

АНАЛИЗ НА РЕШЕНИЕТО НА ЗАДАЧА ЛИДЕРИ

Числата от редицата ги зареждаме в масива $a[]$.

Започваме да обхождаме редицата $a[]$ в обратен ред (отдясно наляво) и разглеждаме най-големия елемент във всеки момент (текущ лидер). Ако открием по-голям (или следващ равен) елемент, той става новия текущ лидер. Всеки нов лидер записваме в масив $b[]$, за да може накрая да отпечатаме всички лидери в обратна, спрямо откриването им, подредба. Този алгоритъм осигурява сложност $O(n)$. При наивният подход (решение с двоен цикъл) сложността е $O(n^2)$.

Автор: Емил Келеведжиев