Llenguatges Funcionals: Haskell

Albert Rubio

Llenguatges de Programació, FIB, UPC

Primavera 2016

Sistema de tipus en Haskell

Continguts

Tipus predefinits

Com ja hem vist existeixen una sèrie de tipus predefinits:

```
• Int, Integer,...
```

- Char
- Bool
- Funcions: a -> ... -> a
- Llistes, Tuples

```
5 :: Integer
'a' :: Char
inc :: Integer -> Integer
[1,2,3] :: [Integer]
('b',4) :: (Char,Integer)
```

Tipus predefinits

Tenim altres tipus predefinits, per exemple per manegar errors:

Maybe

Tenim dos constructors: Just (que té un parametre) i Nothing Tenim opercions com ara

```
isJust :: Maybe a -> Bool
isNothing :: Maybe a -> Bool
fromJust :: Maybe a -> a
fromMaybe :: a -> Maybe a -> a
Per exemple podem definir
```

```
mitjana:: [a] -> Maybe a
mitjana [] = Nothing
mitjana l = Just (sum l 'div' length l)
```

Continguts

Tipus polimòrfics

Utilització de variables de tipus que poden pendre qualsevol valor.

Les variables de tipus estan implicitament quantificades universalment. Noteu que ens permet escriure llistes de qualsevol tipus, però no llistes heterogènies.

Aquest tipus de polimorfisme s'anomena polimorfisme paramètric.

Altres exemples:

És un mecanisme molt senzill per tenir definicions genèriques.

Tipus polimòrfics

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

Per a utilitzar funcions amb tipus polimòrfics cal que hi hagi una substitució de les variables de tipus que s'adeqüi a l'aplicació que estem fent.

map even [3,6,1] te tipus [Bool] ja que

- la variable te tipus a es pot substituir per Integer
- la variable te tipus b es pot substituir per Bool

Tipus polimòrfics

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

Per a utilitzar funcions amb tipus polimòrfics cal que hi hagi una substitució de les variables de tipus que s'adeqüi a l'aplicació que estem fent.

map even [3,6,1] te tipus [Bool] ja que

- la variable te tipus a es pot substituir per Integer
- la variable te tipus b es pot substituir per Bool

Una expressió dona error de tipus si no existeix una substitució per a les varaibles de tipus. Per exemple

map not ['b', 'c'] dóna error de tipus ja que

- per un banda la variable de tipus a hauria de ser Bool
- per l'altre la variable de tipus a hauria de ser Char

Continguts

```
data Color = Vermell | Verd | Blau | Violat
Alternativa
newtype Dolars = Dolars Int
llistaDolars :: [Dolars]
llistaDolars = [Dolars 3, Dolars 27]
Es com data, però quan hi ha un únic constructor de tipus.
Tot newtype es pot escriure com data, però no el contrari
data Dolars = Dolars Int
```

Definicions amb Data

El tipus predefinit Maybe està definit amb un data:

data Maybe a = Just a | Nothing

Definicions amb Data

El tipus predefinit Maybe està definit amb un data:

```
data Maybe a = Just a | Nothing
```

El tipus predefinit Either està definit amb un data:

```
data Either a b = Left a | Right b
```

Admet funcions com ara:

```
either :: (a -> c) -> (b -> c) -> Either a b -> c
lefts :: [Either a b] -> [a]
rights :: [Either a b] -> [b]
partitionEithers :: [Either a b] -> ([a], [b])
```

Podem definir tipus recursius:

Podem definir tipus recursius:

Podem definir tipus recursius:

Els constructors Node, Abuit o Fulla són operadors.

No s'ha de confondre amb els Tipus sinònims:

```
type String = [Char]
type Person = (Name, Address)
type Name = String
type AssocList a b = [(a,b)]
```

Són com els typedef de C++, però admeten polimorfisme.

És a dir, els dos tipus són intercanviables.

