Programare funcțională — Laboratorul 1 Common Lisp - Introducere

Isabela Drămnesc

1 Concepte

- Programare funcțională
- \bullet Common Lisp
- Interpretor Lisp
- read-eval-print
- Atomi, Liste
- Operații pe liste
- Variabile locale, globale, constante
- Atribuire, Egalitate
- If, Cond

2 Link-uri utile

- Resurse pentru laborator
- un tutorial Common Lisp
- descărcare CLISP

3 Introducere in CLISP

La lansarea interpretorului este afișat un prompter (>), iar funcționarea interpretorului se bazează pe repetarea ciclului de bază read-eval-print.

- 1. read: citește o expresie simbolică;
- 2. eval: evaluează expresia simbolică introdusă;
- 3. print: afișează rezultatul obținut în urma evaluării expresiei.

3.1 Aritmetică

3.1.1 Tipuri de numere:

Common Lisp pune la dispozitie 4 tipuri distincte de numere: intregi, float, rationale si numere complexe.

- Numar intreg este scris ca un sir de cifre: 2012;
- Numar float este scris ca un sir de cifre cu zecimale: 292.51, sau in notatie stiintifics: 2.9251e1;
- Numar rational este scris ca o fractie de numere intregi: 3/4 ;
- Numar complex a + bi este scris ca #c(a,b).

```
In Lisp, funcțiile F[x, y] sunt definite ca: (F x y)
   x + y este defapt +[x, y], scris ca (+ x y)
   Exemplu: (+46)
> (+ 4 6)
> (+ 2 (* 3 4))
> 3.14
> (+ 3.14 2.71)
> (-2310)
> (-1023)
> (/ 30 3)
> (/253)
> (/ (float 25) (float 3))
> (/ (int 25) (int 3))
> abort
> (/ 3 6)
1/2
           ; numar rational
> (/36.0)
0.5
           ; numar de tip float
> (\max 4 6 5)
>  (max 4 6 5 10 9 8 4 90 54 78)
> (min 8 7 3)
```

```
> (min 4 6 5 10 9 8 2 90 54 78)
> (expt 5 2)
> (expt 10 4)
> (\mathbf{sqrt} \ 25)
> (sqrt 25.0)
> (\mathbf{sqrt} -25)
> (sqrt -25.5)
> (abs -5)
> (+ (* 2 3 5) (/ 8 2))
> pi
> ()
          ; simbol special in Lisp pentru "no", "lista vida"
NIL
> t
      ; simbol special in Lisp pentru adevar ("yes")
Τ
> "a_string"
> 'la la'
> a
>'a
> (truncate 17.678)
; retureaza componentul intreg al unui numar real
> (round 17.678)
> (rem 14 5)
> (mod 14 5)
> (+ \#c(1 -1) \#c(2 1))
```

3.2 Predicate predefinite

 ${\bf numere\ intregi:}$

 o secvență de cifre de la 0 la 9 (opțional cu semnul plus sau minus in față);

simboluri:

NIL

- orice secvență de caractere și caractere speciale care nu sunt numere;

De exemplu: +9 este un număr întreg, pe când + este un simbol. 10-23 este tot un simbol.

```
(numberp 2)
> (numberp 'dog)
NIL
> (symbolp 'dog)
> (symbolp +)
> \ (\mathbf{symbolp} \ \ '+)
> (symbolp '9)
NIL
> (atom 3)
> (atom 'dog)
> (atom '45 dog)
> (atom '(a b c))
> (stringp "a_string")
> (stringp '(a string))
```

Predicatele: integerp, floatp, ratiop, complex
p returneaza true pentru numere de tipul corespunzător.

Predicate cu mai multe argumente

```
> (> 77 10)
T
> (> 10 77)
NIL
> (>= 25 25)
\begin{array}{ll} > \ (<= \ 25 \ \ 25) \\ \mathrm{T} \end{array}
> (>= 100 6)
> (>= 6 100)
> (< 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 19 13 17)
NIL
3.3 Apostrof;
> 3
      ; un numar se evalueaza la numarul insusi
> "hello"
HELLO
        ; un sir de caractere se evalueaza la el insusi
> (+ 2 3)
          ; se aplica + la 2 si 3
ERROR: variable A has no value
          ; cauta sa evalueze pe a
  Pentru a stopa evaluarea se folosește apostrof:
> '3
> (+23)
> 'a
> (eval '(+ 2 3)) ; eval forteaza evaluarea
```

```
> (2 \ 3 \ 4)
> (+ 10 20 30 40 50)
> '(eval '(+ 3 4))
>','3
   Ce se întâmplă dacă scriu (2 3 4) în Lisp?
```

Cum pot afișa lista $(2\ 3\ 4)$ în Lisp?

