción de los problemas de espacios de estados

Las características de los problemas de espacios de estados son:

- un conjunto de las posibles situaciones o **nodos** que constituye el **espacio de estados** (estos son las potenciales soluciones que se necesitan explorar),
- un conjunto de movimientos de un nodo a otros nodos, llamados los **sucesores** del nodo,
- un **nodo inicial** y
- un **nodo objetivo** que es la solución.
- En estos problemas usaremos las siguientes librerías auxiliares:

```
-- Nota: Hay que elegir una implementación de las pilas.
import PilaConListas
-- import PilaConTipoDeDatoAlgebraico

import Data.Array
import Data.List (sort)
```

El patrón de búsqueda en espacios de estados

- Se supone que el grafo implícito de espacios de estados es acíclico.
- `(buscaEE s o e)` es la lista de soluciones del problema de espacio de estado definido por la función sucesores (`s`), el objetivo (`o`) y estado inicial (`e`).

```
buscaEE :: (Eq node) => (node -> [node]) -> (node -> Bool)
           -> node -> [node]
buscaEE sucesores esFinal x = busca' (apila x vacia)
  where busca' p
        | esVacia p           = []
        | esFinal (cima p)    = cima p : busca' (desapila p)
        | otherwise           = busca' (foldr apila (desapila p)
                                           (sucesores x))
           where x = cima p
```


- `final8P` es el estado final del 8 puzzle. En el ejemplo es

```
+---+---+---+
| 1 | 2 | 3 |
+---+---+---+
| 8 |   | 4 |
+---+---+---+
| 7 | 6 | 5 |
+---+---+---+
```

```
final8P :: Tablero
final8P = array (0,8) [(1,(1,3)),(2,(2,3)),(3,(3,3)),
                      (8,(1,2)),(0,(2,2)),(4,(3,2)),
                      (7,(1,1)),(6,(2,1)),(5,(3,1))]
```

- `(distancia p1 p2)` es la distancia Manhattan entre las posiciones `p1` y `p2`. Por ejemplo,

```
distancia (2,7) (4,1) ~> 8
```

```
distancia :: Posicion -> Posicion -> Int
distancia (x1,y1) (x2,y2) = abs (x1-x2) + abs (y1-y2)
```

- `(adyacente p1 p2)` se verifica si las posiciones `p1` y `p2` son adyacentes. Por ejemplo,

```
adyacente (3,2) (3,1) ~> True
adyacente (3,2) (1,2) ~> False
```

```
adyacente :: Posicion -> Posicion -> Bool
adyacente p1 p2 = distancia p1 p2 == 1
```

- `(todosMovimientos t)` es la lista de los tableros obtenidos aplicándole al tablero `t` todos los posibles movimientos; es decir, intercambiando la posición del hueco con sus adyacentes.

```
todosMovimientos :: Tablero -> [Tablero]
todosMovimientos t =
  [t//[ (0,t!i), (i,t!0) ] | i<- [1..8],
    adyacente (t!0) (t!i)]
```


- Los nodos del espacio de estados son listas de tableros $[t_n, \dots, t_1]$ tal que t_i es un sucesor de t_{i-1} .

```
data Tableros = Est [Tablero] deriving (Eq, Show)
```

- `(sucesores8P e)` es la lista de sucesores del estado `e`.

```
sucesores8P :: Tableros -> [Tableros]
sucesores8P (Est(n@(t:ts))) =
  filter (noEn ts)
    [Est (t':n) | t' <- todosMovimientos t]
where
  noEn ts (Est(t:_)) =
    not (elem (elems t) (map elems ts))
```

Solución del 8 puzzle por búsqueda en espacios de estados

- `(esFinal8P e)` se verifica si `e` es un estado final del 8 puzzle.

```
esFinal8P :: Tableros -> Bool
esFinal8P (Est (n:_)) = elems n == elems final8P
```

- `(buscaEE8P)` es la lista de las soluciones del problema del 8 puzzle.

```
buscaEE8P :: [[Posicion]]
buscaEE8P = map elems ls
  where ((Est ls):_) = buscaEE sucesores8P
                                esFinal8P
                                (Est [inicial8P])
```

- Nota: No termina.

23.2.3. El problema de las n reinas

El problema de las n reinas

- El problema de las n reinas consiste en colocar n reinas en un tablero cuadrado de dimensiones n por n de forma que no se encuentren más de una en la misma línea: horizontal, vertical o diagonal.
- Las posiciones de las reinas en el tablero se representan por su columna y su fila.

```
type Columna = Int
type Fila     = Int
```

- Una solución del problema de las n reinas es una lista de posiciones.

```
type SolNR = [(Columna,Fila)]
```

- `(valida sp p)` se verifica si la posición p es válida respecto de la solución parcial sp ; es decir, la reina en la posición p no amenaza a ninguna de las reinas de la sp (se supone que están en distintas columnas). Por ejemplo,

```
valida [(1,1)] (2,2) ~> False
valida [(1,1)] (2,3) ~> True
```

```
valida :: SolNR -> (Columna,Fila) -> Bool
valida solp (c,r) = and [test s | s <- solp]
  where test (c',r') = and [c'+r' /= c+r,
                           c'-r' /= c-r,
                           r' /= r]
```

- Los nodos del problema de las n reinas son ternas formadas por la columna de la última reina colocada, el número de columnas del tablero y la solución parcial de las reinas colocadas anteriormente.

```
type NodoNR = (Columna,Columna,SolNR)
```

- `(sucesoresNR e)` es la lista de los sucesores del estado e en el problema de las n reinas. Por ejemplo,

```
ghci> sucesoresNR (1,4,[])
[(2,4,[(1,1)]),(2,4,[(1,2)]),(2,4,[(1,3)]),(2,4,[(1,4)])]
```

```
sucesoresNR :: NodoNR -> [NodoNR]
sucesoresNR (c,n,solp)
  = [(c+1,n,solp++[(c,r)]) | r <- [1..n],
    valida solp (c,r)]
```

- `(esFinalNQ e)` se verifica si e es un estado final del problema de las n reinas.

```
esFinalNQ :: NodoNR -> Bool
esFinalNQ (c,n,solp) = c > n
```

Solución del problema de las n reinas por EE

- `(buscaEE_NQ n)` es la primera solución del problema de las n reinas, por búsqueda en espacio de estados. Por ejemplo,

```
ghci> buscaEE_NQ 8
[(1,1), (2,5), (3,8), (4,6), (5,3), (6,7), (7,2), (8,4)]
```

```
buscaEE_NQ :: Columna -> SolNR
buscaEE_NQ n = s
  where ((_,_,s):_) = buscaEE sucesoresNR
                        esFinalNQ
                        (1,n, [])
```

