

Racket CheatSheet

Laborator 2

Recursivitate pe stivă

```
1 ; suma elementelor unei liste
2 (define (sum-list L)
3
4
5 ; aici nu avem nevoie de funcție auxiliară
6
7 (if (null? L)
8     0 ; la sfârșit creăm valoarea initială
9     (+ (car L) (sum-list (cdr L)))
10    ; ^ construim rezultatul pe revenire
11    ; (după întoarcerea din recursivitate)
12    ())
13 ; fiecare apel recursiv întoarce rezultatul
14 ; corespunzător argumentelor
15
16
17
18 ; concatenarea a două liste
19 (define (app L1 L2)
20
21
22
23
24
25 (if (null? L1)
26     L2 ; când L1 este vidă, întoarcem L2
27     (cons (car L1) (app (cdr L1) L2))
28     ; ^ 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
2 (define (sum-list L)
3     (sum-list-tail 0 L)) ; <-- funcție ajutătoare
4                     ; ^ valoarea inițială pentru sumă
5
6                     ; în sum construim rezultatul
7 (define (sum-list-tail sum L)
8     (if (null? L)
9         sum ; la sfârșit avem rezultatul gata
10        (sum-list-tail
11            (+ sum (car L)))
12            ; ^ construim rezultatul pe avans
13            ; (pe măsură ce intrăm în recursivitate)
14            (cdr L)))
15 ; funcția întoarce direct rezultatul apelului
16 ; recursiv -- toate apelurile recursive întorc
17 ; același rezultat, pe cel final
18
19 ; concatenarea a două liste
20 (define (app A B)
21     (app-iter B (reverse A)))
22 ; nevoie de funcție ajutătoare
23 ; rezultatul este construit în ordine inversă
24
25 (define (app-iter B Result)
26     (if (null? B) ; la sfârșit rezultatul e complet
27         (reverse Result) ; inversăm rezultatul
28         (app-iter (cdr B) (cons (car B) Result))))
29 ; 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 funcției este pe stivă.
 - **Atenție:** uneori, rolul accumulatorului poate fi preluat de unul dintre parametri, caz în care nu este nevoie nici de funcția suplimentară.
- rezultatul este construit în ordine inversă

Sintaxa Racket

(**nume_functie arg1 arg2 ...**)

```
1 (max 2 3)           3
2 (+ 2 3)           5
```

AŞA DA / AŞA NU

1 DA: (cons x L)	NU: (append (list x) L)
2 DA: (if c vt vf)	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 ceva2 #f)

Imagini în Racket

image-height, overlay, flip-vertical

```
1 (overlay ) ; =>
2 (flip-vertical ) ; =>
3 (image-height (circle 20 "solid" "red")) ; => 40
4 (image-height ) ; => 60
```

Folosiți cu încredere!

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