Programare funcțională – Laboratorul 6 Iterativitate

Isabela Drămnesc

April 3, 2012

1 Concepte

- rplaca, rplacd
- nconc, nreverse
- do simulare

2 Întrebări din Laboratorul 5

- Câte tipuri de blocuri cunoaștem?
- Cum ieşim din fiecare bloc? (Ce instrucțiune folosim?)

3 Exerciții

3.1 let, let* (un test)

```
> a
> b
(let ((a 5))
       (let ((a 1)
              (b (+ a 1))
             (print (list a b))
)
;; testati diferenta!
(let ((a 5))
       (let* ((a 1)
                (b (+ a 1))
           (print (list a b))
)
3.2 rplaca, rplacd
; \quad rplaca: \quad replace \quad contents \quad of \quad car
; \quad \textit{rplacd}: \quad \textit{replace} \quad \textit{contents} \quad \textit{of} \quad \textit{cdr}
(setq a '(x y))
(rplaca a 'f)
(\mathbf{rplaca} \ a \ '(q \ f))
(rplacd a 'g)
(rplacd a '(h))
(\mathbf{rplacd}\ a\ '(u\ v))
```

```
\mathbf{a}
(setq x (r s t))
(setq y '(u v w))
(setq a (append x y))
(setq b (append x y))
У
a
b
(rplaca y 'new)
У
a
b
(rplacd (cdddr a) 'end)
b
у
(rplaca a 'start)
b
3.3
    do - o formă specială de iterație
(\mathbf{do} ((\mathbf{var}-1 \ \mathbf{init}-1 \ \mathbf{stepper}-1)
      (var-2 init-2 stepper-2)
      (var-n init-n stepper-n))
     (end-test
         end-form-1
             . . .
         end-form-k
         return-value)
         body-1
            . . .
         (return value)
                               ; optional
           . . .
         body-m)
; Simulati\ comportamentul\ interpretorului\ Lisp\ pentru
```

```
; urmato a rele \ programe:
; Prin\ urmato a rele\ exemple\ veti\ intelege\ exact
; \ comportamentul \ lui \ do
(do ((v1 1 (+ 1 v1))
    (v2 () (cons 'a v2))
    ((> v1 5) (return v2) (print 'end))
    (print v1)
)
(do ((v1 1 (+ 1 v1))
     (v2 () (cons 'a v2))
    ((> v1 3) (if (> v1 4) (return v2))
                v1
   (print v1)
)
(do ((v1 1 (+ 1 v1))
     (v2 () (cons 'a v2)))
    ((> v1 3)
     (if (> v1 3) (return v2))
     v1)
    (print v1))
4)
(\mathbf{do} \ ((v1 \ 1 \ (+ \ 1 \ v1))
     (v2 () (cons 'a v2)))
    ((> v1 5)
     v1)
    (if (> v1 4) (return v2))
    (print v1))
5)
(\mathbf{do} \ ((v1 \ 1 \ (+ \ 1 \ v1))
     (v2 () (cons 'a v2))
     (v3 9))
                  ; no stepper: value
                   ; remains \ unchanged \longrightarrow could \ be \ in \ a \ LET
    ((> v1 5)
```

```
(return v2); uses return in end-form!
    (car v2)) ; return value is ignored!
(print v1)) ; side effect
(do ((v1 1 (if (< v1 3)
                (+ 1 v1)
                (return 'done)))
     (v2 () (cons 'a v2)))
    ((> v1 5)
     v1)
    (print v1))
7)
(do ((v1 (if nil
               (return 'done))
         (+ 1 v1)
     (v2 () (cons 'a v2)))
    ((> v1 5)
     v1)
    (print v1))
(do ((v1 1 (+ 1 v1))
     (v2 () (cons 'a v2))
     (v3 9)) ; no stepper: value
                 ; remains unchanged --> could be in a LET
    ((> v1 5)
     (print v3); side effect
     v2) ; return value
    (print v1)); side effect
9)
(do ((v1 1 (+ 1 v1))
    (v2 () (cons 'a v2))
     (v3 9))
               ; no stepper: value
                 ; remains \ unchanged \longrightarrow should \ be \ in \ a \ LET
    ((> v1 5)
                 ; \ no \ return \ value
    (print v1)); side effect
```

```
10)
(do ((v1 1 (+ 1 v1))
    (v2 () (cons 'a v2))
     (v3 9))
                ; no stepper: value
                 ; remains unchanged --> should be in a LET
    ((print v3); funny end cond
               ; no return value \\
     )
    (print v1)) ; side effect
11)
(do ((v1 1 (+ 1 v1))
     (v2 () (cons 'a v2))
     (v3 9))
                 ; no stepper: value
                  ; remains \ unchanged \longrightarrow should \ be \ in \ a \ LET
    ((print v3); funny end cond
             ; return value 33
    (\mathbf{print} \ v1)) ; side\ effect
12)
(do ((v1 1 (+ 1 v1))
     (v2 () (cons 'a v2))
(v3 9))
    ((print nil); end cond is never satisfied
                       ; no return value
     )
    (print v1))
13)
(\mathbf{do} ((v1 \ 1 \ (+ \ 1 \ v1))
    (v2 () (\mathbf{cons} \ 'a \ v2))
     (v3 9))
                ; no end cond
    (print v1))
14)
(do ((v1 1 (+ 1 v1))
     (v2 () (cons 'a v2))
     (v3 9))
          ; no end cond
; no body
15)
(\mathbf{do} ((v1 \ 1 \ (+ \ 1 \ v1))
```

```
(v2 () (cons 'a v2))
(v3 9))
)
```

