猫猫小游戏1 (gameone)

首先要考虑到,对一行(或一列)染色多次是没有意义的,因为只有最后一次有效果。

考虑i行j列格子的颜色,如果是红色,说明i行一定在j列之后操作,反之同理。

这样,根据每行每列格子的颜色,我们会得到若干形如上式的限制条件,如果存在一种行列的操作顺序满足上述条件,那么就有解,反之就无解。

用图论来解决这个问题,对于每行每列建立一个点来表示。如果*i*行在*j*列之前操作,就连一条*i*行指向*j*列的有向边。那么,合法的操作顺序显然就是这张图的拓扑序。使用拓扑排序检验该图是否是有向无环图即可完成本题。

猫猫的数列 (count)

第一步: a中的数字组合有几种?

- $\binom{m}{n-1}$, finormalfan n = 1 种不同的数字。
- (n-2), 选一个出现了两次, 并且不能是最大的。
- 上面二者相乘就是答案。

第二步: α确认了有哪些数字, 怎么排成合法顺序?

- (1), 最大值在p位置。
- (1),相同的那个数字一边一个。
- 2ⁿ⁻³, 剩下的数字考虑放到左面还是放到右面,各自按顺序排好。
- 上面三者相乘就是答案。

第一步与第二步的结果相乘就是题目所求。

俨俨被捉弄 (tease)

伤心意味着改变顺序之后,没有一个位置和之前的数字相同,这是一个可重集完全错排问题。

我们用容斥dp来解决这个问题。在运用容斥之前,我们需要先定义一下本题中的限制:每一个位置都是一个限制,要求改变顺序前后的数字不同。共n个限制。

设f[i][j]表示已经考虑了i种数字(设一共m种数字)及其位置,有j个数字及位置是强制打破的限制,数组值存的是:容斥系数×方案数。

考虑转移:

- 枚举当前正在考虑的是第*i*种数字,设它有*sz[i]*个,并枚举*i*含义同上。
- 枚举当前这种数字及其位置,其中有k个是强制打破限制的。
 - $\circ f[i][j] + = f[i-1][j-k] \times (-1)^k \times \binom{sz[i]}{k}$ (这是错误的式子!)
- 最后别忘了把剩下的任意定顺序: f[m][j]*=(n-j)!, 注意到,这里的定顺序是基本的可重集的排列问题。因此,还需要再除每种数字的不强制打破限制的个数,这个我们可以在转移中实现。
 - \circ 正确的转移应该是: $f[i][j]+=f[i-1][j-k] imes(-1)^k imes{sz[i]\choose k} imes{1\over (sz[i]-k)!}$

把所有的f[m][j]加起来就是答案。

猫猫与括号 (brackets)

处理括号序列问题的常规方法: 用1表示"(", 用-1表示")"。对于一个括号序列而言,其合法的充要条件是: 整个序列的和为0且任意前缀和 ≥ 0 。

要实现上述条件的判断,我们要维护的是括号序列的前缀和数组的全局最小值和末尾值。而修改操作,相当于是更改前缀和数组的一个后缀区间(±2),是基本的区间修改操作。直接使用线段树实现即可。