

Лениво оценяване и програмиране от по-висок ред

Трифон Трифонов

Функционално програмиране, спец. Информатика, 2016/17 г.

5 януари 2017 г.

Щипка λ -смятане

- λ -изрази: $E ::= x \mid E_1(E_2) \mid \lambda x E$

Щипка λ -смятане

- λ -изрази: $E ::= x \mid E_1(E_2) \mid \lambda x E$
- Изчислително правило: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto E_1[x := E_2]$

Щипка λ -смятане

- λ -изрази: $E ::= x \mid E_1(E_2) \mid \lambda x E$
- Изчислително правило: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto E_1[x := E_2]$
- В какъв ред прилагаме изчислителното правило?

Щипка λ -смятане

- λ -изрази: $E ::= x \mid E_1(E_2) \mid \lambda x E$
- Изчислително правило: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto E_1[x := E_2]$
- В какъв ред прилагаме изчислителното правило?
- Нека $f := \lambda x x!$, $g := \lambda z z^2 + z$

Щипка λ -смятане

- λ -изрази: $E ::= x \mid E_1(E_2) \mid \lambda x E$
- Изчислително правило: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto E_1[x := E_2]$
- В какъв ред прилагаме изчислителното правило?
- Нека $f := \lambda x x!$, $g := \lambda z z^2 + z$
- $g(f(4))$

Щипка λ -смятане

- λ -изрази: $E ::= x \mid E_1(E_2) \mid \lambda x E$
- Изчислително правило: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto E_1[x := E_2]$
- В какъв ред прилагаме изчислителното правило?
- Нека $f := \lambda x x!$, $g := \lambda z z^2 + z$
- $g(f(4)) \longrightarrow ?$

Щипка λ -смятане

- λ -изрази: $E ::= x \mid E_1(E_2) \mid \lambda x E$
- Изчислително правило: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto E_1[x := E_2]$
- В какъв ред прилагаме изчислителното правило?
- Нека $f := \lambda x x!$, $g := \lambda z z^2 + z$
- $g(f(4)) \longrightarrow ?$
- $g(\underline{f(4)})$

Щипка λ -смятане

- λ -изрази: $E ::= x \mid E_1(E_2) \mid \lambda x E$
- Изчислително правило: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto E_1[x := E_2]$
- В какъв ред прилагаме изчислителното правило?
- Нека $f := \lambda x x!$, $g := \lambda z z^2 + z$
- $g(f(4)) \longrightarrow ?$
- $g(\underline{f(4)}) \longrightarrow g(\underline{4!})$

Щипка λ -смятане

- λ -изрази: $E ::= x \mid E_1(E_2) \mid \lambda x E$
- Изчислително правило: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto E_1[x := E_2]$
- В какъв ред прилагаме изчислителното правило?
- Нека $f := \lambda x x!$, $g := \lambda z z^2 + z$
- $g(f(4)) \longrightarrow ?$
- $g(\underline{f(4)}) \longrightarrow g(\underline{4!}) \longrightarrow \underline{g(24)}$

Щипка λ -смятане

- λ -изрази: $E ::= x \mid E_1(E_2) \mid \lambda x E$
- Изчислително правило: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto E_1[x := E_2]$
- В какъв ред прилагаме изчислителното правило?
- Нека $f := \lambda x x!$, $g := \lambda z z^2 + z$
- $g(f(4)) \longrightarrow ?$
- $g(\underline{f(4)}) \longrightarrow g(\underline{4!}) \longrightarrow \underline{g(24)} \longrightarrow 24^2 + 24$

Щипка λ -смятане

- λ -изрази: $E ::= x \mid E_1(E_2) \mid \lambda x E$
- Изчислително правило: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto E_1[x := E_2]$
- В какъв ред прилагаме изчислителното правило?
- Нека $f := \lambda x x!$, $g := \lambda z z^2 + z$
- $g(f(4)) \longrightarrow ?$
- $g(\underline{f(4)}) \longrightarrow g(\underline{4!}) \longrightarrow \underline{g(24)} \longrightarrow 24^2 + 24 \longrightarrow 600$

Щипка λ -смятане

- λ -изрази: $E ::= x \mid E_1(E_2) \mid \lambda x E$
- Изчислително правило: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto E_1[x := E_2]$
- В какъв ред прилагаме изчислителното правило?
- Нека $f := \lambda x x!$, $g := \lambda z z^2 + z$
- $g(f(4)) \longrightarrow ?$
- $g(\underline{f(4)}) \longrightarrow g(\underline{4!}) \longrightarrow \underline{g(24)} \longrightarrow 24^2 + 24 \longrightarrow 600$
- $g(f(4))$

Щипка λ -смятане

- λ -изрази: $E ::= x \mid E_1(E_2) \mid \lambda x E$
- Изчислително правило: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto E_1[x := E_2]$
- В какъв ред прилагаме изчислителното правило?
- Нека $f := \lambda x x!$, $g := \lambda z z^2 + z$
- $g(f(4)) \longrightarrow ?$
- $g(\underline{f(4)}) \longrightarrow g(\underline{4!}) \longrightarrow \underline{g(24)} \longrightarrow 24^2 + 24 \longrightarrow 600$
- $\underline{g(f(4))} \longrightarrow (\underline{f(4)})^2 + \underline{f(4)}$

Щипка λ -смятане

- λ -изрази: $E ::= x \mid E_1(E_2) \mid \lambda x E$
- Изчислително правило: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto E_1[x := E_2]$
- В какъв ред прилагаме изчислителното правило?
- Нека $f := \lambda x x!$, $g := \lambda z z^2 + z$
- $g(f(4)) \longrightarrow ?$
- $g(\underline{f(4)}) \longrightarrow g(\underline{4!}) \longrightarrow \underline{g(24)} \longrightarrow 24^2 + 24 \longrightarrow 600$
- $\underline{g(f(4))} \longrightarrow (\underline{f(4)})^2 + \underline{f(4)} \longrightarrow (4!)^2 + 4!$

Щипка λ -смятане

- λ -изрази: $E ::= x \mid E_1(E_2) \mid \lambda x E$
- Изчислително правило: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto E_1[x := E_2]$
- В какъв ред прилагаме изчислителното правило?
- Нека $f := \lambda x x!$, $g := \lambda z z^2 + z$
- $g(f(4)) \longrightarrow ?$
- $g(\underline{f(4)}) \longrightarrow g(\underline{4!}) \longrightarrow \underline{g(24)} \longrightarrow 24^2 + 24 \longrightarrow 600$
- $\underline{g(f(4))} \longrightarrow (\underline{f(4)})^2 + \underline{f(4)} \longrightarrow (\underline{4!})^2 + \underline{4!} \longrightarrow 24^2 + 24$

Щипка λ -смятане

- λ -изрази: $E ::= x \mid E_1(E_2) \mid \lambda x E$
- Изчислително правило: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto E_1[x := E_2]$
- В какъв ред прилагаме изчислителното правило?
- Нека $f := \lambda x x!$, $g := \lambda z z^2 + z$
- $g(f(4)) \longrightarrow ?$
- $g(\underline{f(4)}) \longrightarrow g(\underline{4!}) \longrightarrow \underline{g(24)} \longrightarrow 24^2 + 24 \longrightarrow 600$
 - оценява се **отвътре навън**
- $\underline{g(f(4))} \longrightarrow \underline{(f(4))^2} + \underline{f(4)} \longrightarrow \underline{(4!)^2} + \underline{4!} \longrightarrow 24^2 + 24 \longrightarrow 600$
 - оценява се **отвън навътре**

Щипка λ -смятане

- λ -изрази: $E ::= x \mid E_1(E_2) \mid \lambda x E$
- Изчислително правило: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto E_1[x := E_2]$
- В какъв ред прилагаме изчислителното правило?
- Нека $f := \lambda x x!$, $g := \lambda z z^2 + z$
- $g(f(4)) \longrightarrow ?$
- $g(\underline{f(4)}) \longrightarrow g(\underline{4!}) \longrightarrow \underline{g(24)} \longrightarrow 24^2 + 24 \longrightarrow 600$
 - оценява се **отвътре навън**
 - **стриктно** (апликативно, лакомо) оценяване
- $\underline{g(f(4))} \longrightarrow \underline{(f(4))^2} + \underline{f(4)} \longrightarrow \underline{(4!)^2} + \underline{4!} \longrightarrow 24^2 + 24 \longrightarrow 600$
 - оценява се **отвън навътре**
 - **нестриктно** (нормално, лениво) оценяване

Стриктно и нестриктно оценяване

Стриктното оценяване

- се използва в повечето езици за програмиране

Стриктно и нестриктно оценяване

Стриктното оценяване

- се използва в повечето езици за програмиране
- се нарича още “call-by-value” (извикване по стойност)

Стриктно и нестриктно оценяване

Стриктното оценяване

- се използва в повечето езици за програмиране
- се нарича още “call-by-value” (извикване по стойност)
- позволява лесно да се контролира редът на изпълнение

Стриктно и нестриктно оценяване

Стриктното оценяване

- се използва в повечето езици за програмиране
- се нарича още “call-by-value” (извикване по стойност)
- позволява лесно да се контролира редът на изпълнение
- пестеливо откъм памет, понеже “пази чисто”

Стриктно и нестриктно оценяване

Стриктното оценяване

- се използва в повечето езици за програмиране
- се нарича още “call-by-value” (извикване по стойност)
- позволява лесно да се контролира редът на изпълнение
- пестеливо откъм памет, понеже “пази чисто”

Нестриктното оценяване

Стриктно и нестриктно оценяване

Стриктното оценяване

- се използва в повечето езици за програмиране
- се нарича още “call-by-value” (извикване по стойност)
- позволява лесно да се контролира редът на изпълнение
- пестеливо откъм памет, понеже “пази чисто”

Нестриктното оценяване

- е по-рядко използвано

Стриктно и нестриктно оценяване

Стриктното оценяване

- се използва в повечето езици за програмиране
- се нарича още “call-by-value” (извикване по стойност)
- позволява лесно да се контролира редът на изпълнение
- пестеливо откъм памет, понеже “пази чисто”

Нестриктното оценяване

- е по-рядко използвано
- въпреки това се среща в някаква форма в повечето езици!

Стриктно и нестриктно оценяване

Стриктното оценяване

- се използва в повечето езици за програмиране
- се нарича още “call-by-value” (извикване по стойност)
- позволява лесно да се контролира редът на изпълнение
- пестеливо откъм памет, понеже “пази чисто”

Нестриктното оценяване

- е по-рядко използвано
- въпреки това се среща в някаква форма в повечето езици!
 - `x = p != NULL ? p->data : 0;`

Стриктно и нестриктно оценяване

Стриктното оценяване

- се използва в повечето езици за програмиране
- се нарича още “call-by-value” (извикване по стойност)
- позволява лесно да се контролира редът на изпълнение
- пестеливо откъм памет, понеже “пази чисто”

Нестриктното оценяване

- е по-рядко използвано
- въпреки това се среща в някаква форма в повечето езици!
 - `x = p != NULL ? p->data : 0;`
 - `found = i < n && a[i] == x`

Стриктно и нестриктно оценяване

Стриктното оценяване

- се използва в повечето езици за програмиране
- се нарича още “call-by-value” (извикване по стойност)
- позволява лесно да се контролира редът на изпълнение
- пестеливо откъм памет, понеже “пази чисто”

Нестриктното оценяване

- е по-рядко използвано
- въпреки това се среща в някаква форма в повечето езици!
 - `x = p != NULL ? p->data : 0;`
 - `found = i < n && a[i] == x`
- нарича се още “call-by-name” (извикване по име)

Стриктно и нестриктно оценяване

Стриктното оценяване

- се използва в повечето езици за програмиране
- се нарича още “call-by-value” (извикване по стойност)
- позволява лесно да се контролира редът на изпълнение
- пестеливо откъм памет, понеже “пази чисто”

Нестриктното оценяване

- е по-рядко използвано
- въпреки това се среща в някаква форма в повечето езици!
 - `x = p != NULL ? p->data : 0;`
 - `found = i < n && a[i] == x`
- нарича се още “call-by-name” (извикване по име)
- може да спести сметки, понеже “изхвърля боклуците”

Кога мързелът помага

```
(define (f x y) (if (< x 5) x y))  
(define (g l)  (f (car l) (cadr l)))
```

Кога мързелът помага

```
(define (f x y) (if (< x 5) x y))  
(define (g l) (f (car l) (cadr l)))  
  
(g '(3)) → (f (car '(3)) (cadr '(3)))
```

Кога мързелът помага

```

(define (f x y) (if (< x 5) x y))
(define (g l)   (f (car l) (cadr l)))

(g '(3)) → (f (car '(3)) (cadr '(3)))
           → (f 3 (cadr '(3)))

