

Programare funcțională

Introducere în programarea funcțională folosind Haskell
C03

Ana Iova

Denisa Diaconescu

Departamentul de Informatică, FMI, UB

Currying

- Fie $f : A \times B \rightarrow C$ 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 $f_x : B \rightarrow C$, $f_x(y) = z$ dacă și numai dacă $f(x, y) = z$.

Funcția f_x se obține prin aplicarea parțială a funcției f .

- Fie $f : A \times B \rightarrow C$ 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

$$f_x : B \rightarrow C, f_x(y) = z \text{ dacă și numai dacă } f(x, y) = z.$$

Funcția f_x se obține prin aplicarea parțială a funcției f .

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

$$f^y : A \rightarrow C, f^y(x) = z \text{ dacă și numai dacă } f(x, y) = z.$$

Exemplu

$A = \text{Int}, B = C = \text{String}$

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

Exemplu

$A = \text{Int}, B = C = \text{String}$

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

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

Exemplu

$A = \text{Int}, B = C = \text{String}$

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

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

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

Funcții în matematică

- Fie $f : A \times B \rightarrow C$ 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 $f_x : B \rightarrow C$, $f_x(y) = z$ dacă și numai dacă $f(x, y) = z$.

Funcții în matematică

- Fie $f : A \times B \rightarrow C$ 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 $f_x : B \rightarrow C$, $f_x(y) = z$ dacă și numai dacă $f(x, y) = z$.
- Dacă notăm $B \rightarrow C \stackrel{not}{=} \{h : B \rightarrow C \mid h \text{ funcție}\}$ observăm că $f_x \in B \rightarrow C$ pentru orice $x \in A$.

Funcții în matematică

- Fie $f : A \times B \rightarrow C$ 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 $f_x : B \rightarrow C$, $f_x(y) = z$ dacă și numai dacă $f(x, y) = z$.
- Dacă notăm $B \rightarrow C \stackrel{not}{=} \{h : B \rightarrow C \mid h \text{ funcție}\}$ observăm că $f_x \in B \rightarrow C$ pentru orice $x \in A$.
- Asociem lui f funcția

$$cf : A \rightarrow (B \rightarrow C), \quad cf(x) = f_x$$

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

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

Funcții în matematică

- Fie $f : A \times B \rightarrow C$ 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 $f_x : B \rightarrow C$, $f_x(y) = z$ dacă și numai dacă $f(x, y) = z$.
- Dacă notăm $B \rightarrow C \stackrel{\text{not}}{=} \{h : B \rightarrow C \mid h \text{ funcție}\}$ observăm că $f_x \in B \rightarrow C$ pentru orice $x \in A$.
- Asociem lui f funcția

$$cf : A \rightarrow (B \rightarrow C), \quad cf(x) = f_x$$

Observăm că pentru fiecare element $x \in A$, funcția cf întoarce ca rezultat funcția $f_x \in B \rightarrow C$, 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 $f : \text{Int} \times \text{String} \rightarrow \text{String}$

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

poate fi definită în Haskell astfel:

```
f :: (Int , String) -> String
```

```
f (n,s) = take n s
```

De la matematică la Haskell

Funcția $f : \text{Int} \times \text{String} \rightarrow \text{String}$

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

poate fi definită în Haskell astfel:

```
f :: (Int , String) -> String
```

```
f (n,s) = take n s
```

Observăm că:

```
Prelude> let cf = curry f
```

```
Prelude> :t cf
```

```
cf :: Int -> String -> String
```

```
Prelude> f (1 , "abc")
```

```
"a"
```

```
Prelude> cf 1 "abc"
```

```
"a"
```

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

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

Teoremă. Mulțimile $(A \times B) \rightarrow C$ și $A \rightarrow (B \rightarrow C)$ 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 semnatura 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 semnatura 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]
```

Quiz time!

Seria 23: <https://www.questionpro.com/t/AT4qgZpP3R>

Seria 24: <https://www.questionpro.com/t/AT4NiZpPWu>

Seria 25: <https://www.questionpro.com/t/AT4qgZpP3X>

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 `` (*backtick*)

```
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 `` (*backtick*)

```
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'

Operatorul - asociativ la stânga

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

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

Operatorul - asociativ la stânga

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

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

Operatorul : asociativ la dreapta

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

Operatorul - asociativ la stânga

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

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

Operatorul : asociativ la dreapta

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

Operatorul ++ asociativ la dreapta

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

$$[] ++ ys = ys$$

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

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

Pentru a seta asociativitatea unui operator vom folosi următoarea notatie

```
infix [ l | r ] NUMAR <operatori – separati – prin – virgula >
```

- **infix** - neasociativ
- **infixr** - asociativ la dreapta
- **infixl** - asociativ la stânga
- NUMAR - precedența (între 0 și 9)

Pentru a descoperi asociativitatea unui operator se poate folosi comanda :i în GHCi

Asociativitate - Exemple

