### Списъци

Трифон Трифонов

Функционално програмиране, 2022/23 г.

25 октомври-8 ноември 2022 г.

Тази презентация е достъпна под лиценза Creative Commons Признание-Некомерсиално-Споделяне на споделеното 4.0 Международен @ 🕦 🚱 🔘



(A . B)



•  $(cons < uspas_1 > < uspas_2 >)$ 





- (cons <uspas₁> <uspas₂>)
- Наредена двойка от оценките на <израз $_1>$  и <израз $_2>$



- (cons <uspas₁> <uspas₂>)
- Наредена двойка от оценките на <израз $_1>$  и <израз $_2>$
- (car <израз>)



- (cons <uspas₁> <uspas₂>)
- Наредена двойка от оценките на <израз<sub>1</sub>> и <израз<sub>2</sub>>
- (car <израз>)
- Първият компонент на двойката, която е оценката на <израз>



- $(cons < uspas_1 > < uspas_2 >)$
- Наредена двойка от оценките на <израз<sub>1</sub>> и <израз<sub>2</sub>>
- (car <израз>)
- Първият компонент на двойката, която е оценката на <израз>
- (cdr <израз>)



- (cons <uspas₁> <uspas₂>)
- Наредена двойка от оценките на <израз<sub>1</sub>> и <израз<sub>2</sub>>
- (car <израз>)
- Първият компонент на двойката, която е оценката на <израз>
- (cdr <израз>)
- Вторият компонент на двойката, която е оценката на <израз>



- (cons <uspas₁> <uspas₂>)
- Наредена двойка от оценките на <израз<sub>1</sub>> и <израз<sub>2</sub>>
- (car <израз>)
- Първият компонент на двойката, която е оценката на <израз>
- (cdr <израз>)
- Вторият компонент на двойката, която е оценката на <израз>
- (pair? <израз>)



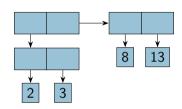


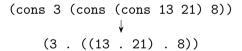
- (cons <uspas₁> <uspas₂>)
- Наредена двойка от оценките на <израз<sub>1</sub>> и <израз<sub>2</sub>>
- (car <израз>)
- Първият компонент на двойката, която е оценката на <израз>
- (cdr <израз>)
- Вторият компонент на двойката, която е оценката на <израз>
- (pair? <израз>)
- Проверява дали оценката на <израз> е наредена двойка

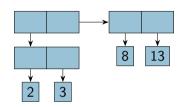


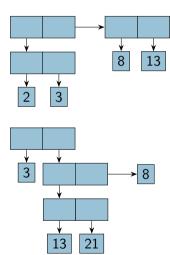
```
(cons (cons 2 3) (cons 8 13))

((2 . 3) . (8 . 13))
```









### S-изрази

#### Дефиниция

S-израз наричаме:

- атоми (булеви, числа, знаци, символи, низове, функции)
- ullet наредени двойки (S $_1$  . S $_2$ ), където S $_1$  и S $_2$  са S-изрази



### S-изрази

#### Дефиниция

S-израз наричаме:

- атоми (булеви, числа, знаци, символи, низове, функции)
- ullet наредени двойки (S $_1$  . S $_2$ ), където S $_1$  и S $_2$  са S-изрази

S-изразите са най-общият тип данни в Scheme.

С тяхна помощ могат да се дефинират произволно сложни структури от данни.

## All you need is $\lambda$ — наредени двойки

Можем да симулираме cons, car и cdr чрез lambda!

## All you need is $\lambda$ — наредени двойки

Можем да симулираме cons, car и cdr чрез lambda!

#### Вариант №1:

```
(define (lcons x y) (lambda (p) (if p x y)))
(define (lcar z) (z #t))
(define (lcdr z) (z #f))
```

## All you need is $\lambda$ — наредени двойки

Можем да симулираме cons, car и cdr чрез lambda!

#### Вариант №1:

```
(define (lcons x y) (lambda (p) (if p x y)))
(define (lcar z) (z #t))
(define (lcdr z) (z #f))
```

#### Вариант №2:

```
(define (lcons x y) (lambda (p) (p x y)))
(define (lcar z) (z (lambda (x y) x)))
(define (lcdr z) (z (lambda (x y) y)))
```

# Списъци в Scheme

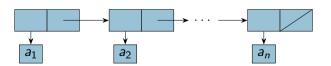
#### Дефиниция

- О Празният списък () е списък
- ② (h . t) е списък ако t е списък
  - h глава на списъка
  - t опашка на списъка

## Списъци в Scheme

#### Дефиниция

- Празният списък () е списък
- ② (h . t) е списък ако t е списък
  - h глава на списъка
  - t опашка на списъка



$$(a_1 . (a_2 . (...(a_n . ())))) \iff (a_1 a_2 ... a_n)$$



6/33

• (null? <uзраз>) — дали <uзраз> е празният списък ()



- (null? <uзраз>) дали <uзраз> е празният списък ()
- (list? <израз>) дали <израз> е списък

- (null? <uзраз>) дали <uзраз> е празният списък ()
- (list? <израз>) дали <израз> е списък
  - (define (list? 1) (or (null? 1) (and (pair? 1) (list? (cdr 1)))))

- (null? <uspas>) дали <uspas> е празният списък ()
- (list? <израз>) дали <израз> е списък
  - (define (list? 1) (or (null? 1) (and (pair? 1) (list? (cdr 1)))))
- (list {<израз>}) построява списък с елементи <израз>

- (null? <uзраз>) дали <uзраз> е празният списък ()
- (list? <израз>) дали <израз> е списък
  - (define (list? 1) (or (null? 1) (and (pair? 1) (list? (cdr 1)))))
- (list  ${<$ израз> $}$ ) построява списък с елементи  ${<}$ израз>
- (list <u3pa3 $_1><$ u3pa3 $_2>\ldots<$ u3pa3 $_n>$ )  $\iff$  (cons <u3pa3 $_1>$  (cons <u3pa3 $_2>\ldots$  (cons <u3pa3 $_n>$  '()))))

- (null? <uзраз>) дали <uзраз> е празният списък ()
- (list? <израз>) дали <израз> е списък
  - (define (list? 1) (or (null? 1) (and (pair? 1) (list? (cdr 1)))))
- (list  ${<$ израз> $}$ ) построява списък с елементи  ${<}$ израз>
- (list <u3pa3 $_1><$ u3pa3 $_2>\ldots<$ u3pa3 $_n>$ )  $\iff$  (cons <u3pa3 $_1>$  (cons <u3pa3 $_2>\ldots$  (cons <u3pa3 $_n>$  '()))))
- (cons <глава> <опашка>) списък с <глава> и <опашка>

- (null? <uзраз>) дали <uзраз> е празният списък ()
- (list? <израз>) дали <израз> е списък
  - (define (list? 1) (or (null? 1) (and (pair? 1) (list? (cdr 1)))))
- (list {<израз>}) построява списък с елементи <израз>
- (list <u3pa3 $_1><$ u3pa3 $_2>\ldots<$ u3pa3 $_n>$ )  $\iff$  (cons <u3pa3 $_1>$  (cons <u3pa3 $_2>\ldots$  (cons <u3pa3 $_n>$  '()))))
- (cons <глава> <опашка>) списък с <глава> и <опашка>
- (саr <списък>) главата на <списък>

• (null? <uspas>) — дали <uspas> е празният списък () • (list? <израз>) — дали <израз> е списък • (define (list? 1) (or (null? 1) (and (pair? 1) (list? (cdr 1))))) • (list {<израз>}) — построява списък с елементи <израз> • (list  $\langle u3pa3_1 \rangle \langle u3pa3_2 \rangle \dots \langle u3pa3_n \rangle$ )  $\iff$  $(cons < uspas_1 > (cons < uspas_2 > ... (cons < uspas_n > '()))))$ (cons <глава> <опашка>) — списък с <глава> и <опашка> (саr <списък>) — главата на <списък> • (cdr <cписък>) — опашката на <списък>

• (null? <израз>) — дали <израз> е празният списък () • (list? <израз>) — дали <израз> е списък • (define (list? 1) (or (null? 1) (and (pair? 1) (list? (cdr 1))))) • (list {<израз>}) — построява списък с елементи <израз> • (list  $\langle u3pa3_1 \rangle \langle u3pa3_2 \rangle \dots \langle u3pa3_n \rangle$ )  $\iff$  $(cons < uspas_1 > (cons < uspas_2 > ... (cons < uspas_n > '()))))$ (cons <глава> <опашка>) — списък с <глава> и <опашка> (саr <списък>) — главата на <списък> • (cdr <cписък>) — опашката на <списък> • () не е наредена двойка!

