

Meow

## A

toby:

设给定 01 序列的长度为  $n$  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。

Dirty: 无

## 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  $a_x \geq b_x$  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=1690082084](https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2023-2024:teams:cute_red_meow:nowcoder1&rev=1690082084) 

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