

## 对题解的一些补充

讲一下这题思路：

先考虑大概的走法，比如所有边权都一样的时候，先往上走，然后再走到lca处穿过去，再往下走。

那边权不一样的时候，区别是会有一些地方从子树里面穿过去，然后走到lca处的时候可能会从外面穿过去，这就是题解里面说的“重定义边权”。

然后题解里面有一句话：

对于从  $u$  到  $v$  的最优移动经过的所有区域，与之相邻的边中至少有一条在从  $u$  到  $v$  的树上路径上面。

这句话是不对的，实际上经过区域的路径是形如若干个“儿子”的前缀或者是“儿子”的后缀组成的。这是第二次dfs要做的事，预处理从一条边的左右到它父边的左右的代价，是一个矩阵的形式。

然后就是用st表来跳，常数很大（矩阵乘法有个8倍）。我没有写，听说要特判数据中的链才能卡过去。