

§ 2 Wstęp do Haskell'u

1

Definicja funkcji

$$\text{square } n = n * n$$

$$\text{silnia } n = \text{if } n == 0 \text{ then } 1 \\ \text{else } n * \text{silnia } (n - 1)$$

$$\text{prod } x \ y = x * y$$

$$\text{square } 5 \Rightarrow 5 * 5 \Rightarrow 25$$

$$\text{silnia } 4$$

$$\Rightarrow \text{if } 4 == 0 \text{ then } 1$$

$$\text{else } 4 * \text{silnia } (4 - 1)$$

$$\Rightarrow 4 * \text{silnia } (4 - 1)$$

$$\stackrel{*}{\Rightarrow} 4 * (3 * (2 * (1 * \text{silnia } 0)))$$

$$\stackrel{*}{\Rightarrow} 4 * (3 * (2 * (1 * 1)))$$

$$\stackrel{*}{\Rightarrow} 24$$

$$\text{prod } 2 \ 3 \Rightarrow 2 * 3 \Rightarrow 6$$

$$\text{prod } 2 \stackrel{*}{\Rightarrow} ?$$

prod 2 jest prawdziwym wyrażeniem, które ewaluje się do jednoargumentowej funkcji, która może swój argument przez 2.

bo square = $\lambda m \rightarrow m * m$

prod = $\lambda x \rightarrow \lambda y \rightarrow x * y$

więc

prod 2

= $(\lambda x \rightarrow \lambda y \rightarrow x * y) 2$

$\Rightarrow \lambda y \rightarrow 2 * y$

tzn. wynik ewaluacji może być funkcja!

double-square x = square (square x)

comb f g x = f (g x)

[albo lepiej: comb f g = $\lambda x \rightarrow f (g x)$]

czyli (comb square square)

$\Rightarrow \lambda x \rightarrow \text{square} (\text{square } x)$

= double-square

w Haskellu: comb = .

czyli

(square . square) 3

$\Rightarrow (\lambda x \rightarrow \text{square} (\text{square } x)) 3$

$\Rightarrow \text{square} (\text{square } 3)$

$\Rightarrow 81$

Definicje lokalne

3

$$\text{let } a = 3 \text{ in } a + 2 \Rightarrow 3 + 2 \Rightarrow 5$$

$$\text{let } \text{sq } n = n * n \text{ in } \text{sq } 3 \Rightarrow 9$$

uwaga: wartości dla a i sq istnieją tylko w ewaluacji wyrażen $a + 2$ i $\text{sq } 3$.

$$\text{double_square } x = x^2 + x^2$$

$$\text{double_square } x = \text{let } y = x^2 \text{ in } y + y$$

$$\text{double_square } x = y + y \text{ where } y = x^2$$

uwaga: tylko let jest wyrażeniem:

$$5 * (\text{let } \text{sq } n = n * n \text{ in } \text{sq } 3) \Rightarrow 45$$

$$5 * (\text{sq } 3 \text{ where } \text{sq } n = n * n) \nrightarrow$$

Pattern matching

$$\text{sil } 0 = 1$$

$$\text{sil } n = n * \text{sil } (n - 1)$$

$$\text{first } a \ b = a$$

$$\text{second } a \ b = b$$

④

$f x = \text{if } c == 0 \text{ then } a + b \text{ else } c$
where $(a, b, c) = x$

$f (1, 2, 4) \stackrel{*}{=} 4$

$f (1, 2, 0) \stackrel{*}{=} 3$

Listy

$[]$ pusta lista

: dołączenie elementu do listy (z lewej)

$a : b : c : [] = [a, b, c]$

$[], :$ są konstruktorami.

