

TYPE VARIABLES

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

Ex: funcția head - primește o listă de orice tip

```
*Main> :t head
head :: [a] -> a
```

POLIMORPHISM

↳ PARAMETRIC
↳ AD-HOC

① POLIMORPHISM PARAMETRIC

→ tipul unei valori conține una sau mai multe variabile de tip, dar nu și constrângeri

Ex:

- $\text{id} :: a \rightarrow a$
- $\text{head} :: [a] \rightarrow a$
- $\text{length} :: [a] \rightarrow \text{Int}$
- $\text{map} :: (a \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]$

var de tip, & tip } funcții polimorfice

⇒ ac. implementare indep. de tip

! In contexte diferite, a ia tipuri diferite

$\text{head } [1, 2, 3] \rightarrow \text{head} :: [\text{Int}] \rightarrow \text{Int}$

$\text{head } ['a', 'b', 'c'] \rightarrow \text{head} :: [\text{Char}] \rightarrow \text{Char}$

! De o var. de tip apare de mai multe ori, se mlocuiește cu ac. tip peste tot:

zipWith $(\lambda x y \rightarrow (x, y)) [1, 2, 3] ['a', 'b', 'c']$
 $\text{zipWith} :: a \rightarrow b \rightarrow c \rightarrow [a] \rightarrow [b] \rightarrow [c]$

Zip With :: $a \rightarrow b \rightarrow c \rightarrow \underline{[a]} \rightarrow [b] \rightarrow [c]$
 $\Rightarrow a = \text{Int}, b = \text{Char}, c = [(a, b)] = [(\text{Int}, \text{Char})]$

② POLYMORPHISM AD-HOC

\rightarrow implementări diferite pentru tipuri diferite
 + constrângeri de tip

(\Rightarrow) "SUPRASCRIEREA"

TYPECLASSES + INSTANTIARE

\rightarrow inferențe din Java - colecții de funcții

Eg \rightarrow interfață / clasă pt. ouif. egalității

class *Eg* a where

$(==), (/=) :: a \rightarrow a \rightarrow \text{Bool}$

$$\begin{aligned} [(==) \neq y &= \text{not } ((/=) \neq y)] \\ [(/=) \neq y &= \text{not } ((==) \neq y)] \end{aligned}$$

membri impliciți
implementări în interfață

INSTANTIARE EG!

[instance *Eg* *Int* where] ...

[instance Eq tip where] SINTAXA

• data Person = Person { name :: String, age :: Int }

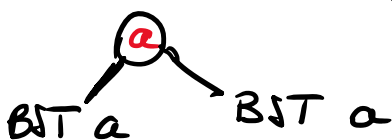
[instance Eq Person where
 (==) person1 person2 = (name person1
 == name person2) &&
 (age person1 == age person2)]

p1 = Person ...
 p2 = Person ...

p1 == p2

• data BST a = EmptyNode | Node a (BST a) (BST a)

○ - EMPTY



∴ a - Node info left right

instance (Eg a) => Eq (BST a) where

EmptyNode == EmptyNode = True

(Node info1 l1 r1) == (Node info2 l2 r2) =

∴ a = (info1 == info2) && (l1 == l2) && (r1 == r2)

— == — = False

=> (BST a) e in Eq => a este instantă Eq

EXTINDERE DE CLASE

1b. să instanționeze Eq

```
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
```

6. Supraîncărcați în Haskell operatorul de egalitate pentru funcții unare cu parametru numeric, astfel încât două funcții să fie considerate egale dacă valorile lor coincid în cel puțin 10 puncte din intervalul $1, \dots, 100$.

clase Eq

instance (Num a, Eq b) => Eq (a -> b) where

$f == g = \text{length } (\text{filter } (\lambda x \rightarrow \underline{f\ x == g\ x}) [1..100])$
 $>= 10$