- `(nSolucionesNQ n)` es el número de soluciones del problema de las n reinas, por búsqueda en espacio de estados. Por ejemplo,

```
nSolucionesNQ 8 ~> 92
```

```
nSolucionesNQ :: Columna -> Int
nSolucionesNQ n =
  length (buscaEE sucesoresNR
          esFinalNQ
          (1,n, []))
```

23.2.4. El problema de la mochila

El problema de la mochila

- Se tiene una mochila de capacidad de peso p y una lista de n objetos para colocar en la mochila. Cada objeto i tiene un peso w_i y un valor v_i . Considerando la posibilidad de colocar el mismo objeto varias veces en la mochila, el problema consiste en determinar la forma de colocar los objetos en la mochila sin sobrepasar la capacidad de la mochila colocando el máximo valor posible.
- Los pesos son número enteros.

```
type Peso = Int
```

- Los valores son números reales.

```
type Valor = Float
```

- Los objetos son pares formado por un peso y un valor.

```
type Objeto = (Peso,Valor)
```

- Una solución del problema de la mochila es una lista de objetos.

```
type SolMoch = [Objeto]
```

- Los estados del problema de la mochila son 5-tuplas de la forma (v,p,l,o,s) donde

- v es el valor de los objetos colocados,
- p es el peso de los objetos colocados,
- l es el límite de la capacidad de la mochila,
- o es la lista de los objetos colocados (ordenados de forma creciente según sus pesos) y
- s es la solución parcial.

```
type NodoMoch = (Valor,Peso,Peso,[Objeto],SolMoch)
```

- $(\text{sucesoresMoch } e)$ es la lista de los sucesores del estado e en el problema de la mochila.

```
sucesoresMoch :: NodoMoch -> [NodoMoch]
sucesoresMoch (v,p,limite,objetos,solp)
  = [( v+v',
        p+p',
        limite,
        [o | o@(p'',_) <- objetos,(p''>=p')],
        (p',v'):solp )
     | (p',v') <- objetos,
       p+p' <= limite]
```

- $(\text{esObjetivoMoch } e)$ se verifica si e es un estado final el problema de la mochila.

```
esObjetivoMoch :: NodoMoch -> Bool
esObjetivoMoch (_,p,limite,((p',_):_),_) =
  p+p'>limite
```

Solución del problema de la mochila por EE

- (`buscaEE_Mochila os l`) es la solución del problema de la mochila para la lista de objetos `os` y el límite de capacidad `l`. Por ejemplo,

```
> buscaEE_Mochila [(2,3),(3,5),(4,6),(5,10)] 8
[(5,10.0),(3,5.0)],15.0
> buscaEE_Mochila [(2,3),(3,5),(5,6)] 10
[(3,5.0),(3,5.0),(2,3.0),(2,3.0)],16.0
> buscaEE_Mochila [(2,2.8),(3,4.4),(5,6.1)] 10
[(3,4.4),(3,4.4),(2,2.8),(2,2.8)],14.4
```

```
buscaEE_Mochila :: [Objeto] -> Peso -> (SolMoch,Valor)
buscaEE_Mochila objetos limite = (sol,v)
  where
    (v,_,_,_,sol) =
      maximum (buscaEE sucesoresMoch
                esObjetivoMoch
                (0,0,limite,sort objetos,[]))
```

23.3. Búsqueda por primero el mejor

23.3.1. El patrón de búsqueda por primero el mejor

El patrón de búsqueda por primero el mejor

- (`buscaPM s o e`) es la lista de soluciones del problema de espacio de estado definido por la función sucesores (`s`), el objetivo (`o`) y estado inicial (`e`), obtenidas buscando por primero el mejor.

```
import ColaDePrioridadConMonticulos

buscaPM :: (Ord nodo) => (nodo -> [nodo]) -> (nodo -> Bool)
  -> nodo -> [(nodo,Int)]
buscaPM sucesores esFinal x = busca' (inserta x vacia) 0
  where
    busca' c t
      | esVacia c = []
      | esFinal (primero c)
          = ((primero c),t+1):(busca' (resto c)(t+1))
      | otherwise
```

```
= busca' (foldr inserta (resto c) (sucesores x)) (t+1)
  where x = primero c
```

23.3.2. El problema del 8 puzzle por BPM

El problema del 8 puzzle por BPM

- (heur1 t) es la suma de la distancia Manhattan desde la posición de cada objeto del tablero t a su posición en el estado final. Por ejemplo,

```
heur1 inicial8P ~> 12
```

```
heur1 :: Tablero -> Int
heur1 b =
  sum [distancia (b!i) (final8P!i) | i <- [0..8]]
```

- Dos estados se consideran iguales si tienen la misma heurística.

```
instance Eq Tableros
  where Est(t1:_) == Est(t2:_) = heur1 t1 == heur1 t2
```

- Un estado es menor o igual que otro si tiene una heurística menor o igual.

```
instance Ord Tableros where
  Est (t1:_) <= Est (t2:_) = heur1 t1 <= heur1 t2
```

- (buscaPM_8P) es la lista de las soluciones del 8 puzzle por búsqueda primero el mejor.

```
buscaPM_8P = buscaPM sucesores8P
             esFinal8P
             (Est [inicial8P])
```

- (nSolucionesPM_8P) es el número de soluciones del 8 puzzle por búsqueda primero el mejor. Por ejemplo,

```
nSolucionesPM_8P ~> 43
```

```
nSolucionesPM_8P = length ls
  where (((Est ls),_):_) = buscaPM sucesores8P
                               esFinal8P
                               (Est [inicial8P])
```

23.4. Búsqueda en escalada

23.4.1. El patrón de búsqueda en escalada

El patrón de búsqueda en escalada

- (buscaEscalada s o e) es la lista de soluciones del problema de espacio de estado definido por la función sucesores (s), el objetivo (o) y estado inicial (e), obtenidas buscando por escalada.

```

buscaEscalada :: Ord nodo => (nodo -> [nodo])
                -> (nodo -> Bool) -> nodo -> [nodo]
buscaEscalada sucesores esFinal x =
  busca' (inserta x vacia) where
  busca' c
    | esVacia c           = []
    | esFinal (primero c) = [primero c]
    | otherwise          =
      busca' (foldr inserta vacia (sucesores x))
      where x = primero c

```

23.4.2. El problema del cambio de monedas por escalada

- El problema del cambio de monedas consiste en determinar cómo conseguir una cantidad usando el menor número de monedas disponibles.
- Las monedas son números enteros.

```

type Moneda = Int