Liste (CAR CDR CONS) 4

Reprezentarea internă a listelor este dată de o structură arborescentă. Exemple (reprezentare structură pentru:)

```
1) (A B C)
2) (A (B C))
3) (3 R . S)
4) (NIL)
5) ((A (B C)) D ((E F) G) H)
Listele sunt reprezentate ca:
  Head (Cap) și
  Tail (Coadă).
```

Capul este un element, iar coada este o listă. In LISP sunt 3 operații fundamentale pe liste:

- Head CAR
- Tail CDR
- Insert CONS

Construirea listelor utilizând:

- \bullet cons
- list
- append

cons:

```
> (cons 'a nil)
> (cons 'a 'b)
      ; reprezentare in celule
> (cons 1 2 nil)
ERROR
                ; doar doua argumente poate avea cons
> (cons 32 (cons 25 (cons 48 nil)))
> (cons 'a (cons 'b (cons 'c 'd)))
> (\mathbf{cons} \ 'a \ (\mathbf{cons} \ 'b \ (\mathbf{cons} \ 'c \ '(d))))
  list:
> (list 'a)
> (list 'a 'b)
>(list 32 25 48)
>(list a b c)
>(list 'a 'b 'c)
   append:
> (append '(a) '(b))
  car, cdr, cons:
> (car '(a b c))
> (cdr '(a b c))
> (car (cdr '(a b c d)))
> (car (cdr (car '((a b) c d))))
> (cdr (cdr '(a (b c) d))))
> (cdr (cons 32 (cons 25 (cons 48 nil))))
> (car (cons 32 (cons 25 (cons 48 nil))))
> (cdr (cdr (cons 32 (cons 25 (cons 48 nil)))))
> (cdr (cdr (cdr (cons 32 (cons 25 (cons 48 nil))))))
```

```
> (cdr (cdr (cdr (cons 32 (list 32 25 48)))))
> (cdr (cdr (cdr (list 32 25 48))))
> (cddr '(astazi este soare))
> (caddr '(astazi este soare si cald))
> (cdr (car (cdr '(a (b c) d)))) ; echivalent cu (cdadr '(a (b c) d))
> (nthcdr 0 '(a b c d e)) ; aplica cdr de 0 ori
> (nthcdr 1 '(a b c d e)) ; aplica cdr o data
  Alte exemple:
> (cons '+ '(2 3))
> (eval (cons '+ '(2 3)))
> (length '(1 2 d f))
> (reverse '(3 4 5 2))
> (append '(2 3) (reverse '(i z a)))
> (first '(s d r))
> (rest '(p o m))
> (last '(p o m))
> (member 'om '(un om citeste))
> (car (member 'sapte '(o saptamana are sapte zile)))
> (subst 'maine 'azi '(azi este marti))
```

