

Programación declarativa (2007–08)

Tema 3: Estructuras de datos

José A. Alonso Jiménez

Grupo de Lógica Computacional
Departamento de Ciencias de la Computación e I.A.
Universidad de Sevilla

Tema 3: Estructuras de datos (I)

1. Listas

- Construcción de listas

- Funciones sobre listas

- Funciones de orden superior sobre listas

- Ordenación de listas

2. Listas especiales

- Cadenas

- Caracteres

- Funciones de cadenas y caracteres

- Listas infinitas y evaluación perezosa

3. Tuplas

- Uso de tuplas

- Listas y tuplas

- Tuplas y currificación

Tema 3: Estructuras de datos (II)

4. Tipos de datos definidos

- Definiciones de tipos

- Números racionales

- Tipo de dato definido: Árboles

- Árboles de búsqueda

- Usos especiales de definiciones de datos

Tema 3: Estructuras de datos

1. Listas

Construcción de listas

Funciones sobre listas

Funciones de orden superior sobre listas

Ordenación de listas

2. Listas especiales

3. Tuplas

4. Tipos de datos definidos

Listas

- ▶ Las **listas** se usan para agrupar varios elementos.
- ▶ Los **elementos** de una lista tienen que ser del mismo tipo.
- ▶ El **tipo de una lista** se indica escribiendo el tipo de sus elementos entre corchetes.
- ▶ Maneras de **construir** listas:
 - ▶ enumeración
 - ▶ con el operador (:)
 - ▶ intervalos numéricos
 - ▶ por comprensión

Construcción de listas por enumeración

► Ejemplos de listas por enumeración:

```
[1,2,3]           :: [Int]
[True,False,True] :: [Bool]
[sin, cos, tan]   :: [Float -> Float]
[[1,2,3],[1,4]]   :: [[Int]]
```

► Ejemplos de listas con expresiones:

```
[1+2, 3*4, length [1,2,4,5]] :: [Int]
[3<4, 2+3==4+1, (2<3) && (2>3)] :: [Bool]
[map (1+), filter (2<)]       :: [[Int] -> [Int]]
```

► Ejemplos de listas unitarias:

```
[3] :: [Int]
[[True, 3<2]] :: [[Bool]]
```

Construcción de listas por enumeración

La lista vacía es polimorfa:

```
:set +t
tail [3]      ~> [] :: [Integer]
tail [True]   ~> [] :: [Bool]

:t length     ~> length :: [a] -> Int
length []     ~> 0 :: Int
:t sum        ~> sum :: Num a => [a] -> a
sum []        ~> 0 :: Integer
:t and        ~> and :: [Bool] -> Bool
and []        ~> True :: Bool
```

Construcción de listas con el operador :

- ▶ $x:l$ es la lista obtenida añadiendo el elemento x al principio de la lista l .
- ▶ El tipo de $(:)$ es $a \rightarrow [a] \rightarrow [a]$
- ▶ El operador $(:)$ asocia por la derecha.
- ▶ Ejemplos:

$$\begin{array}{l|l} 1:2:3:[] & \rightsquigarrow [1,2,3] \\ 1:[2,3] & \rightsquigarrow [1,2,3] \end{array}$$

Construcción de listas mediante intervalos numéricos

- Ejemplos de construcción de listas mediante intervalos numéricos:

[3..7] \rightsquigarrow [3,4,5,6,7]

[1,3..10] \rightsquigarrow [1,3,5,7,9]

[7..3] \rightsquigarrow []

[7,6..3] \rightsquigarrow [7,6,5,4,3]

[2.5..6.5] \rightsquigarrow [2.5,3.5,4.5,5.5,6.5]

[2.5..6.3] \rightsquigarrow [2.5,3.5,4.5,5.5,6.5]

[2.5..6.7] \rightsquigarrow [2.5,3.5,4.5,5.5,6.5]

- **[n..m]** es la lista de los números desde n a m de 1 en 1.
- **[n,p..m]** es la lista de los números desde n a m de d en d donde $d = p-n$.

Construcción de listas por comprensión

- ▶ Ejemplos de lista intensional con un generador:

```
[x*x | x <- [1,3,7] ] ~> [1,9,49]  
[2*x | x <- [1..10] ] ~> [2,4,6,8,10,12,14,16,18,20]
```

- ▶ Ejemplos de lista intensional con dos generadores:

```
Main> [[x,y] | x <- [1,2], y <- [3,4]]  
[[1,3],[1,4],[2,3],[2,4]]
```

- ▶ Ejemplos de lista intensional con patrones:

```
[x+y | [x,y] <- [[1,2],[3,4],[5,6]]] ~> [3,7,11]
```

- ▶ Ejemplos de lista intensional con restricciones:

```
[x | (x:y) <- [[7,2,3],[1,3,4],[9,6]], x>sum y] ~> [7,9]
```

Ejemplos de definiciones con listas por comprensión

- ▶ `todosPares xs` se verifica si todos los elementos de la lista `xs` son pares. Por ejemplo,

```
todosPares [2,4,6]    ~> True
todosPares [2,4,6,7] ~> False
```

```
todosPares :: [Int] -> Bool
todosPares xs = (xs == [x | x<-xs, even x])
```

- ▶ `triangulares n` es la lista de las lista de números consecutivos desde `[1]` hasta `[1,2,...,n]`. Por ejemplo,

```
triangulares 4 ~> [[1],[1,2],[1,2,3],[1,2,3,4]]
```

```
triangulares :: Int -> [[Int]]
triangulares n = [[1..x] | x <- [1..n]]
```

Tema 3: Estructuras de datos

1. Listas

Construcción de listas

Funciones sobre listas

Funciones de orden superior sobre listas

Ordenación de listas

2. Listas especiales

3. Tuplas

4. Tipos de datos definidos

Funciones sobre listas

- ▶ Patrón para definiciones sobre listas:
 - ▶ Base: []
 - ▶ Paso: $x:xs$
- ▶ Funciones sobre listas del preludio definidas anteriormente:
 - ▶ `head l` es la cabeza de la lista `l`
 - ▶ `tail l` es el resto de la lista `l`
 - ▶ `sum l` es la suma de los elementos de `l`
 - ▶ `length l` es el número de elementos de `l`
 - ▶ `map f l` es la lista obtenida aplicando `f` a cada elemento de `l`
 - ▶ `filter p l` es la lista de los elementos de `l` que cumplen la propiedad `p`

Comparación y ordenación lexicográfica de listas

- ▶ Se pueden comparar y ordenar listas (con operadores como == y <) con la condición de que se puedan o comparar y ordenar sus elementos.
- ▶ Definición de la igualdad de listas:

```
Prelude  
[]      == []      = True  
(x:xs) == (y:ys) = x==y && xs==ys  
_       == _       = False
```

Concatenación de listas

- `l1 ++ l2` es la concatenación de `l1` y `l2`. Por ejemplo,

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

Prelude

`(++) :: [a] -> [a] -> [a]`

`[] ++ ys = ys`

`(x:xs) ++ ys = x : (xs ++ ys)`

- `concat l` es la concatenación de las lista de `l`. Por ejemplo,

`concat [[1,2,3],[4,5],[],[1,2]] ~> [1,2,3,4,5,1,2]`

Prelude

`concat :: [[a]] -> [a]`

`concat [] = []`

`concat (x:xs) = x ++ concat xs`

Propiedades de la concatenación de listas

- ▶ Longitud de la concatenación:

```
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.
```

- ▶ Longitud de la concatenación general:

```
prop_length_concat :: [[Int]] -> Bool
prop_length_concat xss =
    length(concat xss) == sum (map length xss)
```

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


Selección de partes de una lista

- `head 1` es la cabeza de la lista 1. Por ejemplo,

| `head [3,5,2]` \rightsquigarrow 3

Prelude

`head :: [a] -> a`

`head (x:_) = x`

- `tail 1` es el resto de la lista 1. Por ejemplo,

| `tail [3,5,2]` \rightsquigarrow `[5,2]`

Prelude

`tail :: [a] -> [a]`

`tail (_:xs) = xs`

Selección de partes de una lista

► Conjetura:

```
prop_head_tail_1 :: [Int] -> Bool
prop_head_tail_1 xs =
    (head xs) : (tail xs) == xs
```

► Comprobación de la conjetura:

```
quickCheck prop_head_tail_1
Falsifiable, after 2 tests:
[]
```

► Comprobación del contraejemplo:

```
Main> (head []) : (tail []) == []
False
Main> head []
Program error: pattern match failure: head []
```

