

Definición de funciones

Tecnología de Programación



Adolfo Muñoz - Juan Magallón
Grado en Ingeniería Informática



Universidad
Zaragoza



Escuela de
Ingeniería y Arquitectura
Universidad Zaragoza



Departamento de
Informática e Ingeniería
de Sistemas
Universidad Zaragoza

Objetivos



El objetivo de este tema es presentar las herramientas que existen en Haskell para la definición de funciones:

- el ajuste de patrones (*pattern matching*)
- expresiones condicionales
- ecuaciones con guardas
- ámbitos y definiciones locales
- expresiones lambda

Algunas se han visto de forma colateral en otros temas y otras son completamente nuevas.



Ajuste de patrones

The background of the slide features a large, faint watermark of the University of Sarajevo seal. The seal is circular and contains the text 'SARAJEVO' at the top and 'UNIVERSITATIS' at the bottom. In the center, there is a coat of arms with a crown on top, a cross on the left, and a shield with various symbols on the right. The seal is surrounded by a decorative border of small dots.

Ajuste de patrones o *pattern matching*:

Es el proceso de reconocer en un dato una estructura o pauta determinada, o detectar que no encaja dentro de esa estructura.

El ajuste de patrones se utiliza en informática por ejemplo a través de la idea de las expresiones regulares (*regex*).

El ajuste de patrones en Haskell permite, además de reconocer si un dato tiene una estructura determinada, asociar identificadores a cada parte de la estructura que se ha reconocido.

A ese proceso se le denomina **unificación**.

En Haskell (y en Matemáticas) una **función** puede definirse mediante varias **ecuaciones**.

A la hora de evaluar una función sobre un parámetro el ajuste de patrones se puede utilizar para determinar la ecuación a utilizar:

```
1 fact :: Integer -> Integer
2
3 -- Ecuacion cuando el parametro tiene el valor 0
4 fact 0 = 1
5 -- Ecuacion para otros valores del parametro
6 fact n = n * fact (n-1)
```

Proceso:

- se comprueban los patrones en el orden dado en el programa hasta que uno unifiquen
- en una misma ecuación, se intentan unificar los patrones de los argumentos de izquierda a derecha
- los argumentos no se evalúan completamente, sólo lo suficiente para ver si encajan o fallan el patrón
- en cuanto un argumento encaja, se pasa el siguiente argumento
- en cuanto un argumento falla, se pasa a la siguiente ecuación

El patrón más sencillo es un valor constante.

1 **not** :: **Bool** -> **Bool**

2

3 **not False** = **True**

4 **not True** = **False**



El símbolo '_' (comodín) representa (se *unifica*) con cualquier valor.

```
1 not :: Bool -> Bool
2
3 not False = True
4 not _     = False
5
6 empty :: [a] -> Bool
7
8 empty [] = True
9 empty _  = False
```

El patrón más sencillo es un valor constante.

1 `(&&) :: Bool -> Bool -> Bool`

2 `(&&) False _ = False`

3 `(&&) True x = x`

4

5 `(||) :: Bool -> Bool -> Bool`

6 `True || _ = True`

7 `False || x = x`

El orden importa \Rightarrow evaluación cortocircuitada.

Los patrones definidos para listas son los siguientes:

- `[]`: lista vacía
- `[x]`, `[x,y]`, `[x,y,z]` ...: se unifica con listas con un número determinado de elementos
- `(x:xs)`, `(x:y:xs)`, `(x:y:z:xs)` ... se unifica con listas que tengan **al menos** uno, dos, tres, ... elementos (x, y, z), más una cola (xs , puede que vacía).

Cada nombre simbólico del patrón queda ligado a la parte de la estructura de datos que le corresponde.

