

1. În teorie, predicatul ar fi tratat săv capcănă produsul tuturor nr. din lista care sunt strict mai mari decât a valorii date. Totuși, rezultatul final va fi întotdeauna 0, deoarece produsul nu este înmulțit cu 1, ci cu 0.

(17)

\Rightarrow rezultatul interogației este:

$$P=0.$$

3. Să se genereze lista permutărilor de elem. $N, N+1, \dots, 2^N - 1$, având prop. că modulele dif. dintre a valori consecutive este ≤ 2 .

Modele matematice:

$$\text{candidat}(m_1, m_2) =$$

$$1. m_1, m_1 < m_2$$

$$2. \text{candidat}(m_1+1, m_2), m_1 < m_2$$

$$\text{exista}(x, e_1 \dots e_n) = \begin{cases} \text{false}, & n=0 \\ \text{true}, & e_1=x \\ \text{exista}(x, e_2 \dots e_n), & \text{altfel} \end{cases}$$

$$\text{perm}(n, e_0, cae) = \begin{cases} cae, & n=e_0 \\ \text{perm}(n, e_0+1, e \oplus cae), & \text{dacă: } (e - cae_1) \leq 2 \text{ (cae} = cae_1 \dots cae_n) \\ & \text{exista}(e, cae) = \text{true} \end{cases}$$

$$\text{unde: } e = \text{candidat}(n, 2^n n)$$

$$\text{permutare}(n) = \text{perm}(n, 1, (e)) \text{ unde}$$

$$e = \text{candidat}(n, 2^n n)$$

$$\text{maxim}(n) = \bigcup \text{permutare}(n)$$

$\text{candidat}(N_1, N_2, N_1) :- N_1 < N_2.$

modèle de flux: (i, i, ∞)

$\text{candidat}(N_1, N_2, R) :-$

non-déterministe

$N_1 < N_2,$

$N_1 \text{ is } N_1 + 1,$

$\text{candidat}(N_1, N_2, R).$

$\text{exista}(H, [H]) :-$

modèle de flux: (i, i)

$\text{exista}(E, [E]) :-$

déterministe

$\text{exista}(E, T).$

et/ou

ou non-déterministe

$\text{perm}(N, N, \text{col}, \text{col}).$

modèle de flux: (i, i, i, ∞)

$\text{perm}(N, L_1, [H], R) :-$

non-déterministe

$N_2 \text{ is } N^* 2,$

$\text{candidat}(N, N_2, E),$

$\text{not}(\text{exista}(E, [H])),$

$\text{abs}(E - H) = 2,$

$L_1 \text{ is } L_1 + 1,$

$\text{perm}(N, L_1, [E], R).$

$\text{permutare}(N, R) :-$

$N_2 \text{ is } N^* 2,$

modèle de flux: (i, ∞)

$\text{candidat}(N, N_2, E),$

non-déterministe

$\text{perm}(N, 1, [E], R).$

maxim(N, R) :-

modul de flux: (i, s)

findare(R, permutare(N, R), R).

determinist

5. Nr. de succese pt. care atomul numeric maxim de pe nivelurile impare este par. (nivelul superficial e 1)

maxim(e₁...e_n, m, niv) =

$$= \begin{cases} m, & n=0 \\ \maxim(e_2 \dots e_n, e_1, \text{niv}), & e_1 \text{ nr., niv e impar si } e_1 > m \\ \maxim(e_2 \dots e_n, m, \text{niv}), & e_1 \text{ nr., niv e impar si } e_1 \leq m \\ \maxim(e_2 \dots e_n, m, \text{niv}), & e_1 \text{ nr., niv e par} \\ \maxim(e_2 \dots e_n, m, \text{niv}), & e_1 \text{ atom numeric} \\ \maxim(e_2 \dots e_n, x, \text{niv}), & \text{altfel} \end{cases}$$

unde $x = \maxim(e_1, m, \text{niv} + 1)$

$$\text{succese}(e) = \begin{cases} 0, & e \text{ atom} \\ 1 + \sum_{i=1}^n \text{succese}(e_i), & \maxim(e, -\infty, 0) \text{ nr. si e par} \\ \sum_{i=1}^n \text{succese}(e_i), & \text{altfel} \end{cases}$$

(defun maxim (e m niv)

(cond

((null e) m)

((and (numberp (car e)) (oddp niv) (> (car e) m))

(maxim (cdr e) (car e) niv))

((and (numberp (car e)) (oddp niv) (<= (car e) m))

(maximum (cdr e) m nil))

(1 and (numberp (car e)) (evenp nil))

(maximum (cdr e) m nil))

((atom (car e)) (maximum (cdr e) m nil))

(+ (maximum (cdr e) (maximum (car e) m (+ nil))
nil))

)

)

(defun succeste (e)

(cond

((atom e) 0)

((and (not (equal (maximum e most-negative-fixnum 0)
most-negative-fixnum))

(evenp (maximum e most-negative-fixnum 0)))

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

,

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

,

)