• (null? <израз>) — дали <израз> е празният списък () • (list? <израз>) — дали <израз> е списък • (define (list? 1) (or (null? 1) (and (pair? 1) (list? (cdr 1))))) • (list {<израз>}) — построява списък с елементи <израз> • (list  $\langle u3pa3_1 \rangle \langle u3pa3_2 \rangle \dots \langle u3pa3_n \rangle$ )  $\iff$  $(cons < uspas_1 > (cons < uspas_2 > ... (cons < uspas_n > '()))))$ (cons <глава> <опашка>) — списък с <глава> и <опашка> (саr <списък>) — главата на <списък> • (cdr <cписък>) — опашката на <списък> () не е наредена двойка! •  $(car '()) \longrightarrow \Gamma$ решка!,  $(cdr '()) \longrightarrow \Gamma$ решка!

Нека 
$$I = (a_1 a_2 a_3 \dots a_n)$$
.  
• (car 1)  $\longrightarrow a_1$ 

- (car 1)  $\longrightarrow a_1$
- (cdr 1)  $\longrightarrow$  ( $a_2 a_3 ... a_n$ )

- (car 1)  $\longrightarrow a_1$
- (cdr 1)  $\longrightarrow$  ( $a_2 a_3 ... a_n$ )
- $(car (cdr 1)) \rightarrow ? \leftarrow (cadr 1)$

- (car 1)  $\longrightarrow a_1$
- (cdr 1)  $\longrightarrow$  ( $a_2 a_3 ... a_n$ )
- (car (cdr 1))  $\longrightarrow a_2 \longleftarrow$  (cadr 1)

- (car 1)  $\longrightarrow a_1$
- (cdr 1)  $\longrightarrow$  ( $a_2 a_3 ... a_n$ )
- (car (cdr 1))  $\longrightarrow a_2 \longleftarrow$  (cadr 1)
- $(\operatorname{cdr} (\operatorname{cdr} 1)) \longrightarrow ? \longleftarrow (\operatorname{cddr} 1)$

- (car 1)  $\longrightarrow a_1$
- (cdr 1)  $\longrightarrow$  ( $a_2 a_3 ... a_n$ )
- (car (cdr 1))  $\longrightarrow a_2 \longleftarrow$  (cadr 1)
- (cdr (cdr 1))  $\longrightarrow$  ( $a_3 ... a_n$ )  $\longleftarrow$  (cddr 1)

- (car 1)  $\longrightarrow a_1$
- (cdr 1)  $\longrightarrow$  ( $a_2 a_3 ... a_n$ )
- (car (cdr 1))  $\longrightarrow a_2 \longleftarrow$  (cadr 1)
- (cdr (cdr 1))  $\longrightarrow$  ( $a_3 ... a_n$ )  $\longleftarrow$  (cddr 1)
- $(car (cdr (cdr 1))) \rightarrow ? \leftarrow (caddr 1)$

- (car 1)  $\longrightarrow a_1$
- (cdr 1)  $\longrightarrow$  ( $a_2 a_3 ... a_n$ )
- (car (cdr 1))  $\longrightarrow a_2 \longleftarrow$  (cadr 1)
- (cdr (cdr 1))  $\longrightarrow$  ( $a_3 ... a_n$ )  $\longleftarrow$  (cddr 1)
- (car (cdr (cdr 1)))  $\longrightarrow a_3 \longleftarrow$  (caddr 1)

- (car 1)  $\longrightarrow a_1$
- (cdr 1)  $\longrightarrow$  ( $a_2 a_3 ... a_n$ )
- (car (cdr 1))  $\longrightarrow a_2 \longleftarrow$  (cadr 1)
- (cdr (cdr 1))  $\longrightarrow$  ( $a_3 ... a_n$ )  $\longleftarrow$  (cddr 1)
- (car (cdr (cdr 1)))  $\longrightarrow a_3 \longleftarrow$  (caddr 1)
- имаме съкратени форми за до 4 последователни прилагания на car и cdr

• (eq? <израз $_1>$  <израз $_2>$ ) — връща #t точно тогава, когато оценките на <израз $_1>$  <израз $_2>$  заемат едно и също място в паметта

- (eq? <израз $_1$ > <израз $_2$ >) връща #t точно тогава, когато оценките на <израз $_1$ > <израз $_2$ > заемат едно и също място в паметта
- (eqv? <израз $_1$ > <израз $_2$ >) връща #t точно тогава, когато оценките на <израз $_1$ > и <израз $_2$ > заемат едно и също място в паметта или са едни и същи по стойност атоми (без функции), дори и да заемат различно място в паметта

- (eq? <израз $_1$ > < израз $_2$ >) връща #t точно тогава, когато оценките на <израз $_1$ > <израз $_2$ > заемат едно и също място в паметта
- (eqv? <израз $_1$ > <израз $_2$ >) връща #t точно тогава, когато оценките на <израз $_1$ > и <израз $_2$ > заемат едно и също място в паметта или са едни и същи по стойност атоми (без функции), дори и да заемат различно място в паметта
  - Ako (eq? <uspas $_1><$ uspas $_2>$ ), то със сигурност (eqv? <uspas $_1><$ uspas $_2>$ )

- (eq? <израз $_1$ > <израз $_2$ >) връща #t точно тогава, когато оценките на <израз $_1$ > <израз $_2$ > заемат едно и също място в паметта
- (eqv? <израз $_1$ > <израз $_2$ >) връща #t точно тогава, когато оценките на <израз $_1$ > и <израз $_2$ > заемат едно и също място в паметта или са едни и същи по стойност атоми (без функции), дори и да заемат различно място в паметта
  - Ako (eq? <uspa $3_1><$ uspa $3_2>$ ), то със сигурност (eqv? <uspa $3_1><$ uspa $3_2>$ )
- (equal? <израз $_1>$  <израз $_2>$ ) връща #t точно тогава, когато оценките на <израз $_1>$  и <израз $_2>$  са едни и същи по стойност атоми или наредени двойки, чиито компоненти са равни в смисъла на equal?

