Programare declarativă¹ Map, Filter, Fold

Traian Florin Şerbănuță Ioana Leustean

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

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

Funcțiile sunt cetățeni de ordinul I.

- functiile sunt valori
- funcțiile pot fi transmise ca argumente altor funcții
- funcțiile pot fi întoarse ca rezultate

Functii de nivel înalt

sunt funcțiile care primesc ca argumente alte funcții.

funcțiile sunt valori

```
Prelude> let x = head
Prelude> x [1,2]
```

functiile sunt valori

```
Prelude> let x = head
Prelude> x [1,2]
```

• funcțiile pot fi transmise ca argumente altor funcții

```
Prelude> map head ["higher", "order", "function"]
"hof"
```

functiile sunt valori

```
Prelude> let x = head
Prelude> x [1,2]
```

• funcțiile pot fi transmise ca argumente altor funcții

```
Prelude> map head ["higher", "order", "function"]
"hof"
```

funcțiile pot fi întoarse ca valori

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

functiile sunt valori

```
Prelude> let x = head
Prelude> x [1,2]
```

• funcțiile pot fi transmise ca argumente altor funcții

```
Prelude> map head ["higher", "order", "function"]
"hof"
```

funcțiile pot fi întoarse ca valori

```
Prelude> :t flip
flip :: (a -> b -> c) -> b -> a -> c
Prelude> let f = flip (:)
Prelude> let (<:>) = flip (:)
Prelude> 1:[2,3] == [2,3] <:> 1
True
```

Prelucarea listelor se poate face folosind functii de nivel înalt.

- Transformarea fiecărui element al unei liste se poate face folosind funcția map.
- Selecția elementelor unei liste se poate face folosind funcția filter.
- Combinarea elementelor unei liste se poate face folosind funcția foldr.

Map (Transformarea fiecărui element dintr-o listă)

Pătrate

Definiți o funcție care pentru o listă de numere întregi dată ridică la pătrat fiecare element din listă.

```
*Main> squares [1,-2,3]
[1,4,9]
```

Soluție descriptivă

```
squares :: [Int] \rightarrow [Int]
squares xs = [x * x | x < - xs]
```

```
squares :: [Int] \rightarrow [Int]

squares [] = []

squares (x:xs) = x*x : squares xs
```

Coduri ASCII

Transformați un șir de caractere în lista codurilor ASCII ale caracterelor.

```
*Main> ords "a2c3"
[97,50,99,51]
```

Soluție descriptivă

```
ords :: [Char] \rightarrow [Int]
ords xs = [ord x | x <- xs]
```

```
ords :: [Char] -> [Int]
ords [] = []
ords (x:xs) = ord x : ords xs
```

Funcția map

Definiție

Date fiind o funcție de transformare și o listă, aplicați funcția fiecărui element al unei liste date.

Soluție descriptivă

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

map f xs = [f x | x <- xs]

```
map :: (a \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]
map f [] = []
map f (x:xs) = f x : map f xs
```

Exemplu — Pătrate

Soluție descriptivă

```
squares :: [Int] \rightarrow [Int]
squares xs = [x * x | x < - xs]
```

Solutie recursivă

```
squares :: [Int] -> [Int]
squares [] = []
squares (x:xs) = x*x : squares xs
```

Soluție folosind map

```
squares :: [Int] -> [Int]
squares xs = map sqr xs
where sqr x = x * x
```

Varianta descriptivă

```
squares :: [Int] -> [Int]
squares xs = map sqr xs
where sqr x = x * x
```

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

map f xs = [f x | x <- xs]

```
squares [1,2,3]
```

$$=$$
 map sqr [1,2,3]

Varianta descriptivă

```
squares :: [Int] -> [Int]
squares xs = map sqr xs
  where sqr x = x * x
```

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

map f xs = [f x | x <- xs]

```
squares [1,2,3]
= map sqr [1,2,3]
= [ sqr x | x <- [1,2,3]]
```