```


Кога мързелът помага

```
(define (f x y) (if (< x 5) x y))
(define (g l)   (f (car l) (cadr l)))
```

(g '(3)) → (f (car '(3)) (cadr '(3)))
 → (f 3 (cadr '(3))) → **Грешка!**

Кога мързелът помага

```
(define (f x y) (if (< x 5) x y))
(define (g l) (f (car l) (cadr l)))

(g '(3)) → (f (car '(3)) (cadr '(3)))
           → (f 3 (cadr '(3))) → Грешка!
```

```
f x y = if x < 5 then x else y
g l   = f (head l) (head (tail l))
```

Кога мързелът помага

```
(define (f x y) (if (< x 5) x y))
(define (g l)   (f (car l) (cadr l)))

(g '(3)) → (f (car '(3)) (cadr '(3)))
           → (f 3 (cadr '(3))) → Грешка!
```

```
f x y = if x < 5 then x else y
g l   = f (head l) (head (tail l))

g [3]
```

Кога мързелът помага

```
(define (f x y) (if (< x 5) x y))
(define (g l) (f (car l) (cadr l)))

(g '(3)) → (f (car '(3)) (cadr '(3)))
           → (f 3 (cadr '(3))) → Грешка!
```

```
f x y = if x < 5 then x else y
g l    = f (head l) (head (tail l))

g [3] → f (head [3]) (head (tail [3]))
```

Кога мързелът помага

```
(define (f x y) (if (< x 5) x y))
(define (g l) (f (car l) (cadr l)))

(g '(3)) → (f (car '(3)) (cadr '(3)))
           → (f 3 (cadr '(3))) → Грешка!
```

```
f x y = if x < 5 then x else y
g l    = f (head l) (head (tail l))
```

```
g [3] → f (head [3]) (head (tail [3]))
       → if head [3] < 5 then head [3] else head (tail [3])
```

Кога мързелът помага

```
(define (f x y) (if (< x 5) x y))
(define (g l) (f (car l) (cadr l)))

(g '(3)) → (f (car '(3)) (cadr '(3)))
          → (f 3 (cadr '(3))) → Грешка!
```

```
f x y = if x < 5 then x else y
g l    = f (head l) (head (tail l))
```

```
g [3] → f (head [3]) (head (tail [3]))
      → if head [3] < 5 then head [3] else head (tail [3])
      → if 3 < 5 then head [3] else head (tail [3])
```

Кога мързелът помага

```
(define (f x y) (if (< x 5) x y))
(define (g l) (f (car l) (cadr l)))

(g '(3)) → (f (car '(3)) (cadr '(3)))
           → (f 3 (cadr '(3))) → Грешка!
```

```
f x y = if x < 5 then x else y
g l    = f (head l) (head (tail l))
```

```
g [3] → f (head [3]) (head (tail [3]))
      → if head [3] < 5 then head [3] else head (tail [3])
      → if 3 < 5 then head [3] else head (tail [3])
      → if True then head [3] else head (tail [3])
```

Кога мързелът помага

```
(define (f x y) (if (< x 5) x y))
(define (g l) (f (car l) (cadr l)))

(g '(3)) → (f (car '(3)) (cadr '(3)))
           → (f 3 (cadr '(3))) → Грешка!
```

```
f x y = if x < 5 then x else y
g l    = f (head l) (head (tail l))
```

```
g [3] → f (head [3]) (head (tail [3]))
      → if head [3] < 5 then head [3] else head (tail [3])
      → if 3 < 5 then head [3] else head (tail [3])
      → if True then head [3] else head (tail [3])
      → head [3]
```


Кога мързелът помага

```
(define (f x y) (if (< x 5) x y))
(define (g l) (f (car l) (cadr l)))

(g '(3)) → (f (car '(3)) (cadr '(3)))
           → (f 3 (cadr '(3))) → Грешка!
```

```
f x y = if x < 5 then x else y
g l    = f (head l) (head (tail l))
```

```
g [3] → f (head [3]) (head (tail [3]))
      → if head [3] < 5 then head [3] else head (tail [3])
      → if 3 < 5 then head [3] else head (tail [3])
      → if True then head [3] else head (tail [3])
      → head [3] → 3
```

Теорема за нормализация

- всеки път когато апликативното оценяване дава резултат и нормалното оценяване дава резултат

Теорема за нормализация

- всеки път когато апликативното оценяване дава резултат и нормалното оценяване дава резултат
- има случаи, когато нормалното оценяване дава резултат, но апликативното не!

Теорема за нормализация

- всеки път когато апликативното оценяване дава резултат и нормалното оценяване дава резултат
- има случаи, когато нормалното оценяване дава резултат, но апликативното не!
- нещо повече:

Теорема (за нормализация, Church-Rosser)

Ако има някакъв ред на оценяване на програмата, който достига до резултат, то и с нормална стратегия на оценяване ще достигнем до някакъв резултат.

Теорема за нормализация

- всеки път когато апликативното оценяване дава резултат и нормалното оценяване дава резултат
- има случаи, когато нормалното оценяване дава резултат, но апликативното не!
- нещо повече:

Теорема (за нормализация, Church-Rosser)

Ако има някакъв ред на оценяване на програмата, който достига до резултат, то и с нормална стратегия на оценяване ще достигнем до някакъв резултат.

Следствие

*Ако с нормално оценяване програмата даде грешка или не завърши, то няма да получим резултат с **никоя друга стратегия на оценяване.***

Извикване при нужда (“call-by-need”)

Ако $g(z) = z^2 + z$, $g(g(g(2))) = ?$

Извикване при нужда (“call-by-need”)

Ако $g(z) = z^2 + z$, $g(g(g(2))) = ?$

$g(g(g(2)))$

Извикване при нужда (“call-by-need”)

Ако $g(z) = z^2 + z$, $g(g(g(2))) = ?$

$$g(g(g(2))) \mapsto g(g(2))^2 + g(g(2))$$

Извикване при нужда (“call-by-need”)

Ако $g(z) = z^2 + z$, $g(g(g(2))) = ?$

$$g(g(g(2))) \mapsto g(g(2))^2 + g(g(2)) \mapsto (g(2))^2 + g(2)^2 + g(2)^2 + g(2)$$

Извикване при нужда (“call-by-need”)

Ако $g(z) = z^2 + z$, $g(g(g(2))) = ?$

$$\begin{aligned}
 g(g(g(2))) &\mapsto g(g(2))^2 + g(g(2)) \mapsto (g(2)^2 + g(2))^2 + g(2)^2 + g(2) \mapsto \\
 &\mapsto ((2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2) + (2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2 \mapsto \dots
 \end{aligned}$$

Извикване при нужда (“call-by-need”)

Ако $g(z) = z^2 + z$, $g(g(g(2))) = ?$

$$\begin{aligned} g(g(g(2))) &\mapsto g(g(2))^2 + g(g(2)) \mapsto (g(2)^2 + g(2))^2 + g(2)^2 + g(2) \mapsto \\ &\mapsto ((2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2) + (2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2 \mapsto \dots \end{aligned}$$

Времето и паметта нарастват експоненциално!

Извикване при нужда (“call-by-need”)

Ако $g(z) = z^2 + z$, $g(g(g(2))) = ?$

$$\begin{aligned} g(g(g(2))) &\mapsto g(g(2))^2 + g(g(2)) \mapsto (g(2)^2 + g(2))^2 + g(2)^2 + g(2) \mapsto \\ &\mapsto ((2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2) + (2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2 \mapsto \dots \end{aligned}$$

Времето и паметта нарастват експоненциално!

Идея: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto \mathbf{let } x = E_2 \mathbf{ in } E_1$

Извикване при нужда (“call-by-need”)

Ако $g(z) = z^2 + z$, $g(g(g(2))) = ?$

$$\begin{aligned} g(g(g(2))) &\mapsto g(g(2))^2 + g(g(2)) \mapsto (g(2)^2 + g(2))^2 + g(2)^2 + g(2) \mapsto \\ &\mapsto ((2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2) + (2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2 \mapsto \dots \end{aligned}$$

Времето и паметта нарастват експоненциално!

Идея: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto \mathbf{let } x = E_2 \mathbf{ in } E_1$

$g(g(g(2)))$

Извикване при нужда (“call-by-need”)

Ако $g(z) = z^2 + z$, $g(g(g(2))) = ?$

$$\begin{aligned} g(g(g(2))) &\mapsto g(g(2))^2 + g(g(2)) \mapsto (g(2)^2 + g(2))^2 + g(2)^2 + g(2) \mapsto \\ &\mapsto ((2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2) + (2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2 \mapsto \dots \end{aligned}$$

Времето и паметта нарастват експоненциално!

Идея: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto \mathbf{let\ } x = E_2 \mathbf{\ in\ } E_1$

$$g(g(g(2))) \mapsto \mathbf{let\ } x = g(g(2)) \mathbf{\ in\ } x^2 + x$$

Извикване при нужда (“call-by-need”)

Ако $g(z) = z^2 + z$, $g(g(g(2))) = ?$

$$\begin{aligned} g(g(g(2))) &\mapsto g(g(2))^2 + g(g(2)) \mapsto (g(2)^2 + g(2))^2 + g(2)^2 + g(2) \mapsto \\ &\mapsto ((2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2) + (2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2 \mapsto \dots \end{aligned}$$

Времето и паметта нарастват експоненциално!

Идея: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto \mathbf{let\ } x = E_2 \mathbf{\ in\ } E_1$

$$\begin{aligned} g(g(g(2))) &\mapsto \mathbf{let\ } x = g(g(2)) \mathbf{\ in\ } x^2 + x \mapsto \\ &\mapsto \mathbf{let\ } y = g(2) \mathbf{\ in\ let\ } x = y^2 + y \mathbf{\ in\ } x^2 + x \end{aligned}$$

Извикване при нужда (“call-by-need”)

Ако $g(z) = z^2 + z$, $g(g(g(2))) = ?$

$$\begin{aligned} g(g(g(2))) &\mapsto g(g(2))^2 + g(g(2)) \mapsto (g(2)^2 + g(2))^2 + g(2)^2 + g(2) \mapsto \\ &\mapsto ((2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2) + (2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2 \mapsto \dots \end{aligned}$$

Времето и паметта нарастват експоненциално!

Идея: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto \mathbf{let\ } x = E_2 \mathbf{\ in\ } E_1$

$$\begin{aligned} g(g(g(2))) &\mapsto \mathbf{let\ } x = g(g(2)) \mathbf{\ in\ } x^2 + x \mapsto \\ &\mapsto \mathbf{let\ } y = g(2) \mathbf{\ in\ let\ } x = y^2 + y \mathbf{\ in\ } x^2 + x \mapsto \\ &\mapsto \mathbf{let\ } z = 2 \mathbf{\ in\ let\ } y = z^2 + z \mathbf{\ in\ let\ } x = y^2 + y \mathbf{\ in\ } x^2 + x \end{aligned}$$

Извикване при нужда (“call-by-need”)

Ако $g(z) = z^2 + z$, $g(g(g(2))) = ?$

$$\begin{aligned} g(g(g(2))) &\mapsto g(g(2))^2 + g(g(2)) \mapsto (g(2)^2 + g(2))^2 + g(2)^2 + g(2) \mapsto \\ &\mapsto ((2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2) + (2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2 \mapsto \dots \end{aligned}$$

Времето и паметта нарастват експоненциално!

Идея: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto \mathbf{let\ } x = E_2 \mathbf{\ in\ } E_1$

$$\begin{aligned} g(g(g(2))) &\mapsto \mathbf{let\ } x = g(g(2)) \mathbf{\ in\ } x^2 + x \mapsto \\ &\mapsto \mathbf{let\ } y = g(2) \mathbf{\ in\ let\ } x = y^2 + y \mathbf{\ in\ } x^2 + x \mapsto \\ &\mapsto \mathbf{let\ } z = 2 \mathbf{\ in\ let\ } y = z^2 + z \mathbf{\ in\ let\ } x = y^2 + y \mathbf{\ in\ } x^2 + x \mapsto \\ &\mapsto \mathbf{let\ } y = 6 \mathbf{\ in\ let\ } x = y^2 + y \mathbf{\ in\ } x^2 + x \end{aligned}$$

Извикване при нужда (“call-by-need”)

Ако $g(z) = z^2 + z$, $g(g(g(2))) = ?$

$$\begin{aligned} g(g(g(2))) &\mapsto g(g(2))^2 + g(g(2)) \mapsto (g(2)^2 + g(2))^2 + g(2)^2 + g(2) \mapsto \\ &\mapsto ((2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2) + (2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2 \mapsto \dots \end{aligned}$$

Времето и паметта нарастват експоненциално!

