# Programare funcțională — Laboratorul 5 Recursivitate finală, Structuri de control

#### Isabela Drămnesc

March 28, 2011

## 1 Concepte

- Recursivitate finala
- when, unless, let, let\*
- block, tagbody, loop
- $\bullet$  progn, prog1, prog2
- prog, prog\*
- do, do\*, dolist, dotimes

## 2 Întrebări din Laboratorul 4

- Câte tipuri de recursivitate cunoașteți? Care este mai eficientă?
- Cum recunoaștem o funcție final recursivă? Care este metoda folosită pentru scrierea unei funcții final recursive? Dați cel puțin 2 exemple de funcții final recursive (scrieți definiția funcției în LISP).
- Simultați (trace nume-functie), unde nume-functie este numele unei funcții definite de voi.

## 3 Structuri de control

### 3.1 when, unless

```
> (when (= 8 9) 4 9)
> (when (< 8 9) (print 'azi) 4 9)
> (when (> 10 9))
> (unless (> 10 9) 100 'nothing)
> (unless (> 10 9) 100 (print 'nothing))
```

```
> (unless (< 10 9) 100 (print 'nothing))
> (unless (< 10 9) (print 'nothing) 100)
   when si unless sunt echivalente cu:
 (unless p a b c) = (cond ((not p) a b c))
 (\mathbf{unless} \ p \ a \ b \ c) = (\mathbf{when} \ (\mathbf{not} \ p) \ a \ b \ c)
 (when p \ a \ b \ c) == (cond (p \ a \ b \ c))
 (\mathbf{when} \ \mathbf{p} \ \mathbf{a} \ \mathbf{b} \ \mathbf{c}) = (\mathbf{unless} \ (\mathbf{not} \ \mathbf{p}) \ \mathbf{a} \ \mathbf{b} \ \mathbf{c})
3.2 block, tagbody, loop
; construirea unui bloc — structura
(block nume_block <forma1> <forma2> .... <forman>)
; < forma1 > < forma2 > \dots < forman > sunt optionale
; in cazul in care lipsesc se va afisa NIL
> (block nume_block (print 'expr1) (print 'expr2) (print 'expr3))
> (block nume_block 1 2 3 4)
> (block nume_block2)
; Blocuri cu iesiri fortate
; \ dintr-un \ bloc \ se \ poate \ parasi \ evaluarea \ secventiala \ a
; \ formelor \ si \ iesi \ oricand \ utilizand \ formele \ speciale
; return-form sau return.
; Cand \ se \ evalue aza \ forma \ speciala \ return-form \ nume\_bloc
; se iese din blocul cu numele nume_bloc cu valoarea data de rezultatul
;\ evaluarii\ celui\ de-al\ doilea\ argument\ (care\ e\ optional\ )
; < forma1 > < forma2 > \ldots < forman >),
; daca lipseste atunci returneaza NIL.
> (block nume_block3
           (setq x 1)
           (print (1+ x))
           (return-from nume_block3 (1+ x))
           (print 4))
> (block nume_block3
         (\text{setq x 1})
         (\mathbf{print} (1+ x))
         (\text{setq x } (1+x))
```

```
(return-from nume_block3 (1+ x))
       (print 4))
;\ forma\ return\ nu\ mai\ indica\ numele\ blocului\ ,\ ea\ este\ folosita\ pentru
; iesirea din blocurile cu numele nil (constructiile pentru iteratie
; do, dolist, dotimes si loop includ implicit un
; block cu numele nil):
> (dolist (x '(1 2 3)))
> (dolist (x '(1 2 3)) (print x))
> (dolist (x '(2 3 -7 5))
          (print x)
          (if (< x 0) (return 'gata)))
; Orice definitie de functie inconjoara corpul functiei intr-un bloc
; cu numele dat de numele functiei; din corpul functiei se poate iesi
; cu return-from
> (defun f()
       (print 'a)
       (return-from f 10)
       (print 'b))
> (f)
; Blocuri cu posibilitati de salt
> (tagbody again
          (\operatorname{setq} x (1+ x))
          (if (< x 5) (go again)
                       (go end)
          end
       (print x)
  )
> (tagbody lala (setq v 9) (print v))
; citirea unui numar atata timp cat numarul citit este
; mai mare ca zero
> (tagbody reia
          (print 'Introduceti>)
           (if (plusp (read))
                      (go reia)
                       'gata
          )
NTRODUCETD>
```

```
23
INTRODUCETI>
INTRODUCETI>
12
INTRODUCETI>
-90
NIL
> (block some
       (setq d (1+ 3))
       (print d)
       (if (< d 4) (go some)
                    (return-from some 100)
       (print 'somethingStrage)
> (tagbody some
       (setq d (1+ 3))
       (print d)
       (if (< d 4) (go some)
                    (return 100)
       (print 'somethingStrage)
> (tagbody some
       (setq d (1+ 3))
       (print d)
       (if (< d 4) (go some)
                    (go lala)
       lala
       (print 'somethingStrage)
)
```

