

1.3 Определение функций пользователем

1.3.1 Лямбда-функции

Основа определения и вычисления функций – лямбда-исчисление Черча.

Лямбда-выражение:

(LAMBDA ($x_1 x_2 \dots x_n$) $S_1 S_2 \dots S_k$)

Пример: $f(x, y) = x^2 + y^2$

(lambda (x y) (+(* x x)(* y y)))

Лямбда-вызов:

(лямбда-выражение $a_1 a_2 \dots a_n$)

$f(2, 3) - ?$

Пример: ((lambda (x y) (+(* x x)(* y y))) 2 3)

Передача параметров осуществляется по значению!

1.3.2 Определение функций с именем

(**DEFUN** имя-функции лямбда-список $S_1 S_2 \dots S_k$)

Возвращает имя функции

Побочный эффект: связывание имени функции с лямбда-выражением

(**LAMBDA** лямбда-список $S_1 S_2 \dots S_k$)

1.3.3 Ключевые слова параметров в лямбда-списке

Ключевое слово	Значение ключевого слова
<code>&optional</code>	необязательные параметры

Параметры до первого `&` обязательны при вызове. Для необязательных параметров можно указать значение при его отсутствии (по умолчанию `nil`).

Пример: Можно обращаться с 1, 2, 3 аргументами
(defun f(x &optional (y '(1 2 3))z)
 (append x y z)
)

1.4 Предикаты

(**ATOM** s-выражение)

(**LISTP** s-выражение)

(**SYMBOLP** s-выражение)

(**NUMBERP** s-выражение)

(**NULL** s-выражение)

Предикаты для работы с числами:

$(= n_1 \dots n_m)$, где n_i – число или связанная с числом переменная

$(< n_1 \dots n_m)$, где n_i – число или связанная с числом переменная

Аналогично определяются предикаты: $>$;
 \leq ; \geq ; \neq

Предикат для сравнения s-выражений

(EQUAL s_1 s_2), где s_i — s-выражение

1.5 Псевдофункция SETQ

(SETQ p_1 s_1 ... p_n s_n),

где p_i -символ, s_i -S-выражение

Пример:

(setq a 3 b 4 c a) \rightarrow 3 ; a \rightarrow 3, b \rightarrow 4, c \rightarrow 3

1.6 Разветвление вычислений

(COND

$(P_1 V_1)$

$(P_2 V_2)$

.....

$(P_n V_n)$

),

где P_i – предикат, V_i – вычисляемое выражение
($i = 1, \dots, n$)

Допустимо использование (P_i) или $(P_i V_{i1} \dots V_{ik})$

В предикатах можно использовать логические
функции: AND, OR, NOT

1.7 Рекурсия

Ошибки при написании рекурсивных функций:

- ошибочное условие, которое приводит к бесконечной рекурсии;
- неверный порядок условий;
- отсутствие проверки какого-нибудь случая.

1.7.1 Трассировка функций

Включение трассировки:

(**TRACE** <имя функции>)

Если трассируется несколько функций, то их имена – аргументы **TRACE**

Выключение трассировки:

(**UNTRACE**)

Если отключается трассировка некоторых функций, то их имена - аргументы **UNTRACE**

1.7.2 Простая рекурсия

- рекурсия по значению (рекурсивный вызов определяет результат функции);
- рекурсия по аргументу (результат функции – значение другой функции, аргументом которой является рекурсивный вызов исходной функции).

Пример 1: Определим функцию **ST**, возводящую число в целую неотрицательную степень.

$$x^n = \begin{cases} 1, n = 0 \\ x \cdot x^{n-1}, n > 0 \end{cases}$$

```
(defun st(x n)
  (cond
    ((= n 0) 1)
    (t (* x (st x (- n 1)))))
  ))
```

1.7.2 Простая рекурсия

Пример 2: Определим функцию **COPY**, копирующую список на верхнем уровне (без учета вложенностей).

```
(defun copy(l)
  (cond
    ((null l)l)
    (t (cons (car l)(copy (cdr l)))))
  ))
```

Пример 3: Определим функцию **MEMBER_S**, проверяющую принадлежность s-выражения списку на верхнем уровне. В случае, если s-выражение принадлежит списку, функция возвращает часть списка, начинающуюся с первого вхождения s-выражения в список.

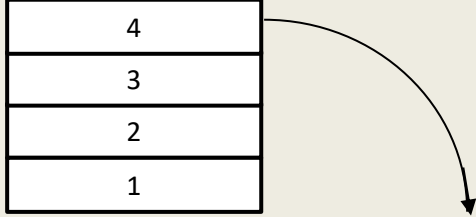
```
(defun member_s(s l)
  (cond
    ((null l) l)
    ((equal s (car l))l)
    (t (member_s s (cdr l))))
))
```

Пример 4: Определим функцию **REMOVE_S**, удаляющую все вхождения заданного s-выражения в список на верхнем уровне.

```
(defun remove_s(s l)
  (cond
    ((null l) l)
    ((equal s (car l))(remove_s s(cdr l)))
    (t (cons (car l)(remove_s s(cdr l))))
  ))
```

1.7.3 Использование накапливающих параметров

Пример 1: Определим **REVERSE1**, обрабатывающую список на верхнем уровне, с дополнительным параметром для накапливания результата обращения списка.



```
(defun reverse1(l1 &optional l2)
  (cond
    ((null l1) l2)
    (t (reverse1 (cdr l1)(cons (car l1) l2))))
  ))
```

1.7.3 Использование накапливающих параметров

Пример 2: Определим функцию **POS**, определяющую позицию первого вхождения s-выражения в список (на верхнем уровне).

```
(defun pos(s l &optional (n 1))  
  (cond  
    ((null l) l)  
    ((equal s (car l)) n)  
    (t (pos s (cdr l)(+ n 1))))  
  ))
```


1.7.4 Параллельная рекурсия

Пример 1: Определим функцию **COPY_ALL**, копирующую список на всех уровнях.

```
(defun copy_all (l)
  (cond
    ((null l) nil)
    ((atom l) l)
    (t (cons (copy_all (car l)) (copy_all (cdr l))))
  ))
```

1.7.4 Параллельная рекурсия

Пример 2: Определим функцию **MAX_IN_LIST**, находящую максимальный элемент в числовом списке, содержащем подсписки.

```
(defun max_in_list(l)
  (cond
    ((atom l) l)
    ((null (cdr l))(max_in_list(car l)))
    (t (max (max_in_list (car l))(max_in_list (cdr l)))))
  ))
```

1.8 Интерпретатор языка Лисп EVAL

(**EVAL** s-выражение)

Пример:

$(\text{setq } a \text{'b } b \text{'c } c \text{ 1}) \rightarrow 1$; $a \rightarrow b, b \rightarrow c, c \rightarrow 1$

$a \rightarrow b$

$(\text{eval } a) \rightarrow c$

$(\text{eval } (\text{eval } a)) \rightarrow 1$