

LeetCode #703 数据流中的第 K 大元素

作者: [matthewhan](#)

原文链接: <https://ld246.com/article/1591592165371>

来源网站: [链滴](#)

许可协议: [署名-相同方式共享 4.0 国际 \(CC BY-SA 4.0\)](#)

#703 KTH LARGEST ELEMENT IN A STREAM

Problem Description

设计一个找到数据流中第 k 大元素的类 (class)。注意是排序后的第 k 大元素，不是第 k 个不同的元素。

你的 KthLargest 类需要一个同时接收整数 k 和整数数组 `nums` 的构造器，它包含数据流中的初始元素。每次调用 `KthLargest.add`，返回当前数据流中第 k 大的元素。

note

你可以假设 `nums` 的长度 $\geq k - 1$ 且 $k \geq 1$ 。

e.g.

```
int k = 3;
int[] arr = [4,5,8,2];
KthLargest kthLargest = new KthLargest(3, arr);
kthLargest.add(3); // returns 4
kthLargest.add(5); // returns 5
kthLargest.add(10); // returns 5
kthLargest.add(9); // returns 8
kthLargest.add(4); // returns 8
```

Solution

1. 额外数组空间

```
class KthLargest {
```

```

private int len;
private final int index;
private final List<Integer> newData;

public KthLargest(int k, int[] nums) {
    index = k;
    len = nums.length;
    newData = new ArrayList<>(nums.length);
    for (int num : nums) {
        newData.add(num);
    }
}

public int add(int val) {
    len++;
    newData.add(val);
    Collections.sort(newData);
    return newData.get(len - index);
}
}

```

不过还是用原始数组，更底层更快一点：

```

class KthLargest {

    private int len;
    private int[] data;
    private final int index;

    public KthLargest(int k, int[] nums) {
        index = k;
        len = nums.length;
        data = nums;
    }

    public int add(int val) {
        len++;
        int[] temp = new int[len];
        System.arraycopy(data, 0, temp, 0, data.length);
        temp[len - 1] = val;
        Arrays.sort(temp);
        data = new int[len];
        System.arraycopy(temp, 0, data, 0, temp.length);
        return data[len - index];
    }
}

```

2. 小顶堆

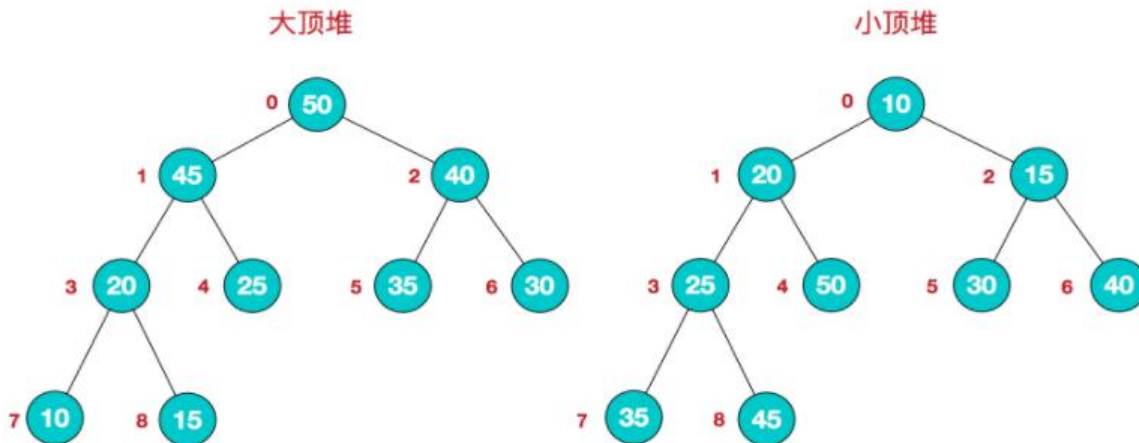
题目中表述了 **add** 方法返回第 k 大元素即可，所以其实我们不必维护整个数组，只需要维护 k 个从大到小的元素即可。表面 **add** 方法而已，不是真的新增。

什么是堆？堆是一种**非线性结构**，可以把堆看作一个数组，也可以被看作一个完全二叉树，通俗来讲

其实就是利用完全二叉树的结构来维护的一维数组。

按照堆的特点可以把堆分为**大顶堆**和**小顶堆**：

1. 大顶堆：每个结点的值都 **大于或等于**其左右孩子结点的值
2. 小顶堆：每个结点的值都 **小于或等于**其左右孩子结点的值



直接说用法：

- 升序：使用大顶堆
- 降序：使用小顶堆

我们这边每次 **add** 方法需要返回第 k 个从大到小元素，所以每次执行 **add** 方法需要保留 k 个降序的元素，这里就是采用了小顶堆。我们可以用优先队列 `PriorityQueue<Integer>` 来做（大顶堆的话需要写排序方法，默认是升序）。**优先队列的作用是保证每次取出的元素都是队列中权值最小的。**

当堆内元素的个数小于等于 k 时，调用 **add** 方法入队；当第 $k + 1$ 个元素想入队时，和队首比较大小（队首是最小的）。比队首大，队首元素出队，新元素入队；比队首小，不作任何操作。这样就能保证队列的元素个数是 k 个，并且是队首是最小的（不一定是从小到大排序，**但是队首一定是整个队列里最小的**）。

所以就是两步：

1. 控制队列大小为 k
2. 保证队首的元素比新加入的元素大

所以整个数组的第 k 大元素就是队列的队首 **peek()** 方法。

```
class KthLargest {  
    // 小顶堆  
    private PriorityQueue<Integer> q;  
    private int k;  
  
    public KthLargestElementInAStream(int k, int[] nums) {  
        this.k = k;  
        q = new PriorityQueue<Integer>(k);  
        for (int i : nums) {
```

```

        add(i);
    }
}
public int add(int val) {
    if (q.size() < k) {
        q.offer(val);

    } else if (q.peek() < val) {
        q.poll();
        q.offer(val);
    }
    return q.peek();
}
}

```

补充

`PriorityQueue<Integer> queue = new PriorityQueue<>(1);` 这样一个优先队列，将数组 [8, 5, 4, 1, 3] 按顺序执行 `offer(element)` 方法，打印的结果是 [3, 4, 5, 12, 8]，在执行 `offer(1)`，打印的结果是 [1, 4, 3, 12, 8, 5]。排序就是在二叉树的基础上，叶子节点和父节点比大小，比父节点大，交换位置，到比父节点小或到根节点。