

Programare funcțională

Procesarea fluxurilor de date. Evaluare leneșă.

Ioana Leuștean
Traian Șerbănuță

Departamentul de Informatică, FMI, UB

3 noiembrie 2020

- 1 Funcții de ordin înalt: map și filter
- 2 Funcții de ordin înalt: foldr și foldl
- 3 Proprietatea de universalitate a funcției **foldr**
- 4 Generarea funcțiilor cu **foldr**

Funcții de ordin înalt: map și filter

Funcțiile sunt valori

Funcțiile sunt valori!

```
Prelude> ap n f = if (n<=0) then id else (f . (ap (n-1) f))
```

```
Prelude> ap 3 (\x -> x*x) 4
65536
```

```
Prelude> ap 3 (\ (x, y) -> (x*x, y+y)) (4,5)
(65536,40)
```

Funcțiile sunt valori

Funcțiile sunt valori!

```
Prelude> ap n f = if (n<=0) then id else (f . (ap (n-1) f))
```

```
Prelude> ap 3 (\x -> x*x) 4
65536
```

```
Prelude> ap 3 (\ (x, y) -> (x*x, y+y)) (4,5)
(65536,40)
```

Observați folosirea funcțiilor anonime (λ -expresii)!

Funcțiile sunt valori

Funcțiile sunt valori!

```
Prelude> ap n f = if (n<=0) then id else (f . (ap (n-1) f))
```

```
Prelude> ap 3 (\x -> x*x) 4
65536
```

```
Prelude> ap 3 (\ (x, y) -> (x*x, y+y)) (4,5)
(65536,40)
```

Observați folosirea funcțiilor anonime (λ -expresii)!

```
Prelude> :t ap
ap :: (Eq t, Num t) => t -> (b -> b) -> b -> b
```

```
Prelude> :t ap 5
ap 5 :: (b -> b) -> b -> b
```

Funcțiile sunt valori

```
Prelude> ap n f = if (n<=0) then id else (f . (ap (n-1) f))
```

```
Prelude> :t ap
```

```
ap :: (Eq t, Num t) => t -> (b -> b) -> b -> b
```

```
Prelude> g = ap 2 (\x -> x*x)
```

```
Prelude> g 3 == ap 2 (\x -> x*x) 3
```

```
True
```

Funcțiile sunt valori

```
Prelude> ap n f = if (n<=0) then id else (f . (ap (n-1) f))
```

```
Prelude> :t ap
```

```
ap :: (Eq t, Num t) => t -> (b -> b) -> b -> b
```

```
Prelude> g = ap 2 (\x -> x*x)
```

```
Prelude> g 3 == ap 2 (\x -> x*x) 3
```

```
True
```

```
Prelude> g == ap 2 (\x -> x*x)
```

```
error
```

Funcțiile nu pot fi comparate!

Din nou **map**

$\text{map} :: (a \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]$

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

x_1	:	x_2	:	\dots	:	x_n	:	[]
\downarrow		\downarrow				\downarrow		
$f(x_1)$:	$f(x_2)$:	\dots	:	$f(x_n)$:	[]

Din nou **map**

$\text{map} :: (a \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]$

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

$$\begin{array}{ccccccc}
 x_1 & : & x_2 & : & \cdots & : & x_n & : & [] \\
 \downarrow & & \downarrow & & & & \downarrow & & \\
 f(x_1) & : & f(x_2) & : & \cdots & : & f(x_n) & : & []
 \end{array}$$

Problemă

Scrieți o funcție care scrie un șir de caractere cu litere mari.

Din nou **map**

$\text{map} :: (a \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]$

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

$$\begin{array}{ccccccc} x_1 & : & x_2 & : & \cdots & : & x_n & : & [] \\ \downarrow & & \downarrow & & & & \downarrow & & \\ f(x_1) & : & f(x_2) & : & \cdots & : & f(x_n) & : & [] \end{array}$$

Problemă

Scrieți o funcție care scrie un șir de caractere cu litere mari.

scrieLitereMari s = **map toUpper** s

Din nou **map**

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

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

x_1	:	x_2	:	\dots	:	x_n	:	[]
\downarrow		\downarrow				\downarrow		
$f(x_1)$:	$f(x_2)$:	\dots	:	$f(x_n)$:	[]

Problemă

Scrieți o funcție care scrie un șir de caractere cu litere mari.

