

LAB 9

Friday, April 29, 2022 1:30 PM

<http://learnyouahaskell.com/types-and-typeclasses#believe-the-type>

TYPE VARIABLES

OBS : Tipurile se scriu cu literă mare: Char, Int, Bool ...

Ce tip are funcția head? → 'head' primește ca argument o listă

```
ghci> :t head
head :: [a] -> a
```

↙ variabilă de tip $\Rightarrow \forall$ tip
↘ funcție polimorfică

POLIMORFISM

→ parametric
→ ad-hoc

① PARAMETRIC

→ Tipul unei valori conține una sau mai multe variabile de tip, dar fără constrângeri

Ex : $id :: a \rightarrow a$
 $head :: [a] \rightarrow a$
 $[] :: [a]$
 $map :: (a \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]$

\Rightarrow aceeași implementare pentru \forall tip

! În diferite contexte, id poate avea tipul
 $Char \rightarrow Char$, $Int \rightarrow Int$, $(Int \rightarrow Maybe Bool) \rightarrow (Int \rightarrow Maybe Bool)$

! Dacă o variabilă de tip apare de mai multe ori, atunci ea se înlocuiește cu același tip peste tot

ex: $id :: a \rightarrow a$ poate fi : $id :: Int \rightarrow Int$
dar nu : $id :: Bool \rightarrow Int$
 $\downarrow \quad \neq \quad \downarrow$
 $a \quad \quad a$

② AD-HOC

→ atunci când (de ex.) o funcție are implementări diferite pentru tipuri diferite

\Rightarrow apar constrângeri de tip

ex: $(=)$ face ceva diferit în funcție de tipul pe care îl primește

\Rightarrow implementări diferite pt. tipuri diferite

Felul în care verificăm egalitatea pt. numere ($1 == 1$) este diferit de felul în care verificăm egalitatea pt. string-uri (" Ama " == " Ama ")
 \Rightarrow implementări diferite pentru un comportament similar

```
ghci> :t (==)
(==) :: (Eq a) => a -> a -> Bool
```

constângere de tip

TYPECLASSES (and class instances)

Pentru a defini un anumit comportament \Rightarrow **typeclass**
 \hookrightarrow un fel de interfață

```
ghci> :t (==)
(==) :: (Eq a) => a -> a -> Bool
```

constângere de clasă

\Rightarrow funcția ($==$) poate primi 2 argumente cu același tip ' a ', care poate fi \forall tip, cu constângerea că a trebuie să fie o instanță a clasei Eq , și întoarce un Bool

$Eq \Rightarrow$ o interfață pentru a verifica egalitatea

$\Rightarrow \forall$ tip pentru care are sens să verificăm egalitatea poate fi o instanță a clasei Eq

Cum arată o clasă?

```
class Eq a where
  (==), (/=) :: a -> a -> Bool
  x /= y = not (x == y)      -> membru implicit
  x == y = not (x /= y)     -> membru implicit
```

\Rightarrow are niște funcții ($==$), ($/=$) care trebuie să fie implem. de instanțele ei

\Rightarrow aceste funcții pot fi implementate direct în clasă \Rightarrow membri implicați

Cum facem ca un tip să fie instanță a unei clase?

- pt. clasa $Eq \Rightarrow$
 - toate tipurile standard din Haskell (mai puțin 10) sunt by-default membri
 - putem să îl adăugăm noi

```
instance Eq Person where
  (==) person1 person2 = firstName person1 == firstName person2 &&
    lastName person1 == lastName person2
```

Exemplu BST

```
data BST a = Empty | Node a (BST a) (BST a)

instance Eq a => Eq (BST a) where
  Empty == Empty = True
  Node info1 l1 r1 == Node info2 l2 r2 = info1 == info2 && l1 == l2 && r1 == r2
  _ == _ = False
```

=> tipul (BST a) este o instanță a clasei Eq, dacă 'a' este instanță a clasei Eq
=> nouă constrângere

EXTINDERE DE CLASE

Dacă a este în Eq, atunci a poate fi în Ord dacă definește funcțiile de mai jos.

```
class (Eq a) => Ord a where
  compare :: a -> a -> Ordering
  (<), (<=), (>), (>=) :: a -> a -> Bool
  max, min :: a -> a -> a

  compare x y = if x == y then EQ
                else if x <= y then LT
                else GT

  x < y = case compare x y of { LT -> True; _ -> False }
  x <= y = case compare x y of { GT -> False; _ -> True }
  x > y = case compare x y of { GT -> True; _ -> False }
  x >= y = case compare x y of { LT -> False; _ -> True }

  max x y = if x <= y then y else x
  min x y = if x <= y then x else y
```

=> o clasă poate extinde altă clasă => nu putem să spunem cum să ordonăm elemente dacă nu știm să definim egalitatea între ele

CLASE PREDEFINITE

=> nuși ocu

Ord, Show, Read, Num, Eq, ...

CONSTANTE POLIMORFICE

Așa cum am văzut că există tipuri de date polimorfice și funcții polimorfice

=> 3 constante polimorfice

① 5 :: Num a => a

minBound :: Bounded a => a

```

class Constant a where
  one :: a
  five :: a

instance Constant Int where
  one = 1
  five = 5

instance Constant Float where
  one = 1.0
  five = 5.0

instance Constant String where
  one = "one"
  five = "five"

```

CE TREBUIE REȚINUT:

CLASE → predefinite (ex: Eq, Num, Ord...)

→ definite de noi (ex: Invertibile, Constant...)

↳ au specific un **comportament**, descris prin **funcții**

↳ implementate

- în clasă => membri implicați
- de o instanță

INSTANȚE (ale unor clase)

Atunci când vrem ca un anumit tip să fie o instanță a unei clase =>

→ implementăm funcțiile necesare din acea clasă

→ folosim 'deriving', pentru clasele care pot fi instanțiate automat de Haskell (Ord, Enum, Bounded, Show, Read)