Programare declarativă

Introducere în programarea funcțională folosind Haskell

Ioana Leuștean
Ana Cristina Țurlea

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

1. Terminologie. Forma curry
2. Operatori. Secțiuni
3. Definirea funcțiilor. Șabloane
4. Funcții de nivel înalt

Terminologie. Forma curry

Funcții în Haskell. Terminologie

Prototipul funcției

double :: Integer -> Integer

- **numele funcției**
- signatura funcției

Definiția funcției

double elem = elem + elem

- **numele funcției**
- parametrul formal
- corpul funcției

Aplicarea funcției

double 5

- **numele funcției**
- parametrul actual (argumentul)

Exemplu: adunarea a doi întregi

Prototipul funcției

add :: Integer -> Integer -> Integer

- **numele funcției**
- signatura funcției

Definiția funcției

add elem1 elem2 = elem1 + elem2

- **numele funcției**
- parametrii formali
- corpul funcției

Aplicarea funcției

add 3 7

- **numele funcției**
- argumentele

Exemplu: funcție cu **un** argument de tip tuplu

Prototipul funcției

dist :: (Integer, Integer) -> Integer

- **numele funcției**
- signatura funcției

Definiția funcției

dist (elem1, elem2) = abs (elem1 - elem2)

- **numele funcției**
- parametrul formal
- corpul funcției

Aplicarea funcției

dist (2, 5)

- **numele funcției**
- argumentul

Funcții în matematică

- Fie $f : A \times B \to C$ o funcție. În mod uzual scriem $f(x, y) = z$ unde $x \in A$, $y \in B$ și $z \in C$.

- Pentru $x \in A$ (arbitrar, fixat) definim

  $f_x : B \to C$, $f_x(y) = z$ dacă și numai dacă $f(x, y) = z$.

  Funcția f_x se obține prin aplicarea parțială a funcției f.

Funcții în matematică

- Fie $f : A \times B \to C$ o funcție. În mod uzual scriem $f(x, y) = z$ unde $x \in A$, $y \in B$ și $z \in C$.

- Pentru $x \in A$ (arbitrar, fixat) definim

  $f_x : B \to C$, $f_x(y) = z$ dacă și numai dacă $f(x, y) = z$.

  Funcția f_x se obține prin aplicarea parțială a funcției f.

  In mod similar definim *aplicarea parțială* pentru orice $y \in B$

  $f^y : A \to C$, $f^y(x) = z$ dacă și numai dacă $f(x, y) = z$.

Funcții în matematică

Exemplu

A =Int, $B = C$ =String

$$f(x,y) = \begin{cases} z, & |y| >= x, |z| = x, y = zw \\ y, & 0 < |y| < x \\ "", & x <= 0 \end{cases}$$

- Fie $x \in$ Int arbitrar, fixat. Atunci f_x :String→String și
  - dacă $x <= 0$, atunci $f_x(y) = ""$ oricare y
  - dacă $x > 0$ atunci $f_x(y) = \begin{cases} z, & |y| >= x, |z| = x, y = zw \\ y, & 0 < |y| < x \end{cases}$

Funcții în matematică

Exemplu

A =Int, $B = C$ =String

$$f(x,y) = \begin{cases} z, & |y| >= x, |z| = x, y = zw \\ y, & 0 < |y| < x \\ "", & x <= 0 \end{cases}$$

- Fie $x \in$ Int arbitrar, fixat. Atunci f_x :String→String și
  - dacă $x <= 0$, atunci $f_x(y) = ""$ oricare y
  - dacă $x > 0$ atunci $f_x(y) = \begin{cases} z, & |y| >= x, |z| = x, y = zw \\ y, & 0 < |y| < x \end{cases}$
- Fie $y \in$String arbitrar, fixat. Atunci f^y :Int→String și

$$f^y(x) = \begin{cases} z, & |y| >= x, |z| = x, y = zw \\ y, & 0 < |y| < x \\ "", & x <= 0 \end{cases}$$

Funcții în matematică

- Fie $f : A \times B \to C$ o funcție. În mod uzual scriem $f(x, y) = z$ unde $x \in A$, $y \in B$ și $z \in C$.
- Pentru $x \in A$ (arbitrar, fixat) definim $f_x : B \to C$, $f_x(y) = z$ dacă și numai dacă $f(x, y) = z$.