3.4 append şi reverse destructiv

```
(setq x '(r s t))
(setq y '(u v w))
\mathbf{x}
(append x y)
(setq a (append x y))
(eq a x)
(eq a y)
(eq (cdddr a) y)
; \quad append \quad destructiv \quad nconc
(setq a (nconc x y))
у
(eq x a)
(defun my-nconc (x y)
  (if (null x) y
               (progn (nconc-aux x y) x)))
(defun nconc-aux (x y)
  (if (null (cdr x)) (rplacd x y)
                       (nconc-aux (cdr x) y)))
(progn (+ 5 3) 11)
(setq x '(r s t))
```

```
(setq y '(u v w))
(setq \ a \ (my-nconc \ x \ y))
\mathbf{x}
(eq x a)
; Inca un experiment.
(setq x ())
(setq y '(u v w))
(setq \ a \ (my-nconc \ x \ y))
(\mathbf{eq} \ \mathbf{x} \ \mathbf{a})
; Nu chiar!
; \quad reverse \quad destructiv \quad nreverse
(nreverse '(1 2 3))
(setq a '(1 2 3))
(nreverse a)
(setq a '(1 2 3))
(setq a (nreverse a))
(setq a '(1 2 3))
```

```
(setq b (append a '(3 4 5)))
(setq c (append '(3 4 5) a))
(nreverse a)
b
(setq a '(1 2 3))
(setq a (nreverse a))
(setq b '(1 2 3 4 5 6))
(setq c (cdddr b))
(nreverse b)
; De ce? Desenati in celule reprezentarea lui b si c.
(defun step (rem sofar)
  (list (cdr rem) (rplacd rem sofar)))
(setq r '(1 2 3))
(setq s ())
(step r s)
(step '(2 3) '(1))
(step '(3) '(2 1))
(defun nreverse-aux (rem sofar)
  (if (null rem) sofar
                 (nreverse-aux (cdr rem) (rplacd rem sofar))))
```

4 Tema

4.1 Simulati comportamentul interpretorului Lisp pentru următoarele programe:

```
(v2 (print ()) (cons 'a v2)))
    ((> v1 0)
    v2)
    (print (list v1 v2)))
4)
(do ((v1 1 (+ 1 v1))
    (v2 'nothing (cons 'a v2)))
    ((> v1 0)
    v2)
    (print v1))
5)
(\mathbf{do} ((v1 \ 1 \ (+ \ 1 \ v1))
    (v2 () ))
    ((> v1 3)
    v2)
    (setq v2 (cons 'a v2)))
6)
(do ((v1 1 (+ 1 v1))
    (v2 () (cons 'a v2)))
((> v1 3)
    v2)
    (setq v2 (cons 'b v2)))
7)
(do ((v1 1 (+ 1 v1))
    ((> v1 3)
    v2)
    (print (list v1 v2 v3)))
8)
(do ((v1 1 (+ 1 v1))
    (v2 () (cons 'a v2))
     (v3 9))
             ; no stepper: value
                         ; remains \ unchanged \longrightarrow should \ be \ in \ a \ LET
    ((print v1) ; end cond
                     ;\ no\ return\ value
    (print v3))
```

4.2 Definiți o funcție pentru aflarea lungimii unei liste, inversei unei liste, cmmdc a două numere în 3 moduri:

- 1. program recursiv
- 2. program final recursiv
- 3. program iterativ

Notă: Termen de realizare: laboratorul următor.