Selección de partes de una lista

► Propiedad:

```
prop_head_tail :: [Int] -> Property
prop_head_tail xs =
    not (null xs) ==> (head xs) : (tail xs) == xs
```

► Comprobación de la propiedad:

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

Selección de partes de una lista

- `last 1` es el último elemento de la lista 1. Por ejemplo,

| `last [1,2,3] ~> 3`

Prelude

```
last :: [a] -> a
```

```
last [x]      = x
```

```
last (_:xs) = last xs
```

- `init 1` es la lista 1 sin el último elemento. Por ejemplo,

| `init [1,2,3] ~> [1,2]`

| `init [4] ~> []`

Prelude

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

```
init [x]      = []
```

```
init (x:xs) = x : init xs
```

Selección de partes de una lista

► Propiedad:

```
prop_init_last :: [Int] -> Property
prop_init_last xs =
    not (null xs) ==>
        (init xs) ++ [last xs] == xs
```

► Comprobación:

```
|Main> quickCheck prop_init_last
|OK, passed 100 tests.
```

Selección de partes de una lista

- `take n l` es la lista de los `n` primeros elementos de `l`. Por ejemplo,

```
take 2 [3,5,4,7]  ~> [3,5]
take 12 [3,5,4,7] ~> [3,5,4,7]
```

Prelude

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

Selección de partes de una lista

► Propiedad:

```
prop_take :: Int -> Int -> [Int] -> Property
prop_take n m xs =
    n >= 0 && m >= 0 ==>
    take n (take m xs) == take (min n m) xs
```

► Comprobación:

```
|Main> quickCheck prop_take
|OK, passed 100 tests.
```

Selección de partes de una lista

- `drop n l` es la lista obtenida eliminando los primeros `n` elementos de la lista `l`. Por ejemplo,

```
drop 2 [3..10] ~> [5,6,7,8,9,10]
drop 12 [3..10] ~> []
```

Prelude

```
drop :: Int -> [a] -> [a]
drop n xs | n <= 0 = xs
drop _ []         = []
drop n (_:xs)     = drop (n-1) xs
```

Selección de partes de una lista

► Propiedad de drop:

```
prop_drop :: Int -> Int -> [Int] -> Property
prop_drop n m xs =
    n >= 0 && m >= 0 ==>
    drop n (drop m xs) == drop (n+m) xs
```

► Propiedad de take y drop:

```
prop_take_drop :: Int -> [Int] -> Bool
prop_take_drop n xs =
    (take n xs) ++ (drop n xs) == xs
```

Selección de partes de una lista

- `l !! n` es elemento n -ésimo de `l`, empezando a numerar con el 0. Por ejemplo,

| `[1,3,2,4,9,7] !! 3` \rightsquigarrow 4

```
infixl 9  !!
```

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

Inversa de una lista

- `reverse l` es la inversa de `l`. Por ejemplo,

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

Prelude

`reverse :: [a] -> [a]`

`reverse [] = []`

`reverse (x:xs) = reverse xs ++ [x]`

- Propiedades:

`prop_reverse :: [Int] -> [Int] -> Bool`

`prop_reverse xs ys =`

`reverse(xs ++ ys) == (reverse ys) ++ (reverse xs)`

`&& reverse(reverse xs) == xs`

Longitud de una lista

- `length 1` es el número de elementos de 1. Por ejemplo,

| `length [1,3,6]` \rightsquigarrow 3

Prelude

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

```
length [] = 0
```

```
length (_,xs) = 1 + length xs
```

Test de pertenencia a una lista

- `elem e l` se verifica si `e` es un elemento de `l`. Por ejemplo,

```
elem 2 [1,2,3] ==> True  
elem 4 [1,2,3] ==> False
```

- Definición recursiva

```
elem_1 :: Eq a => a -> [a] -> Bool  
elem_1 _ []      = False  
elem_1 x (y:ys) = (x==y) || elem_1 x ys
```

- Definición con `or` y lista por comprensión:

```
elem_2 :: Eq a => a -> [a] -> Bool  
elem_2 x ys = or [x==y | y <- ys]
```

Test de pertenencia a una lista

- `notElem e l` se verifica si `e` es un elemento de `l`. Por ejemplo,

```
notElem 2 [1,2,3] ~> False
notElem 4 [1,2,3] ~> True
```

- Definición recursiva

```
notElem_1 :: Eq a => a -> [a] -> Bool
notElem_1 _ []      = True
notElem_1 x (y:ys) = (x/=y) && notElem_1 x ys
```

- Definición con `or` y lista por comprensión:

```
notElem_2 :: Eq a => a -> [a] -> Bool
notElem_2 x ys = and [x/=y | y <- ys]
```

Test de pertenencia a una lista

- Equivalencia de las definiciones:

```
prop_equivalencia_notElem :: Int -> [Int] -> Bool
prop_equivalencia_notElem x ys =
    notElem_1 x ys == notElem x ys &&
    notElem_2 x ys == notElem x ys
```

```
prop_equivalencia_elem :: Int -> [Int] -> Bool
prop_equivalencia_elem x ys =
    elem_1 x ys == elem x ys &&
    elem_2 x ys == elem x ys
```

Test de pertenencia a una lista

- Propiedad de elem y notElem:

```
prop_elem_notElem :: Int -> [Int] -> Bool
prop_elem_notElem x ys =
    (elem x ys || notElem x ys) &&
    not ((elem x ys) && (notElem x ys))
```

Tema 3: Estructuras de datos

1. Listas

Construcción de listas

Funciones sobre listas

Funciones de orden superior sobre listas

Ordenación de listas

2. Listas especiales

3. Tuplas

4. Tipos de datos definidos

Funciones de orden superior sobre listas: map

- `map f l` es la lista obtenida aplicando `f` a cada elemento de `l`.

Por ejemplo,

`| map (2*) [1,2,3] ~> [2,4,6]`

- Definición por comprensión:

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

- Definición recursiva:

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

Funciones de orden superior sobre listas: map

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

```
filter even [1,3,5,4,2,6,1]  $\rightsquigarrow$  [4,2,6]
```

```
filter (>3) [1,3,5,4,2,6,1]  $\rightsquigarrow$  [5,4,6]
```

- Definición por comprensión:

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

- Definición por recursión:

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

Ejemplo de abstracción de patrones

- ▶ Ejemplos de definiciones con el mismo patrón:
 - ▶ `sum 1` es la suma de los elementos de 1. Por ejemplo,
 $\text{sum } [3,4,5,6] \rightsquigarrow 18$

Prelude

```
sum [] = 0
sum (x:xs) = x + sum xs
```

- ▶ `product 1` es el producto de los elementos de 1. Por ejemplo,
 $\text{product } [2,3,5] \rightsquigarrow 30$

Prelude

```
product [] = 1
product (x:xs) = x * product xs
```

Ejemplo de abstracción de patrones

► Ejemplos de definiciones con el mismo patrón:

- `and l` se verifica si todos los elementos de `l` son verdaderos. Por ejemplo,

```
and [1<2, 2<3, 1 /= 0] ~> True
and [1<2, 2<3, 1 == 0] ~> False
```

Prelude

```
and [] = True
and (x:xs) = x && and xs
```

- `or l` se verifica si algún elemento de `l` es verdadero. Por ejemplo,
- ```
or [2>3, 5<9] ~> True
or [2>3, 9<5] ~> False
```

---

Prelude

---

```
or [] = False
or (x:xs) = x || or xs
```

---

## Ejemplo de abstracción de patrones

► Patrón:

`foldr op e l` pliega por la derecha la lista `l` colocando el operador `op` entre sus elementos y el elemento `e` al final. Es decir,

`foldr f e [x1,x2,x3]`  $\rightsquigarrow$  `x1 f (x2 f (x3 f e))`

`foldr f e [x1,x2,...,xn]`  $\rightsquigarrow$  `x1 f (x2 f (... f (xn f e)))`

Por ejemplo,

`foldr (+) 3 [2,3,5]`  $\rightsquigarrow$  13

`foldr (-) 3 [2,3,5]`  $\rightsquigarrow$  1

---

Prelude

`foldr :: (a -> b -> b) -> b -> [a] -> b`

`foldr f e []` = `e`

`foldr f e (x:xs)` = `f x (foldr f e xs)`

---

## Ejemplo de abstracción de patrones

- Redefiniciones con el patrón:

