

数论函数方程 $Z(n) = \varphi_7(SL(n))$ 的可解性

向万国, 尹 秘, 王 军*, 钟佐琴

云南民族大学数学与计算机科学学院, 云南 昆明

收稿日期: 2024年5月26日; 录用日期: 2024年6月21日; 发布日期: 2024年6月26日

摘 要

本文主要研究数论函数方程 $Z(n) = \varphi_7(SL(n))$ 的可解性。为此, 先给出广义欧拉函数 $\varphi_7(n)$ 的表达式。由此, 给出 $\varphi_7(p^\beta)$ 的表达式, 其中 p 是素数, 且 $\beta \in \mathbb{Z}^+$ 。最后, 讨论该方程的可解性, 我们证明了其无正整数解。

关键词

欧拉函数, 广义欧拉函数, 可解性, 整数解

The Solvability of Arithmetic Equation $Z(n) = \varphi_7(SL(n))$

Wanguo Xiang, Mi Yin, Jun Wang*, Zuoqin Zhong

School of Mathematics and Computer Science, Yunnan Minzu University, Kunming Yunnan

Received: May 26th, 2024; accepted: Jun. 21st, 2024; published: Jun. 26th, 2024

Abstract

In this paper, we mainly study the solvability of the arithmetic equation $Z(n) = \varphi_7(SL(n))$. For this purpose, we derive the expression of the generalized Euler function $\varphi_7(n)$, from which the formula of $\varphi_7(p^\beta)$ is obtained, where p is prime, and $\beta \in \mathbb{Z}^+$. Afterwards, the solvability of the above equation is discussed, thus drawing the conclusion that it has no solution in positive integers.

*通讯作者。

文章引用: 向万国, 尹秘, 王军, 钟佐琴. 数论函数方程 $Z(n) = \varphi_7(SL(n))$ 的可解性[J]. 应用数学进展, 2024, 13(6): 2791-2801. DOI: 10.12677/aam.2024.136268

Keywords

Euler Function, Generalized Euler Function, Solvability, Integer Solution

Copyright © 2024 by author(s) and Hans Publishers Inc.

This work is licensed under the Creative Commons Attribution International License (CC BY 4.0).

<http://creativecommons.org/licenses/by/4.0/>



Open Access

1. 引言

欧拉函数 $\varphi(n)$ 是定义在正整数集 \mathbb{Z}^+ 上的数论函数, 表示从序列 $0, 1, \dots, n-1$ 中与 n 互素的数的个数。它在数论中占有重要的地位。例如, 原根的刻画, 素数定理的证明, RSA 加密算法等都用到它。下面这个重要的同余恒等式也是欧拉函数的一个应用, 它是 1938 年由著名数学家 Lehmer [1] 得到的, 用于证明费马大定理的第一种情形[2]: $x^n + y^n = z^n$, $4|n$ 无正整数解。具体而言, 对于任意的奇素数 p , 有:

$$\sum_{i=1}^{p-1} \frac{1}{i} \equiv -2q_2(p) + pq_2^2(p) \pmod{p^2},$$

其中 $q_r(n) = \frac{r^{\varphi(n)} - 1}{n}$, $\varphi(n)$ 是欧拉函数, n 和 r 是大于等于 2 的正整数, 且 $\gcd(n, r) = 1$, $\gcd(x, y)$ 表示 x 和 y 的最大公因子。

从 2002 年到 2007 年, 蔡天新[3] [4] 企图将 Lehmer 的上述同余恒等式进行推广: 从模为素数的平方推广到模为任意整数的平方。为此, 他定义了广义欧拉函数 $\varphi_e(n)$:

$$\varphi_e(n) = \sum_{i=1}^{\lfloor n/e \rfloor} \mathbf{1}_{\gcd(i, n)=1},$$

即 $\varphi_e(n)$ 等于序列 $0, 1, \dots, \lfloor n/e \rfloor$ 中与 n 互素的数的个数, 其中 $\lfloor x \rfloor$ 是 Gauss 取整函数。

最近, 蔡天新[5] [6] 得到了 $\varphi_e(n)$ ($e = 2, 3, 4, 6$) 的表达式。文献[7] 使用模 e 相关的同余方程, 得到了 $\varphi_e(n)$ 的一个递归公式, 且从这个递归公式出发, 获得了 $\varphi_e(n)$ ($e = 5$) 的计算公式。但随着 e 的不断增大, 这个递归公式变得越来越复杂。本文将对这个递归公式进行深入研究, 从而得到广义欧拉函数 $\varphi_7(n)$ 的计算公式, 为讨论本文的数论函数方程 $Z(n) = \varphi_7(SL(n))$ 的可解性作准备。

