# Programare funcțională

Introducere în programarea funcțională folosind Haskell C07

Claudia Chiriță Denisa Diaconescu

Departamentul de Informatică, FMI, UB

# 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 || my\_elem x ys
```

definiția folosind funcții de nivel înalt

```
my\_elem x ys = foldr (||) False (map (x ==) ys)
```

# Funcția my\_elem este polimorfică

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

```
Prelude> my_elem 'o' "word"
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 my\_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 'my\_elem'

Ce se întâmplă?

```
Prelude> :t my_elem
```

$$my_{elem} :: Eq a \Rightarrow a \rightarrow [a] \rightarrow Bool$$

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)) ...

**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
```

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

### Clase de tipuri

Tipurile care aparțin clasei sunt instanțe ale clasei.

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

## Clasa de tipuri. Constrângeri de tip

În signatura funcției my\_elem trebuie să precizăm că tipul a este în clasa **Eq** 

```
my_elem :: Eq a => a -> [a] -> 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 funcția este mai complexă:

```
Prelude> : t = my_elem my_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.

### 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) \Rightarrow 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
```

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 instantă a clasei **Ord** trebuie să fie instantă 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 același rol: clasa **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
```

#### Constructori simboluri

```
data List a = Nil
              | a ::: List a
infixr 5 :::
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
```

#### Constructori simboluri

```
data List a = Nil
              | a ::: List a
infixr 5 :::
showMyList :: Show a => List a -> String
showMyList Nil = "Nil"
showMyList(x:::xs) =
     show x ++ " ::: " ++ showMyList xs
instance (Show a) => Show (List a) where
     show = showMyList
```

### Clase de tipuri pentru numere

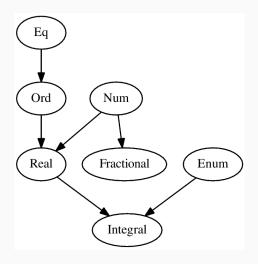
```
class (Eq a, Show a) => Num a where
 (+),(-),(*) :: a -> a -> a
 negate :: a -> a
 fromInteger -> a
 — minimum definition: (+),(-),(*),fromInteger
 negate x = fromInteger 0 - x
class (Num a) => Fractional a where
 (/) :: a -> a -> a
 recip :: a -> a
 fromRational :: Rational -> a
 -- minimum definition: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

### 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
    ...
```

### Clase de tipuri



sursa: C. Allen, J. Moronuki - "Haskell Programming from first principles"

### Derivare automata pentru tipuri algebrice

Am definit tipuri de date noi:

Cum putem să le facem instanțe 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.

### Derivare automata vs Instanțiere explictă

#### Instanțierea prin derivare automată:

#### Instanțiere explicită:

```
instance Eq a => Eq (Point a b) where (==) (Pt x1 y1) (Pt x2 y2) = (x1 == x2)
```

### Derivare automata pentru tipuri algebrice

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 '<'

#### Quiz time!



https://tinyurl.com/PF2023-C07-Q1

Pe săptămâna viitoare!