Bestcoder Round20 解题报告

浙江省余姚中学 张浩威

1 摘要

这是我在bestcoder上最早出的一套题目,在这里分享一下出题的过程,试题可以在http://bestcoder.hdu.edu.cn/contests/contest_show.php?cid=552找到。

2 1001

2.1 题目大意

有n个人,每个人将投票给一个人,求最终谁得到的票数最多,若票数相同,输出编号较小的人的编号。共有T组数据。

2.2 数据范围

 $1 \le T \le 50, 1 \le n \le 100.$

2.3 解析

利用数组边读入边累计每个人的票数,最终枚举每个人并更新答案就可以了。

本题是为了照顾刚入门的同学,让其能在bestcoder的比赛中得到分数而设计的。

3 1002

3.1 题目大意

在X轴上有n条线段,每条线段形如 X_i 至 Y_i ,令A为被线段覆盖最多的点的位置,求A被覆盖了多少条线段。共有T组数据。

3.2 数据范围

 $1 \le T \le 10, 1 \le n \le 10^5, 1 \le X_i \le Y_i \le 10^9.$

3.3 解析

考虑最暴力的做法,我们将所有线段所覆盖的点在数组中表示出来,最后进行线扫找最优解。这个复杂度是 $O(10^9*n)$ 的。

我们现在要优化这个做法。

注意到每条线段是可以离散化的,复杂度可以降为 $O(n^2)$ 。

事实上我们不需要通过枚举在数组中表示,而是可以直接用两个端点来表示,最终进行前缀和操作就能实现原来的操作了。

具体的可以令 $f[X_i]$ +=1, $f[Y_i$ +1]-=1,最终令所有f[i]+=f[i-1]。这样f就表示每个点被线段覆盖的次数了,求最大值即可。

另外本题是可以通过two point来解决的,这个题目是有普及组难度的,需要有一定基础的同学才做的出来。

4 1003

4.1 题目大意

有n个人,每个人手里有两种类型的魔法球,并且每个魔法球有其质量,设为 A_i 和 B_i 。最多可以进行m次操作,每次操作可以将一个人手里的两个魔法球交换,即 $swap(A_i, B_i)$ 。最终要使A的最长上升子序列最大。共有T组数据。

4.2 数据范围

 $1 \le T \le 5, 1 \le n, m \le 1000, 1 \le A_i, B_i \le 10^9.$

4.3 解析

考虑经典的最长上升子序列问题。

令dp[i]表示以i这个数字结尾的最长上升子序列是多少。

对于枚举到位置x,且 $a_x=i$,有 $dp[i]=max\{dp[j]+1\}(1 \le j \le i-1)$,其中枚举状态时可以通过树状数组来加速,时间复杂度为 $O(nlog_2n)$ 。

那么对于这个题目,我们可以令dp[i][j]表示当前使用了i次操作,且以j这个数字结尾的最长上升子序列是多少,转移与经典题类似,维护m棵树状数组就可以解决了。

该题的难度上升至提高组难度,考察了经典题与数据结构的综合应用,但 对于实力较高的选手仍是"一眼题"。

5 1004

5.1 题目大意

在一个三维平面内,维护两种操作。1:在一个三维坐标上加入一个点;2: 查询一个三维空间内有多少点。共有T组数据。

5.2 数据范围

 $1 \le$ 操作次数 $1 \le 50000, 1 \le T \le 5$.

5.3 解析

我们可以通过cdq分治来解决这个问题,即损失一个log₂n的复杂度将在线问题转换为离线问题。

按第一维进行排序,(x1,y1,z1)至(x2,y2,z2)的点的个数可以表示为(0,y1,z1)至(x2,y2,z2)的点的个数减去(0,y1,z1) 至(x1-1,y2,z2) 的点的个数。

将第二维离散化,按第二维建立权值线段树,再按第三维建立平衡树(即树套树),每次查询只需在线段树中对应的 log_2n 个区间的平衡树中查找相应的点的个数就可以了。

时间复杂度为 $nlog_2^3n$,空间复杂度为nlgn。另外这题也可以用cdq分治套dq分治套dq分治套dq分治套dq

对于n维问题通过分治后可以转化为n-1维的问题。 本题考查的是选手对于数据结构的应用能力。

6 得分情况

共508人通过1001,194人通过1002,53人通过1003,4人通过1004。

7 总结

这套题目就区分度而言是十分不错的。

不足之处是对于高水平选手来说每道题目的思维复杂度都较为简单,有待改讲。