

训练赛5题解

October 28, 2023

count

- 对于带两侧碰撞壁的随机游走问题，我们考虑枚举上下边界反射次数以及左右边界反射次数，则对于固定次数而言，最终答案为从 s 到 t 这样反射若干次之后坐标的方案数。根据容斥原理，我们大致需要求得从 (s_x, s_y) 到 $(t'_x + k_1(4n+2), t'_y + k_2(4n+2))$ 对于所有 $k_1, k_2 \in \mathbb{Z}$ 的路径方案总数。
- 将坐标轴旋转45度，将问题转化为两个独立的游走问题（每一步中 x 加减1且 y 加减1）。
- 通过一些组合数运算以及求和交换，最终转化为求解 $\sum_{0 \leq k \leq t \text{ and } k \bmod (4n+2)=r} \binom{t}{k}$ 形式的问题，这可以通过求解 $(1+x)^t \bmod (x^{4n+2}-1)$ 的每项系数得到。这个是一个标准的FFT。

exchange

- 不妨假设 A 的multiset等于 B 的multiset。
- 我们首先分析 A 是排列的情形：
 - 当 $n(n-1)/2$ 为奇数时，此时 A 和 B 的逆序对个数之和一定是奇数。否则一定为偶数。（这一点是由于一次交换改变逆序对的奇偶性所决定）
 - 如果满足上述条件，我们可以进行归纳构造。
 - 当 A 序列不等于 B 序列时，我们可以找到不相同的那个元素（假设是第一个元素），通过 $n-1$ 次 $\text{swap}(1, i)$ 可以将目标值换到第一个位置，同时用光第一个位置上的所有交换次数，规约到规模为 $n-1$ 的问题。
 - 否则，此时 $A = B$ ，可以构造出用光前四个元素的所有交换，使得前四个元素位置保持不变的方案。问题规约到 $n-4$ 的情形。
- 对于非排列的情形：我们将元素映射到 $1-n$ 的整数即可（若不满足奇偶性条件，交换 A 中原本一对相同数上的元素则满足条件）。

disjoint

- 根据LGV引理，我们只需求解矩阵 $M = (e_{i,j})$ 的行列式即可，其中 $e_{i,j} = \binom{a_i+j}{j}$ 。
- 通过初等行列变换，可以将 M 化简称为范德蒙行列式的形式，最终瓶颈在于计算 $\prod_{1 \leq i < j \leq n} a_i - a_j$ 的值。
- 注意到 $1 \leq a_i \leq 10^6$ ，我们考虑FFT计算出 $k = a_i - a_j$ 的出现次数即可。