```

- monedas es la lista del tipo de monedas disponibles. Se supone que hay un número infinito de monedas de cada tipo.

```

monedas :: [Moneda]
monedas = [1,2,5,10,20,50,100]

```

- Las soluciones son listas de monedas.

```

type Soluciones = [Moneda]

```

- Los estados son pares formados por la cantidad que falta y la lista de monedas usadas.

```
type NodoMonedas = (Int, [Moneda])
```

- (`sucesoresMonedas e`) es la lista de los sucesores del estado `e` en el problema de las monedas. Por ejemplo,

```
ghci> sucesoresMonedas (199, [])
[(198, [1]), (197, [2]), (194, [5]), (189, [10]),
 (179, [20]), (149, [50]), (99, [100])]
```

```
sucesoresMonedas :: NodoMonedas -> [NodoMonedas]
sucesoresMonedas (r,p) =
  [(r-c,c:p) | c <- monedas, r-c >= 0]
```

- (`esFinalMonedas e`) se verifica si `e` es un estado final del problema de las monedas.

```
esFinalMonedas :: NodoMonedas -> Bool
esFinalMonedas (v,_) = v==0
```

- (`cambio n`) es la solución del problema de las monedas por búsqueda en escalada. Por ejemplo,

```
cambio 199 ~> [2,2,5,20,20,50,100]
```

```
cambio :: Int -> Soluciones
cambio n =
  snd (head (buscaEscalada sucesoresMonedas
                        esFinalMonedas
                        (n, [])))
```

23.4.3. El algoritmo de Prim del árbol de expansión mínimo por escalada

- Ejemplo de grafo.

```
g1 :: Grafo Int Int
g1 = creaGrafo True (1,5) [(1,2,12), (1,3,34), (1,5,78),
                          (2,4,55), (2,5,32),
                          (3,4,61), (3,5,44),
                          (4,5,93)]
```


- Una arista esta formada dos nodos junto con su peso.

```
type Arista a b = (a,a,b)
```

- Un nodo (NodoAEM (p,t,r,aem)) está formado por
 - el peso p de la última arista añadida el árbol de expansión mínimo (aem),
 - la lista t de nodos del grafo que están en el aem,
 - la lista r de nodos del grafo que no están en el aem y
 - el aem.

```
type NodoAEM a b = (b,[a],[a],[Arista a b])
```

- (sucesoresAEM g n) es la lista de los sucesores del nodo n en el grafo g. Por ejemplo,

```
ghci> sucesoresAEM g1 (0,[1],[2..5],[[]])
[(12,[2,1],[3,4,5],[(1,2,12)]),
 (34,[3,1],[2,4,5],[(1,3,34)]),
 (78,[5,1],[2,3,4],[(1,5,78)])]
```

```
sucesoresAEM :: (Ix a,Num b) => (Grafo a b) -> (NodoAEM a b)
              -> [(NodoAEM a b)]
sucesoresAEM g (_,t,r,aem)
  = [(peso x y g, (y:t), delete y r, (x,y,peso x y g):aem)
     | x <- t , y <- r, aristaEn g (x,y)]
```

- (esFinalAEM n) se verifica si n es un estado final; es decir, si no queda ningún elemento en la lista de nodos sin colocar en el árbol de expansión mínimo.

```
esFinalAEM (_,_,[],_) = True
esFinalAEM _           = False
```

- (prim g) es el árbol de expansión mínimo del grafo g, por el algoritmo de Prim como búsqueda en escalada. Por ejemplo,

```
| prim g1 ~> [(2,4,55),(1,3,34),(2,5,32),(1,2,12)]
```

```
prim g = sol
  where [(_,_,_,sol)] = buscaEscalada (sucesoresAEM g)
                                     esFinalAEM
                                     (0, [n], ns, [])
      (n:ns) = nodos g
```

Tema 24

Técnicas de diseño ascendente de algoritmos

Contenido

24.1. Programación dinámica	295
24.1.1. Introducción a la programación dinámica	295
24.1.2. El patrón de la programación dinámica	296
24.2. Fibonacci como ejemplo de programación dinámica	297
24.2.1. Definición de Fibonacci mediante programación dinámica	297
24.3. Producto de cadenas de matrices (PCM)	299
24.3.1. Descripción del problema PCM	299
24.3.2. Solución del PCM mediante programación dinámica	300
24.3.3. Solución del PCM mediante divide y vencerás	302
24.4. Árboles binarios de búsqueda optimales (ABBO)	303
24.4.1. Descripción del problema de ABBO	303
24.4.2. Solución del ABBO mediante programación dinámica	304
24.5. Caminos mínimos entre todos los pares de nodos de un grafo(CM)	306
24.5.1. Descripción del problema	306
24.5.2. Solución del problema de los caminos mínimos (CM)	306
24.6. Problema del viajante (PV)	308
24.6.1. Descripción del problema	308
24.6.2. Solución del problema del viajante (PV)	309

24.1. Programación dinámica

24.1.1. Introducción a la programación dinámica

Divide y vencerás vs programación dinámica

- Inconveniente de la técnica divide y vencerás: la posibilidad de crear idénticos subproblemas y repetición del trabajo.
- Idea de la programación dinámica: resolver primero los subproblemas menores, guardar los resultados y usar los resultados de los subproblemas intermedios para resolver los mayores.

Cálculo de Fibonacci por divide y vencerás

- Definición de Fibonacci por divide y vencerás.

```
fib 0 = 0
fib 1 = 1
fib n = fib (n-1) + fib (n-2)
```

- Cálculo de (fib 4) por divide y vencerás

```

          fib 4
         /  \
      +-----+  +---+
       |         |
      fib 3     fib 2
     /  \     /  \
  fib 2  fib 1 fib 1  fib 0
 /  \
fib 1  fib 0
```

Calcula 2 veces (fib 2) y 3 veces (fib 1) y (fib 0).

Cálculo de Fibonacci por programación dinámica

- Cálculo de (fib 4) por programación dinámica

```

fib 0
 |  fib 1
 |  |
+-----+=== fib 2
```

```

      |      |
+-----+=== fib 3
      |      |
+-----+=== fib 4

```

24.1.2. El patrón de la programación dinámica

- Cabecera del módulo:

```
module Dinamica (module Tabla, dinamica) where
```

- Librerías auxiliares

```

-- Hay que elegir una implementación de TAD Tabla
-- import TablaConFunciones as Tabla
import TablaConListasDeAsociacion as Tabla
-- import TablaConMatrices as Tabla

import Data.Array

```

- El patrón de la programación dinámica

```

dinamica :: Ix i => (Tabla i v -> i -> v) -> (i,i)
              -> Tabla i v
dinamica calcula cotas = t
  where t = tabla [(i,calcula t i) | i <- range cotas]

```

- (calcula t i) es el valor del índice i calculado a partir de los anteriores que ya se encuentran en la tabla t.
- cotas son las cotas de la matriz t en la que se almacenan los valores calculados.

