

# 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:

	$1:2:3:[]$	$\rightsquigarrow$	$[1,2,3]$
	$1:[2,3]$	$\rightsquigarrow$	$[1,2,3]$

## Construcción de listas mediante intervalos numéricos

- ▶ Ejemplos de construcción de listas mediante intervalos numéricos:

[3..7]	↪	[3,4,5,6,7]
[1,3..10]	↪	[1,3,5,7,9]
[7..3]	↪	[]
[7,6..3]	↪	[7,6,5,4,3]
[2.5..6.5]	↪	[2.5,3.5,4.5,5.5,6.5]
[2.5..6.3]	↪	[2.5,3.5,4.5,5.5,6.5]
[2.5..6.7]	↪	[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
```

<code>[]</code>	<code>== []</code>	<code>= True</code>
<code>(x:xs)</code>	<code>== (y:ys)</code>	<code>= x==y &amp;&amp; xs==ys</code>
<code>_</code>	<code>== _</code>	<code>= False</code>

---

## Concatenación de listas

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

$$[2,3] ++ [3,2,4,1] \rightsquigarrow [2,3,3,2,4,1]$$


---

Prelude

---

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

```
[] ++ ys = ys
```

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

---

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

$$\text{concat } [[1,2,3], [4,5], [], [1,2]] \rightsquigarrow [1,2,3,4,5,1,2]$$


---

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] ~> 3
```

---

Prelude

---

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

```
head (x:_) = x
```

---

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

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

---

```
Prelude
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 l` es el número de elementos de `l`. Por ejemplo,

`length [1,3,6] ~ 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,

$$\text{map } (2*) \ [1,2,3] \rightsquigarrow \ [2,4,6]$$

- ▶ Definición por comprensión:

---

```

Prelude
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] ~> [4,2,6]
filter (>3) [1,3,5,4,2,6,1] ~> [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 l` es la suma de los elementos de `l`. Por ejemplo,

```
| sum [3,4,5,6] ~> 18
```

---

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

---

- ▶ `product l` es el producto de los elementos de `l`. Por ejemplo,

```
| product [2,3,5] ~> 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,

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

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

Por ejemplo,

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

$$\text{foldr } (-) \ 3 \ [2, 3, 5] \rightsquigarrow 1$$


---

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

---


$$\text{foldl} :: (a \rightarrow b \rightarrow a) \rightarrow a \rightarrow [b] \rightarrow a$$

$$\text{foldl } f \ z \ [] \quad = \ z$$

$$\text{foldl } f \ z \ (x:xs) \quad = \ \text{foldl } f \ (f \ z \ x) \ xs$$


---

## 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,

$$\text{scanr } op \ e \ [x1, x2, x3] \rightsquigarrow \begin{array}{l} [x1 \ op \ (x2 \ op \ (x3 \ op \ e)), \\ \phantom{[} \phantom{op} \phantom{(} \phantom{x2} \ op \ (x3 \ op \ e), \\ \phantom{[} \phantom{op} \phantom{(} \phantom{x2} \phantom{op} \phantom{(} \phantom{x3} \ op \ e, \\ \phantom{[} \phantom{op} \phantom{(} \phantom{x2} \phantom{op} \phantom{(} \phantom{x3} \phantom{op} \phantom{(} \phantom{e} \end{array}$$

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] ~> [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] ~> [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 11 12` es la lista ordenada obtenida al mezclar las listas ordenadas `11` y `12`. 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 apóstrofos.
- ▶ 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:

<code>isspace x</code>	x es un espacio
<code>isUpper x</code>	x está en mayúscula
<code>isLower x</code>	x está en minúscula
<code>isAlpha x</code>	x es un carácter alfabético
<code>isDigit x</code>	x es un dígito
<code>isAlphaNum x</code>	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' ~> 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:

