

# Sum of sum of divisors 解题报告

绍兴一中 张恒捷

## 1 试题来源

PE 439

## 2 试题大意

另  $d(k)$  为所有  $k$  的约数之和。

我们定义  $S(N) = \sum_{i=1}^N \sum_{j=1}^N d(i \cdot j)$ 。

求  $S(10^{11}) \bmod 10^9$

### 3 算法介绍

$$S(N) = \sum_{i=1}^N \sum_{j=1}^N \sum_{k|i \cdot j} k$$

$k$  可以唯一被表示成  $u \cdot v$  的形式, 其中  $u|i, v|j, \gcd(\frac{i}{u}, v) = 1$ 。

$$\begin{aligned} S(N) &= \sum_{i=1}^N \sum_{j=1}^N \sum_{u|i} \sum_{v|j, \gcd(\frac{i}{u}, v)=1} uv \\ &= \sum_{i=1}^N \sum_{j=1}^N \sum_{u|i} \sum_{v|j} uv \sum_{d|\gcd(\frac{i}{u}, v)} \mu(d) \\ &= \sum_d \mu(d) \sum_{u,v} \left\lfloor \frac{n}{du} \right\rfloor \left\lfloor \frac{n}{dv} \right\rfloor uv d \\ &= \sum_d \mu(d) d \cdot F\left(\left\lfloor \frac{n}{d} \right\rfloor\right)^2 \end{aligned}$$

$$F(N) = \sum_{i=1}^N i \cdot \left\lfloor \frac{N}{i} \right\rfloor$$

为了防止出现对  $\mu(d)$  的计算, 我们需要做一些转化。考虑下列等式:

$$f(n) = \sum_{k=1}^n k \cdot \mu(k) \cdot g\left(\left\lfloor \frac{n}{k} \right\rfloor\right) \Leftrightarrow g(n) = \sum_{k=1}^n k \cdot f\left(\left\lfloor \frac{n}{k} \right\rfloor\right)$$

证明:

$$\begin{aligned} &\sum_{k=1}^n k \cdot f\left(\left\lfloor \frac{n}{k} \right\rfloor\right) \\ &= \sum_{k=1}^n k \sum_{i=1}^{\left\lfloor \frac{n}{k} \right\rfloor} i \cdot \mu(i) \cdot g\left(\left\lfloor \frac{n}{ki} \right\rfloor\right) \\ &= \sum_{j=1}^n g\left(\left\lfloor \frac{n}{j} \right\rfloor\right) \sum_{i|j} \mu(i) i \cdot \frac{j}{i} \\ &= g(n) \end{aligned}$$

重新整理一下，我们可以得到：

$$S(N) = F(N)^2 - \sum_{k=2}^N k \cdot S\left(\left\lfloor \frac{N}{k} \right\rfloor\right)$$

于是递归计算  $S$ 。  $F$  可由经典方法算出，总时间复杂度为  $O(N^{\frac{3}{4}})$ 。