Programare declarativă Introducere în programarea funcțională folosind Haskell

Ioana Leuştean Ana Cristina Turlea

Departamentul de Informatică, FMI, UB ioana@fmi.unibuc.ro ana.turlea@fmi.unibuc.ro

Clase de tipuri

2 Tipuri de date algebrice

Clase de tipuri

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

definiția folosind descrieri de liste

elem
$$x$$
 ys = or $[x == y | y <- ys]$

definiția folosind recursivitate

elem
$$x [] = False$$

elem $x (y:ys) = x == y || elem x ys$

definitia folosind functii de nivel înalt

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

Funcția elem este polimorfică

```
*Main> elem 1 [2,3,4]
False
*Main> elem 'o' "word"
True
*Main> elem (1, 'o') [(0, 'w'),(1, 'o'),(2, 'r'),(3, 'd')]
True
*Main> elem "word" ["list", "of", "word"]
True
```

Functia elem este polimorfică.

Care este tipul functiei **elem**?

Definiția funcției este parametrică în tipul de date.

Dar nu pentru orice tip

• Totuși definiția nu funcționează pentru orice tip!

```
\star Main> elem (+ 2) [(+ 2), sqrt] No instance for (Eq (Double -> Double)) arising from a use of 'elem'
```

Ce se întâmplă?

```
> :t elem_
elem_ :: Eq a => a -> [a] -> Bool
```

În definiția

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 interfață).

```
class Eq a where
  (==) :: a -> a -> Bool
  (/=) :: a -> a -> Bool
  -- minimum definition: (==)
  x /= y = not (x == y)
  -- ^^^ putem avea definitii implicite
```

Tipurile care aparțin clasei sunt instanțe ale clasei.

```
instance Eq Bool where
  False == False = True
  False == True = False
  True == False = True
```

Clasa de tipuri. Constrângeri de tip

În signatura funcției elem trebuie să precizăm ca tipul a este în clasa
 Eq

```
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 elem este definită pe liste, dar în realitate funcția este mai complexă

```
Prelude> :t elem
elem :: (Eq a, Foldable t) => a -> t a -> 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**

```
class Eq a where
 (==) :: a -> a -> Bool
instance Eq Int where
 (==) = eqInt -- built-in
instance Eq Char where
 X == V
                 = ord x == ord v
instance (Eq a, Eq b) => Eq (a,b) where
 (u, v) == (x, y) = (u == x) && (v == y)
instance Eq a => Eq [a] where
 [] == []
             = True
 [] == y:ys = False
 x:xs == [] = False
 x:xs == y:ys = (x == y) && (xs == ys)
```

Eq, Ord

Clasele pot fi extinse

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

```
instance Ord Bool where
    False <= False = True
    False <= True = True
   True <= False = False
   True <= True = True
instance (Ord a, Ord b) => Ord (a,b) where
  (x,y) \le (x',y') = x < x' \mid (x == x' && y <= y')
 -- ordinea lexicografica
instance Ord a => Ord [a] where
    [] <= ys = True
    (x:xs) \leftarrow [] = False
    (x:xs) \leftarrow (y:ys) = x < y \mid | (x == y && xs <= ys)
```

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 afișare:

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

Putem face instantieri astfel:

```
instance Visible Char where to String c = [c]
```

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

Show

```
class Show a where
   show :: a -> String -- analogul lui "toString"
instance Show Bool where
   show False = "False"
   show True = "True"
instance (Show a, Show b) => Show (a,b) where
 show (x,y) = "(" ++ show x ++ "," ++ show y ++ ")"
 instance Show a => 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) \Rightarrow Num a where
 (+),(-),(*) :: a -> a -> a
 negate :: a → a
 fromInteger -> a
 -- minimum definition: (+),(-),(*),fromInteger
 negate x = fromInteger 0 - x
class (Num a) => Fractional a where
 (/)
      :: a −> a −> a
 recip :: a → a
 fromRational :: Rational -> a
 — minimum definition: (/), fromRational
 recip x = 1/x
class (Num a, Ord a) => Real a where
 toRational :: a -> Rational
class (Real a, Enum a) => Integral a where
 div, mod :: a \rightarrow a \rightarrow a
 tolnteger :: a -> Integer
```

