

Функции от по-висок ред

Трифон Трифонов

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

20–27 октомври 2016 г.

Подаване на функции като параметри

В Scheme функциите са “първокласни” стойности.

Подаване на функции като параметри

В Scheme функциите са “първокласни” стойности.

Примери:

- `(define (fixed-point? f x) (= (f x) x))`

Подаване на функции като параметри

В Scheme функциите са “първокласни” стойности.

Примери:

- (`define (fixed-point? f x) (= (f x) x))`)
- (`(fixed-point? sin 0)`) → ?

Подаване на функции като параметри

В Scheme функциите са “първокласни” стойности.

Примери:

- (`define (fixed-point? f x) (= (f x) x))`
- (`(fixed-point? sin 0) → #t`

Подаване на функции като параметри

В Scheme функциите са “първокласни” стойности.

Примери:

- (`define (fixed-point? f x) (= (f x) x))`)
- (`(fixed-point? sin 0)`) → #t
- (`(fixed-point? exp 1)`) → ?

Подаване на функции като параметри

В Scheme функциите са “първокласни” стойности.

Примери:

- (`define (fixed-point? f x) (= (f x) x))`)
- (`(fixed-point? sin 0) → #t`)
- (`(fixed-point? exp 1) → #f`)

Подаване на функции като параметри

В Scheme функциите са “първокласни” стойности.

Примери:

- (`define (fixed-point? f x) (= (f x) x))`
- (`(fixed-point? sin 0)` → #t
- (`(fixed-point? exp 1)` → #f
- (`(fixed-point? expt 0)` → ?

Подаване на функции като параметри

В Scheme функциите са “първокласни” стойности.

Примери:

- (`define (fixed-point? f x) (= (f x) x))`)
- (`(fixed-point? sin 0)`) → #t
- (`(fixed-point? exp 1)`) → #f
- (`(fixed-point? expt 0)`) → Грешка!

Подаване на функции като параметри

В Scheme функциите са “първокласни” стойности.

Примери:

- (`define` (fixed-point? f x) (= (f x) x))
- (fixed-point? sin 0) → #t
- (fixed-point? exp 1) → #f
- (fixed-point? expt 0) → Грешка!
- (`define` (branch p? f g x) (if (p? x) (f x) (g x)))

Подаване на функции като параметри

В Scheme функциите са “първокласни” стойности.

Примери:

- (`define` (fixed-point? f x) (= (f x) x))
- (fixed-point? sin 0) → #t
- (fixed-point? exp 1) → #f
- (fixed-point? expt 0) → Грешка!
- (`define` (branch p? f g x) (if (p? x) (f x) (g x)))
- (branch odd? exp fact 4) → ?

Подаване на функции като параметри

В Scheme функциите са “първокласни” стойности.

Примери:

- (`define` (fixed-point? f x) (= (f x) x))
- (fixed-point? sin 0) → #t
- (fixed-point? exp 1) → #f
- (fixed-point? expt 0) → Грешка!
- (`define` (branch p? f g x) (if (p? x) (f x) (g x)))
- (branch odd? exp fact 4) → 24

Подаване на функции като параметри

В Scheme функциите са “първокласни” стойности.

Примери:

- (`define` (fixed-point? f x) (= (f x) x))
- (fixed-point? sin 0) → #t
- (fixed-point? exp 1) → #f
- (fixed-point? expt 0) → Грешка!
- (`define` (branch p? f g x) (if (p? x) (f x) (g x)))
- (branch odd? exp fact 4) → 24
- (`define` (id x) x)

Подаване на функции като параметри

В Scheme функциите са “първокласни” стойности.

Примери:

- (`define` (fixed-point? f x) (= (f x) x))
- (fixed-point? sin 0) → #t
- (fixed-point? exp 1) → #f
- (fixed-point? expt 0) → Грешка!
- (`define` (branch p? f g x) (if (p? x) (f x) (g x)))
- (branch odd? exp fact 4) → 24
- (`define` (id x) x)
- (branch number? log id "1") → ?

Подаване на функции като параметри

В Scheme функциите са “първокласни” стойности.

Примери:

- (`define` (fixed-point? f x) (= (f x) x))
- (fixed-point? sin 0) → #t
- (fixed-point? exp 1) → #f
- (fixed-point? expt 0) → Грешка!
- (`define` (branch p? f g x) (if (p? x) (f x) (g x)))
- (branch odd? exp fact 4) → 24
- (`define` (id x) x)
- (branch number? log id "1") → "1"

Подаване на функции като параметри

В Scheme функциите са “първокласни” стойности.

Примери:

- (`define` (fixed-point? f x) (= (f x) x))
- (fixed-point? sin 0) → #t
- (fixed-point? exp 1) → #f
- (fixed-point? expt 0) → Грешка!
- (`define` (branch p? f g x) (if (p? x) (f x) (g x)))
- (branch odd? exp fact 4) → 24
- (`define` (id x) x)
- (branch number? log id "1") → "1"
- (branch string? number? procedure? symbol?) → ?

Подаване на функции като параметри

В Scheme функциите са “първокласни” стойности.

Примери:

- (`define` (fixed-point? f x) (= (f x) x))
- (fixed-point? sin 0) → #t
- (fixed-point? exp 1) → #f
- (fixed-point? expt 0) → Грешка!
- (`define` (branch p? f g x) (if (p? x) (f x) (g x)))
- (branch odd? exp fact 4) → 24
- (`define` (id x) x)
- (branch number? log id "1") → "1"
- (branch string? number? procedure? symbol?) → #t

Подаване на функции като параметри

В Scheme функциите са “първокласни” стойности.

Примери:

- (`define` (fixed-point? f x) (= (f x) x))
- (fixed-point? sin 0) → #t
- (fixed-point? exp 1) → #f
- (fixed-point? expt 0) → Грешка!
- (`define` (branch p? f g x) ((`if` (p? x) f g) x))
- (branch odd? exp fact 4) → 24
- (`define` (id x) x)
- (branch number? log id "1") → "1"
- (branch string? number? procedure? symbol?) → #t

Функции от по-висок ред

Дефиниция

Функция, която приема функция за параметър се нарича *функция от по-висок ред*.

Функции от по-висок ред

Дефиниция

Функция, която приема функция за параметър се нарича *функция от по-висок ред*.

- fixed-point? и branch са функции от по-висок ред

Функции от по-висок ред

Дефиниция

Функция, която приема функция за параметър се нарича *функция от по-висок ред*.

- fixed-point? и branch са функции от по-висок ред
- Примери за математически функции от по-висок ред?

Функции от по-висок ред

Дефиниция

Функция, която приема функция за параметър се нарича *функция от по-висок ред*.

- fixed-point? и branch са функции от по-висок ред
- Примери за математически функции от по-висок ред?
- Всички функции в λ -смятането са от по-висок ред!

Задачи за сумиране

Задача: Да се пресметнат следните суми:

- ① $k^2 + (k+1)^2 + \dots + 100^2$ за $k \leq 100$
- ② $\int_a^b f(x) \approx \Delta x [f(a) + f(a + \Delta x) + f(a + 2\Delta x) + \dots + f(b)]$
- ③ $x + e^x + e^{e^x} + e^{e^{e^x}} + \dots$ докато поредното събираме е $\leq 10^{1000}$

Задачи за сумиране

Задача: Да се пресметнат следните суми:

① $k^2 + (k+1)^2 + \dots + 100^2$ за $k \leq 100$

② $\int_a^b f(x) \approx \Delta x [f(a) + f(a + \Delta x) + f(a + 2\Delta x) + \dots + f(b)]$

③ $x + e^x + e^{e^x} + e^{e^{e^x}} + \dots$ докато поредното събираме е $\leq 10^{1000}$

```
(define (sum1 k)
  (if (> k 100) 0 (+ (* k k) (sum1 (+ k 1)))))
```

Задачи за сумиране

Задача: Да се пресметнат следните суми:

- ① $k^2 + (k+1)^2 + \dots + 100^2$ за $k \leq 100$
- ② $\int_a^b f(x) \approx \Delta x [f(a) + f(a + \Delta x) + f(a + 2\Delta x) + \dots + f(b)]$
- ③ $x + e^x + e^{e^x} + e^{e^{e^x}} + \dots$ докато поредното събираме е $\leq 10^{1000}$

```
(define (sum1 k)
  (if (> k 100) 0 (+ (* k k) (sum1 (+ k 1)))))
```

```
(define (sum2 a b f dx)
  (if (> a b) 0 (+ (* dx (f a)) (sum2 (+ a dx) b f dx))))
```

Задачи за сумиране

Задача: Да се пресметнат следните суми:

- ➊ $k^2 + (k+1)^2 + \dots + 100^2$ за $k \leq 100$
- ➋ $\int_a^b f(x) \approx \Delta x [f(a) + f(a + \Delta x) + f(a + 2\Delta x) + \dots + f(b)]$
- ➌ $x + e^x + e^{e^x} + e^{e^{e^x}} + \dots$ докато поредното събираме $e \leq 10^{1000}$

```
(define (sum1 k)
  (if (> k 100) 0 (+ (* k k) (sum1 (+ k 1)))))

(define (sum2 a b f dx)
  (if (> a b) 0 (+ (* dx (f a)) (sum2 (+ a dx) b f dx)))))

(define (sum3 x)
  (if (> x (expt 10 1000)) 0 (+ x (sum3 (exp x)))))
```