Varianta descriptivă

```
where sqr x = x * x
squares [1,2,3]
= map sqr [1,2,3]
= [ sqr x | x <- [1,2,3]]
= [ sqr 1 ] ++ [ sqr 2 ] ++ [ sqr 3 ]</pre>
```

squares :: [Int] -> [Int]

squares xs = map sqr xs

```
map :: (a \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]
map f xs = [f x | x <- xs]
```

= [1, 4, 9]

```
squares :: [Int] -> [Int]
squares xs = map sqr xs
   where sqr x = x * x

squares [1,2,3]
= map sqr [1,2,3]
= map sqr (1:2:3:[])
```

```
map :: (a \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]
map f [] = []
map f (x:xs) = f x : map f xs
```

```
squares :: [Int] -> [Int]
squares xs = map sqr xs
   where sqr x = x * x

squares [1,2,3]
= map sqr [1,2,3]
= map sqr (1:2:3:[])
= sqr 1 : map sqr (2:3:[])
```

```
map :: (a \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]
map f [] = []
map f (x:xs) = f x : map f xs
```

```
squares :: [Int] -> [Int]
squares xs = map sqr xs
  where sqr x = x * x
squares [1,2,3]
= map sqr [1,2,3]
= map sqr (1:2:3:[])
= sqr 1 : map sqr (2:3:[])
= sqr 1 : sqr 2: map sqr (3:[])
= sqr 1 : sqr 2: sqr 3: map sqr []
= sqr 1 : sqr 2: sqr 3: []
= [1, 4, 9]
```

```
map :: (a \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]
\mathsf{map} \ \mathsf{f} \ [] = []
map f(x:xs) = f x : map f xs
```

Exemplu — Coduri ASCII

Soluție descriptivă

```
ords :: [Char] \rightarrow [Int]
ords xs = [ord x | x \leftarrow xs]
```

Solutie recursivă

```
ords :: [Char] -> [Int]
ords [] = []
ords (x:xs) = ord x : ords xs
```

Solutie folosind map

```
ords :: [Char] -> [Int] ords xs = map ord xs
```

Filter — Selectarea elementelor dintr-o listă

Selectarea elementelor pozitive dintr-o listă

```
*Main> positives [1,-2,3] [1,3]
```

Soluție descriptivă

```
positives :: [Int] \rightarrow [Int]
positives xs = [x \mid x \leftarrow xs, x > 0]
```

```
positives :: [Int] \rightarrow [Int] positives [] = [] positives (x:xs) | x > 0 = x : positives xs | otherwise = positives xs
```

Selectarea cifrelor dintr-un șir de caractere

```
∗Main> digits "a2c3"
"23"
```

Soluție descriptivă

```
digits :: [Char] \rightarrow [Char]
digits xs = [ x | x <- xs, isDigit x ]
```

Funcția filter

Definiție

Date fiind un predicat (funcție booleană) și o listă, selectați elementele din listă care satisfac predicatul.

Soluție descriptivă

```
filter :: (a \rightarrow Bool) \rightarrow [a] \rightarrow [a]
filter p xs = [x \mid x \leftarrow xs, px]
```

Soluție descriptivă

```
positives :: [Int] \rightarrow [Int]
positives xs = [x \mid x \leftarrow xs, x > 0]
```

Solutie recursivă

Solutie folosind filter

```
positives :: [Int] -> [Int]
positives xs = filter pos xs
where pos x = x > 0
```

Exemplu — Cifre

Soluție descriptivă

```
digits :: [Char] \rightarrow [Char]
digits xs = [ x | x <- xs, isDigit x ]
```

Soluție recursivă

```
digits :: [Char] -> [Char]
digits [] = []
digits (x:xs) | isDigit x = x : digits xs
| otherwise = digits xs
```

Soluție folosind filter

```
digits :: [Char] -> [Char]
digits xs = filter isDigit xs
```

Fold — Agregarea elementelor dintr-o listă

Fold — Agregarea elementelor dintr-o listă

Definiți o funcție care dată fiind o listă de numere întregi calculează suma elementelor din listă.

```
*Main> sum [1,2,3,4]
10
```

```
sum :: [Int] \rightarrow Int

sum [] = 0

sum (x:xs) = x + sum xs
```