1 `f (x:xs) =`

2

3 `f [1,2,3]`

4 `x -> 1`

5 `xs -> [2,3]`



```
1 ones :: [Int]
2 ones = 1:ones
3
4 empty :: [a] -> Bool
5 empty [] = True
6 empty (_:_) = False
```

¿ Se puede evaluar esto ?

```
1 > empty ones
```



¿ Se puede evaluar esto ?

```
1 > empty ones
2 -- Intentamos aplicar las ecuaciones de empty
3 -- 'ones' no encaja con ninguna
4 -- Por la defincion de ones
5 empty 1:ones
6 -- Por la defincion de empty
7 empty ( _:_)
8 -- Por la segunda ecuacion de empty
9 False
```



Los patrones definidos para tuplas son los siguientes:

- (x) , (x,y) , (x,y,z) . . . , se unifica con tuplas con un número determinado de elementos

Cada nombre simbólico del patrón queda ligado al elemento de la estructura de datos que le corresponde.

```
1 first :: (a, b, c) -> a
2 first (x, _, _) = x
3
4 second :: (a, b, c) -> b
5 second (_, y, _) = y
6
7 third :: (a, b, c) -> c
8 third (_, _, z) = z
```

Se utilizan las propias palabras clave:

```
1 data Color = Red | Orange | Yellow | Green | Blue | Indigo | Violet
2
3 isSemaphore :: Color -> Bool
4 isSemaphore Red     = True
5 isSemaphore Orange  = True
6 isSemaphore Green   = True
7 isSemaphore _       = False
```



En los tipos union, las propias palabras clave pueden venir acompañadas de valores.

```
1 data Temperature = Farenheit Float | Celsius Float
2
3 switchUnits :: Temperature -> Temperature
4 switchUnits (Farenheit f) = Celsius ((f-32.0)*(5.0/9.0))
5 switchUnits (Celsius c)   = Farenheit (c*(9.0/5.0) + 32.0)
6
7 toCelsius :: Temperature -> Temperature
8 toCelsius (Farenheit f) = Celsius ((f-32.0)*(5.0/9.0))
9 toCelsius t             = t
```



En los tipos union, las propias palabras clave pueden venir acompañadas de valores.

```
1 data ExtendedFloat = Number Float | Infinity | Indeterminate
2
3 divide :: ExtendedFloat -> ExtendedFloat -> ExtendedFloat
4
5 divide Indeterminate _ = Indeterminate
6 divide _ Indeterminate = Indeterminate
7 divide Infinity Infinity = Indeterminate
8 divide (Number 0.0) (Number 0.0) = Indeterminate
9 divide _ (Number 0.0) = Infinity
10 divide (Number _) Infinity = Number 0.0
11 divide (Number a) (Number b) = Number (a/b)
```



Pueden ser mucho más complicados (por ejemplo, tipos recursivos...)

```
1 data Tree a = Null | Branch a (Tree a) (Tree a)
2
3 leftmost :: Tree a -> a
4 leftmost (Branch a Null _) = a
5 leftmost (Branch a t    _) = leftmost t
6 leftmost Null              = error "Arbol vacio"
```

Diferentes patrones para diferentes tipos de datos pueden combinarse entre sí:

```
1 f :: [(Integer,ExtendedFloat)] -> Float
2 f [] = ...
3 f (x:xs) = ..
4 f ((1,_):_) = ...
5 f (_:(_,Indeterminate):xs) = ...
```



Expresiones

The background of the slide features a large, faint watermark of the University of Sarajevo seal. The seal is circular and contains a central shield with a cross and other heraldic symbols, surrounded by the text 'SARAJEVO' and 'UNIVERSITY OF SARAJEVO'. The watermark is positioned behind the blue title bar.

Expresiones Condicionales

Las expresiones condicionales permiten seleccionar entre distintas ecuaciones para la evaluación de una expresión.

Las más importantes son **if** y **case**.



if

Selecciona entre dos opciones.

```
1 max x y = if x>y then x
2           else y
3
4 abs x = if x>=0 then  x
5           else -x
```

La condición debe evaluarse a un valor booleano.

case

Selecciona entre varias opciones.

La opción elegida se determina mediante ajuste de patrones.

La versión más simple se basa en usar patrones numéricos constantes, como otros lenguajes...

```
1 even x = case (x mod 2) of  
2     0 -> True  
3     1 -> False
```

case

...pero pueden utilizar cualquier tipo de datos...

```
1 conocido n = case n of
2     "Pedro" -> True
3     "Juan"  -> True
4     _       -> False
```

case

...e incluso patrones.

```
1 single x = case x of
2           []      -> False
3           [_]     -> True
4           (_:_)   -> False
```

El ámbito de cualquier definición en Haskell es global desde el momento en que se construye (declara).

