Tabăra de pregătire a Lotului Național de Informatică Focșani, 15-22 mai, 2010 Baraj 2 Seniori

Problema Permutare, Autori: Andrei Dragus, Marius Dragus Descrierea solutiei

Notam:

```
N = 2*K + 1 nr de elemente
S = solutia la pasul curent
```

V = vectorul de semne (are K+1 elemente dar avand in vedere ca ultima valoare din V este 0 o putem neglija, deci are K elemente).

Notam [A x y ...] vectorul obtinut prin concatenarea vectorului A cu valorile x y ...

Notam (A+1) incrementarea tuturor valorilor din A cu 1 $\,$

1. Solutie O(N^2)

Presupunem ca avem o solutie S, care are printre ultimele 2 elemente unul mai mare decat mediana si unul mai mic, pentru un N dat si un vector V. Deci $S = [S' \ a \ b]$, unde $a < mediana \ si \ b > mediana$. Vom construi o solutie pentru N+2 si un $V' = [V \ x]$, unde x poate fi 0,-1,1 cu aceeasi proprietate. Daca incrementam toate elementele din S mediana la fiecare pas creste cu 1 si media cu 1 si devin K+2 deci V nu se modifica. Evident a+1>1 si b+1< N+2. Consideram atunci vectorii (vorbim de mediana si media la pasul N):

```
a) [ (S' +1 ) a+1 b+1 1 N+2 ]. Acesta este o permutare valida, si ii corespunde vectorul V' = [V 0]. b) [ (S' +1) 1 b+1 a+1 N+2 ]. Fiindca a+1 < noua mediana daca inversam a+1 si 1 pozitia medianei nu se schimba, dar media scade, deci V' = [V-1] c) [ (S' +1) a+1 N+2 1 b+1 ]. Fiindca b+1 > noua mediana daca inversam b+1 si N+2 pozitia medianei nu se schimba, dar media creste deci V' = [V1]
```

Evident cele 3 exemple vor avea proprietatea ca ultimele 2 elemente sunt unul mai mare si unul mai mic decat mediana.

Solutia:

```
Pornim de la N = 3, S=[2\ 1\ 3], V=[0]. for ( i=3; i<=N ; i+=2) { increment(S); S.push_back( 1 ); S.push_back( N+2 ); switch_last_elements_to_desired_position(S); } print S;
```

Complexitate $O(N^2)$ din cauza incrementarilor la fiecare pas. Solutia poate fi si transformata recursiv si cu putina atentie adusa la O(N).

Tabăra de pregătire a Lotului Național de Informatică Focșani, 15-22 mai, 2010 Baraj 2 Seniori

2. Solutie O(N). Ideea seamana cu cea de O(N^2) dar difera solutia de la care pornim.

Pornim cu soluita $S = [K+1 \ 1 \ N \ 2 \ N-1 \ 3 \ N-2 \ ... \ K \ K+2]$. Evident ii corespunde vectorul $V = [0 \ 0 \ 0... \ 0]$. Vom construi treptat o solutie care are pana la pasul i aceeasi proprietate ca mai sus (un element mai mare decat mediana si unul mai mic), mediana egala cu K+1, si valoarea V[i] exact cea pe care o vrem, iar valorile V[j] cu j>i puse pe 0.

La pasul i ne uitam la elementele de pe pozitiile 2*i, 2*i+1, 2*i+2, 2*i+3, sa le zicem a,b,c,d. Vom avea a < c < K+1 < d < b. Folosind interschimbarile prezentate la 1 putem sa micsoram/marim media fara a misca mediana, deci putem sa punem orice valoare dorim in V[i]. Elementele din V[j] cu j>i nu se vor modifica deoarece ele nu depind de ordinea primelor elemente, ci doar de care sunt.

Exemplu:

$$N = 9$$

 $V = [0 1 0 - 1]$

Pornim de la

$$S = [519283746]$$

pas 1) consideram 1 9 2 8, vrem sa marim media , deci inversam 1 cu 2, S = [529183746] pas 2) consideram 1 8 3 7 vrem sa ramana media egala cu mediana nu facem nimic pas 3) consideram 3 7 4 6 vrem sa micsoram media , deci inversam 6 si 7, S = [529183647] , am obtinut solutia finala

Complexitate O(N).