Задачи за сумиране

Задача: Да се пресметнат следните суми:

- ➊ $k^2 + (k+1)^2 + \dots + 100^2$ за $k \leq 100$
- ➋ $\int_a^b f(x) \approx \Delta x [f(a) + f(a + \Delta x) + f(a + 2\Delta x) + \dots + f(b)]$
- ➌ $x + e^x + e^{e^x} + e^{e^{e^x}} + \dots$ докато поредното събираме е $\leq 10^{1000}$

```
(define (sum1 k)
  (if (> k 100) 0 (+ (* k k) (sum1 (+ k 1)))))
```

```
(define (sum2 a b f dx)
  (if (> a b) 0 (+ (* dx (f a)) (sum2 (+ a dx) b f dx))))
```

```
(define (sum3 x)
  (if (> x (expt 10 1000)) 0 (+ x (sum3 (exp x)))))
```

Задачи за сумиране

Задача: Да се пресметнат следните суми:

- ① $k^2 + (k+1)^2 + \dots + 100^2$ за $k \leq 100$
- ② $\int_a^b f(x) \approx \Delta x [f(a) + f(a + \Delta x) + f(a + 2\Delta x) + \dots + f(b)]$
- ③ $x + e^x + e^{e^x} + e^{e^{e^x}} + \dots$ докато поредното събираме е $\leq 10^{1000}$

```
(define (sum1 k)
  (if (> k 100) 0 (+ (* k k) (sum1 (+ k 1)))))
```

```
(define (sum2 a b f dx)
  (if (> a b) 0 (+ (* dx (f a)) (sum2 (+ a dx) b f dx))))
```

```
(define (sum3 x)
  (if (> x (expt 10 1000)) 0 (+ x (sum3 (exp x)))))
```

Задачи за сумиране

Задача: Да се пресметнат следните суми:

- ① $k^2 + (k+1)^2 + \dots + 100^2$ за $k \leq 100$
- ② $\int_a^b f(x) \approx \Delta x [f(a) + f(a + \Delta x) + f(a + 2\Delta x) + \dots + f(b)]$
- ③ $x + e^x + e^{e^x} + e^{e^{e^x}} + \dots$ докато поредното събираме е $\leq 10^{1000}$

```
(define (sum1 k)
  (if (> k 100) 0 (+ (* k k) (sum1 (+ k 1)))))

(define (sum2 a b f dx)
  (if (> a b) 0 (+ (* dx (f a)) (sum2 (+ a dx) b f dx)))))

(define (sum3 x)
  (if (> x (expt 10 1000)) 0 (+ x (sum3 (exp x)))))
```

Обобщена функция за сумиране

Да се напише функция от по-висок ред sum, която пресмята сумата:

$$\sum_{\substack{i=a \\ i \leftarrow next(i)}}^b term(i).$$

Обобщена функция за сумиране

Да се напише функция от по-висок ред sum, която пресмята сумата:

$$\sum_{\substack{i=a \\ i \leftarrow \text{next}(i)}}^b \text{term}(i).$$

```
(define (sum a b term next)
  (if (> a b) 0 (+ (term a) (sum (next a) b term next))))
```

Приложения на sum

Решение на задачите за суми чрез sum:

$$\sum_{i=k}^{100} i^2$$

Приложения на sum

Решение на задачите за суми чрез sum:

$$\sum_{i=k}^{100} i^2$$

```
(define (square x) (* x x))
(define (1+ x) (+ x 1))
(define (sum1 k) (sum k 100 square 1+))
```

Приложения на sum

Решение на задачите за суми чрез sum:

$$\sum_{i=k}^{100} i^2$$

```
(define (square x) (* x x))
(define (1+ x) (+ x 1))
(define (sum1 k) (sum k 100 square 1+))
```

$$\sum_{\substack{i=a \\ i \rightarrow i + \Delta x}}^b \Delta x f(i)$$

Приложения на sum

Решение на задачите за суми чрез sum:

$$\sum_{i=k}^{100} i^2$$

```
(define (square x) (* x x))
(define (1+ x) (+ x 1))
(define (sum1 k) (sum k 100 square 1+))
```

$$\sum_{\substack{i=a \\ i \rightarrow i+\Delta x}}^b \Delta x f(i)$$

```
(define (sum2 a b f dx)
  (define (term x) (* dx (f x)))
  (define (next x) (+ x dx))
  (sum a b term next))
```

Приложения на sum

Решение на задачите за суми чрез sum:

$$\sum_{i=k}^{100} i^2$$

```
(define (square x) (* x x))
(define (1+ x) (+ x 1))
(define (sum1 k) (sum k 100 square 1+))
```

$$\sum_{\substack{i=a \\ i \rightarrow i+\Delta x}}^b \Delta x f(i)$$

```
(define (sum2 a b f dx)
  (define (next x) (+ x dx))
  (* dx (sum a b f next)))
```

Приложения на sum

Решение на задачите за суми чрез sum:

$$\sum_{i=k}^{100} i^2$$

```
(define (square x) (* x x))
(define (1+ x) (+ x 1))
(define (sum1 k) (sum k 100 square 1+))
```

$$\sum_{\substack{i=a \\ i \rightarrow i+\Delta x}}^b \Delta x f(i)$$

```
(define (sum2 a b f dx)
  (define (next x) (+ x dx))
  (* dx (sum a b f next)))
```

$$\sum_{\substack{i=x \\ i \rightarrow e^i}}^{10^{1000}} i$$

Приложения на sum

Решение на задачите за суми чрез sum:

$$\sum_{i=k}^{100} i^2$$

```
(define (square x) (* x x))
(define (1+ x) (+ x 1))
(define (sum1 k) (sum k 100 square 1+))
```

$$\sum_{\substack{i=a \\ i \rightarrow i+\Delta x}}^b \Delta x f(i)$$

```
(define (sum2 a b f dx)
  (define (next x) (+ x dx))
  (* dx (sum a b f next)))
```

$$\sum_{\substack{i=x \\ i \rightarrow e^i}}^{10^{1000}} i$$

```
(define (sum3 x)
  (sum x (expt 10 1000) id exp))
```

Обобщена функция за произведение

Да се напише функция от по-висок ред `product`, която пресмята:

$$\prod_{\substack{i=a \\ i \leftarrow \text{next}(i)}}^b \text{term}(i).$$

Обобщена функция за произведение

Да се напише функция от по-висок ред product, която пресмята:

$$\prod_{\substack{i=a \\ i \leftarrow \text{next}(i)}}^b \text{term}(i).$$

```
(define (prod a b term next)
  (if (> a b) 1 (* (term a) (prod (next a) b term next))))
```

Обобщена функция за произведение

Да се напише функция от по-висок ред product, която пресмята:

$$\prod_{\substack{i=a \\ i \leftarrow \text{next}(i)}}^b \text{term}(i).$$

```
(define (prod a b term next)
  (if (> a b) 1 (* (term a) (prod (next a) b term next)))))

(define (sum a b term next)
  (if (> a b) 0 (+ (term a) (sum (next a) b term next))))
```

Обобщена функция за произведение

Да се напише функция от по-висок ред product, която пресмята:

$$\prod_{\substack{i=a \\ i \leftarrow \text{next}(i)}}^b \text{term}(i).$$

```
(define (prod a b term next)
  (if (> a b) [1] [*] (term a) (prod (next a) b term next)))))

(define (sum a b term next)
  (if (> a b) [0] [+] (term a) (sum (next a) b term next))))
```

Обобщена функция за натрупване

Да се напише функция, която пресмята

$$\text{term}(a) \oplus \left(\text{term}(\text{next}(a)) \oplus \left(\dots \oplus (\text{term}(b) \oplus \perp) \dots \right) \right),$$

където \oplus е бинарна операция,

а \perp е нейната “нулева стойност”, т.е. $x \oplus \perp = x$.

Обобщена функция за натрупване

Да се напише функция, която пресмята

$$\text{term}(a) \oplus \left(\text{term}(\text{next}(a)) \oplus \left(\dots \oplus (\text{term}(b) \oplus \perp) \dots \right) \right),$$

където \oplus е бинарна операция,

а \perp е нейната “нулева стойност”, т.е. $x \oplus \perp = x$.

```
(define (accumulate op nv a b term next)
  (if (> a b) nv
    (op (term a) (accumulate op nv (next a) b term next))))
```

Обобщена функция за натрупване

Да се напише функция, която пресмята

$$\text{term}(a) \oplus \left(\text{term}(\text{next}(a)) \oplus \left(\dots \oplus (\text{term}(b) \oplus \perp) \dots \right) \right),$$

където \oplus е бинарна операция,

а \perp е нейната "нулева стойност", т.e. $x \oplus \perp = x$.

```
(define (accumulate op nv a b term next)
  (if (> a b) nv
      (op (term a) (accumulate op nv (next a) b term next)))))

(define (sum a b term next) (accumulate + 0 a b term next))
(define (product a b term next) (accumulate * 1 a b term next))
```

Задача: пресмятане на полином

Да се пресметне стойността на полинома

$$P_n(x) = x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1)$$

Задача: пресмятане на полином

Да се пресметне стойността на полинома

$$\begin{aligned}P_n(x) &= x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1) \\&= \sum_{i=0}^n (n+1-i)x^i\end{aligned}$$

Задача: пресмятане на полином

Да се пресметне стойността на полинома

$$\begin{aligned}P_n(x) &= x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1) \\&= \sum_{i=0}^n (n+1-i)x^i\end{aligned}$$

Решение №1:

(**define** (p n x)

(**accumulate** + ? ? ? ? ?))