Идея: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto \mathbf{let\ } x = E_2 \mathbf{\ in\ } E_1$

$$\begin{aligned} g(g(g(2))) &\mapsto \mathbf{let\ } x = g(g(2)) \mathbf{\ in\ } x^2 + x \mapsto \\ &\mapsto \mathbf{let\ } y = g(2) \mathbf{\ in\ let\ } x = y^2 + y \mathbf{\ in\ } x^2 + x \mapsto \\ &\mapsto \mathbf{let\ } z = 2 \mathbf{\ in\ let\ } y = z^2 + z \mathbf{\ in\ let\ } x = y^2 + y \mathbf{\ in\ } x^2 + x \mapsto \\ &\mapsto \mathbf{let\ } y = 6 \mathbf{\ in\ let\ } x = y^2 + y \mathbf{\ in\ } x^2 + x \mapsto \\ &\mapsto \mathbf{let\ } x = 42 \mathbf{\ in\ } x^2 + x \mapsto 1806 \end{aligned}$$

Извикване при нужда (“call-by-need”)

Ако $g(z) = z^2 + z$, $g(g(g(2))) = ?$

$$\begin{aligned} g(g(g(2))) &\mapsto g(g(2))^2 + g(g(2)) \mapsto (g(2)^2 + g(2))^2 + g(2)^2 + g(2) \mapsto \\ &\mapsto ((2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2) + (2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2 \mapsto \dots \end{aligned}$$

Времето и паметта нарастват експоненциално!

Идея: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto \mathbf{let } x = E_2 \mathbf{ in } E_1$

$$\begin{aligned} g(g(g(2))) &\mapsto \mathbf{let } x = g(g(2)) \mathbf{ in } x^2 + x \mapsto \\ &\mapsto \mathbf{let } y = g(2) \mathbf{ in let } x = y^2 + y \mathbf{ in } x^2 + x \mapsto \\ &\mapsto \mathbf{let } z = 2 \mathbf{ in let } y = z^2 + z \mathbf{ in let } x = y^2 + y \mathbf{ in } x^2 + x \mapsto \\ &\mapsto \mathbf{let } y = 6 \mathbf{ in let } x = y^2 + y \mathbf{ in } x^2 + x \mapsto \\ &\mapsto \mathbf{let } x = 42 \mathbf{ in } x^2 + x \mapsto 1806 \end{aligned}$$

- Избягва се повторението чрез споделяне на общи подизрази

Извикване при нужда (“call-by-need”)

Ако $g(z) = z^2 + z$, $g(g(g(2))) = ?$

$$\begin{aligned} g(g(g(2))) &\mapsto g(g(2))^2 + g(g(2)) \mapsto (g(2)^2 + g(2))^2 + g(2)^2 + g(2) \mapsto \\ &\mapsto ((2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2) + (2^2 + 2)^2 + 2^2 + 2 \mapsto \dots \end{aligned}$$

Времето и паметта нарастват експоненциално!

Идея: $(\lambda x E_1)(E_2) \mapsto \text{let } x = E_2 \text{ in } E_1$

$$\begin{aligned} g(g(g(2))) &\mapsto \text{let } x = g(g(2)) \text{ in } x^2 + x \mapsto \\ &\mapsto \text{let } y = g(2) \text{ in let } x = y^2 + y \text{ in } x^2 + x \mapsto \\ &\mapsto \text{let } z = 2 \text{ in let } y = z^2 + z \text{ in let } x = y^2 + y \text{ in } x^2 + x \mapsto \\ &\mapsto \text{let } y = 6 \text{ in let } x = y^2 + y \text{ in } x^2 + x \mapsto \\ &\mapsto \text{let } x = 42 \text{ in } x^2 + x \mapsto 1806 \end{aligned}$$

- Избягва се повторението чрез споделяне на общи подизрази
- Заместването се извършва чак когато е **абсолютно наложително**

Кога се налага оценяване на израз?

Във всеки даден момент Haskell оценява някой израз s .

Кога се налага оценяване на израз?

Във всеки даден момент Haskell оценява някой израз s .

- ако $s \equiv \text{if } e \text{ then } e_1 \text{ else } e_2$

Кога се налага оценяване на израз?

Във всеки даден момент Haskell оценява някой израз s .

- ако $s \equiv \text{if } e \text{ then } e_1 \text{ else } e_2$
 - първо се оценява e

Кога се налага оценяване на израз?

Във всеки даден момент Haskell оценява някой израз s .

- ако $s \equiv \text{if } e \text{ then } e_1 \text{ else } e_2$
 - първо се оценява e
 - ако оценката е `True`, се преминава към оценката на e_1

Кога се налага оценяване на израз?

Във всеки даден момент Haskell оценява някой израз s .

- ако $s \equiv \text{if } e \text{ then } e_1 \text{ else } e_2$
 - първо се оценява e
 - ако оценката е **True**, се преминава към оценката на e_1
 - ако оценката е **False**, се преминава към оценката на e_2

Кога се налага оценяване на израз?

Във всеки даден момент Haskell оценява някой израз s .

- ако $s \equiv \text{if } e \text{ then } e_1 \text{ else } e_2$
 - първо се оценява e
 - ако оценката е **True**, се преминава към оценката на e_1
 - ако оценката е **False**, се преминава към оценката на e_2
- ако $s \equiv f\ e_1\ e_2\ \dots\ e_n$, за f — n -местна примитивна функция:

Кога се налага оценяване на израз?

Във всеки даден момент Haskell оценява някой израз s .

- ако $s \equiv \text{if } e \text{ then } e_1 \text{ else } e_2$
 - първо се оценява e
 - ако оценката е **True**, се преминава към оценката на e_1
 - ако оценката е **False**, се преминава към оценката на e_2
- ако $s \equiv f e_1 e_2 \dots e_n$, за f — n -местна примитивна функция:
 - оценяват се последователно e_1, \dots, e_n

Кога се налага оценяване на израз?

Във всеки даден момент Haskell оценява някой израз s .

- ако $s \equiv \text{if } e \text{ then } e_1 \text{ else } e_2$
 - първо се оценява e
 - ако оценката е **True**, се преминава към оценката на e_1
 - ако оценката е **False**, се преминава към оценката на e_2
- ако $s \equiv f\ e_1\ e_2\ \dots\ e_n$, за f — n -местна примитивна функция:
 - оценяват се последователно e_1, \dots, e_n
 - прилага се примитивната операция над оценките им

Кога се налага оценяване на израз?

Във всеки даден момент Haskell оценява някой израз s .

- ако $s \equiv \text{if } e \text{ then } e_1 \text{ else } e_2$
 - първо се оценява e
 - ако оценката е **True**, се преминава към оценката на e_1
 - ако оценката е **False**, се преминава към оценката на e_2
- ако $s \equiv f \ e_1 \ e_2 \ \dots \ e_n$, за f — n -местна примитивна функция:
 - оценяват се последователно e_1, \dots, e_n
 - прилага се примитивната операция над оценките им
- нека сега да допуснем, че $s \equiv f \ e$

Кога се налага оценяване на израз?

Във всеки даден момент Haskell оценява някой израз s .

- ако $s \equiv \text{if } e \text{ then } e_1 \text{ else } e_2$
 - първо се оценява e
 - ако оценката е **True**, се преминава към оценката на e_1
 - ако оценката е **False**, се преминава към оценката на e_2
- ако $s \equiv f\ e_1\ e_2\ \dots\ e_n$, за f — n -местна примитивна функция:
 - оценяват се последователно e_1, \dots, e_n
 - прилага се примитивната операция над оценките им
- нека сега да допуснем, че $s \equiv f\ e$
- първо се оценява f , за да разберем как да продължим

Кога се налага оценяване на израз?

Във всеки даден момент Haskell оценява някой израз s .

- ако $s \equiv \text{if } e \text{ then } e_1 \text{ else } e_2$
 - първо се оценява e
 - ако оценката е **True**, се преминава към оценката на e_1
 - ако оценката е **False**, се преминава към оценката на e_2
- ако $s \equiv f \ e_1 \ e_2 \ \dots \ e_n$, за f — n -местна примитивна функция:
 - оценяват се последователно e_1, \dots, e_n
 - прилага се примитивната операция над оценките им
- нека сега да допуснем, че $s \equiv f \ e$
- първо се оценява f , за да разберем как да продължим
- ако $f \ x_1 \ \dots \ x_n \mid g_1 = t_1 \ \dots \mid g_k = t_k$ е дефинирана чрез пазачи:

Кога се налага оценяване на израз?

Във всеки даден момент Haskell оценява някой израз s .

- ако $s \equiv \text{if } e \text{ then } e_1 \text{ else } e_2$
 - първо се оценява e
 - ако оценката е **True**, се преминава към оценката на e_1
 - ако оценката е **False**, се преминава към оценката на e_2
- ако $s \equiv f \ e_1 \ e_2 \ \dots \ e_n$, за f — n -местна примитивна функция:
 - оценяват се последователно e_1, \dots, e_n
 - прилага се примитивната операция над оценките им
- нека сега да допуснем, че $s \equiv f \ e$
- първо се оценява f , за да разберем как да продължим
- ако $f \ x_1 \ \dots \ x_n \mid g_1 = t_1 \ \dots \mid g_k = t_k$ е дефинирана чрез пазачи:
 - тогава f се замества с израза:


```
\x_1 \dots x_n -> if g_1 then t_1 else ... if g_k then t_k
else error "..."
```


Кога се налага оценяване на израз?

Във всеки даден момент Haskell оценява някой израз s .

- ако $s \equiv \text{if } e \text{ then } e_1 \text{ else } e_2$
 - първо се оценява e
 - ако оценката е **True**, се преминава към оценката на e_1
 - ако оценката е **False**, се преминава към оценката на e_2
- ако $s \equiv f \ e_1 \ e_2 \ \dots \ e_n$, за f — n -местна примитивна функция:
 - оценяват се последователно e_1, \dots, e_n
 - прилага се примитивната операция над оценките им
- нека сега да допуснем, че $s \equiv f \ e$
- първо се оценява f , за да разберем как да продължим
- ако $f \ x_1 \ \dots \ x_n \mid g_1 = t_1 \ \dots \mid g_k = t_k$ е дефинирана чрез пазачи:
 - тогава f се замества с израза:


```
\x_1 \dots x_n -> if g_1 then t_1 else ... if g_k then t_k
else error "..."
```
- ако f е конструктор (константа), **оценката остава $f \ e$**

Кога се налага оценяване на израз?

Във всеки даден момент Haskell оценява някой израз s .

- ако $s \equiv \text{if } e \text{ then } e_1 \text{ else } e_2$
 - първо се оценява e
 - ако оценката е **True**, се преминава към оценката на e_1
 - ако оценката е **False**, се преминава към оценката на e_2
- ако $s \equiv f\ e_1\ e_2\ \dots\ e_n$, за f — n -местна примитивна функция:
 - оценяват се последователно e_1, \dots, e_n
 - прилага се примитивната операция над оценките им
- нека сега да допуснем, че $s \equiv f\ e$
- първо се оценява f , за да разберем как да продължим
- ако $f\ x_1\ \dots\ x_n \mid g_1 = t_1\ \dots\ \mid g_k = t_k$ е дефинирана чрез пазачи:
 - тогава f се замества с израза:


```
\x_1... x_n -> if g_1 then t_1 else ... if g_k then t_k
else error "..."
```
- ако f е конструктор (константа), **оценката остава $f\ e$**
- ако $f = \lambda p \rightarrow t$, където p е образец, редът на оценяване зависи от образца!

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\backslash p \rightarrow t)$ е?

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\neg p \rightarrow t)$ е?

- ако $p \equiv c$ е константа

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(p \rightarrow t)$ е?

- ако $p \equiv c$ е константа
 - преминава се към оценката на аргумента e

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\backslash p \rightarrow t)$ е?

- ако $p \equiv c$ е константа
 - преминава се към оценката на аргумента e
 - ако се установи че оценката тя съвпада с константата c , преминава се към оценката на тялото t

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\backslash p \rightarrow t)$ е?

- ако $p \equiv c$ е константа
 - преминава се към оценката на аргумента e
 - ако се установи че оценката тя съвпада с константата c , преминава се към оценката на тялото t
- ако $p \equiv _$ е анонимният образец

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\backslash p \rightarrow t)$ е?

- ако $p \equiv c$ е константа
 - преминава се към оценката на аргумента e
 - ако се установи че оценката тя съвпада с константата c , преминава се към оценката на тялото t
- ако $p \equiv _$ е анонимният образец
 - преминава се директно към оценката на t **без да се оценява e**

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\backslash p \rightarrow t)$ е?

- ако $p \equiv c$ е константа
 - преминава се към оценката на аргумента e
 - ако се установи че оценката тя съвпада с константата c , преминава се към оценката на тялото t
- ако $p \equiv _$ е анонимният образец
 - преминава се директно към оценката на t **без да се оценява e**
- ако $p \equiv x$ е променлива

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\lambda p \rightarrow t) e$?

