

8. Будильники

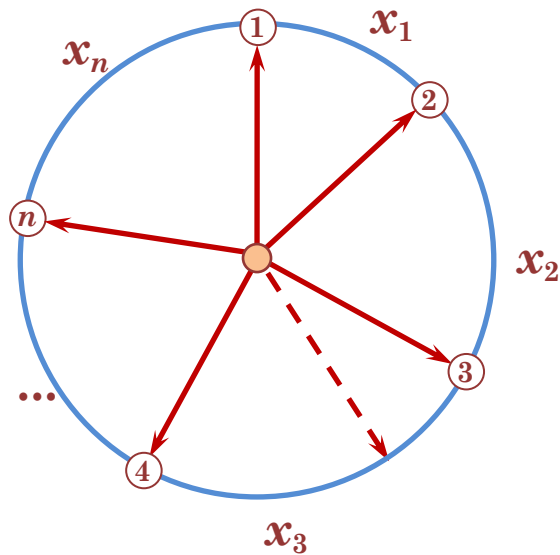


АВТОР ЗАДАЧИ — Киндер М.

РЕШЕНИЕ ЗАДАЧИ — Киндер М., Балакирев М.

ПОДГОТОВКА ТЕСТОВ — Киндер М.

8. Будильники



Отметим на одном циферблате положения часовых стрелок всех часов. Граница циферблата разобьется на n дуг. Занумеруем дуги по кругу. Пусть часовая стрелка проходит дуги за время x_1, x_2, \dots, x_n соответственно (некоторые x_i , возможно, нулевые). Если мы установим на всех часах время, соответствующее положению внутри дуги, то каждая часовая стрелка пройдет *через начало*

этой дуги. Суммарное время перевода будет больше, чем если мы установим все часы на начало дуги.

Алгоритм за $O(n^2)$.

Суммарное время перевода S_i вычисляем за $O(n)$. Всего часов n , и значит, для вычисления всех S_i требуется порядка $O(n^2)$ операций. Осталось найти наименьшее число в массиве (S_i) .

8. Будильники

Алгоритм за $O(n \log n)$.

Пусть S_i — суммарное время, необходимое для установки всех часов на начало i -ой дуги. Например, время перевода на начало первой дуги равно x_n для часов № n и $x_2 + x_3 + \dots + x_n$ для часов № 2. Тогда можно выразить все величины

$$S_1 = x_2 + 2x_3 + \dots + (n-2)x_{n-1} + (n-1)x_n;$$

$$S_2 = x_3 + 2x_4 + \dots + (n-2)x_n + (n-1)x_1;$$

.....

$$S_n = x_1 + 2x_2 + \dots + (n-2)x_{n-2} + (n-1)x_{n-1}.$$

Отсортируем исходный массив показаний времени и вычислим элементы массива (x_i) . Заметим, что разность соседних чисел массива (S_i) теперь равна

$$S_1 - S_2 = (x_2 + x_3 + \dots + x_n) - (n-1)x_1, \text{ т.е.}$$

$$S_2 = S_1 + nx_1 - S, \text{ где } S = \sum_{i=1}^n x_i.$$

8. Будильники

(Сумма $S = 0$ равна нулю, если все часы показывают одинаковое время, или 12 часам, если это не так.) Теперь для вычисления всех сумм S_i требуется порядка $O(n)$ операций. Осталось найти наименьшее число в массиве (S_i) .

Для того, чтобы избежать возможного переполнения, аккуратно пишем процедуры сложения времени и умножения x_1 на n .

Техническая реализация средняя...