Задача: пресмятане на полином

Да се пресметне стойността на полинома

$$\begin{aligned}P_n(x) &= x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1) \\&= \sum_{i=0}^n (n+1-i)x^i\end{aligned}$$

Решение №1:

```
(define (p n x)
```

```
(accumulate + 0 ? ? ? ?))
```

Задача: пресмятане на полином

Да се пресметне стойността на полинома

$$\begin{aligned}P_n(x) &= x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1) \\&= \sum_{i=0}^n (n+1-i)x^i\end{aligned}$$

Решение №1:

```
(define (p n x)
```

```
(accumulate + 0 0 ? ? ?))
```

Задача: пресмятане на полином

Да се пресметне стойността на полинома

$$\begin{aligned}P_n(x) &= x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1) \\&= \sum_{i=0}^n (n+1-i)x^i\end{aligned}$$

Решение №1:

```
(define (p n x)
```

```
(accumulate + 0 0 n ? ?))
```

Задача: пресмятане на полином

Да се пресметне стойността на полинома

$$\begin{aligned}P_n(x) &= x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1) \\&= \sum_{i=0}^n (n+1-i)x^i\end{aligned}$$

Решение №1:

```
(define (p n x)
  (define (term i) (* (- (1+ n) i) (expt x i)))
  (accumulate + 0 0 n term ?))
```

Задача: пресмятане на полином

Да се пресметне стойността на полинома

$$\begin{aligned}P_n(x) &= x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1) \\&= \sum_{i=0}^n (n+1-i)x^i\end{aligned}$$

Решение №1:

```
(define (p n x)
  (define (term i) (* (- (1+ n) i) (expt x i)))
  (accumulate + 0 0 n term 1+))
```

Задача: пресмятане на полином

Да се пресметне стойността на полинома

$$\begin{aligned}P_n(x) &= x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1) \\&= \sum_{i=0}^n (n+1-i)x^i\end{aligned}$$

Решение №1:

```
(define (p n x)
  (define (term i) (* (- (1+ n) i) (expt x i)))
  (accumulate + 0 0 n term 1+))
```

Можем ли да решим задачата без да извикваме expt на всяка стъпка?

Правило на Хорнер

$$\begin{aligned}P_n(x) &= x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1) \\&= \left(\left(\left(\dots ((x+2)x+3)x+\dots \right)x+(n-1) \right)x+n \right)x+(n+1)\end{aligned}$$

Правило на Хорнер

$$\begin{aligned}P_n(x) &= x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1) \\&= \left(\left(\left(\dots ((x+2)x+3)x+\dots \right)x+(n-1) \right)x+n \right)x+(n+1)\end{aligned}$$

Можем ли да сметнем с accumulate?

Правило на Хорнер

$$\begin{aligned}P_n(x) &= x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1) \\&= \left(\left(\left(\dots ((x+2)x+3)x+\dots \right)x+(n-1) \right)x+n \right)x+(n+1)\end{aligned}$$

Можем ли да сметнем с accumulate?

Идея: Да използваме операцията $a \oplus b := ax + b$.

Правило на Хорнер

$$\begin{aligned}P_n(x) &= x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1) \\&= \left(\left(\left(\dots ((x+2)x+3)x+\dots \right)x+(n-1) \right)x+n \right)x+(n+1)\end{aligned}$$

Можем ли да сметнем с accumulate?

Идея: Да използваме операцията $a \oplus b := ax + b$.

Коя е "нулевата стойност" \perp ?

Правило на Хорнер

$$\begin{aligned}
 P_n(x) &= x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1) \\
 &= \left(\left(\left(\dots ((x+2)x+3)x+\dots \right)x+(n-1) \right)x+n \right)x+(n+1)
 \end{aligned}$$

Можем ли да сметнем с accumulate?

Идея: Да използваме операцията $a \oplus b := ax + b$.

Коя е "нулевата стойност" \perp ?

Решение №2:

```
(define (p n x)
  (define (op a b) (+ (* a x) b))
  (accumulate op 0 1 (1+ n) id 1+))
```

Правило на Хорнер

$$\begin{aligned}
 P_n(x) &= x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1) \\
 &= \left(\left(\left(\dots ((x+2)x+3)x+\dots \right)x+(n-1) \right)x+n \right)x+(n+1)
 \end{aligned}$$

Можем ли да сметнем с accumulate?

Идея: Да използваме операцията $a \oplus b := ax + b$.

Коя е "нулевата стойност" \perp ?

Решение №2:

```
(define (p n x)
  (define (op a b) (+ (* a x) b))
  (accumulate op 0 1 (1+ n) id 1+))
```

Не смята правилно!

Правило на Хорнер

Всъщност пресметнахме:

$$Q_n(x) = x + 2x + 3x + \dots + nx + (n+1)x = \frac{(n+1)(n+2)}{2}x.$$

Правило на Хорнер

Въвърхност пресметнахме:

$$Q_n(x) = x + 2x + 3x + \dots + nx + (n+1)x = \frac{(n+1)(n+2)}{2}x.$$

Идея: Да използваме операцията $a \oplus b := a + bx$.

Правило на Хорнер

Всъщност пресметнахме:

$$Q_n(x) = x + 2x + 3x + \dots + nx + (n+1)x = \frac{(n+1)(n+2)}{2}x.$$

Идея: Да използваме операцията $a \oplus b := a + bx$.

Решение №3:

```
(define (p n x)
  (define (op a b) (+ a (* b x)))
  (accumulate op 0 1 (1+ n) id 1+))
```

Правило на Хорнер

Всъщност пресметнахме:

$$Q_n(x) = x + 2x + 3x + \dots + nx + (n+1)x = \frac{(n+1)(n+2)}{2}x.$$

Идея: Да използваме операцията $a \oplus b := a + bx$.

Решение №3:

```
(define (p n x)
  (define (op a b) (+ a (* b x)))
  (accumulate op 0 1 (1+ n) id 1+))
```

Пак не смята правилно!!!

Ляво и дясно натрупване

Всъщност пресметнахме:

$$\begin{aligned} R_n(x) &= 1 + x \left(2 + x \left(\dots + x \left((n-1) + x(n+x(n+1)) \right) \dots \right) \right) \\ &= (n+1)x^n + nx^{n-1} + (n-1)x^{n-2} + \dots + 3x^2 + 2x + 1 \end{aligned}$$

вместо

$$\begin{aligned} P_n(x) &= \left(\left(\left(\dots ((x+2)x+3)x+\dots \right)x+(n-1) \right)x+n \right)x+(n+1) \\ &= x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1). \end{aligned}$$

Ляво и дясно натрупване

Всъщност пресметнахме:

$$\begin{aligned} R_n(x) &= 1 + x \left(2 + x \left(\dots + x \left((n-1) + x(n+x(n+1)) \right) \dots \right) \right) \\ &= (n+1)x^n + nx^{n-1} + (n-1)x^{n-2} + \dots + 3x^2 + 2x + 1 \end{aligned}$$

вместо

$$\begin{aligned} P_n(x) &= \left(\left(\left(\dots ((x+2)x+3)x+\dots \right)x+(n-1) \right)x+n \right)x+(n+1) \\ &= x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1). \end{aligned}$$

За неассоциативни операции \oplus има значение в какъв ред са скобите!

Обобщена функция за ляво натрупване

Да се напише функция, която пресмята **ляво натрупване**:

$$\left(\dots \left((\perp \oplus \text{term}(a)) \oplus \text{term}(\text{next}(a)) \right) \oplus \dots \right) \oplus \text{term}(b)$$

Обобщена функция за ляво натрупване

Да се напише функция, която пресмята **ляво натрупване**:

$$\left(\dots \left((\perp \oplus term(a)) \oplus term(next(a)) \right) \oplus \dots \right) \oplus term(b)$$

```
(define (accumulate-i op nv a b term next)
  (if (> a b) nv
      (accumulate-i op (op nv (term a)) (next a) b term next)))
```

Обобщена функция за ляво натрупване

Да се напише функция, която пресмята **ляво натрупване**:

$$\left(\dots \left((\perp \oplus term(a)) \oplus term(next(a)) \right) \oplus \dots \right) \oplus term(b)$$

```
(define (accumulate-i op nv a b term next)
  (if (> a b) nv
      (accumulate-i op (op nv (term a)) (next a) b term next)))
```

- `accumulate` — дясно натрупване, рекурсивен процес
- `accumulate-i` — ляво натрупване, итеративен процес

Правило на Хорнер

$$\begin{aligned}P_n(x) &= x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1) \\&= \left(\left(\left(\dots \left((x+2)x + 3 \right) x + \dots \right) x + (n-1) \right) x + n \right) x + (n+1)\end{aligned}$$

Идея: използваме `accumulate`-и и $a \oplus b := ax + b$.