Funcții în matematică

- Fie $f : A \times B \to C$ o funcție. În mod uzual scriem $f(x, y) = z$ unde $x \in A$, $y \in B$ și $z \in C$.
- Pentru $x \in A$ (arbitrar, fixat) definim $f_x : B \to C$, $f_x(y) = z$ dacă și numai dacă $f(x, y) = z$.
- Dacă notăm $B \to C \stackrel{not}{=} \{h : B \to C \mid h \text{ funcție}\}$ observăm că $f_x \in B \to C$ pentru orice $x \in A$.

Funcții în matematică

- Fie $f : A \times B \to C$ o funcție. În mod uzual scriem $f(x, y) = z$ unde $x \in A$, $y \in B$ și $z \in C$.
- Pentru $x \in A$ (arbitrar, fixat) definim $f_x : B \to C$, $f_x(y) = z$ dacă și numai dacă $f(x, y) = z$.
- Dacă notăm $B \to C \overset{not}{=} \{h : B \to C \mid h \text{ funcție}\}$ observăm că $f_x \in B \to C$ pentru orice $x \in A$.
- Asociem lui f funcția

  $$cf : A \to (B \to C), \;\; cf(x) = f_x$$

  Observăm că pentru fiecare element $x \in A$, funcția cf întoarce ca rezultat funcția $f_x \in B \to C$, adică

  $$cf(x)(y) = z \text{ dacă și numai dacă } f(x, y) = z$$

Funcții în matematică

- Fie $f : A \times B \to C$ o funcție. În mod uzual scriem $f(x, y) = z$ unde $x \in A$, $y \in B$ și $z \in C$.
- Pentru $x \in A$ (arbitrar, fixat) definim $f_x : B \to C$, $f_x(y) = z$ dacă și numai dacă $f(x, y) = z$.
- Dacă notăm $B \to C \stackrel{not}{=} \{h : B \to C \mid h \text{ funcție}\}$ observăm că $f_x \in B \to C$ pentru orice $x \in A$.
- Asociem lui f funcția

  $$cf : A \to (B \to C), \;\; cf(x) = f_x$$

  Observăm că pentru fiecare element $x \in A$, funcția *cf* întoarce ca rezultat funcția $f_x \in B \to C$, adică

  $$cf(x)(y) = z \text{ dacă și numai dacă } f(x, y) = z$$

Forma curry

Vom spune că funcția *cf* este *forma curry* a funcției f.

De la matematică la Haskell

Funcția f : Int × String → String

$$f(x,y) = \begin{cases} z, & |y| >= x, |z| = x, y = zw \\ y, & 0 < |y| < x \\ "", & x <= 0 \end{cases}$$

poate fi definită în Haskell astfel:

```
f :: (Int, String) -> String
f (n,s) = take n s
```

De la matematică la Haskell

Funcția f : Int × String → String

$$f(x,y) = \begin{cases} z, & |y| >= x, |z| = x, y = zw \\ y, & 0 < |y| < x \\ "", & x <= 0 \end{cases}$$

poate fi definită în Haskell astfel:

```haskell
f :: (Int, String) -> String
f (n,s) = take n s
```

Observăm că:

```haskell
Prelude> let cf = curry f
Prelude> :t cf
cf :: Int -> String -> String
Prelude> f(1,"abc")
"a"
Prelude> cf 1 "abc"
"a"
```

Currying

"Currying" este procedeul prin care o funcție cu mai multe argumente este transformată într-o funcție care are un singur argument și întoarce o altă funcție.

- In Haskell toate funcțiile sunt forma **curry**, deci au un singur argument.
- Operatorul $\rightarrow$ pe tipuri este asociativ la dreapta, adică tipul $a_1 \rightarrow a_2 \rightarrow \cdots \rightarrow a_n$ îl gândim ca $a_1 \rightarrow (a_2 \rightarrow \cdots (a_{n-1} \rightarrow a_n) \cdots)$.
- Aplicarea funcțiilor este asociativă la stânga, adică expresia $f\ x_1 \cdots x_n$ o gândim ca $(\cdots((f\ x_1)\ x_2) \cdots x_n)$.