`scrieLitereMari s = map toUpper s`

Prelude Data.Char> :t toUpper

toUpper :: Char -> Char

Prelude Data.Char> map toUpper "abac"

"ABAC"

Din nou **filter**

`filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]`

`filter prop xs = [x | x <- xs, prop x]`

Prelude> filter (`>= 2`) `[1,3,4]`
`[3,4]`

Prelude> filter (`\ (x,y) -> x+y >= 10`) `[(1,4),(2,7),(3,10)]`
`[(3,10)]`

Din nou **filter**

`filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]`

```
filter prop xs = [x | x <- xs, prop x]
```

```
Prelude> filter (>= 2) [1,3,4]  
[3,4]
```

```
Prelude> filter (\ (x,y) -> x+y >= 10) [(1,4), (2,7), (3,10)]  
[(3,10)]
```

Problemă

Scrieți o funcție care scrie selectează dintr-o listă de cuvinte pe cele care încep cu literă mare.

Din nou **filter**

`filter :: (a -> Bool) -> [a] -> [a]`

```
filter prop xs = [x | x <- xs, prop x]
```

```
Prelude> filter (>= 2) [1,3,4]
[3,4]
```

```
Prelude> filter (\ (x,y) -> x+y >= 10) [(1,4), (2,7), (3,10)]
[(3,10)]
```

Problemă

Scrieți o funcție care scrie selectează dintr-o listă de cuvinte pe cele care încep cu literă mare.

```
incepeLM xs = filter (\x -> isUpper (head x)) xs
```

```
Prelude Data.Char> inceleLM ["carte", "Ana", "minge", "Petre"]
["Ana", "Petre"]
```

map și filter

<http://learnyouahaskell.com/higher-order-functions>

Secvență Collatz: c_1, c_2, \dots, c_n (numere naturale)

$$x_{n+1} = \begin{cases} x_n/2 & \text{dacă } x_n \text{ este par} \\ 3x_n + 1 & \text{dacă } x_n \text{ este impar} \end{cases}$$

Exemplu: 22,11,34,17,52,26,13,40,20,10,5,16,8,4,2,1

map și filter

<http://learnyouahaskell.com/higher-order-functions>

Secvență Collatz: c_1, c_2, \dots, c_n (numere naturale)

$$x_{n+1} = \begin{cases} x_n/2 & \text{dacă } x_n \text{ este par} \\ 3x_n + 1 & \text{dacă } x_n \text{ este impar} \end{cases}$$

Exemplu: 22,11,34,17,52,26,13,40,20,10,5,16,8,4,2,1

Conjectura lui Collatz:

orice secvență Collatz se termină cu 1

map și filter

<http://learnyouahaskell.com/higher-order-functions>

Secvență Collatz: c_1, c_2, \dots, c_n (numere naturale)

$$x_{n+1} = \begin{cases} x_n/2 & \text{dacă } x_n \text{ este par} \\ 3x_n + 1 & \text{dacă } x_n \text{ este impar} \end{cases}$$

Exemplu: 22,11,34,17,52,26,13,40,20,10,5,16,8,4,2,1

Conjectura lui Collatz:

orice secvență Collatz se termină cu 1

Problemă

1. Scrieți o funcție care calculează secvența lui Collatz care începe cu n .
2. Determinați secvențele Collatz de lungime ≤ 15 care încep cu un număr din intervalul $[1, 100]$

Secvență Collatz

Secvență Collatz: c_1, c_2, \dots, c_n (numere naturale)

$$x_{n+1} = \begin{cases} x_n/2 & \text{dacă } x_n \text{ este par} \\ 3x_n + 1 & \text{dacă } x_n \text{ este impar} \end{cases}$$

Problemă

1. Scrieți o funcție care calculează secvența lui Collatz care începe cu n

Secvență Collatz

Secvență Collatz: c_1, c_2, \dots, c_n (numere naturale)

$$x_{n+1} = \begin{cases} x_n/2 & \text{dacă } x_n \text{ este par} \\ 3x_n + 1 & \text{dacă } x_n \text{ este impar} \end{cases}$$