- (eq? <израз $_1>$  <израз $_2>$ ) връща #t точно тогава, когато оценките на <израз $_1>$  <израз $_2>$  заемат едно и също място в паметта
- (eqv? <израз $_1$ > <израз $_2$ >) връща #t точно тогава, когато оценките на <израз $_1$ > и <израз $_2$ > заемат едно и също място в паметта или са едни и същи по стойност атоми (без функции), дори и да заемат различно място в паметта
  - Ako (eq? <uspas $_1><$ uspas $_2>$ ), то със сигурност (eq $_2<$ uspas $_1><$ uspas $_2>$ )
- (equal? <израз $_1>$  <израз $_2>$ ) връща #t точно тогава, когато оценките на <израз $_1>$  и <израз $_2>$  са едни и същи по стойност атоми или наредени двойки, чиито компоненти са равни в смисъла на equal?
  - В частност, equal? проверява за равенство на списъци

- (eq? <израз $_1$ > <израз $_2$ >) връща #t точно тогава, когато оценките на <израз $_1$ > <израз $_2$ > заемат едно и също място в паметта
- (eqv? <израз $_1$ > <израз $_2$ >) връща #t точно тогава, когато оценките на <израз $_1$ > и <израз $_2$ > заемат едно и също място в паметта или са едни и същи по стойност атоми (без функции), дори и да заемат различно място в паметта
  - Ako (eq? <uspas $_1><$ uspas $_2>$ ), то със сигурност (eq $_2<$ uspas $_1><$ uspas $_2>$ )
- (equal? <израз $_1>$  <израз $_2>$ ) връща #t точно тогава, когато оценките на <израз $_1>$  и <израз $_2>$  са едни и същи по стойност атоми или наредени двойки, чиито компоненти са равни в смисъла на equal?
  - В частност, equal? проверява за равенство на списъци
  - Ako (eqv? <u3pa3 $_1><$ u3pa3 $_2>$ ), то със сигурност (equal? <u3pa3 $_1><$ u3pa3 $_2>$ )



• (length <списък>) — връща дължината на <списък>



- (length <cписък>) връща дължината на <списък>
- (append {<списък>}) конкатенира всички <списък>



- (length <cписък>) връща дължината на <списък>
- (append {<списък>}) конкатенира всички <списък>
- (reverse <списък>) елементите на <списък> в обратен ред

- (length <cписък>) връща дължината на <списък>
- (append {<списък>}) конкатенира всички <списък>
- (reverse <списък>) елементите на <списък> в обратен ред
- (list-tail <списък> n) елементите на <списък> без първите n

- (length <cписък>) връща дължината на <списък>
- (append {<списък>}) конкатенира всички <списък>
- (reverse <списък>) елементите на <списък> в обратен ред
- (list-tail <списък> n) елементите на <списък> без първите n
- (list-ref <списък> n) n-ти елемент на <списък> (от 0)



- (length <cписък>) връща дължината на <списък>
- (append {<списък>}) конкатенира всички <списък>
- (reverse <списък>) елементите на <списък> в обратен ред
- (list-tail <списък> n) елементите на <списък> без първите n
- (list-ref <списък> n) n-ти елемент на <списък> (от 0)
- (member <елемент> <списък>) проверява дали <елемент> се среща в <списък>

- (length <cписък>) връща дължината на <списък>
- (append {<списък>}) конкатенира всички <списък>
- (reverse <списък>) елементите на <списък> в обратен ред
- (list-tail <списък> n) елементите на <списък> без първите n
- (list-ref <списък> n) n-ти елемент на <списък> (от 0)
- (member <елемент> <списък>) проверява дали <елемент> се среща в <списък>
  - По-точно, връща <списък> от <елемент> нататък, ако го има

- (length <cписък>) връща дължината на <списък>
- (append {<списък>}) конкатенира всички <списък>
- (reverse <списък>) елементите на <списък> в обратен ред
- (list-tail <списък> n) елементите на <списък> без първите n
- (list-ref <списък> n) n-ти елемент на <списък> (от 0)
- (member <елемент> <списък>) проверява дали <елемент> се среща в <списък>
  - По-точно, връща <списък> от <елемент> нататък, ако го има
  - Връща #f, ако <елемент> го няма в <списък>

- (length <cписък>) връща дължината на <списък>
- (append {<списък>}) конкатенира всички <списък>
- (reverse <списък>) елементите на <списък> в обратен ред
- (list-tail <списък> n) елементите на <списък> без първите n
- (list-ref <списък> n) n-ти елемент на <списък> (от 0)
- (member <елемент> <списък>) проверява дали <елемент> се среща в <списък>
  - По-точно, връща <списък> от <елемент> нататък, ако го има
  - Връща #f, ако <елемент> го няма в <списък>
  - Сравнението на елементи става с equal?

- (length <cписък>) връща дължината на <списък>
- (append {<списък>}) конкатенира всички <списък>
- (reverse <списък>) елементите на <списък> в обратен ред
- (list-tail <списък> n) елементите на <списък> без първите n
- (list-ref <списък> n) n-ти елемент на <списък> (от 0)
- (member <елемент> <списък>) проверява дали <елемент> се среща в <списък>
  - По-точно, връща <списък> от <елемент> нататък, ако го има
  - Връща #f, ако <елемент> го няма в <списък>
  - Сравнението на елементи става с equal?
- (memv < enemett) < cписък) като member, но сравнява с eqv?



- (length <cписък>) връща дължината на <списък>
- (append {<списък>}) конкатенира всички <списък>
- (reverse <списък>) елементите на <списък> в обратен ред
- (list-tail <списък> n) елементите на <списък> без първите n
- (list-ref <списък> n) n-ти елемент на <списък> (от 0)
- (member <елемент> <списък>) проверява дали <елемент> се среща в <списък>
  - По-точно, връща <списък> от <елемент> нататък, ако го има
  - Връща #f, ако <елемент> го няма в <списък>
  - Сравнението на елементи става с equal?
- (memv < enemett) < cписък) като member, но сравнява с eqv?
- (memq < enement > < cписък >) като member, но сравнява с eq?



#### Обхождане на списъци

#### При обхождане на 1:

- Ако 1 е празен, връщаме базова стойност (дъно)
- Иначе, комбинираме главата (car 1) с резултата от рекурсивното извикване над опашката (cdr 1) (стъпка)



#### Обхождане на списъци

#### При обхождане на 1:

- Ако 1 е празен, връщаме базова стойност (дъно)
- Иначе, комбинираме главата (car 1) с резултата от рекурсивното извикване над опашката (cdr 1) (стъпка)

Примери: length, list-tail, list-ref, member, memqv, memq

#### Конструиране на списъци

Използваме рекурсия по даден параметър (напр. число, списък...)

- На дъното връщаме фиксиран списък (например ())
- На стъпката построяваме с cons списък със съответната глава, а опашката строим чрез рекурсивно извикване на същата функция



#### Конструиране на списъци

Използваме рекурсия по даден параметър (напр. число, списък...)

- На дъното връщаме фиксиран списък (например ())
- На стъпката построяваме с cons списък със съответната глава, а опашката строим чрез рекурсивно извикване на същата функция

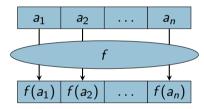
Примери: from-to, collect, append, reverse

# Изобразяване на списък (тар)

Да се дефинира функция (мар <функция> <списък>), която връща нов списък съставен от елементите на <списък>, върху всеки от които е приложена <функция>.

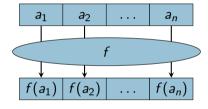
# Изобразяване на списък (тар)

Да се дефинира функция (мар <функция> <списък>), която връща нов списък съставен от елементите на <списък>, върху всеки от които е приложена <функция>.



# Изобразяване на списък (тар)

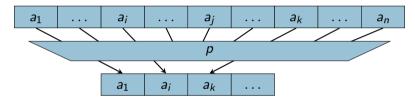
Да се дефинира функция (мар <функция> <списък>), която връща нов списък съставен от елементите на <списък>, върху всеки от които е приложена <функция>.



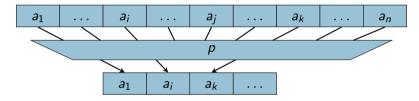
- (map square '(1 2 3))  $\longrightarrow$  (1 4 9)
- (map cadr '((a b c) (d e f) (g h i)))  $\longrightarrow$ ?

Да се дефинира функция (filter <условие> <списък>), която връща само тези от елементите на <списък>, които удовлетворяват <условие>.

