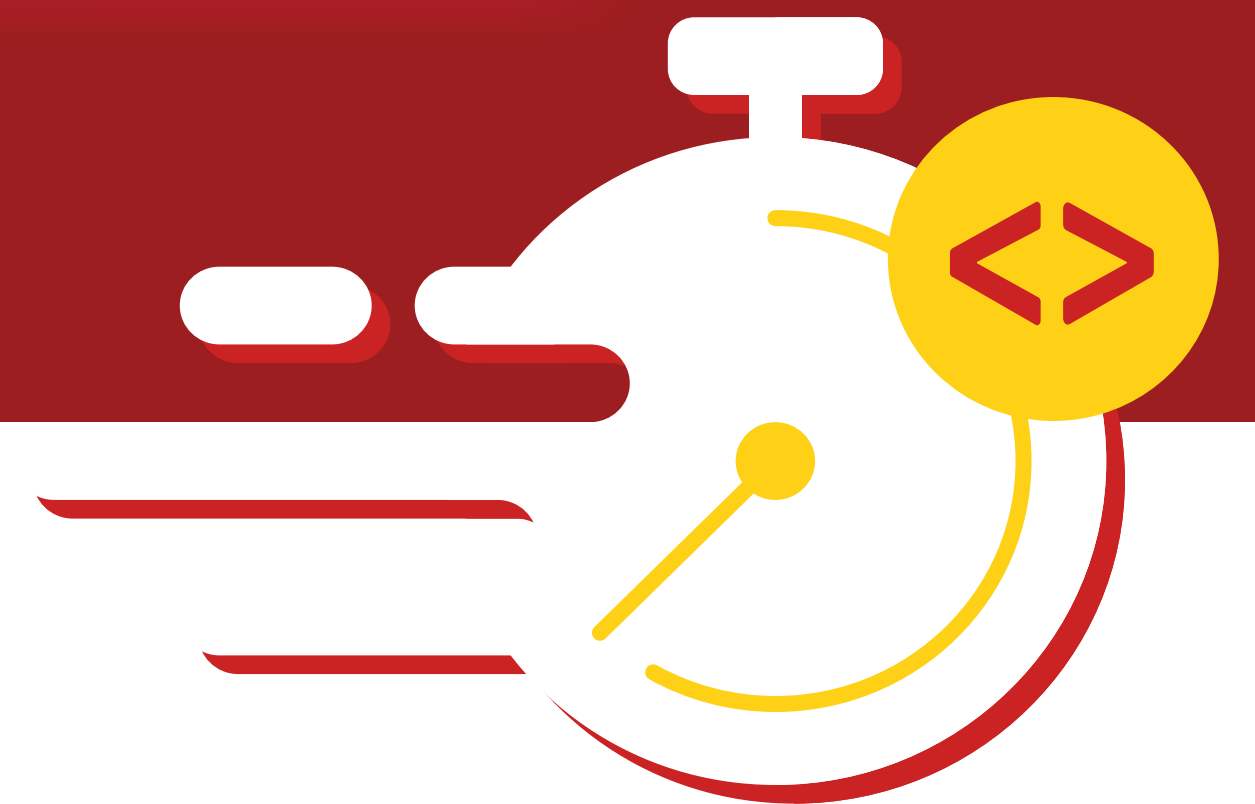
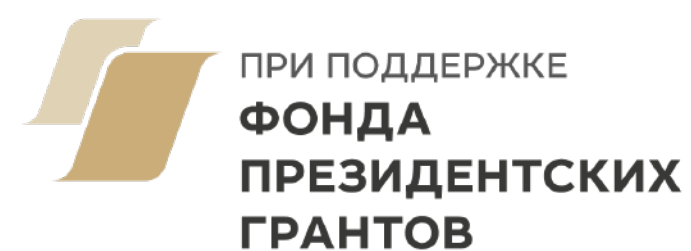


Бинарный поиск

Урок 1.3



На этом уроке_

- Метод, который работает за более быструю асимптотику – $O(\log n)$

Задача о нулях и единицах_

- В функцию передается (без копирования) массив $a = a[0..n-1]$ из нулей и единиц
- Известно, что существует число k , $0 \leq k \leq n$, т.ч. первые k элементов массива a суть нули, а все остальные — единицы
- Само k нам неизвестно и требуется найти

Задача о нулях и единицах_

- Наивный метод решения задачи будет работать за $\Theta(k)$, что в худшем случае есть $O(n)$.
Можно ли быстрее?

Задача о нулях и единицах: примерх_

Рассмотрим следующий пример.
Пусть $n = 15$, а k нам неизвестно. Тогда:

- $a[7] = ?$ Пусть оказалось $a[7] = 0$
- $a = [0,0,0,0,0,0,0,0,?,?,?,?,?,?,?]$
- $a[11] = ?$ Пусть $a[11] = 1$
- $a = [0,0,0,0,0,0,0,0,???,1,1,1,1]$
- $a[9] = ?$ Пусть $a[9] = 1$
- $a = [0,0,0,0,0,0,0,0,?,1,1,1,1,1]$
- $a[8] = ?$ Пусть $a[8] = 0$
- $a = [0,0,0,0,0,0,0,0,0,1,1,1,1,1]$, и $k = 9$

Задача о нулях и единицах: ОБОБЩЕНИЕ МЕТОДА_

Пусть дан массив a длины n

Рассмотрим элемент $a[mid]$, $mid = (n-1)/2$

Возможны два случая:

- $a[mid] = 0$; тогда $mid + 1 \leq k \leq n$;
- $a[mid] = 1$; тогда $0 \leq k \leq mid$.

Задача о нулях и единицах: ОБОБЩЕНИЕ МЕТОДА_

- В обоих случаях: диапазон уменьшился примерно в два раза!
- Повторяя операцию нужное число раз, и получим искомое k

Задача о нулях и единицах: конкретизация метода_

- Пусть l, r – тот самый диапазон, в котором лежит число k . Более точно, мы будем поддерживать инвариант, что $a[l] = 0, a[r] = 1$
- Изначально, $l = -1, r = n$; для удобства будем мысленно считать, что $a[-1] = 0, a[n] = 1$
- Запускаем цикл `while`; цель каждой итерации – уменьшить $r-l$ в два раза

Задача о нулях и единицах: время работы_

- Выполнено x итераций. Так как каждая итерация уменьшает $r-l$ в два раза, то после x итераций $r-l$ должно уменьшиться в 2^x раз.
- Необходимо, чтобы длина исходного отрезка была хотя бы 2^x , т.е. $2^x \leq n+1$
- Количество итераций цикла, равно как и общая сложность работы алгоритма, $O(\log n)$

```
1  #include <iostream>
2
3  using namespace std;
4
5  const int MAXN = 100500;
6  int n;
7  int a[MAXN];
8
9  int getFirstOne() {
10     int l = -1;
11     int r = n;
12     while (l + 1 < r) {
13         int mid = (l + r) / 2;
14         if (a[mid] == 0)
15             l = mid;
16         else
17             r = mid;
18     }
19     return r;
20 }
```