Funcții și mulțimi

Teoremă

Mulțimile $(A \times B) \to C$ și $A \to (B \to C)$ sunt echipotente.

Funcții și mulțimi

Teoremă

Mulțimile $(A \times B) \to C$ și $A \to (B \to C)$ sunt echipotente.

Observație

Funcțiile curry și uncurry din Haskell stabilesc bijecția din teoremă:

```
Prelude> :t curry
curry :: ((a, b) -> c) -> a -> b -> c
Prelude> :t uncurry
uncurry :: (a -> b -> c) -> (a, b) -> c
```

Tipuri de funcții

Fie foo o funcție cu următorul tip

```
foo :: a -> b -> [a] -> [b]
```

- are trei argumente, de tipuri a, b și [a]
- întoarce un rezultat de tip [b]

Tipuri de funcții

Fie foo o funcție cu următorul tip

```
foo :: a -> b -> [a] -> [b]
```

- are trei argumente, de tipuri a, b și [a]
- întoarce un rezultat de tip [b]

Schimbăm signatura funcției astfel:

```
ffoo :: (a -> b) -> [a] -> [b]
```

- are două argumente, de tipuri (a -> b) și [a],
  adică o funcție de la a la b și o listă de elemente de tip a
- întoarce un rezultat de tip [b]

Tipuri de funcții

Fie foo o funcție cu următorul tip

```
foo :: a -> b -> [a] -> [b]
```

- are trei argumente, de tipuri a, b și [a]
- întoarce un rezultat de tip [b]

Schimbăm signatura funcției astfel:

```
ffoo :: (a -> b) -> [a] -> [b]
```

- are două argumente, de tipuri (a -> b) și [a],
  adică o funcție de la a la b și o listă de elemente de tip a
- întoarce un rezultat de tip [b]

```
Prelude> :t map
map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
```

Operatori. Secțiuni

Operatorii sunt funcții cu două argumente

Operatorii în Haskell

- au două argumente
- pot fi apelați folosind notația infix
- pot fi definiți folosind numai "simboluri" (ex: *!*)
    - în definiția tipului operatorul este scris între paranteze

Operatorii sunt funcții cu două argumente

Operatorii în Haskell

- au două argumente
- pot fi apelați folosind notația infix
- pot fi definiți folosind numai "simboluri" (ex: *!*)
  - în definiția tipului operatorul este scris între paranteze

- Operatori predefiniți

```
(||)  :: Bool -> Bool -> Bool
(:)  :: a -> [a] -> [a]
(+)  :: Num a => a -> a -> a
```

Operatorii sunt funcții cu două argumente

Operatorii în Haskell

- au două argumente
- pot fi apelați folosind notația infix
- pot fi definiți folosind numai "simboluri" (ex: *!*)
  - în definiția tipului operatorul este scris între paranteze

- Operatori predefiniți

```
(||) :: Bool -> Bool -> Bool
(:) :: a -> [a] -> [a]
(+) :: Num a => a -> a -> a
```

- Operatori definiți de utilizator

```
(&&&) :: Bool -> Bool -> Bool  -- atentie la paranteze
True &&& b = b
False &&& _ = False
```

Funcții ca operatori

```
Prelude> mod 5 2
1
Prelude> 5 `mod` 2
1
```

Funcții ca operatori

```
Prelude> mod 5 2
1
Prelude> 5 `mod` 2
1
```

- operatorii care sunt definiți în formă infix, sunt apelați în formă prefix folosind paranteze
  2 + 3 == (+) 2 3
- operatorii care sunt definiți în formă prefix, sunt apelați în formă infix folosind ‘ ‘
  mod 5 2 == 5 ‘mod‘ 2

Funcții ca operatori

```
Prelude> mod 5 2
1
Prelude> 5 `mod` 2
1
```

- operatorii care sunt definiți în formă infix, sunt apelați în formă prefix folosind paranteze
  2 + 3 == (+) 2 3
- operatorii care sunt definiți în formă prefix, sunt apelați în formă infix folosind ‘ ‘
  mod 5 2 == 5 ‘mod‘ 2

```
elem :: a -> [a] -> Bool
Prelude> 1 `elem` [1,2,3]
True
```