Да се дефинира функция (filter <условие> <списък>), която връща само тези от елементите на <списък>, които удовлетворяват <условие>.



Да се дефинира функция (filter <условие> <списък>), която връща само тези от елементите на <списък>, които удовлетворяват <условие>.



(define (filter p? 1)

```
(define (filter p? 1)
   (cond ((null? 1) 1)
         ((p? (car 1)) (cons (car 1) (filter p? (cdr 1))))
         (else (filter p? (cdr 1)))))
  • (filter odd? '(1 2 3 4 5)) \longrightarrow (1 3 5)
  • (filter pair? '((a b) c () d (e))) \longrightarrow ((a b) (e))
  • (map (lambda (x) (filter even? x)) '((1 2 3) (4 5 6) (7 8 9)))
    \longrightarrow ((2) (4 6) (8))
  • (map (lambda (x) (map (lambda (f) (filter f x)) (list negative? zero?
    positive?))) '((-2 1 0) (1 4 -1) (0 0 1)))
    → ?
```

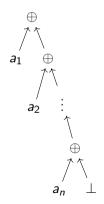
```
(define (filter p? 1)
   (cond ((null? 1) 1)
          ((p? (car 1)) (cons (car 1) (filter p? (cdr 1))))
          (else (filter p? (cdr 1)))))
  • (filter odd? '(1 2 3 4 5)) \longrightarrow (1 3 5)
  • (filter pair? '((a b) c () d (e))) \longrightarrow ((a b) (e))
  • (map (lambda (x) (filter even? x)) '((1 2 3) (4 5 6) (7 8 9)))
    \longrightarrow ((2) (4 6) (8))
  • (map (lambda (x) (map (lambda (f) (filter f x)) (list negative? zero?
    positive?))) '((-2 1 0) (1 4 -1) (0 0 1)))
    \longrightarrow (((-2) (0) (1)) ((-1) () (1 4)) (() (0 0) (1)))
```

#### Дясно свиване (foldr)

$$a_1 \oplus \Big(a_2 \oplus \big(\ldots \oplus (a_n \oplus \bot)\ldots\big)\Big),$$

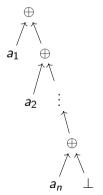
#### Дясно свиване (foldr)

$$a_1 \oplus \Big(a_2 \oplus \big(\ldots \oplus (a_n \oplus \bot)\ldots\big)\Big),$$



#### Дясно свиване (foldr)

$$a_1 \oplus \Big(a_2 \oplus \big( \ldots \oplus (a_n \oplus \bot) \ldots \big)\Big),$$



(define (foldr op nv 1)

(define (foldr op nv 1)

(define (foldr op nv 1)

```
(define (foldr op nv 1)
         (if (null? 1) nv
              (op (car 1) (foldr op nv (cdr 1)))))
  • (foldr * 1 (from-to 1 5)) → 120
  • (foldr + 0 (map square (filter odd? (from-to 1 5)))) \longrightarrow 35
  • (foldr cons '() '(1 5 10)) \longrightarrow (1 5 10)
  • (foldr list '() '(1 5 10)) \longrightarrow (1 (5 (10 ()))
  • (foldr append '() '((a b) (c d) (e f))) \longrightarrow ?
```

```
(define (foldr op nv 1)
         (if (null? 1) nv
             (op (car 1) (foldr op nv (cdr 1)))))
  • (foldr * 1 (from-to 1 5)) → 120
  • (foldr + 0 (map square (filter odd? (from-to 1 5)))) \longrightarrow 35
  • (foldr cons '() '(1 5 10)) \longrightarrow (1 5 10)
  • (foldr list '() '(1 5 10)) \longrightarrow (1 (5 (10 ()))
  • (foldr append '() '((a b) (c d) (e f))) \longrightarrow (a b c d e f)
```

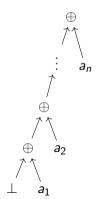
```
(define (foldr op nv 1)
         (if (null? 1) nv
              (op (car 1) (foldr op nv (cdr 1)))))
  • (foldr * 1 (from-to 1 5)) → 120
  • (foldr + 0 (map square (filter odd? (from-to 1 5)))) \longrightarrow 35
  • (foldr cons '() '(1 5 10)) \longrightarrow (1 5 10)
  • (foldr list '() '(1 5 10)) \longrightarrow (1 (5 (10 ()))
  • (foldr append '() '((a b) (c d) (e f))) \longrightarrow (a b c d e f)
  • map, filter и accumulate могат да се реализират чрез foldr
```

#### Ляво свиване (foldl)

$$\left(\ldots\left(\left(\bot\oplus a_1\right)\oplus a_2\right)\oplus\ldots\right)\oplus a_n$$

#### Ляво свиване (foldl)

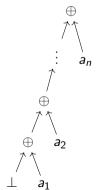
$$\left(\ldots\left(\left(\bot\oplus a_1\right)\oplus a_2\right)\oplus\ldots\right)\oplus a_n$$



### Ляво свиване (foldl)

Да се дефинира функция, която по даден списък  $I=(a_1\ a_2\ a_3\ \dots\ a_n)$  пресмята:

$$\Big(\ldots ig(ot a_1ig) \oplus a_2\Big) \oplus \ldots\Big) \oplus a_n$$
 (define (foldl op nv 1)



(define (foldl op nv 1)

```
(define (foldl op nv 1)
  (if (null? 1) nv
      (foldl op (op nv (car 1)) (cdr 1))))
  • (foldl * 1 (from-to 1 5)) → 120
  • (foldl cons '() '(1 5 10)) \rightarrow (((() . 1) . 5) . 10)
  • (foldl (lambda (x y) (cons y x)) '() '(1 5 10)) \longrightarrow (10 5 1)
  • (foldl list '() '(1 5 10)) \longrightarrow (((() 1) 5) 10)
  • (foldl append '() '((a b) (c d) (e f))) \longrightarrow ?
```

```
(define (foldl op nv 1)
  (if (null? 1) nv
      (foldl op (op nv (car 1)) (cdr 1))))
  • (foldl * 1 (from-to 1 5)) → 120
  • (foldl cons '() '(1 5 10)) \rightarrow (((() . 1) . 5) . 10)
  • (foldl (lambda (x y) (cons y x)) '() '(1 5 10)) \longrightarrow (10 5 1)
  • (foldl list '() '(1 5 10)) \rightarrow (((() 1) 5) 10)
  • (foldl append '() '((a b) (c d) (e f))) \longrightarrow (a b c d e f)
```

```
(define (foldl op nv 1)
 (if (null? 1) nv
      (foldl op (op nv (car 1)) (cdr 1))))
 • (foldl * 1 (from-to 1 5)) → 120
 • (foldl cons '() '(1 5 10)) \rightarrow (((() . 1) . 5) . 10)
 • (foldl (lambda (x y) (cons y x)) '() '(1 5 10)) \longrightarrow (10 5 1)
 • (foldl list '() '(1 5 10)) \rightarrow (((() 1) 5) 10)
 • (foldl append '() '((a b) (c d) (e f))) \longrightarrow (a b c d e f)
  • foldr генерира линеен рекурсивен процес, a foldl — линеен итеративен
```

# Функции от по-висок ред в Racket

 $B R^5 RS$  е дефинирана само функцията map.

В Racket са дефинирани функциите map, filter, foldr, foldl

# Функции от по-висок ред в Racket

B R<sup>5</sup>RS е дефинирана само функцията map. В Racket са дефинирани функциите map, filter, foldr, foldl

Внимание: foldl в Racket е дефинирана по различен начин!

```
(define (foldl op nv 1)

(if (null? 1) nv

(foldl op (op nv (car 1))

(cdr 1))))

\left(\dots\left((\bot \oplus a_1) \oplus a_2\right) \oplus \dots\right) \oplus a_n
```

foldl в Racket

$$a_n \oplus \Big( \ldots \big( a_2 \oplus (a_1 \oplus \bot) \big) \ldots \Big),$$

foldl от лекции

Задача. Да се намери максималният елемент на списък.

