

加约数和解题报告

绍兴市第一中学洪华敦

1 试题来源

<https://www.51nod.com/contest/problem.html#!problemId=1584>

2 试题大意

$$\sum_{i=1}^N \sum_{j=1}^N \max(i, j) * \sigma(i * j)$$

其中 $\sigma(x)$ 表示 x 的约数之和

有 T 组询问，答案对 $10^9 + 7$ 取模， $1 \leq T \leq 50000$ ， $1 \leq N \leq 1000000$

3 算法介绍

3.1 转化

题目中是二维的，这个很麻烦，我们可以转化成一维的

设 $F(n)$ 为答案的函数

设

$$G(n) = \sum_{i=1}^n n * \sigma(i * n)$$

设

$$T(n) = \sigma(n^2) * n$$

则

$$F(n) = F(n - 1) + 2 * G(n) - T(n)$$

于是问题就变成了求 $G(n)$ 和 $T(n)$

3.2 如何求 $T(n)$

我们知道，约数和是有积性的，也就是说，设

$$n = \prod_{i=1}^m a_i^{p_i}$$

其中， a_i 是两两不同的质数

则

$$\sigma(n^2) = \prod_{i=1}^m \sum_{j=0}^{2 \cdot p_i} a_i^j$$

$$\sigma(n^2) = \prod_{i=1}^m \frac{a_i^{2 \cdot p_i + 1} - 1}{a_i - 1}$$

所以我们只要对每个数分解质因数即可

可以用 $O(n)$ 效率的质数筛

时间复杂度 $O(n)$

3.3 如何求 $G(n)$

对于 $n * i$ 的一个约数 x ，我们可以把他拆成 $u * v$ ，为了不重复计算，我们可以令 $\gcd(\frac{n}{u}, v) = 1$

$$G(n) = \sum_{u|n} \sum_{v=1}^n \left\lfloor \frac{n}{v} \right\rfloor uv * e(\gcd(\frac{n}{u}, v))$$

我们都知道

$$e(x) = \sum_{d|x} \mu(d)$$

$$G(n) = \sum_{T|n} \mu(T) * T^2 \sum_{v=1}^{\frac{n}{T}} v \sum_{u|\frac{n}{T}} u$$

$$G(n) = \sum_{T|n} \mu(T) * T^2 C_{\frac{n}{T}+1}^2 \sigma(\frac{n}{T})$$

于是我们可以预处理好每个数的约数和，然后枚举 T ，之后枚举每个 n 把贡献加上

时间复杂度 $O(n \log n)$

于是问题就完美地解决了