Списъци

Трифон Трифонов

Функционално програмиране, 2017/18 г.

2-9 ноември 2017 г.

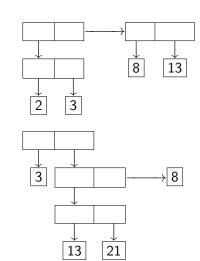
Наредени двойки

(A . B)



- $(cons < uspas_1 > < uspas_2 >)$
- Наредена двойка от оценките на <израз $_1>$ и <израз $_2>$
- (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

Примери



All you need is λ — 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))
```

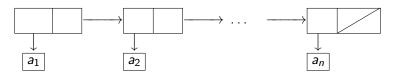
Вариант №2:

```
(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

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



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

Вградени функции за списъци

- (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 <uзpa $3_1><$ uspa $3_2>...<$ uspa $3_n>$) \iff (cons <uspa $3_1>$ (cons <uspa $3_2>...$ (cons <uspa $3_n>$ '()))))
- (cons <глава> <опашка>) списък с <глава> и <опашка>
- (car <списък>) главата на <списък>
- (cdr <списък>) опашката на <списък>
- () не е наредена двойка!
- (car '()) \longrightarrow Грешка!, (cdr '()) \longrightarrow Грешка!

Съкратени форми на car и cdr

Нека $I = (a_1 \ a_2 \ a_3 \ \dots \ a_n).$

- (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 ($a_3 \dots a_n$) \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

Форми на равенство в Scheme

- $(eq? < uspas_1 > < uspas_2 >)$ връща #t точно тогава, когато оценките на $< uspas_1 > < uspas_2 >$ заемат едно и също място в паметта
- $(eqv? < uspas_1 > < uspas_2 >)$ връща #t точно тогава, когато оценките на $< uspas_1 > u < uspas_2 >$ заемат едно и също място в паметта или са едни и същи по стойност атоми (дори и да заемат различно място в паметта)
 - Ако (eq? <израз₁> <израз₂>),
 то със сигурност (eqv? <израз₁> <израз₂>)
- (equal? <uspas₁> <uspas₂>) връща #t точно тогава, когато оценките на <uspas₁> и <uspas₂> 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
 - Ако (eqv? <uspas₁> <uspas₂>),
 то със сигурност (equal? <uspas₁> <uspas₂>)

Вградени функции за списъци

- (length <списък>) 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?
- (memqv < 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)

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

Конструиране на списъци

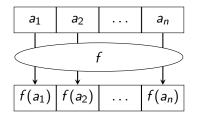
Използваме рекурсия по даден параметър (напр. число, списък...)

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

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) — примери

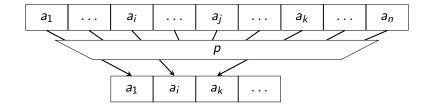
```
(if (null? 1) '()
    (cons (f (car 1)) (map f (cdr 1)))))
```

- (map square '(1 2 3)) \longrightarrow (1 4 9)
- $(map \ cadr \ '((a \ b \ c) \ (d \ e \ f) \ (g \ h \ i))) \longrightarrow (b \ e \ h)$
- (map (lambda (f) (f 2)) (list square 1+ odd?)) \longrightarrow (4 3 #f)
- (map (lambda (f) (f 2)) (map twice (list square 1+ boolean?))) \longrightarrow (16 4 #t)

(define (map f 1)

Филтриране на списък (filter)

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



Филтриране на списък (filter)

- (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))) → ((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))) → (((-2) (0) (1)) ((-1) () (1 4)) (() (0 0) (1)))

Дясно свиване (foldr)

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

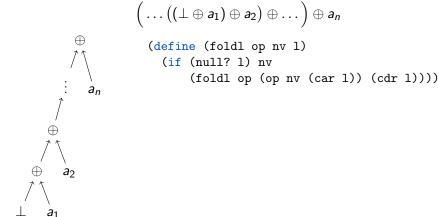
$$a_1 \oplus \left(a_2 \oplus \left(\ldots \oplus \left(a_n \oplus \perp\right)\ldots\right)\right),$$
 \oplus
 $\left(\text{define (foldr op nv 1)}\right)$
 $\left(\text{if (null? 1) nv}\right)$
 $\left(\text{op (car 1) (foldr op nv (cdr 1))))}\right)$
 $a_2 \oplus \left(\frac{1}{2}\right)$

Дясно свиване (foldr) — примери

```
(define (foldr op nv 1)
         (if (null? 1) nv
              (op (car 1) (foldr op nv (cdr 1)))))
  • (foldr * 1 (from-to 1 5)) \longrightarrow 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)

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



Ляво свиване (fold1) — примери

- (foldl * 1 (from-to 1 5)) \longrightarrow 120
- (foldl cons '() '(1 5 10)) \longrightarrow (((() . 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 (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 тар.
- B Racket са дефинирани функциите map, filter, foldr, foldl

Внимание: foldl в Racket е дефинирана по различен начин!

Свиване на непразен списък (foldr1, foldl1)

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

Можем ли да пропуснем нулевата стойност за непразен списък?

$$(define (foldr1 op 1) \\ (if (null? (cdr 1)) (car 1) \\ (op (car 1) \\ (foldr1 op (cdr 1)))))$$

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

$$(define (foldr1 op 1) \\ (foldl1 op 1) \\ (foldl op (car 1) (cdr 1)))$$

Работа с вложени списъци

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

Задача. Да се преброят в атомите във вложен 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))))
```

Примери

```
Задача. Да се преброят в атомите във вложен 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 вложен списък.
(flatten'((1(2))(((3)4)(5(6))()(7))8)) \rightarrow
(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))))))
```

Примери

Свиване на вложени списъци

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

Директна реализация на deep-fold

Как работи deep-fold?

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

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

Приемане на произволен брой аргументи

- (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 < \phi y + \kappa u + \kappa u + \kappa v +
```

- (define (<функция> {<параметър>} $^+$. <списък>) <тяло>)
- еквивалентно на

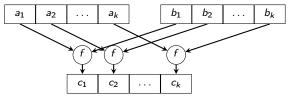
```
(define < \phi y + \kappa u s > (lambda ({< napamer bp>}^+ . < cnuc b k > ) < ts ло>))
```

Примери

- (define (maximum x . 1) (foldl1 max (cons x 1)))
- (maximum 7 3 10 2) \longrightarrow 10
- (maximum 100) \longrightarrow 100
- (maximum) → Грешка!
- (define (g x y . 1) (append (append x 1) (append 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)

тар с произволен брой аргументи

- 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 I_1, \ldots, I_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)

Прилагане на функция над списък от параметри (apply)

- (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)

Оценяване на списък като комбинация (eval)

- (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)
- a → 2
- (evali a) \longrightarrow 2
- (evali 'a) \longrightarrow 2
- (evali ''a) \longrightarrow a
- (evali (evali ''a)) \longrightarrow 2

Примери за eval

```
(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!