

Tipos: polimorfismo y alto orden

Algoritmos y Estructuras de Datos I

Tipos

Haskell es un lenguaje de programación **fuertemente tipado y con tipado estático:**

- toda expresión tiene un tipo,
- los errores de tipo son detectados **antes de la ejecución de un programa.**

Permite evitar muchos errores de programación.

Tipos

$(\&\&) :: \text{Bool} \rightarrow \text{Bool} \rightarrow \text{Bool}$

La expresión 'a' && True no está bien tipada y provocará un error en tiempo de **compilación**.

En lenguajes no tipados, errores como este no pueden identificarse antes de la ejecución.

Tipos

Haskell puede **inferir** el tipo de una expresión:

- el programador puede definir una función sin declarar su tipo,
- al compilar se corre un algoritmo que calcula el tipo, en caso que lo tenga, y dará un error en caso contrario.

Tipos

`f = 'a' && True`

provocará el siguiente error al compilar:

```
Couldn't match expected type `Bool' with actual type  
`Char'
```

```
In the first argument of `(&&)', namely 'a'
```

```
In the expression: 'a' && True
```

```
In an equation for `f': f = 'a' && True
```

Tipos

- Básicos: **Int, Integer, Float, Double, Bool, Char, String, ...**
- Estructurados: **listas, tuplas, ...**

Spoiler alert: *en el segundo proyecto veremos cómo definir tipos nosotros mismos.*

Polimorfismo

Hay expresiones que pueden tener más de un tipo:

id :: a -> a

¿Qué tipo tiene la función id?

Polimorfismo

`id :: a -> a`

- `a` es una variable de tipo.
- Puede ser reemplazada por cualquier tipo concreto (**Char**, **Int**, **Bool...**)

Polimorfismo

`id :: a -> a`

puede tener tipo

- `Char -> Char`,
- `Bool -> Bool`,
- `(Bool -> Bool) -> (Bool -> Bool)`, etc.

Esto se llama **polimorfismo paramétrico**.

Polimorfismo paramétrico

- Una función polimórfica no conoce nada del tipo.
- Su comportamiento es independiente del tipo concreto con el que se use.

¿Cuántas funciones de tipo $a \rightarrow a$ hay?

Polimorfismo paramétrico

- Una función polimórfica no conoce nada del tipo.
- Su comportamiento es independiente del tipo concreto con el que se use.

`id :: a -> a`

`id x = x`

Polimorfismo *ad hoc*

- Una función que puede tener **distintos comportamientos** dependiendo del tipo concreto con que se use.
- Este polimorfismo se llama **ad hoc**.
- En Haskell se logra mediante **Type Classes**.

Polimorfismo *ad hoc*

```
elem :: a -> [a] -> Bool
```

Polimorfismo *ad hoc*

```
elem :: Eq a => a -> [a] -> Bool
```

podrá utilizarse con un tipo que instancie la clase `Eq`.

Polimorfismo *ad hoc*

```
elem :: Eq a => a -> [a] -> Bool
```

podrá utilizarse con un tipo que instancie la clase `Eq`.

- Una clase define requisitos que debe satisfacer un tipo.
- Por ejemplo, una instancia de `Eq` tendrá definidas las funciones de igualdad y desigualdad.

Polimorfismo *ad hoc*

- Utilizando **typeclasses** podemos definir funciones sobre tipos para los cuales pedimos algunas restricciones.
- El comportamiento dependerá de cómo el tipo defina las funciones especificadas en la clase.
- Algunas clases: **Eq**, **Ord**, **Show**, **Num**, ...

Currificación

Las funciones tienen un único parámetro!

$\text{max} :: \text{Ord } a \Rightarrow a \rightarrow a \rightarrow a$

Currificación

Las funciones tienen un único parámetro!

$\text{max} :: \text{Ord } a \Rightarrow a \rightarrow (a \rightarrow a)$

La **descurrificación** permite pensar en funciones de muchos parámetros

Aplicación parcial

$\text{max} :: \text{Ord } a \Rightarrow a \rightarrow (a \rightarrow a)$

$\text{max } x \ y \mid x \leq y = y$
 $\mid x > y = x$

$(\text{max } 4) :: \text{Ord } a \Rightarrow a \rightarrow a$

Aplicación parcial

$\text{max} :: \text{Ord } a \Rightarrow a \rightarrow (a \rightarrow a)$

$\text{max } x \ y \mid x \leq y = y$
 $\mid x > y = x$

$(\text{max } 4) :: \text{Ord } a \Rightarrow a \rightarrow a$

$(\text{max } 4) \ y \mid 4 \leq y = y$
 $\mid 4 > y = 4$

Aplicación parcial

- Es la aplicación de una función con menos parámetros.
- Es una forma simple de crear nuevas funciones.
- Los operadores también pueden aplicarse parcialmente, usando paréntesis.

Alto orden, vieja

Las funciones devuelven funciones.

¿Pueden tomar funciones como parámetros?

applyTwice :: (a -> a) -> a -> a

Alto orden, vieja

Las funciones devuelven funciones.

¿Pueden tomar funciones como parámetros?

`applyTwice :: (a -> a) -> a -> a`

`applyTwice f x = f (f x)`

Map y Filter

map :: (a -> b) -> [a] -> [b]

filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]

Qué leer para aprender más:

- <https://wiki.haskell.org/Polymorphism>
- <http://learnyouahaskell.com/types-and-typeclasses>
- <http://aprendehaskell.es> (cap. 3 y 6)