Problemă

1. Scrieți o funcție care calculează secvența lui Collatz care începe cu n

```
collatz n
| n == 1 = []
| n > 1 = n : collatz (next n)
where next x | even x      = x `div` 2
              | otherwise = 3 * x + 1
```

map și filter

Problemă

1. Scrieți o funcție care calculează secvența lui Collatz care începe cu n .

```
collatz n
| n == 1 = []
| n > 1 = n : collatz (next n)
where next x | even x      = x `div` 2
              | otherwise = 3 * x + 1)
```

map și filter

Problemă

1. Scrieți o funcție care calculează secvența lui Collatz care începe cu n .

```
collatz n
| n == 1 = []
| n > 1 = n : collatz (next n)
where next x | even x      = x `div` 2
              | otherwise = 3 * x + 1)
```

2. Determinați secvențele Collatz de lungime ≤ 5 care încep cu un număr din intervalul $[1, 100]$.

map și filter

Problemă

1. Scrieți o funcție care calculează secvența lui Collatz care începe cu n .

```
collatz n
  | n == 1 = []
  | n > 1 = n : collatz (next n)
  where next x | even x      = x `div` 2
                | otherwise = 3 * x + 1)
```

2. Determinați secvențele Collatz de lungime ≤ 5 care încep cu un număr din intervalul $[1, 100]$.

```
Prelude> filter (\x -> length x <= 5) (map collatz [1..100])
```

map și filter

Problemă

1. Scrieți o funcție care calculează secvența lui Collatz care începe cu n .

```
collatz n
| n == 1 = []
| n > 1 = n : collatz (next n)
where next x | even x      = x `div` 2
              | otherwise = 3 * x + 1)
```

2. Determinați secvențele Collatz de lungime ≤ 5 care încep cu un număr din intervalul $[1, 100]$.

```
Prelude> filter (\x -> length x <= 5) (map collatz [1..100])
```

```
[[1],[2,1],[4,2,1],[8,4,2,1],[16,8,4,2,1]]
```


Funcții de ordin înalt: foldr și foldl

Funcții de ordin înalt

foldr și foldl

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.

Funcții de ordin înalt

foldr și foldl

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 op z [a1, a2, a3, ..., an] =
a1 'op' (a2 'op' (a3 'op' (... (an 'op' z) ...)))`

Funcții de ordin înalt

foldr și foldl

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.

$\text{foldr} :: (a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow b \rightarrow [a] \rightarrow b$

foldr op z [a1, a2, a3, ..., an] =
a1 'op' (a2 'op' (a3 'op' (... (an 'op' z) ...)))

$\text{foldl} :: (b \rightarrow a \rightarrow b) \rightarrow b \rightarrow [a] \rightarrow b$

foldl op z [a1, a2, a3, ..., an] =
(... (((z 'op' a1) 'op' a2) 'op' a3) ...) 'op' an

foldr și foldl

Definiție

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

foldr și foldl

Definiție

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

Funcția *foldr*

$$\begin{aligned} \text{foldr} &:: (a \rightarrow b \rightarrow b) \rightarrow b \rightarrow [a] \rightarrow b \\ \text{foldr } f \ i \ [] &= i \end{aligned}$$

foldr și foldl

Definiție

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

Funcția *foldr*

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

foldr f i [] = i

foldr f i (x:xs) = f x (**foldr** f i xs)

foldr și foldl

Definiție

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

Funcția *foldr*

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

Funcția *foldl*

```
foldl :: (b -> a -> b) -> b -> [a] -> b
foldl h i []      = i
foldl h i (x:xs) = foldl h (h i x) xs
```


Filtrare, transformare, agregare

Problemă

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

Filtrare, transformare, agregare

Problemă

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

```
maxLengthFn xs = foldr max 0 (map length (filter test xs))  
  
    where test = \x -> head x == 'c'
```

Filtrare, transformare, agregare

Problemă

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

Definiția compozițională:

```
maxLengthFn = foldr max 0 .
              map length .
              filter (\x -> head x == 'c')
```

Proprietatea de universalitate a funcției **foldr**

Proprietatea de universalitate

Observație

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

foldr f i :: [a] -> b

Proprietatea de universalitate

Observație

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

foldr f i :: [a] -> b

Teoremă

Fie g o funcție care procesează liste finite. Atunci

$$\begin{array}{lcl} g [] & = & i \\ g (x : xs) & = & f\ x\ (g\ xs) \end{array} \Leftrightarrow g = \text{foldr}\ f\ i$$

Demonstrație:

\Rightarrow Înlocuind $g = \text{foldr}\ f\ i$ se obține definiția lui **foldr**

\Leftarrow Prin inducție după lungimea listei.

