1

发现 $2^{32} \mid 64!$

所以暴力算阶乘,等于 0 了就 break。

2

对于 (x,y),至少有 xy-1 个数比他小,至少有 (n-x)(m-y)-1 个数比它大,满足这个限制一定有解。

前缀和算下答案。

3

n很小,只是因为更大会爆long long。

先预处理对于每个n,有多少排列逆序对个数为i,直接卷积甚至状压都行。

先不用操作3,对于每个排列可以求出答案,因为操作2至多用一次,显然答案只跟逆序对个数有关。

所有排列的答案只有 $O(n^2)$ 种,显然用操作3的是代价比较大的一个后缀。枚举这个后缀,即可解出答案,取最小的即可。

4

对于一棵树来说,x 在 $i \leftrightarrow j$ 这条链上 等价于 dis(i,x) + dis(x,j) = dis(i,j)!

这个可以推广到 k 棵树的情况,即左边和右边 \sum 起来相同。

所以先对每棵树预处理出 dis 数组, 然后枚举 i, j, x 后可以O(1)判定。

复杂度 $O(n^2k)$ 。