

I

1. Funcția fct , codată evaluată (pt. a se putea apela funcția comandă din întârzierea sa), va returna o listă ce conține toți parametrii funcției comandă.

$$\Rightarrow (\text{funcție } fct \times \gamma z) \rightarrow (x \gamma z)$$

(funcție $\# \rightarrow$ comandă $(x \gamma)$)

$$\begin{array}{c} \boxed{(\text{FUNCȚIE } fct \times \gamma z)} \\ \downarrow \\ ' (5) 6 \end{array}$$

funcție evaluată funcția comandă, iar apoi o apelare, cu argumentele $x = (5)$, $\gamma = 6$

\Rightarrow Rezultatul este: $(1 (5) 6)$

2. Predicătore definită are următoarele modele matematice:

$$h(l_1 \dots l_m) =$$

$$\begin{aligned} L &= [2, -3, 4] \\ E &= 1; \end{aligned}$$

$$1. (l_2 \dots l_m, l_1), l_1 > 0$$

$$L = [1, -3, 4]$$

$$2. (l_2 \oplus \gamma_1, \gamma_2), \gamma = h(l_2 \dots l_m), l_1 > 0$$

$(\gamma = \gamma_1 \gamma_2)$

$$E = 2;$$

faese.

E va putea să fie întărirea deoară un nr. struct

pozitiv și va prezenta toate val., pe rând, ale elorii primei ec prima valoare număr sau negativă

L va conține restul elementelor din listă

rez. este:

3. Funcția g calculează suma primelor n elemente ale listei.

(set g $h \mid R$) \rightarrow h se va evalua la f

(set $h \mid g$) \rightarrow h se va evalua la R

f se va evalua la g

$(R \ ((2\ 3\ 4\ 5\ 6))) \rightarrow$ va da eroare, deoarece nu se

cunoscătă o funcție cu numerele R

(R se va evalua că ea g, dar pt. că apela funcție trebuie să fie evaluat și g \Rightarrow avem nevoie de a evalua și pt. R pt. că apela funcția dări).

Un apel corect ar fi fiind: (funcție R '(2 3 4 5 6))

4. Predicatul r este unu medeterminist, cu o singură parametru; ceea ce va apări rezultatul -ul, și și este determinat și unic.

$P(x, c) \rightarrow x$ poate lua valori din a (nu va lua și e altă cauză că -ului)

$g(z, x) \rightarrow x = a \rightarrow z = e$

$g(y, z) \rightarrow z = e \rightarrow y \in \{d, e\}$

\Rightarrow posibilități de x și y ce se pot forma sunt

wormatoarele: (a, e), (a, d)

Rezultatul evaluării (x, y) este:

$$x = a$$

$$y = e;$$

$$x = a$$

$$y = d;$$

II Lista combinatorică de la elemente cu nr. de la 1 la n
având diferență între 2 nr. consecutive din combinație
numără par.

modele matematice:

Candidat(a, m) =

1. $a \in A, a \leq m$

2. Candidat($a+1, m$), $a < m$

Combinare (m, p_1, p_2, e_g, coe) =

= $\begin{cases} coe, e_g = p_2 \\ \text{Combinare}(m, p_1, p_2, e_g + 1, e \oplus coe), \text{ dacă } e < coe, \\ coe - e \text{ nr. par}, \text{ unde } e = \text{candidat}(1, m) \end{cases}$

combinare (m, p_1) =

= combinare($m, p_1, 1, (e)$), unde $e = \text{candidat}(1, m)$

maxim (m, p_1) = $\bigcup \text{combinare}(m, p_1)$

candidat (A, N, A): - $A \subseteq N$.

modele de flux: (i, r, α)

candidat (A, N, R): -

neeterminist

$A_1 \in A + 1, A \subseteq N,$

candidat (A_1, N, R).

combinare ($- \rightarrow K, K, coe, coe$).

modele de flux:

(i, j, l, i, α)

combinare ($N, K, Lg, [HIT], R$): -

neeterminist

candidat ($1, N, E$),

$E \subseteq H,$

$DIRE$ $\in H - E,$

$DIRE \bmod 2 = : = 0,$

Lg_1 $\in Lg + 1,$

combinare ($N, K, Lg_1, [E] \setminus [HIT], R$).

combinare (N, K, R): -

modèle de flux : (\cdot, \cdot, α)

candidat ($1, N, E$),

déterministe

comme ($N, K, 1, [E], R$).

mains (N, K, R): -

fundat (R), combinare (N, K, R), R .

modèle de flux: $(\cdot, \cdot, \alpha) \rightarrow$ déterministe