

2. rezolvare în LISP

3. Extensia apelului recursiv - LISP

(defun F (e)

(cond

((null e) nil)

((eirstp (car e)) (lcamada (x))

(append x (F (cadr e)) (car x)))

)

(F (car e)))

)

(+ (eirst (car e))))

)

)

4. Eliminarea tuturor aparițiilor elementului x.

$$\text{elimina}(e, x) = \begin{cases} (e), & e \neq x \\ \emptyset, & e = x \\ \bigcup_{i=1}^n \text{elimina}(e_i), & \text{altele} \end{cases}$$

meniu (e, x) = y, unde $\text{elimina}(e, x) = y$ și $y = y_1 \dots y_m$

(defun eliminare (e x))

(cond

((and (atom e) (equal e x)) nil)

((atom e) (eirst e))

(+ (eirst (mapcan #'(lambda (y)

(elimina y x))

)

)

)

)

; s-a utilizat ca funcție auxiliară, decocarece
 ; nu s-are și putut apela corect funcția "elimina";
 ; acesta avându- θ ca argument și pe x , văz. că
 ; i. să înțelegem constanța pe care parcursează algoritmului

)

(definim $main(e, x)$

(cores (elimina e, x)))

)

5. Nr. de subliste pt. care sumă atenționată
 numericele de la nivelurile impare este nr. par.
 (nivelul superficial se consideră 1)

Noduri matematice:

$$\text{sumă}(e, miv) = \begin{cases} 0, & e \text{ e atom numărător} \\ 0, & e \text{ e nr. și } miv \text{ e par} \\ e, & e \text{ e nr. și } miv \text{ e impar} \\ \sum_{i=1}^n \text{sumă}(e_i, miv+1), & \text{altele} \end{cases}$$

rezultatul "nivelul
din afară listei" \Rightarrow nr.
superficială \forall i)

$$\text{subliste}(e) = \begin{cases} 0, & e \text{ e atom} \\ 1 + \sum_{i=1}^n \text{subliste}(e_i), & \text{daca } \text{sumă}(e, 0) \text{ e par} \\ \sum_{i=1}^n \text{subliste}(e_i), & \text{altele} \end{cases}$$

(definim sumă(e , miv))

(cores)

(cores (numărător e) (odd p miv)) e)

((cores (numărător e) (even p miv)) miv)