Tipuri de date algebrica

Tipuri de date algebrice

Tipuri sumă

În Haskell tipul Bool este definit astfel:

```
data Bool = False | True

Bool este constructor de tip
```

False si **True** sunt constructori de date

• În mod similar putem defini

```
data Season = Spring | Summer
| Autumn | Winter
```

Season este constructor de tip Spring, Summer, Autumn și Winter sunt constructori de date

Bool și Season sunt tipuri de date sumă, adică sunt definite prin enumerarea alternativelor.

data Bool = False | True

not :: Bool -> Bool

Operațiile se definesc prin "pattern matching":

```
not False = True
not True = False

(&&), (||) :: Bool -> Bool -> Bool
False && q = False
True && q = q
False || q = q
True || q = True
```

Tip sumă: anotimpuri

```
data Season = Spring | Summer
              Autumn | Winter
  succesor Spring = Summer
           Summer = Autumn
  succesor
  succesor Autumn = Winter
  succesor Winter = Spring
  showSeason Spring = "Primavara"
  showSeason Summer = "Vara"
  showSeason Autumn = "Toamna"
  showSeason Winter = "larna"
```

 Să definim un tip de date care să aibă ca valori "punctele" cu două coordonate de tipuri oarecare:

data Point
$$ab = Pt ab$$

Point este constructor de tip Pt este constructor de date

Pentru a accesa componentele, definim proiecțiile:

```
pr1 : Point a b -> a
pr1 (Pt x _) = x
pr2 : Point a b -> b
pr2 (Pt _ y) = y
```

Point este un tip de date produs, definit prin combinarea tipurilor a și b.

Tipuri produs

```
data Point a b = Pt a b
Prelude> :t (Pt 1 "c")
(Pt 1 "c") :: Num a => Point a [Char]
Prelude > : † Pt
Pt :: a -> b -> Point a b

    constructorul de date este operatie

Prelude> :t (Pt 1)
(Pt 1) :: Num a => b -> Point a b
  Se pot defini operatii:
    pointFlip :: Point a b -> Point b a
    pointFlip (Pt x y) = Pt y x
```

Declarația listelor ca tip de date algebric

```
data List a = Nil
| Cons a (List a)
```

Se pot defini operaţii

```
append :: List a -> List a -> List a
append Nil ys = ys
append (Cons x xs) ys = Cons x (append xs ys)
```

Tipurile de date algebrice se definesc folosind "operațiile" sumă și produs.

Forma generală

$$\begin{array}{lll} \textit{data Typename} & = & \textit{Cons}_1 & t_{11} \dots t_{1k_1} \\ & | \textit{Cons}_2 & t_{21} \dots t_{2k_2} \\ & | \dots & \\ | \textit{Cons}_n & t_{n1} \dots t_{nk_n} \end{array}$$

unde $k_1, \ldots, k_n \geq 0$

- Se pot folosi tipuri sumă si tipuri produs.
- Se pot defini tipuri parametrizate.
- Se pot folosi definitii recursive.

Forma generală

```
\begin{array}{rcl} \textit{data Typename} & = & \textit{Cons}_1 \ t_{11} \dots t_{1k_1} \\ & | \textit{Cons}_2 \ t_{21} \dots t_{2k_2} \\ & | \dots \\ & | \textit{Cons}_n \ t_{n1} \dots t_{nk_n} \end{array}
```

unde $k_1, \ldots, k_n \geq 0$

Atentie! Alternativele trebuie să contină constructori.

Tipuri de date algebrice - exemple

```
data Bool = False | True
data Season = Winter | Spring | Summer | Fall
data Shape = Circle Float | Rectangle Float Float
data Maybe a = Nothing | Just a
data Pair a b = Pair a b

    constructorul de tip si cel de date pot sa coincida

data Nat = Zero | Succ Nat
data Exp = Lit Int | Add Exp Exp | Mul Exp Exp
data List a = Nil | Cons a (List a)
data Tree a = Empty | Leaf a | Branch (Tree a) (Tree a)
```

Constructori simboluri

```
data List a = NiI
| Cons a (List a)
```

Declarație ca tip de date algebric cu simboluri

Liste și tupluri

Liste

```
data [a] = [] | a : [a]
Constructorii listelor sunt [] si : unde
[] :: [a]
(:) :: a -> [a] -> [a]
```

Tupluri

data
$$(a,b) = (a,b)$$

data $(a,b,c) = (a,b,c)$
...