---

```
sum_1 = foldr (+) 0
product_1 = foldr (*) 1
and_1 = foldr (&&) True
or_1 = foldr (||) False
```

---

- Definición del factorial mediante plegados:

fact n es el factorial de n. Por ejemplo,

| fact 5  $\rightsquigarrow$  120

---

```
fact n = foldr (*) 1 [1..n]
```

---

## Ejemplo de abstracción de patrones

- Plegado por la izquierda:

`foldl op e l` pliega por la izquierda la lista `l` colocando el operador `op` entre sus elementos y el elemento `e` al principio. Es decir,

$$\text{foldl } f \ e \ [x_1, x_2, x_3] \rightsquigarrow (((e \ f \ x_1) \ f \ x_2) \ f \ x_3)$$

$$\text{foldl } f \ e \ [x_1, x_2, \dots, x_n] \rightsquigarrow (\dots((e \ f \ x_1) \ f \ x_2) \ \dots \ f \ x_n)$$

Por ejemplo,

$$\text{foldl } (+) \ 3 \ [2, 3, 5] \rightsquigarrow 13$$

$$\text{foldl } (-) \ 3 \ [2, 3, 5] \rightsquigarrow -7$$


---

Prelude

---

`foldl :: (a -> b -> a) -> a -> [b] -> a`

`foldl f z [] = z`

`foldl f z (x:xs) = foldl f (f z x) xs`

---



## Plegado acumulativo: `scanr`

- `scanr op e l` pliega por la derecha la lista `l` colocando el operador `op` entre sus elementos y el elemento `e` al final y escribe los resultados acumulados. Es decir,

$$\text{scanr op e } [x_1, x_2, x_3] \rightsquigarrow [x_1 \text{ op } (x_2 \text{ op } (x_3 \text{ op } e)), \\ x_2 \text{ op } (x_3 \text{ op } e), \\ x_3 \text{ op } e, \\ e]$$

Por ejemplo,

$$| \text{scanr } (+) \ 3 \ [2, 3, 5] \rightsquigarrow [13, 11, 8, 3]$$

---

Prelude

---

```
scanr :: (a -> b -> b) -> b -> [a] -> [b]
```

```
scanr f q0 [] = [q0]
```

```
scanr f q0 (x:xs) = f x q : (q:qs)
```

```
where (q:qs) = scanr f q0 xs
```

---

## Plegado acumulativo: scanl

- `scanl` es análogo a `scanr` pero empezando por la izquierda. Por ejemplo,

```
| scanl (+) 3 [2,3,5] ~> [3,5,8,13]
```

- `factoriales n` es la lista de los factoriales desde el factorial de 0 hasta el factorial de `n`. Por ejemplo,

```
| factoriales 5 ~> [1,1,2,6,24,120]
```

---

```
factoriales :: Int -> [Int]
```

```
factoriales n = scanl (*) 1 [1..n]
```

---

## Segmentos iniciales: takeWhile

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

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

---

Prelude

`takeWhile :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]`

`takeWhile p [] = []`

`takeWhile p (x:xs)`

| `p x = x : takeWhile p xs`

| `otherwise = []`

---

## Segmentos finales: dropWhile

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

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

---

Prelude

`dropWhile :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]`

`dropWhile p [] = []`

`dropWhile p (x:xs)`

| `p x = dropWhile p xs`

| `otherwise = x:xs`

---

## Tema 3: Estructuras de datos

### 1. Listas

Construcción de listas

Funciones sobre listas

Funciones de orden superior sobre listas

Ordenación de listas

### 2. Listas especiales

### 3. Tuplas

### 4. Tipos de datos definidos

## Ordenación por inserción

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

`inserta 5 [2,4,7,3,6,8,10]  $\rightsquigarrow$  [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
```

---

## Ordenación por inserción

- ▶ `ordena_por_inserción` `l` es la lista `l` ordenada mediante inserción, Por ejemplo,

| `ordena_por_inserción [2,4,3,6,3]  $\rightsquigarrow$  [2,3,3,4,6]`

- ▶ Definición recursiva:

---

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

---

- ▶ Definición por plegado por la derecha:

---

```
ordena_por_inserción_1 :: Ord a => [a] -> [a]
ordena_por_inserción_1 = foldr inserta []
```

---

## Ordenación por inserción

- Definición por plegado por la izquierda:

---

```
ordena_por_inserción_2 :: Ord a => [a] -> [a]
ordena_por_inserción_2 = foldl (flip inserta) []
```

---

- La última es la más eficiente:

```
ordena_por_inserción [100,99..1] (51959 reductions, 68132 cells)
ordena_por_inserción_1 [100,99..1] (51960 reductions, 68034 cells)
ordena_por_inserción_2 [100,99..1] (3451 reductions, 5172 cells)
```



## Ordenación por inserción

- mínimo 1 es el menor elemento de la lista 1. Por ejemplo,  
| mínimo [3,2,5]  $\rightsquigarrow$  2

---

```
mínimo 1 = head (ordena_por_inserción 1)
```

---

La complejidad de mínimo es lineal:

|                  |            |
|------------------|------------|
| mínimo [10,9..1] | ( 300 red) |
|------------------|------------|

|                    |             |
|--------------------|-------------|
| mínimo [100,99..1] | ( 2550 red) |
|--------------------|-------------|

|                      |              |
|----------------------|--------------|
| mínimo [1000,999..1] | ( 25050 red) |
|----------------------|--------------|

|                        |               |
|------------------------|---------------|
| mínimo [10000,9999..1] | ( 250050 red) |
|------------------------|---------------|

aunque la complejidad de ordena\_por\_inserción es cuadrática

|                                |            |
|--------------------------------|------------|
| ordena_por_inserción [10,9..1] | ( 750 red) |
|--------------------------------|------------|

|                                  |              |
|----------------------------------|--------------|
| ordena_por_inserción [100,99..1] | ( 51960 red) |
|----------------------------------|--------------|

|                                    |                |
|------------------------------------|----------------|
| ordena_por_inserción [1000,999..1] | ( 5019060 red) |
|------------------------------------|----------------|

|                                      |                 |
|--------------------------------------|-----------------|
| ordena_por_inserción [10000,9999..1] | (500190060 red) |
|--------------------------------------|-----------------|

## Ordenación por inserción

- `lista_ordenada 1` se verifica si la lista `1` está ordenada de menor a mayor. Por ejemplo,

```
lista_ordenada [1,3,3,5] ~> True
lista_ordenada [1,3,5,3] ~> False
```

---

```
lista_ordenada :: Ord a => [a] -> Bool
lista_ordenada [] = True
lista_ordenada [_] = True
lista_ordenada (x:y:xs) = x<=y && lista_ordenada (y:xs)
```

---

- El valor de `ordena_por_inserción` es una lista ordenada

---

```
prop_ordena_por_inserción_ordenada :: [Int] -> Bool
prop_ordena_por_inserción_ordenada xs =
 lista_ordenada (ordena_por_inserción xs)
```

---

## Ordenación por mezcla

- `mezcla l1 l2` es la lista ordenada obtenida al mezclar las listas ordenadas `l1` y `l2`. Por ejemplo,

| `mezcla [1,3,5] [2,9] ~> [1,2,3,5,9]`

---

```
mezcla :: Ord a => [a] -> [a] -> [a]
```

```
mezcla [] ys = ys
```

```
mezcla xs [] = xs
```

```
mezcla (x:xs) (y:ys)
```

```
 | x <= y = x : mezcla xs (y:ys)
```

```
 | otherwise = y : mezcla (x:xs) ys
```

---

## Ordenación por mezcla

- `ordena_por_m` 1 es la lista 1 ordenada mediante mezclas, Por ejemplo,

| `ordena_por_m [2,4,3,6,3] ~> [2,3,3,4,6]`

---

```
ordena_por_m :: Ord a => [a] -> [a]
ordena_por_m [] = []
ordena_por_m [x] = [x]
ordena_por_m xs =
 mezcla (ordena_por_m ys) (ordena_por_m zs)
 where medio = (length xs) `div` 2
 ys = take medio xs
 zs = drop medio xs
```

---

## Ordenación por mezcla

- El valor de `ordena_por_m` es una lista ordenada

---

```
prop_ordena_por_mezcla_ordenada :: [Int] -> Bool
prop_ordena_por_mezcla_ordenada xs =
 lista_ordenada (ordena_por_m xs)
```

---

## Ordenación rápida (“quicksort”)

`ordenaR xs` es la lista `xs` ordenada mediante el procedimiento de ordenación rápida. Por ejemplo,

`|ordenaR [5,2,7,7,5,19,3,8,6] ~> [2,3,5,5,6,7,7,8,19]`

---