Produs

Definiți o funcție care dată fiind o listă de numere întregi calculează produsul elementelor din listă.

```
*Main> product [1,2,3,4]
24
```

```
product :: [Int] -> Int
product [] = 1
product (x:xs) = x * sum xs
```

Definiți o funcție care concatenează o listă de liste.

```
*Main> concat [[1,2,3],[4,5]]
[1,2,3,4,5]

*Main> concat ["con","ca","te","na","re"]
"concatenare"
```

```
concat :: [[a]] -> [a]
concat [] = []
concat (xs:xss) = xs ++ concat xss
```

Functia foldr

Definiție

Date fiind o funcție de actualizare a valorii calculate cu un element curent, o valoare inițială, și o listă, calculați valoare obținută prin aplicarea repetată a funcției de actualizare fiecărui element din listă.

```
foldr :: (a -> b -> b) -> b -> [a] -> b
foldr f i [] = i
foldr f i (x:xs) = f x (foldr f i xs)
```

Functia foldr

Definitie

Date fiind o funcție de actualizare a valorii calculate cu un element curent, o valoare inițială, și o listă, calculați valoare obținută prin aplicarea repetată a funcției de actualizare fiecărui element din listă.

Soluție recursivă

```
foldr :: (a -> b -> b) -> b -> [a] -> b
foldr f i [] = i
foldr f i (x:xs) = f x (foldr f i xs)
```

Soluție recursivă cu operator infix

```
foldr :: (a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow b \rightarrow [a] \rightarrow b
foldr op i [] = i
foldr op i (x:xs) = x 'op' (foldr op i xs)
```

Functia foldr

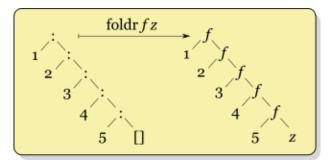
Definiție

Date fiind o funcție de actualizare a valorii calculate cu un element curent, o valoare inițială, și o listă, calculați valoare obținută prin aplicarea repetată a funcției de actualizare fiecărui element din listă.

```
foldr :: (a -> b -> b) -> b -> [a] -> b
foldr f i [] = i
foldr f i (x:xs) = f x (foldr f i xs)
```

Funcția foldr

```
foldr :: (Int \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow b \rightarrow [Int] \rightarrow b f :: Int \rightarrow b \rightarrow b z :: b
```



https://en.wikipedia.org/wiki/Fold_(higher-order_function)

Suma

Soluție recursivă

```
sum :: [Int] \rightarrow Int

sum [] = 0

sum (x:xs) = x + sum xs
```

Solutie folosind foldr

```
sum :: [Int] \rightarrow Int
sum xs = foldr (+) 0 xs
```

foldr în acțiune

foldr în acțiune

```
sum :: [Int] -> Int
sum xs = foldr (+) 0 xs
foldr :: (a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow b \rightarrow [a] \rightarrow b
foldr _ i [] = i
foldr op i (x:xs) = x 'op' (foldr i xs)
sum [1,2]
= foldr (+) 0 [1,2]
= foldr(+) 0 (1:2:[])
= 1 + foldr(+) 0 (2:[])
```

foldr în acțiune

Varianta recursivă

```
sum :: [Int] -> Int
sum xs = foldr (+) 0 xs
foldr :: (a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow b \rightarrow [a] \rightarrow b
foldr i [] = i
foldr op i (x:xs) = x 'op' (foldr i xs)
sum [1,2]
= foldr (+) 0 [1,2]
= foldr(+) 0 (1:2:[])
= 1 + foldr(+) 0 (2:[])
= 1 + 2 + 0
=3
```

Produs

Soluție recursivă

```
product :: [Int] -> Int
product [] = 1
product (x:xs) = x * product xs
```

Solutie folosind foldr

```
product :: [Int] -> Int
product xs = foldr (*) 1 xs
```

Concatenare

Soluție recursivă

```
concat :: [[a]] -> [a]
concat [] = []
concat (xs:xss) = xs ++ concat xss
```