Задача. Да се намери максималният елемент на списък. (define (maximum 1) (foldr max ? 1))

**Задача.** Да се намери максималният елемент на списък. (define (maximum 1) (foldr max (car 1) 1))

**Задача.** Да се намери максималният елемент на списък. (define (maximum 1) (foldr max (car 1) 1))

Задача. Да се намери максималният елемент на списък.

$$a_1 \oplus (\ldots \oplus (a_{n-1} \oplus a_n) \ldots)$$



Задача. Да се намери максималният елемент на списък.

```
(define (maximum 1) (foldr max (car 1) 1))
```

```
a_1 \oplus (\ldots \oplus (a_{n-1} \oplus a_n) \ldots) egin{pmatrix} (	ext{define (foldr1 op 1)} \ (	ext{if (null? (cdr 1)) (car 1)} \ (	ext{op (car 1)} \ (	ext{foldr1 op (cdr 1)))))} \end{pmatrix}
```

Задача. Да се намери максималният елемент на списък.

```
(define (maximum 1) (foldr max (car 1) 1))
```

$$a_1 \oplus (\ldots \oplus (a_{n-1} \oplus a_n) \ldots) egin{array}{ll} ( ext{define (foldr1 op 1)} \ ( ext{if (null? (cdr 1)) (car 1)} \ ( ext{op (car 1)} \ ( ext{foldr1 op (cdr 1)))))} \end{array}$$

$$(\ldots((a_1\oplus a_2)\oplus\ldots)\oplus a_n$$

Задача. Да се намери максималният елемент на списък.

```
(define (maximum 1) (foldr max (car 1) 1))
```

```
(define (foldr1 op 1) \\ (if (null? (cdr 1)) (car 1) \\ (op (car 1) \\ (foldr1 op (cdr 1)))))
(\dots((a_1 \oplus a_2) \oplus \dots) \oplus a_n 
(define (foldr1 op 1) \\ (foldl op (car 1) (cdr 1)))
```

Задача. Да се преброят в атомите в дълбок списък.

Подход: Обхождане в две посоки: хоризонтално и вертикално

Задача. Да се преброят в атомите в дълбок списък.

Подход: Обхождане в две посоки: хоризонтално и вертикално

• Хоризонтално дъно: ?

Задача. Да се преброят в атомите в дълбок списък.

Подход: Обхождане в две посоки: хоризонтално и вертикално

• Хоризонтално дъно: достигане до празен списък ()

Задача. Да се преброят в атомите в дълбок списък.

Подход: Обхождане в две посоки: хоризонтално и вертикално

- Хоризонтално дъно: достигане до празен списък ()
- Вертикално дъно: ?

Задача. Да се преброят в атомите в дълбок списък.

Подход: Обхождане в две посоки: хоризонтално и вертикално

- Хоризонтално дъно: достигане до празен списък ()
- Вертикално дъно: достигане до друг атом

- Хоризонтално дъно: достигане до празен списък ()
- Вертикално дъно: достигане до друг атом
- Хоризонтална стъпка: ?

- Хоризонтално дъно: достигане до празен списък ()
- Вертикално дъно: достигане до друг атом
- Хоризонтална стъпка: обхождане на опашката (cdr 1)

- Хоризонтално дъно: достигане до празен списък ()
- Вертикално дъно: достигане до друг атом
- Хоризонтална стъпка: обхождане на опашката (cdr 1)
- Вертикална стъпка: ?

```
((1 (2)) (((3) 4) (5 (6)) () (7)) 8)
```

- Хоризонтално дъно: достигане до празен списък ()
- Вертикално дъно: достигане до друг атом
- Хоризонтална стъпка: обхождане на опашката (cdr 1)
- Вертикална стъпка: обхождане на главата (car 1)

```
((1 (2)) (((3) 4) (5 (6)) () (7)) 8)
```

Задача. Да се преброят в атомите в дълбок списък. Подход: Обхождане в две посоки: хоризонтално и вертикално

- Хоризонтално дъно: достигане до празен списък ()
- Вертикално дъно: достигане до друг атом
- Хоризонтална стъпка: обхождане на опашката (cdr 1)
- Вертикална стъпка: обхождане на главата (car 1)

За удобство можем да дефинираме функцията atom?:

```
(define (atom? x) (and (not (null? x)) (not (pair? x))))
```



**Задача.** Да се преброят в атомите в дълбок списък. (count-atoms '((1 (2)) (((3) 4) (5 (6)) () (7)) 8))  $\longrightarrow$  8

```
Задача. Да се преброят в атомите в дълбок списък. (count-atoms '((1 (2)) (((3) 4) (5 (6)) () (7)) 8)) \longrightarrow 8 (define (count-atoms 1) (cond ((null? 1) 0) ((atom? 1) 1) (else (+ (count-atoms (car 1)) (count-atoms (cdr 1))))))
```

```
Задача. Да се преброят в атомите в дълбок списък. (count-atoms '((1 (2)) (((3) 4) (5 (6)) () (7)) 8)) \longrightarrow 8 (define (count-atoms 1) (cond ((null? 1) 0) ((atom? 1) 1) (else (+ (count-atoms (car 1)) (count-atoms (cdr 1)))))  
Задача. Да се съберат всички атоми от дълбок списък. (flatten '((1 (2)) (((3) 4) (5 (6)) () (7)) 8)) \longrightarrow (1 2 3 4 5 6 7 8)
```

```
Задача. Да се преброят в атомите в дълбок списък.
(count-atoms '((1 (2)) (((3) 4) (5 (6)) () (7)) 8)) \rightarrow 8
(define (count-atoms 1)
  (cond ((null? 1) 0)
        ((atom? 1) 1)
        (else (+ (count-atoms (car 1)) (count-atoms (cdr 1))))))
Задача. Да се съберат всички атоми от дълбок списък.
(flatten '((1 (2)) (((3) 4) (5 (6)) () (7)) 8)) \longrightarrow (1 2 3 4 5 6 7 8)
(define (flatten 1)
  (cond ((null? 1) '())
        ((atom? 1) (list 1))
        (else (append (flatten (car 1)) (flatten (cdr 1))))))
```

Задача. Да се обърне редът на атомите в дълбок списък. (deep-reverse '((1 (2)) (((3) 4) (5 (6)) () (7)) 8))  $\longrightarrow$  (8 ((7) () ((6) 5) (4 (3))) ((2) 1))