$\text{append } [] \ l = l$

$\text{append } (x : xs) \ l = x : (\text{append } xs \ l)$

$\text{append } [1, 2] \ [3]$

$\Rightarrow 1 : (\text{append } [2] \ [3])$

$\Rightarrow 1 : (2 : (\text{append } [] \ [3]))$

$\Rightarrow 1 : (2 : [3])$

$= [1, 2, 3]$

member x [] = False

member x (y:ys) = if x == y then True
else member x ys

memb x [] = False

memb x (y:ys) = (x == y) || (member x ys)

map f [] = []

map f (x:xs) = (f x) : (map f xs)

map square [1,2,3] ==> [1,4,9]

map length [[],[1,2],[3]] ==> [0,2,1]

Zbiory

$$\{ x \mid x \in M \wedge P(x) \}$$

w Haskellu:

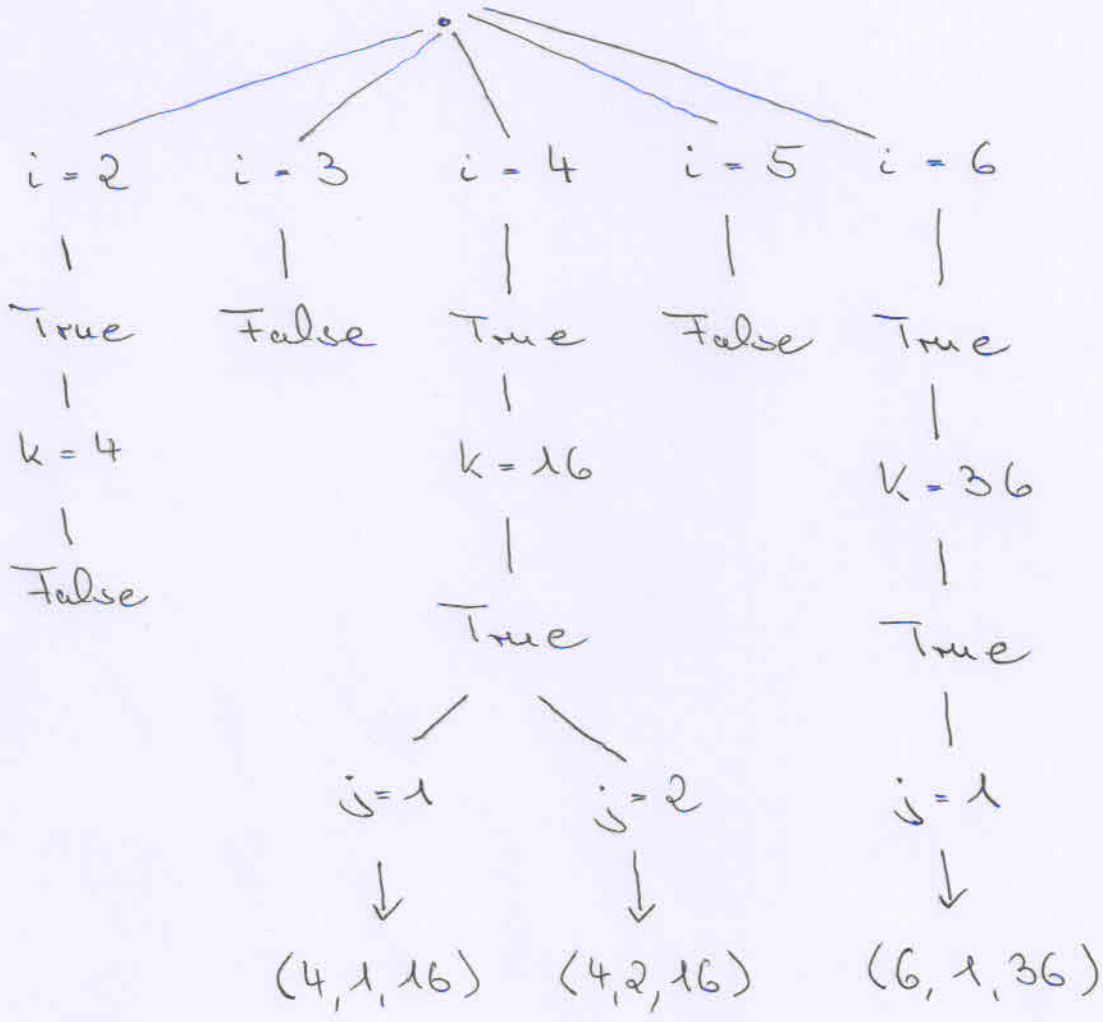
$$[x \mid x \leftarrow m, P x] \quad m \text{ lista}$$