```
ordenaR :: Ord a => [a] -> [a]
```

```
ordenaR [] = []
```

```
ordenaR (x:xs) = ordenaR menores ++ [x] ++ ordenaR mayores
 where menores = [e | e<-xs, e<x]
 mayores = [e | e<-xs, e>=x]
```

---

## Tema 3: Estructuras de datos

### 1. Listas

### 2. Listas especiales

Cadenas

Caracteres

Funciones de cadenas y caracteres

Listas infinitas y evaluación perezosa

### 3. Tuplas

### 4. Tipos de datos definidos

## Cadenas

- ▶ Las **cadenas** son listas cuyos elementos son caracteres.
- ▶ Las cadenas se anotan entre comillas.
- ▶ Ejemplos de cadenas: "lunes", "Juan Luis"
- ▶ A las cadenas se le pueden aplicar las funciones sobre listas. Por ejemplo,

```
length "martes" ~> 6
"mar" ++ "tes" ~> "martes"
"hola" < "mundo" ~> True
```

- ▶ El tipo de las cadenas es **String**.



## Tema 3: Estructuras de datos

### 1. Listas

### 2. Listas especiales

Cadenas

**Caracteres**

Funciones de cadenas y caracteres

Listas infinitas y evaluación perezosa

### 3. Tuplas

### 4. Tipos de datos definidos

## Caracteres

- ▶ Los **caracteres** pueden ser letras, cifras y signos de puntuación.
- ▶ Los caracteres se anotas entre apóstrofes.
- ▶ Ejemplos de caracteres: 'a', '+'
- ▶ El tipo de los caracteres es **Char**.
- ▶ Una lista de caracteres es una cadena. Por ejemplo,

```
| ['h','o','l','a'] ~> "hola"
| head "hola" ~> 'h'
```

## Tema 3: Estructuras de datos

### 1. Listas

### 2. Listas especiales

Cadenas

Caracteres

**Funciones de cadenas y caracteres**

Listas infinitas y evaluación perezosa

### 3. Tuplas

### 4. Tipos de datos definidos

## Funciones de transformación entre cadenas y enteros

- ▶ `ord c` es el código ASCII del carácter `c`.
- ▶ `chr n` es el carácter de código ASCII el entero `n`.
- ▶ Ejemplos:

```
:load Hugs.Char
ord 'A' ~> 65
chr 65 ~> 'A'
```

- ▶ Para usar las funciones sobre caracteres en programas hay que importar el módulo `Char` escribiendo al principio del fichero  
`import Hugs.Char`

## Funciones reconocedoras predefinidas

► Funciones:

`isspace x`      `x` es un espacio

`isUpper x`      `x` está en mayúscula

`isLower x`      `x` está en minúscula

`isAlpha x`      `x` es un carácter alfabético

`isDigit x`      `x` es un dígito

`isAlphaNum x`   `x` es un carácter alfanumérico

► Ejemplos de definición:

---

```
isDigit c = c >= '0' && c <= '9'
```

---

## Funciones sobre caracteres

- `dígitoDeCarácter c` es el dígito correspondiente al carácter numérico `c`. Por ejemplo,

| `dígitoDeCarácter '3'`  $\rightsquigarrow$  3

---

```
dígitoDeCarácter :: Char -> Int
dígitoDeCarácter c = ord c - ord '0'
```

---

Definición alternativa

---

```
dígitoDeCarácter' :: Char -> Int
dígitoDeCarácter' c
 | isDigit c = ord c - ord '0'
```

---

## Funciones sobre caracteres

- `carácterDeDígito n` es el carácter correspondiente al dígito `n`.  
Por ejemplo,

| `carácterDeDígito 3`  $\rightsquigarrow$  `'3'`

---

```
carácterDeDígito :: Int -> Char
```

```
carácterDeDígito n = chr (n + ord '0')
```

---

## Convesiones entre minúsculas y mayúsculas:

- ▶ `toUpper c` es el carácter `c` en mayúscula.
- ▶ `toLower c` es el carácter `c` en minúscula.
- ▶ Ejemplos:

|                                    |                    |                        |
|------------------------------------|--------------------|------------------------|
| <code>toUpper 'a'</code>           | $\rightsquigarrow$ | <code>'A'</code>       |
| <code>toLower 'A'</code>           | $\rightsquigarrow$ | <code>'a'</code>       |
| <code>map toUpper "sevilla"</code> | $\rightsquigarrow$ | <code>"SEVILLA"</code> |
| <code>map toLower "SEVILLA"</code> | $\rightsquigarrow$ | <code>"sevilla"</code> |



## Funciones del preludio específicas para cadenas

- ▶ **words** *c* es la lista de palabras de la cadena *c*. Por ejemplo,

```
Main> words "esto es una cadena"
["esto", "es", "una", "cadena"]
```

- ▶ **lines** *c* es la lista de líneas de la cadena *c*. Por ejemplo,

```
Main> lines "primera linea\ny segunda"
["primera linea", "y segunda"]
Main> words "primera linea\ny segunda"
["primera", "linea", "y", "segunda"]
```

- ▶ **unwords** es la inversa de **words**. Por ejemplo,

```
Main> unwords ["esto", "es", "una", "cadena"]
"esto es una cadena"
```

- ▶ **unlines** es la inversa de **lines**. Por ejemplo,

```
Main> unlines ["primera linea", "y segunda"]
"primera linea\ny segunda\n"
```

## Tema 3: Estructuras de datos

### 1. Listas

### 2. Listas especiales

Cadenas

Caracteres

Funciones de cadenas y caracteres

Listas infinitas y evaluación perezosa

### 3. Tuplas

### 4. Tipos de datos definidos

## Listas infinitas

- ▶ desde n es la lista de los números enteros a partir de n. Por ejemplo,

| desde 5  $\rightsquigarrow$  [5,6,7,8,9,10,11,12,13,14,{Interrupted!}]  
se interrumpe con Control-C.

---

```
desde :: Int -> [Int]
desde n = n : desde (n+1)
```

---

Definición alternativa

---

```
desde' :: Int -> [Int]
desde' n = [n..]
```

---

## Cálculos con listas infinitas

- Calcular la lista de los 10 primeros sucesores de 7:

```
Main> tail (take 11 (desde 7))
```

```
[8,9,10,11,12,13,14,15,16,17]
```

```
Main> tail (take 11 [7..])
```

```
[8,9,10,11,12,13,14,15,16,17]
```

- Calcular las potencias de 2 menores que 1000:

```
Main> takeWhile (<1000) (map (2^) (desde 1))
```

```
[2,4,8,16,32,64,128,256,512]
```

```
Main> takeWhile (<1000) (map (2^) [1..])
```

```
[2,4,8,16,32,64,128,256,512]
```

## Evaluación perezosa

Se considera la siguiente definición

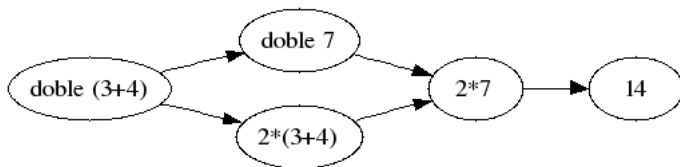
---

```
doble :: Int -> Int
```

```
doble x = 2*x
```

---

Entonces, las posibles evaluaciones de `doble (3+4)` son



## Evaluación perezosa

Se considera la siguiente definición

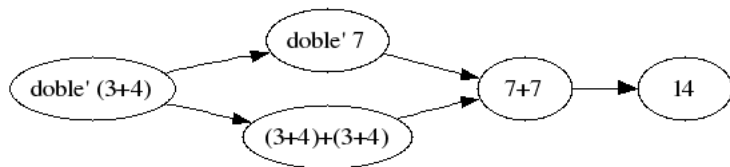
---

```
doble' :: Int -> Int
```

```
doble' x = x+x
```

---

Entonces, las posibles evaluaciones de `doble' (3+4)` son



Notar que en la rama superior, `3+4` sólo se evalúa una vez.

## Métodos de evaluación

- ▶ **evaluación perezosa** (en inglés “lazy evaluation”): se calcula una expresión parcial si realmente se necesita el valor para calcular el resultado.
- ▶ **evaluación voraz** (en inglés “eager evaluation”): se calcula el valor de los parámetros y se aplica la función a sus valores.
- ▶ Haskell usa evaluación perezosa.
- ▶ LISP, Scheme y ML usan evaluación voraz.

## Ejemplo de ventaja de la evaluación perezosa

En el tema anterior, se definió `primo` mediante