Правило на Хорнер

$$\begin{aligned}P_n(x) &= x^n + 2x^{n-1} + \dots + (n-2)x^3 + (n-1)x^2 + nx + (n+1) \\&= \left(\left(\left(\dots \left((x+2)x + 3 \right) x + \dots \right) x + (n-1) \right) x + n \right) x + (n+1)\end{aligned}$$

Идея: използваме accumulate-и и $a \oplus b := ax + b$.

Решение №4:

```
(define (p n x)
  (define (op a b) (+ (* a x) b))
  (accumulate-i op 0 1 (1+ n) id 1+))
```

Анонимни функции

Можем ли да ги конструираме параметрите на функциите от по-висок ред “на място”, без да даваме имена?

Анонимни функции

Можем ли да ги конструираме параметрите на функциите от по-висок ред “на място”, без да даваме имена?

- `(lambda (<параметър>) <тяло>)`

Анонимни функции

Можем ли да ги конструираме параметрите на функциите от по-висок ред “на място”, без да даваме имена?

- `(lambda ({<параметър>}) <тяло>)`
- Оценява се до функционален обект със съответните параметри и тяло

Анонимни функции

Можем ли да ги конструираме параметрите на функциите от по-висок ред "на място", без да даваме имена?

- `(lambda ({<параметър>}) <тяло>)`
- Оценява се до функционален обект със съответните параметри и тяло
- Анонимната функция пази указател към средата, в която е оценена

Анонимни функции

Можем ли да ги конструираме параметрите на функциите от по-висок ред “на място”, без да даваме имена?

- `(lambda ({<параметър>}) <тяло>)`
- Оценява се до функционален обект със съответните параметри и тяло
- Анонимната функция пази указател към средата, в която е оценена
- Примери:

Анонимни функции

Можем ли да ги конструираме параметрите на функциите от по-висок ред “на място”, без да даваме имена?

- `(lambda ({<параметър>}) <тяло>)`
- Оценява се до функционален обект със съответните параметри и тяло
- Анонимната функция пази указател към средата, в която е оценена
- Примери:
 - `(lambda (x) (+ x 3))` —→ #<procedure>

Анонимни функции

Можем ли да ги конструираме параметрите на функциите от по-висок ред "на място", без да даваме имена?

- **(lambda {<параметър>} <тяло>)**
- Оценява се до функционален обект със съответните параметри и тяло
- Анонимната функция пази указател към средата, в която е оценена
- Примери:
 - **(lambda (x) (+ x 3))** → #<procedure>
 - **((lambda (x) (+ x 3)) 5)** → 8

Анонимни функции

Можем ли да ги конструираме параметрите на функциите от по-висок ред “на място”, без да даваме имена?

- **(lambda (<параметър>) <тяло>)**
- Оценява се до функционален обект със съответните параметри и тяло
- Анонимната функция пази указател към средата, в която е оценена
- Примери:
 - `(lambda (x) (+ x 3))` → #<procedure>
 - `((lambda (x) (+ x 3)) 5)` → 8
 - `(define (<име> <параметри>) <тяло>)`
↔
`(define <име> (lambda (<параметри>) <тяло>))`

Примери

```
(define (integral a b f dx)
  (* dx (accumulate + 0 a b f (lambda (x) (+ x dx)))))
```

Примери

```
(define (integral a b f dx)
  (* dx (accumulate + 0 a b f (lambda (x) (+ x dx)))))

(define (p n x)
  (accumulate-i + 0 1 (+ n 1) (lambda (a b) (+ (* a x) b))
                (lambda (i) (+ i 1))))
```

Примери

```
(define (integral a b f dx)
  (* dx (accumulate + 0 a b f (lambda (x) (+ x dx)))))

(define (p n x)
  (accumulate-i + 0 1 (+ n 1) (lambda (a b) (+ (* a x) b))
                (lambda (i) (+ i 1))))
```

Задача: Как можем да реализираме с accumulate:

- $n!$

Примери

```
(define (integral a b f dx)
  (* dx (accumulate + 0 a b f (lambda (x) (+ x dx)))))

(define (p n x)
  (accumulate-i + 0 1 (+ n 1) (lambda (a b) (+ (* a x) b))
                (lambda (i) (+ i 1))))
```

Задача: Как можем да реализираме с accumulate:

- $n!$
- x^n

Примери

```
(define (integral a b f dx)
  (* dx (accumulate + 0 a b f (lambda (x) (+ x dx)))))

(define (p n x)
  (accumulate-i + 0 1 (+ n 1) (lambda (a b) (+ (* a x) b))
                (lambda (i) (+ i 1))))
```

Задача: Как можем да реализираме с accumulate:

- $n!$
- x^n
- $\sum_{i=0}^n \frac{x^n}{n!}$

Примери

```
(define (integral a b f dx)
  (* dx (accumulate + 0 a b f (lambda (x) (+ x dx)))))

(define (p n x)
  (accumulate-i + 0 1 (+ n 1) (lambda (a b) (+ (* a x) b))
                (lambda (i) (+ i 1))))
```

Задача: Как можем да реализираме с accumulate:

- $n!$
- x^n
- $\sum_{i=0}^n \frac{x^n}{n!}$
- $\exists x \in [a; b] p(x)$

Функции, които връщат функции

Да разгледаме функция, която прилага дадена функция два пъти над аргумент.

- `(define (twice f x) (f (f x)))`

Функции, които връщат функции

Да разгледаме функция, която прилага дадена функция два пъти над аргумент.

- (`define (twice f x) (f (f x)))`)
- (`(twice square 3)` → ?

Функции, които връщат функции

Да разгледаме функция, която прилага дадена функция два пъти над аргумент.

- (`define (twice f x) (f (f x)))`)
- (`(twice square 3)` → 81

Функции, които връщат функции

Да разгледаме функция, която прилага дадена функция два пъти над аргумент.

- (`define (twice f x) (f (f x)))`)
- (`(twice square 3) —> 81`)
- (`(define (twice f) (lambda (x) (f (f x))))`)

Функции, които връщат функции

Да разгледаме функция, която прилага дадена функция два пъти над аргумент.

- (`define (twice f x) (f (f x)))`)
- (`(twice square 3)` → 81
- (`define (twice f) (lambda (x) (f (f x))))`)
- (`(twice square 3)` → ?

Функции, които връщат функции

Да разгледаме функция, която прилага дадена функция два пъти над аргумент.

- (`define (twice f x) (f (f x)))`)
- (`twice square 3`) → 81
- (`define (twice f) (lambda (x) (f (f x))))`)
- (`twice square 3`) → Грешка!

Функции, които връщат функции

Да разгледаме функция, която прилага дадена функция два пъти над аргумент.

- (`define (twice f x) (f (f x)))`)
- (`(twice square 3)`) → 81
- (`(define (twice f) (lambda (x) (f (f x))))`)
- (`(twice square 3)`) → Грешка!
- (`(twice square)`) → ?

Функции, които връщат функции

Да разгледаме функция, която прилага дадена функция два пъти над аргумент.

- (`define (twice f x) (f (f x)))`)
- (`(twice square 3)`) → 81
- (`(define (twice f) (lambda (x) (f (f x))))`)
- (`(twice square 3)`) → Грешка!
- (`(twice square)`) → #<procedure>

Функции, които връщат функции

Да разгледаме функция, която прилага дадена функция два пъти над аргумент.

- (`define (twice f x) (f (f x)))`)
- (`(twice square 3)`) → 81
- (`(define (twice f) (lambda (x) (f (f x))))`)
- (`(twice square 3)`) → Грешка!
- (`(twice square)`) → #<procedure>
- (`((twice square) 3)`) → 81

Функции, които връщат функции

Да разгледаме функция, която прилага дадена функция два пъти над аргумент.

- (`define (twice f x) (f (f x)))`)
- (`(twice square 3)`) → 81
- (`(define (twice f) (lambda (x) (f (f x))))`)
- (`(twice square 3)`) → Грешка!
- (`(twice square)`) → #<procedure>
- (`((twice square) 3)`) → 81
- (`((twice (twice square)) 2)`) → ?

Функции, които връщат функции

Да разгледаме функция, която прилага дадена функция два пъти над аргумент.

- (`define (twice f x) (f (f x)))`)
- (`(twice square 3)`) → 81
- (`(define (twice f) (lambda (x) (f (f x))))`)
- (`(twice square 3)`) → Грешка!
- (`(twice square)`) → #<procedure>
- (`((twice square) 3)`) → 81
- (`((twice (twice square)) 2)`) → 65536

Примери

- (define (n+ n) (lambda (i) (+ i n)))

Примери

- (`define` (n+ n) (`lambda` (i) (+ i n)))
- (`define` 1+ (n+ 1))

Примери

- (`define` (n+ n) (`lambda` (i) (+ i n)))
- (`define` 1+ (n+ 1))
- (1+ 7) → 8

Примери

- (`define` (n+ n) (`lambda` (i) (+ i n)))
- (`define` 1+ (n+ 1))
- (1+ 7) → 8
- (`define` 5+ (n+ 5))

Примери

- (`define` (n+ n) (`lambda` (i) (+ i n)))
- (`define` 1+ (n+ 1))
- (1+ 7) → 8
- (`define` 5+ (n+ 5))
- (5+ 7) → 12

Примери

- (`define` (n+ n) (`lambda` (i) (+ i n)))
- (`define` 1+ (n+ 1))
- (1+ 7) → 8
- (`define` 5+ (n+ 5))
- (5+ 7) → 12
- (`define` (compose f g) (`lambda` (x) (f (g x))))

Примери

- (`define` (n+ n) (`lambda` (i) (+ i n)))
- (`define` 1+ (n+ 1))
- (1+ 7) → 8
- (`define` 5+ (n+ 5))
- (5+ 7) → 12
- (`define` (compose f g) (`lambda` (x) (f (g x))))
- ((compose square 1+) 3) → ?

