

# 一些题

Y25t

2024 年 7 月

# intro

分三个部分, 每个部分分别按难度升序:

- ▶ 数论相关, 涉及到欧拉函数, 原根, 莫比乌斯反演等等.
- ▶ 线性代数相关, 涉及到高斯消元, 线性基, 等等.
- ▶ 构造.

???

我们对于一个数 $x$ 可以进行如下一次分解操作：

选择两个大于1的数 $a$  和  $b$ ，要求 $a^b \mid x$  且  $b \mid x$

分解结果为 $\frac{x}{a^b}$

我们定义一个数的牢固值为其最多能进行分解操作的次数。

给定 $n$ ，求1到 $n$ 中所有数的牢固值之和。

$$n \leq 1e14$$

???

题意：给你三个正整数，每一次你可以将选择其中两个，让较大（ $\geq$ 另一个）的数砍下一部分，加到较小的数上，但要保证较小的数在一次操作以后**恰好翻倍**。构造一组方案，将某一个数**清零**。

特别的，允许**压缩输出**-----假设对某两个数连续操作 $1 \leq t \leq 10^{18}$ 次，我们可以用**一行**表示这 $t$ 次操作。总共要求输出200行的方案，或报告无解。

三个数  $A, B, C \leq 3 \times 10^{13}$ .

???

求解关于  $x$  的方程  $x^x \equiv D \pmod{n}$ 。你需要得到  $[0, 2^{125}]$  中的任意一个整数解或判断在此范围内无解。

多测， $1 \leq T \leq 4 \times 10^4$ ,  $2 \leq n \leq 10^{18}$ ,  $1 \leq D < n$ ，给出  $n$  的所有质因子且保证它们均不超过  $10^5$ ，保证  $n$  与  $D$  互质。

???

## 1.2 题目大意

给定一棵大小为  $n$  的树，1 号节点是树根，树上每个点有一个权值  $a_i$ 。

给定常数  $d$ 。我们将  $z$  拆解成一些质数的幂次的乘积  $z = \prod_i p_i^{k_i}$ ，我们定义：

$$f_d(z) = \prod_i (-1)^{k_i} [k_i \leq d]$$

对于树上每个节点  $x$ ，你需要求出  $i, j$  均在  $x$  的子树中的所有点对  $(i, j)$  的  $f_d(a_i a_j)$  的和。

注意此题中  $(i, j)$  和  $(j, i)$  是一样的点对。

## 1.3 时空限制

时间限制 1s，空间限制 256MB。

## 1.4 数据范围

对于 100% 的数据满足  $1 \leq n \leq 2 \times 10^5, 1 \leq d \leq 20$ ，保证所有的  $a_i$  构成一个 1 到  $n$  的排列。

???

给定随机生成的  $n \times n$  的 01 矩阵  $A$ , 构造  $n \times n$  的 01 矩阵  $B$  使得  $(AB)_{ij} \equiv A_{ij}B_{ij} \pmod{2}$  对所有  $1 \leq i, j \leq n$  成立且  $B$  中恰有  $k$  个 1.  
 $n = 100, 0 \leq k \leq n^2$ ,  $A$  的每个元素独立等概率的从  $\{0, 1\}$  中随机生成.

???

给出  $n$  个  $d$  维空间中的点  $v_i$  和  $n$  个实数  $e_i$ ，你要找到  $d$  维空间中的一个点  $x$ ，满足  $x$  到  $v_i$  的欧几里得距离为  $e_i$ 。

$1 \leq n, d \leq 500$ ，坐标均为  $[-100, 100]$  中的实数，精度误差  $10^{-5}$ 。

数据生成方式为：先随机生成  $v_i$  和  $x$ ，它们的每一维坐标均在  $[-100, 100]$  中的实数中均匀随机，然后求出每个  $e_i$ ，最后隐藏  $x$ 。这样也就保证了一定有解。



???

给定  $n$  个可重集。  $Q$  次询问，每次给出  $x$ ，求出最小的  $i$  满足前  $i-1$  个可重集均能表出  $x$  而第  $i$  个不能，若无这样的  $i$  则输出  $n+1$ 。其中表出  $x$  是指能从该可重集里选出一个异或和为  $x$  的子集。

$n \leq 10^5, Q \leq 10^6$ ，可重集大小  $\leq 64$ ，可重集中元素与  $x$  均  $< 2^{64}$ 。

???

给定一个长度为  $n$  的序列  $a_1, \dots, a_n$ 。你每次可以选择一个  $x (1 < x \leq n)$  然后将  $a_x$  变为  $a_x \oplus a_{x-1}$  (可进行任意次)。求这个序列最长上升子序列长度的最大可能值。

$n \leq 10^6, 1 \leq a_i \leq 2^{60}$ 。

???

## 任务 A

$n = 15$  个选民围成一圈，每个人额头上有一个数字 0 或者 1，自己看不见自己额头上的数字，但是可以看见所有其他人头上的数字。

每个人投一票给 0 或者 1，目标是要投出所有人额头上数字的异或和的正确值，最终投票的结果就是票数最多的一个。

请你为每个人选择一个策略，在所有  $2^n = 32768$  的可能的情况中，使得严格小于 2100 个情况投票结果无法投出正确值。

???

## 任务 B

把任务 A 中每个人能投的票数从一票改为任意  $0 \leq x \leq 10^8$  票。

但最终你要保证严格小于 3 个情况投票结果无法投出正确值（平票的情况算做错误）。

???

## 任务 C

现在  $\binom{n}{k}$  个人围成一圈，圈里是一个长度为  $n=12$  的 01 串，每个人可以看到自己编号对应的一个大小为  $k=7$  的位的集合（假设一个人可以看到的集合是  $S$ ，那么我们定义  $f(S) = \sum_{x \in S} 2^x$ ，第  $i$  个人就是  $f(S)$  第  $i$  小的人）。

他们的目标是要选出对应的 01 串的每一位异或起来是 0 还是 1，现在每个人可以投任意  $x$  票（ $0 \leq x \leq 10^8$ ）。

请你为每个人选择一个策略，在所有  $2^n = 4096$  的可能的情况中，使得严格小于 80 个情况投票结果无法投出正确值。

???

有  $N$  个人面对面围成一圈，每个人头上会佩戴一顶帽子，可能是黑色或白色的。每个人只能看到其他人的帽子颜色但不能得知自己的编号。

所有人在进行观察后要同时猜测自己帽子的颜色，你要设计一个针对所有人的确定性策略（即如果两个人看到的东西完全相同，那么他们做出的猜测也要相同），使得猜中的人数至少为  $\lfloor (N-1)/2 \rfloor$ 。

$N \leq 64$ 。