- ако $p \equiv c$ е константа
 - преминава се към оценката на аргумента e
 - ако се установи че оценката тя съвпада с константата c , преминава се към оценката на тялото t
- ако $p \equiv _$ е анонимният образец
 - преминава се директно към оценката на t **без да се оценява e**
- ако $p \equiv x$ е променлива
 - преминава се към оценка на израза t **като се въвежда локалната дефиниция $x = e$**

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\backslash p \rightarrow t) e$?

- ако $p \equiv c$ е константа
 - преминава се към оценката на аргумента e
 - ако се установи че оценката тя съвпада с константата c , преминава се към оценката на тялото t
- ако $p \equiv _$ е анонимният образец
 - преминава се директно към оценката на t **без да се оценява e**
- ако $p \equiv x$ е променлива
 - преминава се към оценка на израза t **като се въвежда локалната дефиниция $x = e$**
- ако $p \equiv (p_1, p_2, \dots, p_n)$

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\backslash p \rightarrow t) e$?

- ако $p \equiv c$ е константа
 - преминава се към оценката на аргумента e
 - ако се установи че оценката тя съвпада с константата c , преминава се към оценката на тялото t
- ако $p \equiv _$ е анонимният образец
 - преминава се директно към оценката на t **без да се оценява e**
- ако $p \equiv x$ е променлива
 - преминава се към оценка на израза t **като се въвежда локалната дефиниция $x = e$**
- ако $p \equiv (p_1, p_2, \dots, p_n)$
 - преминава се към оценката на e

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\backslash p \rightarrow t) e$?

- ако $p \equiv c$ е константа
 - преминава се към оценката на аргумента e
 - ако се установи че оценката тя съвпада с константата c , преминава се към оценката на тялото t
- ако $p \equiv _$ е анонимният образец
 - преминава се директно към оценката на t **без да се оценява e**
- ако $p \equiv x$ е променлива
 - преминава се към оценка на израза t **като се въвежда локалната дефиниция $x = e$**
- ако $p \equiv (p_1, p_2, \dots, p_n)$
 - преминава се към оценката на e
 - ако се установи, че тя е от вида (e_1, e_2, \dots, e_n) , преминава се към оценката на израза $(\backslash p_1 p_2 \dots p_n \rightarrow t) e_1 e_2 \dots e_n$

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\backslash p \rightarrow t)$ е?

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\backslash p \rightarrow t)$ е?

- ако $p \equiv (p_h : p_t)$

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\backslash p \rightarrow t)$ е?

- ако $p \equiv (p_h : p_t)$
 - преминава се към оценката на е

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\lambda p \rightarrow t) e$?

- ако $p \equiv (p_h : p_t)$
 - преминава се към оценката на e
 - ако се установи, че тя е от вида $(e_h : e_t)$, преминава се към оценката на израза $(\lambda p_h p_t \rightarrow t) e_h e_t$

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\backslash p \rightarrow t) e$?

- ако $p \equiv (p_h : p_t)$
 - преминава се към оценката на e
 - ако се установи, че тя е от вида $(e_h : e_t)$, преминава се към оценката на израза $(\backslash p_h p_t \rightarrow t) e_h e_t$
- ако $p \equiv [p_1, p_2, \dots, p_n]$

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\backslash p \rightarrow t) e$?

- ако $p \equiv (p_h : p_t)$
 - преминава се към оценката на e
 - ако се установи, че тя е от вида $(e_h : e_t)$, преминава се към оценката на израза $(\backslash p_h p_t \rightarrow t) e_h e_t$
- ако $p \equiv [p_1, p_2, \dots, p_n]$
 - преминава се към оценката на e

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\backslash p \rightarrow t) e$?

- ако $p \equiv (p_h : p_t)$
 - преминава се към оценката на e
 - ако се установи, че тя е от вида $(e_h : e_t)$, преминава се към оценката на израза $(\backslash p_h p_t \rightarrow t) e_h e_t$
- ако $p \equiv [p_1, p_2, \dots, p_n]$
 - преминава се към оценката на e
 - ако се установи, че тя е от вида $[e_1, e_2, \dots, e_n]$, преминава се към оценката на израза $(\backslash p_1 p_2 \dots p_n \rightarrow t) e_1 e_2 \dots e_n$

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\backslash p \rightarrow t) e$?

- ако $p \equiv (p_h : p_t)$
 - преминава се към оценката на e
 - ако се установи, че тя е от вида $(e_h : e_t)$, преминава се към оценката на израза $(\backslash p_h p_t \rightarrow t) e_h e_t$
- ако $p \equiv [p_1, p_2, \dots, p_n]$
 - преминава се към оценката на e
 - ако се установи, че тя е от вида $[e_1, e_2, \dots, e_n]$, преминава се към оценката на израза $(\backslash p_1 p_2 \dots p_n \rightarrow t) e_1 e_2 \dots e_n$
 - всъщност е еквивалентно да разгледаме p като $p_1 : p_2 : \dots : p_n : []$

Кога се оценяват изразите при използване на образци?

Как се оценява $(\backslash p \rightarrow t) e$?

- ако $p \equiv (p_h : p_t)$
 - преминава се към оценката на e
 - ако се установи, че тя е от вида $(e_h : e_t)$, преминава се към оценката на израза $(\backslash p_h p_t \rightarrow t) e_h e_t$
- ако $p \equiv [p_1, p_2, \dots, p_n]$
 - преминава се към оценката на e
 - ако се установи, че тя е от вида $[e_1, e_2, \dots, e_n]$, преминава се към оценката на израза $(\backslash p_1 p_2 \dots p_n \rightarrow t) e_1 e_2 \dots e_n$
 - всъщност е еквивалентно да разгледаме p като $p_1 : p_2 : \dots : p_n : []$
- ако има няколко равенства за f с използване на различни образци, се търси кой образец пасва отгоре надолу

Оценяване в Haskell: пример 1

```
sumFirst (x:xs) (y:ys) = x + y
```

Оценяване в Haskell: пример 1

```
sumFirst (x:xs) (y:ys) = x + y
```

```
sumFirst [1..10] [5..50]
```


Оценяване в Haskell: пример 1

```
sumFirst (x:xs) (y:ys) = x + y
```

```
  sumFirst [1..10] [5..50]
```

```
→ (\(x:xs) -> \(y:ys) -> x + y) [1..10] [5..50]
```

Оценяване в Haskell: пример 1

```
sumFirst (x:xs) (y:ys) = x + y
```

```
sumFirst [1..10] [5..50]
```

```
→ (\(x:xs) -> \(y:ys) -> x + y) [1..10] [5..50]
```

```
→ (\ (x:xs) -> \(y:ys) -> x + y) (1:[2..10]) [5..50]
```

Оценяване в Haskell: пример 1

```
sumFirst (x:xs) (y:ys) = x + y
```

```
sumFirst [1..10] [5..50]
```

```
→ (\(x:xs) -> \(y:ys) -> x + y) [1..10] [5..50]
```

```
→ (\(x:xs) -> \(y:ys) -> x + y) (1:[2..10]) [5..50]
```

```
→ let x=1; xs=[2..10] in (\(y:ys) -> x + y) [5..50]
```

Оценяване в Haskell: пример 1

```
sumFirst (x:xs) (y:ys) = x + y
```

```
sumFirst [1..10] [5..50]
```

```
→ (\(x:xs) -> \(y:ys) -> x + y) [1..10] [5..50]
```

```
→ (\(x:xs) -> \(y:ys) -> x + y) (1:[2..10]) [5..50]
```

```
→ let x=1; xs=[2..10] in (\(y:ys) -> x + y) [5..50]
```

```
→ let x=1; xs=[2..10] in (\(y:ys) -> x + y) (5:[6..50])
```

Оценяване в Haskell: пример 1

```
sumFirst (x:xs) (y:ys) = x + y
```

```
sumFirst [1..10] [5..50]
```

```
→ (\(x:xs) -> \(y:ys) -> x + y) [1..10] [5..50]
```

```
→ (\(x:xs) -> \(y:ys) -> x + y) (1:[2..10]) [5..50]
```

```
→ let x=1; xs=[2..10] in (\(y:ys) -> x + y) [5..50]
```

```
→ let x=1; xs=[2..10] in (\(y:ys) -> x + y) (5:[6..50])
```

```
→ let x=1; xs=[2..10]; y=5; ys=[6..50] in x+y
```

Оценяване в Haskell: пример 1

```
sumFirst (x:xs) (y:ys) = x + y
```

```
sumFirst [1..10] [5..50]
```

```
→ (\(x:xs) -> \(y:ys) -> x + y) [1..10] [5..50]
```

```
→ (\(x:xs) -> \(y:ys) -> x + y) (1:[2..10]) [5..50]
```

```
→ let x=1; xs=[2..10] in (\(y:ys) -> x + y) [5..50]
```

```
→ let x=1; xs=[2..10] in (\(y:ys) -> x + y) (5:[6..50])
```

```
→ let x=1; xs=[2..10]; y=5; ys=[6..50] in x+y
```

```
→ 1 + 5
```

Оценяване в Haskell: пример 1

```
sumFirst (x:xs) (y:ys) = x + y
```

```
  sumFirst [1..10] [5..50]
```

```
→ (\(x:xs) -> \(y:ys) -> x + y) [1..10] [5..50]
```

```
→ (\(x:xs) -> \(y:ys) -> x + y) (1:[2..10]) [5..50]
```

```
→ let x=1; xs=[2..10] in (\(y:ys) -> x + y) [5..50]
```

```
→ let x=1; xs=[2..10] in (\(y:ys) -> x + y) (5:[6..50])
```

```
→ let x=1; xs=[2..10]; y=5; ys=[6..50] in x+y
```

```
→ 1 + 5 → 6
```

Оценяване в Haskell: пример 2

```
(filter isPrime [4..1000]) !! 1
```


Оценяване в Haskell: пример 2

```
(filter isPrime [4..1000]) !! 1  
→ (\(x:xs) n -> xs !! (n-1)) (filter isPrime [4..1000]) 1
```

Оценяване в Haskell: пример 2

```
(filter isPrime [4..1000]) !! 1
```

```
→ (\(x:xs) n -> xs !! (n-1)) (filter isPrime [4..1000]) 1
```

```
→ (\(x:xs) n -> xs !! (n-1)) (filter isPrime [4..1000]) 1
```

Оценяване в Haskell: пример 2

```

    (filter isPrime [4..1000]) !! 1
→ (\(x:xs) n -> xs !! (n-1)) (filter isPrime [4..1000]) 1
→ (\(x:xs) n -> xs !! (n-1)) (filter isPrime [4..1000]) 1
→ ... (\p (z:zs) ->      if p z then z:filter p zs
      else filter p zs) isPrime [4..1000]...

```

Оценяване в Haskell: пример 2

```

    (filter isPrime [4..1000]) !! 1
→ (\(x:xs) n -> xs !! (n-1)) (filter isPrime [4..1000]) 1
→ (\(x:xs) n -> xs !! (n-1)) (filter isPrime [4..1000]) 1
→ ... (\p (z:zs) ->      if p z then z:filter p zs
      else filter p zs) isPrime [4..1000]...
→ ...let p=isPrime in (\(z:zs) -> if p z then z:filter p zs
      else filter p zs) [4..1000]...

```

Оценяване в Haskell: пример 2

```

(filter isPrime [4..1000]) !! 1
→ (\(x:xs) n -> xs !! (n-1)) (filter isPrime [4..1000]) 1
→ (\(x:xs) n -> xs !! (n-1)) (filter isPrime [4..1000]) 1
→ ... (\p (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
      else filter p zs) isPrime [4..1000]...
→ ...let p=isPrime in (\(z:zs) -> if p z then z:filter p zs
      else filter p zs) [4..1000]...
→ ...let p=isPrime in (\(z:zs) -> if p z then z:filter p zs
      else filter p zs) (4:[5..1000]))...

```

Оценяване в Haskell: пример 2

```

(filter isPrime [4..1000]) !! 1
→ (\(x:xs) n -> xs !! (n-1)) (filter isPrime [4..1000]) 1
→ (\(x:xs) n -> xs !! (n-1)) (filter isPrime [4..1000]) 1
→ ... (\p (z:zs) ->      if p z then z:filter p zs
      else filter p zs) isPrime [4..1000]...
→ ...let p=isPrime in (\(z:zs) -> if p z then z:filter p zs
      else filter p zs) [4..1000]...
→ ...let p=isPrime in (\(z:zs) -> if p z then z:filter p zs
      else filter p zs) (4:[5..1000]))...
→ ...let p=isPrime; z=4; zs=[5..1000] in
      if p z then z:filter p zs else filter p zs...

