

The Sieve Method of the Number of Solutions of Goldbach Conjecture (A)

Tong Xin Ping (txp1313abc@hotmail.com)

Abstract: We can find all solutions of Goldbach conjecture (A) lying in the closed interval $[p_r+1, N-p_r-1]$, and we can obtain expression of the number of solutions of Goldbach conjecture (A).

偶数 Goldbach 问题解数的计算公式(筛法公式)

童信平 (txp1313abc@hotmail.com)

摘要 本文用小学生也知道“植树问题”得到闭区间内偶数 Goldbach 问题的全部答案。同时，建立了计算这些答案数量的筛法公式。

关键词 偶数 Goldbach 问题 答案 筛法公式

0 前言。

在长度为偶数 N 的数轴上，若要找到不大于 N 的全部素数或者闭区间 $[p_r+1, N-p_r-1]$ (以下简称闭区间) 内的偶数哥德巴赫猜想 (简称“1+1”) 的全部答案，可以用二个“植树问题” (这里是“砍树”即划去间隔相等的正整数。) 来解决：

① 在数轴上找到小于 \sqrt{N} 的每一个素数 p_i ，从小到大并从每一个素数 p_i 处开始，划去间隔为 p_i 的正整数 (合数 np_i ， $n \geq 2$)，剩下的正整数就是数 1 和不大于 N 的全部素数。这些素数的数量 $\pi(N)$ 可以用逐步淘汰法计算而得到筛法公式^[1]，又称为容斥公式。

② 再从 $(N-p_i)$ 处开始，反方向划去间隔为 p_i 的正整数 (当 p_i 能整除 N 时，闭区间内划去的是合数；当 p_i 不能整除 N 时，闭区间内划去的是以 N 为末项、 p_i 为公差的等差数列 $a_i+n p_i$ 中的素数或合数。) 闭区间内剩下的素数就是闭区间内的“1+1”的全部答案。

以 N 为末项、 p_i 为公差的等差数列中的素数是一种客观存在，(例如，当 $N \rightarrow \infty$ 时，等差数列 $a_i+n p_i$ 中的素数个数可以按等差数列的素数定理进行近似估计。) 本文运用这种客观存在，用逐步淘汰法建立闭区间内“1+1”答案数量 (又称表法个数、解数。) 的筛法公式。

1 原理、定义、符号。

N ——偶数。

p_i, p_r, p_{r+1} ——素数。 $p_i < \sqrt{N}$ ， $i = 1, 2, \dots, r$ 。 $r = \pi(\sqrt{N})$ 。

p ——闭区间 $[p_r+1, N-p_r-1]$ 内的素数。必有 $(N-p) > p_r$ 。 p 的数量是 $\pi(N)_r = \pi(N-p_r-1) - r$ 。

$a_i+n p_i, a_{ij}+n p_i p_j, a_{ijk}+n p_i p_j p_k, \dots$ ，——以 N 为末项、以 $p_i, p_i p_j, p_i p_j p_k, \dots$ 为公差的等差数列。其中， $(N, p_i) = 1, (N, p_i p_j) = 1, (N, p_i p_j p_k) = 1, \dots$ 。

$\pi(p_i)_r, \pi(p_i p_j)_r, \pi(p_i p_j p_k)_r, \dots$ ，——闭区间内，以上的每一个等差数列中的素数个数。

h —— p_i 不能整除 N 时， p_i 的个数。

根据以上规定，我们有 $N = p_i + (N - p_i) = p + (N - p)$ 。

$N(p, p)_i$ —— $(N - p_i)$ 中的素数个数。即闭区间 $[0, p_r+1]$ 和 $[N - p_r - 1, N]$ 内的“1+1”的解数。

$N \rightarrow \infty$ 时， p_i 的数量可以忽略不计，故 $N(p, p)_i$ 也可以忽略不计，而且，有许多 N 的 $(N - p_i)$ 都是合数，即 $N(p, p)_i \geq 0$ 。一般地讲，证明“1+1”就是要证明 $(N - p)$ 中必有素数 (定性分析) 或计算出这些素数的数量 (定量分析)。

$N(p, p)_r$ —— $(N - p)$ 中的素数个数。也就是闭区间 $[p_r+1, N - p_r - 1]$ 内的“1+1”的解数。

$r_2(N) (= D(N))$ ——“1+1”的解数。 $r_2(N) = N(p, p)_r + 2N(p, p)_i \geq N(p, p)_r$ 。

2 引理和定理。

引理 1 $a_i + n p_i$ 在闭区间内的素数，皆不会是偶数 Goldbach 问题的解。

证明 $a_i + n p_i$ 以 N 为末项，即 $N = a_i + n' p_i$ 。若 p 是 $a_i + n p_i$ 在闭区间的素数，即 $p = a_i + n' p_i$ 。 $N - p = (a_i + n p_i) - (a_i + n' p_i) = (n - n') p_i$ ，这是一个含有素因子 p_i 的合数。(若 $(n - n') = 1$ ，则 p 在闭区间之外，不属于本文的讨论范围。) 即 N 可表为一个素数 p 及一个含有素因子 p_i 的合数之和，故 $a_i + n p_i$ 在闭区间内的素数(数量是 $\pi(p_i)_r$)，皆不会是偶数 Goldbach 问题的解。证毕。

引理 2 $a_{ij} + n p_i p_j$ 在闭区间内的素数重复的是 $a_i + n p_i$ 与 $a_j + n p_j$ 中共有的素数。

$a_{ijk} + n p_i p_j p_k$, $a_{ijkl} + n p_i p_j p_k l$, \dots ，在闭区间内的素数可以此类推。

证明 若 $p = a_{ij} + n' p_i p_j = (a_i + e p_i) + n' p_i p_j = a_i + (e + n' p_j) p_i$ ，它是 $a_i + n p_i$ 中的素数。($e \geq 0$)

