## **Descriere Problema SSK**

Sunt (N\* (N+1)/2) \* (M\* (M+1)/2) subtablori ale unei matrici cu N linii, și M coloane.

Soluția care gerenează toate sumele și le sortează obține 15 puncte (complexitate  $O(N^4) * Log(N)$ ) folosindu-se de sume parțiale. Adică elementul A[i][j] va reține suma elementelor cu colțul stânga sus în (1,1) și dreapta jos în (i,j).

O sursa care încearcă o sortare prin numărare obține 40 de puncte (O (N<sup>4</sup>+ValMax))

Soluția care obține 100 de puncte, caută binar valoarea celei de a K sume, determinând numărul de subtabloruri de sumă mai mică sau egală decât valoarea căutată în  $O(N^3)$ . Fiind vorba doar de valori pozitive, pentru oricare două linii fixate x1 și x2, se balează pornind cu coloana din dreapta (y2) fixate și apropiind coloana din stânga(y1) cât timp suma din subtablou este mai mare decât valoarea căutată. La o nouă iterație a lui y2, se continuă incrementarea lui y1 de la valoarea avută anterior.

Dacă pentru o valoare a lui **y2** s-a indentificat cea mai depărtată coloană din stânga **y1** pentru care suma elementelor este mai mică sau egală decât valoarea căutată, atunci oricare din cele **y2-y1+1** subtablouri cu colțul dreapta jos în **x2**, **y2** și colțul stânga sus în **x1** și coloana mai mare sau egală cu **y1** respectă această condiție. (O(Log(ValMax\*N²)\*N³).