5 Atribuire, Variabile globale, Constante

>y

```
defvar (define variable) se foloseste: (defvar <nume-variabila> [<valoarea-initiala> [<documentatie>]]) defvar nu evaluează expresia <valoarea-initiala> decât în momentul folosirii variabilei și numai dacă variabila nu are înca nici o valoare asociată. >(defvar y 10)
Y
```

```
10
> (defvar z 3 "Definim_o_variabila")
> z
3
> (defvar z 2 "Definim_o_variabila")
                         ; observam ca valoarea nu se schimba
> z
3
> (defvar z 0 "Definim_o_variabila")
> z
3
> (defvar z "Definim_o_variabila_oarecare")
> z
3
> (defvar z 8 "Definim_o_variabila_oarecare")
           ;z va avea tot valoarea data cand am definit-o
> (defvar w 8 "Definim_o_variabila_oarecare")
> w
8
> (defvar *-nume-* nil "Aceasta_variabila_are_numele_-nume-")
*-NUME-*
> (defvar *maxim* (max z w))
*MAXIM*
> *maxim*
defparameter (define parameter) se foloseste astfel:
(defparameter < nume-param > < valoare-initiala > [< documentatie >])
```

```
> (defparameter par "valoare_necesara")
PAR
> par
"valoare_necesara"
> (defvar par 4)
PAR
> par
"valoare_necesara"
> (defvar m 6)
Μ
> m
> (defparameter m 9)
Μ
> m
9
> (defvar m 5)
\mathbf{M}
> m
9
> par
"valoare_necesara"
defconstant (define constant) se foloseste astfel:
(defconstant < nume-constanta > < valoare > )
> (\mathbf{defconstant} *pi* 3.14159265358979323)
*\mathrm{PI}*
> (defconstant *pi* 2)
WARNING:
(DEFCONSTANT *PI* 2) redefines the constant *PI*. Its old value was 3.1415927.
*PI*
> *pi*
setq este o forma speciala si se foloseste astfel:
(setq <variabila-1> <expresie-1> <variabila-2> <expresie-2> ...)
setq evalueaza <expresie-1>, ii atribuie lui <variabila-1> rezultatul evaluarii,
```

```
apoi trece la urmatoarea pereche expresie-valoare...
Se va returna valoarea ultimei expresii evaluate.
```

```
> (setq d '(a b c)) ; setq asigneaza o valoare unui simbol
                       ; setq este o exceptie de la regula de evaluare
(A B C)
                       ; primul \ argument \ nu \ e \ evaluat \ q = quote
> d
(A B C)
> (setq 'a 1 'b 2)
error: bad argument type - (QUOTE A)
> (setq a 1 'b 2)
error: bad argument type - (QUOTE B)
> (setq x (+ 7 3 0) y (cons x nil))
> (setq h (+ 2 3 4) i '(p o m))
(P O M)
> h
9
> i
(P O M)
> (setq)
NIL
> (setq j)
error: too few arguments
> (setq j 1)
1
> (setq k 2)
> (psetq j k k j) ; psetq functioneaza la fel ca si setq,
                      ; doar ca atribuirile nu se fac serial, ci paralel
> j
2
> k
set este o functie si se foloseste astfel:
(set <variabila-1> <valoare-1> <variabila-2> <valoarea-2> ...)
```

in urma evaluarii argumentelor se va returna valoarea data de evaluarea ultimului argument, iar ca efect lateral <variabila-i> este evaluata la simboluri <valoare-i> evaluate.

6 Egalitatea - o chestiune netriviala in LISP

$$\begin{pmatrix} x & y & eq & eql & equal & equalp \\ 'x & 'x & T & T & T & T \\ '0 & '0 & ? & T & T & T \\ '(x) & '(x) & nil & nil & T & T \\ '"xy" & '"xy" & nil & nil & T & T \\ '"Xy" & '"xY" & nil & nil & nil & T \\ '0 & '0.0 & nil & nil & nil & T \\ '0 & '1 & nil & nil & nil & nil \end{pmatrix}$$

Pentru fiecare luati cate un exemplu si testati!

; Doua obiecte sunt EQ daca ele ocupa aceeasi zona de memorie.

```
; EQ este egalitatea cea mai puternica.
; Simbolurile sunt EQ
>(eq 'a 'a)
>(eq nil nil)
>(eq nil (cdr '(a)))
>(eq t t)
>(setq x 'b)
>(setq y 'b)
>(eq x y)
; listele sunt EQ daca sunt in aceeasi zona de memorie
> (setq c '(f 2.3))
>(setq d '(f 2.3))
>(eq c d)
>(eq c c)
>(eq d (car (list d c)))
>(eq (car c) (car d))
>(eq (cdr c) (cdr d))
>(eq 2.3 2.3)
> (\mathbf{eq} \ 2 \ 2)
>(eq 2010 2010)
>(eq (car (cdr c)) (car (cdr d)))
>(eq (car (cdr c)) (car (cdr c)))
; pentru \ liste \ are \ acelasi \ comportament \ ca \ si \ EQ
>(eql '(a b) '(a b))
```

```
>(eql 'a 'a)
>(eql (cddr a) (cddr b))
>(eql (cdddr a) (cdddr b))
>(cdddr a)
; \ pentru \ numere: \ acelasi \ tip \ si \ aceeasi \ valoare
>(typep 'ztesch 'symbol)
>(typep 3 'symbol)
>(typep 'ztesch 'number)
>(typep 3 'number)
>(typep 'ztesch 'atom)
>(typep 3 'atom)
>(atom 3)
>(atom 3.3)
>(atom a)
>(atom 'a)
>(typep -3.57 'fixnum)
>(typep -3.57 'flonum)
>(symbolp 'a)
>(symbolp 3)
>(symbolp '(x y))
>(stringp "a_string")
>(stringp '(a string))
>(eql 'a 'a)
> (eql \ 2 \ 2)
```

```
>(eql 2.2 (+ 0.7 1.5))
>(eql 2 2.0)
>(eql 2 2.)
>(eql "string" "string")
```

