

1. evitarea apelului recursiv - Prolog

(RS)

R(T, S).

R([H|T], S) :- R(T, S1), aux(S1, H, S).

aux(S1, H, S) :-

S1 >= 2, !,

S = S1 + H.

aux(S1, -, S) :-

S = S1 + 1.

3. se generează lista submultimilor de sume S

Idea algoritmului:

- un predicat ce construiește submultimile valide (nedef.)
- un predicat ce returnează și cărău cu toate submultimile valide

Modeluri matematice:

sum (e1...en, s) =

1. (e1), s = e1

2. sum (e2...en, s)

3. ei ⊕ sum (e2...en, s - ei), dacă n ≥ 1 și s - ei ≥ 0

max (l, s) = ∪ sum (ei, s)

% sum (L - lista de elemente, S - nr. întreg, R - lista)

% R → ⊂ submultime valide (a cărui elem. este suma S)

% model de Black : (i, l, ⊂) → mediterminist

$\text{sum}([H|T], S, R)$. % se închide apelul recursiv și se
% începe construcția sumultimii valide

$\text{sum}([-T], S, R) :-$

% se trece mai departe, menținând elem. curent în sumultime
 $\text{sum}(T, S, R)$.

$\text{sum}([H|T], S, R) :-$

$H = S,$

% se adaugă elem. curent la sumultime
 $S_1 \leftarrow S - H,$

$\text{sum}(T, S_1, R_1),$

$R = [H|R_1]$.

% main (L - lista, S - Nr, R - lista de liste)

% formează lista de rezultate, stocată în R

% model de flux: (i, i, Q) → deterministic

$\text{main}(L, S, R) :-$

$\text{findall}(R_i, \text{sum}(L, S, R_i), R).$

5. Nr. de subliste pt. care cel mai mare element numeric de la care mivul este nr. par.

Idee a algoritmului:

1. o funcție ce determină maximul (dintre elementii numerici) ai unui elis multime

2. o funcție ce nr. subliste valide

Nodăloare matematică:

$$\text{maximum}(\ell_1 \dots \ell_m, m) = \begin{cases} m > n = 0 \\ \text{maximum}(\ell_2 \dots \ell_m, \ell_1), \ell_1 \in \text{nr. și } m = \emptyset \\ \text{maximum}(\ell_2 \dots \ell_m, \ell_1), \ell_1 \in \text{nr.}, m \neq \emptyset \text{ și } \ell_1 > m \\ \text{maximum}(\ell_2 \dots \ell_m, m), \ell_1 \in \text{atom numericec} \\ \text{SAU } \ell_1 \in \text{nr.}, m \neq 0 \text{ și } \ell_1 \leq m \\ \text{maximum}(\ell_2 \dots \ell_m, \text{maximum}(\ell_1, m)), \text{altele} \end{cases}$$

$$\text{successe}(e) = \begin{cases} 0, e \in \text{atom} \\ 1 + \sum_{i=1}^n \text{successe}(e_i), e \in \text{lista și } \text{maximum}(e, \emptyset) \neq \emptyset \\ \sum_{i=1}^n \text{successe}(e_i), \text{altele} \end{cases}$$

; $\text{maximum}(e - \text{lista}, m - \text{nr. sau } \emptyset)$

; returnăm ca și maximum dintre elementii numericei care sunt în lista (deci suntem $\text{maximum}(e, m)$)

(cum

$((\text{successe}(e), m))$

$((\text{and}(\text{numerep}(\text{car } e)) (\text{successe}(m))) (\text{maximum}(\text{cdr } e))$

$((\text{and}(\text{numerep}(\text{car } e)) (\text{not}(\text{successe}(m))))$ $(\text{car } e))$

$((>(\text{car } e), m))) (\text{maximum}(\text{cdr } e)(\text{car } e)))$

$((\text{and}(\text{numerep}(\text{car } e)) (\text{not}(\text{successe}(m))))$

$((\text{maximum}(\text{cdr } e), m)))$

$((\text{atom}(\text{car } e)) (\text{maximum}(\text{cdr } e), m)))$

$((+ (\text{maximum}(\text{cdr } e)) (\text{maximum}(\text{car } e), m)))$

)

; succiste (L - lista)
 ; returneaza nr. de succiste pt. care cel mai mare astern
 ; numeric este pez
 (defun succiste (e)
 (cond
 ((astern e) 0)
 ((and (listp e) (not (null (maxim e nil))))
 (+ 1 (apply #'+ (mapcar #'succiste (cdr e)))))
 (+ (apply #'+ (mapcar #'succiste (cdr e))))
)