Programare funcțională

Introducere în programarea funcțională folosind Haskell C06

Claudia Chiriță Denisa Diaconescu

Departamentul de Informatică, FMI, UB

Înregistrări

type

Cu type se pot redenumi tipuri deja existente.

typeFirstName=StringtypeLastName=StringtypeAge=InttypeHeight=FloattypePhone=String

data Person = Person FirstName LastName Age Height Phone

2

Exemplu - date personale. Proiecții

```
data Person = Person FirstName LastName Age Height Phone
firstName :: Person -> String
firstName (Person firstname _ _ _ _ ) = firstname

lastName :: Person -> String
lastName (Person _ lastname _ _ _ ) = lastname

age :: Person -> Int
age (Person _ _ age _ _ ) = age
height :: Person -> Float
height (Person _ _ height _) = height

phoneNumber :: Person -> String
phoneNumber (Person _ _ _ number) = number
```

Exemplu - date personale. Utilizare

Date personale ca înregistrări

Date personale ca înregistrări

U

```
Date personale ca înregistrări
```

Clase de tipuri

Exemplu: test de apartenență

Să scriem funcția **my_elem** care testează dacă un element aparține unei liste

```
• definiția folosind descrieri de liste
```

```
my_{elem} x ys = or [x == y | y <- ys]
```

• definiția folosind recursivitate

```
my\_elem x [] = False

my\_elem x (y:ys) = x == y || elem x ys
```

• definiția folosind funcții de nivel înalt

```
my_elem x ys = foldr (||) False (map (x ==) ys)
```

8

Funcția elem este polimorfică

```
Prelude > my_elem 1 [2,3,4]
False

Prelude > my_elem 'o' "word"
True

Prelude > my_elem (1,'o') [(0,'w'),(1,'o'),(2,'r'),(3,'d ')]
True

Prelude > my_elem "word" ["list","of","word"]
True

Care este tipul funcției my_elem?
Funcția my_elem este polimorfică.
Definiția funcției este parametrică în tipul de date.
```

Funcția elem este polimorfică

```
Totuși definiția nu funcționează pentru orice tip!

Prelude> my_elem (+ 2) [(+ 2), sqrt]
No instance for (Eq (Double -> Double)) arising from a use of 'elem'

Ce se întâmplă?

Prelude> : t my_elem
my_elem :: Eq a => a -> [a] -> Bool

În definiția
my_elem x ys = or [ x == y | y <- ys ]

folosim relația de egalitate == care nu este definită pentru orice tip.

Prelude> sqrt == sqrt
No instance for (Eq (Double -> Double)) ...

Prelude> ("ab",1) == ("ab",2)

False
```

Clase de tipuri

O clasă de tipuri este determinată de o mulțime de funcții (este o interfată).

```
class Eq a where

(==) :: a -> a -> Bool

(/=) :: a -> a -> Bool

-- minimum definition: (==)

x /= y = not (x == y)

-- ^^^ putem avea definitii implicite
```

Tipurile care apartin clasei sunt instante ale clasei.

11

Clasa de tipuri. Constrângeri de tip

În signatura funcției my_elem trebuie să precizăm ca tipul a este în clasa $\mathbf{E}\mathbf{g}$

```
my_elem :: Eq a \Rightarrow a \rightarrow [a] \rightarrow Bool
```

- Eq a se numește constrângere de tip.
- => separă constrângerile de tip de restul signaturii.

În exemplul de mai sus am considerat că my_elem este definită pe liste, dar în realitate functia este mai complexă:

```
Prelude> :t my_elem my_elem :: (Eq a, Foldable t) \Rightarrow a \Rightarrow t a \Rightarrow Bool
```

În această definiție Foldable este o altă clasă de tipuri, iar t este un parametru care ține locul unui constructor de tip!

Sistemul tipurilor in Haskell este complex!

Instanțe ale lui Eq

Eq, Ord

Clasele pot fi extinse:

```
class (Eq a) => Ord a
                     where
 (<)
          a -> a ->
                     Bool
 (<=) :: a -> a ->
                     Bool
 (>) ::
         a -> a ->
 (>=) :: a -> a ->
                     Bool
  -- minimum definition: (<=)
 x < y =
             x <= y && x /= y
 X > V
            V < X
 x >= y = y <= x
```

Clasa **Ord** este clasa tipurilor de date înzestrate cu o relație de ordine.

