

Solution

- 首先显然所有哨塔应该构成一个连通块。
- 然后对于一个大小为 m 的连通块，考虑它的直径中点，设直径长度为 r ，那么要求 $dis \leq r$ 的点个数 $\geq m$ ，并且次长链长度 $\geq r$ ，那么距离不超过 $d - r$ 的点的个数就是答案了。
- 长链剖分，换根一下即可维护每一个点为根的某个深度一下的点的个数。
- 直接二分 r 可以做到 $O(n \log n)$ 。
- 实际上注意到父亲节点的 r 与当前节点的 r 差不超过1，因此可以做到 $O(n)$
- 常数可能有点大。