Proprietatea de universalitate

Observație

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

foldr f i :: [a] -> b

Teoremă

Fie g o funcție care procesează liste finite. Atunci

$$\begin{aligned} g [] &= i \\ g (x : xs) &= f x (g xs) \end{aligned} \Leftrightarrow g = \text{foldr } f \ i$$

Teorema determină condiții necesare și suficiente pentru ca o funcție g care procesează liste să poată fi definită folosind **foldr**.

Generarea funcțiilor cu **foldr**

Compunerea funcțiilor

În definiția lui **foldr**

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

b poate fi tipul unei funcții.

Compunerea funcțiilor

În definiția lui **foldr**

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

b poate fi tipul unei funcții.

compose :: [a -> a] -> (a -> a)

compose = **foldr** (.) **id**

Compunerea funcțiilor

În definiția lui **foldr**

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

b poate fi tipul unei funcții.

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

`compose` = **foldr** (.) **id**

Prelude> foldr (.) **id** [(+1), (^2)] 3

10

-- *functia (foldr (.) id [(+1), (^2)]) aplicata lui 3*

Suma

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

Soluție cu **foldr**

```
sum = foldr (+) 0
```

Suma

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

Soluție cu **foldr**

```
sum = foldr (+) 0
```

În definiția de mai sus elementele sunt procesate de la dreapta la stânga:

$$\mathbf{sum}[x_1, \dots, x_n] = (x_1 + (x_2 + \dots (x_n + 0) \dots))$$

Problemă

Scrieți o definiție a sumei folosind **foldr** astfel încât elementele să fie procesate de la stânga la dreapta.

Suma

sum cu acumulator

```
sum :: [Int] -> Int
sum xs = suml xs 0
  where
    suml [] n = n
    suml (x:xs) n = suml xs (n+x)
```

Suma

sum cu acumulator

```

sum :: [Int] -> Int
sum  xs = suml xs 0
      where
          suml [] n = n
          suml (x:xs) n = suml xs (n+x)

```

În definiția de mai sus elementele sunt procesate de la stânga la dreapta:

$$\text{suml } [x_1, \dots, x_n] \ 0 = (\dots (0 + x_1) + x_2) + \dots x_n$$

Suma

sum cu acumulator

```

sum :: [Int] -> Int
sum  xs = suml xs 0
      where
          suml [] n = n
          suml (x:xs) n = suml xs (n+x)

```

În definiția de mai sus elementele sunt procesate de la stânga la dreapta:
 $\text{suml } [x_1, \dots, x_n] \ 0 = (\dots (0 + x_1) + x_2) + \dots x_n$

Definim suml cu **foldr**

- Observăm că

$$\text{suml} :: [\text{Int}] \rightarrow (\text{Int} \rightarrow \text{Int})$$

- Definim suml cu **foldr** aplicând proprietatea de universalitate.

Definirea suml cu foldr

Proprietatea de universalitate

$$\begin{array}{lcl} g [] & = & i \\ g (x : xs) & = & f\ x\ (g\ xs) \end{array} \Leftrightarrow g = \text{foldr}\ f\ i$$

Definirea suml cu foldr

Proprietatea de universalitate

$$\begin{aligned} g [] &= i \\ g (x : xs) &= f x (g xs) \end{aligned} \quad \Leftrightarrow \quad g = \text{foldr } f \ i$$

Observăm că

$$\text{suml } [] = \text{id} \quad \text{-- } \text{suml } [] \ n = n$$

Definirea suml cu foldr

Proprietatea de universalitate

$$\begin{aligned} g [] &= i \\ g (x : xs) &= f x (g xs) \end{aligned} \quad \Leftrightarrow \quad g = \text{foldr } f \ i$$