```
toUpper 'a'           ~> 'A'  
toLower 'A'          ~> 'a'  
map toUpper "sevilla" ~> "SEVILLA"  
map toLower "SEVILLA" ~> "sevilla"
```

## 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 ~> [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

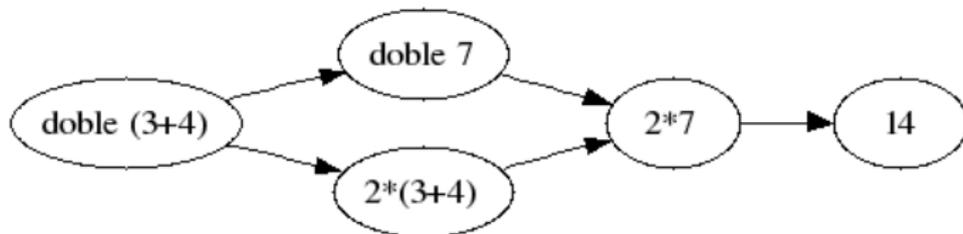
---

```
double :: Int -> Int
```

```
double x = 2*x
```

---

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



## Evaluación perezosa

Se considera la siguiente definición

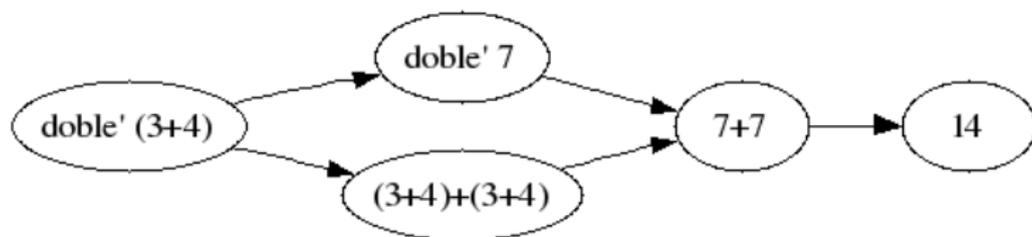
---

```
double' :: Int -> Int
```

```
double' x = x+x
```

---

Entonces, las posibles evaluaciones de `double' (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'
"aaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaa{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 prelude

- ▶ `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

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

## 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] ~> [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)] ~> 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,
 

```
zip [1,2,3] "abc" ~> [(1,'a'),(2,'b'),(3,'c')]
zip [1,2] "abc"   ~> [(1,'a'),(2,'b')]
```
- ▶ `zipWith f x y` es la lista obtenida aplicando la función `f` a los elementos correspondientes de las listas `x` e `y`. Por ejemplo,

```
zipWith (+) [1,2,3] [4,5,6] ~> [5,7,9]
zipWith (*) [1,2,3] [4,5,6] ~> [4,10,18]
```

---

### 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] ~> [(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] ~> 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 ~> [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`.

---

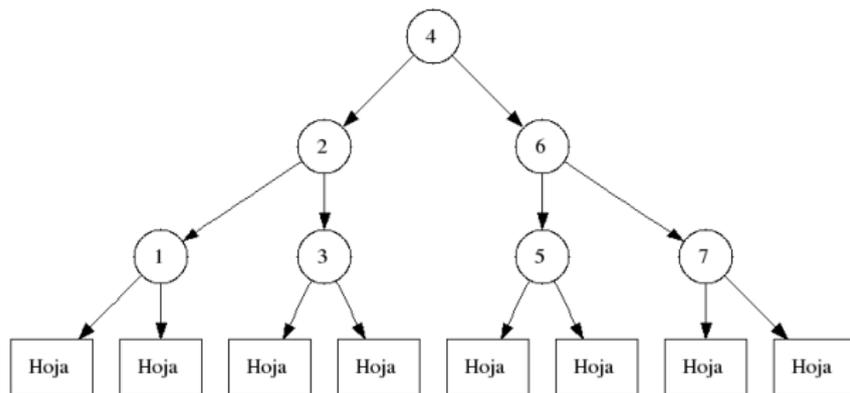
```
data Árbol a = Hoja
              | Nodo a (Árbol a) (Árbol a)
              deriving Show
```

---

- ▶ 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]
Node 1
  Hoja
  (Node 4
    (Node 2
      Hoja
      (Node 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) ~> 1/2
```

```
reduce (Rac 12 -24) ~> -1/2
```

```
reduce (Rac -12 -24) ~> 1/2
```

```
reduce (Rac -12 24) ~> -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*.