Solutie folosind foldr

```
concat :: [[a]] -> [a]
concat xs = foldr (++) [] xs
```

foldr pe liste infinite

```
Prelude > let || i = (:[])
Prelude > | i | 1
[1]
Prelude > let infLL = map | [1..]
Prelude > take 5 infl
[[1], [2], [3], [4], [5]]
Prelude > let infL = foldr (++) [] infLL
Prelude > take 5 infl
[1,2,3,4,5]
\inf L = \mathbf{foldr} (++) [] (\mathbf{map} \ \mathsf{li} [1 ..])
```

Putem defini infL folosind numai foldr?

mai mult despre foldr

```
infL = foldr aux [] [1..]

where

aux x xs = (li x)++xs
```

mai mult despre foldr

```
infL = foldr aux [] [1..]

where

aux x xs = (|| x)++xs
```

Funcția map poate fi definită cu foldr

```
map f xs = foldr aux [] xs

where

aux x xs = (f x) : xs
```

Map, Filter, Fold — combinate

Suma pătratelor numerelor pozitive

```
f :: [Int] -> Int
f xs = sum (squares (positives xs))
f :: [Int] -> Int
f xs = sum [x_*x | x < -xs, x > 0]
f :: [Int] -> Int
f []
f(x:xs) | x > 0 = (x*x) + f xs
        | otherwise = f xs
f :: [Int] -> Int
f xs = foldr (+) 0 (map sqr (filter pos xs))
  where
    sqr x = x * x
    pos x = x > 0
```

Map/Filter/Fold combinate

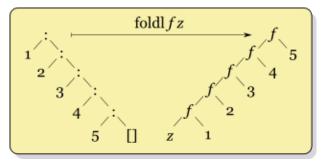
Problemă

Aflați lungimea celui mai lung cuvânt care începe cu litera 'c' dintr-o listă dată.

Funcția foldI

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

foldI op i [] = i
foldI op i (x:xs) = **foldI** op (i 'op' x) xs

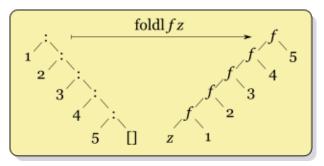


https://en.wikipedia.org/wiki/Fold_(higher-order_function)

Funcția foldI

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

foldI op i [] = i
foldI op i (x:xs) = **foldI** op (i 'op' x) xs



https://en.wikipedia.org/wiki/Fold_(higher-order_function)

Atentie! fold nu poate fi folosită pe liste infinite!

Currying

Exemplu: adunarea numerelor

```
add' :: (Int, Int) -> Int
add' (x,y) = x + y
Prelude > add' (3,4)
add = curry add'
Prelude >: t add
add :: Int -> Int -> Int
Prelude > add 3 4
```

Exemplu: adunarea numerelor

```
add :: Int -> (Int -> Int)
(add x) y = x + y

(add 3) 4
= 3 + 4
= 7
```

Currying

A funcție cu două argumente este de fapt o funcție de primul argument care întoarce o funcție de al doilea argument.

Exemplu: adunarea numerelor

```
add :: Int -> (Int -> Int)
(add x) y = x + y

(add 3) 4
= 3 + 4
= 7
```

Currying

A funcție cu două argumente este de fapt o funcție de primul argument care întoarce o funcție de al doilea argument.

- aplicarea funcțiilor este asociativă la stânga
- operatorul -> este asociativ la dreapta

Currying

A funcție cu două argumente este de fapt o funcție de primul argument care întoarce o funcție de al doilea argument.

```
add :: Int -> (Int -> Int)
add x = q
  where
  g y = x + y
  (add 3) 4
   4
    where
    g y = 3 + y
 3 + 4
```

Currying

Haskell Curry (1900-1982)

```
add :: Int -> (Int -> Int)
add x y = x + y
este echivalent (semantic) cu
add :: Int -> (Int -> Int)
add x = g
  where
  q y = x + y
De asemeni.
  add 3 4
este echivalent (semantic) cu
  (add 3) 4
```

```
foldr :: (a \rightarrow a \rightarrow a) \rightarrow a \rightarrow [a] \rightarrow a
foldr f a [] = a
foldr f a (x:xs) = f x (foldr f a xs)
sum :: [Int] -> Int
sum xs = foldr (+) 0 xs
este echivalent (semantic) cu
foldr :: (a \rightarrow a \rightarrow a) \rightarrow a \rightarrow ([a] \rightarrow a)
foldr f a [] = a
foldr f a (x:xs) = f x (foldr f a xs)
sum :: [Int] -> Int
sum = foldr (+) 0
```