(deep-foldr <x-дъно> <в-дъно> <операция> <списък>)

```
(deep-foldr <x-дъно> <в-дъно> <операция> <списък>)
(define (deep-foldr op term nv 1)
 (cond ((null? 1) nv)
       ((atom? 1) (term 1))
       (else (op (deep-foldr op term nv (car 1))
                  (deep-foldr op term nv (cdr 1))))))
(define (count-atoms 1) (deep-foldr + (lambda (x) 1) 0 1))
(define (flatten 1) (deep-foldr ? ? ? 1))
```

```
(deep-foldr <x-дъно> <в-дъно> <операция> <списък>)
(define (deep-foldr op term nv 1)
 (cond ((null? 1) nv)
       ((atom? 1) (term 1))
       (else (op (deep-foldr op term nv (car 1))
                  (deep-foldr op term nv (cdr 1))))))
(define (count-atoms 1) (deep-foldr + (lambda (x) 1) 0 1))
(define (flatten 1) (deep-foldr append ? ? 1))
```

```
(deep-foldr <x-дъно> <в-дъно> <операция> <списък>)
(define (deep-foldr op term nv 1)
 (cond ((null? 1) nv)
       ((atom? 1) (term 1))
       (else (op (deep-foldr op term nv (car 1))
                  (deep-foldr op term nv (cdr 1))))))
(define (count-atoms 1) (deep-foldr + (lambda (x) 1) 0 1))
(define (flatten 1) (deep-foldr append list ? 1))
```

```
(deep-foldr <x-дъно> <в-дъно> <операция> <списък>)
(define (deep-foldr op term nv 1)
 (cond ((null? 1) nv)
       ((atom? 1) (term 1))
       (else (op (deep-foldr op term nv (car 1))
                  (deep-foldr op term nv (cdr 1))))))
(define (count-atoms 1) (deep-foldr + (lambda (x) 1) 0 1))
(define (flatten 1) (deep-foldr append list '() 1))
```

```
(deep-foldr <x-дъно> <в-дъно> <операция> <списък>)
(define (deep-foldr op term nv 1)
 (cond ((null? 1) nv)
       ((atom? 1) (term 1))
       (else (op (deep-foldr op term nv (car 1))
                  (deep-foldr op term nv (cdr 1))))))
(define (count-atoms 1) (deep-foldr + (lambda (x) 1) 0 1))
(define (flatten 1) (deep-foldr append list '() 1))
(define (deep-reverse 1) (deep-foldr ? ? ? 1))
```

```
(deep-foldr <x-дъно> <в-дъно> <операция> <списък>)
(define (deep-foldr op term nv 1)
 (cond ((null? 1) nv)
       ((atom? 1) (term 1))
       (else (op (deep-foldr op term nv (car 1))
                  (deep-foldr op term nv (cdr 1))))))
(define (count-atoms 1) (deep-foldr + (lambda (x) 1) 0 1))
(define (flatten 1) (deep-foldr append list '() 1))
(define (snoc x 1) (append 1 (list x)))
(define (deep-reverse 1) (deep-foldr snoc ? ? 1))
```

```
(deep-foldr <x-дъно> <в-дъно> <операция> <списък>)
(define (deep-foldr op term nv 1)
 (cond ((null? 1) nv)
       ((atom? 1) (term 1))
       (else (op (deep-foldr op term nv (car 1))
                  (deep-foldr op term nv (cdr 1))))))
(define (count-atoms 1) (deep-foldr + (lambda (x) 1) 0 1))
(define (flatten 1) (deep-foldr append list '() 1))
(define (snoc x 1) (append 1 (list x)))
(define (deep-reverse 1) (deep-foldr snoc id ? 1))
```

```
(deep-foldr <x-дъно> <в-дъно> <операция> <списък>)
(define (deep-foldr op term nv 1)
 (cond ((null? 1) nv)
       ((atom? 1) (term 1))
       (else (op (deep-foldr op term nv (car 1))
                  (deep-foldr op term nv (cdr 1))))))
(define (count-atoms 1) (deep-foldr + (lambda (x) 1) 0 1))
(define (flatten 1) (deep-foldr append list '() 1))
(define (snoc x 1) (append 1 (list x)))
(define (deep-reverse 1) (deep-foldr snoc id '() 1))
```

Как работи deep-foldr?

Как работи deep-foldr?

• пуска себе си рекурсивно за всеки елемент на дълбокия списък

Как работи deep-foldr?

- пуска себе си рекурсивно за всеки елемент на дълбокия списък
- при достигане на вертикално дъно (атоми) прилага term

Как работи deep-foldr?

- пуска себе си рекурсивно за всеки елемент на дълбокия списък
- при достигане на вертикално дъно (атоми) прилага term
- и събира резултатите с ор

Как работи deep-foldr?

- пуска себе си рекурсивно за всеки елемент на дълбокия списък
- при достигане на вертикално дъно (атоми) прилага term
- и събира резултатите с ор

Можем да реализираме deep-foldr чрез map и foldr!

Как работи deep-foldr?

- пуска себе си рекурсивно за всеки елемент на дълбокия списък
- при достигане на вертикално дъно (атоми) прилага term
- и събира резултатите с ор

```
Можем да реализираме deep-foldr чрез map и foldr!
```

Как работи deep-foldr?

- пуска себе си рекурсивно за всеки елемент на дълбокия списък
- при достигане на вертикално дъно (атоми) прилага term
- и събира резултатите с ор

Можем да реализираме deep-foldr чрез map и foldr!

Задача. Реализирайте функция за ляво свиване на дълбоки списъци deep-foldl.

• (lambda <списък> <тяло>)



- (lambda <списък> <тяло>)
- създава функция с <тяло>, която получава <списък> от параметри

- (lambda <списък> <тяло>)
- създава функция с <тяло>, която получава <списък> от параметри
- (lambda ({<параметър>}+ . <списък>) <тяло>)

- (lambda <списък> <тяло>)
- създава функция с <тяло>, която получава <списък> от параметри
- (lambda ({<параметър>}<sup>+</sup> . <списък>) <тяло>)
- създава функция с <тяло>, която получава няколко задължителни <параметър> и <списък> от опционални параметри

- (lambda <списък> <тяло>)
- създава функция с <тяло>, която получава <списък> от параметри
- (lambda ({<параметър>}+ . <списък>) <тяло>)
- създава функция с <тяло>, която получава няколко задължителни <параметър> и <списък> от опционални параметри
- (define (<функция> . <списък>) <тяло>)

- (lambda <списък> <тяло>)
- създава функция с <тяло>, която получава <списък> от параметри
- (lambda ({<параметър>}+ . <списък>) <тяло>)
- създава функция с <тяло>, която получава няколко задължителни <параметър> и <списък> от опционални параметри
- (define (<функция> . <списък>) <тяло>)
- еквивалентно на (define <функция> (lambda <cписък> <тяло>))

- (lambda <списък> <тяло>)
- създава функция с <тяло>, която получава <списък> от параметри
- (lambda ({<параметър>}<sup>+</sup> . <списък>) <тяло>)
- създава функция с <тяло>, която получава няколко задължителни <параметър> и <списък> от опционални параметри
- (define (<функция> . <списък>) <тяло>)
- еквивалентно на (define <функция> (lambda <списък> <тяло>))
- (define (<функция> {<параметър>}+ . <списък>) <тяло>)

- (lambda <списък> <тяло>)
- създава функция с <тяло>, която получава <списък> от параметри
- (lambda ({<параметър>}+ . <списък>) <тяло>)
- създава функция с <тяло>, която получава няколко задължителни <параметър> и <списък> от опционални параметри
- (define (<функция> . <списък>) <тяло>)
- еквивалентно на (define <функция> (lambda <списък> <тяло>))
- (define (<функция> {<параметър>}+ . <списък>) <тяло>)
- еквивалентно на  $(define < dyhkuns > (lambda ({< napamerbp>}^+ . < cnucbk>) < тяло>))$

• (define (maximum x . 1) (fold11 max (cons x 1)))

- (define (maximum x . 1) (fold11 max (cons x 1)))
- (maximum 7 3 10 2)  $\longrightarrow$  ?

29 / 33

- (define (maximum x . 1) (fold11 max (cons x 1)))
- (maximum 7 3 10 2)  $\longrightarrow$  10

- (define (maximum x . 1) (fold11 max (cons x 1)))
- (maximum 7 3 10 2)  $\longrightarrow$  10
- (maximum 100)  $\longrightarrow$  ?

- (define (maximum x . 1) (fold11 max (cons x 1)))
- (maximum 7 3 10 2)  $\longrightarrow$  10
- (maximum 100)  $\longrightarrow$  100

- (define (maximum x . 1) (fold11 max (cons x 1)))
- (maximum 7 3 10 2)  $\longrightarrow$  10
- (maximum 100)  $\longrightarrow$  100
- (maximum)  $\longrightarrow$  ?