Funcții ca operatori

```
Prelude> mod 5 2
1
Prelude> 5 `mod` 2
1
```

- operatorii care sunt definiți în formă infix, sunt apelați în formă prefix folosind paranteze
  2 + 3 == (+) 2 3
- operatorii care sunt definiți în formă prefix, sunt apelați în formă infix folosind ‘ ‘
  mod 5 2 == 5 ‘mod‘ 2

```
elem :: a -> [a] -> Bool
Prelude> 1 `elem` [1,2,3]
True
```

Precedență și asociativitate

```
Prelude> 3+5*4:[6]++8-2+3:[2]==[23,6,9,2]||True==False
```

Precedență și asociativitate

```
Prelude> 3+5*4:[6]++8-2+3:[2]==[23,6,9,2]||True==False
True
```

Precedență și asociativitate

```
Prelude> 3+5*4:[6]++8-2+3:[2]==[23,6,9,2]||True==False
True
```

Precedence	Left associative	Non-associative	Right associative
9	!!		.
8			^, ^^, **
7	*, /, `div`, `mod`, `rem`, `quot`		
6	+, -		
5			:, ++
4		==, /=, <, <=, >, >=, `elem`, `notElem`	
3			&&
2			||
1	>>, >>=		
0			$, $!, `seq`

Asociativitate

Operatorul - asociativ la stanga

$5 - 2 - 1 == (5 - 2) - 1 \qquad -- \qquad /= 5 - (2 - 1)$

Asociativitate

Operatorul - asociativ la stanga

$5 - 2 - 1 == (5 - 2) - 1$ -- /= $5 - (2 - 1)$

Operatorul : asociativ la dreapta

`5 : 2 : [] == 5 : (2 : [])`

Asociativitate

Operatorul - asociativ la stanga

5 − 2 − 1 == (5 − 2) − 1 −− /= 5 − (2 − 1)

Operatorul : asociativ la dreapta

5 : 2 : [] == 5 : (2 : [])

Operatorul ++ asociativ la dreapta

```
(++) :: [a] -> [a] -> [a]
[] ++ ys = ys
(x:xs) ++ ys = x:(xs ++ ys)
```

l1 ++ l2 ++ l3 ++ l4 ++ l5 == l1 ++ (l2 ++ (l3 ++ (l4 ++ l5)))

Asociativitate

Operatorul - asociativ la stanga

$5-2-1 == (5-2)-1$ -- $/= 5-(2-1)$

Operatorul : asociativ la dreapta

5 : 2 : [] == 5 : (2 : [])

Operatorul ++ asociativ la dreapta

```
(++) :: [a] -> [a] -> [a]
[] ++ ys = ys
(x:xs) ++ ys = x:(xs ++ ys)
```

l1 ++ l2 ++ l3 ++ l4 ++ l5 == l1 ++ (l2 ++ (l3 ++ (l4 ++ l5)))

Care este complexitatea aplicării operatorului ++?

Asociativitate

Operatorul - asociativ la stanga

$5 - 2 - 1 == (5 - 2) - 1$ -- /= $5 - (2 - 1)$

Operatorul : asociativ la dreapta

5 : 2 : [] == 5 : (2 : [])

Operatorul ++ asociativ la dreapta

```
(++) :: [a] -> [a] -> [a]
[] ++ ys = ys
(x:xs) ++ ys = x:(xs ++ ys)
```

l1 ++ l2 ++ l3 ++ l4 ++ l5 == l1 ++ (l2 ++ (l3 ++ (l4 ++ l5)))

Care este complexitatea aplicării operatorului ++?

- liniară în lungimea primului argument

Secțiuni ("operator sections")

Secțiunile operatorului binar op sunt (op e) și (e op).
Matematic, ele corespund aplicării parțiale a funcției op.

- secțiunile lui || sunt (|| e) și (e ||)

Secțiuni ("operator sections")

Secțiunile operatorului binar op sunt (op e) și (e op).
Matematic, ele corespund aplicării parțiale a funcției op.

- secțiunile lui || sunt (|| e) și (e ||)

```
Prelude> :t (|| True)
(|| True) :: Bool -> Bool
Prelude> (|| True) False  -- atentie la paranteze
True
```

Secțiuni ("operator sections")

Secțiunile operatorului binar op sunt (op e) și (e op).
Matematic, ele corespund aplicării parțiale a funcției op.

