Introducción a Haskell

Y a la programación funcional

Pablo Baeyens 0pbaeyens

Mario Román @M42

OSL 2015

Índice

Haskell

Tipos

Funciones

Más

¡Contribuye!

El código fuente de estas diapositivas, con varios ejemplos de Haskell literario, 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:

Ambos traen un gestor de librerías: cabal.



Haskell logo

El intérprete: GHCi

GHC incluye GHCi como intérprete. Permite los siguientes comandos:

- ▶ :q Quitar
- ► :1 Cargar módulo
- :r 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
```

Haskell Tipos Funciones M

Puro: sin efectos secundarios

Las funciones no tienen *efectos secundarios*. No alteran el mundo ni cambian el valor de los argumentos.

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

Los objetos son inmutables. Son thread-safe.



xkcd: Haskell

Puro: transparencia referencial

Que las expresiones de Haskell sean referencialmente transparentes quiere decir:

- Todas las variables son inmutables.
- Las funciones son deterministas.
- Lo definido puede ser sustituido por su definición.

Y esto nos permite:

- ▶ Razonar algebraicamente: $f = g \Rightarrow f = a = g$ a.
- ▶ Paralelizar fácilmente: f 'par' g, sin afectarse.

Funcional: evaluación

La programación se centra en **evaluar expresiones** en lugar de **ejecutar instrucciones**.

Funcional: 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 
ightarrow 2*x) lista
```

Esto ayuda a reutilizar código.

```
int duplica(int a);
int incrementa(int a);
vector<int> duplica_vector(vector<int> v);
vector<int> incrementa_vector(vector<int> v);
```

Funcional: abstracción

El ser funcional facilita factorizar el código. Cada pieza debería aparecer sólo una vez en su forma más general posible. Esto se consigue con:

- Polimorfismo, abstraer el tipo.
- ▶ Clases de tipos, unifican propiedades de varios tipos.
- ▶ Funciones de alto nivel, abstraen otras funciones.

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:

```
ghci> let nand a b = not (a && b) ghci> :t nand nand :: Bool \rightarrow Bool \rightarrow Bool
```

Clases de tipos

Las clases de tipos agrupan a tipos con la misma interfaz. Por ejemplo, la clase Eq, agrupa a los que tienen definida 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
```

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

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
```

```
len [1,2,3]
len (1:2:3:[])
1 + len (2:3:[])
1 + 1 + len (3:[])
1 + 1 + 1 + len []
1 + 1 + 1 + 0
1 + 1 + 1
1 + 2
```

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

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, un acumulador y una lista 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]

Definiciones

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:

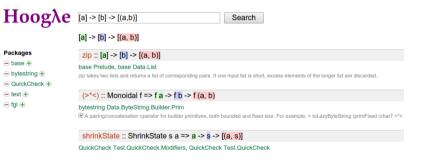
```
min :: Ord a \Rightarrow [a] \rightarrow a
min = head . sort
```

Y el uso de estructuras infinitas:

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

Hoogle

Hoogle permite buscar funciones por tipo entre las librerías estándar de Haskell:



Demostraciones

Como las funciones no tienen efectos secundarios, podemos razonar la corrección del código por inducción:

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

Demostración: Quicksort funciona porque:

- ordena correctamente una lista vacía.
- ▶ la lista creada mantiene el orden entre las tres partes

Idris

Idris, construido con Haskell, es un lenguaje con su misma sintaxis pero incluyendo tipos dependientes para demostrar matemáticamente que los programas son correctos.

```
module algebraic
import Language.Reflection
data Bit = 0
andAssociative : (a: Bit) ->
                 (b: Bit) ->
                 and (and a b) c = and a (and b c)
andAssociative 0 b c = refl
andAssociative I b c = refl
 -:--- algebraic.idr Top of 331 (10.11) (Idris! (Not loaded
Metavariables:

    + algebraic.andAssociative [P]
```

Curry-Howard

Los siguientes tipos están habitados:

```
a 
ightarrow a (a,b) 
ightarrow a a 
ightarrow Either a b
```

Por las funciones id, fst y Left. Estos, sin embargo, no:

```
a \rightarrow b

a \rightarrow (a,b)

Either a \ b \rightarrow a \rightarrow b
```

¿Qué tipos de Haskell están habitados?

Curry-Howard

A cada tipo le corresponde una proposición lógica, cambiando:

- ▶ a -> b por $a \Rightarrow b$
- ▶ (a,b) por $a \land b$
- ▶ Either a b por $a \lor b$
- ▶ () por *True*
- ▶ Void por *False*

¿Qué tipos de Haskell están habitados? Aquellos cuya proposición lógica asociada puede demostrarse verdadera en lógica intuicionista.

Mónadas

Las mónadas son constructores de tipos que definen un **contexto computacional**. Se definen con:

```
return :: a \rightarrow m a
```

return introduce un valor de tipo a en el contexto.

```
>>= :: m a \rightarrow (a \rightarrow m b) \rightarrow m b
```

Dado un valor en un contexto y una función que devuelve valores en el contexto, ¿Cómo podemos aplicar la función al valor?-

Mónadas: Maybe

La mónada Maybe, nos permite operar con funciones que pueden fallar:

```
return x = Just x — return = Just
```

```
Just x \gg f = f x
Nothing \gg g = N Nothing
```

Cuando hay un fallo no devolvemos nada, y cuando no, aplicamos la función al valor del interior de Just.

Mónadas: 10

¿Cómo hacemos E/S con funciones puras?

Utilizamos la mónada IO:

```
main = readFile "file1" >>= writeFile "file2"
```

Todo programa de Haskell se ejecuta evaluando la función main, de tipo IO ().

Funciones de orden superior

```
map:

map :: (a \rightarrow b) \rightarrow ([a] \rightarrow [b])

map f [] = []

map f (x:xs) = f x : map f xs
```

foldr:

```
foldr :: (a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow b \rightarrow [a] \rightarrow b
foldr f z [] = z
foldr f z (x:xs) = f x (foldr f z xs)
```

 \blacktriangleleft Funciones