



THIS PAGE IS  
INTENTIONALLY  
LEFT BLANK.

Kazimir Majorinc

# LISP 1.5 (I.)

Povijest Lispa 15.

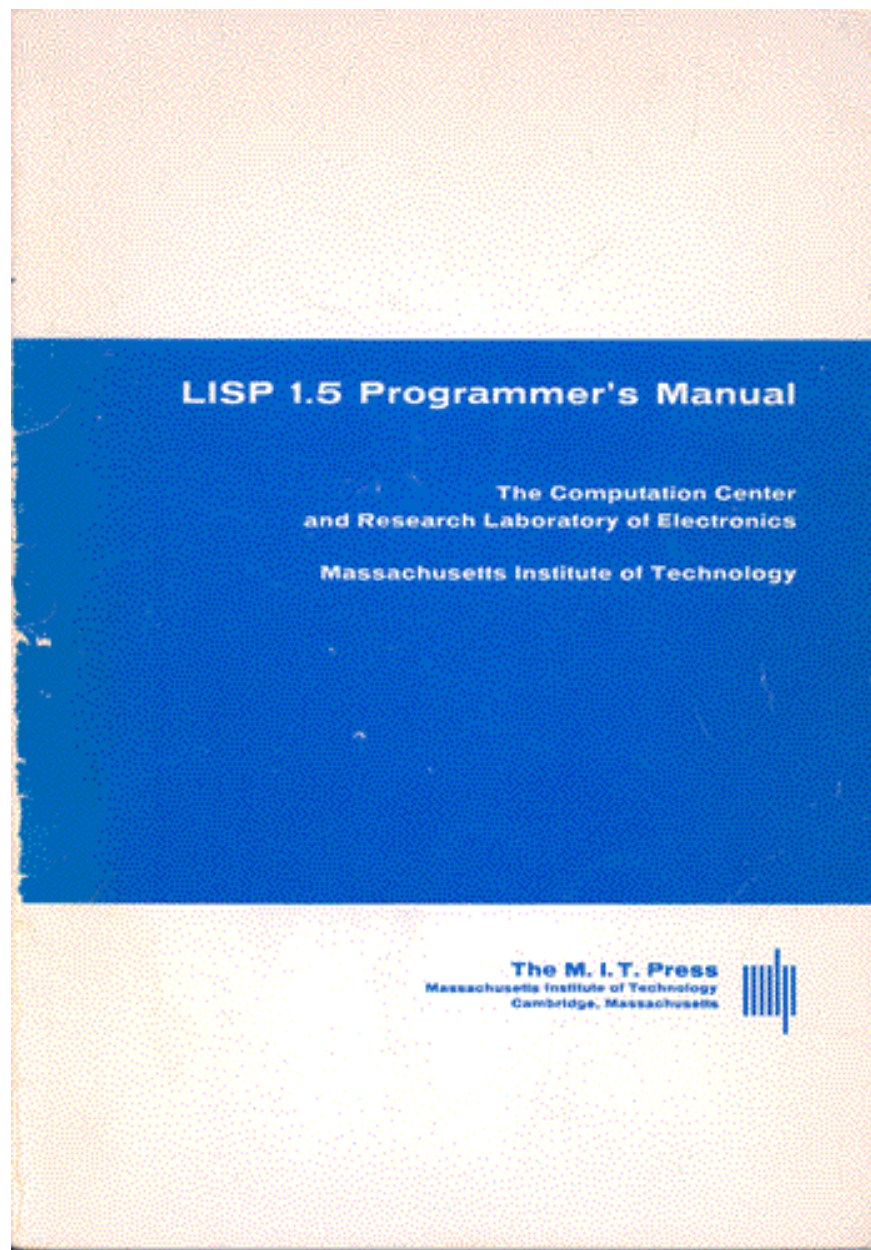
t

Razmjena vještina

Hacklab u mami

8. prosinca 2012.

**17. kolovoz, 1962.**



**John McCarthy** - ukupni dizajn

**Stephen B. Russell** - intepreter

**Paul W. Abrahams** - manual, dijelovi kompajlera

**Daniel J. Edwards** - GC & aritmetika

**Timothy P. Hart** - kompajler

**Michael I. Levin** - kompajler, ovaj manual

**Brayton i Luckham** su već otišli.

327 citata.

# LISP jezik.

Razlike između Lispa i ostalih programskih jezika:

(1) Svi podaci su S-izrazi; neodređene duljine, u obliku stabla tako da značajni podizrazi mogu lako biti izdvojeni.

(2) Jezik se sastoji od rekurzivnih funkcija nad simboličkim izrazima; notacija kojom se te funkcije zapisuju naziva se M-izrazi.

(3) Lisp, kao mašinski jezik, ali ne i većina viših jezika, može interpretirati i izvršavati programe u obliku S-izraza.