- secțiunile lui || sunt (|| e) și (e ||)

```
Prelude> :t (|| True)
(|| True) :: Bool -> Bool
Prelude> (|| True) False  -- atentie la paranteze
True
Prelude> || True False
error
```

Secțiuni ("operator sections")

Secțiunile operatorului binar op sunt (op e) și (e op).
Matematic, ele corespund aplicării parțiale a funcției op.

- secțiunile lui || sunt (|| e) și (e ||)

```
Prelude> :t (|| True)
(|| True) :: Bool -> Bool
Prelude> (|| True) False  -- atentie la paranteze
True
Prelude> || True False
error
```

- secțiunile lui <+> sunt (<+> e) și (e <+>), unde

```
Prelude> let x <+> y = x+y+1  -- definit de utilizator
Prelude> :t (<+> 3)
(<+> 3) :: Num a => a -> a
Prelude> (<+> 3) 4
8
```

Secțiuni

- Secțiunile operatorului (:)

Secțiuni

- Secțiunile operatorului (:)

```
Prelude> (2:)[1,2]
[2,1,2]
Prelude> (:[1,2]) 3
[3,1,2]
```

Secțiuni

- Secțiunile operatorului (:)

```
Prelude> (2:)[1,2]
[2,1,2]
Prelude> (:[1,2]) 3
[3,1,2]
```

- Secțiunile sunt afectate de asociativitatea și precedența operatorilor.

```
Prelude> :t (+ 3 * 4)
(+ 3 * 4) :: Num a => a -> a

Prelude> :t (* 3 + 4)
error -- + are precedenta mai mica decat *
Prelude> :t (* 3 * 4)
error  -- * este asociativa la stanga
Prelude> :t (3 * 4 *)
(3 * 4 *) :: Num a => a -> a
```

Funcții anonime și secțiuni

Funcții anonime = lambda expresii

\x1 x2 $\cdots$ xn -> expresie

Funcții anonime și secțiuni

Funcții anonime = lambda expresii

\x1 x2 ··· xn -> expresie

```
Prelude> (\x -> x + 1) 3
4
Prelude> inc = \x -> x + 1
Prelude> add = \x y -> x + y
Prelude> aplic = \f x -> f x
```

Sectiunile sunt definite prin lambda expresii:

```
(x +) = \y -> x+y
(+ y) = \x -> x+y
```

Compunerea funcțiilor — operatorul .

Matematic

Date fiind $f : A \to B$ și $g : B \to C$, compunerea lor, notată $g \circ f : A \to C$ este dată de formula

$$(g \circ f)(x) = g(f(x))$$

În Haskell

```
(.) :: (b -> c) -> (a -> b) -> (a -> c)
(g . f) x = g (f x)
```

Exemplu

```
Prelude> z=1
Prelude> t=2
Prelude> sqrt(z^2+t^2)
2.23606797749979

Prelude> x = 1 :: Integer
Prelude> y = 3 :: Integer
Prelude> sqrt fromIntegral (x^2+y^2)
<interactive>:33:1: error:

Prelude> sqrt  (fromIntegral (x^2+y^2))
3.1622776601683795

Prelude> sqrt . fromIntegral (x^2+y^2)
<interactive>:36:1: error:@*

Prelude> (sqrt . fromIntegral) (x^2+y^2)
3.1622776601683795
```

Operatorul $

Operatorul ($) are precedența 0.

```
($) :: (a -> b) -> a -> b
f $ x = f x
```

```
Prelude> sqrt 3 + 4 +9
14.732050807568877
Prelude> sqrt (3 + 4 +9)
4.0
Prelude> sqrt $ 3 + 4 +9
4.0
```

Operatorul ($) este asociativ la dreapta.

```
Prelude> sqrt $ fromIntegral $ x^2+y^2
3.1622776601683795
```

Definirea funcțiilor. Șabloane

Definirea funcțiilor folosind **if**

- analiza cazurilor folosind expresia "if"

```
semn : Integer -> Integer
semn n = if n < 0 then (-1)
         else if n=0 then 0
              else 1
```

- definiție recursivă în care analiza cazurilor folosește expresia "if"

```
fact :: Integer -> Integer
fact n = if n == 0 then 1
         else n * fact(n-1)
```

