

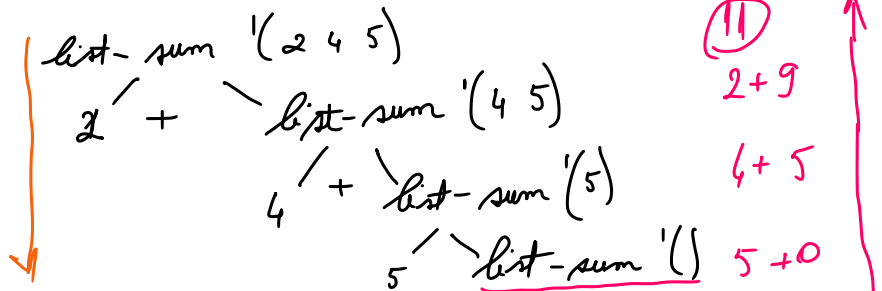
3 tipuri recursivitate  $\begin{cases} \rightarrow \text{stivă} \\ \rightarrow \text{coadă} \\ \rightarrow \text{arborescentă} \end{cases}$

### ① REC. PE STIVĂ

- $\rightarrow$  păstrează informații pe stivă pe parcursul avansului în recursivitate
- $\rightarrow$  Construieste rezultatul la revenirea din recursivitate

Ex:

```
(define (list-sum L)
  (if (null? L)
      0
      (+ (car L) (list-sum (cdr L)))))
```



Complexitate  $\begin{cases} \text{temporală} : O(n) \\ \text{spatială} : O(n) \end{cases}$ ,  $n = \text{lungime } L$

$\Rightarrow$  insuficiență spatial

$\Rightarrow$  poate genera stack-overflow

### ② REC. PE COADĂ

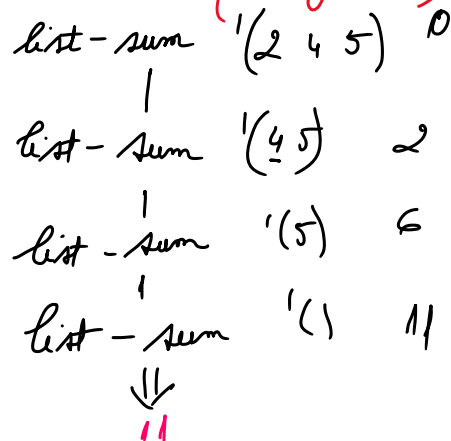
- $\rightarrow$  rezultatul se construiește pe parcursul avansului în recursivitate
- TAIL-CALL OPTIMIZATION** = apelul recursiv curent de pe stivă se înlocuiește cu următorul

$\rightarrow$  rezultatul se construiește anti-în parametri - acc (în general)

```
Ex: (define (list-sum-helper L acc)
      (if (null? L)
          acc
          (list-sum-helper (cdr L) (+ acc (car L)))))

(define (list-sum-tail L)
  (list-sum-helper L 0))
```

Complexitate  $\begin{cases} \text{temporală} : O(n), n = \text{length}(L) \\ \text{spatială} : O(1) \end{cases}$



### STIVĂ ① COADĂ

Ex: multiplelementele unei liste cu  $10$  (inverse acc)  $(\text{append acc (list (car L))})$

Ex: multipluți elementele unei liste cu 10 (reverse acc) (append acc (list (car L)))

```
(define (mult10 L)
  (if (null? L)
      ()
      (cons (* 10 (car L)) (mult10 (cdr L)))))
```

(mult10 '(1 2 3)) => '(10 20 30)

```
(define (mult10-tail-helper L acc)
  (if (null? L)
      acc
      (mult10-tail-helper (cdr L) (cons (* 10 (car L)) acc))))
(define (mult10-tail L)
  (mult10-tail-helper L '()))
```

mult10-tail '(1 2 3) '(1)  
 ↓  
 mult10-tail '(2 3) '(10)  
 ↓  
 mult10-tail '(3) '(20 10)  
 ↓  
 mult10-tail '() '(30 20 10)  
 ↓  
 '(30 20 10) → inversat

Soluții: 1) **ineficientă**: append

2) **eficientă**: Cons + inversez rezultatul

### ③ REC. ARBORESCENȚĂ

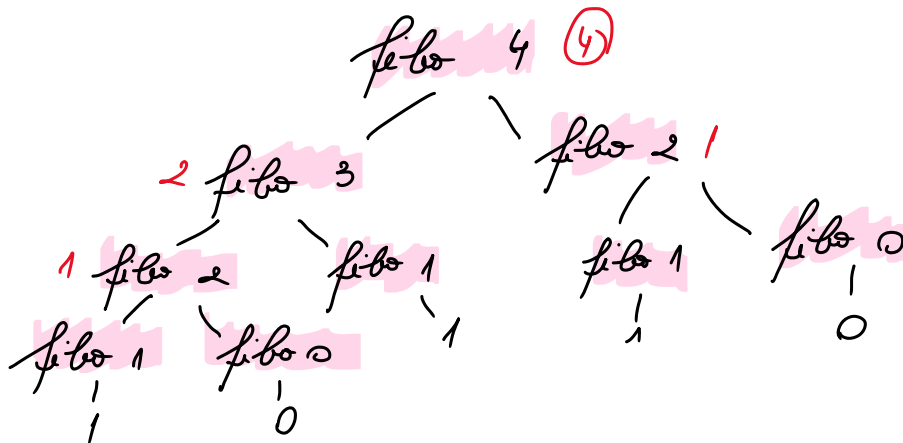
→ cel puțin 2 sau mai multe probleme rec. independente

Ex:

fib 0 = 0

fib 1 = 1

fib n = fib(n-1) + fib(n-2)



### EXERCITII

#### ① REVERSE

→ Mărimă:

rev [] = []

rev [\* : L] = rev(L) ++ [\*]

→ Cădă:

new [] acc = acc

new [k:L] acc = new L (\*:acc)

## ② LESSER

→ rec. pe stivă

Vezi - ex mult10

## ③ GREATER

→ rec. pe Cădă

Vezi - ex. mult10 - tail

## ④ REMOVE - DUPLICATES - LEFT

'(1 2 3 2 4 3) → '(1 2 3 4)

→ rec. pe stivă

L: '(1 2 3 2 4 3) → '(2 3 2 4 3) → '(3 2 4 3) → '(2 4 3) → '(4 3) → '(3) → '()

'(1 2 4 3) ← '(2 4 3) ← '(2 4 3) ← '(2 4 3) ← '(4 3) ← '(3) ← '()

găsit

→ rec. pe Cădă

L: '(1 2 3 2 4 3) → '(2 3 2 4 3) → '(3 2 4 3) → '(2 4 3) → '(4 3) → '(3) → '()

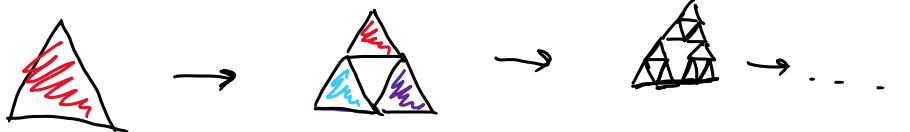
acc: '() : '(1)

'(1 2) → '(1 2 3) → '(1 2 3 4) → '(1 2 3 4)

## ⑤ REMOVE - DUPLICATES - RIGHT

Vezi ④ → stivă

## ⑥ SIERPINSKI



[ 1, 2, 3, 4, 5 ]

(sierpinski n ↗ colors)

m. strazi long. lista de  
latura cubri