24.2. Fibonacci como ejemplo de programación dinámica

24.2.1. Definición de Fibonacci mediante programación dinámica

Definición de Fibonacci mediante programación dinámica

- Importación del patrón de programación dinámica

```
import Dinamica
```

- `(fib n)` es el n -ésimo término de la sucesión de Fibonacci, calculado mediante programación dinámica. Por ejemplo,

```
fib 8 ~> 21
```

```
fib :: Int -> Int
fib n = valor t n
  where t = dinamica calculaFib (cotasFib n)
```

- `(calculaFib t i)` es el valor de i -ésimo término de la sucesión de Fibonacci calculado mediante la tabla `t` que contiene los anteriores. Por ejemplo,

```
calculaFib (tabla []) 0 ~> 0
calculaFib (tabla [(0,0),(1,1),(2,1),(3,2)]) 4 ~> 3
```

Además,

```
ghci> dinamica calculaFib (0,6)
Tbl [(0,0),(1,1),(2,1),(3,2),(4,3),(5,5),(6,8)]
```

```
calculaFib :: Tabla Int Int -> Int -> Int
calculaFib t i
  | i <= 1    = i
  | otherwise = valor t (i-1) + valor t (i-2)
```

- `(cotasFib n)` son las cotas del vector que se necesita para calcular el n -ésimo término de la sucesión de Fibonacci mediante programación dinámica.

```
cotasFib :: Int -> (Int,Int)
cotasFib n = (0,n)
```

Definición de Fibonacci mediante divide y vencerás

- `(fibR n)` es el n -ésimo término de la sucesión de Fibonacci calculado mediante divide y vencerás.

```
fibR :: Int -> Int
fibR 0 = 0
fibR 1 = 1
fibR n = fibR (n-1) + fibR (n-2)
```

- Comparación:

```
ghci> fib 30
832040
(0.01 secs, 0 bytes)
ghci> fibR 30
832040
(6.46 secs, 222602404 bytes)
```

Definición de Fibonacci mediante evaluación perezosa

- `fibs` es la lista de los términos de la sucesión de Fibonacci. Por ejemplo,

```
take 10 fibs ~> [0,1,1,2,3,5,8,13,21,34]
```

```
fibs :: [Int]
fibs = 0:1:[x+y | (x,y) <- zip fibs (tail fibs)]
```

- `(fib' n)` es el n -ésimo término de la sucesión de Fibonacci, calculado a partir de `fibs`. Por ejemplo,

```
fib' 8 ~> 21
```

```
fib' :: Int -> Int
fib' n = fibs!!n
```

- Comparaciones:

```
ghci> fib 30
832040
(0.02 secs, 524808 bytes)
ghci> fib' 30
832040
(0.01 secs, 542384 bytes)
ghci> fibR 30
832040
(6.46 secs, 222602404 bytes)
```

24.3. Producto de cadenas de matrices (PCM)

24.3.1. Descripción del problema PCM

Descripción del problema

- Para multiplicar una matriz de orden $m * p$ y otra de orden $p * n$ se necesitan mnp multiplicaciones de elementos.
- El problema del producto de una cadena de matrices (en inglés, “matrix chain multiplication”) consiste en dada una sucesión de matrices encontrar la manera de multiplicarlas usando el menor número de productos de elementos.
- Ejemplo: Dada la sucesión de matrices

$$A(30 \times 1), B(1 \times 40), C(40 \times 10), D(10 \times 25)$$

las productos necesarios en las posibles asociaciones son

$$\begin{array}{l} ((AB)C)D \quad 30 \times 1 \times 40 + 30 \times 40 \times 10 + 30 \times 10 \times 25 = 20700 \\ A(B(CD)) \quad 40 \times 10 \times 25 + 1 \times 40 \times 25 + 30 \times 1 \times 25 = 11750 \\ (AB)(CD) \quad 30 \times 1 \times 40 + 40 \times 10 \times 25 + 30 \times 40 \times 25 = 41200 \\ A((BC)D) \quad 1 \times 40 \times 10 + 1 \times 10 \times 25 + 30 \times 1 \times 25 = 1400 \\ (A(BC))D \quad 1 \times 40 \times 10 + 30 \times 1 \times 10 + 30 \times 10 \times 25 = 8200 \end{array}$$

El algoritmo del PCM

- El PCM correspondiente a la sucesión d_0, \dots, d_n consiste en encontrar la manera de multiplicar una sucesión de matrices A_1, \dots, A_n (tal que el orden de A_i es $d_{i-1} \times d_i$) usando el menor número de productos de elementos.
- Sea $c_{i,j}$ el mínimo número de multiplicaciones necesarias para multiplicar la cadena A_i, \dots, A_j ($1 \leq i \leq j \leq n$).
- Relación de recurrencia de $c_{i,j}$:

$$c_{i,i} = 0$$

$$c_{i,j} = \text{minimo}\{c_{i,k} + c_{k+1,j} + d_{i-1}d_kd_j \mid i \leq k < j\}$$
- La solución del problema es $c_{1,n}$.

24.3.2. Solución del PCM mediante programación dinámica

- Importación de librerías auxiliares:

```
import Dinamica
```


- Cadena representa el producto de una cadena de matrices. Por ejemplo,

$$\begin{aligned} P(A_1) (P(A_2) (A_3)) &\rightsquigarrow (A_1 * (A_2 * A_3)) \\ P(P(A_1) (A_2)) (A_3) &\rightsquigarrow ((A_1 * A_2) * A_3) \end{aligned}$$

```
data Cadena = A Int
            | P Cadena Cadena

instance Show Cadena where
  show (A x)      = "A" ++ show x
  show (P p1 p2) = concat ["(", show p1, " * ", show p2, ")"]
```

- Los índices de la matriz de cálculo son de la forma (i, j) y sus valores (v, k) donde v es el mínimo número de multiplicaciones necesarias para multiplicar la cadena A_i, \dots, A_j y k es la posición donde dividir la cadena de forma óptima.

```
type IndicePCM = (Int, Int)
type ValorPCM  = (Int, Int)
```

