

2020牛客暑期多校训练营（第六场）

[比赛链接](#)

A - African Sort

Solved by qxforever.

题目描述

给一个长度为 n 的排列，每次可以选任意多个下标 shuffle 这些下标的元素，花费为选中下标的数量。问最优策略下把排列还原为元排列的期望花费 $\leq 10^5$

解题思路

假题了。对长度为 x 的循环节，通过样例以及手玩算出 std 是把 x 个一起 shuffle 的，然后能推出形式很简单的式子，设花费为 f 有 $f_n = \sum_{i=1}^n \frac{f_i}{i}$ 很好实现。

可惜是假的。比如 $x=4$ 样例给的花费为 $\frac{34}{3}$ 其实选 3 个 shuffle 的花费是 $\frac{45}{4}$ 更优一些。当时还以为自己算错了，反正比赛的时候硬往 $\frac{34}{3}$ 上凑就完事了。

B - Binary Vector

Solved by qxforever.

题目描述

问随机 $n \times n$ 的 01 矩阵，满秩的概率是多少 $n \leq 2 \times 10^7$

解题思路

设 n 阶 01 矩阵满秩的数量为 f_n 有递推关系 $f_i = f_{i-1} \times 2^{i-1} \times (2^{i-1})$ 然后除上 2^{i^2} 就是概率 n 的范围很大 $O(n \log n)$ 是不能通过此题的。需要预处理 2 的幂次以及逆元的幂次做到线性。

C - Combination of Physics and Maths

Solved by qxforever.

题目描述

签到题

E - Easy Construction

Solved by qxforever.

题目描述

签到题

G - Grid Coloring

Solved by nikkukun.

题目描述

给一个 $n \times n$ 的网格，用 k 种颜色给每条网格边框涂色，使得：

1. 所有颜色出现次数相同
2. 不存在同色的环
3. 一行或一列边框至少有两种颜色

构造方案，或说明无解。

解题思路

首先应当满足 $k \mid 2(n+1)n$ 且 $n \geq 2$ 和 $k \geq 2$ 时才有解。

一种构造方法是，先依次把所有横边填满，再把纵边填满。若 $k \mid n$ 就在奇数行用 $1, 2, \dots, k, 1, 2, \dots, k$ 把横边填满，在偶数行用 $2, 3, \dots, k, 1, 2, 3, \dots, k, 1$ 把横边填满。对纵边也这么处理，这样相邻行的横边不会有相同颜色。

否则 $k \nmid n$ 直接 $1, 2, \dots, k$ 一行接一行地连续填下去，不需要对相邻行额外去错开一个颜色，也能让相邻行的横边不会有相同颜色。

这样做出来的图，一个方格中最多有两条边相同颜色，且任意两条横向相邻或纵向相邻的边颜色不同，手玩发现这样的性质是搞不出同色的环的，因此满足条件。

H - Harmony Pairs

Solved by nikkukun & Potassium.

题目描述

令 $S(x)$ 表示 x 的十进制表示的数位和，求 $S(A) > S(B)$ 且 $0 \leq A \leq B \leq N$ 的 (A, B) 个数，其中 $N \in [0, 10^{\{100\}}]$

解题思路 1

数位 DP 令 n 为 N 的长度 $f(p, x, f_1, f_2)$ 表示处理好了 $[p, n]$ 区间的位置 $S(A) - S(B) = x$ 且 $f_1 = [A \leq B], f_2 = [B \leq N]$ 时的方案数，则 DP 过程和转移就很好写了。总时间复杂度 $O(n \cdot d \cdot n \cdot d^2)$ 其中 d 表示十进制数位大小。

解题思路 2

奇怪的数位 DP 比赛时忘记咋写正常的数位 DP 了，写了一个不正常的数位 DP

考虑 A 和 B 公共前缀相同时，实际只需要令不同的后缀位置满足 $A < B$ （不取等），且数位和 $S(A) > S(B)$ 即可。假设第一个不同的位置上 B 的值为 c 则从小到大枚举 c 对于当前枚举到的 c 而言，之前所有计算的 c' 都能对 c 做出贡献（都比它小），只要能维护所有 $c' < c$ 且数位和为 $> x$ 的数的个数，即可 $O(x)$ 完成单个 c 的统计与维护。

令 $f(n, x, f_1)$ 表示仅考虑 $[p, n]$ 区间的数 C 数位和为 x 且 $f_1 = [C \leq N]$ 的数的个数。这个东西是可以和上面无关独立计算的，当考虑 $[p, n]$ 且枚举 c 时，只需要用已经计算出来 $f(p+1, x-c, f_1)$ 就可以得到满足条件的数的贡献。

总时间复杂度同上。

J - Josephus Transform

Upsolved by qxforever.

题目描述

给一个长度为 n 的排列，有 m 次操作，每次操作 (k_i, x_i) 表示将当前排列玩 x_i 次每 k_i 个人出局的约瑟夫游戏。输出最终的排列 $n \times m \leq 10^6, x_i \leq 10^9$

解题思路

每次约瑟夫问题相当于一个置换，玩 x 次相当于置换的 x 次方。在求出这个置换后可以 $n \log x$ 的算出置换的 x 次方。

求解约瑟夫问题的顺序，需要一种数据结构，可以查询当前数的排名 + k 的排名的数。比赛的时候由于没剩多少时间，偷懒用了 `pb_ds` 库的红黑树，`tree.find_by_order()` 可以根据排名查询。线段树上二分的常数应该更小。

K - K-Bag

Solved by qxforever & nikkukun.

题目描述

给一个长度为 n 的序列，问这个序列是否为一些长度为 k 的排列组成的序列的子序列。比如 $k=3$ 则 $2,3,1,2,3,3,2$ 是，而 $2,3,2,3,2,3$ 不是 $\sum n \leq 2 \times 10^6$ $k \leq 10^9$

解题思路

考虑 dp 设 f_i 表示前 i 个数是否满足，可以从 $\max(i-k, 0)$ 转移过来。如果 $i+k > n$ 也从 f_i 转移到 f_n 转移就是判断 $[l, r]$ 区间的数是否最多出现一次。待判断区间的左右端点均有单调性，因此 dp 的时间复杂度是 $O(n)$ 的。

注意到 k 的范围很大，不可能用数组记录每个数出现的次数 $2e6$ 范围的 map 不能确定效率是否足够高，比赛中采用了离散化通过了此题。

赛后总结

nikkukun

一开始 H 读错题，写完才发现不对劲。后来写的时候也没想清楚数位 DP 的写法，占了大约一个多小时的思考时间。而且码力很弱，中途卡了好几次，以后开到细节题一定要和队友讨论下咋写。主要是对数位 DP 不熟，需要加强相关练习与 DP 技巧。


K 猜了假结论，而且为了把假结论圆回来还贡献了四发罚时，前期题 WA 了两次的时候就应该考虑换人而不是继续救假代码了。话说我经常喜欢先猜结论，但往往都猜不中，没有把握的时候要 and 队友确认一下正确性。

qxforever

前面发挥还比较正常。最后 10min 脑子进水，遇到不确定的还是要和队友确认下，厘清思路。

Potassium

From:
<https://wiki.cvbbacm.com/> - **CVBB ACM Team**

Permanent link:
https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:i_dont_know_png:multi2020-nowcoder-6&rev=1595930375 

Last update: **2020/07/28 17:59**