

# ABC371

官方题解: <https://atcoder.jp/contests/abc371/editorial>

文字题解: <https://www.cnblogs.com/Lanly/p/18414807>

视频题解: <https://www.bilibili.com/video/BV1dF4UeHEHM/>

题目	Hint
A	pass
B	pass
C	使用 <code>std::next_permutation</code> 遍历全排列
D	求前缀和, 每一次查询二分找到对应的位置
E	<p>注意到 <math>1 \leq A_i \leq N</math>, 那么我们可以发现 <math>f(i, j) = \sum_{t=1}^N any(A_k = t; i \leq k \leq j)</math>;</p> <p>那么有 <math>\sum_{i=1}^N \sum_{j=i}^N f(i, j) = \sum_{t=1}^N all(t \in A_{l..r}; 1 \leq l \leq r \leq N)</math>;</p> <p>即每一个数在一个区间中出现了, 就会对答案贡献 1;</p> <p>那么对于每一个 <math>t</math>, 我们统计出包含 <math>t</math> 的子区间个数并求和即可。</p> <p>对于每一个 <math>t</math>, 我们考虑反面即可。</p>
F	<p>注意到每次移动之后都会出现一段公差为 1 的等差数列, 所以考虑使用线段树维护(珂朵莉树似乎也可以维护)。</p> <p>前置知识: 线段树维护等差数列: <a href="#">(牛客月赛)区间区间</a>, <a href="#">(洛谷)无聊的数列</a>;</p> <p>接下来我们只需要找到每次需要修改的区间即可。</p> <p>我们已经知道其中一个端点, 那么考虑二分答案找到另一端点, 单调性显然;</p> <p>我们只需要 check 这个点移动后是否在范围内即可。</p> <p>显然每一次的 <math>cost = \sum_{i=l}^r  X_i - G' + i - l </math>, 对于向左移动 <math>G' = G</math>, 反之 <math>G' = G - r + l</math>;</p> <p>讨论移动方向的时候我们就可以将绝对值去掉, 使用等差数列求和公式即可。</p>