- $(pcm\ ds)$ es el par formado por el mínimo número de multiplicaciones elementales para multiplicar una sucesión de matrices A_1, \dots, A_n (tal que el orden de A_i es $d_{i-1} \times d_i$ y $ds = [d_0, \dots, d_n]$). Por ejemplo,

$$pcm\ [30, 1, 40, 10, 25] \rightsquigarrow (1400, (A_1 * ((A_2 * A_3) * A_4)))$$

```
pcm :: [Int] -> (Int, Cadena)
pcm ds = (v, cadena t 1 n)
  where n      = length ds - 1
        t      = dinamica (calculaPCM ds) (cotasPCM n)
        (v, _) = valor t (1, n)
```

- $(calculaPCM\ ds\ t\ (i, j))$ es el valor del índice (i, j) calculado a partir de la lista ds de dimensiones de las matrices y la tabla t de valores previamente calculados.

```
calculaPCM :: [Int] -> Tabla IndicePCM ValorPCM
           -> IndicePCM -> ValorPCM
calculaPCM ds t (i, j)
  | i == j      = (0, i)
  | otherwise =
    minimum [(fst(valor t (i, k))
              + fst(valor t (k+1, j))
```

```
+ ds!!(i-1) * ds!!k * ds!!j, k)
| k <- [i..j-1]]
```

- (cotasPCM n) son las cotas de los índices para el producto de una cadena de n matrices.

```
cotasPCM :: Int -> (IndicePCM,IndicePCM)
cotasPCM n = ((1,1),(n,n))
```

- (cadena t i j) es la cadena que resultar de agrupar las matrices A_i, \dots, A_j según los valores de la tabla t.

```
cadena :: Tabla IndicePCM ValorPCM -> Int -> Int -> Cadena
cadena t i j
  | i == j-1 = P (A i) (A j)
  | k == i   = P (A i) (cadena t (i+1) j)
  | k == j-1 = P (cadena t i (j-1)) (A j)
  | otherwise = P (cadena t i (k-1)) (cadena t k j)
  where (_,k) = valor t (i,j)
```

- (pcm' ds) es la lista de los índices y valores usados en el cálculo del mínimo número de multiplicaciones necesarias para multiplicar una sucesión de matrices A_1, \dots, A_n (tal que el orden de A_i es $d_{i-1} \times d_i$ y $ds = [d_0, \dots, d_n]$). Por ejemplo,

```
ghci> pcm' [30,1,40,10,25]
[((1,1),(0,1)),((1,2),(1200,1)),((1,3),(700,1)),((1,4),(1400,1)),
 ((2,2),(0,2)),((2,3),(400,2)),((2,4),(650,3)),
 ((3,3),(0,3)),((3,4),(10000,3)),
 ((4,4),(0,4))]
```

```
pcm' :: [Int] -> [((Int, Int), ValorPCM)]
pcm' ds = [((i,j),valor t (i,j)) | i <- [1..n], j <- [i..n]]
  where n = length ds - 1
        t = dinamica (calculaPCM ds) (cotasPCM n)
```

24.3.3. Solución del PCM mediante divide y vencerás

- (pcmDyV ds) es la solución del PCM correspondiente a ds mediante divide y vencerás. Por ejemplo,

```
| pcmDyV [30,1,40,10,25] ~> (1040,(A1*((A2*A3)*A4)))
```

```
pcmDyV :: [Int] -> (Int, Cadena)
pcmDyV ds = cadenaDyV ds 1 n
  where n = length ds - 1
```

- `cadenaDyV ds i j`) es la solución del PCM correspondiente a $[d_i, \dots, d_j]$. Por ejemplo,

```
cadenaDyV [30,1,40,10,25] 1 4 ~ (1040, (A1*((A2*A3)*A4)))
cadenaDyV [30,1,40,10,25] 2 4 ~ (290, ((A2*A3)*A4))
```

```
cadenaDyV :: [Int] -> Int -> Int -> (Int, Cadena)
cadenaDyV ds i j
  | i == j    = (0, A i)
  | i == j-1 = (ds!!1*ds!!2, P (A i) (A j))
  | k == i    = (v, P (A i) (subcadena (i+1) j))
  | k == j-1 = (v, P (subcadena i (j-1)) (A j))
  | otherwise = (v, P (subcadena i (k-1)) (subcadena k j))
  where (v,k) = minimum [((valor i k)
                        + (valor (k+1) j)
                        + ds!!(i-1) * ds!!k * ds!!j, k)
                        | k <- [i..j-1]]
        valor p q    = fst (cadenaDyV ds p q)
        subcadena p q = snd (cadenaDyV ds p q)
```

Comparación de los métodos de solucionar el PCM

```
ghci> :set +s

ghci> fst (pcm [1..20])
2658
(0.80 secs, 39158964 bytes)

ghci> fst (pcmDyV [1..20])
1374
(2871.47 secs, 133619742764 bytes)
```

24.4. Árboles binarios de búsqueda optimales (ABBO)

24.4.1. Descripción del problema de ABBO

Descripción del problema de ABBO

- Para cada clave c_i , sea p_i la probabilidad de acceso a c_i .
- Un árbol binario de búsqueda es optimal (ABBO) si la media del número de comparaciones para todas las claves

$$a(T) = \sum d_i p_i$$

donde d_i es la distancia de la clave c_i a la raíz (es decir, el número de comparaciones necesarias para llegar a c_i), es mínima.

El algoritmo del ABBO

- Sea $c_{i,j}$ el mínimo valor $a(T)$ cuando el árbol T contiene las claves c_i, \dots, c_j .
- Relación de recurrencia para calcular $c_{i,j}$:
 - Si $i > j$, $c_{i,j} = 0$.
 - Si $i = j$, $c_{i,j} = p_i$.
 - Si $i < j$,

$$c_{i,j} = \min_{i \leq k \leq j} \left((c_{i,k-1} + \sum_{l=i}^{l=k-1} p_l) + (c_{k+1,j} + \sum_{l=k+1}^{l=j} p_l) + p_k \right)$$

- El tercer caso puede simplificarse

$$c_{i,j} = \min_{i \leq k \leq j} (c_{i,k-1} + c_{k+1,j}) + \sum_{l=i}^{l=j} p(l)$$

24.4.2. Solución del ABBO mediante programación dinámica

- En la matriz de cálculo del ABBO el valor (v, k) correspondiente al índice (i, j) indica que v es el mínimo valor $a(T)$ cuando el árbol T contiene las claves c_i, \dots, c_j y que la división óptima se obtiene dividiendo las claves en dos mediante c_k .

```
type Indice = (Int, Int)
type Valor  = (Float, Int)
```

- (ABB a) es el tipo de los árboles binarios de búsqueda sobre a.

```
data ABB a = Vacio
  | Nodo a (ABB a) (ABB a)
  deriving Show
```

