

zip(With), η -redukce, pointfree vs. pointwise
zápis, líné vyhodnocování, intensionální seznamy
IB015 Neimperativní programování

Kolektiv cvičících IB015

Fakulta informatiky, Masarykova univerzita

podzim 2018

Naprogramujte funkci

`longStringInitials :: [String] -> [Char]`, která vezme seznam řetězců a vrátí seznam prvních znaků z těch, které obsahují alespoň 5 znaků.

```
longStringInitials [] ~>* []
```

```
longStringInitials ["", "vratv", "ne", "alejiste"]  
~>* ['v', 'a']
```

Další funkce na seznamech

Funkcí na seznamech je velké množství, mnohé užitečné lze nalézt v modulu `Data.List`¹, základní i přímo v `Prelude`².

Funkce `zip` a `unzip` umožňují převod mezi dvěma seznamy a seznamem dvojic:

```
zip [1,2,3] ['a','b','c'] ~>*  
  [(1,'a'),(2,'b'),(3,'c')]  
unzip [(1,'a'),(2,'b'),(3,'c')] ~>*  
  ([1,2,3],['a','b','c'])
```

Délka výsledku funkce `zip` je určena délkou kratšího seznamu:

```
zip [1,2,3,4] ['a','b'] ~>* [(1,'a'),(2,'b')]
```

¹<http://hackage.haskell.org/package/base/docs/Data-List.html>

²<http://hackage.haskell.org/package/base/docs/Prelude.html#g:13>

Příklad 4.1.3: Funkci `zip :: [a] -> [b] -> [(a,b)]` lze definovat následovně:

```
zip (x:s) (y:t) = (x,y) : zip s t
zip _      _    = []
```

- Které dvojice parametrů vyhovují prvnímu řádku definice?
- Přepište definici tak, aby první klauzule definice (první řádek) byla použita jako poslední klauzule definice.

Funkce zipWith: intuice

Funkce `zipWith` je zobecněním funkce `zip`:

- funkce `zip` spojuje prvky seznamů pomocí hodnotového konstrukturu uspořádané dvojice `(,)`
- funkce `zipWith` má navíc jako argument funkci, kterou určíme způsob spojení prvků ze seznamů

```
zipWith f [x,y] [z,q]  $\rightsquigarrow^*$  [f x z, f y q]
```

```
zipWith (,) [1,2] ['a','b']  $\rightsquigarrow^*$  [(1,'a'),(2,'b')]
```

```
zipWith (*) [5,10,11] [3,4]  $\rightsquigarrow^*$  [15,40]
```

Příklad 4.1.6: Jaká je hodnota následujících výrazů?

a) `zipWith (^) [1..5] [1..5]`

b) `zipWith (:) "MF" ["axipes", "ík"]`

c) `let fibs = [0,1,1,2,3,5,8,13] in zipWith (+) fibs
 (tail fibs)`

d) `let fibs = [0,1,1,2,3,5] in zipWith (/) (tail
 (tail fibs)) (tail fibs)`

Příklad 4.1.8: Naprogramujte funkci

`connectEven :: Integral b => [a] -> [b] -> [(a, b)]`,
která dostane dva seznamy a vrátí jeden seznam dvojic (x, y) ,
kde x je prvek z prvního seznamu na i -té pozici, právě když y je
sudý prvek z druhého seznamu na i -té pozici.

Pokud je jeden ze seznamů kratší, přesahující prvky z delšího
seznamu ignorujte.

`connectEven [] [9, 10] ~>* []`

`connectEven ['b', 'c', 'd'] [2, 3] ~>* [('b', 2)]`

Příklad 4.1.9: Napište funkci, která zjistí, jestli jsou v seznamu
typu `Eq` a `=>` `[a]` některé dva sousední prvky stejné. Úlohu
zkuste vyřešit pomocí funkce `zipWith`.

Eta-redukce (η -redukce)

Odstraňování formálních parametrů z definice funkce:

```
multiplyN n xs = map (n *) xs
```

```
multiplyN n    = map (n *)
```

```
multiplyN      = map . (*)
```

- někdy umožňuje funkci zapsat elegantněji
- často umožňuje zbavit se nutnosti použít λ -funkci
- nebezpečí nečitelného kódu:

`(.) . (.)` vs. `\f g x y -> f (g x y)`

Eta-redukce (η -redukce)

Odstraňování formálních parametrů z definice funkce:

```
multiplyN n xs = map (n *) xs
```

```
multiplyN n     = map (n *)
```

```
multiplyN       = map . (*)
```

- někdy umožňuje funkci zapsat elegantněji
- často umožňuje zbavit se nutnosti použít λ -funkci
- nebezpečí nečitelného kódu:

`(.) . (.)` vs. `\f g x y -> f (g x y)`

Pointfree vs. pointwise

- pointfree tvar je tvar *bez* formálních parametrů
- pointwise tvar je tvar *se všemi* formálními parametry
- volba mezi nimi bývá věcí vkusu

Pomocné funkce `flip` a `const`

Některé funkce nelze přímo přepsat do pointfree tvaru, potřebujeme pomocné funkce:

```
flip :: (a -> b -> c) -> (b -> a -> c)
flip f x y = f y x
```

- `flip` předá 2 parametry funkci `f` v opačném pořadí
- arita funkce `f` může být vyšší než 2!