```
primo x = divisores x == [1,x]
```

Al aplicar la definición sólo se calculan los dos primeros primos. Por ejemplo,

```
ED> :set +s
ED> primo 30
False
(108 reductions, 177 cells)
ED> primo 30000
False
(108 reductions, 177 cells)
```



## Explicación del comportamiento perezoso de == y &&

- La regla recursiva de la definición de == es

$$(x:xs) == (y:ys) = x==y \ \&\& \ xs==ys$$

Si  $x==y$  es falsa, entonces también lo es  $(x:xs) == (y:ys)$ .

- La definición de && es

---

Prelude

---

```
False && x = False
```

```
True && x = x
```

---

Si el primer parámetro es falso, entonces la conjunción es falsa.

## Cálculos infinitos

Las funciones que necesitan todos los elementos de una lista, no pueden aplicarse a listas infinitas. Por ejemplo,

```
Main> length (desde 1)
```

```
ERROR - Garbage collection fails to reclaim sufficient space
```

```
Main> head (desde 1)
```

```
1
```

```
Main> (desde 1) ++ [3]
```

```
[1,2,3,4,5,6,7,8,9,10,11,12,,...Interrupted!
```

```
Main> last (desde 1)
```

```
ERROR - Garbage collection fails to reclaim sufficient space
```

## Funciones sobre listas infinitas definidas en el preludio

- ▶ `[n..]` es equivalente a `desde n`.
- ▶ `repeat x` es una lista infinita con el único elemento `x`. Por ejemplo,

```
Main> repeat 'a'
"aaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaa{Interrupted!}
```

---

```
repeat' :: a -> [a]
repeat' x = x : repeat' x
```

---

Una definición alternativa es

---

```
repeat :: a -> [a]
repeat x = xs where xs = x:xs
```

---

## Funciones sobre listas infinitas definidas en el prelude

- `replicate n x` es una lista con `n` copias del elemento `x`. Por ejemplo,

```
Main> replicate 10 3
[3,3,3,3,3,3,3,3,3,3]
```

---

Prelude

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

`replicate n x = take n (repeat x)`

---

## Funciones sobre listas infinitas definidas en el preludio

- `iterate f x` es la lista cuyo primer elemento es `x` y los siguientes elementos se calculan aplicando la función `f` al elemento anterior. Por ejemplo,

```
Main> iterate (+1) 3
[3,4,5,6,7,8,9,10,11,12,{Interrupted!}]
Main> iterate (*2) 1
[1,2,4,8,16,32,64,{Interrupted!}]
Main> iterate ('div' 10) 1972
[1972,197,19,1,0,0,0,0,0,0,{Interrupted!}]
```

---

### Prelude

---

```
iterate :: (a -> a) -> a -> [a]
iterate f x = x : iterate f (f x)
```

---

## Presentación de un número como cadena

- `deEnteroACadena n` es la cadena correspondiente al número entero `n`. Por ejemplo, `deEnteroACadena 1972`  $\rightsquigarrow$  "1972"

---

```
deEnteroACadena :: Int -> String
deEnteroACadena = map carácterDeDígito
 . reverse
 . map ('rem' 10)
 . takeWhile (/= 0)
 . iterate ('div' 10)
```

---

### Ejemplo de cálculo

|                                                           |                                                       |
|-----------------------------------------------------------|-------------------------------------------------------|
| <code>iterate ('div' 10) 1972</code>                      | $\rightsquigarrow$ <code>[1972,197,19,1,0,0,0]</code> |
| <code>(takeWhile (/= 0) . iterate ('div' 10)) 1972</code> | $\rightsquigarrow$ <code>[1972,197,19,1]</code>       |
| <code>map ('rem' 10) [1972,197,19,1]</code>               | $\rightsquigarrow$ <code>[2,7,9,1]</code>             |
| <code>reverse [2,7,9,1]</code>                            | $\rightsquigarrow$ <code>[1,9,7,2]</code>             |
| <code>map carácterDeDígito [1,9,7,2]</code>               | $\rightsquigarrow$ <code>"1972"</code>                |

## Presentación de un número como cadena

- La función `deEnteroACadena` es un caso particular de `show`. Por ejemplo,

```
| show 1972 ~> "1972"
```

## Cálculo perezoso de la lista de los números primos

- `primos_por_criba` es la lista de los números primos mediante la criba de Eratóstenes.

```
Main> primos_por_criba
[2,3,5,7,11,13,17,19,23,29,{Interrupted!}]
Main> take 10 primos_por_criba
[2,3,5,7,11,13,17,19,23,29]
```

---

```
primos_por_criba :: [Int]
primos_por_criba = map head (iterate eliminar [2..])
 where eliminar (x:xs) = filter (no_multiplo x) xs
 no_multiplo x y = y `mod` x /= 0
```

---



## Cálculo perezoso de la lista de los números primos

- Para ver el cálculo, consideramos la siguiente variación

---

```
primos_por_criba_aux =
 map (take 10) (iterate eliminar [2..])
 where eliminar (x:xs) = filter (no_multiplo x) xs
 no_multiplo x y = y `mod` x /= 0
```

---

Entonces,

```
Main> take 5 primos_por_criba_aux
[[2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9,10,11],
 [3, 5, 7, 9,11,13,15,17,19,21],
 [5, 7,11,13,17,19,23,25,29,31],
 [7,11,13,17,19,23,29,31,37,41],
 [11,13,17,19,23,29,31,37,41,43]]
```

## Cálculo perezoso de la lista de los números primos

- Definición con lista por comprensión:

---

```
primos_por_criba' :: [Int]
primos_por_criba' = criba [2..]
 where criba (p:xs) = p : criba [n | n<-xs,
 n `mod` p /= 0]
```

---

## Tema 3: Estructuras de datos

### 1. Listas

### 2. Listas especiales

### 3. Tuplas

Uso de tuplas

Listas y tuplas

Tuplas y currificación

### 4. Tipos de datos definidos

# Tuplas

- ▶ Una **tupla** consiste en un número fijo de valores, que están agrupados como una entidad.
- ▶ Ejemplos de uso de tuplas en modelizaciones:

|          |                       |                    |
|----------|-----------------------|--------------------|
| punto    | (3.5,4.2)             | :: (Float, Float)  |
| teléfono | ("Ana Pi", 954213465) | :: (String, Int)   |
| precio   | ("periódico", 1.9)    | :: (String, Float) |
| vacía    | ()                    | :: ()              |

- ▶ Los valores pueden ser de diferentes tipos.
- ▶ Las tuplas se anotan con paréntesis.
- ▶ Clases de tuplas:
  - ▶ Un **par** es una tupla con dos elementos.
  - ▶ Una **terna** es una tupla con tres elementos.
  - ▶ La **tupla vacía** es la tupla sin elementos.

## Funciones del prelude sobre tuplas

- `fst p` es la primera componente del par `p`. Por ejemplo,

| `fst (3,2) ~> 3`

---

Prelude

---

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

`fst (x,_) = x`

---

- `snd p` es la segunda componente del par `p`. Por ejemplo,

| `snd (3,2) ~> 2`

---

Prelude

---

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

`snd (_,y) = y`

---

## Definición de funciones sobre tuplas

- ▶ `fst3 t` es la primera componente de la terna `t`.
- ▶ `snd3 t` es la segunda componente de la terna `t`.
- ▶ `thd3 t` es la tercera componente de la terna `t`.
- ▶ Ejemplos:

```
fst3 (3,2,5) ~> 3
```

```
snd3 (3,2,5) ~> 2
```

```
thd3 (3,2,5) ~> 5
```

---

```
fst3 :: (a,b,c) -> a
```

```
fst3 (x,_,_) = x
```

```
snd3 :: (a,b,c) -> b
```

```
snd3 (_,y,_) = y
```

```
thd3 :: (a,b,c) -> c
```

```
thd3 (_,_,z) = z
```

---

## Definición de funciones sobre tuplas

- ▶ variable p es la cadena correspondiente al par p formado por un carácter y un número. Por ejemplo,

```
| variable ('x',3) ~> "x3"
```

---

```
variable (c,n) = [c] ++ show n
```

---

```
| Main> :type variable
| variable :: Show a => (Char,a) -> [Char]
```

## Definición de funciones sobre tuplas

- `distanciaL p` es la distancia del punto `p`, representado mediante listas, al origen. Por ejemplo,

`| distanciaL [3.0,4.0] ≈ 5.0`

---

