Построение новых функций в среде Common Lisp

Вычисляемые функции

λ -выражение в исчислении Черча

Определение функций и их вычисление в языке **LISP** основано на **λ-исчислении Черча**.

 λ –выражение является элементом

 λ -исчисления и важным механизмом в практическом программировании.

В *\lambda* -исчислении Черча функция записывается в следующем виде:

 λ (x1,x2,...,xN).fN.

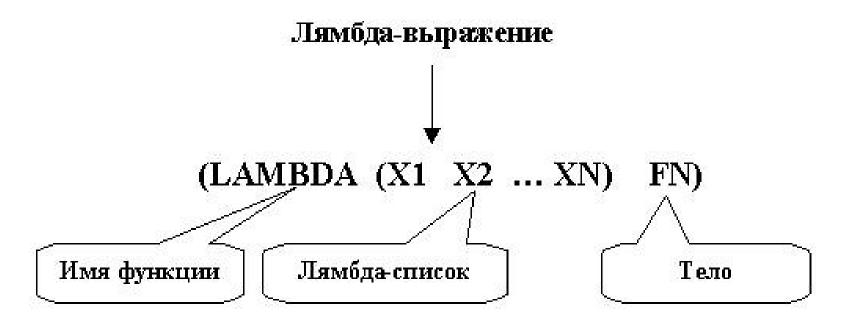
В языке LISP λ -выражение имеет вид: (LAMBDA (X1 X2 ... XN) FN)

λ -выражение в языке Лисп

В языке LISP *λ* -выражение имеет вид: **(LAMBDA (X1 X2 ... XN) FN)**

- Функция **LAMBDA** предназначена для определения "безымянных" (неименованных) функций и называется **вычисляемой функцией** (не следует путать с понятием вычислимой функции в теории алгоритмов!).
- Первый аргумент вычисляемой функции (X1 X2 ... XN) является списком (возможно, пустым!). Его называют λ-списком. X1, X2,...,XN называются формальными параметрами.
- Второй аргумент функции **LAMBDA FN** называется **телом**. Оно представляет собой произвольное выражение, значение которого может вычислить интерпретатор языка **LISP**.

λ -выражение в языке Лисп



λ -вызов

Для того, чтобы применить λ -функцию к аргументам, нужно в вызове функции поставить λ -выражение вместо имени функции:

((LAMBDA (X1 X2 ... XN) FN) A1 A2 ... AN) Здесь Ai (i=1,2,...,N) - выражения языка LISP, определяющие фактические параметры. Такую форму вызова называют λ -вызовом.

Вычисление λ -выражения

Вычисление λ -вызова (применение λ -выражения к фактическим параметрам) производится в два этапа. Сначала вычисляются значения фактических параметров и соответствующие формальные параметры связываются с полученными значениями. Этот этап называется связыванием параметров. На следующем этапе с учетом новых связей вычисляется тело λ -выражения, и полученное значение возвращается в качестве значения λ -вызова. Формальным параметрам после окончания вычисления возвращаются те связи, которые у них были перед вычислением λ -вызова. Весь этот процесс называют λ -преобразованием (λ -конверсией).

Примеры λ -преобразований

```
$ ((LAMBDA (NUM) (PLUS NUM 1)) 45)
46
$ ((LAMBDA (M N) (COND ((LESSP M N) M) (T N))) 233 123)
233
$ (LAMBDA NIL (PLUS 3 5))
8
$ (LAMBDA () (PLUS 3 5))
8
$ ((LAMBDA (X) (EQ X NIL)) NIL)
```

Особенности использования **\lambda** -преобразований

λ-выражение - это "безымянная" функция, которая пропадает тотчас же после λ -преобразования. Ее трудно использовать снова, так как нельзя вызвать по имени, хотя λ -вызов доступен как списочный объект.

"Безымянные" функции используются, например, при передаче функции в качестве аргумента другой функции или при формировании функции в результате вычислений, другими словами, при синтезе программ.

Пример определения функции с помощью конструкции LAMBDA

Пусть требуется описать функцию y=F(x) в зависимости от условия с помощью конструкции LAMBDA:

$$Y = \begin{cases} X^{2}, & ecnu & X \le 2, \\ X + 5, & ecnu & 2 < X < 6, \\ X - 2, & ecnu & X \ge 6 \end{cases}$$

Пример1 определения функции с помощью конструкции LAMBDA

```
((LAMBDA (X)
(COND
((<= X 2) (* X X))
((AND (> X 2) (< X 6)) (+ X 5))
(T (- X 2)))) 3)
```

Пример2 определения функции с помощью конструкции LAMBDA

```
((LAMBDA (X)
(COND
((<= X 2) (* X X))
((AND (> X 2) (< X 6)) (+ X 5))
(T (- X 2)))) 8)
```

Пример3 определения функции с помощью конструкции LAMBDA

```
((LAMBDA (X)
(COND
((<= X 2) (* X X))
((AND (> X 2) (< X 6)) (+ X 5))
(T (- X 2)))) 0.8)
```

Примеры λ -преобразований

```
×
                                                                                LispWorks Personal Edition 6.0.1 - [Listener 1]
🐼 File Edit Tools Works Debug History Windows Help
                                                          1 X Pa PA
                                                                      🗞 🎥 🗞 😫 🖟 🛅 🐃 🤏
 😘 🖹 🚥 🦫 🕰 🔡 🦎 🧻 🥰 🚱 🍪 🍪 💆 🟣 👠 🐻 🥒 🧇
  Listener Output
CL-USER 4 > ((LAMBDA (X)
 (COND
( (<= X 2) (* X X))
((AND (> X 2) (< X 6)) (+ X 5))
(T (- X 2)))) 8)
CL-USER 5 > ((LAMBDA (X)
 (COND
( (<= X 2) (* X X))
((AND (> X 2) (< X 6)) (+ X 5))
(T (- X 2))) 0.8)
 0.64000005
CL-USER 6 > ((LAMBDA (X)
 (COND
( (<= X 2) (* X X))
((AND (> X 2) (< X 6)) (+ X 5))
(T (- X 2)))) 3)
No next character.
Active Window: Listener 1
```

