

0239. 滑动窗口最大值

👤 ITCharge 🕒 大约 2 分钟

- 标签：队列、数组、滑动窗口、单调队列、堆（优先队列）
- 难度：困难

题目链接

- [0239. 滑动窗口最大值 - 力扣](#)

题目大意

描述： 给定一个整数数组 `nums`，再给定一个整数 `k`，表示为大小为 `k` 的滑动窗口从数组的最左侧移动到数组的最右侧。我们只能看到滑动窗口内的 `k` 个数字，滑动窗口每次只能向右移动一位。

要求： 返回滑动窗口中的最大值。

说明：

- $1 \leq \text{nums.length} \leq 10^5$ 。
- $-10^4 \leq \text{nums}[i] \leq 10^4$ 。
- $1 \leq k \leq \text{nums.length}$ 。

示例：

- 示例 1：

输入：`nums = [1,3,-1,-3,5,3,6,7]`，`k = 3`

输出：`[3,3,5,5,6,7]`

解释：

滑动窗口的位置

最大值

```
-----  
[ 1  3 -1] -3  5  3  6  7      3
```

py

```
1 [3 -1 -3] 5 3 6 7 3
1 3 [-1 -3 5] 3 6 7 5
1 3 -1 [-3 5 3] 6 7 5
1 3 -1 -3 [5 3 6] 7 6
1 3 -1 -3 5 [3 6 7] 7
```

- 示例 2:

```
输入: nums = [1], k = 1
输出: [1]
```

py

解题思路

暴力求解的话，需要使用二重循环遍历，其时间复杂度为 $O(n * k)$ 。根据题目给定的数据范围，肯定会超时。

我们可以使用优先队列来做。

思路 1：优先队列

1. 初始的时候将前 k 个元素加入优先队列的二叉堆中。存入优先队列的是数组值与索引构成的元组。优先队列将数组值作为优先级。
2. 然后滑动窗口从第 k 个元素开始遍历，将当前数组值和索引的元组插入到二叉堆中。
3. 当二叉堆堆顶元素的索引已经不在滑动窗口的范围中时，即 $q[0][1] \leq i - k$ 时，不断删除堆顶元素，直到最大值元素的索引在滑动窗口的范围中。
4. 将最大值加入到答案数组中，继续向右滑动。
5. 滑动结束时，输出答案数组。

思路 1：代码

```
class Solution:
    def maxSlidingWindow(self, nums: List[int], k: int) -> List[int]:
        size = len(nums)
        q = [(-nums[i], i) for i in range(k)]
        heapq.heapify(q)
        res = [-q[0][0]]
```

py

```
for i in range(k, size):
    heapq.heappush(q, (-nums[i], i))
    while q[0][1] <= i - k:
        heapq.heappop(q)
    res.append(-q[0][0])
return res
```

思路 1：复杂度分析

- 时间复杂度： $O(n \times \log_2 n)$ 。
- 空间复杂度： $O(k)$ 。