```

Оценяване в Haskell: пример 2

```

(filter isPrime [4..1000]) !! 1
→ (\(x:xs) n -> xs !! (n-1)) (filter isPrime [4..1000]) 1
→ (\(x:xs) n -> xs !! (n-1)) (filter isPrime [4..1000]) 1
→ ... (\p (z:zs) ->      if p z then z:filter p zs
                                     else filter p zs) isPrime [4..1000]...
→ ...let p=isPrime in (\(z:zs) -> if p z then z:filter p zs
                                     else filter p zs) [4..1000]...
→ ...let p=isPrime in (\(z:zs) -> if p z then z:filter p zs
                                     else filter p zs) (4:[5..1000]))...
→ ...let p=isPrime; z=4; zs=[5..1000] in
    if p z then z:filter p zs else filter p zs...
→ ...let p=isPrime; z=4; zs=[5..1000] in
    if False then z:filter p zs else filter p zs...

```

Оценяване в Haskell: пример 2

→ ... (\p (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
else filter p zs) isPrime [5..1000]...

Оценяване в Haskell: пример 2

$\rightarrow \dots \underline{(\backslash p (z:zs) \rightarrow \text{if } p \text{ } z \text{ then } z:\text{filter } p \text{ } zs \text{ else filter } p \text{ } zs) \text{ isPrime } [5..1000] \dots}$
 $\rightarrow \dots \text{let } p=\text{isPrime} \text{ in } \underline{(\backslash(z:zs) \rightarrow \text{if } p \text{ } z \text{ then } z:\text{filter } p \text{ } zs \text{ else filter } p \text{ } zs) (5:[6..1000]) \dots}$

Оценяване в Haskell: пример 2

- ... (\p (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
else filter p zs) isPrime [5..1000]...
- ...let p=isPrime in (\ (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
else filter p zs) (5:[6..1000])...
- ...let p=isPrime; z=5; zs=[6..1000] in
if p z then z:filter p zs else filter p zs...

Оценяване в Haskell: пример 2

- ... (\p (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
else filter p zs) isPrime [5..1000]...
- ...let p=isPrime in (\ (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
else filter p zs) (5:[6..1000])...
- ...let p=isPrime; z=5; zs=[6..1000] in
if p z then z:filter p zs else filter p zs...
- ...let p=isPrime; z=5; zs=[6..1000] in
if True then z:filter p zs else filter p zs...

Оценяване в Haskell: пример 2

- ... (\p (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
else filter p zs) isPrime [5..1000]...
- ...let p=isPrime in (\ (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
else filter p zs) (5:[6..1000])...
- ...let p=isPrime; z=5; zs=[6..1000] in
if p z then z:filter p zs else filter p zs...
- ...let p=isPrime; z=5; zs=[6..1000] in
if True then z:filter p zs else filter p zs...
- (\ (x:xs) n -> xs !! (n-1)) (5:filter isPrime [6..1000]) 1

Оценяване в Haskell: пример 2

```

→ ... (\p (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
           else filter p zs) isPrime [5..1000]...
→ ...let p=isPrime in (\ (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
           else filter p zs) (5:[6..1000])...
→ ...let p=isPrime; z=5; zs=[6..1000] in
   if p z then z:filter p zs else filter p zs...
→ ...let p=isPrime; z=5; zs=[6..1000] in
   if True then z:filter p zs else filter p zs...
→ (\ (x:xs) n -> xs !! (n-1)) (5:filter isPrime [6..1000]) 1
→ let xs=filter isPrime [6..1000] in (\ n -> xs !! (n-1)) 1

```

Оценяване в Haskell: пример 2

```

→ ... (\p (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
           else filter p zs) isPrime [5..1000]...
→ ...let p=isPrime in (\ (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
           else filter p zs) (5:[6..1000])...
→ ...let p=isPrime; z=5; zs=[6..1000] in
   if p z then z:filter p zs else filter p zs...
→ ...let p=isPrime; z=5; zs=[6..1000] in
   if True then z:filter p zs else filter p zs...
→ (\ (x:xs) n -> xs !! (n-1)) (5:filter isPrime [6..1000]) 1
→ let xs=filter isPrime [6..1000] in (\ n -> xs !! (n-1)) 1
→ let xs=filter isPrime [6..1000]; n=1 in xs !! (n-1)

```

Оценяване в Haskell: пример 2

```

→ ... (\p (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
                  else filter p zs) isPrime [5..1000]...
→ ...let p=isPrime in (\ (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
                        else filter p zs) (5:[6..1000])...
→ ...let p=isPrime; z=5; zs=[6..1000] in
    if p z then z:filter p zs else filter p zs...
→ ...let p=isPrime; z=5; zs=[6..1000] in
    if True then z:filter p zs else filter p zs...
→ (\ (x:xs) n -> xs !! (n-1)) (5:filter isPrime [6..1000]) 1
→ let xs=filter isPrime [6..1000] in (\ n -> xs !! (n-1)) 1
→ let xs=filter isPrime [6..1000]; n=1 in xs !! (n-1)
→ (\ (y:_) 0 -> y) (filter isPrime [6..1000]) 0

```

Оценяване в Haskell: пример 2

→ ... (\p (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
else filter p zs) isPrime [6..1000]...

Оценяване в Haskell: пример 2

→ ... (\p (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
 else filter p zs) isPrime [6..1000]...
 → ...let p=isPrime in (\ (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
 else filter p zs) (6:[7..1000]))...

Оценяване в Haskell: пример 2

→ ... (\p (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
 else filter p zs) isPrime [6..1000]...

→ ...let p=isPrime in (\ (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
 else filter p zs) (6:[7..1000]))...

→ ...let p=isPrime; z=6; zs=[7..1000] in
 if p z then z:filter p zs else filter p zs...

Оценяване в Haskell: пример 2

- ... (\p (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
else filter p zs) isPrime [6..1000]...
- ...let p=isPrime in (\ (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
else filter p zs) (6:[7..1000]))...
- ...let p=isPrime; z=6; zs=[7..1000] in
if p z then z:filter p zs else filter p zs...
- ...let p=isPrime; z=6; zs=[7..1000] in
if False then z:filter p zs else filter p zs...

Оценяване в Haskell: пример 2

- ... (\p (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
else filter p zs) isPrime [6..1000]...
- ...let p=isPrime in (\ (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
else filter p zs) (6:[7..1000]))...
- ...let p=isPrime; z=6; zs=[7..1000] in
if p z then z:filter p zs else filter p zs...
- ...let p=isPrime; z=6; zs=[7..1000] in
if False then z:filter p zs else filter p zs...
- ... (\p (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
else filter p zs) isPrime [7..1000]...

Оценяване в Haskell: пример 2

- ... (\p (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
else filter p zs) isPrime [6..1000]...
- ...let p=isPrime in (\ (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
else filter p zs) (6:[7..1000]))...
- ...let p=isPrime; z=6; zs=[7..1000] in
if p z then z:filter p zs else filter p zs...
- ...let p=isPrime; z=6; zs=[7..1000] in
if False then z:filter p zs else filter p zs...
- ... (\p (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
else filter p zs) isPrime [7..1000]...
- ...let p=isPrime in (\ (z:zs) -> if p z then z:filter p zs
else filter p zs) (7:[8..1000]))...

Оценяване в Haskell: пример 2

→ ...let p=isPrime; z=7; zs=[8..1000] in
if True then z:filter p zs else filter p zs ...

Оценяване в Haskell: пример 2

```
→ ...let p=isPrime; z=7; zs=[8..1000] in  
    if True then z:filter p zs else filter p zs ...  
→ (\ (y:_) 0 -> y) (7:filter isPrime [8..1000]) 0
```


Оценяване в Haskell: пример 2

```
→ ...let p=isPrime; z=7; zs=[8..1000] in
    if True then z:filter p zs else filter p zs ...
→ (\ (y:_) 0 -> y) (7:filter isPrime [8..1000]) 0
→ let y=7 in y
```

Оценяване в Haskell: пример 2

```

→ ...let p=isPrime; z=7; zs=[8..1000] in
    if True then z:filter p zs else filter p zs ...
→ (\ (y:_) 0 -> y) (7:filter isPrime [8..1000]) 0
→ let y=7 in y
→ 7

```

Потоци в Haskell

- Можем да си мислим, че аргументите в Haskell са **обещания**, които се изпълняват при нужда

Потоци в Haskell

- Можем да си мислим, че аргументите в Haskell са **обещания**, които се изпълняват при нужда
- В частност, $x:xs = (:) x xs$, където

Потоци в Haskell

- Можем да си мислим, че аргументите в Haskell са **обещания**, които се изпълняват при нужда
- В частност, $x:xs = (:) x xs$, където
 - x е обещание за глава

Потоци в Haskell

- Можем да си мислим, че аргументите в Haskell са **обещания**, които се изпълняват при нужда
- В частност, $x:xs = (:) x xs$, където
 - x е обещание за глава
 - xs е обещание за опашка

Потоци в Haskell

- Можем да си мислим, че аргументите в Haskell са **обещания**, които се изпълняват при нужда
- В частност, $x:xs = (:) x xs$, където
 - x е обещание за глава
 - xs е обещание за опашка
- **списъците в Haskell всъщност са потоци!**

Потоци в Haskell

- Можем да си мислим, че аргументите в Haskell са **обещания**, които се изпълняват при нужда
- В частност, $x:xs = (:) x xs$, където
 - x е обещание за глава
 - xs е обещание за опашка
- **списъците в Haskell всъщност са потоци!**
- можем да работим с безкрайни списъци

Потоци в Haskell

- Можем да си мислим, че аргументите в Haskell са **обещания**, които се изпълняват при нужда
- В частност, $x:xs = (:) x xs$, където
 - x е обещание за глава
 - xs е обещание за опашка
- **списъците в Haskell всъщност са потоци!**
- можем да работим с безкрайни списъци
 - `ones = 1 : ones`

Потоци в Haskell

- Можем да си мислим, че аргументите в Haskell са **обещания**, които се изпълняват при нужда
- В частност, $x:xs = (:) x xs$, където
 - x е обещание за глава
 - xs е обещание за опашка
- **списъците в Haskell всъщност са потоци!**
- можем да работим с безкрайни списъци
 - `ones = 1 : ones`
 - `length ones` $\rightarrow \dots$

Потоци в Haskell

- Можем да си мислим, че аргументите в Haskell са **обещания**, които се изпълняват при нужда
- В частност, $x:xs = (:) x xs$, където
 - x е обещание за глава
 - xs е обещание за опашка
- **списъците в Haskell всъщност са потоци!**
- можем да работим с безкрайни списъци
 - $ones = 1 : ones$
 - `length ones` $\rightarrow \dots$
 - `take 5 ones` $\rightarrow [1,1,1,1,1]$

Генериране на безкрайни списъци

- $[a..] \rightarrow [a, a + 1, a + 2, \dots]$
- Примери:
 - `nats = [0..]`
 - `take 5 [0..] → [0,1,2,3,4]`
 - `take 26 ['a'..] → "abcdefghijklmnopqrstuvwxyz"`
- Синтактична захар за `enumFrom from`

Генериране на безкрайни списъци

- $[a..] \rightarrow [a, a + 1, a + 2, \dots]$
- Примери:
 - `nats = [0..]`
 - `take 5 [0..] → [0,1,2,3,4]`
 - `take 26 ['a'..] → "abcdefghijklmnopqrstuvwxy"`
- Синтактична захар за `enumFrom from`
- $[a, a + \Delta x ..] \rightarrow [a, a + \Delta x, a + 2\Delta x, \dots,]$
- Примери:
 - `evens = [0,2..]`
 - `take 5 evens → [0,2,4,6,8]`
 - `take 7 ['a','e'..] → "aeimquy"`
- Синтактична захар за `enumFromThen from then`

Генериране на безкрайни списъци

- `repeat :: a -> [a]`

Генериране на безкрайни списъци

- `repeat` :: `a -> [a]`
 - създава безкрайния списък `[x,x,...]`

Генериране на безкрайни списъци

- `repeat` :: `a -> [a]`
 - създава безкрайния списък `[x,x,...]`
 - `repeat x = x : repeat x`

Генериране на безкрайни списъци

- `repeat` $:: a \rightarrow [a]$
 - създава безкрайния списък `[x,x,...]`
 - `repeat x = x : repeat x`
 - `replicate n x = take n (repeat x)`

Генериране на безкрайни списъци

- `repeat` $:: a \rightarrow [a]$
 - създава безкрайния списък `[x,x,...]`
 - `repeat x = x : repeat x`
 - `replicate n x = take n (repeat x)`
- `cycle` $:: [a] \rightarrow [a]$

