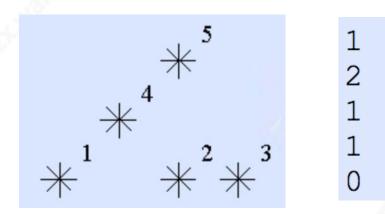
知识精炼(一)

主讲人:邓哲也

二维平面上有 n 个点 (x[i], y[i])。 现在请你求出每个点左下角的点的个数。 n <= 15000, 0 <= x, y <= 32000



直接对于每个点(x[i], y[i]), 查询矩形(0, 0)-(x[i], y[i])里有几个点。

过于暴力,而且二维树状数组空间也存不下。

注意到在 i 左下角的点也就是满足 x <= x[i], y <= y[i] 的点。

还是运用扫描线的思想,把一维限制直接去掉。

从小到大枚举 y[i],每次都把 $y \le y[i]$ 的点插入一个集合 S。

然后在 S 里查询 x <= x[i] 的个数即可。

具体来说,我们从小到大枚举 y 坐标。

每次把 y 坐标小于等于当前枚举值的点的横坐标 x 插入 S 集合。

对于一个点(x[i], y[i])(y[i]等于当前枚举的y坐标), 它左下角的点的个数等于 S 中小于等于 x[i]的个数。

只需要用树状数组来维护 S 集合中的数。

插入一个 x, 就把 add(x, 1)

查询的时候,把 query(x[i])加入答案即可。

时间复杂度是 0(n log n)。

下节课再见