### Introducción a Haskell

Y a la programación funcional

Pablo Baeyens <a href="mailto:0pbaeyens">0pbaeyens</a>

Mario Román @M42

OSL 2015



# Índice

Haskell

**Tipos** 

**Funciones** 

Más

# ¡Contribuye!

El código fuente de estas diapositivas está disponible en:

github.com/M42/osl-talk-haskell

Erratas, correcciones y aportaciones son bienvenidas.

### Instalando Haskell Platform

haskell-platform contiene el compilador, depurador y otras utilidades. También podemos instalar ghc:

```
sudo apt-get install haskell-platform
```

Ambos traen un gestor de librerías: cabal.

### Sin efectos secundarios

Las funciones en los lenguajes funcionales no tienen *efectos secundarios*. No alteran el mundo alrededor ni cambia el valor de los argumentos.

```
int n = 0;
int next() { return n++; }
next(); // n = 1
```

## Las funciones como objetos

Las funciones son objetos de primera clase. Pueden ser devueltos por funciones y pueden pasarse como argumentos.

duplica lista = map 
$$(\lambda x \rightarrow 2*x)$$
 lista

GHC incluye GHCi como intérprete. Permite los siguientes comandos:

- Quitar ▶ : q
- Cargar módulo **▶** :1
- Recargar módulos
- ▶ :t Consultar tipos

## El intérprete: GHCi

Las funciones se llaman escribiendo su nombre, un espacio y sus parámetros, separados por espacios:

```
ghci> 3 + 4
7
ghci> (+) 2 9
11
ghci> succ 27
28
ghci> max 23 34
34
```

## **Tipos**

Usamos :t para ver el tipo de una expresión:

```
ghci>:t True
True :: Bool
ghci>:t 'a'
'a' :: Char
ghci>:t "Unaustring!"
"Unaustring!" :: [Char]
ghci>:t not
not :: Bool → Bool
```

## **Tipos**

Los tipos de Haskell son **fuertes** y **estáticos**. La mayor parte de los errores se detectan en compilación como errores de tipo.

Además son **inferidos**, por lo que no tenemos por qué especificar el tipo de nuestras funciones:

```
\begin{array}{lll} \text{ghci} > \text{ let nand a b} = \text{not (a \&\& b)} \\ \text{ghci} > : \text{t nand} \\ \text{nand} :: & \text{Bool} \rightarrow \text{Bool} \rightarrow \text{Bool} \end{array}
```

## Clases de tipos

Las clases de tipos agrupan a tipos con la misma interfaz. Por ejemplo, la clase Eq, define la función ==.

```
2 :: Num a \Rightarrow a
pi :: Floating a \Rightarrow a
(==) :: Eq a \Rightarrow a \rightarrow a \rightarrow Bool
```

Las instancias de Num pueden sumarse y multiplicarse, las de Show convertirse a String y sobre las de Integral pueden calcularse restos modulares.

# Variables de tipo

Haskell infiere siempre el tipo más general. Para ello usa variables de tipo, que pueden ser sustituidas:

```
id :: a \rightarrow a
(+) :: Num a \Rightarrow a \rightarrow a \rightarrow a
(<) :: Ord a \Rightarrow a \rightarrow a \rightarrow Bool
```

Las variables pueden restringirse a pertenecer a una clase.

# Tipos algebraicos

Creamos nuevos tipos definiendo **constructores de datos**: funciones que devuelven valores del tipo que definimos.

```
data () = () — Tipo None
data Bool = False | True
data Point = Point Float Float
data Triangle = Triangle Point Point Point
```

### Constructores de tipos

Los **constructores de tipos** son funciones sobre tipos: toman un tipo y devuelven otro.

```
"Haskell!" :: [Char]
[1,2,3,4] :: Num a ⇒ [a]
[True, False, False] :: [Bool]
[] :: [a]
Just True :: Maybe Bool
Nothing :: Maybe a
```

### Constructores de tipos

Sus definiciones son:

```
data [a] = [] | a:[a]
data Maybe a = Nothing | Just a
```

En las **listas**, el primer constructor es la lista vacía y el segundo antepone un elemento a otra lista.

En el caso de **Maybe** podemos tener algo de tipo a (Just a) o nada (Nothing).



### Reconocimiento de patrones

Para definir una función sobre un tipo, definimos su comportamiento para cada constructor de datos del tipo:

```
neg :: Bool → Bool
neg False = True
neg True = False
```

Podemos sustituir argumentos del constructor por variables:

```
factorial :: Integral a\Rightarrow a\rightarrow a factorial 0=1 factorial n=n * factorial (n-1)
```



#### Recursividad

El tipo lista y las definiciones recursivas son la base de los programas de Haskell. Para calcular la **longitud de una lista**, definimos la función para sus dos constructores:

```
len :: Num a \Rightarrow [t] \rightarrow a
len [] = 0
len (\_:xs) = 1 + len xs
```

#### Currificación

```
¿Por qué (+) es de tipo a \rightarrow a \rightarrow a y no (a,a) \rightarrow a?
```

Esto nos permite aplicar parcialmente una función. El tipo hay que leerlo realmente como a -> (a -> a), es decir, al darle un número nos devuelve otra función:

Es lo mismo decir (+3) 5 que (+) 3 5.



## Funciones de orden superior

Son funciones que toman funciones como argumento.

map toma una función y devuelve su versión sobre listas:

$$\mathsf{map} \ :: \ (\mathsf{a} \to \mathsf{b}) \to ([\mathsf{a}] \to [\mathsf{b}])$$

Ejemplo: map not [True, True, False]

foldr toma una función y un acumulador y aplica los elementos de la lista contra el acumulador.

$$foldr :: (a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow b \rightarrow [a] \rightarrow b$$

Ejemplo: foldr (\*) 1 [2,3,5,7]



## Especialización

A partir de estas podemos crear funciones básicas:

```
negation = map not
lowerText = map toLower
sum = foldr (+) 0
product = foldr (*) 1
concat = foldr (++) []
and = foldr (&&) True
```

Ejemplo: lowerText "aBcDEfG"

## Evaluación perezosa

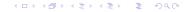
Haskell retrasa la evaluación de una expresión todo lo posible:

Esto permite la modularización del código:

```
min :: Ord a \Rightarrow [a] \rightarrow a
min = head . sort
```

Y el uso de estructuras infinitas:

```
unos = 1:unos
diezDoses = take 10 (map (+1) unos)
```



Como las instancias sólo pueden construirse desde los constructores definidos y las funciones no tienen efectos secundarios, podemos razonar fácilmente la corrección del código. Usamos inducción estructural:

```
qsort [] = ||
qsort(x:xs) = qsort[y | y<-xs, y<=x]
           ++ [x]
           ++ qsort [y | y<-xs, y>x]
```

Quicksort funciona porque ordena correctamente una lista vacía y porque, supuesto que funcione para listas menores que una dada, funciona para ella.