Definirea funcțiilor folosind **gărzi**

Funcția *semn* o putem defini astfel

$$semn\ n = \begin{cases} -1, & \textbf{dacă n} < \textbf{0} \\ 0, & \textbf{dacă n} = \textbf{0} \\ 1, & \textbf{altfel} \end{cases}$$

În Haskell, condițiile devin gărzi:

```
semn  n
     | n < 0        =  -1
     | n = 0        =   0
     | otherwise    =  1
```

Definirea funcțiilor folosind **gărzi**

Funcția *fact* o putem defini astfel

$$fact\ \ n = \begin{cases} 1, & \textbf{dacă n} = \mathbf{0} \\ n * fact(n-1), & \textbf{altfel} \end{cases}$$

În Haskell, condițiile devin gărzi:

```
fact n
    | n == 0       = 1
    | otherwise    = n * fact(n-1)
```

Definirea funcțiilor folosind șabloane și ecuații

```haskell
semn :: Integer -> Integer
semn 0 = 0
semn x
  | x > 0     = 1
  | otherwise = -1

fact :: Integer -> Integer
fact 0 = 1
fact n = n * fact(n-1)
```

- variabilele și valorile din partea stângă a semnului = sunt *șabloane*;
- când funcția este aplelată se încearcă potrivarea parametrilor actuali cu șabloanele, ecuațiile fiind încercate *în ordinea scrierii*;
- în definiția factorialului, 0 și n sunt șabloane: 0 se va potrivi numai cu el însuși, iar n se va potrivi cu orice valoare de tip `Integer`.

Definirea funcțiilor folosind șabloane și ecuații

- în Haskell, ordinea ecuațiilor este importantă

Să presupunem că schimbăm ordinii ecuațiilor din definiția factorialului:

```
fact :: Integer -> Integer
fact n = n * fact(n-1)
fact 0 = 1
```

Ce se întâmplă?

Definirea funcțiilor folosind șabloane și ecuații

- în Haskell, ordinea ecuațiilor este importantă

Să presupunem că schimbăm ordinii ecuațiilor din definiția factorialului:

```
fact :: Integer -> Integer
fact n = n * fact(n-1)
fact 0 = 1
```

Ce se întâmplă?

Deoarece n este un pattern care se potrivește cu orice valoare, inclusiv cu 0, orice apel al funcției va alege prima ecuație. Astfel, funcția nu își va încheia execuția pentru valori pozitive.

Definirea funcțiilor folosind șabloane și ecuații

Tipul Bool este definit în Haskell astfel:

```
data Bool = True | False
```

Putem defini operația || astfel

```
(||) :: Bool -> Bool -> Bool

False || x = x
True  || _ = True
```

În acest exemplu șabloanele sunt _, **True** și **False**.

Observăm că **True** și **False** sunt constructori de date și se vor potrivi numai cu ei înșiși.

Șablonul _ se numește *wild-card pattern*; el se potrivește cu orice valoare.

Șabloane (patterns) pentru liste

Listele sunt construite folosind constructorii (:) și []

```
[1,2,3] == 1:[2,3]   -- == 1:2:[3] == 1:2:3:[]
```

Observați:

```
Prelude> let x:y = [1,2,3]
Prelude> x
1
Prelude> y
[2,3]
```

Ce s-a întâmplat?

- x:y este un șablon pentru liste
- potrivirea dintre x:y și [1,2,3] a avut ca efect:
    - "deconstrucția" valorii [1,2,3] în 1:[2,3]
    - legarea lui x la 1 și a lui y la [2,3]

Șabloane (patterns) pentru liste

Definiții folosind șabloane

```
reverse [] = []
reverse (x:xs) = (reverse xs) ++ [x]
```

- x:xs se potrivește cu liste nevide

Șabloane (patterns) pentru liste

Definiții folosind șabloane

```
reverse [] = []
reverse (x:xs) = (reverse xs) ++ [x]
```

- x:xs se potrivește cu liste nevide

Atenție!

Șabloanele sunt definite folosind constructori. De exemplu, operația de concatenare pe liste este (++) :: [a]-> [a] -> [a] dar
[x] ++ [1] = [2,1] nu va avea ca efect legarea lui x la 2;
încercând să evaluăm x vom obține un mesaj de eroare:

```
Prelude> [x] ++ [1] = [2,1]
Prelude> x
```

error: ...

