

1. Funcția G returnează suma primelor n elemente ale listei date ca parametru.

(set $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$) \rightarrow în acest caz, și f se evaluatează, însă nu se știe că ce se poate evalua \Rightarrow
 \Rightarrow R este

Pentru a fi corect există o soluție: (set $!f : \mathbb{R}$)
(set $g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$) ; în

acestea corect f se evaluatează la R

(continuarea problemei se extinde pe schimarea de mai sus)

(set $f : G \rightarrow \mathbb{R}$) \rightarrow f se evaluatează la F
 F se evaluatează la G

($F : \{2, 3, 4, 5, 6\} \rightarrow$ va da eroare, deoarece programul nu cunoaște o funcție cu numele F
(R se evaluatează la g , dar și g trebuie evaluat pentru a se apela funcția)

O soluție în acest caz ar fi: (sunca $f'(2, 3, 4, 5, 6)$)
(sunca f' se evaluatează pe R la g și apoi apare f' funcția)

3. Listă subiectivă (cu cel puțin un eveniment) având sumă div. cu 3.

Nădejde matematice:

combiție $(e_1, \dots, e_m) =$

1. $e_1, m > 1$

2. combinație (e_2, \dots, e_m) , $m > 1$

$\text{sum}(\ell, \text{sum}, \text{ccl}) = \begin{cases} \text{ccl} > \text{sum} \% 3 = 0 \\ \text{sum}(\ell, \text{sum} + \ell, \ell \oplus \text{ccl}), \\ \text{else } \ell < \text{ccl}, (\text{ccl} = \text{ccl}_1 \dots \text{ccl}_m), \\ \text{where } \ell = \text{candidate}(\ell) \end{cases}$

$\text{summetime}(\ell) = \text{sum}(\ell, \ell, (\ell)), \text{ where}$
 $\ell = \text{candidate}(\ell)$

$\text{main}(\ell) = \bigcup \text{summetime}(\ell)$

$\text{candidate}([H \mid T], H).$

modèle de flux: (i, α)

$\text{candidate}([-1 \mid T], R):-$

déterministe

$\text{candidate}(T, R).$

$\text{sum}(-, \text{sum}, \text{ccl}, \text{ccl}) :- \text{sum} \bmod 3 = : = 0.$

modèle de flux: (i, i, i, α)

$\text{sum}(\ell, \text{sum} \rightarrow [H \mid T], R) :-$

déterministe

$\text{candidate}(\ell, E),$

$E \subset H,$

$\text{sum} \leftarrow \text{sum} + E,$

$\text{sum}(\ell, \text{sum} \leftarrow [E \mid H \mid T], R).$

modèle de flux: (i, α)

déterministe

$\text{summetime}(\ell, R) :-$

$\text{candidate}(\ell, E),$

$\text{sum}(\ell, E, [E], R).$

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

modèle de flux: (i, α)

$\text{fundall}(R_1, \text{summetime}(\ell, R_1), R).$

déterministe

5. Nr. de subliste pt. care ultimul atom numaric este impar.

Modele matematice:

$$\text{ultimul}(e_1 \dots e_n, \text{cole}) = \begin{cases} \text{cole}, n=0 (\text{cole}=\text{cole} \dots \text{cole}_m) \\ \text{ultimul}(e_2 \dots e_n, e_1 \oplus \text{cole}), e_1 \text{ e nr.} \\ \text{ultimul}(e_2 \dots e_n, \text{cole}), e_1 \text{ e atom} \\ \text{ultimul}(e_2 \dots e_m, (\text{ultimul}(e_1, \text{cole}))), \\ \text{altfel} \end{cases}$$

$$\text{subliste}(e) = \begin{cases} 0, e \text{ e atom} \\ 1 + \sum_{i=1}^n \text{subliste}(e_i), \text{ultimul}(e, \emptyset) \text{ este} \\ \sum_{i=1}^n \text{subliste}(e_i), \text{nr. impar} \end{cases}$$

(definim ultimul(e cole))

(comand

((muel e) (car cole)))

((numberp (car e)) (ultimul (cdr e) (cons (car e)

cole))))

((atom (car e)) (ultimul (cdr e) cole)))

(+ (ultimul (cdr e)) (list (ultimul (car e) cole))))

)

(definim subliste(e))

(comand

((atom e) 0)

((and (numberp (ultimul e nre)) (oddp (ultimul e nre))))

(+ 1 (apply #'+ (mapcar #'subliste e)))))

(+ (apply #'+ (mapcar #'subliste e))))

)

)