

解题报告 • Counting Divisors (square)

ZYQN

成都石室中学

zyqn1227@gmail.com

2017 年 2 月 21 日

目录

- 1 题目大意
- 2 解题报告
- 3 参考资料

题目大意

$$\text{求 } \sum_{i=1}^n \sigma_0(i^2)$$

$$T \leq 10000$$

$$1 \leq n \leq 10^{12}$$

空间限制：1536MB

时间限制：20s

初步想法

想必大家都知道这个结论：

$$d(xy) = \sum_{i|x} \sum_{j|y} [\gcd(i, j) = 1]$$

至于这个结论的证明，似乎只能用容斥来证明

由此可见，除数函数可以尝试从组合意义上化简

观察性质

设 n 的质因数分解为: $p_1^{a_1} p_2^{a_2} \dots p_k^{a_k}$

$$\text{则 } d(n^2) = \prod_{i=1}^k (2a_i + 1) = \sum_{S \subseteq \{1, 2, \dots, k\}} 2^{|S|} \cdot \prod_{i \in S} a_i$$

再化简一下便可得到: $d(n^2) = \sum_{i|n} 2^{\omega(i)}$, 其中 $\omega(i)$ 为 d 的不同质因子个数

不难发现 $2^{\omega(i)}$ 实际上是枚举了 square free 的因数

$$\text{于是可以得到: } d(n^2) = \sum_{i|n} \sum_{j|i} \mu(j)^2$$

数学推导

现在我们来化简原式：

$$\sum_{i=1}^n d(i^2) = \sum_{i=1}^n \sum_{j|i} \sum_{k|j} \mu(k)^2 = \sum_{k=1}^n \mu(k)^2 \sum_{j=1}^{\lfloor \frac{n}{k} \rfloor} d\left(\left\lfloor \frac{n}{kj} \right\rfloor\right)$$

$$\text{设 } f(x) = \sum_{i=1}^x \lfloor \frac{n}{i} \rfloor$$

$$\text{则 } \sum_{k=1}^n \mu(k)^2 \sum_{j=1}^{\lfloor \frac{n}{k} \rfloor} d\left(\left\lfloor \frac{n}{kj} \right\rfloor\right) = \sum_{k=1}^n \mu(k)^2 \sum_{i=1}^{\lfloor \frac{n}{k} \rfloor} \lfloor \frac{n}{ki} \rfloor = \sum_{k=1}^n \mu(k)^2 \cdot f\left(\left\lfloor \frac{n}{k} \right\rfloor\right)$$

时间复杂度分析

其中 $\sum_{i=1}^n \mu(i)^2$ 可用 BZOJ 2986 的方法做到 \sqrt{n} 的时间复杂度内单点求值

而 $f(n)$ 也显然可以使用下底函数分块在 \sqrt{n} 的时间复杂度内单点求值

在我们预处理 $n^{\frac{2}{3}}$ 内的所有答案的前提下
单次询问的复杂度为： $O(n^{\frac{2}{3}})$

参考资料

- [1] <http://www.cnblogs.com/clrs97/p/5986557.html>
- [2] <http://gintoki.leanote.com/post/SPOJ-DIVCNT2>
- [3] <http://www.cnblogs.com/qzqzgyf/p/5600088.html>