Observăm că

$$\text{suml } [] = \text{id} \quad \text{-- } \text{suml } [] \ n = n$$

Vrem să găsim f astfel încât

$$\text{suml } (x : xs) = f \ x \ (\text{suml } xs)$$

deoarece, din proprietatea de universalitate, va rezulta că

$$\text{suml} = \text{foldr } f \ \text{id}$$

Definirea suml cu foldr

`suml :: [Int] -> (Int -> Int)`

suml (*x* : *xs*) = *f* *x* (*suml* *xs*) (vrem)

suml (*x* : *xs*) *n* = *f* *x* (*suml* *xs*) *n* (vrem)

suml *xs* (*n* + *x*) = *f* *x* (*suml* *xs*) *n* (def *suml*)

Definirea suml cu foldr

`suml :: [Int] -> (Int -> Int)`

`suml (x : xs) = f x (suml xs) (vrem)`

`suml (x : xs) n = f x (suml xs) n (vrem)`

`suml xs (n + x) = f x (suml xs) n (def suml)`

Notăm $u = \text{suml } xs$ și obținem

$u (n + x) = f \ x \ u \ n$

Definirea suml cu foldr

`suml :: [Int] -> (Int -> Int)`

suml (*x* : *xs*) = *f* *x* (*suml* *xs*) (vrem)

suml (*x* : *xs*) *n* = *f* *x* (*suml* *xs*) *n* (vrem)

suml *xs* (*n* + *x*) = *f* *x* (*suml* *xs*) *n* (def *suml*)

Notăm $u = \text{suml } xs$ și obținem

$u (n + x) = f \ x \ u \ n$

Soluție

$f = \lambda x \ u \ n \rightarrow u \ (n+x)$

`suml = foldr (\ x u -> f x u) id`

`suml = foldr (\ x u -> (\ n -> u (n+x))) id`

`suml = foldr (\ x u n -> u (n+x)) id`

-- tipurile sunt determinate corespunzator

Definirea sum cu foldr

```
sum :: [Int] -> Int
```

```
sum xs = foldr (\ x u n -> u (n+x)) id xs 0
```

```
-- sum xs = suml xs 0
```

Definirea sum cu foldr

```
sum :: [Int] -> Int
```

```
sum xs = foldr (\ x u n -> u (n+x)) id xs 0
```

```
-- sum xs = suml xs 0
```

```
Prelude> sum xs = foldr (\ x u -> \ n -> u (n+x)) id xs 0
```

```
Prelude> sum [1,2,3]
```

```
6
```


Inversarea elementelor unei liste

Definiți o funcție care dată fiind o listă de elemente, calculează lista în care elementele sunt scrise în ordine inversă.

Soluție cu **foldl**

```
rev = foldl (<:>) []  
  where (<:>) = flip (:)  -- flip (:) :: [a] -> a -> [a]
```

Inversarea elementelor unei liste

Definiți o funcție care dată fiind o listă de elemente, calculează lista în care elementele sunt scrise în ordine inversă.

Soluție cu **foldl**

```
rev = foldl (<:>) []
  where (<:>) = flip (:)  -- flip (:) :: [a] -> a -> [a]
```

În definiția de mai sus elementele sunt procesate de la stânga la dreapta:
 $\text{rev}[x_1, \dots, x_n] = (\dots(([] <:> x_1) <:> x_2) \dots) <:> x_n$

Problemă

Scrieți o definiție a funcției **rev** folosind **foldr**.

Inversarea elementelor unei liste

rev cu acumulator

```

rev :: [a] -> [a]
rev xs = revl xs []
  where
    revl [] l          = l
    revl (x:xs) rxs = revl xs (x:rxs)

```

În definiția de mai sus elementele sunt procesate de la stânga la dreapta, fiind mutate în argumentul auxiliar:

Inversarea elementelor unei liste

rev cu acumulator

```

rev :: [a] -> [a]
rev xs = revl xs []
  where
    revl [] l          = l
    revl (x:xs) rxs = revl xs (x:rxs)

```

În definiția de mai sus elementele sunt procesate de la stânga la dreapta, fiind mutate în argumentul auxiliar:

Definim suml cu foldr

- Observăm că

$$\text{revl} :: [a] \rightarrow ([a] \rightarrow [a])$$

- Definim revl cu **foldr** aplicând proprietatea de universalitate.