```
distanciaL :: [Float] -> Float
```

```
distanciaL [x,y] = sqrt (x*x+y*y)
```

---

- `distanciaT p` es la distancia del punto `p`, representado mediante tuplas, al origen. Por ejemplo,

`| distanciaT (3.0,4.0) ≈ 5.0`

---

```
distanciaT :: (Float, Float) -> Float
```

```
distanciaT (x,y) = sqrt (x*x+y*y)
```

---



## Ejemplo de uso de tupla para devolver varios resultados

- `splitAt n l` es el par formado por la lista de los `n` primeros elementos de la lista `l` y la lista `l` sin los `n` primeros elementos.

Por ejemplo,

```
splitAt 3 [5,6,7,8,9,2,3] ~> ([5,6,7],[8,9,2,3])
splitAt 4 "sacacorcho" ~> ("saca","corcho")
```

---

Prelude

```
splitAt :: Int -> [a] -> ([a], [a])
splitAt n xs | n <= 0 = ([],xs)
splitAt _ [] = ([],[])
splitAt n (x:xs) = (x:xs',xs'')
 where (xs',xs'') = splitAt (n-1) xs
```

---

## Ejemplo de uso de tupla para devolver varios resultados

### ► Definición alternativa

---

```
splitAt_alt :: Int -> [a] -> ([a], [a])
splitAt_alt n xs = (take n xs, drop n xs)
```

---

### ► La definición alternativa es un poco menos eficiente, Por ejemplo,

```
Main> :s +s
Main> splitAt_alt 3 [5,6,7,8,9,2,3]
([5,6,7],[8,9,2,3])
(228 reductions, 330 cells)
Main> splitAt 3 [5,6,7,8,9,2,3]
([5,6,7],[8,9,2,3])
(176 reductions, 283 cells)
```

## Ejemplo de uso de tupla para aumentar la eficiencia

- `incmin l` es la lista obtenida añadiendo a cada elemento de `l` el menor elemento de `l`. Por ejemplo,

`incmin [3,1,4,1,5,9,2,6]  $\rightsquigarrow$  [4,2,5,2,6,10,3,7]`

---

```
incmin :: [Int] -> [Int]
```

```
incmin l = map (+e) l
```

```
 where e = mínimo l
```

```
 mínimo [x] = x
```

```
 mínimo (x:y:xs) = min x (mínimo (y:xs))
```

---

- Con la definición anterior se recorre la lista dos veces: una para calcular el mínimo y otra para sumarlo.

## Ejemplo de uso de tupla para aumentar la eficiencia

- Con la siguiente definición la lista se recorre sólo una vez.

---

```
incmin' :: [Int] -> [Int]
incmin' [] = []
incmin' l = nuevalista
 where (minv, nuevalista) = un_paso l
 un_paso [x] = (x, [x+minv])
 un_paso (x:xs) = (min x y, (x+minv):ys)
 where (y,ys) = un_paso xs
```

---

## Tema 3: Estructuras de datos

### 1. Listas

### 2. Listas especiales

### 3. Tuplas

Uso de tuplas

**Listas y tuplas**

Tuplas y currificación

### 4. Tipos de datos definidos

## Listas de asociación

- ▶ Una **lista de asociación** es una lista de pares. Los primeros elementos son las **claves** y los segundos son los **valores**.
- ▶ `buscar z l` es el valor del primer elemento de la lista de asociación `l` cuya clave es `z`. Por ejemplo,

`buscar 'b' [('a',1),('b',2),('c',3),('b',4)]`  $\rightsquigarrow$  2

---

```
buscar :: Eq a => a -> [(a,b)] -> b
```

```
buscar z ((x,y):r)
```

```
 | x == z = y
```

```
 | otherwise = buscar z r
```

---

## Funciones de agrupamiento

- ▶ `zip x y` es el producto cartesiano de `x` e `y`. Por ejemplo,  

$$\begin{array}{l} \text{zip } [1,2,3] \text{ "abc"} \rightsquigarrow [(1, 'a'), (2, 'b'), (3, 'c')] \\ \text{zip } [1,2] \text{ "abc"} \rightsquigarrow [(1, 'a'), (2, 'b')] \end{array}$$
- ▶ `zipWith f x y` es la lista obtenida aplicando la función `f` a los elementos correspondientes de las listas `x` e `y`. Por ejemplo,  

$$\begin{array}{l} \text{zipWith } (+) [1,2,3] [4,5,6] \rightsquigarrow [5,7,9] \\ \text{zipWith } (*) [1,2,3] [4,5,6] \rightsquigarrow [4,10,18] \end{array}$$

---

### Prelude

---

```
zipWith :: (a->b->c) -> [a]->[b]->[c]
zipWith f (a:as) (b:bs) = f a b : zipWith f as bs
zipWith _ _ _ = []
```

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

---

## Funciones de agrupamiento

- Definición alternativa de zip sin función anónima:

---

```
zip_alt_1 = zipWith emparejar
 where emparejar a b = (a,b)
```

---

- Definición recursiva de zip:

---

```
zip_alt_2 (a:as) (b:bs) = (a,b) : zip_alt_2 as bs
zip_alt_2 _ _ = []
```

---



## Definiciones con zip: Posiciones

- `posiciones xs` es la lista de los pares formados por los elementos de `xs` junto con su posición. Por ejemplo,

| `posiciones [3,5,2,5]  $\rightsquigarrow$  [(3,1),(5,2),(2,3),(5,4)]`

---

```
posiciones :: [a] -> [(a,Int)]
```

```
posiciones xs = zip xs [1..length xs]
```

---

- `posición x ys` es la posición del elemento `x` en la lista `ys`. Por ejemplo,

| `posición 5 [1,5,3]  $\rightsquigarrow$  2`

---

```
posición :: Eq a => a -> [a] -> Int
```

```
posición x xs = buscar x (posiciones xs)
```

---

## Definiciones con zip: Fibonacci

- `fibs` es la sucesión de los números de Fibonacci. Por ejemplo,  
| `take 10 fibs`  $\rightsquigarrow$  `[1,1,2,3,5,8,13,21,34,55]`

---

```
fibs = 1 : 1 : [a+b | (a,b) <- zip fibs (tail fibs)]
```

---

## Tema 3: Estructuras de datos

### 1. Listas

### 2. Listas especiales

### 3. Tuplas

Uso de tuplas

Listas y tuplas

Tuplas y currificación

### 4. Tipos de datos definidos

## Formas cartesiana y currificada

- Una función está en **forma cartesiana** si su argumento es una tupla. Por ejemplo,

---

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

---

- En cambio, la función

---

```
suma_currificada :: Int -> Int -> Int
suma_currificada x y = x+y
```

---

está en **forma currificada**.

## Formas cartesiana y currificada

- **curry** *f* es la versión currificada de la función *f*. Por ejemplo,

```
| curry suma_cartesiana 2 3 ~> 5
```

---

```
Prelude
curry :: ((a,b) -> c) -> (a -> b -> c)
curry f x y = f (x,y)
```

---

- **uncurry** *f* es la versión cartesiana de la función *f*. Por ejemplo,

```
| uncurry suma_currificada (2,3) ~> 5
```

---

```
Prelude
uncurry :: (a -> b -> c) -> ((a,b) -> c)
uncurry f p = f (fst p) (snd p)
```

---

## Tema 3: Estructuras de datos

### 1. Listas

### 2. Listas especiales

### 3. Tuplas

### 4. Tipos de datos definidos

Definiciones de tipos

Números racionales

Tipo de dato definido: Árboles

Árboles de búsqueda

Usos especiales de definiciones de datos

## Definiciones de tipos con type

- Un punto es un par de números reales. Por ejemplo,

| (3.0,4.0) :: Punto

---

```
type Punto = (Float, Float)
```

---

- `distancia_al_origen p` es la distancia del punto `p` al origen.  
Por ejemplo,

| `distancia_al_origen (3,4) ~> 5.0`

---

```
distancia_al_origen :: Punto -> Float
distancia_al_origen (x,y) = sqrt (x*x+y*y)
```

---

## Definiciones de tipos con type

- distancia p1 p2 es la distancia entre los puntos p1 y p2. Por ejemplo,

```
| distancia (2,4) (5,8) ~> 5.0
```

---

```
distancia :: Punto -> Punto -> Float
```

```
distancia (x,y) (x',y') = sqrt((x-x')^2+(y-y')^2)
```

---

- Un camino es una lista de puntos. Por ejemplo,

