

## Programowanie funkcyjne

# HASKELL

### Różne operacje na listach

```
ciagRosnacy pocz kon krok
| pocz > kon = []
| otherwise = pocz : ciagRosnacy (pocz+krok) kon krok
```

```
*Main> :t ciagRosnacy
ciagRosnacy :: (Ord t, Num t) => t -> t -> t -> [t]
```

Klasa `Ord` to typy, których wartości możemy porównywać (używamy w definicji >)

```
*Main> ciagRosnacy 1 22 3
[1,4,7,10,13,16,19,22]
*Main> ciagRosnacy 1 30 3
[1,4,7,10,13,16,19,22,25,28]
*Main> ciagRosnacy (-1) 1 0.1
[-1.0,-0.9,-0.8,-0.7000000000000001,-0.6000000000000001,-0.5000000000000001,-0.40
787807814457e-16,9.999999999999987e-2,0.19999999999999987,0.2999999999999999,0.39
9998,0.8999999999999998,0.9999999999999998]
*Main> ciagRosnacy (-0.8) 1 0.1
[-0.8,-0.7000000000000001,-0.6000000000000001,-0.5000000000000001,-0.400000000000
57e-16,9.999999999999987e-2,0.19999999999999987,0.2999999999999999,0.399999999999
999999999998,0.9999999999999998]
*Main> ciagRosnacy -0.8 1 0.1

<interactive>:24:1:
    Could not deduce (Num a0) arising from the ambiguity check for 'it'
      from the context (Ord t,
        Num (t -> t -> t -> [t]),
        Num a,
        Num t,
        Fractional (a -> a2 -> t -> t -> t -> [t]),
        Fractional a2)
```

### Różne operacje na listach

```
wycinek _ _ [] = []
wycinek pocz kon list
| pocz > kon = []
wycinek 0 kon (g : o) = g : wycinek 0 (kon-1) o
wycinek pocz kon (g : o) = wycinek (pocz-1) (kon-1) o
```

```
*Main> :type wycinek
wycinek :: (Ord a, Num a) => a -> a -> [t] -> [t]
```

W definicji funkcji mieszamy swobodnie dozory z dopasowywaniem do wzorca  
Znak podkreślenia pełni rolę zmiennej anonimowej – użyty może być wielokrotnie, zawsze oznacza nową daną

`wycinek` pocz kon lista = `drop` pocz (`take` (kon + 1) lista)

```
*Main> wycinek 1 2 [0,1,2,3]
[1,2]
*Main> wycinek 5 10 [2,4..]
[12,14,16,18,20,22]
*Main> wycinek 5 10 ['a'..]
"fghijk"
*Main> wycinek 10 15 (ciagRosnacy (-20) 20 0.5)
[-15.0,-14.5,-14.0,-13.5,-13.0,-12.5]
*Main>
```

### Różne operacje na listach

```
ponumeruj _ [] = []
ponumeruj start (g : o) = (start, g) : ponumeruj (start+1) o
```

```
*Main> :type ponumeruj
ponumeruj :: Num t => t -> [t1] -> [(t, t1)]
```

[t1] oznacza typ list składających się z elementów typu t1

```
*Main> ponumeruj 1 [10,12..25]
[(1,10),(2,12),(3,14),(4,16),(5,18),(6,20),(7,22),(8,24)]
*Main> ponumeruj (-2) [10,12..20]
[(-2,10),(-1,12),(0,14),(1,16),(2,18),(3,20)]
*Main> ponumeruj 5 ['a'..'g']
[(5,'a'),(6,'b'),(7,'c'),(8,'d'),(9,'e'),(10,'f'),(11,'g')]
*Main> |
```

### Różne operacje na listach

```
parami _ [] = []
parami [] _ = []
parami (g1 : o1) (g2 : o2) = (g1, g2) : parami o1 o2
```

```
*Main> :t parami
parami :: [t] -> [t1] -> [(t, t1)]
```

```
*Main> parami "Dama" "Kier"
[(('D','K'),('a','i'),('m','e'),('a','r'))]
*Main> parami [1..5] [21..25]
[(1,21),(2,22),(3,23),(4,24),(5,25)]
*Main> parami [1..5] [21..30]
[(1,21),(2,22),(3,23),(4,24),(5,25)]
*Main> parami [1..50] [21..25]
[(1,21),(2,22),(3,23),(4,24),(5,25)]
*Main> parami [1..5] ['a'..'e']
[(1,'a'),(2,'b'),(3,'c'),(4,'d'),(5,'e')]
*Main> |
```