Rezime ideja objašnjenih u „Rekurzivne funkcije.“

U opisivanju jezika, McCarthy se ponekad koristi Backusovom notacijom. Primjerice,

$\langle \text{atomic-symbol} \rangle ::= \langle \text{LETTER} \rangle \langle \text{atom part} \rangle$

$\langle \text{atom part} \rangle ::= \langle \text{empty} \rangle | \langle \text{LETTER} \rangle \langle \text{atom part} \rangle$

$| \langle \text{NUMBER} \rangle \langle \text{atom part} \rangle$

Univerzalna LISP funkcija se zove *evalquote*

$\text{evalquote}[fn;args] = \text{apply}[fn;args;\text{NIL}]$

Okolina je sada oblika  $((X.A) (Y.B))$  umjesto  $((X,A),(Y,B))$ .

apply[fn;x;a] =

[atom[fn] → [eq[fn;CAR] → caar[x];

apply[CAR;(A);((A B))]??  
apply je pomoćna funkcija

eq[fn;CDR] → cdar[x];

beskonačna  
evaluacija  
s-expr  
na mjestu  
operatora

eq[fn;CONS] → cons[car[x];cadr[x]];

eq[fn;ATOM] → atom[car[x]];

eq[fn;EQ] → eq[car[x];cadr[x]];

pairlis  
obnavlja  
listu parova

T → apply[eval[fn;a];x;a]];

eq[car[fn];LAMBDA] → eval[caddr[fn];pairlis[cadr[fn];x;a]];

eq[car[fn];LABEL] → apply[caddr[fn];x;cons[cons[cadr[fn];  
caddr[fn]];a]]

eval[e;a] = [atom[e] → cdr[assoc[e;a]];

atom[car[e]] →

evlis[(e1,...,en);a]=  
(eval[e1;a],...,eval[en;a])

[eq[car[e];QUOTE] → cadr[e];

eq[car[e];COND] → evcon[cdr[e];a];

T → apply[car[e];evlis[cdr[e];a];a]];

T → apply[car[e];evlis[cdr[e];a];a]]

U „the pure theory of LISP“ sve funkcije osim pet osnovnih trebaju se definirati svaki puta kada se koriste. To je neizvedivo u praksi. LISP ima puno više funkcija, kao i mogućnost da programer definira nove funkcije.

Elementarne funkcije, iako bi za neke slučajeve trebale biti definirane, u praksi uvijek imaju neku vrijednost.

Podržano je izračunavanje brojeva sa fiksnim i pomičnim zarezom. Brojevi se smatraju „pseudo-atomskim simbolima.“



## II. LISP interpreter sistem.

Program:

```
DEFINE ((
(MEMBER (LAMBDA (A X) (COND ((NULL X) F)
  ( (EQ A (CAR X) ) T) (T (MEMBER A (CDR X)))) )))
(UNION (LAMBDA (X Y) (COND ((NULL X) Y) ((MEMBER
  (CAR X) Y) (UNION (CDR X) Y)) (T (CONS (CAR X)
  (UNION (CDR X) Y)))) )))
(INTERSECTION (LAMBDA (X Y) (COND ((NULL X) NIL)
  ( (MEMBER (CAR X) Y) (CONS (CAR X) (INTERSECTION
  (CDR X) Y))) (T (INTERSECTION (CDR X) Y)) )))
))
INTERSECTION ((A1 A2 A3) (A1 A3 A5))
UNION ((X Y Z) (U V W X))
```

Funkcije se definiraju pseudo-funkcijom `DEFINE`. Pseudo-funkcija se izvršuje radi utjecaja na memoriju računala, ne radi rezultata. Vrijednost funkcije `DEFINE` u prošlom primjeru je `(MEMBER UNION INTERSECTION)`.

## Osnovna pravila za pisanje Lisp 1.5 programa:

(1). Programi su nizovi parova S-izraza; ti parovi su parovi argumenata za evalquote.

(2) Nema formata; svih 72 kolone bušene kartice mogu se koristiti

(3) Zarez je ekvivalentan razmaku. Mogu se pojavljivati bilo gdje, osim u sredini atomskog simbola.

(4) Ne koristi (QUOTE T), (QUOTE F) i (QUOTE NIL). Koristi T, F, NIL.

(5) Atomske simbole trebaju početi sa slovom

(6) Može se koristiti „dot notation.“ Razmaci se ignoriraju.

(7) Može se kombinirati „dot notation“ i liste. Npr. ((A.B) C) itd.

(8) Oblik  $(A B C . D)$  je pokrata za  $(A (B (C . D)))$ .

(9) Redoslijed kojim se funkcije definiraju je nebitan. Svaka funkcija može koristiti svaku drugu funkciju.