```
| [(1,2),(4,6),(7,10)] :: Camino
```

---

```
type Camino = [Punto]
```

---



## Definiciones de tipos con type

- ▶ `longitud_camino c` es la longitud del camino `c`. Por ejemplo,  
| `longitud_camino [(1,2),(4,6),(7,10)]`  $\rightsquigarrow$  10.0
- ▶ Definición recursiva:

---

```
longitud_camino :: Camino -> Float
longitud_camino [] = 0
longitud_camino (p:q:xs) =
 (distancia p q) + (longitud_camino (q:xs))
```

---

## Definiciones de tipos con type

► Definición no recursiva:

---

```
longitud_camino' :: Camino -> Float
longitud_camino' xs =
 sum [distancia p q |
 (p,q) <- zip (init xs) (tail xs)]
```

---

Evaluación paso a paso:

```
longitud_camino [(1,2),(4,6),(7,10)]
= sum [distancia p q | (p,q) <- zip (init [(1,2),(4,6),(7,10)])
 (tail [(1,2),(4,6),(7,10)])]
= sum [distancia p q | (p,q) <- zip [(1,2),(4,6)] [(4,6),(7,10)]]
= sum [distancia p q | (p,q) <- [(1,2),(4,6)], [(4,6),(7,10)]]
= sum [5.0,5.0]
= 10
```

## Tema 3: Estructuras de datos

### 1. Listas

### 2. Listas especiales

### 3. Tuplas

### 4. Tipos de datos definidos

Definiciones de tipos

**Números racionales**

Tipo de dato definido: Árboles

Árboles de búsqueda

Usos especiales de definiciones de datos

## Números racionales

- ▶ En esta sección se presentan los números racionales como una aplicación de tuplas y definición de tipos.
- ▶ Un número racional es un par de enteros

---

```
type Racional = (Int, Int)
```

---

- ▶ Ejemplos de números racionales:

---

```
qCero = (0,1)
qUno = (1,1)
qDos = (2,1)
qTres = (3,1)
qMedio = (1,2)
qTercio = (1,3)
qCuarto = (1,4)
```

---

## Números racionales

- simplificar  $x$  es el número racional  $x$  simplificado. Por ejemplo,

```
simplificar (12,24) ~> (1,2)
simplificar (12,-24) ~> (-1,2)
simplificar (-12,-24) ~> (1,2)
simplificar (-12,24) ~> (-1,2)
```

---

```
simplificar (n,d) =
 (((signum d)*n) 'div' m, (abs d) 'div' m)
 where m = gcd n d
```

---

## Números racionales

- `gcd x y` es el máximo común divisor de `x` e `y`. Por ejemplo,  
`| gcd 6 15 ~> 3`

---

```
Prelude
gcd 0 0 = error "Prelude.gcd: gcd 0 0 is undefined"
gcd x y = gcd' (abs x) (abs y)
 where gcd' x 0 = x
 gcd' x y = gcd' y (x `rem` y)
```

---

- Definición alternativa

---

```
gcd_alt x y = last (filter (divisible y') (divisores x'))
 where x' = abs x
 y' = abs y
 divisores x = filter (divisible x)
 divisible x y = x `rem` y == 0
```

---

## Números racionales

- Operaciones con números racionales. Por ejemplo,

```
qMul (1,2) (2,3) ~> (1,3)
qDiv (1,2) (1,4) ~> (2,1)
qSum (1,2) (3,4) ~> (5,4)
qRes (1,2) (3,4) ~> (-1,4)
```

---

```
qMul, qDiv, qSum, qRes :: Racional -> Racional -> Racional
qMul (x1,y1) (x2,y2) = simplificar (x1*x2, y1*y2)
qDiv (x1,y1) (x2,y2) = simplificar (x1*y2, y1*x2)
qSum (x1,y1) (x2,y2) = simplificar (x1*y2+y1*x2, y1*y2)
qRes (x1,y1) (x2,y2) = simplificar (x1*y2-y1*x2, y1*y2)
```

---

## Números racionales

- `escribeRacional x` es la cadena correspondiente al número racional `x`. Por ejemplo,

```
escribeRacional (10,12) ~> "5/6"
```

```
escribeRacional (12,12) ~> "1"
```

```
escribeRacional (qMul (1,2) (2,3)) ~> "1/3"
```

---

```
escribeRacional :: Racional -> String
```

```
escribeRacional (x,y)
```

```
 | y' == 1 = show x'
```

```
 | otherwise = show x' ++ "/" ++ show y'
```

```
 where (x',y') = simplificar (x,y)
```

---



## Tema 3: Estructuras de datos

### 1. Listas

### 2. Listas especiales

### 3. Tuplas

### 4. Tipos de datos definidos

Definiciones de tipos

Números racionales

Tipo de dato definido: Árboles

Árboles de búsqueda

Usos especiales de definiciones de datos

## Tipo de dato definido: Árboles

- ▶ Un **árbol** de tipo `a` es una hoja de tipo `a` o es un nodo de tipo `a` con dos hijos que son árboles de tipo `a`.

---

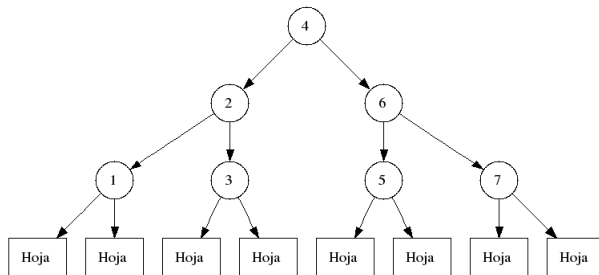
```
data Árbol a = Hoja
 | Nodo a (Árbol a) (Árbol a)
 deriving Show
```

---

- ▶ El **nombre del tipo de datos** es `Árbol`
- ▶ Las **funciones constructoras** son `Hoja` y `Nodo`
- ▶ El nombre del tipo de dato y de sus funciones constructoras tienen que empezar por mayúscula.

## Tipo de dato definido: Árboles

- Ejemplo de árbol: El árbol de la figura



se representa por

```
ejÁrbol_1 = Nodo 4 (Nodo 2 (Nodo 1 Hoja Hoja)
 (Nodo 3 Hoja Hoja))
 (Nodo 6 (Nodo 5 Hoja Hoja)
 (Nodo 7 Hoja Hoja))
```

## Definición de funciones sobre árboles

- ▶ Las funciones sobre árboles se pueden definir mediante análisis de patrones con las funciones constructoras.
- ▶ tamaño a es el tamaño del árbol a; es decir, el número de nodos internos. Por ejemplo,

| tamaño ejÁrbol\_1  $\rightsquigarrow$  7

---

tamaño :: Árbol a -> Int

tamaño Hoja = 0

tamaño (Nodo x a1 a2) = 1 + tamaño a1 + tamaño a2

---

## Otras formas de árboles

- ▶ Árboles cuyos elementos no están en los nodos (como en `Árbol1`), sino que están solamente en las hojas:

---

```
data Árbol2 a = Nodo2 (Árbol2 a) (Árbol2 a)
 | Fin2 a
```

---

- ▶ Árboles con información del tipo `a` en los nodos, e información del tipo `b` en las hojas:

---

```
data Árbol3 a b = Nodo3 a (Árbol3 a b) (Árbol3 a b)
 | Fin3 b
```

---

- ▶ Árboles que se dividen en tres en los nodos, y no en dos:

---

```
data Árbol4 a = Nodo4 a (Árbol4 a) (Árbol4 a) (Árbol4 a)
 | Fin4
```

---

## Otras formas de árboles

- ▶ Árboles cuyo número de ramas bifurcadas de un nodo son variables:

---

```
data Árbol5 a = Nodo5 a [Árbol5 a]
```

---

- ▶ Árboles cuyos nodos solamente tienen una rama bifurcada:

---

```
data Árbol6 a = Nodo6 a (Árbol6 a)
 | Fin6
```

---

- ▶ Árboles con diferentes tipos de nodos:

---

