

Problema 1 – amedie – Descrierea soluției

Andrei Ciocan, Universitatea Politehnica București

Se rețin elementele matricei în ordine crescătoare într-un vector V, mediana aflându-se inițial pe poziția k/2+k%2. Pentru a putea efectua operațiile de tip1 și 2 în O(n) și cea de tip 3 în O(1), vom folosi vectorii left[] și right[]; right[i] pointând către cel mai din dreapta element din vectorul sortat care încă nu a fost eliminat, iar left[] către cel din stânga. Se mai folosește un vector poz[valmax], poz[i] reprezentând poziția valorii i în vectorul V.

Când eliminăm un element din vector, doar actualizăm valorile left și right ale vecinilor la momentul respectiv.

Dacă mediana este mai mică decât elementul ce a fost eliminat, atunci mediana trebuie mutată cu o poziție mai la dreapta (median=right[median]). Dacă este mai mare, atunci mediana trebuie mutată la stânga (trebuie ținut cont și de paritatea lui n) .

Trebuie avut grijă să fie tratat cazul când chiar mediana este eliminată.

Complexitate timp $O(n^2+valmax)$ și spațiu $O(n^2+valmax)$.

Problema 2 – drept – Descrierea soluției

prof. Adrian Pintea, Inspectoratul Școlar al Județului Cluj

Soluția n^2

Se poate folosi un algoritm de baleiere. Coordonatele a și a+c reprezintă evenimente orizontale, iar b și b+c evenimente verticale. Folosim 2 vectori pentru a memora aceste evenimente, după care le sortăm. Menținem un vector de 0/1, pentru a marca zonele active.

Cu o dreaptă de baleiere parcurgem pe rând evenimentele orizontale și calculăm lungimea pe verticală a zonelor active, folosind de vectorul de zone active și evenimentele orizontale. Aceasta o înmulțim cu diferența pe orizontală dintre ultimele doua evenimente orizontale. Numărul maxim de cartoane suprapuse se găsește similar(verificăm zonele active).

Problema 3 – poly – Descrierea soluției

prof. Eugen Nodea, C.N. "Tudor Vladimirescu", Tg.Jiu

Numărul de polyominoes oblice = **Cn** numărul lui Catalan

$$C_n = \frac{1}{n+1} {2n \choose n} = \frac{(2n)!}{(n+1)! \, n!}$$

Numărul Catalan se poate obține :

 folosind triunghiul combinărilor al lui Pascal. Astfel, Cn se obține din diferența dintre termenul n de pe linia 2n a triunghiului lui Pascal și termenul din stânga sa.

$$C(n) = Comb(2n, n) - Comb(2n, n-1)$$

Soluție care obține (60 p). Sursă: Eugen Nodea

2. folosind formula recursivă

$$C(n) = C(0) *C(n-1) + C(1) *C(n-2) + C(2) *C(n-3) + ... + C(n-1) *C(0)$$

Soluţie care obţine (100 p).

Surse: Eugen Nodea, Marius Stroe

3. folosind backtracking **Soluţie care obţine** (**50 p**).

Sursă: Marius Stroe