A veces nos interesará definir elementos con visibilidad solamente local para la evaluación de una expresión o una definición.

Eso se consigue mediante las construcciones **let** y **where**.

let

Permite acotar un conjunto de definiciones para que solo sean visibles en una determinada expresión.

```
1 roots :: Float -> Float -> Float -> (Float,Float)
2
3 roots a b c = let
4     disc = b**2 - 4*a*c
5     rdisc = sqrt disc
6     denom = 2*a
7     in
8     ( (-b-rdisc)/denom, (-b+rdisc)/denom )
```



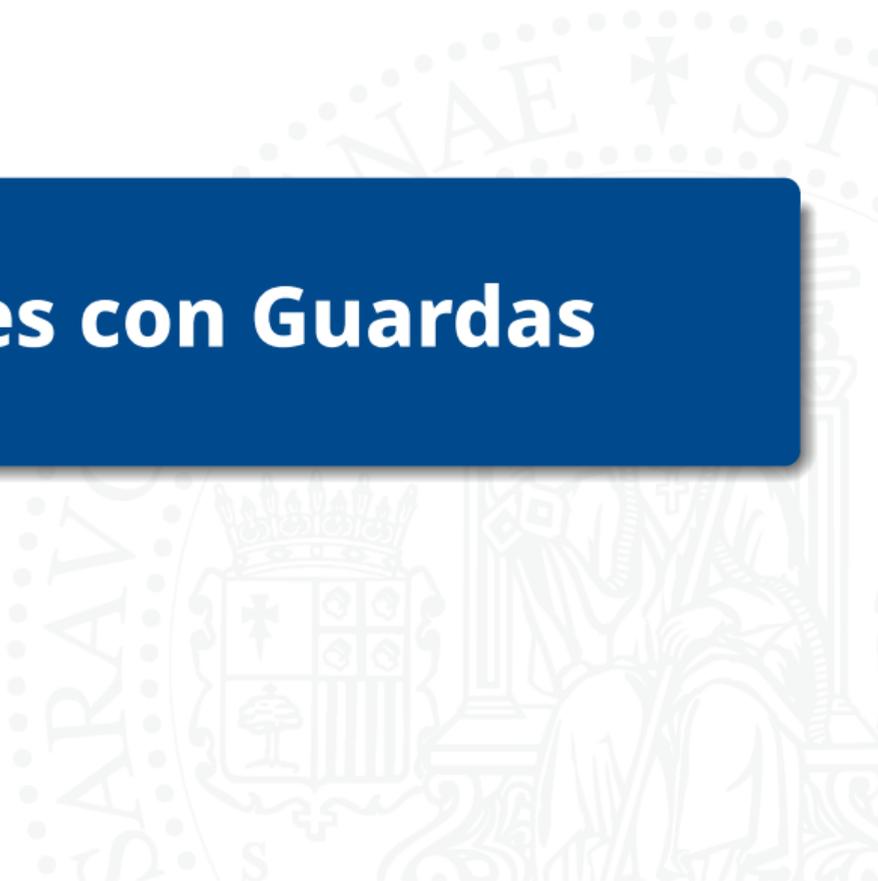
where

Se puede utilizar **let** en cualquier punto del código.

Para el caso de definiciones de funciones o comandos **do**, existe una sintaxis alternativa algo más clara, la construcción **where**:

```
1 roots :: Float -> Float -> Float -> (Float,Float)
2
3 roots a b c = ( (-b-rdisc)/denom, (-b+rdisc)/denom )
4               where
5                   disc = b**2 - 4*a*c
6                   rdisc = sqrt disc
7                   denom = 2*a
```

Ecuaciones con Guardas

The background of the slide features a large, faint watermark of the seal of the University of Saragossa. The seal is circular and contains the text 'SARAGOSSA' at the top and '1591' at the bottom. In the center, there is a shield with a crown on top, a cross on the left, and a tree on the right. The shield is flanked by two figures, possibly saints or scholars, and a central figure holding a book. The entire seal is rendered in a light gray color.

La definición matemática de funciones se basa muchas veces en imponer condiciones a los argumentos para definir una ecuación determinada para la función en ese caso.