Continguts

Les classes de Haskell no són tipus, sino categories de tipus. (Type) classes predefinides

És un mecanisme similar als Interfaces de Java.

- És la forma de tenir sobrecàrrega en Haskell.
- És una altra forma de polimorfisme.

La definició d'una class és una definició parcial:

```
class Eq a where

(==), (/=)

x /= y

x == y

= not (x == y)

= not (x /= y)
```

El mínim que cal per completar la definició és definir el == o el /=

Quan diem que un tipus pertany a una classe cal completar la definició.

```
class (Eq a) => Ord a where
 compare :: a -> a -> Ordering
 (<), (<=), (>=), (>) :: a -> a -> Bool
 max, min :: a -> a -> a
 compare x y
      | x == v = E0
     | x \le y = LT
     otherwise = GT
 x \le y = compare x y \neq GT
 x < y = compare x y == LT

x >= y = compare x y /= LT
 x > y = compare x y == GT
data Ordering = LT | EQ | GT
```

El mínim que cal per completar la definició és definir el (<=) o el compare

Altres classes: Show, Read, Enum, Num, ...

Instanciació:

instance Eq a => Eq (ArbBin a) where
$$x == y = x$$
 'iguals' y

Instanciació:

```
instance Eq a => Eq (ArbBin a) where
  (==) = iguals
```

Instanciació predefinida: deriving

Es basa en la definició per crear les operacions.

El read i el show usen els constructors com strings.

No permet derivar Enum.

La (==) derivada és la mateixa que hem definit abans.

Ús de les classes en les declaracions de tipus.

$$suma [] = 0$$

$$suma (x:xs) = x + suma xs$$

Quin tipus té suma?

Ús de les classes en les declaracions de tipus.

```
suma [] = 0
suma (x:xs) = x + suma xs
Quin tipus té suma?
```

suma :: [a] -> a

Ús de les classes en les declaracions de tipus.

```
suma [] = 0
suma (x:xs) = x + suma xs
```

Quin tipus té suma?

Incorrecte! el tipus a no pot ser qualsevol cosa.

Ús de les classes en les declaracions de tipus.

```
suma [] = 0
suma (x:xs) = x + suma xs
```

Quin tipus té suma?

```
suma :: [a] -> a
```

Incorrecte! el tipus a ha de tenir l'operció (+).

Ús de les classes en les declaracions de tipus.

```
suma [] = 0
suma (x:xs) = x + suma xs
```

Quin tipus té suma?

Incorrecte! el tipus a ha de ser de la classe Num.

Ús de les classes en les declaracions de tipus.

$$suma [] = 0$$

$$suma (x:xs) = x + suma xs$$

Quin tipus té suma?

Incorrecte! el tipus a ha de ser de la classe Num.

Tipus correcte:

$$suma :: Num a => [a] -> a$$

El que es posa abans de => són condicions sobre les variables de tipus.

Obliga a que els tipus de la classe Num, siguin també de la classe Eq i la classe Show.

Per fer un instance, cal definir totes le operacions menys negate o (-)

Els tipus Int, Integer, Float y Double són "instances" de la classe Num.

Creació de noves classes

```
class Pred a where
  sat :: a -> Bool
  unsat :: a -> Bool

unsat = not . sat
```

Creació de noves classes

```
class Pred a where
sat :: a -> Bool
unsat :: a -> Bool
unsat = not . sat
Podem instanciar de la manera usual:
instance Pred a => Pred (ArbBin a) where
 sat Abuit = True
 sat (Node x b c) = (sat x) && (sat b) && (sat c)
```

Creació de noves classes

```
class Pred a where
sat :: a -> Bool
unsat :: a -> Bool
unsat = not . sat
Podem instanciar de la manera usual:
instance Pred a => Pred (ArbBin a) where
 sat Abuit = True
 sat (Node x b c) = (sat x) && (sat b) && (sat c)
instance (Pred Int) where
sat 0 = True
 sat = False
```