Suma, Produs, Concatenare

```
sum :: [Int] -> Int
sum = foldr (+) 0

product :: [Int] -> Int
product = foldr (*) 1

concat :: [[a]] -> [a]
concat = foldr (++) []

idl :: [a] -> [a]
idl = foldr (:) []
```

Funcții anonime

Prelude> (
$$\x -> x + 1$$
) 3
4
inc = $\x -> x + 1$
add = $\x y -> x + y$

```
Prelude> (\x -> x+ 1) 3

4

inc = \x -> x + 1

add = \x y -> x+ y

prod = \ (x,y)-> x*y

head2 = \ (x:y:1) -> (x,y)
```

```
Prelude> (\x -> x+ 1) 3

4

inc = \x -> x + 1

add = \x y -> x+ y

prod = \ (x,y)-> x*y

head2 = \ (x:y:1) -> (x,y)

aplic2 = \f -> f . f

Prelude> aplic2 sqrt 16

2.0
```

```
Prelude (\x -> x + 1) 3
inc = \langle x - \rangle x + 1
add = \xy -> x + y
prod = \langle (x,y) -> x_*y \rangle
head2 = \langle (x:y:1) \rightarrow (x,y)
aplic2 = f -> f. f
Prelude > aplic2 sqrt 16
2.0
comb f g = \langle x y - \rangle g (f x) (f y)
Prelude> (comb head (<)) "abc" "def"</pre>
True
```

Simplificăm definiția

```
f :: [Int] -> [Int]
f xs = map sqr x
where
sqr x = x * x
```

Simplificare incorectă

```
f :: [Int] \rightarrow [Int]
f xs = map (x * x) xs
```

```
f :: [Int] -> [Int]
f xs = map sqr x
where
sqr x = x * x
```

Simplificare incorectă

```
f :: [Int] \rightarrow [Int]
f xs = map (x * x) xs
```

Simplificare corectă

```
f :: [Int] \rightarrow [Int]
f xs = map (\ x -> x * x) xs
```

Simplificăm definiția

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

Aceeasi definitie folosind funcții anonime:

Explicație pentru Currying folosind *λ*-expresii

```
(\x -> \y -> x + y) 3 4
 ((\x -> (\y -> x + y)) 3) 4
=
 (\y -> 3 + y) 4
 let y = 4 in 3 + y
 3 + 4
```

Funcții anonime / Lambda Calcul

```
f :: [Int] \rightarrow [Int]
f xs = map (\langle x \rangle x^* x) xs
```

Lambda Calcul

- Introdus de logicianul Alonzo Church (1903–1995) pentru dezvoltarea unei teorii a calculabilității
- În Haskell, \ e folosit în locul simbolului λ
- Matematic scriem

```
\lambda x.x * x în loc de \ x -> x * x
```

 β -reducție

Formula generală pentru evaluarea aplicării λ -expresiilor este prin substitutirea argumentului formal cu argumentul actual în corpul funcției:

$$(\lambda x.N) \mathrel{M} \xrightarrow{\beta} M[N/x]$$

 β -reducția poate fi descrisă de următoarea identitate Haskell:

$$(\ x . n) m == let x = m in n$$

Evaluarea λ -expresiilor

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

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

definitia cu foldr

reverse
$$ys = foldr (\x xs -> xs ++ [x]) [] ys$$

definiția cu foldi

```
reverse ys = foldl (\xs x -> x:xs) [] ys
```

Exemple: foldr și funcții anonime

```
map f xs = foldr aux [] xs
where
aux x xs = (f x) : xs
```

Exemple: foldr și funcții anonime

```
map f xs = foldr aux [] xs where aux x = (f x) : xs
```

Cu *λ*-expresii

```
map f xs = foldr (\x xs -> (f x):xs) [] xs
```

```
map f xs = foldr aux [] xs
where
aux x xs = (f x) : xs
```

