

10.11.2022

Mihailă Andree

Colocvium PLF

gr. 224

Subiect 109

~~*~~A. $f([], -1)$.

$$f([HIT], S) :- f(T, S_1),$$

$$\text{aux}([HIT], S, S_1).$$

$$\text{aux}([HIT], S, S_1) :- S_1 > 0,$$

$$S' \text{ is } S_1 + H.$$

$$\text{aux}([-IT], S, S_1) :- S \text{ is } S_1.$$

Explicatie: am definit un predicat auxiliar pentru a evita apelul repetat al functiei $f(T, S)$.

Mihailă Andra

gr. 224

S 109

~~109~~

B. progresie (l_1, l_2, \dots, l_n) =

$\left\{ \begin{array}{l} \text{adevărat, } n = 2 \\ \text{fals, } n > 2, \text{ și } |l_1 - l_2| \neq |l_2 - l_3| \\ \text{progresie}(l_2, l_3, \dots, l_n), \text{ altfel} \end{array} \right.$

progresie : l - list -> lista pe care o verificăm
model de flux: (i) - determinist.

Cod PROLOG:

progresie([_, _]) :- !.

progresie([l_1, l_2, l_3 | T]) :-

D_1 is abs($l_1 - l_2$),

D_2 is abs($l_2 - l_3$),

$D_1 = D_2$,

progresie([l_2, l_3 | T]).

Mihailă Andra

gr 224

S 209

~~for~~

$$\text{impare}(l_1, l_2, \dots, l_n) = \begin{cases} \text{adevărat}, & n = 0 \\ \text{fals}, & n > 0, \text{ și } l_1 \% 2 = 0 \\ \text{impare}(l_2, \dots, l_n), & \text{altfel} \end{cases}$$

impare: l - list \rightarrow lista pe care o verificăm

model de flux: (i) - determinist.

Cod PROLOG:

impare([]) :- !.

impare([H|T]) :-

H mod 2 =:= 1,

impare(T).

conditie(l) = $\begin{cases} \text{fals}, & \text{pare}(l) \% 2 = 1 \text{ sau } \text{impare}(l) \% 2 = 0 \\ \text{adevărat}, & \text{pare}(l) \% 2 = 0 \text{ și } \text{impare}(l) \% 2 = 1 \end{cases}$

conditie: l - list \rightarrow lista pe care o verificăm

model de flux: (i) - determinist.

Mihaila Andra

gr 224

S 109

~~✗~~

Cod PROLOG:

conditie (L): -

impare (L),

progresie (L).

continuari (l₁, l₂, ..., l_n, k) =

1. l₁, data k=1

2. continuari (l₂, ..., l_n, k)

3. l₁ + continuari (l₂, ..., l_n, k-1), k > 1

continuari: l - list → lista pe care o verificăm

k - integer → numărul de numere

c - list → lista căutată

model de flux: (i, i, 0) - nedeterminist.

(poate să fie și (i, i, i) - determinist)

Cod PROLOG:

Mihailă Andra

gr 224

S 109

~~109~~

continuari $([H \mid -], \perp, [H])$.

continuari $([- \mid T], K, C) :-$

continuari $(T, K, C).$

continuari $([H \mid T], K, [H \mid C]) :-$

$K > \perp,$

K_1 in $K - \perp,$

continuari $(T, K_1, C).$

continuari la Conditie $(l, k) =$

$\{ \perp. \text{continuari}(l, k), \text{dacă conditie}(\text{continuari}(l, k)) \text{ este adevărat} \}$

continuari la Conditie:

l - list -, lista pe care o verificăm

k - integer -, numărul de elemente

model de flux: $(i, i, 0)$ - nedeterminist.

(poate fi și (i, i, i) sau $(i, i, 0)$ ambele deterministe),

5/10

Mihăiță Andra

gr 223

S 109

~~1~~

cod PROLOG:

continuari Cu Conditie (L, K, C): -
continuari(L, K, C),
conditie(C).

insereaza(l₁, l₂, ..., l_n, el) =

$$\left\{ \begin{array}{l} [el], \quad n=0 \\ el (+) l_1 \dots l_n, \quad n > 0, \text{ si } el \leq l_1 \\ l_1 (+) \text{insereaza}(l_2, \dots, l_n, el), \quad n > 0, \text{ si } el > l_1 \end{array} \right.$$

insereaza: l - list -> lista pe care o verificam

e - integer -> elementul de inserat

n - list -> lista dupa inserare

model de flux: (i, i, o) - determinist

(poate fi si (i, i, i) sau (i, i, o) ambete deterministe)

cod PROLOG:

Mihaila Andra

gr 224

S 109

~~4~~

insert ([], E, [E]) :- !.

insert ([H|T], E, R) :-

E < H,

R = [E, H|T].

~~insert (T, E, R)~~

insert ([H|T], E, R) :-

E > H,

R = [H|R₁],

insert (T, E, R₁).

sortare (l₁, l₂, ..., l_n) =

{ T], n = 0

insert (sortare (l₂ ... l_n), l₁), altfel (n > 0)

Michaila Andre

gr 224

S 109

~~4~~

sortare: p-list

a-list \rightarrow lista sortata

model de flux: (i, o) -det.

(poate fi si (i, i) ^{det.} sau (i, o) ambelor det.)

sortare $(T, [])$:- !.

sortare $([H|T], R)$:-

sortare (T, R_1) ,

insereaza (R_1, H, R) .

main $(L, k) = 0$ combinari cu Conditie (L, k)

model de flux: (i, i, o) -det

poate fi si (i, i, i) -det.

main (L, k, LC) :-

sortare (L, L_1) ,

findall $(O_1, \text{combinari cu Conditie}$

(L_1, k, O_1, LC)
8/10

C. $\text{inloc}(l, \text{niv}) = l+1, l \in \text{atom}, \text{number}$
 $l \% 2 = 1, \text{niv} \% 2 = 0$

l , $l \in \text{atom}, \text{nr.}$, & $\text{niv} \% 2 = 1$

l , $l \in \text{atom}, \text{nr.}$, $\text{nr} \in \text{nr.}$

$\text{inlocure}(l_1, \text{niv}+1) \vee \dots \vee (\text{inlocure}(l_n, \text{niv}+1))$

$\text{inlocure}: l$ - list
 niv - integer
 altfel

(defun inlocure (l niv)

(cond

(

(AND (atom l) (numberp l) (equal 1

(mod l 2)) (equal 0 (mod niv 2))

(+ l 1)

)

(

(AND (atom l) (numberp l) (equal 1

(mod niv 2)))

, l

(number, note = 0, 1 + 0 = (vir, 0) valis)

(AND (atom l) (not (number? l)))

l = 0 vir 0, 1 vir, note = 0

/

(T

(map car #'(lambda (x) (vir, 0) vir valis

(+ vir, 0) vir valis

/ negativ - vir

/

l

(vir 0) vir valis negativ

/

lens

/

) 1 lens) (0) (0 note) (0 A)

main (l) = inlocuire (l, 0)

main: l - list (1 0 +)

(defun main

(inlocuire l 0)

1 lens) (0) (0 note) (0 A)

(1 0 vir bon)

/

10/10