## 知识精炼(二)

全 主讲人:邓哲也



#### 维护一个数据结构,支持一下三种操作:

- 0. 插入一个数 e
- 1. 删除一个数 e
- 2. 查询比 a 大的第 k 个数

0 < a, e, k < 100000

m <= 100000

#### **Sample Input**

```
5

0 5

1 2

0 6

2 3 2

2 8 1

7

0 2

0 2

0 4

2 1 1

2 1 2

2 1 3

2 1 4
```

#### **Sample Output**

```
No Elment!
6
Not Find!
2
2
4
Not Find!
```

注意到插入的数的 e 满足 e < 100000

因此我们可以用一个数组 A 表示每个数出现了几次。

插入就是 A[e] ++

删除就是 A[e] --

如何解决询问比 a 大的第 k 个数呢?

可以二分 i, 找到满足 Sum(A[a + 1 .. i]) = k 的 i 由于有重复的数,应该满足 Sum(A[a + 1 .. i - 1]) < k

Sum(A[a + 1 .. i]) >= k

的 i 即为答案。

进一步的,我们可以算出 Sum(A[1.. a]) 记为 p 这样就是就可以查询前缀和了。

用树状数组可以方便的维护。

找到第一个 Sum(A[1 .. i]) >= p + k 的 i 即可。

二分 i, 查询前缀和,这样的时间复杂度是 0(n log² n),

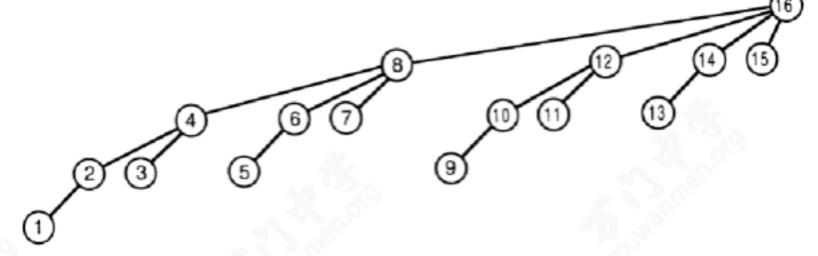
还可以做的更好。

树状数组本身就有可二分的性质。

改为在树状数组上二分。

每次步长减半即可。

时间复杂度为 0(n log n).



# 下节课再见