第一次不是做比较板子的LCT

题目大意

有一张n个点m条边的无向图，后有q个操作，分别为2种

1. 删除1条边
2. 查询从S点到T点路径上最大值的最小值

可以发现1条性质

**询问的是在当前无向图中做最小生成树，其中从S到T上路径的最大权值**

证明

若一条边e不在最小生成树上且为最大边，并且小于S到T上最小生成树最大权值，则将e安放在最小生成树上会形成一个环，且可以删除一条比e大的边，并且权值会减小，但此不符合最小生成树性质，与假设矛盾，则性质成立。

所以说现在要求的是当前的最下生成树。

那么此题就变成动态维护最小生成树,容易发现如果正着做的话此题非常毒瘤，所以考虑离线后从后往前处，此时就从删边变为加边。

那么就先求出删除所有需要删的边后的最小生成树

1. 加入一条边(u,v)，则可以查询从u到v现在边权最大值maxn,w(u,v)＜maxn,则将maxn所对应的边删掉，并加入(u,v)
2. 查询，则直接查询从u到v路径上的最大值

那么现在就只剩下1个问题，如何用LCT维护边权。一般来讲LCT都是来维护点权的，但是这样去维护边权。我们考虑若当前边权编号为id,两个节点为u,v。则我们连边(u,id+n),(v,id+n)，+n是为了避免id \leq n的情况，并且这样做到了访问(u,v)及其链上时才会访问到id+n此节点，并且将边权存到id+n的点权上去，这样就可以去维护边权了。