Șabloane pentru tupluri

Observați că (,) este constructorul pentru perechi.

```
(u,v)=('a',[(1,'a'),(2,'b')])  -- u='a',
                               -- v=[(1,'a'),(2,'b')]
```

Șabloane pentru tupluri

Observați că (,) este constructorul pentru perechi.

```haskell
(u,v)=('a',[(1,'a'),(2,'b')])  -- u='a',
                               -- v=[(1,'a'),(2,'b')]
```

- Definitii folosind șabloane

```haskell
selectie :: Integer -> String -> String
```

```haskell
-- case...of
selectie x s =
    case (x,s) of
        (0,_) -> s
        (1, z:zs) -> zs
        (1, []) -> []
        _ -> (s ++ s)
```

```haskell
-- stil ecuational
selectie 0 s = s
selectie 1 (_:s) = s
selectie 1 "" = ""
selectie _ s = s + s
```

Șabloanele sunt liniare

În Haskell șabloanele sunt liniare, adică o variabilă apare cel mult odată. Șabloane în care o variabilă apare de mai multe ori provoacă mesaje de eroare

```
x:x:[1] = [2,2,1]
```

```
ttail (x:x:t) = t
```

```
foo x x = x^2
```

Șabloanele sunt liniare

În Haskell șabloanele sunt liniare, adică o variabilă apare cel mult odată. Șabloane în care o variabilă apare de mai multe ori provoacă mesaje de eroare

```
x:x:[1] = [2,2,1]

ttail (x:x:t) = t

foo x x = x^2
```

error: Conflicting definitions for x

Șabloanele sunt liniare

În Haskell șabloanele sunt liniare, adică o variabilă apare cel mult odată. Șabloane în care o variabilă apare de mai multe ori provoacă mesaje de eroare

```
x:x:[1] = [2,2,1]

ttail (x:x:t) = t

foo x x = x^2
```

error: Conflicting definitions for x

O soluție este folosirea gărzilor:

```
ttail (x:y:t) | (x==y) = t
              | otherwise = ...

foo x y | (x == y) = x^2
        | otherwise = ...
```

Funcții de nivel înalt

Funcțiile sunt valori

Funcțiile — „cetățeni de rangul I”

Funcțiile sunt valori,
care pot fi trimise ca argument sau întoarse ca rezultat

Exemplu:

```
flip :: (a -> b -> c) -> (b -> a -> c)
```

Funcțiile sunt valori

Funcțiile — „cetățeni de rangul I”

Funcțiile sunt valori,
care pot fi trimise ca argument sau întoarse ca rezultat

Exemplu:

```
flip :: (a -> b -> c) -> (b -> a -> c)
```

- definiția cu lambda expresii

```
flip f = \x y -> f y x
```

- definiția folosind șabloane

```
flip f x y = f y x
```

- **flip** ca valoare de tip funcție

```
flip = \f x y -> f y x
```

Funcții de ordin înalt

map

```
map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
map f l = [f x | x <- l]
```

```
Prelude> map (* 3) [1,3,4]
[3,9,12]
```

Un exemplu mai complicat:

```
Prelude> map ($ 3) [(4 +), (10 *), (^ 2), sqrt]
```

Funcții de ordin înalt

map

```
map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
map f l = [f x | x <- l]
```

```
Prelude> map (* 3) [1,3,4]
[3,9,12]
```

Un exemplu mai complicat:

```
Prelude> map ($ 3) [(4 +), (10 *), (^ 2), sqrt]
[7.0,30.0,9.0,1.7320508075688772]
```

Funcții de ordin înalt

map

```
map :: (a -> b) -> [a] -> [b]
map f l = [f x | x <- l]
```

```
Prelude> map (* 3) [1,3,4]
[3,9,12]
```

Un exemplu mai complicat:

```
Prelude> map ($ 3) [(4 +), (10 *), (^ 2), sqrt]
[7.0,30.0,9.0,1.7320508075688772]
```

În acest caz:

- primul argument este o sectiune a operatorului ($)
- al doilea argument este o lista de functii

map ($ x) [f_1,. . ., f_n] == [f_1 x,. . ., f_n x]