Примери

- (`define` (`n+` `n`) (`lambda` (`i`) (`+ i n`)))
- (`define` `1+` (`n+ 1`))
- (`1+ 7`) → 8
- (`define` `5+` (`n+ 5`))
- (`5+ 7`) → 12
- (`define` (`compose` `f g`) (`lambda` (`x`) (`f (g x)`)))
- ((`compose` `square` `1+`) `3`) → 16

Примери

- (`define` (n+ n) (`lambda` (i) (+ i n)))
- (`define` 1+ (n+ 1))
- (1+ 7) → 8
- (`define` 5+ (n+ 5))
- (5+ 7) → 12
- (`define` (compose f g) (`lambda` (x) (f (g x))))
- ((compose square 1+) 3) → 16
- ((compose 1+ square) 3) → ?

Примери

- `(define (n+ n) (lambda (i) (+ i n)))`
- `(define 1+ (n+ 1))`
- $(1+ 7) \rightarrow 8$
- `(define 5+ (n+ 5))`
- $(5+ 7) \rightarrow 12$
- `(define (compose f g) (lambda (x) (f (g x))))`
- $((compose square 1+) 3) \rightarrow 16$
- $((compose 1+ square) 3) \rightarrow 10$

Примери

- `(define (n+ n) (lambda (i) (+ i n)))`
- `(define 1+ (n+ 1))`
- $(1+ 7) \rightarrow 8$
- `(define 5+ (n+ 5))`
- $(5+ 7) \rightarrow 12$
- `(define (compose f g) (lambda (x) (f (g x))))`
- $((compose square 1+) 3) \rightarrow 16$
- $((compose 1+ square) 3) \rightarrow 10$
- $((compose 1+ (compose square (n+ 2))) 3) \rightarrow ?$

Примери

- (`define` (n+ n) (`lambda` (i) (+ i n)))
- (`define` 1+ (n+ 1))
- (1+ 7) → 8
- (`define` 5+ (n+ 5))
- (5+ 7) → 12
- (`define` (compose f g) (`lambda` (x) (f (g x))))
- ((compose square 1+) 3) → 16
- ((compose 1+ square) 3) → 10
- ((compose 1+ (compose square (n+ 2))) 3) → 26

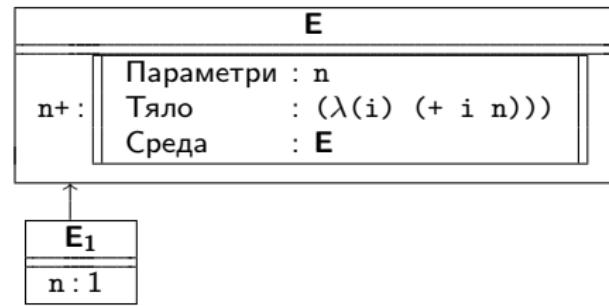
Оценка на lambda

{E} `(define (n+ n)
 (lambda (i) (+ i n)))`

E	
n+ :	Параметри : n Тяло : $(\lambda(i) (+ i n))$ Среда : E

Оценка на lambda

```
{E} (define (n+ n)
      (lambda (i) (+ i n)))
{E} (define 1+ (n+ 1))
```



Оценка на lambda

```
{E} (define (n+ n)
      (lambda (i) (+ i n)))
{E} (define 1+ (n+ 1))
```



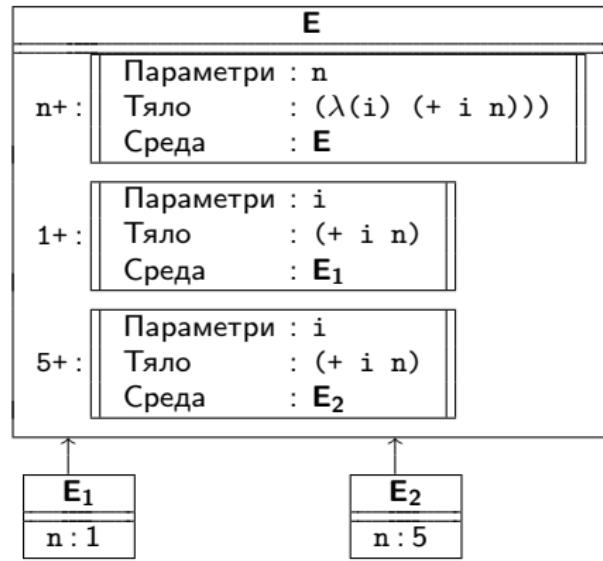
Оценка на lambda

```
{E} (define (n+ n)
      (lambda (i) (+ i n)))
{E} (define 1+ (n+ 1))
{E} (define 5+ (n+ 5))
```



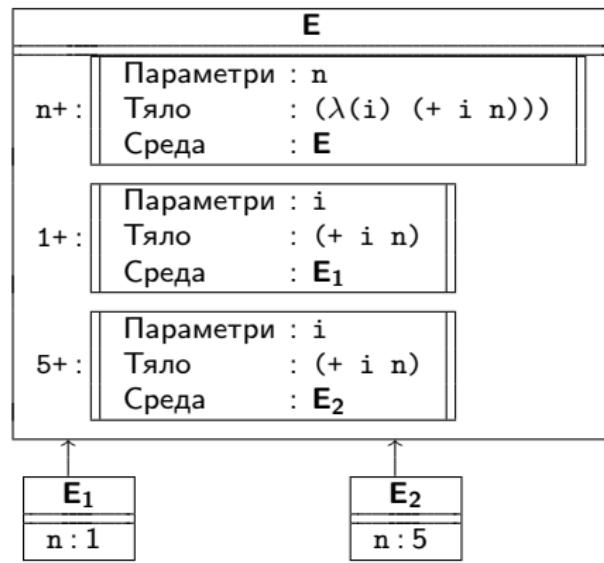
Оценка на lambda

```
{E} (define (n+ n)
      (lambda (i) (+ i n)))
{E} (define 1+ (n+ 1))
{E} (define 5+ (n+ 5))
```



Оценка на lambda

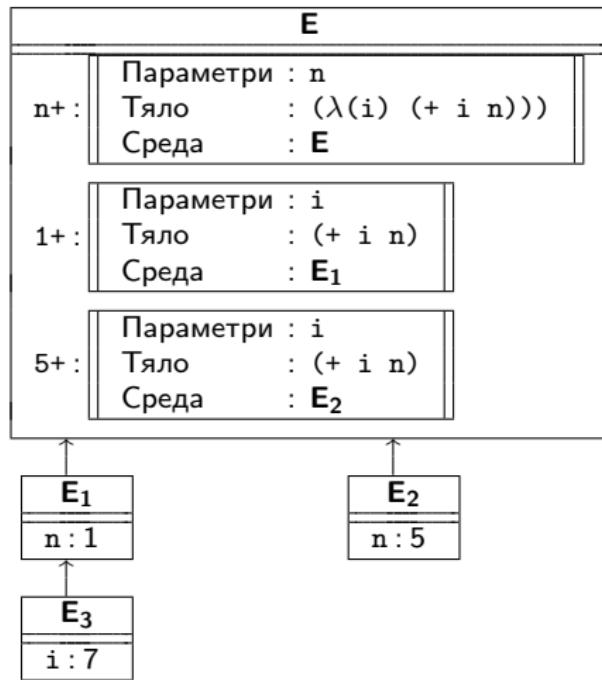
```
{E} (define (n+ n)
      (lambda (i) (+ i n)))
{E} (define 1+ (n+ 1))
{E} (define 5+ (n+ 5))
{E} (1+ 7)
```



Оценка на lambda

```

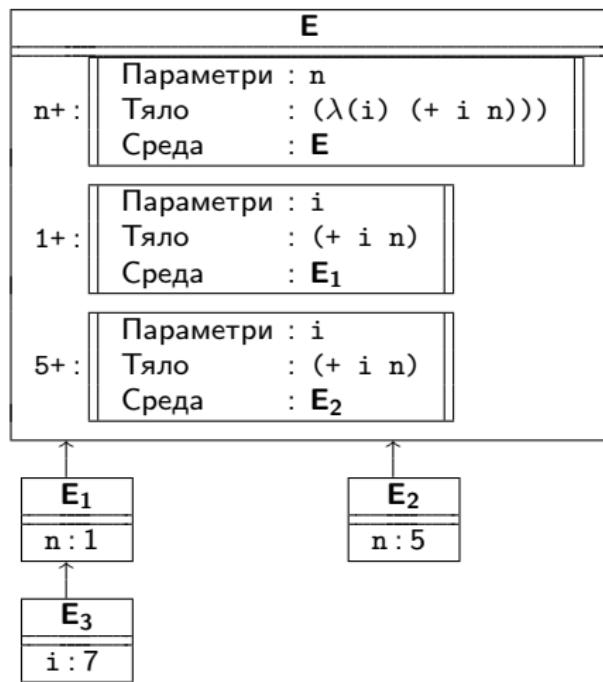
{E}      (define (n+ n)
{E}          (lambda (i) (+ i n)))
{E}      (define 1+ (n+ 1))
{E}      (define 5+ (n+ 5))
{E}      (1+ 7)
           ↓
{E3}      (+ i n)
  
