

Programare declarativă¹

Operatori, Funcții (din nou), Recursie (din nou)

Traian Florin Șerbănuță

Departamentul de Informatică, FMI, UNIBUC
traian.serbanuta@fmi.unibuc.ro

21 octombrie 2016

¹bazat pe cursul Informatics 1: Functional Programming de la University of Edinburgh

Operatori

Operatorii sunt funcții

Operatori Booleeni

not ' :: **Bool** → **Bool**

Operatorii sunt funcții

Operatori Booleeni

not' :: Bool -> Bool

not' True = False

not' False = True

Operatorii sunt funcții

Operatori Booleeni

not' :: Bool -> Bool

not' True = False

not' False = True

(&&&) :: Bool -> Bool -> Bool

Operatorii sunt funcții

Operatori Booleeni

not' :: Bool -> Bool

not' True = False

not' False = True

(&&&) :: Bool -> Bool -> Bool

True &&& b = b

False &&& _ = False

Funcțiile sunt operatori

Operatori aritmetici

```
Prelude> mod 5 2
```

```
1
```

```
Prelude> 5 'mod' 2
```

```
1
```

Funcțiile sunt operatori

Operatori aritmetici

```
Prelude> mod 5 2
```

```
1
```

```
Prelude> 5 'mod' 2
```

```
1
```

```
divide :: Int -> Int -> Bool
```


Funcțiile sunt operatori

Operatori aritmetici

```
Prelude> mod 5 2
```

```
1
```

```
Prelude> 5 'mod' 2
```

```
1
```

```
divide :: Int -> Int -> Bool
```

```
x 'divide' y = y 'mod' x == 0
```

Funcțiile sunt operatori

Operatori aritmetici

```
Prelude> mod 5 2
```

```
1
```

```
Prelude> 5 'mod' 2
```

```
1
```

```
divide :: Int -> Int -> Bool
```

```
x 'divide' y = y 'mod' x == 0
```

```
apartine :: Int -> [Int] -> Bool
```

Funcțiile sunt operatori

Operatori aritmetici

```
Prelude> mod 5 2
```

```
1
```

```
Prelude> 5 'mod' 2
```

```
1
```

```
divide :: Int -> Int -> Bool
```

```
x 'divide' y = y 'mod' x == 0
```

```
apartine :: Int -> [Int] -> Bool
```

```
x 'apartine' [] = False
```

```
x 'apartine' (y:xs) = x == y || (x 'apartine' xs)
```

Precedență și asociativitate

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

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'

Declararea precedenței și a modului de grupare

infix, infixl, infixr

```
(<+>) :: Int -> Int -> Int
```

```
x <+> y = x + y + 1
```

```
*Main> 1 <+> 2 * 3 <+> 4
```

Declararea precedenței și a modului de grupare

infix, infixl, infixr

```
(<+>) :: Int -> Int -> Int
```

```
x <+> y = x + y + 1
```

```
*Main> 1 <+> 2 * 3 <+> 4
```

```
32
```

```
--(1 <+> 2) * (3 <+> 4)
```

Precedența implicită este 9 (maximă)

Declararea precedenței și a modului de grupare

infix, infixl, infixr

infixl 6 <+>

(<+>) :: Int -> Int -> Int

x <+> y = x + y + 1

***Main> 1 <+> 2 * 3 <+> 4**

13

Declararea precedenței și a modului de grupare

infix, infixl, infixr

```
infixl 6 <+>
```

```
(<+>) :: Int -> Int -> Int
```

```
x <+> y = x + y + 1
```

```
*Main> 1 <+> 2 * 3 <+> 4
```

```
13
```

```
egal :: Float -> Float -> Bool
```

```
x 'egal' y = abs(x - y) <= 0.001
```

```
*Main> 1 / 32 'egal' 1 / 33
```

