

Programare funcțională – Laboratorul 2

Definirea de noi funcții

Isabela Drămnesc

February 27, 2012

1 Concepte

- Variabile locale, globale, constante
- Atribuire, Egalitate
- If, Cond
- Definire de noi funcții

2 Întrebări din laboratorul 1

- Care este diferența dintre cons, list, append?
- Cum se reprezintă listele? Exemplificați pentru lista (azi (e 1) martie)
- Ce va returna: > (cdar '((a (b c)) d ((e f) g) h))

3 Atribuire, Variabile globale, Constante

defvar (define variable) se folosește:

(defvar <nume-variabila> [<valoarea-initiala> [<documentatie>]])

defvar nu evaluează expresia <valoarea-initiala> decât în momentul folosirii variabilei și numai dacă variabila nu are încă nici o valoare asociată.

```
>(defvar y 10)
```

```
>y
```

```
> (defvar z 3 "Definim o variabila")
```

```
> z
```

```
> (defvar z 2 "Definim o variabila")
```

```
> z ; observam ca valoarea nu se schimba
```

```
> (defvar z 0 "Definim o variabila")
```

```

> z

> (defvar z "Definim o variabila oarecare")

> z

> (defvar z 8 "Definim o variabila oarecare")

> z
      ;z va avea tot valoarea data cand am definit-o

> (defvar w 8 "Definim o variabila oarecare")

> w

> (defvar *-nume-* nil "Aceasta variabila are numele *-nume-")

> (defvar *maxim* (max z w))

> *maxim*

defparameter (define parameter) se foloseste pentru a crea variabile globale:
(defparameter <nume-param> <valoare-initiala> [<documentatie>])

> (defparameter par "valoare necesara")

> par

> (defvar par 4)

> par

> (defvar m 6)

> m

> (defparameter m 9)

> m

> (defvar m 5)

> m

> par

defconstant (define constant) se foloseste astfel:
(defconstant <nume-constanta> <valoare> )

> (defconstant *pi* 3.14159265358979323)

```

```
> (defconstant *pi* 2)
```

```
> *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
                        ;primul argument nu e evaluat q=quote
                        ; d e variabila globala
```

```
> d
```

```
> (setq 'a 1 'b 2)
```

```
> (setq a 1 'b 2)
```

```
> (setq x (+ 7 3 0) y (cons x nil))
```

```
> (setq h (+ 2 3 4) i '(p o m))
```

```
> h
```

```
> i
```

```
> (setq)
```

```
> (setq j)
```

```
> (setq j 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
```

```
> k
```

set este o functie si se foloseste astfel:

(set <variabila-1> <valoare-1> <variabila-2> <valoare-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.

(set 'x 2) \equiv (setq x 2)

```

> (set 'q 0)

> (set 'y 'x)

> y

> x

> (setf x 10)      ;setf da o valoare variabilei x si returneaza valoarea data

> (setf y (reverse '(martie luna sosit a)))

> x

> y

> (setf g '(1 2 3) f (+ 2 3 4))

> g

> (setq x '(a b c))

> (setf (car x) 'k) ;primul argument a lui setf poate fi o expresie

> x

> (setq y '(1 2 3 4))

> y

> (setq (car y) 10)

> (setf (car y) 10)

> y

```

4 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 aceeaasi 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 ocupa aceeaasi 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 2.3 2.3)
```

```
>(eq 2 2)
```

```
>(eq 2012 2012)
```

```
> (eq #c(1 2) #c(1 2))
```

```
> (eq 1/2 1/2)
```

```
>(eq (car (cdr c)) (car (cdr d)))
```

```
>(eq (car (cdr c)) (car (cdr c)))
```

;EQL

;pentru liste are acelasi comportament ca si EQ

```
>(eql '(a b) '(a b))  
  
>(eql (cons 'a nil) (cons 'a nil))  
  
>(setf x (cons 'a nil))  
  
>(eql x x)  
  
>(eql 'a 'a)  
  
>(eql (cddr a) (cddr b))  
  
>(eql (cddddr a) (cddddr b))  
  