Nu exisă o declarație generică pentru tupluri, fiecare declarație de mai sus definește tuplul de lungimea corespunzătoare, iar constructorii pentru fiecare tip în parte sunt:

```
(,) :: a \rightarrow b \rightarrow (a,b)
(,,) :: a \rightarrow b \rightarrow c \rightarrow (a,b,c)
```

Utilizarea type

Cu **type** se pot redenumi tipuri deja existente.

```
type FirstName = String
type LastName = String
type Age = Int
type Height = Float
type Phone = String
```

data Person = Person FirstName LastName Age Height Phone

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

```
Main*> let ionel = Person "Ion" "Ionescu" 20 175.2 " 0712334567"
```

Main*> firstName ionel
"lon"

Main_{*}> height ionel 175.2

Main*> phoneNumber ionel "0712334567"

Date personale ca înregistrări

Date personale ca înregistrări

Putem folosi atât forma algebrică cât și cea de înregistrare

- Putem folosi şi pattern-matching
- Proiecțiile sunt definite automat; sintaxă specializată pentru actualizări

```
nextYear :: Person -> Person
nextYear person = person { age = age person + 1 }
```

Date personale ca înregistrări

*Main> nextYear ionel
No instance for (Show Person) arising from a use of 'print'

Deși toate definițiile sunt corecte, o valoare de tip Person nu poate fi afișată deoarece nu este instantă a clasei **Show**.

Derivare automata pentru tipuri algebrice

Am definit tipuri de date noi:

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

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

Putem să le facem explicit sau să folosim derivarea automată.

Atentie!

Derivarea automată poate fi folosită numai pentru unele clase predefinite.

Derivare automata pentru tipuri algebrice

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

```
*Main> Pt 2 3 < Pt 5 6
True
```

$$_{\star}$$
Main> Pt 2 "b" < Pt 2 "a"

False

$$_{\star}$$
 Main Data. **Char**> Pt (+2) 3 < Pt (+5) 6

No instance for (Ord (Integer -> Integer))arising from a use of '<'

Instanțiere explicită - exemplu

```
data Season = Spring | Summer | Autumn | Winter

eqSeason :: Season -> Season -> Bool

eqSeason Spring Spring = True

eqSeason Summer Summer = True

eqSeason Autumn Autumn = True

eqSeason Winter Winter = True

eqSeason _ _ _ = False
```

```
showSeason :: Season -> String
showSeason Spring = "Spring"
showSeason Summer = "Summer"
showSeason Autumn = "Autumn"
showSeason Winter = "Winter"
```

instance Eq Season where
(==) = eqSeason

instance Show Season where
show = showSeason

Exemplu: numerele naturale (Peano)

Cum definim numerele naturale?

Declarație ca tip de date algebric folosind șabloane

data Nat = Zero | Succ Nat

Putem să definim operații

Comparați cu versiunea folosind notația predefinită

```
Definitie pe tipul de date algebric
   (+++) :: Nat -> Nat -> Nat
  m +++ Zero = m
  m +++ (Succ n) = Succ (m +++ n)
   (***) :: Nat -> Nat -> Nat
  m_{***} Zero = Zero
  m_{***} (Succ n) = (m_{***} n) +++ m
```

Comparati cu versiunea folosind notatia predefinită

```
(+) :: Int -> Int -> Int
m + 0 = m
m + n = (m + (n-1)) + 1
(*) :: Int -> Int -> Int
m * 0 = 0
m * n = (m * (n-1)) + m
```

Exemplu: liste

```
data List a = Nil
| a ::: List a
| deriving (Show)
```

infixr 5 :::

• Putem defini operatii:

```
(+++) :: List a -> List a -> List a

infixr 5 +++

Nil +++ ys = ys

(x ::: xs) +++ ys = x ::: (xs +++ ys)
```

Comparați cu versiunea folosind notația predefinită

```
(++) :: [a] -> [a] -> [a]

[] ++ ys = ys

(x:xs) ++ ys = x : (xs ++ ys)
```

Constructori simboluri

Definirea egalității și a reprezentării

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