### Różne operacje na listach

```
suma [] = 0
suma (g : o) = g + (suma o)
```

```
iloczyn [] = 1
iloczyn (g : o) = g*(iloczyn o)
```

```
polacz [] = []
polacz (g : o) = g ++ (polacz o)
```

```
*Main> :type suma
suma :: Num a => [a] -> a
*Main> :type iloczyn
iloczyn :: Num a => [a] -> a
*Main> :type polacz
polacz :: [[t]] -> [t]
*Main> |
```

[[t]] oznacza typ list składających się z list składających się z typu t

```
*Main> suma [1..10]
55
*Main> suma (ciagRoslacy 1 100 1)
5050
*Main> iloczyn [1..6]
720
*Main> iloczyn (ciagRoslacy 1 10 1)
3628800
*Main> polacz ["Ala","ska"]
"Alaska"
*Main> polacz ["Program","owanie"," fun","kcyjne"]
"Programowanie funkcyjne"
*Main>
```

- Funkcje `suma`, `iloczyn`, `polacz` mają ten sam schemat operowania na liście danych – różnią się tylko wykonywaną operacją oraz elementem początkowym odpowiednim dla danej operacji (neutralnym).

- Można zdefiniować funkcję uniwersalną `redukuj`, która realizuje ten schemat, a jako parametry przyjmuje daną operację i element neutralny (i oczywiście listę)

`redukuj f elNeutralny [] = elNeutralny`

`redukuj f elNeutralny (g : o) = f g (redukuj f elNeutralny o)`

```
*Main> :type redukuj
redukuj :: (t -> t1 -> t1) -> t1 -> [t] -> t1
```

```
*Main> redukuj (+) 0 [1,2,3,4,5,6]
21
*Main> redukuj (+) 0 [1..10]
55
*Main> redukuj (*) 1 [1..10]
3628800
*Main> redukuj (*) 2 [1..6]
1440
*Main> redukuj (++) "" ["Ala","ska"]
"Alaska"
*Main> redukuj (++) [] ["Ala","ska"]
"Alaska"
*Main> |
```

### Zwijanie list (list folding)

#### foldr

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

`foldr f b [] = b`

`foldr f b (x:xs) = f x (foldr f b xs)`

$$\oplus, b, [e_0, e_1, e_2] \rightarrow (e_0 \oplus (e_1 \oplus (e_2 \oplus b)))$$

#### foldl

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

`foldl f b [] = b`

`foldl f b (x:xs) = foldl f (f b x) xs`

$$\oplus, b, [e_0, e_1, e_2] \rightarrow (((b \oplus e_0) \oplus e_1) \oplus e_2)$$

### foldr (right-associative)

#### Przykład.

Stosujemy `foldr (+) 0` do listy `[3, 8, 12, 5]`

i otrzymujemy sumę elementów listy

$$3 + (8 + (12 + (5 + 0)))$$

```
Prelude> foldr (+) 0 [3,8,12,5]
```

28

#### Przykład.

```
Prelude> foldr (*) 1 [4,8,5]
```

160

### foldr (right-associative)

```
Prelude> foldr (-) 1 [4,8,5]
```

0

```
==> 4 - (foldr (-) 1 [8,5])
```

```
==> 4 - (8 - foldr (-) 1 [5])
```

```
==> 4 - (8 - (5 - foldr (-) 1 []))
```

```
==> 4 - (8 - (5 - 1))
```

```
==> 4 - (8 - 4)
```

```
==> 4 - 4
```

```
==> 0
```

### foldl (left-associative)

```
Prelude> foldl (-) 1 [4,8,5]
```

-16

```
==> foldl (-) (1 - 4) [8,5]
```

```
==> foldl (-) ((1 - 4) - 8) [5]
```

```
==> foldl (-) (((1 - 4) - 8) - 5) []
```

```
==> ((1 - 4) - 8) - 5
```

```
==> ((-3) - 8) - 5
```

```
==> (-11) - 5
```

```
==> -16
```

### foldr1, foldl1

```
*Main> foldr1 (+) [1,2,3]
6
*Main> foldl1 (+) [1,2,3]
6
*Main> foldr1 (-) [1,2,3]      foldr1 (-) [1,2,3] = 1-(2-3) = 2
2
*Main> foldl1 (-) [1,2,3]      foldl1 (-) [1,2,3] = (1-2)-3 = -4
-4
```

### Przykłady

- $\text{sum } xs = \text{foldr } (+) 0 \text{ } xs$
- $\text{product } xs = \text{foldr } (*) 1 \text{ } xs$
- $xs ++ ys = \text{foldr } (:) \text{ } ys \text{ } xs$
- $\text{concat } xss = \text{foldr } (++) [] \text{ } xss$
- $\text{map } f \text{ } xs = \text{foldr } (\backslash x \text{ } ys \rightarrow (f \text{ } x):ys) [] \text{ } xs$

```
Prelude> foldr (+) 0 [1..5]
15
Prelude> foldr (*) 1 [1..5]
120
Prelude> foldr (:) [1..5] [6..9]
[6,7,8,9,1,2,3,4,5]
Prelude> foldr (++) [] [[1,2],[2,3]]
[1,2,2,3]
```

