

АНАЛИЗ НА РЕШЕНИЕТО НА ЗАДАЧА MAXNIVA

За тази задача исках алтернативно решение, движейки се по интервалите. Отляво-надясно се получаваше един отговор, отдясно-наляво – друг. Това е така, защото зависи един интервал къде точно ще се раздели... Оказа се, че трябва рекурсия, която може да не подхожда много на ограниченията.

В крайна сметка, решението за 100 т. е с двумерно динамично оптимиране. Използваме масив $a[i][j]$ за нивото в интервала $[i;j]$.

Трябва да намерим най-доброто решение за интервала $[L-1;R+1]$, в който трябва да има задължително равен брой 1 и 0, тогава;

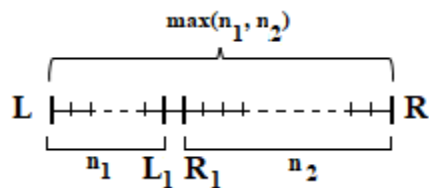
- интересува ни вътрешния интервал $[L; R]$, за него е намерено най-доброто решение и той също е с равен брой 1 и 0:

ако $s[L-1] \neq s[R+1]$, то новата стойност е

$$a[L-1][R+1] = a[L][R] + 1$$

иначе

търсим максимума измежду всички образувани досега подинтервали на $[L;R] = [L;L_1] + [R_1;R]$, $R_1 = L_1 + 1$. На картинката L_1 обхожда всички намерени интервали в $[L;R]$. Тези подинтервали са образувани по същия начин, следователно, и в тях броят на 1 и 0 е равен.



Решението е в горния десен ъгъл на таблицата.

За оптимизация използвах единствено частичните суми на нулите и единиците, за проверка дали са равни в искания интервал.

Автор Павел Петров