知识精炼

主讲人:邓哲也



给一棵 n 个点的树, 每条边有边权。

其中有 m 个坏点,你需要删掉一些边,使得坏点之间无法互相到达,并且要满足删除的边权之和最小,输出最小边权和。

 $m \le n \le 100000$

样例: (输出: 10)

5 3

2 1 8

1 0 5

2 4 5

1 3 4

2 4 0

首先一个思路,最后肯定需要正好去掉 k - 1 条边才能使他们互不连通。

并且希望这 k-1 条边的权值之和最小。

贪心的想,我们希望每条边都尽量小。

正向的思路就是按边权递增排序,每次去掉一条边,看不连

通的数目是否加一。

但是这样太麻烦了。

俗话说"正难则反"!

反向来想,把边递减排序。

假设初始时所有点都不连通性,那么现在往里面加边。如果加一条边会导致坏点连通,那么舍弃这条边。否则就添加。 这样贪心就可以保证保留的每条边都是最大的,因此删除的 边权之和也是最小的。

具体实现使用并查集即可。

对每个集合还需要统计坏点的数量。

判断是否保留边的时候, 只要看两个集合的坏点数量是不是

都是 1 即可。如果都是 1, 那说明两个连通块各有一个坏点。

这条边必须删除, 计入答案即可。

时间复杂度为0(n log n),复杂度瓶颈来自对边排序。

下节课再见