Генериране на безкрайни списъци

- `repeat` `:: a -> [a]`
 - създава безкрайния списък `[x,x,...]`
 - `repeat x = x : repeat x`
 - `replicate n x = take n (repeat x)`
- `cycle` `:: [a] -> [a]`
 - `cycle [1,2,3] -> [1,2,3,1,2,3,...]`

Генериране на безкрайни списъци

- `repeat` `:: a -> [a]`
 - създава безкрайния списък `[x,x,...]`
 - `repeat x = x : repeat x`
 - `replicate n x = take n (repeat x)`
- `cycle` `:: [a] -> [a]`
 - `cycle [1,2,3] → [1,2,3,1,2,3,...]`
 - `cycle 1 = 1 ++ cycle 1`

Генериране на безкрайни списъци

- `repeat :: a -> [a]`
 - създава безкрайния списък `[x,x,...]`
 - `repeat x = x : repeat x`
 - `replicate n x = take n (repeat x)`
- `cycle :: [a] -> [a]`
 - `cycle [1,2,3] → [1,2,3,1,2,3,...]`
 - `cycle 1 = 1 ++ cycle 1`
 - създава безкраен списък повтарайки подадения (краен) списък

Генериране на безкрайни списъци

- `repeat :: a -> [a]`
 - създава безкрайния списък `[x,x,...]`
 - `repeat x = x : repeat x`
 - `replicate n x = take n (repeat x)`
- `cycle :: [a] -> [a]`
 - `cycle [1,2,3] → [1,2,3,1,2,3,...]`
 - `cycle 1 = 1 ++ cycle 1`
 - създава безкраен списък повтарайки подадения (краен) списък
- `iterate :: (a -> a) -> a -> [a]`

Генериране на безкрайни списъци

- `repeat :: a -> [a]`
 - създава безкрайния списък `[x,x,...]`
 - `repeat x = x : repeat x`
 - `replicate n x = take n (repeat x)`
- `cycle :: [a] -> [a]`
 - `cycle [1,2,3] → [1,2,3,1,2,3,...]`
 - `cycle 1 = 1 ++ cycle 1`
 - създава безкраен списък повтарайки подадения (краен) списък
- `iterate :: (a -> a) -> a -> [a]`
 - `iterate f z` създава безкрайния списък `[z,f(z),f(f(z)),...]`

Генериране на безкрайни списъци

- `repeat` `:: a -> [a]`
 - създава безкрайния списък `[x,x,...]`
 - `repeat x = x : repeat x`
 - `replicate n x = take n (repeat x)`
- `cycle` `:: [a] -> [a]`
 - `cycle [1,2,3] -> [1,2,3,1,2,3,...]`
 - `cycle 1 = 1 ++ cycle 1`
 - създава безкраен списък повтарайки подадения (краен) списък
- `iterate` `:: (a -> a) -> a -> [a]`
 - `iterate f z` създава безкрайния списък `[z,f(z),f(f(z)),...]`
 - `iterate f z = z : iterate f (f z)`

Отделяне на безкрайни списъци

Отделянето на списъци работи и за безкрайни списъци.

Отделяне на безкрайни списъци

Отделянето на списъци работи и за безкрайни списъци.

- `oddSquares = ?`

Отделяне на безкрайни списъци

Отделянето на списъци работи и за безкрайни списъци.

- `oddSquares = [x^2 | x <- [1,3..]]`

Отделяне на безкрайни списъци

Отделянето на списъци работи и за безкрайни списъци.

- `oddSquares = [x^2 | x <- [1,3..]]`
- `twins = ?`

Отделяне на безкрайни списъци

Отделянето на списъци работи и за безкрайни списъци.

- `oddSquares = [x^2 | x <- [1,3..]]`
- `twins = [(x,x+2) | x <- [1..], prime x, prime (x+2)]`

Отделяне на безкрайни списъци

Отделянето на списъци работи и за безкрайни списъци.

- `oddSquares = [x^2 | x <- [1,3..]]`
- `twins = [(x,x+2) | x <- [1..], prime x, prime (x+2)]`
- `pairs = ?`

Отделяне на безкрайни списъци

Отделянето на списъци работи и за безкрайни списъци.

- `oddSquares = [x^2 | x <- [1,3..]]`
- `twins = [(x,x+2) | x <- [1..], prime x, prime (x+2)]`
- `pairs = [(x,y) | x <- [0..], y <- [0..x - 1]]`

Отделяне на безкрайни списъци

Отделянето на списъци работи и за безкрайни списъци.

- `oddSquares = [x^2 | x <- [1,3..]]`
- `twins = [(x,x+2) | x <- [1..], prime x, prime (x+2)]`
- `pairs = [(x,y) | x <- [0..], y <- [0..x - 1]]`
- `pythagoreanTriples = ?`

Отделяне на безкрайни списъци

Отделянето на списъци работи и за безкрайни списъци.

- `oddSquares = [x^2 | x <- [1,3..]]`
- `twins = [(x,x+2) | x <- [1..], prime x, prime (x+2)]`
- `pairs = [(x,y) | x <- [0..], y <- [0..x - 1]]`
- `pythagoreanTriples = [(a,b,c) | c <- [1..],
b <- [1..c-1],
a <- [1..b-1],
a^2 + b^2 == c^2]`

Функции от по-висок ред над безкрайни списъци

Повечето функции от по-висок ред работят и над безкрайни списъци!

- `powers2 = 1 : map (*2) powers2`

Функции от по-висок ред над безкрайни списъци

Повечето функции от по-висок ред работят и над безкрайни списъци!

- `powers2 = 1 : map (*2) powers2`
- `notdiv k = filter (\x -> x `mod` k > 0) [1..]`

Функции от по-висок ред над безкрайни списъци

Повечето функции от по-висок ред работят и над безкрайни списъци!

- `powers2 = 1 : map (*2) powers2`
- `notdiv k = filter (\x -> x `mod` k > 0) [1..]`
- `fibs = 0:1:zipWith (+) fibs (tail fibs)`

Функции от по-висок ред над безкрайни списъци

Повечето функции от по-висок ред работят и над безкрайни списъци!

- `powers2 = 1 : map (*2) powers2`
- `notdiv k = filter (\x -> x `mod` k > 0) [1..]`
- `fibs = 0:1:zipWith (+) fibs (tail fibs)`
- `foldr (+) 0 [1..] → ?`

Функции от по-висок ред над безкрайни списъци

Повечето функции от по-висок ред работят и над безкрайни списъци!

- `powers2 = 1 : map (*2) powers2`
- `notdiv k = filter (\x -> x `mod` k > 0) [1..]`
- `fibs = 0:1:zipWith (+) fibs (tail fibs)`
- `foldr (+) 0 [1..] → ...`

Функции от по-висок ред над безкрайни списъци

Повечето функции от по-висок ред работят и над безкрайни списъци!

- `powers2 = 1 : map (*2) powers2`
- `notdiv k = filter (\x -> x `mod` k > 0) [1..]`
- `fibs = 0:1:zipWith (+) fibs (tail fibs)`
- `foldr (+) 0 [1..] → ...`
 - **Внимание:** `foldr` не работи над безкрайни списъци с операции, които изискват оценка на десния си аргумент!

Функции от по-висок ред над безкрайни списъци

Повечето функции от по-висок ред работят и над безкрайни списъци!

- `powers2 = 1 : map (*2) powers2`
- `notdiv k = filter (\x -> x `mod` k > 0) [1..]`
- `fibs = 0:1:zipWith (+) fibs (tail fibs)`
- `foldr (+) 0 [1..] → ...`
 - **Внимание:** `foldr` не работи над безкрайни списъци с операции, които изискват оценка на десния си аргумент!
 - `triplets = iterate (map (+3)) [3,2,1]`

Функции от по-висок ред над безкрайни списъци

Повечето функции от по-висок ред работят и над безкрайни списъци!

- `powers2 = 1 : map (*2) powers2`
- `notdiv k = filter (\x -> x `mod` k > 0) [1..]`
- `fibs = 0:1:zipWith (+) fibs (tail fibs)`
- `foldr (+) 0 [1..] → ...`
 - **Внимание:** `foldr` не работи над безкрайни списъци с операции, които изискват оценка на десния си аргумент!
 - `triplets = iterate (map (+3)) [3,2,1]`
 - `take 3 triplets → [[3,2,1],[6,5,4],[9,8,7]]`

Функции от по-висок ред над безкрайни списъци

Повечето функции от по-висок ред работят и над безкрайни списъци!

- `powers2 = 1 : map (*2) powers2`
- `notdiv k = filter (\x -> x `mod` k > 0) [1..]`
- `fibs = 0:1:zipWith (+) fibs (tail fibs)`
- `foldr (+) 0 [1..] → ...`
 - **Внимание:** `foldr` не работи над безкрайни списъци с операции, които изискват оценка на десния си аргумент!
 - `triplets = iterate (map (+3)) [3,2,1]`
 - `take 3 triplets → [[3,2,1],[6,5,4],[9,8,7]]`
 - `take 5 (foldr (++) [] triplets) → ?`

Функции от по-висок ред над безкрайни списъци

Повечето функции от по-висок ред работят и над безкрайни списъци!

- `powers2 = 1 : map (*2) powers2`
- `notdiv k = filter (\x -> x `mod` k > 0) [1..]`
- `fibs = 0:1:zipWith (+) fibs (tail fibs)`
- `foldr (+) 0 [1..] → ...`
 - **Внимание:** `foldr` не работи над безкрайни списъци с операции, които изискват оценка на десния си аргумент!
 - `triplets = iterate (map (+3)) [3,2,1]`
 - `take 3 triplets → [[3,2,1],[6,5,4],[9,8,7]]`
 - `take 5 (foldr (++) [] triplets) → [3,2,1,6,5]`

Функции от по-висок ред над безкрайни списъци

Повечето функции от по-висок ред работят и над безкрайни списъци!

- `powers2 = 1 : map (*2) powers2`
- `notdiv k = filter (\x -> x `mod` k > 0) [1..]`
- `fibs = 0:1:zipWith (+) fibs (tail fibs)`
- `foldr (+) 0 [1..] → ...`
 - **Внимание:** `foldr` не работи над безкрайни списъци с операции, които изискват оценка на десния си аргумент!
 - `triplets = iterate (map (+3)) [3,2,1]`
 - `take 3 triplets → [[3,2,1],[6,5,4],[9,8,7]]`
 - `take 5 (foldr (++) [] triplets) → [3,2,1,6,5]`
 - `take 5 (foldl (++) [] triplets) → ?`

Функции от по-висок ред над безкрайни списъци

Повечето функции от по-висок ред работят и над безкрайни списъци!

- `powers2 = 1 : map (*2) powers2`
- `notdiv k = filter (\x -> x `mod` k > 0) [1..]`
- `fibs = 0:1:zipWith (+) fibs (tail fibs)`
- `foldr (+) 0 [1..] → ...`
 - **Внимание:** `foldr` не работи над безкрайни списъци с операции, които изискват оценка на десния си аргумент!
 - `triplets = iterate (map (+3)) [3,2,1]`
 - `take 3 triplets → [[3,2,1],[6,5,4],[9,8,7]]`
 - `take 5 (foldr (++) [] triplets) → [3,2,1,6,5]`
 - `take 5 (foldl (++) [] triplets) → ...`

Функции от по-висок ред над безкрайни списъци

Повечето функции от по-висок ред работят и над безкрайни списъци!

- `powers2 = 1 : map (*2) powers2`
- `notdiv k = filter (\x -> x `mod` k > 0) [1..]`
- `fibs = 0:1:zipWith (+) fibs (tail fibs)`
- `foldr (+) 0 [1..] → ...`
 - **Внимание:** `foldr` не работи над безкрайни списъци с операции, които изискват оценка на десния си аргумент!
 - `triplets = iterate (map (+3)) [3,2,1]`
 - `take 3 triplets → [[3,2,1],[6,5,4],[9,8,7]]`
 - `take 5 (foldr (++) [] triplets) → [3,2,1,6,5]`
 - `take 5 (foldl (++) [] triplets) → ...`
 - `foldl` не може да работи с безкрайни списъци!

Апликация

- Операцията “апликация” се дефинира с $f \circ x = f \ x$

Апликация

- Операцията “апликация” се дефинира с $f \circ x = f \ x$
- За какво може да бъде полезна?