### Funkcje w strukturach danych

```
double x = 2 * x
square x = x * x
inc x = x + 1

apply [] x = x
apply (f:fs) x = f (apply fs x)

Main> apply [double, square, inc] 3
32
inc 3=4
square 4=16
double 16=31
```

### Rachunek lambda

Przyjmijmy, że mamy pewien przeliczalny nieskończony zbiór *zmiennych przedmiotowych*.

- **Zmienne** przedmiotowe są lambda-termami (lambda-wyrażeniami), to termy proste,
- Jeśli  $M$  i  $N$  są lambda-termami, to  $(MN)$  też jest lambda-termem,
- Jeśli  $M$  jest lambda-termem i  $x$  jest zmienną, to  $(\lambda x.M)$  jest lambda-termem.

Wyrażenia postaci  $(MN)$  nazywamy **aplikacją**,  
Wyrażenia postaci  $(\lambda x.M)$  to **lambda-abstrakcja termu**  $M$ .

### Rachunek lambda

Intuicyjny sens aplikacji  $(MN)$  to zastosowanie operacji  $M$  do argumentu  $N$ .

**Przykłady:**

```
(\x.x+1)1 → 2
(\xy.x+y)3 → \y.3+y
(\xy.x+y)3 4 → 7
```

Abstrakcję  $(\lambda x.M)$  interpretujemy jako definicję operacji (funkcji), która argumentowi  $x$  przypisuje  $M$ . Zmienna  $x$  może występować w  $M$ , tj.  $M$  zależy od  $x$ .

Narzuca się analogia z procedurą (funkcją) o parametrze formalnym  $x$  i treści  $M$ .

### Rachunek lambda

Niech  $f$  oznacza funkcję zależną od dwóch argumentów  $x, y$ .

W matematyce wartość tej funkcji zapisujemy  $f(x, y)$ ,

a w rachunku lambda jako  $fxy$ . To znaczy, że  $f$  interpretujemy jako jednoargumentową funkcję, która dowolnemu argumentowi  $x$  przyporządkowuje jednoargumentową funkcję  $f_x$ , taką, że  $f_x(y) = f(x, y)$ .

Takie reprezentowanie funkcji **wieloargumentowych** przez **jednoargumentowe** nazywa się po angielsku „**currying**” od nazwiska: Haskell B. Curry.

**a -> b -> c**

Z definicji funkcji można wywnioskować, że ten zapis oznacza funkcję dwuparametrową o typie pierwszego argumentu a, drugiego – b oraz wyniku c.

Biorąc pod uwagę to, że -> jest operatorem, który wiąże prawostronnie, zapis `a -> b -> c`

jest równoważny zapisowi:

`a -> (b -> c)`

To znaczy, że jest to funkcja biorąca jeden argument typu a i zwracająca wartość typu b -> c, czyli funkcję.

**Wszystkie funkcje w Haskellu są jednoargumentowe**

**Funkcje anonimowe**

**Funkcja anonimowa** jest funkcją bez nazwy.

W Haskellu: `λ` zastępujemy przez `\`  
`.` zastępujemy przez `->`

**Przykłady:**

`λx.fx`     `\x -> f x`

`λx.λy.fxy`   `\x -> \y -> f x y`  
 krócej: `λxy.fxy`   `\x y -> f x y`

**Funkcje anonimowe**

Wszystkie funkcje są funkcjami jednargumentowymi!

**Przykład.** Funkcja

`dodaj :: Integer -> Integer -> Integer`

`dodaj = \x y -> x+y`

jest funkcją jednego argumentu typu Integer zwracającą funkcję jednego argumentu typu Integer zwracającą wartość typu Integer

