第一次编程作业Report

罗华坤 软件02 2019011799

第一题

实现方法

利用循环列表的方式实现逆时针行走的特性,每个 ListNode 都逆时针地指向下一节点。

通过写一个向右插入的函数来实现面试者坐下的功能。

对列表进行 (m-1)%n 次遍历 (n为当前的面试者数) ,找到当前面试者的位置,减少不必要的遍历 次数。

最后再用 dfs 进行逆序输出,也可采用循环列表的方式顺时针遍历。

遇到的问题

没注意到经过第一个人也算1位,因此遍历次数变为了m%n(n为当前的面试者数)

时间、空间复杂度

时间复杂度为一共有n位面试者,每次找座位最坏都需要O(n)的时间,因此最坏的时间复杂度为 $O(n^2)$ 空间复杂度即为O(n)

第二题

实现方法

由于中转盲端有后进先出(LIFO)的特性,因此采用栈的数据结构予以实现。

利用一个int current来指示当前未入栈的车序号的顶端(也可用一个栈实现)

每个大循环内,先不断判断即将入栈的元素(current)是否小于等于出栈序列的栈顶(target[ans])

是则入栈, current ++, 否则继续大循环内的操作, 即不断判断能否出栈。

能否出栈仅需判断栈顶是否与出栈序列的栈顶相等,一旦相等,出栈,且 ans++.

直至 ans 到达 n, 说明已比对完全; 或入栈出栈循环都未进入, 说明序列不可能产生。

遇到的问题

不知道何时判否,思考后发现,只要一个大循环内未执行入栈或出栈操作便可认为无法匹配。

时间、空间复杂度

每个元素都最多入栈与出栈一次,因此时间复杂度为O(n)。

空间上用了一个栈与两个数组储存操作与期望序列,因此空间复杂度为O(m+n).

第三题

解法与遇到的问题

从邓俊辉老师的 mooc 中得到提示 https://www.bilibili.com/video/BV1hJ411S7wU?p=102

由于暴力遍历的方法无法完全通过 $O(n^2)$,因此采用求逆序对的方式实现。

而该题的输入是无序且包含两个值的点,因此我们需要先对x进行排序。

再对 y 坐标求逆序对,也就是本题的输出(采用 $long\ long\ int$)。

为了与求逆序对对应,均采用归并排序实现 $O(n \log n)$

而利用归并排序的特性, 逆序对可以在归并排序中加一句话实现。

时间空间复杂度

用于采用两次归并排序,因此时间复杂度为 $O(n \log n)$,空间复杂度为O(n)