- (abbo cs ps) es el par formado por un ABBO correspondiente a la lista de claves cs cuyas correspondientes probabilidades de acceso son los elementos de la lista ps y por su valor. Por ejemplo,

```
ghci> abbo ejProblema
(Nodo 4 (Nodo 1 Vacio
        (Nodo 3 Vacio Vacio))
 (Nodo 10
  (Nodo 8 Vacio Vacio)
  (Nodo 15
   (Nodo 11 Vacio Vacio)
   Vacio)),
2.15)
```

- Definición de abbo:

```
abbo :: Problema -> (ABB Int,Float)
abbo pb = (solucion c t (1,n) , fst (valor t (1,n)))
  where (cs,ps) = pb
        n      = length ps
        c      = listArray (1,n) cs
        p      = listArray (1,n) ps
        t      = dinamica (calcula p) (cotas n)
```

- (calcula p t (i,j)) es el valor del índice (i,j) donde p es el vector de probabilidades y t es la tabla calculada hasta el momento.

```
calcula :: Array Int Float -> Tabla Indice Valor
        -> Indice -> Valor
calcula p t (i,j)
  | i > j      = (0.0,0)
  | i == j    = (p!i,i)
  | otherwise = suma1 (minimum [(fst(valor t (i,k-1))
                                + fst(valor t (k+1,j))), k)
                      | k <- [i..j]])
                    (sumaSegmento i j p)
  where suma1 (x,y) z = (x+z,y)
```

- `(sumaSegmento i j p)` es la suma de los valores de los elementos del vector `p` desde la posición `i` a la `j`. Por ejemplo,

```
> sumaSegmento 2 4 (array (1,5)
                      [(i,fromIntegral i/2) | i <- [1..5]])
4.5
```

```
sumaSegmento :: Int -> Int -> Array Int Float -> Float
sumaSegmento i j p = sum [p!l | l <- [i..j]]
```

- `(cotas n)` son las cotas de la matriz reversaria para resolver el problema del árbol de búsqueda minimal óptimo con `n` claves.

```
cotas :: Int -> ((Int,Int),(Int,Int))
cotas n = ((1,0),(n+1,n))
```

- `(solucion cs c (i,j))` es el ABBO correspondiente a las claves `c(i),...,c(j)` a partir de la tabla de cálculo `t`.

```
solucion :: Array Int Int -> Tabla Indice Valor
          -> Indice -> ABB Int
solucion cs t (i,j)
  | i > j      = Vacio
  | i == j    = Nodo c Vacio Vacio
  | otherwise = Nodo c (solucion cs t (i,k-1))
                    (solucion cs t (k+1,j))
  where (_,k) = valor t (i,j)
        c     = cs ! k
```

24.5. Caminos mínimos entre todos los pares de nodos de un grafo(CM)

24.5.1. Descripción del problema

- Cálculo de los caminos de coste mínimo entre todos los pares de nodos de un grafo no dirigido.
- Notación:
 - $c_{i,j}$ es el mínimo coste del camino del vértice i al j .

- $p_{i,j} = \begin{cases} 0, & \text{si } i = j \\ \text{peso del arco entre } i \text{ y } j, & \text{si } i \neq j \text{ y hay arco de } i \text{ a } j \\ \infty, & \text{en otro caso} \end{cases}$
- $c_{i,j,k}$ es el mínimo coste del camino del vértice i al j , usando los vértices $1, \dots, k$.

- Relación de recurrencia para calcular $c_{i,j}$:

- $c_{i,j,0} = p_{i,j}$
- $c_{i,j,k} = \min\{c_{i,j,k-1}, c_{i,k,k-1} + c_{k,j,k-1}\}$

- El algoritmo se conoce como el algoritmo de Floyd.

24.5.2. Solución del problema de los caminos mínimos (CM)

- Importación de librerías auxiliares:

```
import Dinamica

-- Nota: Elegir una implementación de los grafos.
import GrafoConVectorDeAdyacencia
-- import GrafoConMatrizDeAdyacencia
```

- Ejemplos de grafos para el problema:

```
ej1Grafo :: Grafo Int Int
ej1Grafo = creaGrafo True (1,6)
                [(i,j,(v!!(i-1))!!(j-1))
                 | i <- [1..6], j <- [1..6]]

v :: [[Int]]
v = [[ 0, 4, 1, 6,100,100],
      [ 4, 0, 1,100, 5,100],
      [ 1, 1, 0,100, 8, 2],
      [ 6,100,100, 0,100, 2],
      [100, 5, 8,100, 0, 5],
      [100,100, 2, 2, 5, 0]]
```

- Ejemplos de grafos para el problema:

```

ej2Grafo :: Grafo Int Int
ej2Grafo = creaGrafo True (1,6)
              [(i,j,(v'!!(i-1))!!(j-1))
               | i <- [1..6], j <- [1..6]]

v' :: [[Int]]
v' = [[ 0, 4,100,100,100, 2],
       [ 1, 0, 3, 4,100,100],
       [ 6, 3, 0, 7,100,100],
       [ 6,100,100, 0, 2,100],
       [100,100,100, 5, 0,100],
       [100,100,100, 2, 3, 0]]

```

- En la matriz del cálculo del camino mínimo, los índices son de la forma (i, j, k) y los valores de la forma (v, xs) representando que el camino mínimo desde el vértice i al j usando los vértices $1, \dots, k$ tiene un coste v y está formado por los vértices xs .

```

type IndiceCM = (Int,Int,Int)
type ValorCM  = (Int,[Int])

```

- `(caminosMinimos g)` es la lista de los caminos mínimos entre todos los nodos del grafo g junto con sus costes. Por ejemplo,

```

ghci> caminosMinimos ej1Grafo
[((1,2),(2,[1,3,2])), ((1,3),(1,[1,3])), ((1,4),(5,[1,3,6,4])),
 ((1,5),(7,[1,3,2,5])),((1,6),(3,[1,3,6])),((2,3),(1,[2,3])),
 ((2,4),(5,[2,3,6,4])),((2,5),(5,[2,5])), ((2,6),(3,[2,3,6])),
 ((3,4),(4,[3,6,4])), ((3,5),(6,[3,2,5])),((3,6),(2,[3,6])),
 ((4,5),(7,[4,6,5])), ((4,6),(2,[4,6])), ((5,6),(5,[5,6]))]

```

```

caminoMinimos :: (Grafo Int Int) -> [(IndiceCM, ValorCM)]
caminoMinimos g =
  [(i,j), valor t (i,j,n) | i <- [1..n], j <- [i+1..n]]
  where n = length (nodos g)
        t = dinamica (calculaCM g) (cotasCM n)

