B题题解

**题意：**

求严格次小生成树。

**题解：**

我们可以证明严格次小生成树只有一条边和最小生成树不同~~（但我不会）~~，因此我们可以先跑kruskal算法将最小生成树求出来，考虑往这个最小生成树中加边，在树中加边会构成一个环，我们将这个环上最大的边（与加入的边不同）去掉就可以得到一颗新的生成树，那么如果最大边和加入边边权相同怎么办，那就加入严格次大边。如果没有次大边呢？那就放弃加入该条边，因为加入这条边并不能使新的生成树权值变化。

那么如何快速的求出一条树链上的最大边和次大边呢？倍增维护即可。需要注意的是两个点只能跳到最近公共祖先，如果跳回根节点可能出错。