Declararea precedenței și a modului de grupare

infix, infixl, infixr

infixl 6 <+>

(<+>) :: Int -> Int -> Int

x <+> y = x + y + 1

***Main> 1 <+> 2 * 3 <+> 4**

13

egal :: Float -> Float -> Bool

x 'egal' y = abs(x - y) <= 0.001

***Main> 1 / 32 'egal' 1 / 33**

Eroare de sintaxă

--(1 / (32 'egal' 1)) / 33

Declararea precedenței și a modului de grupare

infix, infixl, infixr

```
infixl 6 <+>
```

```
(<+>) :: Int -> Int -> Int
```

```
x <+> y = x + y + 1
```

```
*Main> 1 <+> 2 * 3 <+> 4
```

```
13
```

```
infix 4 'egal'
```

```
egal :: Float -> Float -> Bool
```

```
x 'egal' y = abs(x - y) <= 0.001
```

```
*Main> 1 / 32 'egal' 1 / 33
```

```
True
```

Precedență și asociativitate

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

De ce?

De ce este operatorul - asociativ la stanga?

De ce?

De ce este operatorul - asociativ la stanga?

$$5 - 2 - 1 == (5 - 2) - 1 \quad \text{--}$$

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

De ce?

De ce este operatorul `-` asociativ la stanga?

$$5 - 2 - 1 == (5 - 2) - 1 \quad \text{--}$$

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

De ce este operatorul `:` asociativ la dreapta?

De ce?

De ce este operatorul `-` asociativ la stanga?

$$5 - 2 - 1 == (5 - 2) - 1 \quad \text{--}$$

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

De ce este operatorul `:` asociativ la dreapta?

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

De ce?

De ce este operatorul `-` asociativ la stanga?

$$5 - 2 - 1 == (5 - 2) - 1 \quad \text{--}$$

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

De ce este operatorul `:` asociativ la dreapta?

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

De ce este operatorul `++` asociativ la dreapta?

De ce?

De ce este operatorul `-` asociativ la stanga?

$$5 - 2 - 1 == (5 - 2) - 1 \quad \text{--} \quad /= 5 - (2 - 1)$$

De ce este operatorul `:` asociativ la dreapta?

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

Care este complexitatea aplicării operatorului `++`?

$$(++)\ ::\ [a] \rightarrow [a] \rightarrow [a]$$

$$[]\ ++\ ys = ys$$

$$(x:xs)\ ++\ ys = x:(xs\ ++\ ys)$$

De ce este operatorul `++` asociativ la dreapta?

De ce?

De ce este operatorul `-` asociativ la stanga?

$$5 - 2 - 1 == (5 - 2) - 1 \quad \text{--} \quad /= 5 - (2 - 1)$$

De ce este operatorul `:` asociativ la dreapta?

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

Care este complexitatea aplicării operatorului `++`?

$(++) :: [a] \rightarrow [a] \rightarrow [a]$

$[] ++ ys = ys$

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

liniară în lungimea primului argument

De ce este operatorul `++` asociativ la dreapta?

De ce?

De ce este operatorul `-` asociativ la stanga?

$$5 - 2 - 1 == (5 - 2) - 1 \quad \text{--} \quad /= 5 - (2 - 1)$$

De ce este operatorul `:` asociativ la dreapta?

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

Care este complexitatea aplicării operatorului `++`?

$(++) :: [a] \rightarrow [a] \rightarrow [a]$

$[] ++ ys = ys$

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

liniară în lungimea primului argument

De ce este operatorul `++` asociativ la dreapta?

Vrem ca lungimea primului argument să fie cât mai mică

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

Recursie (din nou)

Generarea [m..n]

```
Prelude> [3..7]
```

```
[3,4,5,6,7]
```

```
Prelude> enumFromTo 3 7
```

```
[3,4,5,6,7]
```

[m..n] este o notație pentru **enumFromTo** m n

```
enumFromTo :: Integer -> Integer -> [Integer]
```

Generarea [m..n]

```
Prelude> [3..7]
```

```
[3,4,5,6,7]
```

```
Prelude> enumFromTo 3 7
```

```
[3,4,5,6,7]
```

[m..n] este o notație pentru **enumFromTo** m n

```
enumFromTo :: Integer -> Integer -> [Integer]
```

```
enumFromTo m n | m > n      = []
```

```
                | otherwise = m : enumFromTo (m + 1) n
```


Generarea [m..]