```



Оценка на lambda

```

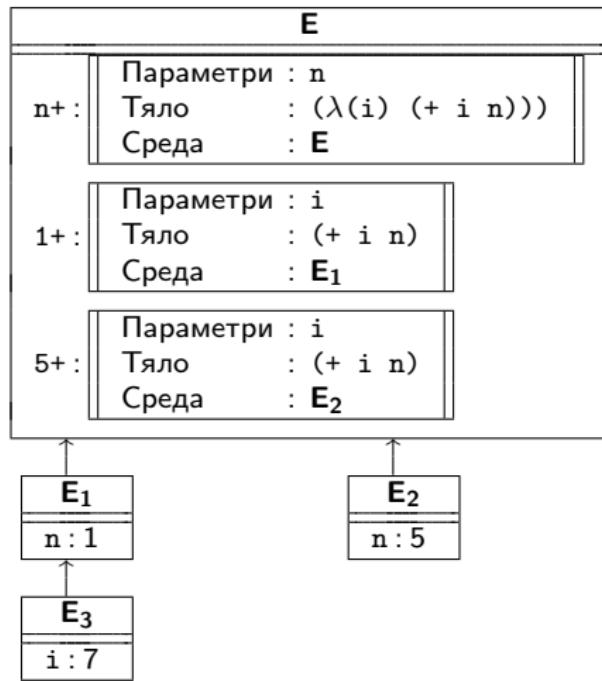
{E}      (define (n+ n)
{E}          (lambda (i) (+ i n)))
{E}      (define 1+ (n+ 1))
{E}      (define 5+ (n+ 5))
{E}      (1+ 7)
        ↓
{E3}      (+ i n)
        ↓
        8
    
```



Оценка на lambda

```

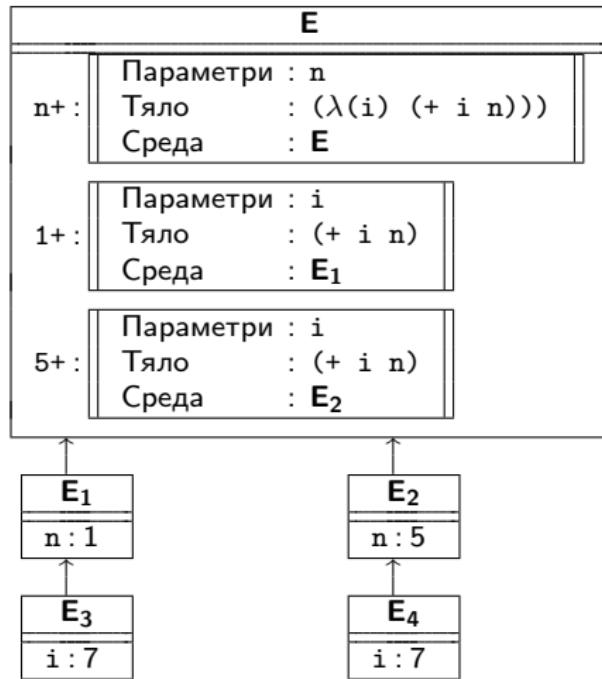
{E}      (define (n+ n)
{E}          (lambda (i) (+ i n)))
{E}      (define 1+ (n+ 1))
{E}      (define 5+ (n+ 5))
{E}      (1+ 7)
           ↓
{E3}      (+ i n)
           ↓
           8
{E}      (5+ 7)
    
```



Оценка на lambda

```

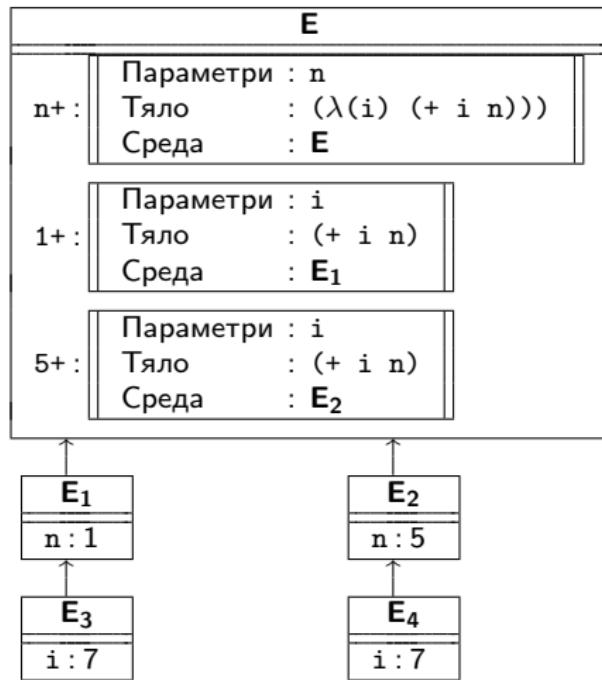
{E}      (define (n+ n)
{E}          (lambda (i) (+ i n)))
{E}      (define 1+ (n+ 1))
{E}      (define 5+ (n+ 5))
{E}      (1+ 7)
           ↓
{E3}      (+ i n)
           ↓
           8
{E}      (5+ 7)
           ↓
{E4}      (+ i n)
  
```



Оценка на lambda

```

{E}      (define (n+ n)
{E}          (lambda (i) (+ i n)))
{E}      (define 1+ (n+ 1))
{E}      (define 5+ (n+ 5))
{E}      (1+ 7)
           ↓
{E3}      (+ i n)
           ↓
           8
{E}      (5+ 7)
           ↓
{E4}      (+ i n)
           ↓
           12
  
```



Намиране на производна

$$f'(x) = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{f(x + \Delta x) - f(x)}{\Delta x}$$

Намиране на производна

$$f'(x) \approx \frac{f(x + \Delta x) - f(x)}{\Delta x} \text{ за малки } \Delta x$$

Намиране на производна

$$f'(x) \approx \frac{f(x + \Delta x) - f(x)}{\Delta x} \text{ за малки } \Delta x$$

```
(define (derive f dx)
  (lambda (x) (/ (- (f (+ x dx)) (f x)) dx)))
```

Намиране на производна

$$f'(x) \approx \frac{f(x + \Delta x) - f(x)}{\Delta x} \text{ за малки } \Delta x$$

```
(define (derive f dx)
  (lambda (x) (/ (- (f (+ x dx)) (f x)) dx)))  
  
• (define 2* (derive square 0.01))
```

Намиране на производна

$$f'(x) \approx \frac{f(x + \Delta x) - f(x)}{\Delta x} \text{ за малки } \Delta x$$

```
(define (derive f dx)
  (lambda (x) (/ (- (f (+ x dx)) (f x)) dx)))
```

- (define 2* (derive square 0.01))
- (2* 5) → 10.00999999999764

Намиране на производна

$$f'(x) \approx \frac{f(x + \Delta x) - f(x)}{\Delta x} \text{ за малки } \Delta x$$

```
(define (derive f dx)
  (lambda (x) (/ (- (f (+ x dx)) (f x)) dx)))
```

- (define 2* (derive square 0.01))
- (2* 5) → 10.009999999999764
- ((derive square 0.0000001) 5) → 10.000000116860974

Намиране на производна

$$f'(x) \approx \frac{f(x + \Delta x) - f(x)}{\Delta x} \text{ за малки } \Delta x$$

```
(define (derive f dx)
  (lambda (x) (/ (- (f (+ x dx)) (f x)) dx)))
```

- (define 2* (derive square 0.01))
- (2* 5) → 10.009999999999764
- ((derive square 0.0000001) 5) → 10.000000116860974
- ((derive (derive (lambda (x) (* x x x)) 0.001) 0.001) 3)
 → ?