>(cddddr 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 33333333333333333333333333333333 'bignum)  
  
>(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")

; EQUAL
; returneaza true daca argumentele sale printeaza ceva la fel

>(equal x (cons 'a nil))

>(equal '(a b c) '(a . (b . (c . nil))))

> (eql '(a b . c) (cons 'a (cons 'b 'c)))

> (equal '(a b . c) (cons 'a (cons 'b 'c)))

> (setf k1 '(a b . c))

> (setf k2 (cons 'a (cons 'b 'c)))

> (eql k1 k2)

> (equal k1 k2)

> (setf x '(a b c))

> (setf y x)

> (eql x y)

> (eq x y)

```

Concluzii:

- EQ: intoarce T daca argumentele au ca valoare un acelasi obiect si NIL in caz contrar;
- EQL: doua elemente sunt EQL daca sunt EQ sau daca sunt numere avand acelasi tip; returneaza true doar daca argumentele sale sunt același obiect;

- EQUAL: intoarce T daca valorile argumentelor sunt S-expresii echivalente (adica daca cele doua S-expresii au aceeasi structura, exemplu: două liste care au aceleași elemente);

5 Predicate cu mai multe argumente

```
> (> 77 10)

> (> 10 77)

> (>= 25 25)

> (<= 25 25)

> (>= 100 6)

> (>= 6 100)

> (< 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 13 17)

> (< 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 19 13 17)
```

6 If, Cond

if se foloseste astfel:
 (if <test> <expresie-then> [<expresie-else>])

```
> (setq x 21)

> (if (= x 21)
      (print 'azi))

>(if (> 3 2) (+ 4 5) (* 3 7))

> (if (< 3 2) (+ 4 5) (* 3 7))

> (if (+ 2 3) 1 2)

> (equalp (+ 2 3) t)

> (if nil 1 2)

>(if (atom 'x) 'yes 'no)

>(if (atom (5 6)) 'yes 'no)

>(if (atom (+ 5 6)) 'yes 'no)

>(if (atom '(5 6)) 'yes 'no)
```



```
>(* 5 (if (null (cdr '(x)))
           0
           (+ 11 12))))
```

```
>(* 5 (if (null (cdr '(x y)))
           0
           (+ 11 12))))
```

cond se foloseste astfel:

```
(cond
  (<test_1> <consecinta_1_1> <consecinta_1_2> ...)
  (<test_2>)
  (<test_3> <consecinta_3_1> ...)
  ...
)
```

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)
        )
```

Întrebăm așa:

```
(cond (x 'b)
      (y 'c)
      (t 'd)
      )
```

Dacă $x = t$? (atunci returnează b)

Dacă $x = nil, y = t$? (atunci returnează 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 și $y?$ (nil și 2)

Dacă $x = nil, y = nil?$ (atunci returnează 0) Cine sunt x și $y?$ (0 și 0)

7 Funcții utilizator

7.1 Definirea funcțiilor

```
(defun <nume-func> <lista-param>
  <expr-1> <expr-2> ... <expr-n>)
```

unde:

<nume-func> este primul argument si reprezinta numele functiei definite de defun;

<lista-param> este al doilea argument al lui defun, are forma (<par-1> <par-2> ... <par-m>) si reprezinta lista cu parametri pentru functia definita; <expr-i>, $i = 1, \dots, n$ sunt forme ce alcatuiesc corpul functiei definite.

```
> (defun triplu (x)
      (* 3 x))
```

TRIPLU

```
> (triplu 4)
```

```
> (triplu 50)
```

```
> (triplu (50))
```

```
> (defun suma (x y)
      (+ x y)
    )
```

```
> (suma 3 5)
```

```
> (defun e-numar-par (x)
      (equal (mod x 2) 0)
    )
```