Построение новых функций в среде Common Lisp

Именованные функции (функция DEFUN)

Функция DEFUN

```
Определить новую функцию и дать ей имя можно с помощью функции DEFUN (DEfine FUNction). Функция DEFUN вызывается так: (DEFUN имя_функции(список_формальных_параметров) тело_функции
)
```

Тело функции – это последовательность вызовов уже определенных функций.

Функция **DEFUN** возвращает имя новой функции.

После такого описания к функции можно обращать в данном сеансе работы интерпретатора Лисп.

Формальные параметры функции

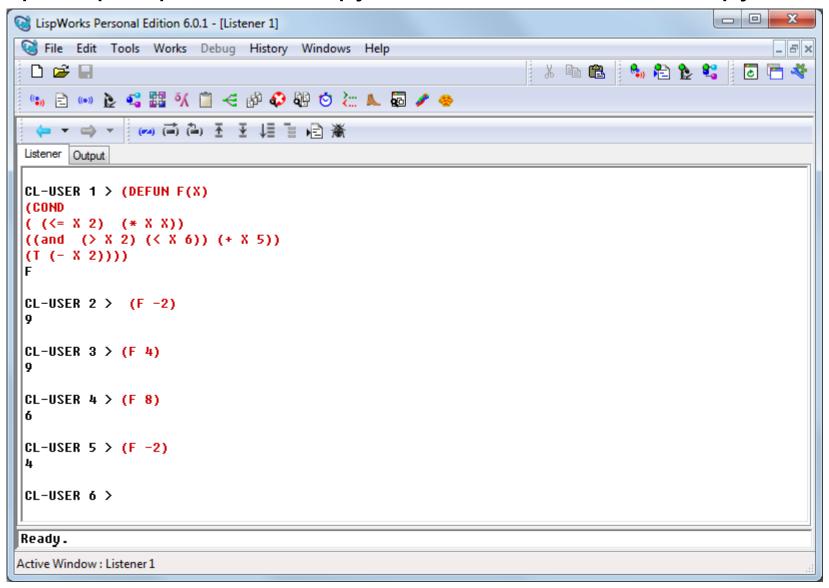
- **Формальные параметры функции** называют еще *пексическими или статическими переменными*.
- Связи статической переменной действительны только в пределах той функции, в которой они определены.
- Они перестают действовать в функциях, вызываемых во время вычисления, но текстуально описанных вне данной функции.
- После вычисления функции, созданные на это время связи формальных параметров ликвидируются и происходит возврат к тому состоянию, которое было до вызова функции.

Пример определения функции с помощью конструкции DEFUN

Пусть требуется описать функцию y=F(x) в зависимости от условия с помощью конструкции DEFUN:

$$Y = \begin{cases} X^{2}, & ecnu & X \le 2, \\ X + 5, & ecnu & 2 < X < 6, \\ X - 2, & ecnu & X \ge 6 \end{cases}$$

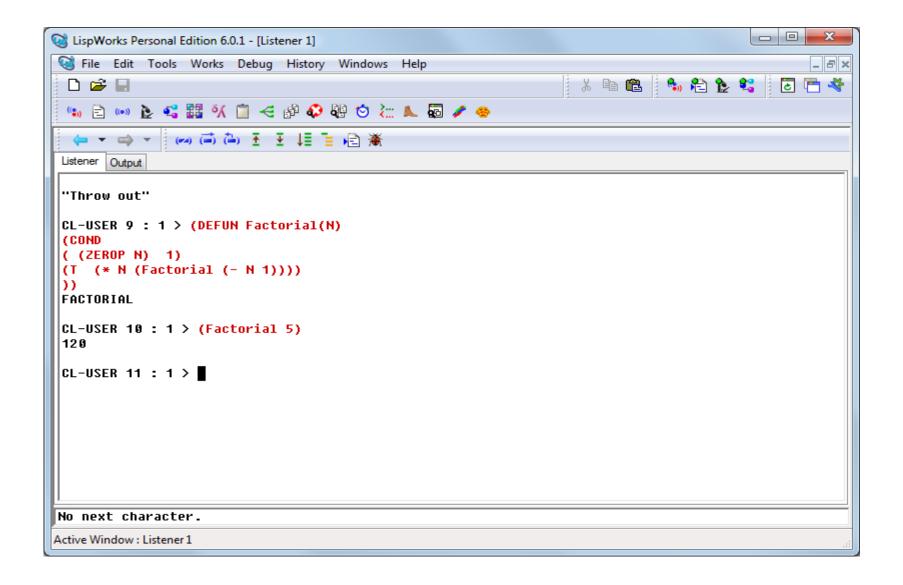
Пример определения функции с помощью конструкции



Рекурсивные функции

```
Рекурсивная функция имеет следующую структуру:
   (DEFUN имя_функции(список_формальных_параметров)
   COND
  (P1 S1)
  (P2 S2)
  (Pn Sn)
где Рі – предикаты;
   Si – выражения произвольной формы.
Причем не менее одно Si должно содержать имя определяемой
функции.
```

Пример1 рекурсивной функции. Определение факториала.



Пример2 рекурсивной функции. Определение суммы ряда натуральных чисел.