```

- `(calculaCM g t (i,j,k))` es el valor del camino mínimo desde el vértice i al j usando los vértices $1, \dots, k$ del grafo g y la tabla t de los valores anteriores al índice (i, j, k) .


```

calculaCM :: (Grafo Int Int) -> Tabla IndiceCM ValorCM
          -> IndiceCM -> ValorCM
calculaCM g t (i,j,k)
  | k==0      = (peso i j g, if i==j then [i] else [i,j])
  | v1<=v2    = (v1,p)
  | otherwise = (v2,p1++p2)
where (v1,p)  = valor t (i,j,k-1)
      (a,p1)  = valor t (i,k,k-1)
      (b, _:p2) = valor t (k,j,k-1)
      v2 = a+b

```

- (cotasCM n) son las cotas de la matriz para resolver el problema de los caminos mínimos en un grafo con n nodos.

```

cotasCM :: Int -> ((Int, Int, Int), (Int, Int, Int))
cotasCM n = ((1, 1, 0), (n, n, n))

```

24.6. Problema del viajante (PV)

24.6.1. Descripción del problema

- Dado un grafo no dirigido con pesos encontrar una camino en el grafo que visite todos los nodos exactamente una vez y cuyo coste sea mínimo.
- Notación:
 - Los vértices del grafo son $1, 2, \dots, n$.
 - $p_{i,j} = \begin{cases} 0, & \text{si } i = j \\ \text{peso del arco entre } i \text{ y } j, & \text{si } i \neq j \text{ y hay arco de } i \text{ a } j \\ \infty, & \text{en otro caso} \end{cases}$
 - El vértice inicial y final es el n .
 - $c_{i,S}$ es el camino más corto que comienza en i , termina en n y pasa exactamente una vez por cada uno de los vértices del conjunto S .
- Relación de recurrencia de $c_{i,S}$:
 - $c_{i,\emptyset} = p_{i,n}$, si $i \neq n$.
 - $c_{i,S} = \min\{p_{i,j} + c_{j,S-\{j\}} : j \in S\}$, si $i \neq n, i \notin S$.
- La solución es $c_{n,\{1,\dots,n-1\}}$.

24.6.2. Solución del problema del viajante (PV)

- Importación de librerías auxiliares

```
import Dinamica

-- Nota: Elegir una implementación de los grafos.
import GrafoConVectorDeAdyacencia
-- import GrafoConMatrizDeAdyacencia
```

- Nota: Para el PV se usará la representación de los de conjuntos de enteros como números enteros que se describe a continuación.
- Los conjuntos se representan por números enteros.

```
type Conj = Int
```

- `(conj2Lista c)` es la lista de los elementos del conjunto `c`. Por ejemplo,

```
conj2Lista 24 ~> [3,4]
conj2Lista 30 ~> [1,2,3,4]
conj2Lista 22 ~> [1,2,4]
```

```
conj2Lista :: Conj -> [Int]
conj2Lista s = c2l s 0
  where
    c2l 0 _ = []
    c2l n i | odd n = i : c2l (n `div` 2) (i+1)
             | otherwise = c2l (n `div` 2) (i+1)
```

- `maxConj` es el máximo número que puede pertenecer al conjunto. Depende de la implementación de Haskell.

```
maxConj :: Int
maxConj =
  truncate (logBase 2 (fromIntegral maxInt)) - 1
  where maxInt = maxBound :: Int
```

- `vacio` es el conjunto vacío.

```
vacio :: Conj
vacio = 0
```

- (esVacio c) se verifica si c es el conjunto vacío.

```
esVacio :: Conj -> Bool
esVacio n = n==0
```

- (conjCompleto n) es el conjunto de los números desde 1 hasta n.

```
conjCompleto :: Int -> Conj
conjCompleto n
  | (n>=0) && (n<=maxConj) = 2^(n+1)-2
  | otherwise = error ("conjCompleto:" ++ show n)
```

- (inserta x c) es el conjunto obtenido añadiendo el elemento x al conjunto c.

```
inserta :: Int -> Conj -> Conj
inserta i s
  | i>=0 && i<=maxConj = d'*e+m
  | otherwise          = error ("inserta:" ++ show i)
  where (d,m) = divMod s e
        e     = 2^i
        d'    = if odd d then d else d+1
```

- (elimina x c) es el conjunto obtenido eliminando el elemento x del conjunto c.

```
elimina :: Int -> Conj -> Conj
elimina i s = d'*e+m
  where (d,m) = divMod s e
        e     = 2^i
        d'    = if odd d then d-1 else d
```

- Ejemplo de grafo para el problema:

```

      4      5
+----- 2 -----+
|         |1     |
|  1     |  8   |
1----- 3 -----5
|         \2   /
|  6     2\  /5
+----- 4 --6
```

- La definición del grafo anterior es

```

ej1 :: Grafo Int Int
ej1 = creaGrafo True (1,6)
      [(i,j,(v1!!(i-1))!!(j-1))
       | i <- [1..6], j <- [1..6]]
v1 :: [[Int]]
v1 = [[ 0, 4, 1, 6,100,100],
      [ 4, 0, 1,100, 5,100],
      [ 1, 1, 0,100, 8, 2],
      [ 6,100,100, 0,100, 2],
      [100, 5, 8,100, 0, 5],
      [100,100, 2, 2, 5, 0]]

```

- Los índices de la matriz de cálculo son de la forma (i, S) y sus valores (v, xs) donde xs es el camino mínimo desde i hasta n visitando cada vértice de S exactamente una vez y v es el coste de xs .

```

type IndicePV = (Int,Conj)
type ValorPV  = (Int,[Int])

```

- $(\text{viajante } g)$ es el par (v, xs) donde xs es el camino de menor coste que pasa exactamente una vez por todos los nodos del grafo g empezando en su último nodo y v es su coste. Por ejemplo,

```

|ghci> viajante ej1
(20,[6,4,1,3,2,5,6])

```

```

viajante :: Grafo Int Int -> (Int,[Int])
viajante g = valor t (n,conjCompleto (n-1))
  where n = length (nodos g)
        t = dinamica (calculaPV g n) (cotasPV n)

```

- $(\text{calculaPV } g \ n \ t \ (i,k))$ es el valor del camino mínimo en el grafo g desde i hasta n , calculado usando la tabla t , visitando cada nodo del conjunto k exactamente una vez.

```

calculaPV :: Grafo Int Int -> Int -> Tabla IndicePV ValorPV
          -> IndicePV -> ValorPV
calculaPV g n t (i,k)
  | esVacio k = (peso i n g,[i,n])

