

Meow

A

toby:

设给定 01 序列的长度为 n 1 的个数为 k 我的思路是进行如下几步：

1. 将给定字符串所有 0 位置排序（冒泡）：消耗次数 $\frac{(n-k)(n-k-1)}{2}$
2. 剔除最后一个 0 的位置，将其他位置排序（把 1 的位置插入排序）：消耗次数 $k(n-k-1)$
3. 将末尾 k 位排序（把上一位锁定的 0 插入排序）：消耗次数 $(k-1)$

合计次数最多 119 次

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 $n=1$ 且 $m=1$ 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。

H

yuki:

考虑到如果交换了 b_x 和 b_y （交换 a 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 b_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 $a \leq b$ 的和 $a > b$ 的。

假设 $a_x \leq b_x$ 那么可能交换的 $a_y < b_y$ 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 $a_x \leq b_y$ 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=1690082071 

Last update: **2023/07/23 11:14**