```
data Árbol7 a b = Nodo7a Int a (Árbol7 a b) (Árbol7 a b)
 | Nodo7b Char (Árbol7 a b)
 | Fin7a b
 | Fin7b Int
```

---

## Tema 3: Estructuras de datos

### 1. Listas

### 2. Listas especiales

### 3. Tuplas

### 4. Tipos de datos definidos

Definiciones de tipos

Números racionales

Tipo de dato definido: Árboles

Árboles de búsqueda

Usos especiales de definiciones de datos

## Búsqueda en listas

- ▶ Búsqueda en lista: `elem e l` se verifica si `e` es un elemento de `l`.
- ▶ Búsqueda en lista ordenada: `elem_ord e l` se verifica si `e` es un elemento de la lista ordenada `l`. Por ejemplo,

```
elem_ord 3 [1,3,5] ~> True
elem_ord 2 [1,3,5] ~> False
```

---

```
elem_ord :: Ord a => a -> [a] -> Bool
elem_ord _ [] = False
elem_ord e (x:xs) | x < e = elem_ord e xs
 | x == e = True
 | otherwise = False
```

---



## Árbol de búsqueda

- Un **árbol de búsqueda** es un árbol binario en el que todos los valores en el subárbol izquierdo son menores que el valor en el nodo mismo, y que todos los valores en el subárbol derecho son mayores. Por ejemplo, el `ejÁrbol_1` es un árbol de búsqueda.
- `elemÁrbol e x` se verifica si `e` es un elemento del árbol de búsqueda `x`. Por ejemplo,

```
elemÁrbol 5 ejÁrbol_1 ~> True
elemÁrbol 9 ejÁrbol_1 ~> False
```

---

```
elemÁrbol :: Ord a => a -> Árbol a -> Bool
elemÁrbol e Hoja = False
elemÁrbol e (Nodo x izq der) | e==x = True
 | e<x = elemÁrbol e izq
 | e>x = elemÁrbol e der
```

---

## Construcción de un árbol de búsqueda

- `insertaÁrbol e ab` inserta el elemento `e` en el árbol de búsqueda `ab`. Por ejemplo,

```
Main> insertaÁrbol 3 ejÁrbol_1
Nodo 4 (Nodo 2 (Nodo 1 Hoja Hoja)
 (Nodo 3 (Nodo 3 Hoja Hoja) Hoja))
 (Nodo 6 (Nodo 5 Hoja Hoja) (Nodo 7 Hoja Hoja))
```

---

```
insertaÁrbol :: Ord a => a -> Árbol a -> Árbol a
insertaÁrbol e Hoja = Nodo e Hoja Hoja
insertaÁrbol e (Nodo x izq der)
 | e <= x = Nodo x (insertaÁrbol e izq) der
 | e > x = Nodo x izq (insertaÁrbol e der)
```

---

## Construcción de un árbol de búsqueda

- listaÁrbol 1 es el árbol de búsqueda obtenido a partir de la lista 1. Por ejemplo,

```
Main> listaÁrbol [3,2,4,1]
Nodo 1
 Hoja
 (Nodo 4
 (Nodo 2
 Hoja
 (Nodo 3 Hoja Hoja))
 Hoja)
```

---

```
listaÁrbol :: Ord a => [a] -> Árbol a
listaÁrbol = foldr insertaÁrbol Hoja
```

---

## Ordenación mediante árboles de búsqueda

- `aplana ab` es la lista obtenida aplanando el árbol `ab`. Por ejemplo,

```
| aplana (listaÁrbol [3,2,4,1]) ~> [1,2,3,4]
```

---

```
aplana :: Árbol a -> [a]
aplana Hoja = []
aplana (Nodo x izq der) =
 aplana izq ++ [x] ++ aplana der
```

---

- `ordenada_por_árbol l` es la lista `l` ordenada mediante árbol de búsqueda. Por ejemplo,

```
| ordenada_por_árbol [1,4,3,7,2] ~> [1,2,3,4,7]
```

---

```
ordenada_por_árbol :: Ord a => [a] -> [a]
ordenada_por_árbol = aplana . listaÁrbol
```

---

## Tema 3: Estructuras de datos

### 1. Listas

### 2. Listas especiales

### 3. Tuplas

### 4. Tipos de datos definidos

Definiciones de tipos

Números racionales

Tipo de dato definido: Árboles

Árboles de búsqueda

Usos especiales de definiciones de datos

## Tipos finitos

- ▶ Un **tipo finito** es un tipo que contiene exactamente tantos elementos como funciones constructoras.
- ▶ Ejemplo de tipo finito:

---

```
data Dirección = Norte | Sur | Este | Oeste
```

---

- ▶ `mueve d p` es el punto obtenido moviendo el punto `p` una unidad en la dirección `d`. Por ejemplo,

```
| mueve Sur (mueve Este (4,7)) ~> (5,6)
```

---

```
mueve :: Dirección -> (Int,Int) -> (Int,Int)
```

```
mueve Norte (x,y) = (x,y+1)
```

```
mueve Sur (x,y) = (x,y-1)
```

```
mueve Este (x,y) = (x+1,y)
```

```
mueve Oeste (x,y) = (x-1,y)
```

---

## Unión de tipos

- Un entero-o-carácter es un objeto de la forma `Ent x`, donde `x` es un entero, o `Car y`, donde `y` es un carácter.

---

```
data Ent_o_Car = Ent Int | Car Char deriving Show
```

---

```
Main> :set +t
Main> Ent 3
Ent 3 :: Ent_o_Car
Main> Car 'd'
Car 'd' :: Ent_o_Car
Main> [Ent 3, Car 'd', Car 'e', Ent 7]
[Ent 3,Car 'd',Car 'e',Ent 7] :: [Ent_o_Car]
Main> :type Ent
Ent :: Int -> Ent_o_Car
Main> :type Car
Car :: Char -> Ent o Car
```

## Tipos abstractos

- ▶ Un **tipo abstracto** consiste en una definición de datos y una serie de funciones que se pueden aplicar al tipo definido.
- ▶ Los racionales como tipo abstracto:

---

```
data Ratio = Rac Int Int
```

---

- ▶ Los racionales se escriben en forma simplificada:

---

```
instance Show Ratio where
 show (Rac x 1) = show x
 show (Rac x y) = show x' ++ "/" ++ show y'
 where (Rac x' y') = reduce (Rac x y)
```

---



## Tipos abstractos

### ► Ejemplos de números racionales:

---

`rCero = Rac 0 1`

`rUno = Rac 1 1`

`rDos = Rac 2 1`

`rTres = Rac 3 1`

`rMedio = Rac 1 2`

`rTercio = Rac 1 3`

`rCuarto = Rac 1 4`

---

```
Main> :set +t
```

```
Main> rDos
```

```
2 :: Ratio
```

```
Main> rTercio
```

```
1/3 :: Ratio
```

## Tipos abstractos

- reduce x es el número racional x simplificado. Por ejemplo,

```
reduce (Rac 12 24) \rightsquigarrow 1/2
```

```
reduce (Rac 12 -24) \rightsquigarrow -1/2
```

```
reduce (Rac -12 -24) \rightsquigarrow 1/2
```

```
reduce (Rac -12 24) \rightsquigarrow -1/2
```

---

```
reduce :: Ratio -> Ratio
```

```
reduce (Rac n d) =
```

```
 Rac (((signum d)*n) 'div' m) ((abs d) 'div' m)
```

```
 where m = gcd n d
```

---

## Tipos abstractos

- Operaciones con números racionales. Por ejemplo,

```
rMul (Rac 1 2) (Rac 2 3) ~> 1/3
```

```
rDiv (Rac 1 2) (Rac 1 4) ~> 2
```

```
rSum (Rac 1 2) (Rac 3 4) ~> 5/4
```

```
rRes (Rac 1 2) (Rac 3 4) ~> -1/4
```

---

```
rMul, rDiv, rSum, rRes :: Ratio -> Ratio -> Ratio
```

```
rMul (Rac a b) (Rac c d) = reduce (Rac (a*c) (b*d))
```

```
rDiv (Rac a b) (Rac c d) = reduce (Rac (a*d) (b*c))
```

```
rSum (Rac a b) (Rac c d) = reduce (Rac (a*d+b*c) (b*d))
```

```
rRes (Rac a b) (Rac c d) = reduce (Rac (a*d-b*c) (b*d))
```

---

## Bibliografía

1. H. C. Cunningham (2007) *Notes on Functional Programming with Haskell*.
2. J. Fokker (1996) *Programación funcional*.
3. B.C. Ruiz, F. Gutiérrez, P. Guerrero y J. Gallardo (2004). *Razonando con Haskell (Un curso sobre programación funcional)*.
4. S. Thompson (1999) *Haskell: The Craft of Functional Programming*.
5. E.P. Wentworth (1994) *Introduction to Funcional Programming*.