- (define (maximum x . 1) (fold11 max (cons x 1)))
- (maximum 7 3 10 2)  $\longrightarrow$  10
- (maximum 100)  $\longrightarrow$  100
- $(maximum) \longrightarrow \Gamma pemka!$

- (define (maximum x . 1) (fold11 max (cons x 1)))
- (maximum 7 3 10 2)  $\longrightarrow$  10
- (maximum 100)  $\longrightarrow$  100
- (maximum) → Грешка!
- (define (g x y . 1) (append x 1 y 1))

- (define (maximum x . 1) (fold11 max (cons x 1)))
- (maximum 7 3 10 2)  $\longrightarrow$  10
- (maximum 100)  $\longrightarrow$  100
- (maximum) → Грешка!
- (define (g x y . 1) (append x 1 y 1))
- $(g'(123)'(456)) \longrightarrow ?$

- (define (maximum x . 1) (fold11 max (cons x 1)))
- (maximum 7 3 10 2)  $\longrightarrow$  10
- (maximum 100)  $\longrightarrow$  100
- (maximum) → Грешка!
- (define (g x y . 1) (append x 1 y 1))
- (g '(1 2 3) '(4 5 6))  $\longrightarrow$  (1 2 3 4 5 6)

- (define (maximum x . 1) (fold11 max (cons x 1)))
- (maximum 7 3 10 2)  $\longrightarrow$  10
- (maximum 100)  $\longrightarrow$  100
- (maximum) → Грешка!
- (define (g x y . 1) (append x 1 y 1))
- (g '(1 2 3) '(4 5 6))  $\longrightarrow$  (1 2 3 4 5 6)
- (g '(1 2 3) '(4 5 6) 7 8)  $\longrightarrow$  ?

- (define (maximum x . 1) (fold11 max (cons x 1)))
- (maximum 7 3 10 2)  $\longrightarrow$  10
- (maximum 100)  $\longrightarrow$  100
- (maximum) → Грешка!
- (define (g x y . 1) (append x 1 y 1))
- (g '(1 2 3) '(4 5 6))  $\longrightarrow$  (1 2 3 4 5 6)
- (g '(1 2 3) '(4 5 6) 7 8)  $\longrightarrow$  (1 2 3 7 8 4 5 6 7 8)

# Прилагане на функция над списък от параметри (apply)

• (apply <функция> <списък>)

- (apply <функция> <списък>)
- прилага <функция> над <списък> от параметри

- (apply <функция> <списък>)
- прилага <функция> над <списък> от параметри
- Примери:

- (apply <функция> <списък>)
- прилага <функция> над <списък> от параметри
- Примери:
- (apply + '(1 2 3 4 5))  $\longrightarrow$  15

- (apply <функция> <списък>)
- прилага <функция> над <списък> от параметри
- Примери:
- (apply + '(1 2 3 4 5))  $\longrightarrow$  15
- (apply append '((1 2) (3 4) (5 6)))  $\longrightarrow$ ?

- (apply <функция> <списък>)
- прилага <функция> над <списък> от параметри
- Примери:
- (apply + '(1 2 3 4 5))  $\longrightarrow$  15
- (apply append '((1 2) (3 4) (5 6)))  $\longrightarrow$  (1 2 3 4 5 6)

- (apply <функция> <списък>)
- прилага <функция> над <списък> от параметри
- Примери:
- (apply + '(1 2 3 4 5))  $\longrightarrow$  15
- (apply append '((1 2) (3 4) (5 6)))  $\longrightarrow$  (1 2 3 4 5 6)
- (apply list '(1 2 3 4))  $\longrightarrow$  ?

- (apply <функция> <списък>)
- прилага <функция> над <списък> от параметри
- Примери:
- (apply + '(1 2 3 4 5))  $\longrightarrow$  15
- (apply append '((1 2) (3 4) (5 6)))  $\longrightarrow$  (1 2 3 4 5 6)
- (apply list '(1 2 3 4))  $\longrightarrow$  (1 2 3 4)

- (apply <функция> <списък>)
- прилага <функция> над <списък> от параметри
- Примери:
- (apply + '(1 2 3 4 5))  $\longrightarrow$  15
- (apply append '((1 2) (3 4) (5 6)))  $\longrightarrow$  (1 2 3 4 5 6)
- (apply list '(1 2 3 4))  $\longrightarrow$  (1 2 3 4)

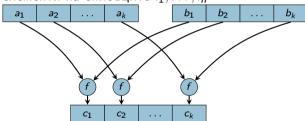
• Функцията мар може да се използва с произволен брой списъци!

- Функцията мар може да се използва с произволен брой списъци!
- $(\text{map} < n \text{-местна функция} > l_1 \dots l_n)$

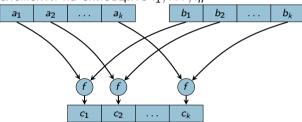
25.10-8.11.2022 г.

- Функцията мар може да се използва с произволен брой списъци!
- (map < n-местна функция $> l_1 \dots l_n$ )
- Конструира нов списък, като прилага < n-местна функция> над съответните поредни елементи на списъците  $l_1, \ldots, l_n$

- Функцията мар може да се използва с произволен брой списъци!
- (map < n-местна функция $> l_1 \dots l_n$ )
- Конструира нов списък, като прилага < n-местна функция> над съответните поредни елементи на списъците  $l_1, \ldots, l_n$

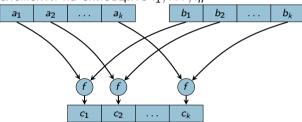


- Функцията мар може да се използва с произволен брой списъци!
- (map < n-местна функция $> l_1 \dots l_n)$
- Конструира нов списък, като прилага < n-местна функция> над съответните поредни елементи на списъците  $l_1, \ldots, l_n$



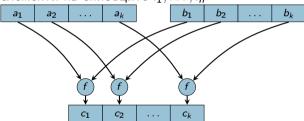
•  $(map + '(1 2 3) '(4 5 6)) \longrightarrow ?$ 

- Функцията мар може да се използва с произволен брой списъци!
- (map < n-местна функция $> l_1 ... l_n)$
- Конструира нов списък, като прилага < n-местна функция> над съответните поредни елементи на списъците  $l_1, \ldots, l_n$



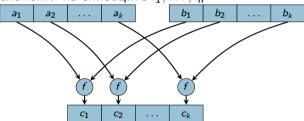
•  $(map + '(1 2 3) '(4 5 6)) \longrightarrow (5 7 9)$ 

- Функцията мар може да се използва с произволен брой списъци!
- (map < n-местна функция $> l_1 ... l_n)$
- Конструира нов списък, като прилага < n-местна функция> над съответните поредни елементи на списъците  $l_1, \ldots, l_n$



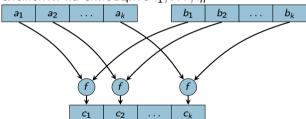
- $(map + '(1 2 3) '(4 5 6)) \longrightarrow (5 7 9)$
- (map list '(1 2 3) '(4 5 6))  $\longrightarrow$  ?

