**Задача D2 . Стълбище**

**Пояснение към решението**

За всяка позиция i2 (без първата) търсим предходна позиция, равна на текущата. Търсенето извършваме отзад напред чрез индекса i1 < i2. Търсенето спира, когато стигнем до предходна позиция по-висока или равна на текущата, или когато свършат елементите. При равенство увеличаваме брояча d и записваме левия и десния край на намерената дъска, съответно в b[d] и c[d]. С това се решава задачата за q=1 и реализираният алгоритъм е със сложност O(n2).

За да решим задачата за q=2, използваме, че масивът c[d] се получава сортиран. Така може да приложим известният грийди алгоритъм (със сложност О(n) за намиране на най-голяма съвкупност от непресичащи се отсечки.

Галя Неделчева, Емил Келеведжиев