Лекция по АиСД

Разбор задачи о минимуме в очереди. Бинарный поиск.

Пусть у нас есть отсортированный массив $a1, a2, ..., a_n$, $a_i < a_{i+1}$.

Мы хотим найти в нем число x

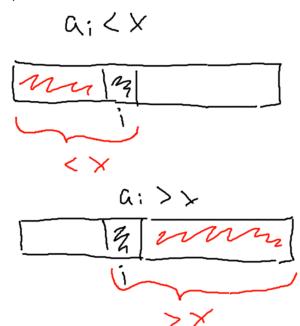
Тривиальное решение

```
Пишем цикл
```

```
for elem in a:
    if elem == x:
        return True
return False
Сложность - O(n), хотим быстрее
```

Рассмотрим некоторый элемент массива a_i и сравним его с x Вспомним, что массив отсортирован

- 1. Если $a_i < x$, то и все $a_j < x, j < i$ (Левее і нашего элемента точно нет)
- 2. Если $a_i>x$, то и все $a_j>x, j>i$ (Правее і нашего элемента точно нет)
- 3. Если $a_i = x$, то мы нашли наш элемент



Пусть I, r – границы отрезка, в котором мы сейчас ищем элемент

Изначально I = 0, r = len(a), то есть ищем во всем массиве

Рассмотрим середину текущего отрезка a[m], m=(l+r)//2 1. Если $a_m < x$, то продолжим поиск только в правой половине массива (l=m)

- 2. Если $a_m > x$, то продолжим поиск только в левой половине массива $(\mathbf{r} = \mathbf{m})$
- 3. Если $a_m = x$, то мы нашли наш элемент

Остановимся, когда I+1=r (когда мы сошлись к отрезку из одного элемента)

Сложность — $O(\log len(a))$

$$X = 7$$

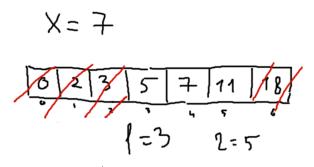
$$|C| = 7$$

$$X = 7$$

$$|0|2|3|5|7|11|18$$

$$|-3|2=7$$

$$X = 7$$
 $C = 7$
 C



Бинарный поиск: код

```
def binary_search(a, k):
    1 = 0
    r = len(a)
    while (r - 1 > 1):
        m = 1 + (r - 1) // 2
        if a[m] > k:
           r = m
        else:
            1 = m
    return a[1] == k
```