Намиране на производна

$$f'(x) \approx \frac{f(x + \Delta x) - f(x)}{\Delta x} \text{ за малки } \Delta x$$

```
(define (derive f dx)
  (lambda (x) (/ (- (f (+ x dx)) (f x)) dx)))
```

- (define 2* (derive square 0.01))
- (2* 5) → 10.009999999999764
- ((derive square 0.0000001) 5) → 10.000000116860974
- ((derive (derive (lambda (x) (* x x x)) 0.001) 0.001) 3)
 → 18.006000004788802

Повторено прилагане

Да се намери n -кратното прилагане на дадена едноместна функция.

$$f^n(x) = \underbrace{f(f(f(\dots(f(x))\dots)))}_n$$

Повторено прилагане

Да се намери n -кратното прилагане на дадена едноместна функция.

$$f^n(x) = \underbrace{f(f(f(\dots(f(x))\dots)))}_n$$

Решение №1: $f^n(x) = f(f^{n-1}(x))$

Повторено прилагане

Да се намери n -кратното прилагане на дадена едноместна функция.

$$f^n(x) = \underbrace{f(f(f(\dots(f(x))\dots)))}_n$$

Решение №1: $f^n(x) = f(f^{n-1}(x))$

(`define (repeated f n)`

```
(lambda (x) (if (= n 0) x (f ((repeated f (- n 1)) x))))
```

Повторено прилагане

Да се намери n -кратното прилагане на дадена едноместна функция.

$$f^n(x) = \underbrace{f(f(f(\dots(f(x))\dots)))}_n$$

Решение №1: $f^n(x) = f(f^{n-1}(x))$

(define (repeated f n)

```
(lambda (x) (if (= n 0) x (f ((repeated f (- n 1)) x))))
```

Решение №2: $f^0 = id$, $f^n = f \circ f^{n-1}$

Повторено прилагане

Да се намери n -кратното прилагане на дадена едноместна функция.

$$f^n(x) = \underbrace{f(f(f(\dots(f(x))\dots)))}_n$$

Решение №1: $f^n(x) = f(f^{n-1}(x))$

```
(define (repeated f n)
  (lambda (x) (if (= n 0) x (f ((repeated f (- n 1)) x)))))
```

Решение №2: $f^0 = id, f^n = f \circ f^{n-1}$

```
(define (repeated f n)
  (if (= n 0) id (compose f (repeated f (- n 1)))))
```

Повторено прилагане

Да се намери n -кратното прилагане на дадена едноместна функция.

$$f^n(x) = \underbrace{f(f(f(\dots(f(x))\dots)))}_n$$

Решение №1: $f^n(x) = f(f^{n-1}(x))$

```
(define (repeated f n)
  (lambda (x) (if (= n 0) x (f ((repeated f (- n 1)) x)))))
```

Решение №2: $f^0 = id, f^n = f \circ f^{n-1}$

```
(define (repeated f n)
  (if (= n 0) id (compose f (repeated f (- n 1)))))
```

Решение №3: $f^n = \underbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}_{n} \circ id$

Повторено прилагане

Да се намери n -кратното прилагане на дадена едноместна функция.

$$f^n(x) = \underbrace{f(f(f(\dots(f(x))\dots)))}_n$$

Решение №1: $f^n(x) = f(f^{n-1}(x))$

```
(define (repeated f n)
  (lambda (x) (if (= n 0) x (f ((repeated f (- n 1)) x)))))
```

Решение №2: $f^0 = id, f^n = f \circ f^{n-1}$

```
(define (repeated f n)
  (if (= n 0) id (compose f (repeated f (- n 1)))))
```

Решение №3: $f^n = \underbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}_{n} \circ id$

```
(define (repeated f n)
  (accumulate ? ? ? ? ? ?))
```

Повторено прилагане

Да се намери n -кратното прилагане на дадена едноместна функция.

$$f^n(x) = \underbrace{f(f(f(\dots(f(x))\dots)))}_n$$

Решение №1: $f^n(x) = f(f^{n-1}(x))$

```
(define (repeated f n)
  (lambda (x) (if (= n 0) x (f ((repeated f (- n 1)) x)))))
```

Решение №2: $f^0 = id, f^n = f \circ f^{n-1}$

```
(define (repeated f n)
  (if (= n 0) id (compose f (repeated f (- n 1)))))
```

Решение №3: $f^n = \underbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}_{n} \circ id$

```
(define (repeated f n)
  (accumulate compose ? ? ? ? ?))
```

Повторено прилагане

Да се намери n -кратното прилагане на дадена едноместна функция.

$$f^n(x) = \underbrace{f(f(f(\dots(f(x))\dots)))}_n$$

Решение №1: $f^n(x) = f(f^{n-1}(x))$

```
(define (repeated f n)
  (lambda (x) (if (= n 0) x (f ((repeated f (- n 1)) x)))))
```

Решение №2: $f^0 = id, f^n = f \circ f^{n-1}$

```
(define (repeated f n)
  (if (= n 0) id (compose f (repeated f (- n 1)))))
```

Решение №3: $f^n = \underbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}_{n} \circ id$

```
(define (repeated f n)
  (accumulate compose id ? ? ? ?))
```

Повторено прилагане

Да се намери n -кратното прилагане на дадена едноместна функция.

$$f^n(x) = \underbrace{f(f(f(\dots(f(x))\dots)))}_n$$

Решение №1: $f^n(x) = f(f^{n-1}(x))$

```
(define (repeated f n)
  (lambda (x) (if (= n 0) x (f ((repeated f (- n 1)) x)))))
```

Решение №2: $f^0 = id, f^n = f \circ f^{n-1}$

```
(define (repeated f n)
  (if (= n 0) id (compose f (repeated f (- n 1)))))
```

Решение №3: $f^n = \underbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}_{n} \circ id$

```
(define (repeated f n)
  (accumulate compose id 1 ? ? ?))
```

Повторено прилагане

Да се намери n -кратното прилагане на дадена едноместна функция.

$$f^n(x) = \underbrace{f(f(f(\dots(f(x))\dots)))}_n$$

Решение №1: $f^n(x) = f(f^{n-1}(x))$

```
(define (repeated f n)
  (lambda (x) (if (= n 0) x (f ((repeated f (- n 1)) x)))))
```

Решение №2: $f^0 = id, f^n = f \circ f^{n-1}$

```
(define (repeated f n)
  (if (= n 0) id (compose f (repeated f (- n 1)))))
```

Решение №3: $f^n = \underbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}_{n} \circ id$

```
(define (repeated f n)
  (accumulate compose id 1 n ? ?))
```

Повторено прилагане

Да се намери n -кратното прилагане на дадена едноместна функция.

$$f^n(x) = \underbrace{f(f(f(\dots(f(x))\dots)))}_n$$

Решение №1: $f^n(x) = f(f^{n-1}(x))$

```
(define (repeated f n)
  (lambda (x) (if (= n 0) x (f ((repeated f (- n 1)) x)))))
```

Решение №2: $f^0 = id, f^n = f \circ f^{n-1}$

```
(define (repeated f n)
  (if (= n 0) id (compose f (repeated f (- n 1)))))
```

Решение №3: $f^n = \underbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}_{n} \circ id$

```
(define (repeated f n)
  (accumulate compose id 1 n (lambda (i) f) ?))
```

Повторено прилагане

Да се намери n -кратното прилагане на дадена едноместна функция.

$$f^n(x) = \underbrace{f(f(f(\dots(f(x))\dots)))}_n$$

Решение №1: $f^n(x) = f(f^{n-1}(x))$

```
(define (repeated f n)
  (lambda (x) (if (= n 0) x (f ((repeated f (- n 1)) x)))))
```

Решение №2: $f^0 = id, f^n = f \circ f^{n-1}$

```
(define (repeated f n)
  (if (= n 0) id (compose f (repeated f (- n 1)))))
```

Решение №3: $f^n = \underbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}_{n} \circ id$

```
(define (repeated f n)
  (accumulate compose id 1 n (lambda (i) f) 1+))
```

n-та производна

Да се намери *n*-та производна на дадена едноместна функция.

n-та производна

Да се намери *n*-та производна на дадена едноместна функция.

Решение №1: $f^{(n)} = (f^{(n-1)})'$

n-та производна

Да се намери *n*-та производна на дадена едноместна функция.

Решение №1: $f^{(n)} = (f^{(n-1)})'$

```
(define (derive-n f n dx)
  (if (= n 0) f (derive (derive-n f (- n 1) dx) dx)))
```

n-та производна

Да се намери *n*-та производна на дадена едноместна функция.

Решение №1: $f^{(n)} = (f^{(n-1)})'$

```
(define (derive-n f n dx)
  (if (= n 0) f (derive (derive-n f (- n 1) dx) dx)))
```

Решение №2: $f^{(n)} = f \overbrace{''''...''}^n$

n-та производна

Да се намери *n*-та производна на дадена едноместна функция.

Решение №1: $f^{(n)} = (f^{(n-1)})'$

```
(define (derive-n f n dx)
  (if (= n 0) f (derive (derive-n f (- n 1) dx) dx)))
```

Решение №2: $f^{(n)} = f \overbrace{''''...''}^n$

```
(define (derive-n f n dx)
  (repeated ? n))
```

n-та производна

Да се намери *n*-та производна на дадена едноместна функция.

Решение №1: $f^{(n)} = (f^{(n-1)})'$

```
(define (derive-n f n dx)
  (if (= n 0) f (derive (derive-n f (- n 1) dx) dx)))
```

Решение №2: $f^{(n)} = f \overbrace{/\!/\!/\dots/\!/\!/}^n$

```
(define (derive-n f n dx)
  (repeated (lambda (f) (derive f dx)) n))
```

n-та производна

Да се намери *n*-та производна на дадена едноместна функция.

Решение №1: $f^{(n)} = (f^{(n-1)})'$

```
(define (derive-n f n dx)
  (if (= n 0) f (derive (derive-n f (- n 1) dx) dx)))
```

Решение №2: $f^{(n)} = f \overbrace{/\!/\!/\dots/\!/\!/}^n$

```
(define (derive-n f n dx)
  ((repeated (lambda (f) (derive f dx)) n) f))
```

n-та производна

Да се намери *n*-та производна на дадена едноместна функция.