El ajuste de patrones nos permite imponer condiciones en la estructura de los datos (lista no vacía...) o incluso en su valor concreto (patrones constantes). Pero no nos permiten imponer condiciones como 'que sea mayor que 5'. Para esa tarea Haskell ofrece las *definiciones a trozos* o *ecuaciones con guardas*.

1 **abs** x

2 | x >= 0 = x

3 | x < 0 = -x

Para asegurarnos de que todos los casos posibles para el argumento están cubiertos podemos usar **otherwise**:

1 **abs** x

2 | x >= 0 = x

3 | **otherwise** = -x

```
1 sign x
2 | x > 0 = 1
3 | x < 0 = -1
4 | x == 0 = 0
```

O bien:

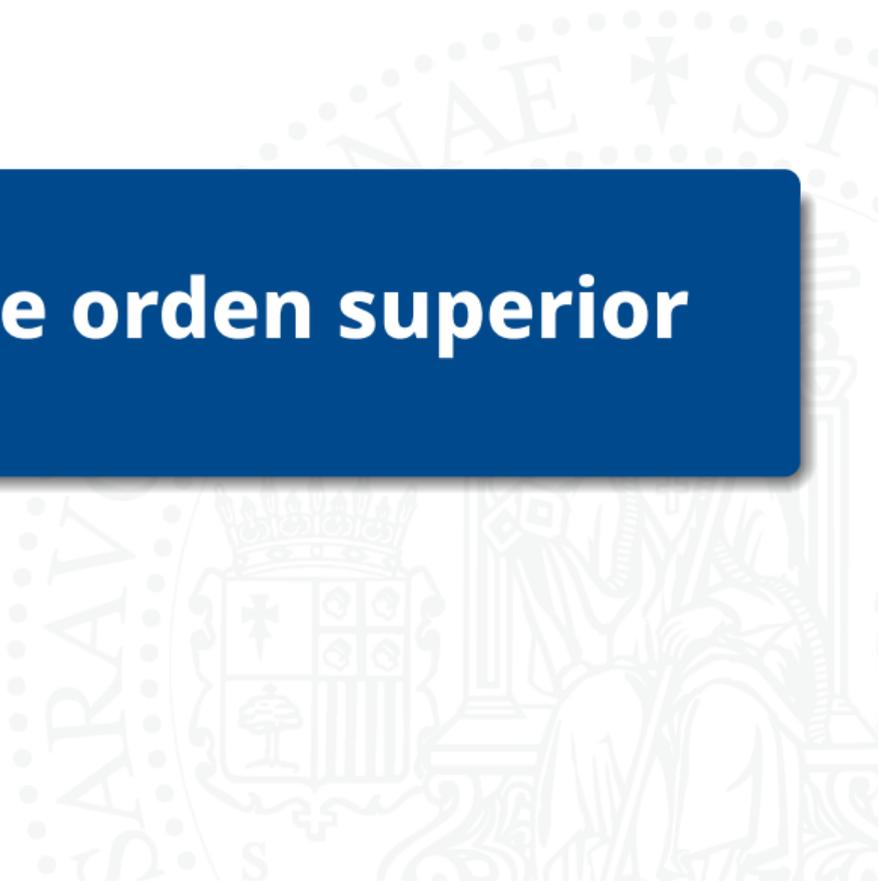
```
1 sign x
2 | x > 0 = 1
3 | x < 0 = -1
4 | otherwise = 0
```

Se pueden combinar con definiciones locales:

```
1  lendiff as bs
2    | la > lb   = la - lb
3    | lb > la   = lb - la
4    | otherwise = 0
5  where
6    la = length as
7    lb = length bs
8
9  main = do
10     print $ lendiff "hola" "adios"
11     print $ lendiff "adios" "hola"
```



Funciones de orden superior

The background of the slide features a large, faint watermark of the seal of the University of Sarajevo. The seal is circular and contains the text 'UNIVERSITAS SARAVIENSIS' around the perimeter. In the center, there is a coat of arms with a crown on top, a cross, and other heraldic symbols. The watermark is light gray and serves as a subtle background element.

El uso de **funciones de orden superior** o **formas funcionales** requiere la definición de funciones, muchas veces de un sólo uso, y su paso de parámetros a otras funciones.