#### Concluzii:

- (block nume expresie-1 expresie-2 ... expresie-n)
- (return [rezultat])
- (return-from nume [rezultat])
- (return valoare) == (return-from nil valoare)
- tagbody accepta ca etichete simboluri acestea fiind ignorate la evaluare.
- Daca se atinge sfarsitul tagbody-ului se returneaza nil.
- loop evalueaza expresiile pe care le primeste ca argumente intr-o maniera ciclica.

- Iesirea din loop se face cu return sau throw.
- Nu se recomanda folosirea lui go!

## 3.3 progn, prog1, prog2

```
> (setq w 11 xx 22)
> (values w xx)
> (values 1 2 3 4)
> (values '(1 2 3 4))
> (progn 10 (print 20) 30)
> (progn 10 (print 20) 30 (values 10 20 30))
> (progn 100 200 300 (values 10 20 30))
> (progn 1 2 3 4 5 6 7)
> (prog1 1 2 3 4 5 6 7)
> (prog2 1 2 3 4 5 6 7)
> (prog2 'la (values 2 3 4) 9)
> (prog2 'la (values '(2 3 4) 90) 9)
> (prog1 (+ 2 3) (+ 3 5) (+ 11 22))
> (prog2 (+ 2 3) (+ 3 5) (+ 11 22))
```

- progn returnează valoarea ultimei forme primite (dacă aceasta întoarce valori multiple, progn le va întoarce pe toate);
- $\bullet$  prog1returnează valoarea primei forme primite (doar prima valoare a acesteia).
- (prog2abc...z) == (progna(prog1bc...z))

Concluzii:

## 3.4 Legare explicită a variabilelor folosind: let, let\*

```
(var-m value-m)
              expresie-1
              expresie-2
              expresie-n)
      let* actioneaza secvential iar let actioneaza paralel
            in ce priveste atribuirile initiale.
> (let ((x 1) (y 2) (z 3)) (setq w (+ x y z)) (list x y z w))
> (let* ((x 1) (y (+ x 1)) (z (+ y 1))) (list x y z))
3.5 prog, prog*
      (\mathbf{prog} \ (\mathbf{var}-1 \ \mathbf{var}-2 \ (\mathbf{var}-3 \ \mathbf{init}-3) \ \mathbf{var}-4 \ (\mathbf{var}-5 \ \mathbf{init}-5))
             expresie-1
         \mathtt{eticheta} - 1
             expresie-2
             expresie-3
             expresie-4
         eticheta-2
             expresie-5
             . . .
       )
       prog\ este\ o\ combinatie\ intre\ block\ ,\ tagbody\ si\ let*
       prog deschide implicit un block cu numele nil, astfel ca
                      se poate iesi din el cu (return [rezultat]).
 Exemplu:
> (prog (i (suma 0))
         (print 'Introduceti>)
         (setq i (read))
         (if (> i 0)
                  (progn (setq suma (+ suma i)) (go reia))
                  (return suma)
         )
INTRODUCETI>
34
INTRODUCETI>
23
INTRODUCETI>
11
INTRODUCETI>
4.5
```

```
INTRODUCETI>
-3
72.5
;; salt nelocal (tratarea exceptiilor)
; prin catch si throw
; Exemplu: daca x este pozitiv afiseaza ok,
; daca x e negativ rezultatul e valoarea lui x
> (defun f1 (x)
       (catch 'ex1 (f2 x)))
> (defun f2 (x)
       (if (minusp x)
               (throw 'ex1 x)
     'ok
> (f1 2)
> (f1 -2)
;; mecanismul celor doua functii catch si throw este:
 - in momentul cand se evalueaza o forma throw se renunta
      la evaluarea formelor urmatoare si in schimb se parcurg
      formele in curs de evaluare (aflate in stiva interpretorului)
      pana se ajunge la un catch care are aceeasi eticheta cu cea a
      lui throw (al doilea argument). In acest moment rezultatul
      indicat de throw este valoarea intoarsa de catch.
```