```
infix 4 ==, /=, <, <=, >=, >
```

```
infixr 3 &&
```

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

```
infixr 2 ||
```

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

```
infixl 9 !!
```

```
(!!) :: [a] -> Int -> a
```

```
infixl 7 'div '
```

```
div :: Integral a => a -> a -> a
```

Secțiuni ("operator sections")

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

Matematic, ele corespund aplicării parțiale a funcției op .

Secțiuni ("operator sections")

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

Matematic, ele corespund aplicării parțiale a funcției op .

Aplicarea parțială.

Fie $f : A \times B \rightarrow C$ o funcție. În mod uzual scriem

$f(a, b) = c$ unde $a \in A$, $b \in B$ și $c \in C$.

Pentru $a \in A$ și $b \in B$ (arbitrare, fixate) definim

$f_a : B \rightarrow C$, $f_a(b) = c$ dacă și numai dacă $f(a, b) = c$,

$f^b : A \rightarrow C$, $f^b(a) = c$ dacă și numai dacă $f(a, b) = c$.

Funcțiile f_a și f_b se obțin prin aplicarea parțială a funcției f .

Secțiuni ("operator sections")

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

- secțiunile lui ++ sunt **(++ e)** și **(e ++)**

Secțiuni ("operator sections")

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

- secțiunile lui ++ sunt **(++ e)** și **(e ++)**

```
Prelude> :t (++ " world!")
```

```
(++ " world!") :: [Char] -> [Char]
```

```
Prelude> (++ " world!") "Hello" -- atentie la paranteze  
"Hello world!"
```

Secțiuni ("operator sections")

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

- secțiunile lui ++ sunt **(++ e)** și **(e ++)**

```
Prelude> :t (++ " world!")
```

```
(++ " world!") :: [Char] -> [Char]
```

```
Prelude> (++ " world!") "Hello" -- atentie la paranteze  
"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> :t (++ " world!")
```

```
(++ " world!") :: [Char] -> [Char]
```

```
Prelude> (++ " world!") "Hello" -- atentie la paranteze  
"Hello world!"
```

```
Prelude> ++ " world!" "Hello"
```

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
```

2

- secțiunile operatorului (:

- 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
```

Matematic. Date fiind $f : A \rightarrow B$ și $g : B \rightarrow C$, compunerea lor, notată $g \circ f : A \rightarrow C$, 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)
```

```
Prelude> :t reverse
```

```
reverse :: [a] -> [a]
```

```
Prelude> :t take
```

```
take :: Int -> [a] -> [a]
```

```
Prelude> :t take 5 . reverse
```

```
take 5 . reverse :: [a] -> [a]
```

```
Prelude> (take 5 . reverse) [1..10]
```

```
[10,9,8,7,6]
```

```
Prelude> (head . reverse . take 5) [1..10]
```

```
5
```

Operatorul \$

Operatorul (\$) are precedența 0.

$(\$)\ ::\ (a \rightarrow b) \rightarrow a \rightarrow b$

$f \$ x = f\ x$

```
Prelude> (head . reverse . take 5) [1..10]
```

```
5
```

```
Prelude> head . reverse . take 5 $ [1..10]
```

```
5
```

Operatorul (\$) este asociativ la dreapta.

```
Prelude> head $ reverse $ take 5 $ [1..10]
```

```
5
```

Funcții de nivel înalt

Funcții anonime

Funcții anonime = lambda expresii

$\backslash x_1 x_2 \dots x_n \rightarrow \text{expresie}$

Funcții anonime

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

Prelude> map (\x -> x+1) [1,2,3,4]

[2,3,4,5]

Funcțiile sunt valori (*first-class citizens*).

Funcțiile pot fi folosite ca argumente pentru alte funcții.

Funcțiile sunt valori

Exemplu:

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

Funcțiile sunt valori

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

```
map f l = [f x | x <- l]
```

Funcții de ordin înalt

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

```
map f l = [f x | x <- l]
```

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

```
[3,9,12]
```

Funcții de ordin înalt

```
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 ($) [(4 +), (10 *), (^ 2), sqrt]
```

Funcții de ordin înalt

```
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 :: (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 secțiune a operatorului (\$)
- al doilea argument este o listă de funcții

$$\text{map } (\$ x) [f_1, \dots, f_n] == [f_1 x, \dots, f_n x]$$

Funcții de ordin înalt

```
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 :: (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 :: (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 :: (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)
```

Quiz time!

Seria 23: <https://www.questionpro.com/t/AT4qgZpJkQ>

Seria 24: <https://www.questionpro.com/t/AT4NiZpJGy>

Seria 25: <https://www.questionpro.com/t/AT4qgZpJkT>

Pe săptămâna viitoare!