2025/12/02 18:08 1/1 A

Meow

D

toby:

这是一个经典的数学问题(许多书上有提到)。当然不知道结论也可以猜。下面给出一个证明:

首先可以发现 (n, m) 格肯定是最后拿到的,拿到的人就输了。 当 n==1 && m==1 时,由于只有一个拿取的方案,所以先手必败。 其他情况,假设先手必败,则先手取 (1, 1),后手必有必胜方案,不妨设为取 (a, b)□那么先手只需要在第一手取 (a, b) 就可以得到一致的必胜局面,导出矛盾。故先手必胜。

Dirty: 无。考场花了 5 min 重导这个结论。

Н

yuki:

考虑到如果交换了 b_x 和 b_y b_x 4 \$ 是等价的),答案将从 $a_x - b_x$ + $a_y - b_y$ 变为 $a_x - b_y$ + $a_y - b_x$ 那么 a_x 和 b_x 的大小关系和 a_y 和 a_y 的大小关系一定是相反的,否则交换后的结果要么不变,要么变大。因此把输入分为两类 a_y 的和 a_y 的和 a_y 的。

假设 \square \$a_x \geq b_x\$ 那么可能交换的 \$a_y < b_y\$ \square 按 \$b_y\$ 从小到大遍历所有的第二类元组,不断把第一类元组加入线段树,保持线段树中 \$a_x \leq b_y\$ \square 再以 \$a_y\$ 作为分界在线段树上分别查询 \$b_x < a_y\$和 \$b_x \geq a_y\$ 两种情况的最优解。

Dirty□ 线段树写错了(我是笨蛋)

M

yuki:

exgcd解方程,再凑一凑答案。

Dirty□ 考虑了最后一杯水可以不倒掉的情况,但只考虑了一半(我是笨蛋)

From:

https://wiki.cvbbacm.com/ - CVBB ACM Team

Permanent link:

https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2023-2024:teams:cute red meow:nowcoder1&rev=1690080703

Last update: 2023/07/23 10:51