Funcții de ordin înalt

filter

```haskell
filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]
filter p l = [x | x <- l, p x]
```

```
Prelude> filter (>= 2) [1,3,4]
[3,4]
```

Funcții de ordin înalt

filter

```
filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]
filter p l = [x | x <- l, p x]
```

```
Prelude> filter (>= 2) [1,3,4]
[3,4]
```

Compunere și aplicare

```
Prelude> let f l = map (* 3) (filter (>= 2) l)
Prelude> f [1,3,4]
```

Funcții de ordin înalt

filter

```
filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]
filter p l = [x | x <- l, p x]
```

```
Prelude> filter (>= 2) [1,3,4]
[3,4]
```

Compunere și aplicare

```
Prelude> let f l = map (* 3) (filter (>= 2) l)
Prelude> f [1,3,4]
[9, 12]                    -- [ x * 3 | x <- [1,3,4], x >=2 ]
```

Funcții de ordin înalt

filter

```
filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]
filter p l = [x | x <- l, p x]
```

```
Prelude> filter (>= 2) [1,3,4]
[3,4]
```

Compunere și aplicare

```
Prelude> let f l = map (* 3) (filter (>= 2) l)
Prelude> f [1,3,4]
[9, 12]                          -- [ x * 3 | x <- [1,3,4], x >=2 ]
```

- definiția compozițională (pointfree style)

```
f = map (* 3) . filter (>=2)
```

Funcții de ordin înalt

foldr și foldl

```
foldr :: (a -> b -> b) -> b -> [a] -> b
foldr o z [a1, a2, a3, ..., an] ==
    a1 `o` (a2 `o` (a3 `o` (... (an `o` z) ...)))
```

```
Prelude> foldr (*) 1  [1,3,4]
12                       -- product [1,3,4]
```

Funcții de ordin înalt

foldr și foldl

```
foldr :: (a -> b -> b) -> b -> [a] -> b
foldr o z [a1, a2, a3, ..., an] ==
    a1 `o` (a2 `o` (a3 `o` (... (an `o` z) ...)))
```

```
Prelude> foldr (*) 1  [1,3,4]
12                         -- product [1,3,4]
```

```
foldl :: (b -> a -> b) -> b -> t a -> b
foldl o z [a1, a2, a3, ..., an] ==
    ( ... (((z `o` a1) `o` a2) `o` a3) `o` ... an)
```

```
Prelude> foldl (flip (:)) [] [1,3,4]
```

Funcții de ordin înalt

foldr și foldl

```haskell
foldr :: (a -> b -> b) -> b -> [a] -> b
foldr o z [a1, a2, a3, ..., an] ==
    a1 `o` (a2 `o` (a3 `o` (... (an `o` z) ...)))
```

```haskell
Prelude> foldr (*) 1  [1,3,4]
12                        -- product [1,3,4]
```

```haskell
foldl :: (b -> a -> b) -> b -> t a -> b
foldl o z [a1, a2, a3, ..., an] ==
    ( ... (((z `o` a1) `o` a2) `o` a3) `o` ... an)
```

```haskell
Prelude> foldl (flip (:)) [] [1,3,4]
[4,3,1]   -- de ce? intelegeti modul de functionare!
```

Filtrare, transformare, agregare

Suma pătratelor elementelor pozitive

- Folosind descrieri de liste și funcții de agregare standard

```
f :: [Int] -> Int
f xs = sum [x * x | x <- xs, x > 0]
```

- Folosind funcții auxiliare

```
f xs = foldr (+) 0 (map sqr (filter pos xs))
  where
    sqr x = x * x
    pos x = x > 0
```

- Folosind funcții anonime

```
f :: [Int] -> Int
f xs = foldr (+) 0
    (map (\x -> x * x) (filter (\x -> x > 0) xs))
```

Filtrare, transformare, agregare

Suma pătratelor elementelor pozitive

- Folsind secțiuni și operatorul $ (parametru explicit)

```
f :: [Int] -> Int
f xs = foldr (+) 0 $ map (^ 2)  $ filter (> 0) xs
```

- Definiție compozițională (pointfree style)

```
f :: [Int] -> Int
f = foldr (+) 0 . map ( ^ 2) . filter ( > 0)
```

Pe săptămâna viitoare!