Апликация

- Операцията “апликация” се дефинира с $f \$ x = f x$
- За какво може да бъде полезна?
- Операцията $\$$ е с най-нисък приоритет и е дясноасоциативна

Апликация

- Операцията “апликация” се дефинира с $f \$ x = f x$
- За какво може да бъде полезна?
- Операцията $\$$ е с най-нисък приоритет и е дясноасоциативна
 - за разлика от прилагането на функции, което е с най-висок приоритет и лявоасоциативно

Апликация

- Операцията “апликация” се дефинира с $f \$ x = f x$
- За какво може да бъде полезна?
- Операцията $\$$ е с най-нисък приоритет и е дясноасоциативна
 - за разлика от прилагането на функции, което е с най-висок приоритет и лявоасоциативно
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно

Апликация

- Операцията “апликация” се дефинира с $f \$ x = f x$
- За какво може да бъде полезна?
- Операцията $\$$ е с най-нисък приоритет и е дясноасоциативна
 - за разлика от прилагането на функции, което е с най-висок приоритет и лявоасоциативно
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $(\dots ((f x_1) x_2) \dots x_n) = f x_1 x_2 \dots x_n$

Апликация

- Операцията “апликация” се дефинира с $f \$ x = f x$
- За какво може да бъде полезна?
- Операцията $\$$ е с най-нисък приоритет и е дясноасоциативна
 - за разлика от прилагането на функции, което е с най-висок приоритет и лявоасоциативно
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $(\dots ((f x_1) x_2) \dots x_n) = f x_1 x_2 \dots x_n$
- $f_1 (f_2 \dots (f_n x) \dots) = f_1 \$ f_2 \$ \dots \$ f_n \$ x$

Апликация

- Операцията “апликация” се дефинира с $f \$ x = f x$
- За какво може да бъде полезна?
- Операцията $\$$ е с най-нисък приоритет и е дясноасоциативна
 - за разлика от прилагането на функции, което е с най-висок приоритет и лявоасоциативно
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $(\dots ((f x_1) x_2) \dots x_n) = f x_1 x_2 \dots x_n$
- $f_1 (f_2 \dots (f_n x) \dots) = f_1 \$ f_2 \$ \dots \$ f_n \$ x$
- Примери:

Апликация

- Операцията “апликация” се дефинира с $f \$ x = f x$
- За какво може да бъде полезна?
- Операцията $\$$ е с най-нисък приоритет и е дясноасоциативна
 - за разлика от прилагането на функции, което е с най-висок приоритет и лявоасоциативно
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $(\dots ((f x_1) x_2) \dots x_n) = f x_1 x_2 \dots x_n$
- $f_1 (f_2 \dots (f_n x) \dots) = f_1 \$ f_2 \$ \dots \$ f_n \$ x$
- Примери:
 - `head (tail (take 5 (drop 7 1)))`

Апликация

- Операцията “апликация” се дефинира с $f \$ x = f x$
- За какво може да бъде полезна?
- Операцията $\$$ е с най-нисък приоритет и е дясноасоциативна
 - за разлика от прилагането на функции, което е с най-висок приоритет и лявоасоциативно
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $(\dots ((f x_1) x_2) \dots x_n) = f x_1 x_2 \dots x_n$
- $f_1 (f_2 \dots (f_n x) \dots) = f_1 \$ f_2 \$ \dots \$ f_n \$ x$
- Примери:
 - `head $ tail $ take 5 $ drop 7 $ l`

Апликация

- Операцията “апликация” се дефинира с $f \$ x = f x$
- За какво може да бъде полезна?
- Операцията $\$$ е с най-нисък приоритет и е дясноасоциативна
 - за разлика от прилагането на функции, което е с най-висок приоритет и лявоасоциативно
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $(\dots ((f x_1) x_2) \dots x_n) = f x_1 x_2 \dots x_n$
- $f_1 (f_2 \dots (f_n x) \dots) = f_1 \$ f_2 \$ \dots \$ f_n \$ x$
- Примери:
 - `head $ tail $ take 5 $ drop 7 $ 1`
 - `sum (map (^2) (filter odd [1..10]))`

Апликация

- Операцията “апликация” се дефинира с $f \$ x = f x$
- За какво може да бъде полезна?
- Операцията $\$$ е с най-нисък приоритет и е дясноасоциативна
 - за разлика от прилагането на функции, което е с най-висок приоритет и лявоасоциативно
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $(\dots ((f x_1) x_2) \dots x_n) = f x_1 x_2 \dots x_n$
- $f_1 (f_2 \dots (f_n x) \dots) = f_1 \$ f_2 \$ \dots \$ f_n \$ x$
- Примери:
 - `head $ tail $ take 5 $ drop 7 $ 1`
 - `sum $ map (~2) $ filter odd $ [1..10]`

Апликация

- Операцията “апликация” се дефинира с $f \$ x = f x$
- За какво може да бъде полезна?
- Операцията $\$$ е с най-нисък приоритет и е дясноасоциативна
 - за разлика от прилагането на функции, което е с най-висок приоритет и лявоасоциативно
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $(\dots ((f x_1) x_2) \dots x_n) = f x_1 x_2 \dots x_n$
- $f_1 (f_2 \dots (f_n x) \dots) = f_1 \$ f_2 \$ \dots \$ f_n \$ x$
- Примери:
 - `head $ tail $ take 5 $ drop 7 $ 1`
 - `sum $ map (~2) $ filter odd $ [1..10]`
 - `map ($2) [(+2), (3~), (*5)] → ?`

Апликация

- Операцията “апликация” се дефинира с $f \$ x = f x$
- За какво може да бъде полезна?
- Операцията $\$$ е с най-нисък приоритет и е дясноасоциативна
 - за разлика от прилагането на функции, което е с най-висок приоритет и лявоасоциативно
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $(\dots ((f x_1) x_2) \dots x_n) = f x_1 x_2 \dots x_n$
- $f_1 (f_2 \dots (f_n x) \dots) = f_1 \$ f_2 \$ \dots \$ f_n \$ x$
- Примери:
 - `head $ tail $ take 5 $ drop 7 $ 1`
 - `sum $ map (~2) $ filter odd $ [1..10]`
 - `map ($2) [(+2), (3~), (*5)] → [4,9,10]`

Композиция

- $(f \circ g) x = f (g x)$ — операция “композиция”

Композиция

- $(f \circ g) x = f (g x)$ — операция “композиция”
- с най-висок приоритет, дясноасоциативна

Композиция

- $(f \circ g) x = f (g x)$ — операция “композиция”
- с най-висок приоритет, дясноасоциативна
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно

Композиция

- $(f \cdot g) x = f (g x)$ — операция “композиция”
- с най-висок приоритет, дясноасоциативна
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $f_1 (f_2 \dots (f_n x) \dots) = f_1 \cdot f_2 \cdot \dots \cdot f_n \$ x$

Композиция

- $(f \cdot g) x = f (g x)$ — операция “композиция”
- с най-висок приоритет, дясноасоциативна
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $f_1 (f_2 \dots (f_n x) \dots) = f_1 \cdot f_2 \cdot \dots \cdot f_n \$ x$
- Примери:

Композиция

- $(f . g) x = f (g x)$ — операция “композиция”
- с най-висок приоритет, дясноасоциативна
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $f_1 (f_2 \dots (f_n x) \dots) = f_1 . f_2 . \dots . f_n \$ x$
- Примери:
 - `sublist n m l = take m (drop n l)`

Композиция

- $(f . g) x = f (g x)$ — операция “композиция”
- с най-висок приоритет, дясноасоциативна
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $f_1 (f_2 \dots (f_n x) \dots) = f_1 . f_2 . \dots . f_n \$ x$
- Примери:
 - `sublist n m = take m . drop n`

Композиция

- $(f . g) x = f (g x)$ — операция “композиция”
- с най-висок приоритет, дясноасоциативна
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $f_1 (f_2 \dots (f_n x) \dots) = f_1 . f_2 . \dots . f_n \$ x$
- Примери:
 - `sublist n m = take m . drop n`
 - `sumOddSquares 1 = sum (map (^2) (filter odd 1))`

Композиция

- $(f \ . \ g) \ x = f \ (g \ x)$ — операция “композиция”
- с най-висок приоритет, дясноасоциативна
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $f_1 \ (f_2 \ \dots \ (f_n \ x) \ \dots) = f_1 \ . \ f_2 \ . \ \dots \ . \ f_n \ \$ \ x$
- Примери:
 - `sublist n m = take m . drop n`
 - `sumOddSquares = sum . map (^2) . filter odd`

Композиция

- $(f . g) x = f (g x)$ — операция “композиция”
- с най-висок приоритет, дясноасоциативна
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $f_1 (f_2 \dots (f_n x) \dots) = f_1 . f_2 . \dots . f_n \$ x$
- Примери:
 - `sublist n m = take m . drop n`
 - `sumOddSquares = sum . map (^2) . filter odd`
 - `repeated n f x = foldr ($) x (replicate n f)`

Композиция

- $(f \ . \ g) \ x = f \ (g \ x)$ — операция “композиция”
- с най-висок приоритет, дясноасоциативна
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $f_1 \ (f_2 \ \dots \ (f_n \ x) \ \dots) = f_1 \ . \ f_2 \ . \ \dots \ . \ f_n \ \$ \ x$
- Примери:
 - `sublist n m = take m . drop n`
 - `sumOddSquares = sum . map (^2) . filter odd`
 - `repeated n f x = foldr ($) x (replicate n f)`
 - `repeated n f = foldr (.) id (replicate n f)`

Композиция

- $(f \ . \ g) \ x = f \ (g \ x)$ — операция “композиция”
- с най-висок приоритет, дясноасоциативна
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $f_1 \ (f_2 \ \dots \ (f_n \ x) \ \dots) = f_1 \ . \ f_2 \ . \ \dots \ . \ f_n \ \$ \ x$
- Примери:
 - `sublist n m = take m . drop n`
 - `sumOddSquares = sum . map (^2) . filter odd`
 - `repeated n f x = foldr ($) x (replicate n f)`
 - `repeated n f = foldr (.) id (replicate n f)`
 - `repeated n f = foldr (.) id ((replicate n) f)`

Композиция

- $(f \ . \ g) \ x = f \ (g \ x)$ — операция “композиция”
- с най-висок приоритет, дясноасоциативна
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $f_1 \ (f_2 \ \dots \ (f_n \ x) \ \dots) = f_1 \ . \ f_2 \ . \ \dots \ . \ f_n \ \$ \ x$
- Примери:
 - `sublist n m = take m . drop n`
 - `sumOddSquares = sum . map (^2) . filter odd`
 - `repeated n f x = foldr ($) x (replicate n f)`
 - `repeated n f = foldr (.) id (replicate n f)`
 - `repeated n f = foldr (.) id ((replicate n) f)`
 - `repeated n = foldr (.) id . replicate n`

Композиция

- $(f \ . \ g) \ x = f \ (g \ x)$ — операция “композиция”
- с най-висок приоритет, дясноасоциативна
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $f_1 \ (f_2 \ \dots \ (f_n \ x) \ \dots) = f_1 \ . \ f_2 \ . \ \dots \ . \ f_n \ \$ \ x$
- Примери:
 - `sublist n m = take m . drop n`
 - `sumOddSquares = sum . map (^2) . filter odd`
 - `repeated n f x = foldr ($) x (replicate n f)`
 - `repeated n f = foldr (.) id (replicate n f)`
 - `repeated n f = foldr (.) id ((replicate n) f)`
 - `repeated n = foldr (.) id . replicate n`
 - `repeated n = (foldr (.) id .) (replicate n)`

Композиция

- $(f \ . \ g) \ x = f \ (g \ x)$ — операция “композиция”
- с най-висок приоритет, дясноасоциативна
- Може да бъде използвана за спестяване на скоби вложени надясно
- $f_1 \ (f_2 \ \dots \ (f_n \ x) \ \dots) = f_1 \ . \ f_2 \ . \ \dots \ . \ f_n \ \$ \ x$
- Примери:
 - `sublist n m = take m . drop n`
 - `sumOddSquares = sum . map (^2) . filter odd`
 - `repeated n f x = foldr ($) x (replicate n f)`
 - `repeated n f = foldr (.) id (replicate n f)`
 - `repeated n f = foldr (.) id ((replicate n) f)`
 - `repeated n = foldr (.) id . replicate n`
 - `repeated n = (foldr (.) id .) (replicate n)`
 - `repeated = (foldr (.) id .) . replicate`

Безточково (point-free) програмиране

С помощта на операциите $\$$ и $.$ можем да дефинираме функции чрез директно използване на други функции.

Безточково (point-free) програмиране

С помощта на операциите $\$$ и $.$ можем да дефинираме функции чрез директно използване на други функции.

Този стил се нарича **безточково програмиране**.

Безточково (point-free) програмиране

С помощта на операциите \$ и . можем да дефинираме функции чрез директно използване на други функции.

Този стил се нарича **безточково програмиране**.

Пример 1:

- `g 1 = filter (\f -> f 2 > 3) 1`

Безточково (point-free) програмиране

С помощта на операциите `$` и `.` можем да дефинираме функции чрез директно използване на други функции.

Този стил се нарича **безточково програмиране**.

