

### Soluție

Primul număr reprezintă numărul total de arbori care se poate forma cu  $n$  noduri.

Se folosește codul lui Prüffer; fiecărui arbore  $A$  cu  $n$  vârfuri  $i$  se atașează un vector  $(a_1, a_2, \dots, a_{n-1})$ , cu  $a_{n-1} = x_n$ . Deci vor fi  $n^{n-2}$  arbori, adică numărul de șiruri  $(a_1, a_2, \dots, a_{n-1})$ .

Al doilea număr reprezintă numărul de arbori pentru care se cunoaște gradul fiecărui nod.

Fiecare nod apare în șirul  $(a_1, a_2, \dots, a_{n-2})$  apare de exact  $d_{a_i} - 1$  ori. Vârfurile terminale nu apar în șir, iar un vârf cu gradul  $d_{a_i}$  va deveni vârf terminal după ce exact  $d_{a_i} - 1$  noduri adiacente cu el au fost eliminate. Suma gradelor nodurilor este egală cu  $2n - 2$ . Nr. căutat este egal cu numărul șirurilor  $(a_1, a_2, \dots, a_{n-2})$  care conțin de  $d_1 - 1$  ori numărul 1, de  $d_2 - 1$  ori numărul 2, etc. Acest număr este egal cu nr. de aranjări a  $n - 2$  obiecte în  $n$  căsuțe, astfel încât prima căsuță să conțină  $d_1 - 1$  obiecte, ..., ultima căsuță  $d_n - 1$  obiecte, dacă obiectele din căsuța  $i$  reprezintă numerele de ordine ale pozițiilor pe care se găsește nr.  $i$  în șirul  $(a_1, a_2, \dots, a_{n-2})$ .

Nr. este egal cu 
$$\frac{(n-2)!}{(d_1-1)!(d_2-1)!\dots(d_n-1)!}.$$