Definirea revl cu foldr

Proprietatea de universalitate

$$\begin{array}{lcl} g [] & = & i \\ g (x : xs) & = & f\ x\ (g\ xs) \end{array} \Leftrightarrow g = \text{foldr}\ f\ i$$

Definirea revl cu foldr

Proprietatea de universalitate

$$\begin{aligned} g [] &= i \\ g (x : xs) &= f x (g xs) \end{aligned} \quad \Leftrightarrow \quad g = \text{foldr } f \ i$$

Observăm că

$$\text{revl } [] = \text{id} \quad \text{-- } \text{revl } [] \ i = i$$

Definirea revl cu foldr

Proprietatea de universalitate

$$\begin{aligned} g [] &= i \\ g (x : xs) &= f x (g xs) \end{aligned} \quad \Leftrightarrow \quad g = \text{foldr } f \ i$$

Observăm că

$$\text{revl } [] = \text{id} \quad \text{---} \quad \text{revl } [] \ i = i$$

Vrem să găsim f astfel încât

$$\text{revl } (x : xs) = f \ x \ (\text{revl } xs)$$

deoarece, din proprietatea de universalitate, va rezulta că

$$\text{revl} = \text{foldr } f \ \text{id}$$

Definirea revl cu foldr

$\text{revl} :: [a] \rightarrow ([a] \rightarrow [a])$

$\text{revl } (x : xs) = f \ x \ (\text{revl } xs) \quad (\text{vrem})$

$\text{revl } (x : xs) \ xs' = f \ x \ (\text{revl } xs) \ xs' \quad (\text{vrem})$

$\text{revl } xs \ (x : xs') = f \ x \ (\text{revl } xs) \ xs' \quad (\text{def revl})$

Definirea revl cu foldr

$$\text{revl} :: [a] \rightarrow ([a] \rightarrow [a])$$

$$\text{revl } (x : xs) = f \ x \ (\text{revl } xs) \quad (\text{vrem})$$

$$\text{revl } (x : xs) \ xs' = f \ x \ (\text{revl } xs) \ xs' \quad (\text{vrem})$$

$$\text{revl } xs \ (x : xs') = f \ x \ (\text{revl } xs) \ xs' \quad (\text{def revl})$$

Notăm $u = \text{revl } xs$ și obținem

$$u \ (x : xs') = f \ x \ u \ xs'$$

Definirea revl cu foldr

$$\text{revl} :: [a] \rightarrow ([a] \rightarrow [a])$$

$$\text{revl } (x : xs) = f \ x \ (\text{revl } xs) \quad (\text{vrem})$$

$$\text{revl } (x : xs) \ xs' = f \ x \ (\text{revl } xs) \ xs' \quad (\text{vrem})$$

$$\text{revl } xs \ (x : xs') = f \ x \ (\text{revl } xs) \ xs' \quad (\text{def revl})$$

Notăm $u = \text{revl } xs$ și obținem

$$u \ (x : xs') = f \ x \ u \ xs'$$

Soluție

$$f = \backslash \ x \ u \ xs' \rightarrow u \ (x : xs')$$

$$\text{revl} = \mathbf{foldr} \ (\backslash \ x \ u \rightarrow f \ x \ u) \ \mathbf{id}$$

$$\text{revl} = \mathbf{foldr} \ (\backslash \ x \ u \rightarrow (\backslash \ xs' \rightarrow u \ (x : xs'))) \ \mathbf{id}$$

$$\text{revl} = \mathbf{foldr} \ (\backslash \ x \ u \ n \rightarrow u \ (x : xs')) \ \mathbf{id}$$

-- tipurile sunt determinate corespunzator

Definirea rev cu foldr

```
rev :: [a] -> [a]
```

```
rev xs = foldr (\ x u xs' -> u (x:xs')) id xs []
```

```
-- rev xs = revl xs []
```

Definirea rev cu foldr

```
rev :: [a] -> [a]
```

```
rev xs = foldr (\ x u xs' -> u (x:xs')) id xs []
```

```
-- rev xs = revl xs []
```

```
Prelude> rev xs = foldr (\ x u xs' -> u (x:xs')) id xs []
```

```
Prelude> rev [1,2,3]
```

