

比赛记录

D

A

签到题。就是只需要将点阵换为数，数换为点阵即可。完完全全是模拟。没什么好说的。

K

B

F

又是奇妙的数学题。

题意是一个二元函数。递推式是 $F[i,j]=a \cdot F[i,j-1]+b \cdot F[i-1,j]+c$ 递推边界是 $F[k,1]=l_k$ 和 $F[1,k]=t_k$ 给定 $\{l_k\}, \{t_k\}, a, b, c$ 以及一个正整数 $n(2 \leq n \leq 200000)$ 求 $F[n,n]$

J

E

题意是说给了一个 n 个点 m 条边的有权无向简单图。有 q 次询问，每次询问给定一个权值下限 p 所有权值小于 p 的边删除，孤点删除，然后进行缩点：如果一个点的度数恰好为2且没有自环，就把这个点删除，然后把连接这个点的两条边连起来。（所有询问独立）对于每个询问求剩下几个点几条边。

$n, m, q, p \leq 3 \cdot 10^5$ 边权可能为0

自然而然的，我们考虑建立线段树（树状数组也够了）。线段树范围从0到 $3e5$ 注意一定要有0！我WA的那一次就是因为没有注意到0！

一棵树 $road_tree$ 对于每条边，若边权为 w 令 $[0, w]+1$ 表示这条边在这些范围内被保留

一棵树 $point_tree$ 对于每个点，若与其相连的边最大的边边权为 w_1 令 $[0, w_1]+1$ 表示这个点再这些范围内不会因为是孤点被删除

一棵树 $delete_tree$ 对于每个点，若与其相连的边的次大边权为 w_2 第三大边权为 w_3 令 $[w_3+1, w_2]$ 表示这个时候这个点会因缩点操作被删除（同时会少一条边）

但是，这个做法无法处理自环的情况。虽然原图是简单图，但是如果图中存在简单环，就会缩点形成一个孤点和这个孤点的自环，根据 $delete_tree$ 这个点应该会被删除，但是这不符合题意。

在经过与队友的讨论以后，我发现，将边从大到小排序，逐步加边，然后启发式合并，可以在 $O(n \log n)$ 的复杂度内判断出何时产生简单环。因此再建一棵树 $loop_tree$ 即可。

代码贴一个[链接](#)吧

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:st2&rev=1661667819 

Last update: **2022/08/28 14:23**