Racket CheatSheet

Laborator 2

Recursivitate pe stivă

```
; suma elementelor unei liste
2 (define (sum-list L)
 ; aici nu avem nevoie de funcție auxiliară
   (if (null? L)
       0 ; la sfârșit creăm valoarea inițială
       (+ (car L) (sum-list (cdr L)))
      ; ^ construim rezultatul pe revenire
      ; (după întoarcerea din recursivitate)
 ; fiecare apel recursiv întoarce rezultatul
     corespunzător argumentelor
 : concatenarea a două liste
 (define (app L1 L2)
   (if (null? L1)
       L2 ; când L1 este vidă, întoarcem L2
       (cons (car L1) (app (cdr L1) L2))
       ; ^ construim rezultatul pe revenire))
```

- fiecare apel recursiv se pune pe stivă
- complexitate spațială O(n)
- scriere mai simplă

Recursivitate pe coadă

```
1 ; suma elementelor unei liste
 (define (sum-list L)
   (sum-list-tail 0 L)) ; <-- funcție ajutătoare
                ; ^ valoarea inițială pentru sumă
                  ; în sum construim rezultatul
 (define (sum-list-tail sum L)
   (if (null? L)
                  ; la sfârșit avem rezultatul gata
       sum
       (sum-list-tail
         (+ sum (car L))
        ; ^ construim rezultatul pe avans
        ; (pe măsură ce intrăm în recursivitate)
         (cdr L))))
   ; funcția întoarce direct rezultatul apelului
       recursiv -- toate apelurile recursive întorc
       același rezultat, pe cel final
 : concatenarea a două liste
 (define (app A B)
   (app-iter B (reverse A)))
   ; nevoie de funcție ajutătoare
   ; rezultatul este construit în ordine inversă
 (define (app-iter B Result)
   (if (null? B) ; la sfârșit rezultatul e complet
       (reverse Result) ; inversăm rezultatul
       (app-iter (cdr B) (cons (car B) Result))))
         ; construim rezultatul pe avans
```

- apelurile recursive nu consumă spațiu pe stivă execuția este optimizată știind că rezultatul apelului recursiv este întors direct, fără operații suplimentare.
- complexitatea spațială este dată doar de spațiul necesar pentru acumulator de exemplu la sum-list-tail complexitatea spațială este O(1).
- scriere mai complexă, necesită de multe ori funcție auxiliară pentru a avea un parametru suplimentar pentru construcția rezultatului (rol de acumulator), mai ales dacă tipul natural de recursivitate al functiei este pe stivă.
 - Atenție: uneori, rolul acumulatorului poate fi preluat de unul dintre parametri, caz în care nu este nevoie nici de functia suplimentară.
- rezultatul este construit în ordine inversă

```
Sintaxa Racket
```

AȘA DA / AȘA NU

```
1 DA: (cons x L)

NU: (append (list x) L)

NU: (append (cons x '()) L)

3 DA: (if c vt vf)

NU: (if (equal? c #t) vt vf)

4 DA: (null? L)

NU: (= (length L) 0)

5 DA: (zero? x)

NU: (equal? x 0)

6 DA: test

NU: (if test #t #f)

7 DA: (or ceval ceva2)

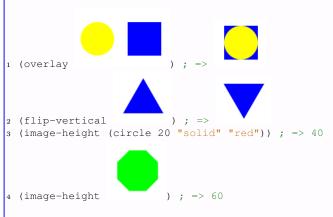
NU: (if ceval #t ceva2)

8 DA: (and ceval ceva2)

NU: (if ceval #f ceva2)
```

Imagini în Racket

```
image-height, overlay, flip-vertical
```



Folositi cu încredere!

http://docs.racket-lang.org/