```

```
| otherwise = minimum [sumaPrim (valor t (j, elimina j k))  
                        (peso i j g)  
                        | j <- conj2Lista k]  
where sumaPrim (v,xs) v' = (v+v',i:xs)
```

- (cotasPV n) son las cotas de la matriz de cálculo del problema del viajante en un grafo con n nodos.

```
cotasPV :: Int -> ((Int,Conj),(Int,Conj))  
cotasPV n = ((1,vacio),(n,conjCompleto n))
```


Apéndice A

Resumen de funciones predefinidas de Haskell

1. `x + y` es la suma de x e y.
2. `x - y` es la resta de x e y.
3. `x / y` es el cociente de x entre y.
4. `x ^ y` es x elevado a y.
5. `x == y` se verifica si x es igual a y.
6. `x /= y` se verifica si x es distinto de y.
7. `x < y` se verifica si x es menor que y.
8. `x <= y` se verifica si x es menor o igual que y.
9. `x > y` se verifica si x es mayor que y.
10. `x >= y` se verifica si x es mayor o igual que y.
11. `x && y` es la conjunción de x e y.
12. `x || y` es la disyunción de x e y.
13. `x:ys` es la lista obtenida añadiendo x al principio de ys.
14. `xs ++ ys` es la concatenación de xs e ys.
15. `xs !! n` es el elemento n-ésimo de xs.
16. `f . g` es la composición de f y g.
17. `abs x` es el valor absoluto de x.
18. `and xs` es la conjunción de la lista de booleanos xs.
19. `ceiling x` es el menor entero no menor que x.
20. `chr n` es el carácter cuyo código ASCII es n.
21. `concat xss` es la concatenación de la lista de listas xss.
22. `const x y` es x.

23. `curry f` es la versión curryficada de la función f .
24. `div x y` es la división entera de x entre y .
25. `drop n xs` borra los n primeros elementos de xs .
26. `dropWhile p xs` borra el mayor prefijo de xs cuyos elementos satisfacen el predicado p .
27. `elem x ys` se verifica si x pertenece a ys .
28. `even x` se verifica si x es par.
29. `filter p xs` es la lista de elementos de la lista xs que verifican el predicado p .
30. `flip f x y` es $f\ y\ x$.
31. `floor x` es el mayor entero no mayor que x .
32. `foldl f e xs` pliega xs de izquierda a derecha usando el operador f y el valor inicial e .
33. `foldr f e xs` pliega xs de derecha a izquierda usando el operador f y el valor inicial e .
34. `fromIntegral x` transforma el número entero x al tipo numérico correspondiente.
35. `fst p` es el primer elemento del par p .
36. `gcd x y` es el máximo común divisor de x e y .
37. `head xs` es el primer elemento de la lista xs .
38. `init xs` es la lista obtenida eliminando el último elemento de xs .
39. `isSpace x` se verifica si x es un espacio.
40. `isUpper x` se verifica si x está en mayúscula.
41. `isLower x` se verifica si x está en minúscula.
42. `isAlpha x` se verifica si x es un carácter alfabético.
43. `isDigit x` se verifica si x es un dígito.
44. `isAlphaNum x` se verifica si x es un carácter alfanumérico.
45. `iterate f x` es la lista $[x, f(x), f(f(x)), \dots]$.
46. `last xs` es el último elemento de la lista xs .
47. `length xs` es el número de elementos de la lista xs .
48. `map f xs` es la lista obtenida aplicado f a cada elemento de xs .
49. `max x y` es el máximo de x e y .
50. `maximum xs` es el máximo elemento de la lista xs .
51. `min x y` es el mínimo de x e y .
52. `minimum xs` es el mínimo elemento de la lista xs .
53. `mod x y` es el resto de x entre y .
54. `not x` es la negación lógica del booleano x .

55. `noElem x ys` se verifica si x no pertenece a ys .
56. `null xs` se verifica si xs es la lista vacía.
57. `odd x` se verifica si x es impar.
58. `or xs` es la disyunción de la lista de booleanos xs .
59. `ord c` es el código ASCII del carácter c .
60. `product xs` es el producto de la lista de números xs .
61. `rem x y` es el resto de x entre y .
62. `repeat x` es la lista infinita $[x, x, x, \dots]$.
63. `replicate n x` es la lista formada por n veces el elemento x .
64. `reverse xs` es la inversa de la lista xs .
65. `round x` es el redondeo de x al entero más cercano.
66. `scanr f e xs` es la lista de los resultados de plegar xs por la derecha con f y e .
67. `show x` es la representación de x como cadena.
68. `signum x` es 1 si x es positivo, 0 si x es cero y -1 si x es negativo.
69. `snd p` es el segundo elemento del par p .
70. `splitAt n xs` es $(\text{take } n \text{ } xs, \text{drop } n \text{ } xs)$.
71. `sqrt x` es la raíz cuadrada de x .
72. `sum xs` es la suma de la lista numérica xs .
73. `tail xs` es la lista obtenida eliminando el primer elemento de xs .
74. `take n xs` es la lista de los n primeros elementos de xs .
75. `takeWhile p xs` es el mayor prefijo de xs cuyos elementos satisfacen el predicado p .
76. `uncurry f` es la versión cartesiana de la función f .
77. `until p f x` aplica f a x hasta que se verifique p .
78. `zip xs ys` es la lista de pares formado por los correspondientes elementos de xs e ys .
79. `zipWith f xs ys` se obtiene aplicando f a los correspondientes elementos de xs e ys .

Bibliografía

- [1] Richard Bird: [Introducción a la programación funcional con Haskell](#). (Prentice Hall, 2000).
- [2] Antony Davie: *An Introduction to Functional Programming Systems Using Haskell*. (Cambridge University Press, 1992).
- [3] Paul Hudak: *The Haskell School of Expression: Learning Functional Programming through Multimedia*. (Cambridge University Press, 2000).
- [4] Graham Hutton: [Programming in Haskell](#). (Cambridge University Press, 2007).
- [5] Bryan O’Sullivan, Don Stewart y John Goerzen: [Real World Haskell](#). (O’Reilly, 2008).
- [6] F. Rabhi y G. Lapalme *Algorithms: A functional programming approach* (Addison-Wesley, 1999).
- [7] Blas C. Ruiz, Francisco Gutiérrez, Pablo Guerrero y José E. Gallardo: *Razonando con Haskell*. (Thompson, 2004).
- [8] Simon Thompson: *Haskell: The Craft of Functional Programming*, Second Edition. (Addison-Wesley, 1999).