Soluție problema Iepuri – Iolanda Popa

Soluția se bazează pe metoda programării dinamice și are complexitatea O(N*K).

Observăm că putem deduce numărul de posibilități de a împărți un anumit număr j de morcovi la un iepure i și oricâți morcovi la iepurii subordonați direct sau indirect dacă cunoaștem numărul de posibilități de a împărți j+1, j+2, ..., j+K morcovi la fiecare fiu al său si oricâți morcovi iepurilor ce aparțin subarborilor desemnați de fiecare fiu. Astfel, structura de date folosită pentru implementarea recurenței devine evidentă:

T[i][j] = numărul de posibilități de a împărți morcovi la iepurii ce aparțin subarborelui cu rădăcina în iepurele i știind că iepurele i ia <math>j morcovi

Astfel definită structura de date, luăm numărul de posibilități de a împărți morcovi la iepurii din subarborele desemnat de primul fiu pentru fiecare din cazurile: primul fiu ia j+1, j+2, ..., j+K morcovi. La sfârșit, adunăm toate aceste valori iar rezultatul îl înmulțim cu valorile pentru al doilea fiu, al treilea fiu etc. calculate în mod similar.

```
\begin{split} T[\texttt{i}][\texttt{j}] &= 1, \text{dacă iepurele i corespunde unui nod terminal} \\ T[\texttt{i}][\texttt{j}] &= (T[\texttt{f}_1][\texttt{j}+1]+T[\texttt{f}_1][\texttt{j}+2]+\ldots+T[\texttt{f}_1][\texttt{j}+K]) & * \\ & (T[\texttt{f}_2][\texttt{j}+1]+T[\texttt{f}_2][\texttt{j}+2]+\ldots+T[\texttt{f}_2][\texttt{j}+K]) & * \ldots & * \\ & (T[\texttt{f}_p][\texttt{j}+1]+T[\texttt{f}_p][\texttt{j}+2]+\ldots+T[\texttt{f}_p][\texttt{j}+K]), \\ & \text{unde } \texttt{f}_1, \texttt{f}_2, \ldots \texttt{f}_p \text{ sunt numerele de ordine a celor p iepuri fii ai iepurelui i} \end{split}
```

Rezultatul problemei va fi dat de T[R][1]+T[R][2]+...+T[R][K] unde R reprezintă numărul de ordine al lui Rilă-Iepurilă, adică al iepurelui care nu are nici un șef (rădăcina arborelui).

Iepuri - soluție alternativă - Stelian Ciurea

- 1. reprezentăm arborele sub forma listelor de adiacență implementate dinamic; la citire construim și vectorul de predecesori (legături de tip tată aceasta ne permite să determinăm rădăcina arborelui și deasemenea să parcurgem arborele în adâncime fără să utilizăm un vector pentru nodurile vizitate)
- 2. determinăm rădăcina
- 3. facem o parcurgere în adâncime a arborelui plecând din rădăcină: această funcție de parcurgere are 2 parametri: **nd** = nodul curent și **i** care reprezintă numărul minim de morcovi pe care îi poate manca iepurele din **nd**.

În această funcție, pentru o valoare **j** a numărului de morcovi, dacă notăm cu **nrp1** numărul de posibilități pe care le avem în **fiul_1** al lui **nd** cu cel puțin **j+1** morcovi, cu **nrp2** numărul de posibilități pe care le avem în **fiul_2** cu cel puțin **j+1** morcovi etc, numărul de posibilități pe care le avem pentru **nd** este **nrp1*nrp2*...**

Numărul total de posibilități la nivelul lui **nd** se obține ca o însumare a valorilor pe care le obținem pentru toate valorile pe care le ia \mathbf{j} (de la \mathbf{i} la \mathbf{k}).

Această soluție obtine 60 de puncte; pentru 40% dintre teste nu se încadrează în limita de rulare de o secundă.