Programare funcțională

Introducere în programarea funcțională folosind Haskell C02 - Tipuri de date

Claudia Chiriță Denisa Diaconescu

Departamentul de Informatică, FMI, UB

Tipuri de date

Tipuri de date. Sistemul tipurilor

tare – garantează absenta anumitor erori

"There are three interesting aspects to types in Haskell: they are strong, they are static, and they can be automatically inferred."

```
http://book.realworldhaskell.org/read/types-and-functions.html
```

static – tipul fiecărei valori este calculat la compilare

dedus automat – compilatorul deduce automat tipul fiecărei expresii

```
Prelude> :t [('a',1,"abc")]
[('a',1,"abc")] :: Num b => [(Char, b, [Char])]
```

Sistemul tipurilor

Tipurile de bază: Int, Integer, Float, Double, Bool, Char, String

```
Tipuri compuse: tupluri și liste

Prelude> :t ('a', True)
('a', True) :: (Char, Bool)

Prelude> :t ["ana", "ion"]
["ana", "ion"] :: [[Char]]
```

Tipuri noi definite de utilizator:

Tipuri de date

```
Integer: 4, 0, -5
```

Prelude> 4 + 3 **Prelude**> (+) 4 3

Prelude> mod 4 3 Prelude> 4 'mod' 3

Float: 3.14

Prelude> truncate 3.14 Prelude> sqrt 4 Prelude> let x = 4 :: IntPrelude> sqrt (fromIntegral x)

Char: 'a','A', '\n'

Prelude> import Data.Char
Prelude Data.Char> chr 65
Prelude Data.Char> ord 'A'
Prelude Data.Char> toUpper 'a'
Prelude Data.Char> digitToInt '4'

Tipuri de date

```
Bool: True, False
 data Bool = True | False
Prelude > True && False || True
                                     Prelude> 1 /= 2
Prelude> not True
                                     Prelude > 1 == 2
 String: "prog\ndec"
 type String = [Char] -- sinonim pentru tip
Prelude> "aa"++"bb"
                          Prelude> lines "prog\ndec"
"aabb"
                          ["prog","dec"]
Prelude > "aabb" !! 2
                          Prelude> words "pr og\nde cl"
'n'
                          ["pr", "og", "de", "cl"]
```

Tipuri de date compuse

Tipul listă

```
Prelude >: t [True, False, True]
[True, False, True] :: [Bool]

Tipul tuplu - secvențe de tipuri deja existente

Prelude > : t (1 :: Int, 'a', "ab")
(1 :: Int, 'a', "ab") :: (Int, Char, [Char])

Prelude > fst (1,'a') -- numai pentru perechi
Prelude > snd (1,'a')
```

Tipuri. Clase de tipuri. Variabile de tip

Ce răspuns primim dacă introducem comanda?

```
Prelude> :t 1
```

Răspunsul primit este:

```
1 :: Num a => a
```

Semnificatia este următoarea:

- Num este o clasă de tipuri
- a este un parametru de tip
- 1 este o valoare de tipul a din clasa Num

```
Prelude> : t [1,2,3] [1,2,3] :: Num t \Rightarrow [t]
```

Funcții în Haskell. Terminologie

Prototipul funcției

double :: Integer -> Integer

- numele functiei
- signatura funcției

Definiția funcției

double elem = elem + elem

- numele funcției
- parametrul formal
- corpul funcției

Aplicarea funcției

double 5

- numele funcției
- parametrul actual (argumentul)

Exemplu: funcție cu două argumente

Prototipul funcției

- numele funcției
- signatura funcției

Definiția funcției

- numele funcției
- parametrii formali
- corpul funcției

Aplicarea funcției

- numele funcției
- argumentele

add :: Integer -> Integer -> Integer

add elem1 elem2 = elem1 + elem2

add 3 7

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 (5, 7)

- numele funcției
- argumentul

Tipuri de funcții

```
Prelude> :t abs
abs :: Num a => a -> a
Prelude> :t div
div :: Integral a => a -> a -> a
Prelude> :t (:)
(:) :: a -> [a] -> [a]
Prelude > :t (++)
(++) :: [a] -> [a]
Prelude> :t zip
zip :: [a] -> [b] -> [(a, b)]
```

Definirea funcțiilor

fact :: Integer -> Integer

• Definiție folosind if

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

Definiție folosind ecuații

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

• Definiție folosind cazuri

```
fact n  \mid n == 0 = 1   \mid \text{ otherwise } = n * \text{ fact } (n-1)
```

Definirea funcțiilor folosind șabloane și ecuații

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

- variabilele şi valorile din partea stângă a semnului = sunt sabloane
- când funcția este apelată se încearcă potrivirea parametrilor actuali cu sabloanele, 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 ordinea ecuațiilor din definiția factorialului:

```
fact :: Integer \rightarrow 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.

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 _, **x**, **True** și **False**.

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

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

Tipuri de funcții

Fie foo o funcție cu următorul tip

foo ::
$$a \rightarrow b \rightarrow [a] \rightarrow [b]$$

- 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 \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]
```

Liste

Liste

Orice listă poate fi scrisă folosind doar constructorul (:) și lista vidă [].