又 $p = a_{ij} + n' p_i p_j = (a_j + d p_j) + n' p_i p_j = a_j + (d + n' p_i) p_j$ ，它是 $a_j + n p_j$ 中的素数。($d \geq 0$)

由此可见， $a_{ij} + n p_i p_j$ 中的素数重复的是 $a_i + n p_i$ 与 $a_j + n p_j$ 中共有的素数。共 $\pi(p_i p_j)_r$ 个。

$a_{ijk} + n p_i p_j p_k$, $a_{ijkl} + n p_i p_j p_k l$, \dots ，在闭区间内的素数可以此类推。证毕。

定理 1 在闭区间 $[p_r + 1, N - p_r - 1]$ 内，偶数 Goldbach 问题的解数 $N(p, p)_r$ 可按公式(1)计算。

$$(1) \quad N(p, p)_r = \pi(N)_r - \sum \pi(p_i)_r + \sum \pi(p_i p_j)_r - \sum \pi(p_i p_j p_k)_r + \dots + (-1)^h \pi(p_i p_j \dots p_k)_r$$

证明 由引理 1 可知， $a_i + n p_i$ 在闭区间内的素数不能构成偶数 Goldbach 问题的解，应该从 $\pi(N)_r$ 中减去，合计后是 $\sum \pi(p_i)_r$ 。由引理 2 可知，在减去 $\sum \pi(p_i)_r$ 和 $\sum \pi(p_j)_r$ 时，因为出现重复减去而要补加 $\pi(p_i p_j)_r$ ，合计后是 $\sum \pi(p_i p_j)_r$ 。同理，对于 $\pi(p_i p_j p_k)_r$ 应该是补减，合计后是 $\sum \pi(p_i p_j p_k)_r$ 。…以此类推，得到公式(1)。证毕。

这里的 $N(p, p)_r$ 的计算方法可以推广到双生素数 $(p, p + N)$ 的数量计算上去^[2]。

3 讨论。

素数个数(包括等差数列中的素数个数)的研究分为素数个数无限多、筛法、筛法公式(容斥公式)、渐近公式(素数定理)等 4 个问题来进行，如今这些问题可以用不同的初等方法来解决。

本文用小学生也知道“植树问题”得到闭区间内的偶数 Goldbach 问题的全部答案以及计算这些答案数量的筛法公式(1)。只是计算起来很繁琐。

剩下的二个问题。——“1+1”解数无限多、“1+1”解数的渐近公式(哈代 - 李特伍德猜想(A))。——能不能用初等方法解决？笔者将另行讨论。

参考文献

[1] 王元，谈谈素数，上海教育出版社，1978 年，32 页。

[2] 黄勇、童信平，双生素数 $(P, P + N)$ 的数量的计算公式，广西民族学院学报(自然科学版)，2001，1，9 - 11。

后记

本文原名《Goidbach 问题解数和孪生素数数量的计算方法(伪因子法)》，经由潘承彪、陆鸣皋、朱尧辰、贾朝华、王炜、张文鹏组成的筹备组评审通过，在 1995 年王元创导的西安全国解析数论学术交流会上宣读，会上主持人谢盛刚教授、会下陈勇高副教授都肯定了文中的四个容斥公式的正确性。会后缩减成《偶数 Goidbach 问题解数的计算公式》并寄给王元，王元回信说“我不搞数学了，原稿退还”。投稿后发表在右江民族师专学报(自然科学版)，1997，3。10 - 12

Goidbach 猜想能不能用初等方法解决？这一直是“歌迷”与某些数学家之间的分歧。本文至少可以说明，Goidbach 猜想中的某些问题是可以初等方法解决的。考虑到不容易得到右江民族师专学报(自然科学版)，1997，3，10 - 12。抄录供有兴趣者一阅，抄录时有所更改。

1，在《用类比方法得到哥德巴赫猜想(A)的答案数量的上、下界估计》一文中得到：

$$\frac{2\pi(N)\pi(N)}{N} \prod \frac{p-1}{p-2} > r_2(N) > \frac{\pi(N)\pi(N)}{N} \prod \frac{p-1}{p-2}。 (p|N, 3 \leq p \leq \sqrt{N}。)$$

此公式表明， $N \rightarrow \infty$ 时，哥德巴赫猜想(A)的答案数量会无限多。

2，在《探讨哈代 - 李特伍德猜想中的隐函数——兼论哥德巴赫猜想(A)成立》一文中得到：

$$r_2(N) = \frac{\lambda}{\varepsilon} \frac{2\pi(N)\pi(N)}{N} \prod_{3 \leq p \leq \sqrt{N}} \left(1 - \frac{1}{(p-1)^2}\right) \prod_{3 \leq \frac{p|N}{p} \leq \sqrt{N}} \frac{p-1}{p-2} (1 \pm \delta) \quad \text{或}$$

$$r_2(N) = \frac{\psi}{\varepsilon\varepsilon} \frac{2\pi(N)\pi(N)}{N} \prod_{3 \leq p \leq \sqrt{N}} \left(1 - \frac{1}{(p-1)^2}\right) \prod_{3 \leq \frac{p|N}{p} \leq \sqrt{N}} \frac{p-1}{p-2} (1 \pm \delta)$$

若能证明, $N \rightarrow \infty$ 时, $\frac{\lambda}{\varepsilon} \rightarrow 1$, 或 $\frac{\psi}{\varepsilon\varepsilon} \rightarrow 1$, 则哈代 - 李特伍德猜想 (A) 成立。 2010-05-22