`zwiększ1 = dodaj 1`

```
*Main> :t dodaj
dodaj :: Integer -> Integer -> Integer
*Main> :t dodaj 5
dodaj 5 :: Integer -> Integer
*Main> :t dodaj 5 6
dodaj 5 6 :: Integer
*Main> zwiększ1 7
8
```

```
Prelude> (\x->x+x)3
6
```

```
Prelude> (\xy->x+y)3 4
```

```
<interactive>:24:7: Not in scope: 'x'
```

```
<interactive>:24:9: Not in scope: 'y'
```

```
Prelude> (\x y->x+y)3 4
```

```
7
```

```
Prelude> sum (map(\_ -> 1) "Haskell")
```

```
7
```

```
Prelude> (\x -> 2+x)4
6
```

```
Prelude> :t (\x -> 2+x)4
```

```
(\x -> 2+x)4 :: Num a => a
```

```
Prelude> (\f -> 2+f 4) sin
```

```
1.2431975046920718
```

```
Prelude> :t (\f -> 2+f 4) sin
```

```
(\f -> 2+f 4) sin :: Floating a => a
```

```
Prelude> map (\x -> 2*x^3-4*x^2+7*x-12) [1,-3,10,-12]
```

```
[-7,-123,1658,-4128]
```

```
Prelude> :t map (\x -> 2*x^3-4*x^2+7*x-12) [1,-3,10,-12]
```

```
map (\x -> 2*x^3-4*x^2+7*x-12) [1,-3,10,-12] :: Num b => [b]
```

```
Prelude> map (\(a,b) -> a + b) [(1,2),(3,5),(6,3),(2,6),(2,5)]
[3,8,9,8,7]
```

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

```
[4,9,6,5]
```

```
Prelude> map (\x -> x + 3) [1,6,3,2]
```

```
[4,9,6,5]
```

### Funkcje anonimowe

Czasami wygodniej używać lambda wyrażeń niż funkcji z daną nazwą.  
Przykład:

```
dodj lista = map dj lista
  where dj x=x+1

dodjeden lista = map (\x -> x+1) lista

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

### (.) Operator złożenia funkcji

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

$f . g = \lambda x \rightarrow f (g x)$

```
Prelude> reverse "abcde"
"edcba"
Prelude> (reverse.reverse) "abcde"
"abcde"
Prelude> sum [1..10]
55
Prelude> (even.sum) [1..10]
False
```

### Operator złożenia funkcji

$g\ x = x * x$

```
f x =
case x of
  0 -> 1
  1 -> 5
  2 -> 2
  _ -> -1

Main> (g . f) 1      g (f 1)
      25
Main> (g . f) 2
      4
Main> (f . g) 1      f (g 1)
      5
Main> (f . g) 2
      -1
```

### Funkcja curry

$\text{curry} :: ((a, b) \rightarrow c) \rightarrow (a \rightarrow b \rightarrow c)$

$\text{curry } f = \lambda x\ y \rightarrow f (x, y)$

```
Prelude> fst 'a' 1
<interactive>:35:5:
  Couldn't match expected type '(a0 -> t, b0)'
    with actual type 'Char'
  Relevant bindings include it :: t (bound at <interactive>:35:1)
  In the first argument of 'fst', namely 'a'
  In the expression: fst 'a' 1
  In an equation for 'it': it = fst 'a' 1
Prelude> fst ('a', 1)
'a'
Prelude> curry fst 'a' 1
'a'
```

### Funkcja uncurry

$\text{uncurry} :: (a \rightarrow b \rightarrow c) \rightarrow ((a, b) \rightarrow c)$

$\text{uncurry } f = \lambda (x, y) \rightarrow f\ x\ y$

```
Prelude> uncurry (+) (1,2)
3
Prelude> map (uncurry (:)) [( 'a', "bc"), ('d', "ef")]
["abc", "def"]
```

### Funkcja flip

$\text{flip} :: (a \rightarrow b \rightarrow c) \rightarrow (b \rightarrow a \rightarrow c)$

$\text{flip } f = \lambda x\ y \rightarrow f\ y\ x$

```
Prelude> flip (-) 1 4
3
Prelude> div 3 4
0
Prelude> flip div 3 4
1
flip f = g
  where g x y = f y x

flip f x y = f y x
```

## Funkcja \$ (function application)

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

$f \$ x = f x$

right-associative:  $f (g (z x))$  jest równoważne  $f \$ g \$ z x$

```
Prelude> sum $ map sqrt [1..130]
993.6486803921487
Prelude> sum (map sqrt [1..130])
993.6486803921487
Prelude> sqrt 3 + 4 + 9
14.732050807568877
Prelude> sqrt (3 + 4 + 9)
4.0
Prelude> sqrt $ 3 + 4 + 9
4.0
Prelude> sum (filter (> 10) (map (*2) [2..10]))
80
Prelude> sum $ filter (> 10) $ map (*2) [2..10]
80
```

## Literatura

- B.O'Sullivan, J.Goerzen, D.Stewart, Real World Haskell, O'REILLY, 2008.
- K.Doets, J.van Eijck, The Haskell Road to Logic, Math and programming, 2004.
- G.Brzykcy, A.Meissner, Programowanie w Prologu i programowanie funkcyjne, Wyd.PP, 1999.
- Miran Lipovaca, Learn You a Haskell for Great Good!