

I

由于long long的问题T了两次。

呜呜~

B

在经历了一堆错误的思考后，我发现只需要维护度为1的点或者子树就行了，这些树有两种状态，一种是根节点没有匹配，另一种是根节点已经被匹配，维护数量就可以了。

WA是因为思路不对。

H

首先把 a 数组排序，从小到大枚举 a_i

首先考虑 $a_{i-1} - a_i$ 的右部点，再考虑 a_i 对应的左部点。

需要统计的是右 左 右 左 ... 右 这样的链的数量为 i 时的情况数。

对于右部点，只会将链的数量+1 (单独一个右 $\rightarrow \text{add}(f[k], f[k-1])$)

对于 a_i 对应的左部点 它和前面所有右部点都有连边，因此它可以把两个链连成一个

即 $\text{add}(f[j-1], (j-1) * j \% \text{mod} * f[j] \% \text{mod})$

每次枚举到 i 相当于是枚举到了环的最后一个点，需要将当前的 $f[1]$ 累加进答案，因为当前 a_i 对应的左部点，一定可以把 “右 左 右 左 ... 右 ” 这样一个链的第一个和最后一个右部点连起来。

F

只需要算出打一个怪你至少需要打几次就可以了。很简单，但是我很愚蠢。

WA是因为longlong和整除的情况。

C

做过一个有点类似的题，虽然事后怎么找都找不到QAQ 一开始根本没看题，等到有队伍过了才发现QAQ 应该早点看到QAQ~

首先使用dp (或者说就是一个简单的标记数组) 记录点 $(1,1)$ 和 (n,m) 能到达的所有点。

由于每次往右或者往下所以 $i+j$ 总是增加1，因此把所有点按 $i+j$ 分类。只有一个点的类是不能删掉的。

对于多个点的类，不同类的第一个和最后一个点一定是联通的 (这个不知道怎么证，但多举几个例子就会发现)

Last
update: 2022-2023:teams:loaf_on_contest:front_page:st3 https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2022-2023:teams:loaf_on_contest:front_page:st3
2022/08/31 22:58

然后根据这个性质枚举 $i+j$ 对于每个 $i+j$ 枚举其后面的对角线，在从两端往中间枚举 i 找到合适的点。

From:
<https://wiki.cvbbacm.com/> - CVBB ACM Team

Permanent link:
https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2022-2023:teams:loaf_on_contest:front_page:st3

Last update: **2022/08/31 22:58**