$$[a \mid a \leftarrow l, a < b]$$

$$[(x,y) \mid x \leftarrow l_1, y \leftarrow l_2, \text{even } (x+y)]$$

$[(i, j, k) \mid i \leftarrow [2..6], \text{ even } i, \text{ let } k = i * i, k > 10, j \leftarrow [1.. k \text{ 'mod' } 7]]$

*> $[(4, 1, 16), (4, 2, 16), (6, 1, 36)]$



0 typach

(7)

- w Haskellu każdy obiekt (wyrażenie) ma (musi mieć) typ
- można deklorować typy, ale nie trzeba
- Haskell obliczy (najbardziej ogólny) typ

$5 :: \text{Int}$

$[1, 2] :: [\text{Int}]$

$[1, [3]] :: \text{?}$

$\text{square} :: \text{Int} \rightarrow \text{Int}$

$\text{square } 5 :: \text{Int} \quad (* \Rightarrow 5 :: \text{Int})$

$2 + 3 :: \text{Int}$

$\lambda x, y \rightarrow x + y :: ?$

$\text{Int} \times \text{Int} \rightarrow \text{Int} ?$

Nie, ponieważ funkcje w Haskell'u mają tylko jeden argument!

$\lambda x \rightarrow \lambda y \rightarrow x + y :: \text{Int} \rightarrow (\text{Int} \rightarrow \text{Int})$

$(\lambda x \rightarrow \lambda y \rightarrow x + y) 3 :: \text{Int} \rightarrow \text{Int}$

\Downarrow

$\lambda y \rightarrow 3 + y$

$$(1x \rightarrow 1y \rightarrow x + y) \text{ 3 5} :: \text{Int}$$



$$(1y \rightarrow 3 + y) \text{ 5}$$



$$3 + 5$$

uwoaga: plus1 $x \ y = x + y$
plus2 $(x, y) = x + y$

plus1 2 7 \Rightarrow 9 plus2 2 7 \Downarrow
plus1 (2, 7) \Downarrow plus2 (2, 7) \Rightarrow 9

plus1 :: Int \rightarrow Int \rightarrow Int
plus2 :: (Int, Int) \rightarrow Int

Polimorfizm

length :: [a] \rightarrow Int
($\forall a$: length :: [a] \rightarrow Int)

- | | |
|---------------------------------|---------------------------------|
| length [1] :: Int | $a = \text{Int}$ |
| length ['a'] :: Int | $a = \text{Char}$ |
| length [[1, 2]] :: Int | $a = [\text{Int}]$ |
| length [(1, 'a')] :: Int | $a = (\text{Int}, \text{Char})$ |
| length [1, [2]] :: \Downarrow | $a = ?$ |

waga:

length :: [Int] -> Int

length [] = 0

length (x:xs) = 1 + length xs

length [1,2] ==> 2

length [[1],[]] ==> 2

> :: Int -> length

length :: [a] -> Int

> :: Int (+)

(+) :: (Num a) => a -> a -> a

Num, to klasa typów (arytmetycznych)

+ dla Int: 2 + 3 ✓

+ dla Real: 2.3 + 1.8 ✓

+ dla [Int]: [1] + [1,2] ?

↳ $\forall a \in \text{Num} : (+) :: a \rightarrow a \rightarrow a$



wbudowane lub
przez użytkownika