[m..] este o notație pentru **enumFrom** m

enumFrom :: **Integer** -> [**Integer**]

Generarea [m..]

[m..] este o notație pentru **enumFrom** m

```
enumFrom :: Integer -> [Integer]  
enumFrom m = m : enumFrom (m + 1)
```

Exemplu de rulare

```
enumFrom 4  
= 4 : enumFrom 5  
= 4 : 5 : enumFrom 6  
= 4 : 5 : 6 : enumFrom 7  
= 4 : 5 : 6 : 7 : enumFrom 8  
= .....
```

Zip

Zip împerechează (în ordine, câte două) elementele a două liste

zip :: [a] -> [b] -> [(a,b)]

Zip

Zip împerechează (în ordine, câte două) elementele a două liste

```
zip :: [a] -> [b] -> [(a,b)]
```

```
zip [] ys = []
```

```
zip xs [] = []
```

```
zip (x:xs) (y:ys) = (x, y) : zip xs ys
```

Exemplu de rulare

```
zip [0,1,2] "abc"
= (0,'a') : zip [1,2] "bc"
= (0,'a') : ((1,'b') : zip [2] "c")
= (0,'a') : ((1,'b') : ((2,'c') : zip [] ""))
= (0,'a') : ((1,'b') : ((2,'c') : []))
= [(0,'a'),(1,'b'),(2,'c')]
```

Zip cu liste infinite

```

zip :: [a] -> [b] -> [(a,b)]
zip [] ys = []
zip xs [] = []
zip (x:xs) (y:ys) = (x, y) : zip xs ys

```

Exemplu de rulare (leneșă)

```

zip [0..] "abc"
= zip (0:[1..]) "abc"
= zip (0:[1..]) ('a':"bc")
= (0,'a') : zip [1..] "bc"
= (0,'a') : ((1,'b') : zip [2..] "c")
= (0,'a') : ((1,'b') : ((2,'c') : zip [3..] ""))
= (0,'a') : ((1,'b') : ((2,'c') : zip (3:[4..]) ""))
= (0,'a') : ((1,'b') : ((2,'c') : []))
= [(0,'a'),(1,'b'),(2,'c')]

```

Produs scalar

Pentru doi vectori \bar{a} și \bar{b} de aceeași lungime, produsul scalar este $\sum_i a_i * b_i$

dot :: Num a => [a] -> [a] -> a

Produs scalar

Pentru doi vectori \bar{a} și \bar{b} de aceeași lungime, produsul scalar este $\sum_i a_i * b_i$

```
dot :: Num a => [a] -> [a] -> a
dot xs ys = sum [x * y | (x,y) <- xs 'zip' ys]
```

Exemplu de rulare

```
[1,2,3] 'dot' [4,5,6]
= sum [x * y | (x,y) <- [1,2,3] 'zip' [4,5,6]]
= sum [x * y | (x,y) <- [(1,4),(2,5),(3,6)]]
= sum [1*4,2*5,3*6]
= sum [4,10,18]
= 720
```

Search

search caută toate pozițiile dintr-o listă pe care apare un element dat.

search :: **Eq** a => [a] -> a -> [**Int**]

Search

search caută toate pozițiile dintr-o listă pe care apare un element dat.

```
search :: Eq a => [a] -> a -> [Int]
```

```
search xs x = [i | (i,y) <- [0..] 'zip' xs, y == x]
```

Exemplu de rulare

```
search "abac" 'a'
```

```
= [i | (i,y) <- [0..] 'zip' "abac", y == 'a']
```

```
= [i | (i,y) <- [(0,'a'),(1,'b'),(2,'a'),(3,'c')], y == 'a']
```

```
= [0 | 'a' == 'a'] ++ [1 | 'b' == 'a'] ++ [2 | 'a' == 'a'] ++  
   [3 | 'c' == 'a']
```

```
= [0,2]
```