Tabăra de pregătire a lotului național de informatică

Drobeta Turnu Severin, 8-15 mai 2015 Baraj III – Juniori



Descrierea soluției - insula

prof. Cristina Iordaiche Liceul Teretic "Grigore Moisil" Timișoara

Soluție 1 40 puncte

Pentru implementarea unei soluții parțiale, se poate utiliza metoda backtracking pentru alegerea la fiecare pas a unui tichet ce poate fi cumpărat de la cei **M** operatori de turism.

Vom proceda în acest mod în cazul în care localitățile circuitului vor fi vizitate în ordinea 1, 2, 3, ... N, 1 și vom calcula costul minim al tuturor tichetelor cumpărate pe parcursul acestui circuit.

În mod similar, vom proceda și pentru realizarea circuitului în sens invers, prin vizitarea în ordine a localităților 1, N, N-1, ..., 2, 1.

Soluție 2 O(n*m²)

88 puncte

O soluție posibilă este implementată prin metoda programării dinamice.

Formula de recurență pentru calculul costului minim al celor N tichete se va deduce pentru fiecare din cele două circuite (de la 1, 2, ..., N, 1 și invers).

P[j][i]- prețul tichetului cumpărat din localitatea i de la cel de-al j-lea operator de turism k - operatorul de turism de la care este achiziționat tichetul în localitatea i+1

Solutie 3 O(n*m)

100 puncte

Pentru obținerea punctajului maxim, soluția descrisă anterior poate fi optimizată prin precalcularea valorilor minime ale prețurilor tichetelor ce pot fi achiziționate din fiecare localitate \mathbf{i} de la cei \mathbf{m} operatori de turism.

Fie pret_minim valoarea astfel calculată. Putem implementa recurența pentru calculul costului minim al tichetelor achiziționate în momentul în care am ajuns în localitatea i+1 unde cumpărăm bilet de la operatorul j cu prețul P[j][i]

```
for (j=1;j<=m;j++)
if (mini+P[j][i]<P[j][i])
    pd[j][i+1]=mini+2*P[j][i];
    else
    pd[j][i+1]=pd[j][i]+P[j][i];</pre>
```