煎饼排序

给你一个整数数组 arr, 请使用 **煎饼翻转** 完成对数组的排序。

一次煎饼翻转的执行过程如下:

- 选择一个整数 k, 1 <= k <= arr.length
- 反转子数组 arr[0...k-1] (下标从 0 开始)

例如,arr = [3,2,1,4] ,选择 k = 3进行一次煎饼翻转,反转子数组 [3,2,1] ,得到 arr = [1,2,3,4] 。

以数组形式返回能使 arr 有序的煎饼翻转操作所对应的 k 值序列。任何将数组排序且翻转次数 在 10 * arr.length 范围内的有效答案都将被判断为正确。

示例 1:

输入: [3,2,4,1]

输出: [4,2,4,3]

解释:

我们执行 4 次煎饼翻转, k 值分别为 4, 2, 4, 和 3。

初始状态 arr = [3, 2, 4, 1]

第一次翻转后 (k = 4): arr = [1, 4, 2, 3]

第二次翻转后(k = 2): arr = [4, 1, 2, 3]

第三次翻转后(k = 4): arr = [3, 2, 1, 4]

第四次翻转后(k = 3): arr = [1, 2, 3, 4], 此时已完成排序。

示例 2:

输入: [1,2,3]

输出: []

解释:

输入已经排序,因此不需要翻转任何内容。

请注意,其他可能的答案,如[3,3],也将被判断为正确。

```
class Solution {
public:
思路与算法
设一个元素的下标是 index, 我们可以通过两次煎饼排序将它放到尾部:
第一步选择 k = index+1,然后反转子数组 arr[0...k-1],此时该元素已经被放到首部。
第二步选择 k = n, 其中 n 是数组 arr 的长度, 然后反转整个数组, 此时该元素已经被放到
尾部。
通过以上两步操作,我们可以将当前数组的最大值放到尾部,然后将去掉尾部元素的数组作为新
的处理对象, 重复以上操作, 直到处理对象的长度等于一, 此时原数组已经完成排序, 且需要的
总操作数是 2×(n-1), 符合题目要求。如果最大值已经在尾部, 我们可以省略对应的操作。
*/
   vector<int> pancakeSort(vector<int>& arr) {
      vector<int> ret;
      for (int n = arr.size(); n > 1; n--) {
         int index = max_element(arr.begin(), arr.begin() + n) - arr.beg
in();//寻找最大值元素下标索引
         if (index == n - 1) {//当最大值元素位于末尾 则忽略后续翻转操作 直接
缩进范围继续在剩余区间找最大值
            continue;
         reverse(arr.begin(), arr.begin() + index + 1);
         reverse(arr.begin(), arr.begin() + n);
         ret.push_back(index + 1);
         ret.push_back(n);
      return ret;
   }
};
```