

Forma in Lisp

→ listă evaluabilă

adică listă în care primul ei element este numele unei funcții

Obs 1. O funcție este mereu evaluată dacă nu are QUOTE !!

Obs 2. Primul argument al scrierii liste NU este niciodată evaluat!!

\Rightarrow LISP ne evaluează primul element dintr-o formă, și doar îl aplică !!

- SET

(SET $\Delta_1 R_1 \Delta_2 R_2 \dots \Delta_n R_n$)

→ se evaluează și $\lambda_1, \dots, \lambda_m$ și k_1, \dots, k_n

→ variable simb. evaluate s_1, \dots, s_m

ex. (SET 'x 'A) ; x se eval. la A

$(SE \cap X \cap B)$; A se eval. la B

$$(SET \ 'x \ (CONS \ (SET \ 'y \ x) \ '(B))))$$

y se eval. la A

$$(\text{CONS } 'A \ '(B)) = '(AB)$$

x se evaluează la $(+B)$

! Intoarce rezultatul evaluării lui p_n

SETQ

(SETQ $\Delta_1 R_1 \dots \Delta_n R_n$)

→ se evaluează doar R_1, \dots, R_n

→ arg. $\Delta_1, \dots, \Delta_n$ neevaluate vor primi ca valori R_1, \dots, R_n

! întoarce rezultatul evaluării lui R_n

ex - (SETQ x 'A) = A

(SETQ A '(BC)) = (BC)

(CAR A) = C

(SETQ x (CONS x A)) = (ABC)

x se eval. la (ABC)

SETF

(SETF $\Delta_1 R_1 \dots \Delta_n R_n$)

! este distructiv

→ $\Delta_1, \dots, \Delta_n$ forme care în momentul evaluării macrolei accesează un obiect Lisp

valorile lor se leagă de valorile formelor R_1', \dots, R_n' evaluate

! întoarce rez. evaluării lui R_n'

ex. (SETQ A '(BCD)) ; A se eval. la (BCD)

(SETF (CADR A) 'x) ; A se eval. la (BxD)

(SET (CADR A) 'y) ; x se initializează la y

↓
x

A : (BxD)

x : y

Atentie !!

(SETQ Q 1CAR)

(Q 'ABC) → greșit ! Primul arg. din listă nu se evaluează !!

(EVAL Q) 'ABC) → tot greșit !!

Soluție: Apply și Funcall

(EXPR-FUNC $\lambda_1 \dots \lambda_n$)

↓
evaluată până ce se obține funcție / expresie ce poate fi aplicată parametrilor

(APPLY λp) : e

- parametri trebuie furnizați sub formă de listă!
- evaluează λp și aplică funcția parametrilor din listă

(FUNCALL $\lambda p_1 \dots p_n$) : e

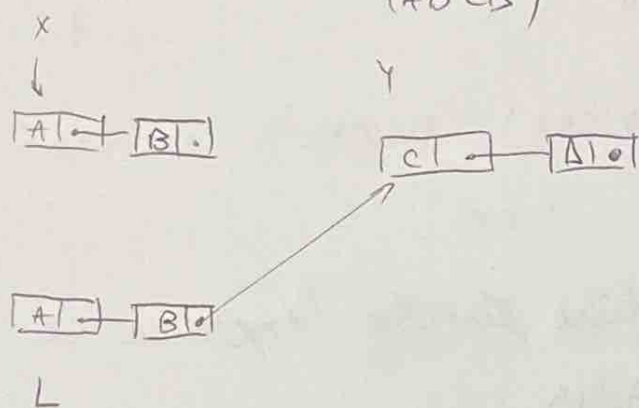
- la fel ca apply, doar că sunt număr fix de parametri!

Atenție la APPEND!

(SETQ x '(AB)) ; x se eval. la (AB)

(SETQ y '(CD)) ; y se eval. la (CD)

(SETQ L (APPEND x y)) ; L se eval. la (ABCD)



(SETF (CAR x) 'E) ; x se ev. la (EB)

L → (ABCD)

(SETF (CADR y) 'F) ; y se ev. la (cF)

L → (ABCF)

EVAL

(EVAL e) : e

→ se evaluează forma e

→ se returnează rezultatul evaluării

1. Se evaluează e

2. Rezultatul evaluării este evaluat ca efect al aplicării EVAL

ex. (SETQ L '(123))

(SETQ P '(CAR L))

(EVAL P) → 1

(CAR L)

① (DEFUN G(L)

(+ (CAR L) (CADR L))

)

→ oprește evaluarea

(SETQ H 'F) ; H se evaluează la F

(SET H 'G) ; H se evaluează la F

↓
se evaluează

F se evaluează la (+ (CAR L) (CADR L))

~~(F '(2 3 4 5 6)) → 2+3=5~~

Erorați undefined function F

(F '(2 3 4 5 6)) !! Primul arg. dintr-o listă nu se evaluează

Răspuns : (funcall F '(2 3 4 5 6))

② (SET 'L '(T NIL T))

(APPLY 'OR L) → erare pt. că OR este operator logic!
NU funcție !!

Soluție:

(defun sau (l)

(cond

((null l) nil)

((+ (OR (car l) (cdr l)))

)

→ (apply #'sau list (l))

→ (apply funcall #'sau l)

APPEND pe L,

(CAR L)

③ (DEFUN G(L)
 (MAPCON #'LIST L)
)

(APPLY #'APPEND (MAPCON #'G '(12)))

(12)

(2)

~~(12) (2)~~

~~(2)~~

~~((12) (2) (2))~~

(122)

(2)

(1222)

MAP LIST

→ (L) , (CAR L)

→ rezultatele grupate cu LIST

④ (defun g(l)
 (list (car l) (car l))
)

(SETQ Q 'g) ; Q se evaluează la g

(SETQ P Q) ; P se evaluează la g

↓

g

(funcall #'(ABC)) → list A A → (A A)

③ $(F '(12)) \rightarrow (12)$

$(F '(34) '(56) '(78))$
↓
x }

APPEND '(34) '(57) $\rightarrow (34 57)$

MAPCAR #'CAR ('(56) '(78))
(5 7)

④ (SET H 'F) ; H ??
 error??

(SETQ H 'F) ; H evaluează la P

(SETQ H 'G) ; P se evaluează la G

⑤ (SETQ F 10) ; F se evaluează la 10

(SETQ G 'F) ; G se evaluează la F nu la 10!!

(G '(0 " 2 3 7 9)) \rightarrow nu merge! At. că 'oprește evaluarea

(apply funcall G '(0 " 2 3 7 9))

⑥ (defun G(l)
 (* (car l) (cdr l))
)

(SETQ CAR 'G) ; CAR se evaluează la G

(CAR '(2 3 5 6)) ; $\Rightarrow //$

nu se evaluează!!

CAR RĂMÂNE CAR (functie de sistem !!)

⑦ $R(\{\}, 0)$.

$R(\{H|T\}, S) :- !, H \bmod 2 = 0, R(T, S_1), S \text{ is } S_1 * H.$

$R(\{-1T\}, S) :- \neg R(T, S_1), S \text{ is } S_1.$

$R(\{1, 2, 3, 4, 5\}, S) \rightarrow \text{false}$, pt. că se intră pe clauza a 2-a, ! greșește căutarea la predicatul următor.

(

⑧ (defun inc (x)

(+ 1 x)

)

(setq A 1) ; A se evaluează la 1

(inc A) ; se ret. rezultatul formulei (+ 1 x)
adică 2

! valoarea variabilei A nu se modifică !! Ne-ar trebui o macrodefiniție