

# H题

---

## 题解

这题思路比较的巧妙

显然可以知道，必须每个项都必须经过查询

例如查询  $A_1 \dots A_3$ ，既可以直接查  $A_1, A_2, A_3$  也可以查  $A_1 - - A_3$  再查  $A_1 - - A_2$  再查  $A_1$

用区间  $[a, b + 1]$  代表对  $[a, b]$  的查询，用  $a$  到  $b + 1$  作为  $C_{a,b}$ ，显然这样可以得到一个有向完全图，经过这样转换后，题目就变成了需要求一个有向完全图内的最小生成树

以上