对于有n个点，m条边，q个询问的图，先求出割点与双联通分量，然后缩点建树。该树满足一个条件，即树中相邻的点一定满足一个是双联通分量，一个是割点。一个非常容易证明的结论是，同一个双连通分量中的两个点，一定存在一条简单路径。有了这个结论，可以得到如下算法：对于每个询问，首先判断两个点是否相同，如果相同，答案为n – 1。否则，如果这两个点在原图中不连通，答案为0。否则，将双联通分量在树种所对应的点看成白色，割点所对应的点看成黑色。统计路径上总共有多少个点，这还并非所有能处于询问中的两点的简单路径上的点。答案。因为从白色点出发走一步所能走到的黑色点，无论是否处于询问的两个点在树中所对应的路径上，都可以是处于两点间的简单路径上的点，所以要加上这些点。最后的答案是n减去这个值。

此题主要需要求割点，双联通分量，LCA，割点和双联通分量部分的复杂度是o(m)，LCA为o(nlgn)，询问的复杂度为o(qlogn)总复杂度为o(nlogn + m)。

此题的trick有如下几个地方：

1. 询问的两个点不连通
2. 询问的两个点相同
3. 孤立点既不是双联通分量，也不是割点。
4. 一个n个点的图，缩点建树后可能有2 \* n – 1个点