

Clasele XI-XII

Problema 3 – Solutie xcmmdc

Soluția 1 – 100 de puncte, Radu Voroneanu

Observăm întai că numărul de query-uri este mult mai mare decât dimensiunea maximă a unui query, așa că este necesar să precalculăm răspunsul pentru fiecare latură posibilă.

Vom construi întai o dinamică de forma: DP[l][i][j] = cmmdc-ul unei submatrice pătratice de latură 2^l care are colţul stânga sus pe poziţia (i, j). Recurenţa acestei dinamici este:

```
 DP[1+1][i][j] = cmmdc(DP[1][i][j], DP[1][i+2^1][j], DP[1][i][j+2^1], \\ DP[1][i+2^1][j+2^1])
```

Pentru a continua, trebuie să facem următoarea observație: dacă A este cmmdc-ul unei submatrice de latură l cu colțul stânga sus în (x, y) si B este cmmdc-ul unei submatrice de latură l+1 cu colțul stânga sus în (x, y), atunci A >= B. Acest lucru este ușor de demonstrat întrucât adăugând elemente la o submatrice nu îi putem crește cmmdc-ul (cmmdc(a, b) <= a, b).

Astfel, pentru fiecare poziție (x, y) putem căuta binar care este latura minimă si latura maximă a unei submatrice care are cmmdc-ul K. Ne vom folosi de dinamica DP pentru a determina in O(1) răspunsul la întrebari de forma: care este cmmdc-ul C al unei submatrice de latură L cu colțul stânga-sus în poziția (x, y). Fie P cel mai mare număr natural astfel încât $2^P \le X$. Atunci,

```
C = cmmdc(DP[P][x][y], DP[P][x+L-2^P][j], \\ DP[P][x][y+L-2^P], DP[P][x+L-2^P][y+L-2^P])
```

Știind latura minimă Lmin si latura maximă Lmax a unei submatrice de cmmdc K pentru fiecare poziție (x, y), putem să ne folosim de un arbore de intervale pentru a incrementa numărul de soluții pentru toate laturile din intervalul [Lmin, Lmax], folosindu-ne apoi de același arbore pentru a reține răspunsul final pentru toate laturile din intervalul [1, min(N, M)]. Alternativ, ne putem folosi de tehnica lui Mars în locul arborelui de intervale pentru a implementa această parte din soluție.

Complexitatea finală a acestei soluții este O(N*M*log(N*M)*log(MAX)) ca timp si ca spațiu.

Soluția 2 – 50 puncte, Vlad Gavrilă

Vom costrui o dinamică D[l][i][j] = cmmdc-ul unei submatrice de latură l cu colţul stânga sus în poziţia (i, j). Recurenţa acestei dinamici va fi:

```
D[l+1][i][j] = cmmdc(D[l][i][j], D[l][i+1][j], D[l][i][j+1], D[l][i+1][j+1])
```

Pentru fiecare latură l între 1 și min(N, M) vom număra cu ajutorul acestei dinamici câte submatrice de latură l au cmmdc-ul K. Observăm că este necesar să ținem doar ultimele 2 linii ale acestei dinamici pentru a ne încadra în limita de memorie.

Complexitatea acestei soluții este O(N*M*min(N, M)*log(MAX)) ca timp si O(N*M) ca memorie.

Președinte, Radu Eugen Boriga Vicepreședinte subcomisia clasele XI-XII, Doru Anastasiu Popescu

Problema xcmmdc pag. 1 din 1