Решение №1: $f^{(n)} = (f^{(n-1)})'$

```
(define (derive-n f n dx)
  (if (= n 0) f (derive (derive-n f (- n 1) dx) dx)))
```

Решение №2: $f^{(n)} = \overbrace{f' / / / \dots /}^n$

```
(define (derive-n f n dx)
  ((repeated (lambda (f) (derive f dx)) n) f))
```

Решение №3: $\overbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}^n$

```
(define (derive-n f n dx)
  ((accumulate ? ? ? ? ? ?) f))
```

n-та производна

Да се намери *n*-та производна на дадена едноместна функция.

Решение №1: $f^{(n)} = (f^{(n-1)})'$

```
(define (derive-n f n dx)
  (if (= n 0) f (derive (derive-n f (- n 1) dx) dx)))
```

Решение №2: $f^{(n)} = \overbrace{f' / \! / \! / \dots \! / \! /}^n$

```
(define (derive-n f n dx)
  ((repeated (lambda (f) (derive f dx)) n) f))
```

Решение №3: $\overbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}^n$

```
(define (derive-n f n dx)
  ((accumulate compose ? ? ? ? ?) f))
```

n-та производна

Да се намери *n*-та производна на дадена едноместна функция.

Решение №1: $f^{(n)} = (f^{(n-1)})'$

```
(define (derive-n f n dx)
  (if (= n 0) f (derive (derive-n f (- n 1) dx) dx)))
```

Решение №2: $f^{(n)} = \overbrace{f' / / / \dots / /}^n$

```
(define (derive-n f n dx)
  ((repeated (lambda (f) (derive f dx)) n) f))
```

Решение №3: $\overbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}^n$

```
(define (derive-n f n dx)
  ((accumulate compose id ? ? ? ?) f))
```

n-та производна

Да се намери *n*-та производна на дадена едноместна функция.

Решение №1: $f^{(n)} = (f^{(n-1)})'$

```
(define (derive-n f n dx)
  (if (= n 0) f (derive (derive-n f (- n 1) dx) dx)))
```

Решение №2: $f^{(n)} = \overbrace{f' / / / \dots /}^n$

```
(define (derive-n f n dx)
  ((repeated (lambda (f) (derive f dx)) n) f))
```

Решение №3: $\underbrace{(n)}_{\text{n}} = \overbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}^n$

```
(define (derive-n f n dx)
  ((accumulate compose id 1 ? ? ?) f))
```

n-та производна

Да се намери *n*-та производна на дадена едноместна функция.

Решение №1: $f^{(n)} = (f^{(n-1)})'$

```
(define (derive-n f n dx)
  (if (= n 0) f (derive (derive-n f (- n 1) dx) dx)))
```

Решение №2: $f^{(n)} = \overbrace{f' / / / \dots / /}^n$

```
(define (derive-n f n dx)
  ((repeated (lambda (f) (derive f dx)) n) f))
```

Решение №3: $\overbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}^n$

```
(define (derive-n f n dx)
  ((accumulate compose id 1 n ? ?) f))
```

n-та производна

Да се намери *n*-та производна на дадена едноместна функция.

Решение №1: $f^{(n)} = (f^{(n-1)})'$

```
(define (derive-n f n dx)
  (if (= n 0) f (derive (derive-n f (- n 1) dx) dx)))
```

Решение №2: $f^{(n)} = \overbrace{f' \circ \dots \circ}'^n$

```
(define (derive-n f n dx)
  ((repeated (lambda (f) (derive f dx)) n) f))
```

Решение №3: $f^{(n)} = \underbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}_n$

```
(define (derive-n f n dx)
  ((accumulate compose id 1 n
    (lambda (i) (lambda (f) (derive f dx)))) ?) f))
```

n-та производна

Да се намери *n*-та производна на дадена едноместна функция.

Решение №1: $f^{(n)} = (f^{(n-1)})'$

```
(define (derive-n f n dx)
  (if (= n 0) f (derive (derive-n f (- n 1) dx) dx)))
```

Решение №2: $f^{(n)} = \overbrace{f' \cdots}'^n$

```
(define (derive-n f n dx)
  ((repeated (lambda (f) (derive f dx)) n) f))
```

Решение №3: $\underbrace{f \circ f \circ \dots \circ f}_n$

```
(define (derive-n f n dx)
  ((accumulate compose id 1 n
    (lambda (i) (lambda (f) (derive f dx)))) 1+) f))
```

All you need is λ

Специалната форма lambda е достатъчна за реализацията на всички останали конструкции в Scheme!

All you need is λ – let

Специалната форма lambda е достатъчна за реализацията на всички останали конструкции в Scheme!

(**let** ((**<символ>** **<израз>**)) **<тяло>**)

Симулация на let: \iff

((**lambda** (**<символ>**) **<тяло>**) **<израз>**)

All you need is λ – let

Специалната форма lambda е достатъчна за реализацията на всички останали конструкции в Scheme!

`(let ((символ <израз>)) <тяло>)`

Симулация на let: \iff

`((lambda (<символ>) <тяло>) <израз>)`

`(let ((символ1 <израз1>)`

`(символ2 <израз2>)`

`...`

`(символn <изразn>)`

`<тяло>)`

\iff

`((lambda (<символ1> ... <символn>) <тяло>)`

`<израз1> ... <изразn>)`

All you need is λ — булева логика

Симулация на булеви стойности и `if`:

```
(define #t (lambda (x y) x))  
(define #f (lambda (x y) y))  
(define (lambda-if b x y) (b x y))
```

All you need is λ — булева логика

Симулация на булеви стойности и `if`:

```
(define #t (lambda (x y) x))  
(define #f (lambda (x y) y))  
(define (lambda-if b x y) ((b x y)))
```

All you need is λ — булева логика

Симулация на булеви стойности и `if`:

```
(define #t (lambda (x y) x))  
(define #f (lambda (x y) y))  
(define (lambda-if b x y) ((b x y)))
```

Примери:

- `(lambda-if #t (lambda () (+ 3 5)) (lambda () (/ 4 0)))` $\longrightarrow 8$

All you need is λ — булева логика

Симулация на булеви стойности и `if`:

```
(define #t (lambda (x y) x))  
(define #f (lambda (x y) y))  
(define (lambda-if b x y) ((b x y)))
```

Примери:

- `(lambda-if #t (lambda () (+ 3 5)) (lambda () (/ 4 0)))` $\rightarrow 8$
- `(lambda-if #f (lambda () +) (lambda () "abc"))` $\rightarrow \text{"abc"}$

All you need is λ — булева логика

Симулация на булеви стойности и `if`:

```
(define #t (lambda (x y) x))  
(define #f (lambda (x y) y))  
(define (lambda-if b x y) ((b x y)))
```

Примери:

- (`(lambda-if #t (lambda () (+ 3 5)) (lambda () (/ 4 0)))`) → 8
- (`(lambda-if #f (lambda () +) (lambda () "abc"))`) → "abc"
- (`(define (not b) (lambda (x y) (b y x)))`)

All you need is λ — числа

Симулация на естествени числа (нумерали на Чърч)

Идея: представяне на числото n като $\lambda f, x f^n(x)$

All you need is λ — числа

Симулация на естествени числа (нумерали на Чърч)

Идея: представяне на числото n като $\lambda f, x f^n(x)$

- (define c3 (lambda (f x) (f (f (f x)))))

All you need is λ — числа

Симулация на естествени числа (нумерали на Чърч)

Идея: представяне на числото n като $\lambda f, x f^n(x)$

- `(define c3 (lambda (f x) (f (f (f x)))))`
- `(define c5 (lambda (f x) (f (f (f (f (f x)))))))`

All you need is λ — числа

Симулация на естествени числа (нумерали на Чърч)

Идея: представяне на числото n като $\lambda f, x f^n(x)$

- `(define c3 (lambda (f x) (f (f (f x)))))`
- `(define c5 (lambda (f x) (f (f (f (f (f x)))))))`
- `(define c1+ (lambda (a) (lambda (f x) (f (a f x)))))`

All you need is λ — числа

Симулация на естествени числа (нумерали на Чърч)

Идея: представяне на числото n като $\lambda f, x f^n(x)$

- `(define c3 (lambda (f x) (f (f (f x)))))`
- `(define c5 (lambda (f x) (f (f (f (f (f x)))))))`
- `(define c1+ (lambda (a) (lambda (f x) (f (a f x)))))`
- `(define c+ (lambda (a b) (lambda (f x) (a f (b f x)))))`

All you need is λ — рекурсия

Комбинатор Y за намиране на най-малка неподвижна точка (fixpoint combinator)

```
(define Y (lambda (f)
  ((lambda (x) (f (lambda (n) ((x x) n))))
   (lambda (x) (f (lambda (n) ((x x) n)))))))
```

All you need is λ — рекурсия

Комбинатор Y за намиране на най-малка неподвижна точка (fixpoint combinator)

```
(define Y (lambda (f)
  ((lambda (x) (f (lambda (n) ((x x) n))))
   (lambda (x) (f (lambda (n) ((x x) n))))))

(define fact-body (lambda (f)
  (lambda (n) (if (= n 0) 1
                  (* n (f (- n 1)))))))

(define fact (Y fact-body))
```