Cu *λ*-expresii

```
map f xs = foldr (\xs \rightarrow (f x):xs) [] xs
length xs = foldr (\xs \rightarrow n+1) 0 xs
```

```
map f xs = foldr aux [] xs
where
aux x xs = (f x) : xs
```

Cu *λ*-expresii

```
map f xs = foldr aux [] xs

where

aux x xs = (f x) : xs
```

Cu *λ*-expresii

Aplicații Currying — Stilul funcțional

Secțiuni (Tăieturi)

Secțiuni

- (> 0) e forma scurtă a lui ((x -> x > 0))
- (2 ∗) e forma scurtă a lui (\x -> 2 ∗ x)
- (+ 1) e forma scurtă a lui (\x -> x + 1)
- (2 ^) e forma scurtă a lui (\x -> 2 ^ x)
- (^ 2) e forma scurtă a lui (\x -> x ^ 2)

- (> 0) e forma scurtă a lui ((x -> x > 0))
- (2 ⋆) e forma scurtă a lui (\x → 2 ⋆ x)
- (+ 1) e forma scurtă a lui (\x → x + 1)
- (2 ^) e forma scurtă a lui (\x -> 2 ^ x)
- (^ 2) e forma scurtă a lui (\x -> x ^ 2)
- ('op' 2) e forma scurtă a lui (\x -> x 'op' 2)
- (2 'op') e forma scurtă a lui (\x -> 2 'op' x)

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

Secțiunile sunt afectate de asociativitatea și precedența operatorilor.

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

Prelude> :t (* 3 + 4) -- + are precedenta mai mica decat * error

Prelude> :t (* 3 * 4) -- * este asociativa la stanga error

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

Secțiuni — Exemplu

```
f :: [Int] -> [Int]
f xs = map sqr [x| x<- xs, x>0]
where
sqr x = x^2
```

Folosind *λ*-expresii

$$f xs = map (\ x -> x * x) [x | x <- xs, (\ x -> x > 0) x]$$

Folosind secțiuni

```
f xs = map(^2) [x | x < -xs, (>0) x)
```

Secțiuni — Exemplu

```
(<_*>) :: Int \rightarrow Int \rightarrow Int X <_*> Y = X_* X_* + Y
functions = map (<_*>) [0..]
```

Ce tip are functions?

Secțiuni — Exemplu

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

X < *> y = X* X + y

functions = map (<*>) [0..]

Ce tip are functions?

functions :: [Int -> Int]

functions = [(0 < *>), (1 < *>), (2 < *>), ...]
```

```
Prelude> (functions !! 50) 10 2510
```

Compunerea funcțiilor

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

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

(g . f) $x = g$ (f x)

Definiție cu parametru explicit

```
f :: [Int] \rightarrow Int
f xs = foldr (+) 0 (map ( ^{\land} 2) (filter ( > 0) xs))
```

Definiție compozițională

Operatorul \$

Operatorul (\$) are precedența 0.

$$(\$)$$
 :: $(a \rightarrow b) \rightarrow a \rightarrow b$
 $f \$ x = f x$

```
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.

```
sum (filter (> 10) (map (*2) [2..10]))
se poate scrie
sum $ filter (> 10) $ map (*2) [2..10].
```

Operatorul (\$) este asociativ la dreapta.

```
sum (filter (> 10) (map (*2) [2..10]))
se poate scrie
sum $ filter (> 10) $ map (*2) [2..10].
```

Exemplu folosind sectiuni:

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

```
http://cryto.net/~joepie91/blog/2015/05/04/functional-programming-in-javascript-map-filter-reduce/
```

Problemă

Aflați lungimea celui mai lung cuvânt care începe cu litera 'c' dintr-o listă dată.

Map/Filter/Reduce în alte limbaje

- Phyton
 http://www.python-course.eu/lambda.php
- PHP
 http://eddmann.com/posts/
 mapping-filtering-and-reducing-in-php/
- Java 8
 http://winterbe.com/posts/2014/07/31/
 java8-stream-tutorial-examples/
- C++ 11
 http://www.grimm-jaud.de/images/stories/pdfs/
 FunctionalProgrammingInC++11.pdf