

Uma Aula Prática sobre LISP

Siang Wun Song - Universidade de São Paulo - IME/USP

MAC 5710 - Estruturas de Dados - 2008

Linguagem LISP

- Surgiu no final dos anos 50 - John McCarthy (MIT).
- Linguagem para processamento simbólico.
- Muito usada em aplicações em Inteligência Artificial. Outras aplicações incluem AutoCad, Editor Emacs, etc.
- Linguagem funcional - LISP puro não possui atribuições (livre de efeitos colaterais).
- Lisp não é compilado (código fonte para código objeto de máquina), mas sim interpretado por meio de um interpretador.
- Interpretador é implementado usando estruturas de listas encadeadas.
- Coletor de lixo faz parte do sistema.

Há muitos dialetos de LISP:

- Mac Lisp
- Franz Lisp
- Common Lisp
- Golden Lisp
- MuLisp, etc.

Uma página contendo vários sistemas LISP:

<http://magnum.ime.uerj.br/~mpmelo/IME4701/2002-2.htm>

- Aplicação de função a seus argumentos, com a possibilidade de composição funcional.
- Uso intenso de recursão.
- LISP significa “LISt Processor”
- Dijkstra brincava dizendo: LISP é a maneira mais elegante de desperdiçar recursos :-)
- Outra brincadeira: LISP significa **L**ot of **I**rritating **S**tupid **P**arenthesis.

MuLISP foi desenvolvido nos anos 80 para o sistema DOS. A partir de MuLISP a empresa Soft Warehouse de Honolulu desenvolveu o MuMath cujo sucessor é o sistema Derive, um sistema de álgebra computacional.

MuLISP é bem compacto. O código ocupa apenas **38 Kbytes**.

Possui aritmética de precisão “ilimitada” (como o nosso programa 1 do curso).

Demonstração MuLISP

No prompt do sistema DOS, tecle mulisp.

O sinal de prompt do MuLISP é o sinal de dólar \$

Depois do prompt \$ pode-se entrar uma função seguida de argumentos, se houver.

O interpretador MuLISP vai avaliar a função e retornar o resultado da avaliação. Exemplos:

- \$ 5
5

A função constante 5 vai devolver o número 5.

- \$ (+ 3 5)
8

O primeiro elemento da lista “+” é interpretado como uma função (soma), os demais elementos (3 e 5) são argumentos da função. O MuLISP retorna o valor da soma.

Demonstração MuLISP

- $\$ '(+ 3 5)$ ou $(\text{quote } (+ 3 5))$
 $(+ 3 5)$
O símbolo ' ou a função quote faz com que o argumento em seguida seja tratado como um valor literal que, portanto, não é avaliado.
- $\$ (+ 3 (- 10 2))$
11
Composição de funções é possível.
- $\$ (+ (* 5 2) (- 10 2))$
18
Mais composições de funções.
- $\$ (* 123456789 987654321)$
121932631112635269
Precisão "ilimitada": cada número é armazenado como uma lista ligada de algarismos.
- (system)
Termina o interpretador MuLISP e retorna-se ao DOS. ▶

Demonstração MuLISP

- \$ (zerop 9)

nil

A função zerop testa se o argumento é zero. Se sim retorna T caso contrário retorna nil.

- \$ (zerop (- 100 (+ 80 20)))

T

- \$ (sub1 60)

59

A função sub1 subtrai um.

- \$ (defun cubo (n) (* n n n))

cubo

Defun serve para definir uma função. Após a definição o sistema retorna o nome da função. De agora em diante, pode-se usar a função definida.

- \$ (cubo 2)

8

Demonstração MuLISP

- \$ (defun fatorial (n) (cond
 ((zerop n) 1)
 (T (* n (fatorial (sub1 n))))
)

fatorial

Cond é uma condicional. Segundo Cond vêm pares de funções. Avalia-se o primeiro elemento de cada par, sucessivamente, até se chegar a um valor não-nil. Então o valor de Cond é o valor do segundo elemento do par.

- \$ (fatorial 5)

120

Experimente chamar fatorial com número bem grande.

- \$ (rds doctor.lsp)

doctor

A função rds lê o programa escrito em MuLISP especificado pelo argumento e inicia a avaliação.

Próximo termo de uma sequência

```
(defun nextterm (x) (list
  (quote "o próximo termo da sequencia ") x (quote =) (next x))
)
(defun next (x) (nthterm (add1 (length x))
  (encode x))
)
(defun encode (x) (cond
  ((null (cdr x)) (cons (car x) nil))
  ((p1 x) (cons (car x) nil))
  (T (cons (car x) (encode (d x)))))
)
(defun p1 (x) (cond
  ((null (cdr (cdr x))) (equal (car x) (car (cdr x))))
  ((equal (car x) (car (cdr x))) (p1 (cdr x)))
  (T nil))
)
(defun d (x) (cond
  ((null (cdr x)) nil)
  (T (cons (- (car (cdr x)) (car x))
    (d (cdr x)))))
)
(defun nthterm (n e) (cond
  ((equal n 1) (car e))
  (T (nthterm (sub1 n) (st e)))
)
)
(defun st (e) (cond
  ((null (cdr e)) (cons (car e) nil))
  (T (cons (+ (car e) (car (cdr e)))
    (st (cdr e)))))
)
)
```

Este programa recebe uma sequência de números e tenta descobrir o próximo. Por ex: \$ (nextterm (quote (1 2 3 4 5)))

vai produzir o número 6. Experimente outras sequências.