Para simplificar la escritura del código en esos casos, existen algunas herramientas fundamentales:

- las **expresiones- λ**
- el **currying** y las **secciones**
- la **composición** de funciones



Las expresiones- λ nos permiten escribir valores de tipo función sin asignarles un nombre; son lo que en otros lenguajes se denominan *funciones anónimas*:

- 1 $\lambda x \rightarrow 2*x$
- 2 $\lambda x y \rightarrow x+y$
- 3 $\lambda x y z \rightarrow x*y*z$

Pueden tener cualquier número de parámetros.

Son especialmente útiles cuando trabajamos con funciones de orden superior.

- 1 `> map (\x -> x+1) [3,4,5]`
- 2 `[4,5,6]`



Currying: Todas las funciones reciben un solo argumento y devuelven otra función dependiente de un argumento menos (aunque se interpreten de forma tradicional como si tuvieran varios parámetros).

Esto permite lo que se denomina *aplicación parcial*.

```
1 div :: Int -> Int -> Int
2
3 > div 11 2
4 5
```

En realidad se ejecuta como:

```
1 div :: Int -> Int -> Int
2 -- div 11 :: Int -> Int
3 > (div 11) 2
4 5
```

Se puede utilizar la aplicación parcial con funciones de orden superior:

```
1 > map (\x -> div 11 x) [1,2,3,4]
2 [11,5,3,2]
3
4 > map (div 11) [1,2,3,4]
5 [11,5,3,2]
```



Haskell tiene una sintaxis particular para la aplicación parcial de **operadores infijos**.

Se especifica tan sólo uno de los argumentos del operador y el resultado es una función sobre el otro operando, que se introduce en la posición libre.

- 1 $(2 \wedge) = \backslash x \rightarrow 2 \wedge x$
- 2 $(\wedge 2) = \backslash x \rightarrow x \wedge 2$

Es bastante conveniente en muchos casos:

- 1 $(1+)$ -- *Incrementar*
- 2 $(*2)$ -- *Duplicar*

También se pueden utilizar con funciones de orden superior

```
1 > map (1+) [1,2,3,4,5]
2 [2,3,4,5,6]
3
4 > map (2^) [1,2,3,4,5]
5 [2,4,8,16,32]
6
7 > map (^2) [1,2,3,4,5]
8 [1,4,9,16,25]
```



Mini-problema:

```
1 > map (\x -> mod 3 x) [1,2,3,4]
2 [0,1,0,3]
3 > map (mod 3) [1,2,3,4]
4 [0,1,0,3]
5
6 > map (\x -> mod x 3) [1,2,3,4]
7 [1,2,0,1]
8 > -- ??? Sin expresion lambda ???
```



El operador `.` es el operador de composición de funciones.

```
1 (.) :: (b -> c) -> (a -> b) -> a -> c
```

```
2 -- Posible interpretación
```

```
3 (.)      f      g      x      = f (g x)
```

```
1 > f :: Int -> Int
```

```
2 > f n = n + 1
```

```
3 > g :: Int -> Int
```

```
4 > g n = 2*n - 1
```

```
5 > h = f . g -- h is the composition of f and g
```

```
6 > f (g 3)
```

```
7 6
```

```
8 > h 3
```

```
9 6
```

El operador `.` es el operador de composición de funciones.

```
1 (.) :: (b -> c) -> (a -> b) -> a -> c
```

```
1 (+1) :: Int -> Int
```

```
2 odd :: Int -> True
```

```
3
```

```
4 nextIsOdd = odd . (+1)
```



Es muy útil combinado con otros mecanismos de generar funciones anónimas.

```
1 > cesar d = map ( chr
2     .(+ (ord 'a'))
3     .(`mod` 26)
4     .(+ d)
5     .(subtract (ord 'a'))
6     .ord )
7
8 > cesar 7 "haskell"
9 "ohzrlss"
```



Definición de funciones

Tecnología de Programación



Adolfo Muñoz - Juan Magallón
Grado en Ingeniería Informática



Universidad
Zaragoza



Escuela de
Ingeniería y Arquitectura
Universidad Zaragoza



Departamento de
Informática e Ingeniería
de Sistemas
Universidad Zaragoza