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

foldl

Definiție

Funcția *foldl*

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

foldl h i [] = i

foldl h i (x:xs) = **foldl** h (h i x) xs

foldl

Definiție

Funcția *foldl*

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

foldl h i [] = i

foldl h i (x:xs) = **foldl** h (h i x) xs

foldl h i xs = **foldl** ' h xs i

where

foldl ' h [] i = i

foldl ' h (x:xs) i = **foldl** ' h xs (h i x)

foldl

Definiție

Funcția *foldl*

```

foldl :: (b -> a -> b) -> b -> [a] -> b
foldl h i []      = i
foldl h i (x:xs) = foldl h (h i x) xs

```

```

foldl h i xs = foldl ' h xs i
               where
                 foldl ' h [] i = i
                 foldl ' h (x:xs) i = foldl ' h xs (h i x)

```

```

foldl ' :: (b -> a -> b) -> [a] -> b -> b
foldl ' h :: [a] -> (b -> b)
foldl ' h xs :: b -> b

```

foldl' cu **foldr**

Observăm că

```
foldl' h [] = id    -- suml [] n = n
```


foldl' cu foldr

Observăm că

foldl' h [] = id *-- suml [] n = n*

Vrem să găsim f astfel încât

$$\text{foldl}' h (x : xs) = f x (\text{foldl}' h xs)$$

deoarece, din proprietatea de universalitate, va rezulta că

$$\text{foldl}' h = \text{foldr } f \text{ id}$$

foldl cu foldr

Soluție

$h :: b \rightarrow a \rightarrow b$

foldl' h = foldr f id

$f = \backslash x u \rightarrow \backslash y \rightarrow u (h y x)$

foldl h i xs = foldl' h xs i

foldl h i xs = foldr ($\backslash x u \rightarrow \backslash y \rightarrow u (h y x)$) id xs i

foldl cu foldr

```
Prelude> let myfoldl h i xs =  
              foldr (\x u -> \y -> u (h y x)) id xs i
```

```
Prelude> myfoldl (+) 0 [1,2,3]  
6
```

foldl cu foldr

```
Prelude> let myfoldl h i xs =  
                foldr (\x u -> \y -> u (h y x)) id xs i
```

```
Prelude> myfoldl (+) 0 [1,2,3]  
6
```

```
Prelude> let sing = (:[]) -- sing x = [x]
```

```
Prelude> take 3 (foldr (++) [] (map sing [1..]))  
[1,2,3]
```

```
Prelude> take 3 (myfoldl (++) [] (map sing [1..]))  
Interrupted.
```

```
Prelude> take 3 (foldl (++) [] (map sing [1..]))  
Interrupted.
```

foldl cu foldr

```
Prelude> let myfoldl h i xs =  
                foldr (\x u -> \y -> u (h y x)) id xs i
```

```
Prelude> myfoldl (+) 0 [1,2,3]  
6
```

```
Prelude> let sing = (:[]) -- sing x = [x]
```

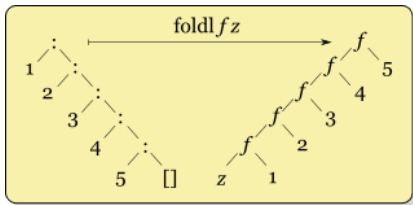
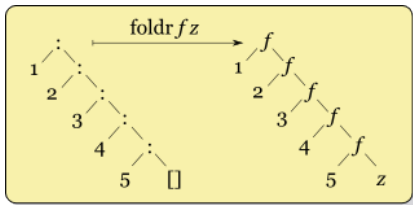
```
Prelude> take 3 (foldr (++) [] (map sing [1..]))  
[1,2,3]
```

```
Prelude> take 3 (myfoldl (++) [] (map sing [1..]))  
Interrupted.
```

```
Prelude> take 3 (foldl (++) [] (map sing [1..]))  
Interrupted.
```

Ce se întâmplă?

foldr și foldl



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

- **foldr** poate fi folosită pe liste infinite (în anumite cazuri),
- **foldl** nu poate fi folosită pe liste infinite niciodată.

Pe săptămâna viitoare!