În definiția clasei **Ord** s-a impus o constrângere de tip. Astfel, orice instanță a clasei **Ord** trebuie să fie instanță a clasei **Eq**.

Instanțe ale lui Ord

Definirea claselor

Să presupunem că vrem să definim o clasă de tipuri pentru datele care pot fi afișate. O astfel de clasă trebuie să conțină o metodă care să indice modul de afisare:

```
class Visible a where toString :: a -> String
```

Putem face instanțieri astfel:

```
instance Visible Char where
  toString c = [c]
```

Clasele **Eq**, **Ord** sunt predefinite. Clasa Visible este definită de noi, dar există o clasă predefinită care are același rol: clasa **Show**.

16

```
Show
```

```
class Show a where
 show :: a \rightarrow String
                        -- analogul lui "toString"
instance Show Bool where
 show False
                = "False'
                 = "True"
 show True
instance (Show a, Show b) => Show (a,b) where
 show (x,y) = "(" ++ show x ++ "," ++ show y ++ ")"
instance Show a \Rightarrow Show [a] where
 show [] = "[]"
 show (x:xs) = "[" ++ showSep x xs ++ "]"
   where
     showSep x []
                    = show x
     showSep x (y:ys) = show x ++ "," ++ showSep y ys
```

Clase de tipuri pentru numere

```
class (Eq a, Show a) => Num a where
  (+) ,(-) ,(*) :: a -> a -> a
              :: a -> a
  negate
 fromInteger -> a
  - minimum definition: (+),(-),(*),fromInteger
               = fromInteger 0 - x
 negate x
class (Num a) => Fractional a where
 (/)
              :: a -> a -> a
 recip
               :: a -> a
 fromRational -> a
  -- minimum definition: (/), fromRational
  recip x
               = 1/x
```

Clase de tipuri pentru numere

```
class (Num a, Ord a) => Real a where
toRational :: a -> Rational
...

class (Real a, Enum a) => Integral a where
div, mod :: a -> a -> a
toInteger :: a -> Integer
```

Puteti verifica folosind comanda :info sau :i ce conține o anumită clasă de tipuri.

19

Derivare automata pentru tipuri algebrice

```
Am definit tipuri de date noi:
```

Cum putem să le facem instante ale claselor **Eq. Ord, Show**?

Putem să le facem explicit sau să folosim derivarea automată.

Atenție! Derivarea automată poate fi folosită numai pentru unele clase predefinite.

20

Derivare automata vs Instantiere explictă

O clasă de tipuri este determinată de o mulțime de funcții.

```
class Eq a where

(==) :: a -> a -> Bool

(/=) :: a -> a -> Bool

-- minimum definition: (==)

x /= y = not (x == y)
```

Tipurile care aparțin clasei sunt instanțe ale clasei.

Instantierea prin derivare automată:

```
data Point a b = Pt a b

deriving Eq
```

Instanțiere explicită:

```
instance Eq a => Eq (Point a b) where

(==) (Pt x1 y1) (Pt x2 y2) = (x == x1)
```

Derivare automata pentru tipuri algebrice

```
data Point a b = Pt a b
deriving (Eq, Ord, Show)

Egalitatea, relația de ordine și modalitatea de afișare sunt definite implicit dacă este posibil:

Prelude> Pt 2 3 < Pt 5 6
True

Prelude> Pt 2 "b" < Pt 2 "a"
False

Prelude> Pt (+2) 3 < Pt (+5) 6
No instance for (Ord (Integer -> Integer)) arising from a use of '<'
```

```
Instantiere explicită - exemplu

data Season = Spring | Summer | Autumn | Winter

Instance Eq Season where
Spring == Spring = True
Summer == Summer = True
Autumn == Autumn = True
Winter == Winter = True
= = = False

Instance Show Season where
show Spring = "Primavara"
show Summer = "Vara"
show Autumn = "Toamna"
show Winter = "Iarna"
```

Constructori simboluri

```
eqList :: Eq a => List a -> List a -> Bool
eqList Nil Nil = True
eqList (x ::: xs) (y:::ys) = x == y && eqList xs ys
eqList _ = False

instance (Eq a) => Eq (List a) where
    (==) = eqList

showList :: Show a => List a -> String
showList Nil = "Nil"
showList (x ::: xs) = show x ++ " ::: " ++ showList xs

instance (Show a) => Show (List a) where
show = showList
```

Pe săptămâna viitoare!

26