Пример 1:

- `g 1 = filter (\f -> f 2 > 3) 1`
- `g = filter (\f -> f $ 2 > 3)`

Безточково (point-free) програмиране

С помощта на операциите \$ и . можем да дефинираме функции чрез директно използване на други функции.

Този стил се нарича **безточково програмиране**.

Пример 1:

- `g 1 = filter (\f -> f 2 > 3) 1`
- `g = filter (\f -> f $ 2 > 3)`
- `g = filter (\f -> (>3) (($2) f))`

Безточково (point-free) програмиране

С помощта на операциите \$ и . можем да дефинираме функции чрез директно използване на други функции.

Този стил се нарича **безточково програмиране**.

Пример 1:

- `g 1 = filter (\f -> f 2 > 3) 1`
- `g = filter (\f -> f $ 2 > 3)`
- `g = filter (\f -> (>3) (($2) f))`
- `g = filter $ (>3) . ($2)`

Безточково (point-free) програмиране

С помощта на операциите `$` и `.` можем да дефинираме функции чрез директно използване на други функции.

Този стил се нарича **безточково програмиране**.

Пример 1:

- `g 1 = filter (\f -> f 2 > 3) 1`
- `g = filter (\f -> f $ 2 > 3)`
- `g = filter (\f -> (>3) (($) f))`
- `g = filter $ (>3) . ($2)`

Пример 2:

Безточково (point-free) програмиране

С помощта на операциите \$ и . можем да дефинираме функции чрез директно използване на други функции.

Този стил се нарича **безточково програмиране**.

Пример 1:

- `g 1 = filter (\f -> f 2 > 3) 1`
- `g = filter (\f -> f $ 2 > 3)`
- `g = filter (\f -> (>3) (($) f))`
- `g = filter $ (>3) . ($2)`

Пример 2:

- `split3 11 = map (\x -> map (\f -> filter f x) [(<0), (==0), (>0)]) 11`

Безточково (point-free) програмиране

С помощта на операциите `$` и `.` можем да дефинираме функции чрез директно използване на други функции.

Този стил се нарича **безточково програмиране**.

Пример 1:

- `g 1 = filter (\f -> f 2 > 3) 1`
- `g = filter (\f -> f $ 2 > 3)`
- `g = filter (\f -> (>3) (($) f))`
- `g = filter $ (>3) . ($2)`

Пример 2:

- `split3 11 = map (\x -> map (\f -> filter f x) [(<0),(==0),(>0)]) 11`
- `split3 = map (\x -> map (\f -> flip filter x f) [(<0),(==0),(>0)])`

Безточково (point-free) програмиране

С помощта на операциите \$ и . можем да дефинираме функции чрез директно използване на други функции.

Този стил се нарича **безточково програмиране**.

Пример 1:

- `g 1 = filter (\f -> f 2 > 3) 1`
- `g = filter (\f -> f $ 2 > 3)`
- `g = filter (\f -> (>3) (($) f))`
- `g = filter $ (>3) . ($2)`

Пример 2:

- `split3 ll = map (\x -> map (\f -> filter f x) [(<0),(==0),(>0)]) ll`
- `split3 = map (\x -> map (\f -> flip filter x f) [(<0),(==0),(>0)])`
- `split3 = map (\x -> map (flip filter x) [(<0),(==0),(>0)])`

Безточково (point-free) програмиране

С помощта на операциите \$ и . можем да дефинираме функции чрез директно използване на други функции.

Този стил се нарича **безточково програмиране**.

Пример 1:

- `g 1 = filter (\f -> f 2 > 3) 1`
- `g = filter (\f -> f $ 2 > 3)`
- `g = filter (\f -> (>3) (($2) f))`
- `g = filter $ (>3) . ($2)`

Пример 2:

- `split3 ll = map (\x -> map (\f -> filter f x) [(<0), (==0), (>0)]) ll`
- `split3 = map (\x -> map (\f -> flip filter x f) [(<0), (==0), (>0)])`
- `split3 = map (\x -> map (flip filter x) [(<0), (==0), (>0)])`
- `split3 = map (\x -> flip map [(<0), (==0), (>0)] (flip filter x))`

Безточково (point-free) програмиране

С помощта на операциите \$ и . можем да дефинираме функции чрез директно използване на други функции.

Този стил се нарича **безточково програмиране**.

Пример 1:

- `g 1 = filter (\f -> f 2 > 3) 1`
- `g = filter (\f -> f $ 2 > 3)`
- `g = filter (\f -> (>3) (($2) f))`
- `g = filter $ (>3) . ($2)`

Пример 2:

- `split3 ll = map (\x -> map (\f -> filter f x) [(<0), (==0), (>0)]) ll`
- `split3 = map (\x -> map (\f -> flip filter x f) [(<0), (==0), (>0)])`
- `split3 = map (\x -> map (flip filter x) [(<0), (==0), (>0)])`
- `split3 = map (\x -> flip map [(<0), (==0), (>0)] (flip filter x))`
- `split3 = map (flip map [(<0), (==0), (>0)] . flip filter)`

Безточково (point-free) програмиране

С помощта на операциите \$ и . можем да дефинираме функции чрез директно използване на други функции.

Този стил се нарича **безточково програмиране**.

Пример 1:

- `g 1 = filter (\f -> f 2 > 3) 1`
- `g = filter (\f -> f $ 2 > 3)`
- `g = filter (\f -> (>3) (($2) f))`
- `g = filter $ (>3) . ($2)`

Пример 2:

- `split3 ll = map (\x -> map (\f -> filter f x) [(<0), (==0), (>0)]) ll`
- `split3 = map (\x -> map (\f -> flip filter x f) [(<0), (==0), (>0)])`
- `split3 = map (\x -> map (flip filter x) [(<0), (==0), (>0)])`
- `split3 = map (\x -> flip map [(<0), (==0), (>0)] (flip filter x))`
- `split3 = map (flip map [(<0), (==0), (>0)] . flip filter)`
- `split3 = map $ flip map [(<0), (==0), (>0)] . flip filter`

Безточково (point-free) програмиране

Можем да използваме още функциите:

- `join` $f\ x = f\ x\ x$
- `curry` $f\ x\ y = f\ (x,y)$
- `uncurry` $f\ (x,y) = f\ x\ y$

Безточково (point-free) програмиране

Можем да използваме още функциите:

- `join` $f\ x = f\ x\ x$
- `curry` $f\ x\ y = f\ (x,y)$
- `uncurry` $f\ (x,y) = f\ x\ y$

Пример 3:

- `sorted l = all (\(x,y) -> x <= y) (zip l (tail l))`

Безточково (point-free) програмиране

Можем да използваме още функциите:

- `join` $f\ x = f\ x\ x$
- `curry` $f\ x\ y = f\ (x,y)$
- `uncurry` $f\ (x,y) = f\ x\ y$

Пример 3:

- `sorted l = all (\(x,y) -> x <= y) (zip l (tail l))`
- `sorted l = all (\(x,y) -> (<=) x y) ((zip l . tail) l)`

Безточково (point-free) програмиране

Можем да използваме още функциите:

- `join` $f\ x = f\ x\ x$
- `curry` $f\ x\ y = f\ (x,y)$
- `uncurry` $f\ (x,y) = f\ x\ y$

Пример 3:

- `sorted l = all (\(x,y) -> x <= y) (zip l (tail l))`
- `sorted l = all (\(x,y) -> (<=) x y) ((zip l . tail) l)`
- `sorted l = all (uncurry (<=)) ((. tail) (zip l) l)`

Безточково (point-free) програмиране

Можем да използваме още функциите:

- `join` $f\ x = f\ x\ x$
- `curry` $f\ x\ y = f\ (x,y)$
- `uncurry` $f\ (x,y) = f\ x\ y$

Пример 3:

- `sorted l = all (\(x,y) -> x <= y) (zip l (tail l))`
- `sorted l = all (\(x,y) -> (<=) x y) ((zip l . tail) l)`
- `sorted l = all (uncurry (<=)) ((. tail) (zip l) l)`
- `sorted l = all (uncurry (<=)) ((. tail) . zip) l l)`

Безточково (point-free) програмиране

Можем да използваме още функциите:

- `join` $f\ x = f\ x\ x$
- `curry` $f\ x\ y = f\ (x,y)$
- `uncurry` $f\ (x,y) = f\ x\ y$

Пример 3:

- `sorted l = all (\(x,y) -> x <= y) (zip l (tail l))`
- `sorted l = all (\(x,y) -> (<=) x y) ((zip l . tail) l)`
- `sorted l = all (uncurry (<=)) ((. tail) (zip l) l)`
- `sorted l = all (uncurry (<=)) ((. tail) . zip) l l)`
- `sorted l = all (uncurry (<=)) (join ((. tail) . zip) l)`

Безточково (point-free) програмиране

Можем да използваме още функциите:

- `join` $f\ x = f\ x\ x$
- `curry` $f\ x\ y = f\ (x,y)$
- `uncurry` $f\ (x,y) = f\ x\ y$

Пример 3:

- `sorted l = all (\(x,y) -> x <= y) (zip l (tail l))`
- `sorted l = all (\(x,y) -> (<=) x y) ((zip l . tail) l)`
- `sorted l = all (uncurry (<=)) ((. tail) (zip l) l)`
- `sorted l = all (uncurry (<=)) ((. tail) . zip) l l)`
- `sorted l = all (uncurry (<=)) (join ((. tail) . zip) l)`
- `sorted = all (uncurry (<=)) . join ((. tail) . zip)`

Безточково (point-free) програмиране

Пример 4:

- `checkMatrix k m = all (\r -> any (\x -> mod k x > 0)) m`

Безточково (point-free) програмиране

Пример 4:

- `checkMatrix k m = all (\r -> any (\x -> mod k x > 0)) m`
- `checkMatrix k = all (\r -> any (\x -> mod k x > 0) r)`

Безточково (point-free) програмиране

Пример 4:

- `checkMatrix k m = all (\r -> any (\x -> mod k x > 0)) m`
- `checkMatrix k = all (\r -> any (\x -> mod k x > 0) r)`
- `checkMatrix k = all (\r -> any (\x -> (>0) ((mod k) x)))`

Безточково (point-free) програмиране

Пример 4:

- `checkMatrix k m = all (\r -> any (\x -> mod k x > 0)) m`
- `checkMatrix k = all (\r -> any (\x -> mod k x > 0) r)`
- `checkMatrix k = all (\r -> any (\x -> (>0) ((mod k) x)))`
- `checkMatrix k = all (\r -> any ((>0) . (mod k)) r)`

Безточково (point-free) програмиране

Пример 4:

- `checkMatrix k m = all (\r -> any (\x -> mod k x > 0)) m`
- `checkMatrix k = all (\r -> any (\x -> mod k x > 0) r)`
- `checkMatrix k = all (\r -> any (\x -> (>0) ((mod k) x)))`
- `checkMatrix k = all (\r -> any ((>0) . (mod k)) r)`
- `checkMatrix k = all (any ((>0) . (mod k)))`

Безточково (point-free) програмиране

Пример 4:

- `checkMatrix k m = all (\r -> any (\x -> mod k x > 0)) m`
- `checkMatrix k = all (\r -> any (\x -> mod k x > 0) r)`
- `checkMatrix k = all (\r -> any (\x -> (>0) ((mod k) x)))`
- `checkMatrix k = all (\r -> any ((>0) . (mod k)) r)`
- `checkMatrix k = all (any ((>0) . (mod k)))`
- `checkMatrix k = all (any ((.) (>0) (mod k)))`

Безточково (point-free) програмиране

Пример 4:

- `checkMatrix k m = all (\r -> any (\x -> mod k x > 0)) m`
- `checkMatrix k = all (\r -> any (\x -> mod k x > 0) r)`
- `checkMatrix k = all (\r -> any (\x -> (>0) ((mod k) x)))`
- `checkMatrix k = all (\r -> any ((>0) . (mod k)) r)`
- `checkMatrix k = all (any ((>0) . (mod k)))`
- `checkMatrix k = all (any ((.) (>0) (mod k)))`
- `checkMatrix k = all . any . ((.)(>0)) . mod $ k`

Безточково (point-free) програмиране

Пример 4:

- `checkMatrix k m = all (\r -> any (\x -> mod k x > 0)) m`
- `checkMatrix k = all (\r -> any (\x -> mod k x > 0) r)`
- `checkMatrix k = all (\r -> any (\x -> (>0) ((mod k) x)))`
- `checkMatrix k = all (\r -> any ((>0) . (mod k)) r)`
- `checkMatrix k = all (any ((>0) . (mod k)))`
- `checkMatrix k = all (any ((.) (>0) (mod k)))`
- `checkMatrix k = all . any . ((.)(>0)) . mod $ k`
- `checkMatrix = all . any . ((>0).) . mod`