Tabăra de pregătire a lotului național de informatică

Botoşani, 30 aprilie – 7 mai 2012 **Baraj 3**



Triaj – descrierea soluției

student Cosmin-Mihai Tutunaru, Universitatea Babeş Bolyai

O primă idee este să normalizăm datele, deci astfel vom avea valori de la 1 la (cel mult) N.

În al doilea rând, putem transforma (virtual) fiecare din cele 1000 linii (fără prima) în două stive, câte una pentru fiecare parte. Deci vom aveam 2000 de stive + prima linie.

Se observă că trebuie să sortăm N numere folosind cel mult 2*sqrt(N) stive. Un simplu countsort nu merge deoarece numărul de numere (sau valoarea maximă) este mult mai mare decât memoria disponibilă.

Vom rezolva problema folosind o "generalizare" a algoritmului countsort:

Pentru fiecare vagon cu numărul X de pe prima linie, îl adăugăm pe stiva (X % 1000) din partea dreaptă.

Trecem pe la fiecare stivă X (din partea dreaptă, începând de la prima). Luăm fiecare element Y din ea (toate printr-o singură mutare) și adăugăm la stiva Y/1000 din partea stângă valoarea X.

Trecem pe la fiecare stivă X (din partea stângă, începând de la ultima). Luăm fiecare element Y din ea (tot pe toate dintr-o singură mutare) și îl adăugăm la prima linie prin partea stângă. Practic prin această ultimă parcurgere am luat toate vagoanele în ordine descrescătoare.

Complexitate: O(N log N) ca timp și O(N) ca număr de vagoane mutate.