Programare funcțională

Introducere în programarea funcțională folosind Haskell C02 - Tipuri de date

Claudia Chiriță Denisa Diaconescu

Departamentul de Informatică, FMI, UB

1

Tipuri de date

Tipuri de date. Sistemul tipurilor

"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

tare – garantează absența anumitor erori

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])]
```

2

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"]
```

Tipuri noi definite de utilizator:

["ana", "ion"] :: [[Char]]

```
data RGB = Red | Green | Blue
data Point a = Pt a a -- tip parametrizat
-- a este variabila de tip
```

3

Tipuri de date

```
Integer: 4, 0, -5
    Prelude> 4 + 3
                                  Prelude > mod 4 3
    Prelude> (+) 4 3
                                  Prelude> 4 'mod' 3
  Float: 3.14
Prelude> truncate 3.14
                            Prelude > let x = 4 :: Int
                            Prelude> sqrt (fromIntegral x)
Prelude> sqrt 4
  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" |
'b' | ["pr", "og", "de", "cl"]
```

Tipuri de date compuse

Prelude > snd (1, 'a')

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
```

6

```
Tipuri. Clase de tipuri. Variabile de tip
```

Ce răspuns primim dacă introducem comanda?

Prelude> :t 1

Răspunsul primit este:

1 :: **Num** a => a

Semnificația 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 => [t]
```

7

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)

0

10

Exemplu: functie cu două argumente

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: functie 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 functiei
- 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] -> [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

```
 \begin{array}{lll} \text{fact } 0 & = & 1 \\ \text{fact } n & = & n & \star & \text{fact}(n-1) \end{array}
```

• Definiție folosind cazuri

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

12

Definirea funcțiilor folosind șabloane și ecuații

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

- variabilele și valorile din partea stângă a semnului = sunt sabloane
- când funcția este apelată se încearcă potrivirea parametrilor actuali cu sabloanele, ecuatiile 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

10

Definirea funcțiilor folosind șabloane și ecuații

În Haskell, ordinea ecuatiilor 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, functia nu îsi va încheia executia.

14

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 numeşte *wild-card pattern*; el se potriveşte 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 si [a]
- întoarce un rezultat de tip [b]

Schimbăm signatura funcției astfel:

ffoo ::
$$(a \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]$$

- 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]

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' : []

Definiție 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

```
interval = ['c'..'e']
                                           -- ['c','d','e']
progresie = [20,17..1] -- [20,17,14,11,8,5,2]
progresie '= [2.0,2.5..4.0] -- [2.0,2.5,3.0,3.5,4.0]
```

Operatii

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

Definitia prin selectie $\{x \mid P(x)\}$

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

```
Prelude> xs = [0..10]
[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)]
```

Definitia prin selectie $\{x \mid P(x)\}$

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

Putem folosi let pentru domeniu de vizibilitate local.

```
Prelude> [(i,j) | i \leftarrow [1..2],
                       let k = 2 * i, j <- [1..k]
[(1,1),(1,2),
  (2\,,1)\,\,,(2\,,2)\,\,,(2\,,3)\,\,,(2\,,4)\,]
```

zip xs ys

```
Prelude> :t zip
\boldsymbol{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']
\label{eq:prelude} \textbf{Prelude} > \ [\ \textbf{x} \ | \ (\ \textbf{i} \ , \textbf{x}) \ \leftarrow \ [\ \textbf{1} \ .. \ ] \ \ \textbf{`zip`} \ \ \textbf{xs} \ , \ \ \textbf{even} \ \ \textbf{i} \ ]
"BDFHJLNPRTVXZ"
```

zip xs ys

Observați diferența!

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

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)]
```

24

Sabloane (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 sablon pentru liste
- potrivirea dintre x : y și [1,2,3] a avut ca efect:
 - "deconstrucția" valorii [1,2,3] în 1 : [2,3]
 - ullet legarea lui x la 1 și a lui y la [2,3]

25

Sabloane (patterns) pentru liste

Definiții folosind șabloane

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

x : xs se potrivește cu liste nevide.

Sabloanele sunt definite folosind constructori.

De exemplu, operația de concatenare pe liste este

```
(++) :: [a] -> [a] -> [a], dar [x] ++ [1] = [2,1] \frac{1}{1} nu va avea ca efect legarea lui x la 2. 
  Prelude> [x] ++ [1] = [2,1]
```

Prelude> X

error: ...

26

Sabloanele sunt liniare

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

Şabloanele 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 \boldsymbol{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

Operatorii care sunt definiți în formă prefix, sunt apelați în formă infix folosind `` (backtick)

```
mod 5 2 == 5 \mod 2
Prelude> mod 5 2
Prelude> 5 'mod' 2
elem :: a -> [a] -> Bool
Prelude> 1 `elem` [1,2,3]
True
```

Precedentă și asociativitate

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

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

Asociativitate

Operatorul - asociativ la stânga

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

Operatorul: asociativ la dreapta

Operatorul ++ asociativ la dreapta (++) :: [a] -> [a] -> [a]

$$|1 + |2 + |3 + |4 + |5 = |1 + (|2 + (|3 + (|4 + |5)))|$$

Sectiuni (operator sections)

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

```
Secțiunile lui (++) sunt (++ e) și (e ++)
```

```
Prelude> :t (++)
(++) :: [a] -> [a] -> [a]
Prelude> :t (++ " world!")
(++ " world!") :: [Char] \rightarrow [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
```

2

Pe săptămâna viitoare!

36

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
```