「2021集训队互测」这是一道集训队胡策题

Solution:

🌞 2 - Sat

Step 1:

首先,我们不难发现,行与列之间是存在一定关系的。

当一行被确定后,一些列也可能被确定。

同理,一些列被确定后,一些行也能被确定。[推论1]

Step 2:

构建 2-sat 模型。

我们可以只考虑1的位置情况。

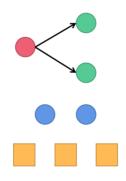
若 c[i][j] == '1' , 构建边 i->(j+n) ,表示当 i 行为 0 成立时 , j 列必定为 1 。

同理, 若 c[i][j] == '0' , 构建边 (j+n)->i , 表示 j 列为 1 成立时 , i 行必定为 0 。

这里是基本的 2 - sat 建图思想。

Step 3:

考虑缩点后,如何统计答案。这里有一张图例:



我们定义:

红点为当前考虑的节点。

绿点为当前节点的子节点。

蓝点 为与当前点拓扑序相同但未在队列里的节点。

橙点 为在队列中的节点。

[注:] 这里的拓扑序是建立在缩点建边之后的拓扑序。

根据 2 - sat 的定义: 入度为 0 的点是不受任何约束的。

当 红点 被弹出后,即队列中的点都是入度为 1 的。

故队列中的点必定可以任意选取 , 即有 $2^{q.size()}$ 中选择方式 。

同时,由2-sat的定义式,一旦红点点被确定,则其出边的节点也被确定。

以此类推,则以当前为起点的拓扑图将被确定,故当前点的贡献为 $2^{q.size()}$ 。

因为当前 红点 不是其父亲节点的必要条件, 故是一个新的相同的子问题。

则不断递推求解即可。

综上所述:

对于任意队首元素的贡献即为 $2^{q.size()}$ 。[这里的 q.size() 同样也是出队之后的 size] 。

More:

这只是本题其中一种解题思路 (也是网上少有说明的解题思路)。