E-NUMAR-PAR

```
> (e-numar-par 6)
```

```
> (e-numar-par 7)
```

```
> (defun numar-par-sau-divizibil-cu-7 (x)
      (or (e-numar-par x) (equal 0 (rem x 7))))
)
```

```
> (numar-par-sau-divizibil-cu-7 7)
```

```
> (numar-par-sau-divizibil-cu-7 0)
```

```
> (numar-par-sau-divizibil-cu-7 10)
```

```
> (numar-par-sau-divizibil-cu-7 11)
```

```
> (numar-par-sau-divizibil-cu-7 14)
```

```
> (setq i 10)
```

```
> (triplu i)
```

```
> (defun al-treilea (lista)
      (car(cdr(cdr lista))))
)
```

```
> (al-treilea '(r t y))
```

```
> (al-treilea '(r t y h))
```

; Un exemplu confuz

```
>(defun conf (list)
      (list list)
)
```

```
>(conf 5)
```

```
>(conf 5 6)
```

```
>(conf (5 6))
```

```
>(conf '(5 6))      ; Explicati!
```

```
>(length '(c b a))
```

; Definim functia noastra "len" care returneaza lungimea unei liste

```
>(len '(c b a))
```

ERROR

```
>(defun len (list)
      (+ 1 (len (cdr list))))
```

```

    )
  )

>(len '(1 2 3 4))
STACK Overflow

;;; nu avem caz de baza: ciclu infinit

(trace len)

(len '(1 2 3 4))

;;; ciclu infinit: stop cu CTRL C

;;; definim len intr-un mod corect — recursiv

>(defun len2 (lst)
  (if (null lst)
      0 ;; base case
      (+ 1 (len2 (cdr lst))) ;; inductive case
  )
)

>(len2 '(1 2 3 4))

>(untrace)

>(len2 '(1 2 3 4))

>(len2 ())

>(len2 '(a))

>(len2 '(b a))

>(len2 '(c b a))

>(len2 '((a b c d e f) g h (i j) k))

>(len2 (car '((a b c d e f) g h (i j) k)))

; O functie care ia ca si parametri doua liste
;returneaza T daca prima lista are lungimea mai mare
;decat a doua lista

> (defun longer-listp (list1 list2)
  (if
    (> (length list1) (length list2))
    T
    nil
  )
)

```

```

)
)
> (longer-listp '(1 2 3) '(5 6))

> (longer-listp '(1 2 3) '(5 6 1 1 1 1))

```

7.2 Exerciții

1) Scrieti o functie care returneaza x la puterea y .

2) Scrieti o funcție care returneaza $x * x * y * y$.

3) Scrieti o funcție care returnează numărul de numere care apar într-o listă.

4) Scrieti o funcție ACELEASI-ELEMENTE care primește ca si argument o lista si care returneaza T daca toate elementele din lista sunt egale si nil altfel.

8 Tema

Problema 1

Presupunem că următoarele s-expresii sunt scrise in Lisp. Care va fi valoarea returnata în fiecare caz?

```

> (setq a '(u v w))

>(set (car (cdr a)) 'b)

> a

> (setq a '(u v w))

> '(setq a '(u v w))

> a

> (setq a 'a)

> (setq b 'a)

> (list a b 'b)

> (list (list 'a 'b) '(list 'a 'b))

> (defun double (x)
      (* 2 x))

> (double 2.3)

> (defun times-square (x y)
      (* x y y))

```

```

> (times-square 4 3)

> (defun times-cube (x y)
    (* x y y y))

> (defun cube-times (x y)
    (times-cube y x))

> (cube-times 3 2)

```

Problema 2

Evaluati următoarele s-expresii:

```

> (zerop '3)

> (zerop 3)

> (atom 3)

> (null '(a b))

> (numberp '(a b))

> (consp '(a b))

> (listp '(a b))

> (consp nil)

> (not (null 'nil))

> (not (null 3))

> (not (atom '(a b)))

> (not (atom 'a))

> (not (null '(a b)))

> (not (zerop 3.3))

> (not (zerop 0.0))

> (not (numberp 'b))

```

Problema 3

Scrieți o funcție care primește ca parametri două liste și returnează o nouă listă formată din concatenarea¹ celor două liste.

Problema 4

Scrieți o funcție care calculează factorialul unui număr natural.

Notă: Termen de realizare: laboratorul următor.

¹A nu se utiliza funcția `append`