剑指Offer(三十五):数组中的逆序对

© 2018年1月14日 18:26:12 ♀ 14 ◎ 8,890°C ♣ 编辑



一、前言

本系列文章为《剑指Offer》刷题笔记。

刷题平台: 牛客网

书籍下载: 共享资源

二、题目

在数组中的两个数字,如果前面一个数字大于后面的数字,则这两个数字组成一个逆序对。输入一个数组,求出这个数组中的逆序对的总数P。并将P对 1000000007取模的结果输出。 即输出P%1000000007。

输入描述:

题目保证输入的数组中没有的相同的数字

数据范围:

对于%50的数据,size<=10^4

对于%75的数据,size<=10^5

对于%100的数据,size<=2*10^5

输入:

1 1,2,3,4,5,6,7,0

输出:

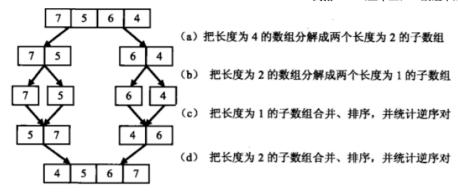
-

1、思路

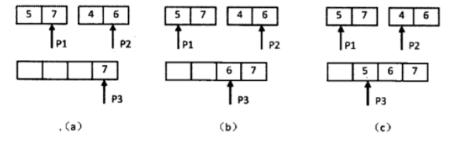
如数组{7,5,6,4}, 逆序对总共有5对, {7,5}, {7,6}, {7,4}, {5,4}, {6,4};

思路1:暴力解法,顺序扫描整个数组,每扫描到一个数字的时候,逐个比较该数字和它后面的数字的大小。如果后面的数字比它小,则这两个数字就成一个逆序对。假设数组中含有n个数字,由于每个数字都要和O(n)个数字作比较,因此这个算法的时间复杂度是O(n^2)。

思路2:分治思想,采用归并排序的思路来处理,如下图,先分后治:



先把数组分解成两个长度为2的子数组,再把这两个子数组分解成两个长度为1的子数组。接下来一边合并相邻的子数组,一边统计逆序对的数目。在第一对长度为1的子数组{7}、{5}中7>5,因此(7,5)组成一个逆序对。同样在第二对长度为1的子数组{6},{4}中也有逆序对(6,4),由于已经统计了这两对数组内部的逆序对,因此需要把这两对子数组进行排序,避免在之后的统计过程中重复统计。



逆序对的总数 = 左边数组中的逆序对的数量 + 右边数组中逆序对的数量 + 左右结合成新的顺序数组时中出现的逆序对的数量

总结一下:

这是一个归并排序的合并过程,主要是考虑合并两个有序序列时,计算逆序对数。

对于两个升序序列,设置两个下标:两个有序序列的末尾。每次比较两个末尾值,如果前末尾大于后末尾值,则有"后序列当前长度"个逆序对;否则不构成逆序对。然后把较大值拷贝到辅助数组的末尾,即最终要将两个有序序列合并到辅助数组并有序。

这样,每次在合并前,先递归地处理左半段、右半段,则左、右半段有序,且左右半段的逆序对数可得到,再计算左右半段合并时逆序对的个数。

2、代码

C++:

注意: InversePairsCore形参的顺序是(data,copy), 而递归调用时实参是(copy,data)。

要明白递归函数InversePairsCore的作用就行了,它是对data的左右半段进行合并,复制到辅助数组copy中有序。

```
C+
1
     class Solution -
     public
           int InversePairs(vector<int> data) {
3
4
5
6
7
8
9
                  if(data.size() == 0){
                       return 0:
                  // 排序的辅助数组
                 vector<int> copy;
for(int i = 0; i < data.size(); ++i){</pre>
10
11
                        copy.push_back(data[i]);
12
                  return InversePairsCore(data, copy, 0, data.size() - 1) % 1000000007;
13
14
15
           long InversePairsCore(vector<int> &data, vector<int> &copy, int begin, int end){
// 如果指向相同位置,则没有逆序对。
16
17
18
19
20
21
22
23
24
25
26
27
28
29
30
31
32
33
34
35
                  if(begin == end){}
                       copy[begin] = data[end];
                       return 0;
                  int mid = (end + begin) >> 1;
                  // 使data左半段有序,并返回左半段逆序对的数目
                 long leftCount = InversePairsCore(copy, data, begin, mid);
// 使data右半段有序,并返回右半段逆序对的数目
long rightCount = InversePairsCore(copy, data, mid + 1, end);
                 int i = mid; // i 初始化为前半段最后一个数字的下标 int j = end; // j 初始化为后半段最后一个数字的下标 int indexcopy = end; // 辅助数组复制的数组的最后一个数字的下标 long count = 0; // 计数,逆序对的个数,注意类型
                 while(i >= begin && j >= mid + 1){
    if(data[i] > data[j]){
        copy[indexcopy--] = data[i--];
                              count += j - mid;
36
                        else{
```

Python:

Pytho # -*- coding:utf-8 -*class Solution: 1 2 def InversePairs(self, data): 3 4 5 6 7 8 9 # write code here if not data: return 0
temp = [i for i in data]
return self.mergeSort(temp, data, 0, len(data)-1) % 1000000007 10 11 def mergeSort(self, temp, data, low, high): if low >= high: temp[low] = data[low] 12 return 0
mid = (low + high) / 2
left = self.mergeSort(data, temp, low, mid)
right = self.mergeSort(data, temp, mid+1, high) 13 14 15 16 17 18 count = 0 i = low j = mid+1 index = low while i <= mid and j <= high: 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31 if data[i] <= data[j]:
 temp[index] = data[i]
 i += 1</pre> else: temp[index] = data[j] count += mid-i+1 j += 1 index += 1 while i <= mid: temp[index] = data[i] 32 33 34 35 36 37 i += 1 index += 1 while j <= high:
 temp[index] = data[j]
 j += 1</pre> 38 39 index += 1 return count + left + right



微信公众号

分享技术,乐享生活:微信公众号搜索 「JackCui-Al」关注一个在互联网摸爬滚 打的潜行者。

活着就是为了改变世界,难道还有其他原因吗? --- 乔布斯