Concluzii:

- EQ intoarce T daca argumentele au ca valoare un acelasi obiect si NIL in caz contrar. EQ verifica daca argumentele sunt variabile aliate sau nu;
- EQL: doua elemente sunt EQL daca sunt EQ sau daca sunt numere intregi avand acelasi tip;
- EQUAL intoarce T daca valorile argumentelor sunt S-expresii echivalente (adica daca cele doua S-expresii au aceeasi structura)

7 If, Cond

```
>(if (atom (+ 5 6)) 'yes 'no)
>(if (atom '(5 6)) 'yes 'no)
>(* 5 (if (null (cdr '(x)))
        (+1112))
>(* 5 (if (null (cdr '(x y)))
         (+1112))
 cond se foloseste astfel:
(cond)
     (< test_1 > < consecinta_1_1 > < consecinta_1_2 > \dots)
     (< test_2 >)
    (< test_3 > < consecinta_3_1 > \dots)
)
  Din punctul de vedere al lui if sau cond, orice expresie <test-n> care nu este
"nil" este acceptata ca "t", chiar daca (equal <test-n> t) este "nil".
>  (cond ((= 2 3) 1) ((< 2 3) 2))
>  (cond ((= 2 3) 1) ((> 2 3) 2) (t 3))
>  (cond ((= 2 3) 1) ((> 2 3) 2) (3))
>  (cond ((= 2 2) (print 1) 8) ((> 2 3) 2) (t 3))
8
Întrebăm aşa:
   (cond (x 'b) (y 'c) (t 'd))
     Dacă x = t? (atunci returnează b)
     Dacă x = nil, y = t? (atunci returează c)
     Dacă x = nil, y = nil? (atunci returnează d)
```

Alt exemplu:

```
(cond (x (setf x 1) (+ x 2))

(y (setf y 2) (+ y 2))

(t (setf x 0) (setf y 0))

)
Dacă x = t? (atunci returnează 3) Cine e x?(x = 1)
Dacă x = nil, y = t? (atunci returnează 4) Cine sunt x şi y? (nil şi 2)
Dacă x = nil, y = nil? (atunci returnează 0) Cine sunt x şi y? (0 şi 0)
```

7.1 Comenzi utile:

- exit sau quit pentru a părăsi interpretorul.
- :h Help
- trace. Urmărește interactiv fiecare pas al execuției.

7.2 Tema:

1. Pentru fiecare din următoarele expresii Lisp desenați celulele de reprezentare pentru structura cons și scrieți ce afișează fiecare din cele de mai jos:

```
> (cons 'the (cons 'cat (cons 'sat 'nil)))
> (cons 'a (cons 'b (cons '3 'd)))
> (cons (cons 'a (cons 'b 'nil)) (cons 'c (cons 'd 'nil)))
> (cons 'nil 'nil)
Rescrieti cele de mai sus utilizând list!
```

2. Desenați celulele de reprezentare și scrieți sintaza Lisp corespunzătoare utilizând cons și list pentru fiecare din următoarele :

```
(THE BIG DOG)

(THE (BIG DOG))

((THE (BIG DOG)) BIT HIM)

(A (B C . D) (HELLO TODAY) I AM HERE)

3. Utilizaţi car, cdr, şi combinaţii ale lor pentru a returna:

LISTA: (A (L K (P O)) I) returneaza: O si (O)

LISTA: (A ((L K) (P O)) I) returneaza: O si (K)
```

LISTA: (A (B C . D) (HELLO TODAY) I AM HERE) returneaza HELLO, apoi AM Notă: Termen de realizare: laboratorul următor.