- Функцията мар може да се използва с произволен брой списъци!
- (map < n-местна функция $> l_1 ... l_n)$
- Конструира нов списък, като прилага < n-местна функция> над съответните поредни елементи на списъците  $l_1, \ldots, l_n$



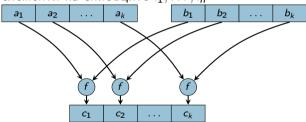
- $(map + '(1 2 3) '(4 5 6)) \longrightarrow (5 7 9)$
- (map list '(1 2 3) '(4 5 6))  $\longrightarrow$  ((1 4) (2 5) (3 6))

- Функцията мар може да се използва с произволен брой списъци!
- (map < n-местна функция $> l_1 ... l_n)$
- Конструира нов списък, като прилага < n-местна функция> над съответните поредни елементи на списъците  $l_1, \ldots, l_n$



- $(map + '(1 2 3) '(4 5 6)) \longrightarrow (5 7 9)$
- (map list '(1 2 3) '(4 5 6))  $\longrightarrow$  ((1 4) (2 5) (3 6))
- (map foldr (list \* +) '(1 0) '((1 2 3) (4 5 6)))  $\longrightarrow$  ?

- Функцията мар може да се използва с произволен брой списъци!
- (map < n-местна функция $> l_1 ... l_n)$
- Конструира нов списък, като прилага < n-местна функция> над съответните поредни елементи на списъците  $l_1, \ldots, l_n$



- $(map + '(1 2 3) '(4 5 6)) \longrightarrow (5 7 9)$
- (map list '(1 2 3) '(4 5 6))  $\longrightarrow$  ((1 4) (2 5) (3 6))
- (map foldr (list \* +) '(1 0) '((1 2 3) (4 5 6)))  $\longrightarrow$  (6 15)

• (eval <cписък> <cреда>)

- (eval <списък> <среда>)
- връща оценката на оценката на <списък> в <среда>

- (eval <списък> <среда>)
- връща оценката на оценката на <списък> в <среда>
- (interaction-environment) текущата среда, в която оценяваме

- (eval <списък> <среда>)
- връща оценката на оценката на <списък> в <среда>
- (interaction-environment) текущата среда, в която оценяваме
- (define (evali x) (eval x (interaction-environment)))

- (eval <списък> <среда>)
- връща оценката на оценката на <списък> в <среда>
- (interaction-environment) текущата среда, в която оценяваме
- (define (evali x) (eval x (interaction-environment)))
- Примери:

- (eval <списък> <среда>)
- връща оценката на оценката на <списък> в <среда>
- (interaction-environment) текущата среда, в която оценяваме
- (define (evali x) (eval x (interaction-environment)))
- Примери:
- (define a 2)

25.10-8.11.2022 г.

- (eval <списък> <среда>)
- връща оценката на оценката на <списък> в <среда>
- (interaction-environment) текущата среда, в която оценяваме
- (define (evali x) (eval x (interaction-environment)))
- Примери:
- (define a 2)
- $\bullet$  a  $\longrightarrow$  2

- (eval <списък> <среда>)
- връща оценката на оценката на <списък> в <среда>
- (interaction-environment) текущата среда, в която оценяваме
- (define (evali x) (eval x (interaction-environment)))
- Примери:
- (define a 2)
- $\bullet \ a \longrightarrow 2$
- (evali a)  $\longrightarrow$  2

- (eval <списък> <среда>)
- връща оценката на оценката на <списък> в <среда>
- (interaction-environment) текущата среда, в която оценяваме
- (define (evali x) (eval x (interaction-environment)))
- Примери:
- (define a 2)
- $\bullet \ a \longrightarrow 2$
- (evali a)  $\longrightarrow$  2
- (evali 'a)  $\longrightarrow$  ?

- (eval <списък> <среда>)
- връща оценката на оценката на <списък> в <среда>
- (interaction-environment) текущата среда, в която оценяваме
- (define (evali x) (eval x (interaction-environment)))
- Примери:
- (define a 2)
- $\bullet$  a  $\longrightarrow$  2
- (evali a)  $\longrightarrow$  2
- (evali 'a)  $\longrightarrow$  2

32 / 33

- (eval <списък> <среда>)
- връща оценката на оценката на <списък> в <среда>
- (interaction-environment) текущата среда, в която оценяваме
- (define (evali x) (eval x (interaction-environment)))
- Примери:
- (define a 2)
- $\bullet$  a  $\longrightarrow$  2
- (evali a)  $\longrightarrow$  2
- (evali 'a)  $\longrightarrow$  2
- (evali ''a)  $\longrightarrow$  ?

- (eval <списък> <среда>)
- връща оценката на оценката на <списък> в <среда>
- (interaction-environment) текущата среда, в която оценяваме
- (define (evali x) (eval x (interaction-environment)))
- Примери:
- (define a 2)
- $\bullet \ a \longrightarrow 2$
- (evali a)  $\longrightarrow$  2
- (evali 'a)  $\longrightarrow$  2
- (evali ''a)  $\longrightarrow$  a

- (eval <списък> <среда>)
- връща оценката на оценката на <списък> в <среда>
- (interaction-environment) текущата среда, в която оценяваме
- (define (evali x) (eval x (interaction-environment)))
- Примери:
- (define a 2)
- $\bullet$  a  $\longrightarrow$  2
- (evali a)  $\longrightarrow$  2
- (evali 'a)  $\longrightarrow$  2
- (evali ''a)  $\longrightarrow$  a
- (evali (evali ''a))  $\longrightarrow$  ?



25.10-8.11.2022 г.

- (eval <списък> <среда>)
- връща оценката на оценката на <списък> в <среда>
- (interaction-environment) текущата среда, в която оценяваме
- (define (evali x) (eval x (interaction-environment)))
- Примери:
- (define a 2)
- $\bullet$  a  $\longrightarrow$  2
- (evali a)  $\longrightarrow$  2
- (evali 'a)  $\longrightarrow$  2
- (evali ''a)  $\longrightarrow$  a
- (evali (evali ''a))  $\longrightarrow$  2

• (evali (list '+ 5 7 a))  $\longrightarrow$  ?

• (evali (list '+ 5 7 a))  $\longrightarrow$  14

25.10-8.11.2022 г.

- (evali (list '+ 5 7 a))  $\longrightarrow$  14
- (evali (list 'define b 5))  $\longrightarrow$  ?

- (evali (list '+ 5 7 a))  $\longrightarrow$  14
- (evali (list 'define b 5)) Грешка!

- (evali (list '+ 5 7 a))  $\longrightarrow$  14
- (evali (list 'define b 5)) → Грешка!
- (evali (list 'define 'b 5)) ⇔ (define b 5)

- (evali (list '+ 5 7 a))  $\longrightarrow$  14
- (evali (list 'define b 5)) → Грешка!
- (evali (list 'define 'b 5)) ← (define b 5)
- $\bullet$  b  $\longrightarrow$  5

(evali (list '+ 5 7 a)) → 14
 (evali (list 'define b 5)) → Γρεωκα!
 (evali (list 'define 'b 5)) ← (define b 5)
 b → 5
 (evali (list 'if (list '< 2 5) (list 'quote 'a) 'b)) → ?</li>

• (evali (list '+ 5 7 a))  $\longrightarrow$  14

(evali (list 'define b 5)) → Грешка!
(evali (list 'define 'b 5)) ⇔ (define b 5)
b → 5
(evali (list 'if (list '< 2 5) (list 'quote 'a) 'b)) → a</li>

```
(evali (list '+ 5 7 a)) → 14
(evali (list 'define b 5)) → Грешка!
(evali (list 'define 'b 5)) ⇔ (define b 5)
b → 5
(evali (list 'if (list '< 2 5) (list 'quote 'a) 'b)) → a</li>
(define (apply f 1) (evali (cons f 1)))
```

```
(evali (list '+ 5 7 a)) → 14
(evali (list 'define b 5)) → Грешка!
(evali (list 'define 'b 5)) ⇔ (define b 5)
b → 5
(evali (list 'if (list '< 2 5) (list 'quote 'a) 'b)) → a</li>
(define (apply f 1) (evali (cons f 1)))
```

Програмите на Scheme могат да се разглеждат като данни!

◆□▶ ◆□▶ ◆■▶ ◆■▶ ■ 990