- [1,2,3] == 1 : (2 : (3 : [])) == 1 : 2 : 3 : []
- "abc" == ['a','b','c'] == 'a' : ('b' : ('c' : [])) == 'a' : 'b' : 'c' : []

Definitie recursivă. O listă este

- vidă, notată [], sau
- compusă, notată x : xs, dintr-un element x numit capul listei (head) și o listă xs numită coada listei (tail).

Definirea listelor. Operații

Intervale și progresii

Operații

```
Prelude> import Data.List
Prelude> [1,2,3] !! 2
3
Prelude> "abcd" !! 0
'a'
Prelude> [1,2] ++ [3]
[1,2,3]
```

Definiția prin selecție $\{x \mid P(x)\}$

$$[E(x) | x \leftarrow [x_1, ..., x_n], P(x)]$$

```
Prelude> xs = [0..10]
Prelude> [x | x <- xs, even x]
[0,2,4,6,8,10]

Prelude> xs = [0..6]
Prelude> [(x,y) | x <- xs, y <- xs, x + y == 10]
[(4,6),(5,5),(6,4)]</pre>
```

Definiția prin selecție $\{x \mid P(x)\}$

$$[E(x) | x \leftarrow [x_1, ..., x_n], P(x)]$$

Putem folosi let pentru domeniu de vizibilitate local.

```
Prelude> [(i,j) \mid i \leftarrow [1..2],

let k = 2 * i, j \leftarrow [1..k]]

[(1,1),(1,2),

(2,1),(2,2),(2,3),(2,4)]
```

zip xs ys

```
Prelude> :t zip
zip :: [a] -> [b] -> [(a, b)]
Prelude> ys = [A'...'E']
Prelude > zip [1..] ys
[(1,'A'),(2,'B'),(3,'C'),(4,'D'),(5,'E')]
Prelude > xs = [A'...Z']
Prelude > [x \mid (i,x) \leftarrow [1..] 'zip' xs, even i]
"BDFHJLNPRTVXZ"
```

Observati diferența!

```
Prelude> zip [1..3] ['A'..'D']
[(1,'A'),(2,'B'),(3,'C')]

Prelude> [(x,y) | x <- [1..3], y <- ['A'..'D']]
[(1,'A'),(1,'B'),(1,'C'),(1,'D'),
        (2,'A'),(2,'B'),(2,'C'),(2,'D'),
        (3,'A'),(3,'B'),(3,'C'),(3,'D')]</pre>
```

Lazy

Lazy: argumentele sunt evaluate doar când e necesar și doar cât e necesar.

```
Prelude> head[]
*** Exception: Prelude.head: empty list
Prelude> x = head []
Prelude> f a = 5
Prelude> f x
5
Prelude> [1,head [],3] !! 0
1
Prelude> [1, head [],3] !! 1
*** Exception: Prelude.head: empty list
```

Liste infinite

Drept consecință a evaluării leneșe, se pot defini liste infinite.

```
Prelude> natural = [0..]
Prelude > take 5 natural
[0,1,2,3,4]
Prelude> evenNat = [0,2..] -- progresie infinita
Prelude > take 7 evenNat
[0,2,4,6,8,10,12]
Prelude> ones = [1,1..]
Prelude> zeros = [0,0..]
Prelude> both = zip ones zeros
Prelude > take 5 both
[(1,0),(1,0),(1,0),(1,0),(1,0)]
```

Şabloane (patterns) pentru liste

Listele sunt construite folosind constructorii (:) și []

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

Ce s-a întâmplat?

- x : y este un şablon 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]

Şabloane (patterns) pentru liste

Definiții folosind șabloane

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

x : xs se potriveste cu liste nevide.

Sabloanele 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.

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

Prelude> x

error: ...
```

Şabloanele sunt liniare

Șabloanele sunt liniare, adică o variabilă apare cel mult o dată.

Sabloanele în care o variabilă apare de mai multe ori generează mesaje de eroare. De exemplu:

```
- 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 = ...

Quiz time!



https://tinyurl.com/PF2023-C02-Quiz1

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
- 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

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 `` (backtick)

```
mod 5 2 == 5 `mod` 2

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

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 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 stânga

Operatorul: asociativ la dreapta

Operatorul ++ asociativ la dreapta

Secțiuni (operator sections)

Secțiunile operatorului binar (op) sunt (op e) și (e op).

```
Sectionile lui (++) sunt (++ e) si (e ++)
Prelude > :t (++)
(++) :: [a] -> [a] -> [a]
Prelude> :t (++ " world!")
(++ " world!") :: [Char] -> [Char]
Prelude> (++ " world!") "Hello"
"Hello world!"
Prelude> ++ " world!" "Hello"
error
```

Secțiuni (operator sections)

Secțiunile operatorului binar (op) sunt (op e) și (e op).

Secțiunile lui (<->) sunt (<-> e) și (e <->)

Prelude> x <-> y = x-y+1 -- definit de noi

Prelude> :t (<-> 3)

(<-> 3) :: **Num** a **=>** a -> a

Prelude> (<-> 3) 4

Secțiuni

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
```

Pe săptămâna viitoare!