

2020.05.11-2020.05.17 周报

团队训练

2020.05.13 [2019 Multi-University Training Contest 1](#) prob: 3:5:13 rnk 141/?

[20200513比赛记录](#)

_wzx27

找了点杂题和构造题

1 [Divisor Paths](#)

给一个很大的数 D 把 D 的所有因子作为顶点建图，对于两个点 $x, y; y > x$ 若他们之间满足 $\frac{y}{x}$ 是一个质数，则它们之间有一条权为 $\frac{y}{x}$ 的边 q 个询问，求两个点之间的最短路。

考虑把每个数用它的所有质因子写成一个向量，按题目的意思，每个点可以通过某一维加 1 减 1 实现移动。然后易证，任意两点的最短路构造方法为 $a \rightarrow \gcd(a, b) \rightarrow b$

2 [Square Subsets](#)

给一个集合(不是严格意义上的集合，不需要互异性)，可以生产 2^n 个子集，求有多少个子集，把子集里每个数乘起来能得到一个完全平方数。

题解给的是 dp 从另一个角度想，把每个数的所有质因子写成一个向量，每一维的取值是 0 或者 1 ，表示幂次的偶数和奇数。然后我们会发现两个数相乘，在质因子的奇偶性上相当于一个二进制异或，所以原问题等价于有几个子集通过上述表示后异或值为 0 。那么我们就可以用线性基来解决这个问题，求出线性基的个数为 m 原向量组的个数为 n 则异或值为 0 的个数就是 2^{n-m}

3 [Colorful Blocks](#)

n 个连续的方块，染成最多 m 种颜色，问相邻块颜色相同的数量不超过 k 个的染色种数。

一开始想到是 dp 很容易想到一个 $O(n^2)$ 的转移 $f[i][j] = (m-1) \times f[i-1][j] + f[i-1][j-1]$ 然后发现转移过程和 j 无关，推一下发现有点像杨辉三角，最后可以化简为一个式子。如果直接从组合数学的角度考虑，直接的解法就是对于仅有 i 个相邻方块颜色相同时，即取 $i-1$ 个断点，然后从左往右扫一遍就得到答案 $\sum_{i=0}^k m \times C_{n-1}^i \times (m-1)^{n-i}$

4 [Walk on Matrix](#)

供消遣的构造题

5 [Sum of squares of divisors](#)

定义函数 $\sigma_2: x \mapsto x$ 所有因数的平方和，求 $\sum_{i=1}^n \sigma_2(i)$ 对 m 取模，其中 $n=10^{15}, m=10^9$

考虑每个因数 k 的贡献 k^2 那么 原式 $= \sum_{i=1}^n \left\lfloor \frac{n}{i} \right\rfloor$

$$\sum_{i=1}^{\lfloor \frac{n}{\sqrt{n+1}} \rfloor} (\lfloor \frac{n}{i} \rfloor \times i^2) + \sum_{i=1}^{\sqrt{n}} (f(\lfloor \frac{n}{i} \rfloor) - f(\lfloor \frac{n}{i+1} \rfloor))$$
 其中 $f(k) = \sum_{i=1}^k i^2 = \frac{k(k+1)(2k+1)}{6}$

Infinity37

专题

比赛

题目

Zars19

本周推荐

[Square Subsets](#):感觉把奇偶的转化关系变成异或很有意思，加上这周练的多校有个线性基的题，可以积累一下——_wzx27

[HDU6583 TypeWriter](#):这题一贴出来，就知道，老没做题了（别骂了），但是这道题目确实比较有意思，后缀自动机优化dp，如果搞懂了这道题目会让后缀自动机的使用灵活程度upup，避免只会写后缀自动机模版题的尴尬场面——Infinity37

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

Permanent link:
https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:wangzai_milk:weekly2&rev=1589556544

Last update: 2020/05/15 23:29