

本小节内容

2022 年 42 题题目解析

42. (10分)

现有 n (n>100000) 个数保存在一维数组 M 中, 需要查找 M 中最小的 10 个数, 请回答下列问题。

- (1) 设计一个完成上述查找任务的算法,要求平均情况下的比较次数尽可能少,简单描述其算法思想,不需要程序实现。
 - (2) 说明你所设计的算法平均情况下的时间复杂度和空间复杂度。

答案解析:

这道题非常有代表性,我们提供3种解题思路,从而对我们前面学习的排序算法能有更深的理解。

方法一: 最小值 (选择排序思想)

(1)算法思想(高教社官方答案)

定义含 10 个元素的数组 A, 初始时元素值均为该数组类型能表示的最大数 MAX。

for M 中的每个元素 s

if (s < A[9]) 丢弃 A[9]并将 s 按升序插入到 A 中;

当数据全部扫描完毕,数组 A[0]~A[9]保存的即是最小的 10 个数。

(2)时间复杂度: O(n), 需要遍历 10 次数组。

空间复杂度: O(1), 中间过程额外需要常数个变量。

如果这里将 10 修改为 k,则:

时间复杂度: O(nk), 需要遍历 k 次数组。

空间复杂度: O(1), 中间过程额外需要常数个变量。

方法二: 堆 (堆排序思想)

定义含 10 个元素的大根堆 H,元素值均为该堆元素类型能表示的最大数 MAX。 for M 中的每个元素 s

if (s < H 的堆顶元素) 删除堆顶元素并将 s 插入到 H 中;

当数据全部扫描完毕, 堆 H 中保存的即是最小的 10 个数。

2) 算法平均情况下的时间复杂度是 O(n), 空间复杂度是 O(1)。

进一步解析:

先用 A[0:9] 原地建立大顶堆(注意:这里不能用小顶堆),遍历 A[10:n],每个元素 A[i] 逐一和堆顶元素 A[0] 进行比较,其中 $11 \le i \le n$,如果 A[i] 大于等于堆顶元素 A[0] ,不进行任何操作,如果该元素小于堆顶元素 A[0] ,那么就删除堆顶元素,将该元素放入堆顶,即令 A[0]=A[i] ,然后将 A[0:0] 重新调整为大顶堆。

最后堆 A[0:9] 中留存的元素即为最小的 10 个数。

方法三: (这个高教社没给)



通过快速排序,分割思想,第一次知道 n/2 位置,再次 partition 得到 n/4,最终缩小为 10 个,就拿到了最小的 10 个元素,遍历的平均次数是 n+n/2+n/4+....1,次数为 2n,因此时间复杂度为 O(n)。由于我们不进行快排,只是记录剩余部分的起始和结束,因此空间复杂度是 O(1)。

现在高教社官方给的答案没有了评分标准,个人认为以上三种方式都可以得满分。