

H - Rikka 的烦恼

分块暴力线段树.

取一个阈值 K , 对每一个小于 K 的公差 d 建 d 棵线段树, 起始位置分别从 1 取到 d , 一共 $O(K^2)$ 棵线段树.

对于每次修改, 将 a_p 加上 v 后, 对每个公差 d 计算其起始位置, 更新这些线段树.

对于每次查询, 如果 $d > K$, 则暴力查找; 若 $d \leq K$, 则根据 x_0 计算出起始位置, 在这棵线段树中查找.

时间复杂度 $O(nK + m(K \log n + \frac{n}{K} + \log n))$. 实践中当 $K = 5$ 时表现最好.