Leetcode python

堆

347. 前 K 个高频元素

堆排序处理海量数据的topK,分位数 非常合适,因为它不用将所有的元素都进行排序,只需要比较和根节点的大小关系就可以了,同时也不需要一次性将所有的数据都加载到内存。

因此有必要不引入库,自己用python实现研究一下

原则:最大堆求前n小,最小堆求前n大。

- 前k小:构建一个k个数的最大堆,当读取的数小于根节点时,替换根节点,重新塑造最大堆
- 前k大:构建一个k个数的最小堆,当读取的数大于根节点时,替换根节点,重新塑造最小堆

总体思路

- 建立字典遍历一次统计出现频率
- 取前k个数,构造规模为k的最小堆 minheap
- 遍历规模k之外的数据,大于堆顶则入堆,维护规模为k的最小堆 minheap
- 如需按频率输出,对规模为k的堆进行排序

```
class Solution:
   \label{eq:def-def-def} \mbox{def topKFrequent(self, nums: List[int], k: int) $\rightarrow$ List[int]:}
       def heapify(arr, n, i):
           smallest = i # 构造根节点与左右子节点
            1 = 2 * i + 1
             r = 2 * i + 2
           if l < n and arr[l][1] < arr[i][1]: # 如果左子节点在范围内且小于父节点
                 smallest = 1
            if r < n and arr[r][1] < arr[smallest][1]:</pre>
                smallest = r
            if smallest != i: # 递归基:如果没有交换,退出递归
                 arr[i], arr[smallest] = arr[smallest], arr[i]
                 heapify(arr, n, smallest) # 确保交换后,小于其左右子节点
        # 哈希字典统计出现频率
        map dict = {}
        for item in nums:
            if item not in map_dict.keys():
                map_dict[item] = 1
            else:
                 map dict[item] += 1
        map_arr = list(map_dict.items())
        lenth = len(map_dict.keys())
# 构造规模为k的minheap
        if k <= lenth:
           k_minheap = map_arr[:k]
# 从后往前维护堆,避免局部符合而影响递归跳转,例:2,1,3,4,5,0
           for i in range(k // 2 - 1, -1, -1):
heapify(k_minheap, k, i)
# 对于k:, 大于堆项则入堆,维护规模为k的minheap
             for i in range(k, lenth): # 堆建好了,没有乱序,从前往后即可
                if map_arr[i][1] > k_minheap[0][1]:
    k_minheap[0] = map_arr[i] # 入堆顶
    heapify(k_minheap, k, 0) # 维护 minheap
        # 如需按顺序输出,对规模为k的堆进行排序
        # 从尾部起,依次与顶点交换再构造minheap,最小值被置于尾部
        for i in range(k - 1, 0, -1): k\_minheap[i], k\_minheap[0] = k\_minheap[0], k\_minheap[i]
            k -= 1 # 交换后,维护的堆规模-1
            heapify(k_minheap, k, 0)
        return [item[0] for item in k_minheap]
```

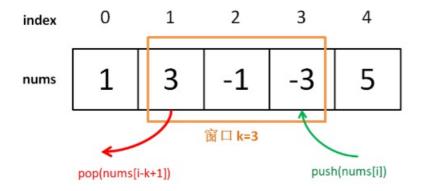
队列

双向队列

239. 滑动窗口最大值

TODO: 用动态规划再做一次

双向队列



动态规划

55. 跳跃游戏

动态规划,贪心

参看 官方题解 四种方案思路很清楚

70. 爬楼梯

动态规划, 它的最优解可以从其子问题的最优解来有效地构建。

第 i 阶可以由以下两种方法得到:

- 在第 (i-1) 阶后向上爬 1 阶。
- 在第 (i-2) 阶后向上爬 2 阶。

所以到达第 i 阶的方法总数就是到第 i-1 阶和第 i-2 阶的方法数之和。

令 dp[i] 表示能到达第 i 阶的方法总数,则有(同斐波那契数): dp[i] = dp[i-1] + dp[i-2]

```
class Solution:
    def climbStairs(self, n: int) -> int:
        f0 = 1
        f1 = 2
        if n == 1: return f0
        if n == 2: return f1
        for i in range(n-2):
             f2 = f0 + f1
             f0 = f1
```

```
f1 = f2
return f2
```

杂

58. 最后一个单词的长度

67. 二进制求和

```
class Solution:
    def addBinary(self, a: str, b: str) -> str:
        grap = abs(len(a) - len(b))
        if len(a) > len(b):
            b = '0' * grap + b
        else: a = '0' * grap + a;
        s = ''
        add = 0
        for i in range(-1, -len(a)-1, -1):
            res = int(a[i]) + int(b[i]) + add
        add = 0
        if res > 1:
            res = res % 2
            add = 1
        s += str(res)
        if add == 1: s += str(1)
        return s[::-1]
```

66. 加一