Pomocné funkce flip a const

Některé funkce nelze přímo přepsat do pointfree tvaru, potřebujeme pomocné funkce:

```
flip :: (a -> b -> c) -> (b -> a -> c)
flip f x y = f y x
```

- flip předá 2 parametry funkci `f` v opačném pořadí
- arita funkce `f` může být vyšší než 2!

```
const :: a -> b -> a
const x y = x
```

- `const` zapomíná svůj druhý parametr a vrací první

Příklad 4.2.2: Následující výrazy použijte v lokální definici a vyhodnoťte v interpretru jazyka Haskell na vhodných parametrech. Po úspěšné aplikaci výrazy upravujte tak, abyste se při jejich definici vyhnuli použití λ -abstrakce a formálních parametrů.

a) $\backslash x \rightarrow 3 * x$

b) $\backslash x \rightarrow x ^ 3$

c) $\backslash x \rightarrow [x]$

d) $\backslash x y \rightarrow x ^ y$

e) $\backslash x y \rightarrow y ^ x$

Příklad 4.2.2: Následující výrazy použijte v lokální definici a vyhodnoťte v interpretru jazyka Haskell na vhodných parametrech. Po úspěšné aplikaci výrazy upravujte tak, abyste se při jejich definici vyhnuli použití λ -abstrakce a formálních parametrů.

- a) `\x -> 3 * x`
- b) `\x -> x ^ 3`
- c) `\x -> [x]`
- d) `\x y -> x ^ y`
- e) `\x y -> y ^ x`

Příklad 4.2.4: Převeďte následující výrazy do pointwise tvaru:

- a) `(^2) . mod 4 . (+1)`
- b) `(+) . sum . take 10`
- c) `map f . flip zip [1, 2, 3]` (funkce `f` je definována externě)
- d) `(.)`

Příklad 4.3.1: Naprogramujte funkci `naturals`, která bude generovat seznam všech přirozených čísel.

Příklad 4.3.2: Uvažte význam líného vyhodnocování v následujících výrazech:

a) `take 10 naturals`

b) `let f = f in fst (2, f)`

c) `let f [] = 3 in const True (f [1])`

d) `0 * div 2 0`

e) `snd ("a" * 10, id)`

Užitečné seznamové funkce:

- notace `[a..c]`, `[a,b..c]`, `[a..]`, `[a,b..]` (i nečíselné seznamy)
- `take`, `(!!)`, `repeat`, `replicate`, `cycle`, `iterate`

Užitečné seznamové funkce:

- notace `[a..c]`, `[a,b..c]`, `[a..]`, `[a,b..]` (i nečíselné seznamy)
- `take`, `(!!)`, `repeat`, `replicate`, `cycle`, `iterate`

Příklad 4.3.4: Pomocí některé z funkcí `iterate`, `repeat`, `replicate`, `cycle` vyjádřete nekonečné seznamy:

- Seznam sestávající z hodnot `True`.
- Rostoucí seznam všech mocnin čísla 2.
- Rostoucí seznam všech mocnin čísla 3 se sudým exponentem.
- Rostoucí seznam všech mocnin čísla 3 s lichým exponentem.
- Alternující seznam `-1` a `1`: `[1,-1,1,-1, ...]`.
- Seznam řetězců `["", "*", "**", "***", "****", ...]`.
- Seznam zbytků po dělení 4 pro seznam `[1..]`:
`[1,2,3,0,1,2,3,0, ...]`.

Příklad 4.4.1: Pomocí znalostí z minulých cvičení definujte funkci `fstOdd2s`, která pro daný seznam vygeneruje seznam všech dvojic prvků z tohoto seznamu takových, kde první člen je lichý.

Příklad 4.4.1: Pomocí znalostí z minulých cvičení definujte funkci `fstOdd2s`, která pro daný seznam vygeneruje seznam všech dvojic prvků z tohoto seznamu takových, kde první člen je lichý.

```
fstOdd2s xs = [(x1, x2) | x1 <- xs, odd x1, x2 <- xs]
```

Prvky seznamu generovány společnými pravidly:

- **generátory:** zkouší *všechny* n-tice nad danými seznamy zleva doprava, mohou používat vzory
- **kvalifikátory:** filtrují prvky vložené do výsledného seznamu
- můžeme využívat vnořené lokální definice pomocí `let`

Příklad 4.4.2: Pomocí intensionálních seznamů definujte funkci `divisors`, která k zadanému přirozenému číslu vrátí seznam jeho kladných dělitelů.

Příklad 4.4.3: Intensionálním způsobem zapište následující seznamy nebo funkce:

- a) `[1, 4, 9, ..., k^2]` (pro pevně dané externě definované `k`)
- b) funkci `f`, která ze seznamu seznamů vybere jenom ty delší než 3 prvky
- c) `"*****"`
- d) `["", "*", "**", "***", ...]`
- e) seznam seznamů `[[1], [1, 2], [1, 2, 3], ...]`
- f) seznam všech dvojic přirozených čísel (zdefinujte tak, aby se ke každému prvku dalo dopočítat v konečném čase)

Příklad 4.4.5: Intensionálním způsobem zapište výrazy, které se chovají stejně jako následující (předpokládejte externě definované funkce/hodnoty f , p , s , x):

- a) `map f s`
- b) `filter p s`
- c) `map f (filter p s)`
- d) `repeat x`
- e) `replicate n x`
- f) `filter p (map f s)`