### Concluzii:

- In blocuri de tip block folosim return-from sau return pentru o ieşire forțată;
- In blocuri de tip tagbody avem salturi prin go;
- Definirea unei funcții este un bloc cu numele funcției;
- Salturile nelocale se fac cu catch și throw
- Blocurile pentru secvenţiere sunt: progn, prog1, prog2
- prog este o combinație între block, tagbody, let\*

## 3.6 Ciclari-loop,do,do\*

Ciclarea în Lisp se poate face în mai multe feluri. Cel mai frecvent utilizat este do. Forma generală este:

Mai întâi se leagă fiecare vari la valoarea inițială initi. La fiecare pas al ciclului se leagă la variabile valoarea pasi. Corpul ciclului este executat dacă testul de sfârșit este nil. Când testul de sfârșit este satisfăcut nu se mai execută corpul ciclului și se iese din ciclu cu valoarea dată de evaluarea formei rezultat dacă aceasta există.

Diferența între do și do\* este că la do valorile inițiale se leagă în paralel la variabile, iar la do\* se leagă secvențial ( ca la psetq sau let, respectiv setq sau let\*

```
; printeaza numerele naturale intre doua valori:
> (defun printare (start sfarsit)
       (do ((i start (1+ i)))
           ((> i sfarsit))
          (print i)
       )
> (printage 2 10)
; daca se doreste si intoarcerea unei anumite valori
; atunci functia se scrie:
> (defun printare2 (start sfarsit)
       (do ((i start (1+ i)))
           ((> i sfarsit) 'gata)
          (\mathbf{print} \ i)
       )
> (printage 2 8)
; prelucrarile se fac doar prin incrementari:
> (defun factorial (n)
```

```
(\mathbf{do}* ((i \ 1 \ (1+i)))
         (rezultat 1 (* rezultat i)))
        ((= i n) rezultat)
)
> (factorial 8)
; alta forma de ciclare folosinf loop
> (loop (print 10) (print 20) (print 30) (return))
> (loop (print '>)
         (if (eq (read) 'stop)
                   (return 'exit)
256
>
7896540
>
9
>
-980
lalala
>
stop
EXIT
>(loop for i from 1 to 6 do (print i))
> (\mathbf{do} ((x 1 (1+ x)) (y 1 (* x y))) ((> x 5) y))
  DOTIMES este o variantă a funcției DO și este echivalentă cu FOR din
limbajele imperative. Sintaxa este:
  (DOTIMES (variabila contor rezultat) corp)
  Echivalent cu:
PENTRU variabila=0 PANA LA contor-1 EXECUTA
RETURNEAZA rezultat
  Exemple:
> (dotimes (i 10 (1+ i)) (print 'azi))
> (dotimes (i 10 (1+ i)) (prin1 i) (princ ""))
> (dotimes (i 4 (* i 2)))
```

```
> (dotimes (i 4 (* i 2)) (print 'unu))
> (dotimes (i 4 (* i 2)) (1+ 89))
> (dotimes (i 4 (* i 2)) (print (1+ 89)))
> (dotimes (i 5 (* i i)) (prin1 i))
> (dotimes (i 5 (* i i)) (prin1 i) (princ "¬"))
> (dotimes (i 10 (* i i)) (prin1 i) (princ "¬"))
```

DOLIST este asemănătoare cu DOTIMES doar că la DOTIMES variabila primește valori de la 0 la contor-1, iar la DOLIST variabila primește pe rând valorile tuturor elementelor din lista dată pe poziția a doua a primei liste.

Sintaxa este:

 $({\rm DOLIST}\ ({\rm variabila}\ {\rm lista}\ {\rm rezultat})\ {\rm corp})$ 

Echivalent cu:

PENTRU variabila=primul element din lista PANA LA ultimul element din lista EXECUTA corp

RETURNEAZA rezultat

Exemple:

```
> (dolist (var '(1 2 3)) (print var))
> (dolist (x '(a b c)) (prin1 x) (princ """))
```

## 4 Tema

1. Scrieți o funcție recursivă care returnează o listă cu toți atomii dintr-o listă parametru:

```
(squash '(a b c (d e) ((f) g)))

⇒ (a b c d e f g)

(squash '(a b))

⇒ (a b)

(squash '(() ((((a)))) ()))

⇒ (a)
```

2. Scrieți o funcție nerecursivă care calculează suma pătratelor elementelor (numerice) dintr-o listă.

$$(suma-patratelor '(1 2 3))$$
  
=> 14

Notă: Termen de realizare: laboratorul următor.