

# 《Jimp Numbers》解题报告

## 1 题目大意

定义正整数  $k$  为好数，当且仅当存在唯一的正整数对  $(a, b, c)$ ，满足  $b - a = c - b$ ，使得  $a^2 + b^2 + k = c^2$ 。

给定  $n$ ，计算  $n$  以内的好数个数。

## 2 数据范围

$$1 \leq n \leq 10^{11}$$

## 3 解题过程

$n$  是好数等价于存在正整数对  $(x, y)$  满足  $(x - y)^2 + x^2 + n = (x + y)^2$ 。

化简后有  $n = (4y - x)x$ ，有：

- $x + \frac{n}{x} = 4y$  被 4 整除，
- $y = \frac{x + \frac{n}{x}}{4} < x \Rightarrow x > \sqrt{\frac{n}{3}}$ 。

启发我们按照  $n \bmod 4$  分讨。

- 如果  $n \equiv 1 \pmod{4}$ ， $x + \frac{n}{x} \equiv 2$ ，因此  $n$  一定不是好数。
- 如果  $n \equiv 2$ ， $x$  和  $\frac{n}{x}$  满足一奇一偶，一定不是 4 的倍数，所以  $n$  一定不是好数。
- 如果  $n \equiv 3$ ，总是满足  $x + \frac{n}{x} \equiv 0$ ，那么要求不存在  $n$  的因数在区间  $(\sqrt{\frac{n}{3}}, n)$  内。等价于  $n$  是质数。
- $n \equiv 0$ ，设  $n = 2^u v$ ，满足  $u \geq 2$  且  $v$  是奇数。设  $x = 2^{st}$ ， $1 \leq s < u$ ， $t|v$ 。继续分类讨论：
  - $u = 2, v = 1$ ，此时  $n = 4$  是好数。
  - $u = 2, v > 1$ ，此时  $(s, t) = (u - 1, v - 1)$  是合法解。要求不存在其他解，设  $q$  是  $v$  最小的质因子，那么要求  $\frac{n}{2q} = 2^{u-1} \frac{v}{q} \leq \sqrt{\frac{n}{3}}$ ，即  $3n \leq 4q$ 。设  $n = 4q^\alpha z$ ，那么有  $12q^\alpha \leq 3n \leq 4q \Rightarrow \alpha = 1$ ， $3n = 12qz \leq 4q \Rightarrow z \leq \frac{q}{3} \Rightarrow z = 1$ 。因此  $n = 4q$ ， $n$  是好数等价于  $\frac{n}{4}$  是质数。
  - $u = 3$ ， $x, y$  要么一奇一偶，要么一个  $\bmod 4 = 2$ ，一个  $\bmod 4 = 0$ 。 $n$  一定不是好数。

- $u = 4$ ,  $(s, t) = (u - 2, v)$  一定是合法解, 设  $q$  是  $v$  最小的质因子, 有  $\frac{n}{4q} = 2^{u-2}v \leq \sqrt{\frac{n}{3}}$ , 同样可以得到  $n = 16q$ , 即  $n$  是好数等价于  $\frac{n}{16}$  是质数。
- $u \geq 5$ ,  $(s, t) = (u - 2, v)$  一定是合法解。要求  $(s, t) = (u - 3, v)$  非法, 即  $\frac{n}{8} = 2^{u-3}v \leq \sqrt{\frac{n}{3}}$ , 解得  $n \leq \frac{64}{3}$ , 由于  $32|n$ , 因此  $n$  一定不是好数。

总结上述过程, 设  $f_x(n)$  表示  $n$  以内满足  $\text{mod } 4 = x$  的质数个数。答案即为  $f_3(n) + f_1(\lfloor \frac{n}{4} \rfloor) + f_3(\lfloor \frac{n}{4} \rfloor) + f_1(\lfloor \frac{n}{16} \rfloor) + f_3(\lfloor \frac{n}{16} \rfloor)$ 。

类似 Min\_25 筛第一部分。设  $p_i$  表示第  $i$  小的质数,  $h_x(n, m)$ , 表示  $1 \sim n$  中, 没有被  $p_{1\dots m}$  筛去的数中  $\text{mod } 4 = x$  的数的个数。

对于  $n > p_m^2$ , 有:

- $p_m \equiv 1 \pmod{4}$

$$\begin{cases} h_1(n, m) = h_1(n, m-1) - (h_1(\lfloor \frac{n}{p_m} \rfloor, m-1) - h_1(p_m-1, m-1)) \\ h_3(n, m) = h_3(n, m-1) - (h_3(\lfloor \frac{n}{p_m} \rfloor, m-1) - h_3(p_m-1, m-1)) \end{cases}$$

- $p_m \equiv 3 \pmod{4}$

$$\begin{cases} h_1(n, m) = h_1(n, m-1) - (h_3(\lfloor \frac{n}{p_m} \rfloor, m-1) - h_3(p_m-1, m-1)) \\ h_3(n, m) = h_3(n, m-1) - (h_1(\lfloor \frac{n}{p_m} \rfloor, m-1) - h_1(p_m-1, m-1)) \end{cases}$$

如果  $n < p_m^2$ , 那么已经没有数会被筛去,  $h_x(n, m) = h_x(n, m-1)$ 。

复杂度同 Min\_25 筛第一部分, 为  $O(\frac{n^{\frac{3}{4}}}{\log n})$ 。

## 4 参考资料

1. 原题链接: <https://qoj.ac/contest/2103/problem/12331>。
2. 原题题解: <https://qoj.ac/download.php?type=attachments&id=2103&r=1>。