现在回到我们要讨论的方程本身。它含有 $Z(n)$ 与 $SL(n)$, 它们的定义分别如下: 对任意的正整数 n , $Z(n) = \min \left\{ m : m \in \mathbb{Z}^+, n \mid \frac{m(m+1)}{2} \right\}$, $SL(n) = \min \{ m : m \in \mathbb{Z}^+, n \mid \text{lcm}[1, 2, 3, \dots, m] \}$ 。其中 $\text{lcm}[x, y]$ 表示 x

和 y 的最小公倍数。前者称之为伪 Smarandache 函数, 后者称之为 Smarandache LCM 函数。二者均源于著名数论专家 Smarandache 教授提出的与正整数 n 相关的 Smarandache 函数, 都是人们对它的推广。

近来, 有许多学者对与伪 Smarandache 函数、Smarandache LCM 函数和广义欧拉函数相关联的数论函数方程进行研究, 并取得了一些好的结果。例如, 文献[8] 中, 贺艳峰对方程 $Z(n^2) = \varphi_e(SL(n^2))$ 进行了研究, 并给出其所有正整数解。在文献[9] 中, 王慧莉对方程 $S(SL(n^2)) = \varphi_e(n)$ ($e = 3, 4, 6$) 的可解性进行了研究, 给出了其所有正整数解。在文献[10] 中, 姜莲霞等人讨论了广义欧拉函数 $\varphi_3(n)$ 与欧拉函数 $\varphi(n)$ 混合的方程 $\varphi(xy) = k(\varphi_3(x) + \varphi_3(y))$ 的可解性。文献[11] 对 $\varphi_2(n) = S(SL(n^k))$ 进行了研究, 给出了这个方程的一切正整数解。朱杰[12] 对方程 $Z(n) = \varphi_e(SL(n))$ ($e = 2, 3, 4, 6$) 进行研究, 给出了其所有正整

数解。本文在此基础上，利用得到的 $\varphi_7(n)$ 的计算公式，对方程 $Z(n) = \varphi_7(SL(n))$ 的可解性进行研究，并给出其无正整数解。

2. 相关定义及引理

定义 1 [7] 对任意的正整数 t 和 e ，矩阵 $A_e(t) = (a_{i,j})_{1 \leq i,j \leq [(e-1)/2]}$ 为

$$a_{i,j} = \begin{cases} 1, & tj \equiv i \pmod{e}; \\ -1, & tj \equiv e-i \pmod{e}; \\ 0, & \text{otherwise.} \end{cases}$$

此外，对任意整数 a 和非负整数 λ ，定义

$$\bar{A}_e(a, \lambda) = \begin{cases} A_e(a^\lambda) - A_e(a^{\lambda-1}), & \lambda > 0; \\ I_{\left[\frac{e-1}{2}\right] \times \left[\frac{e-1}{2}\right]}, & \lambda = 0. \end{cases}$$

在给出相关引理之前，先规定一些记号。设正整数 n 的标准分解式为 $n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_s^{k_s}$ ，记 $\Omega(n)$ 为 n 的素因子个数(重复计数)， $\omega(n)$ 为 n 的不同的素因子个数，即 $\Omega(n) = \sum_{i=1}^s k_i$ ， $\omega(n) = s$ ，并规定 $\Omega(1) = \omega(1) = 0$ 。

对于给定的正整数 n ，假设 $n = 7^r \prod_{i=1}^6 \prod_{j=1}^{k_i} p_{i,j}^{r_{i,j}}$ ，其中 k_1, \dots, k_6 是正整数， $r, r_{11}, \dots, r_{1,k_1}, \dots, r_{6,1}, \dots, r_{6,k_6}$ 是非负整数； $p_{1,1}, \dots, p_{1,k_1}, \dots, p_{6,1}, \dots, p_{6,k_6}$ 是不同的素数，满足 $\gcd(p_{i,j}, 7) = 1$ ，且 $p_{i,j} \equiv i \pmod{7}$ ， $(i = 1, \dots, 6; j = 1, \dots, k_i)$ 。规定 $\Omega_{l,t}^7(n)$ 是满足条件 $p_{i,j} \equiv l \pmod{7}$ ， $r_{i,j} \equiv t \pmod{6}$ ($l = 1, \dots, 6; t = 1, \dots, 6$) 的数 $p_{i,j}^{r_{i,j}}$ 的个数，记 $\Omega_l^7(n) = \sum_{t=1}^6 \Omega_{l,t}^7(n)$ ， $\omega_6^7(n) = \sum_{j=0}^2 \Omega_{6,2j+1}^7(n)$ 。

引理 1 [7] 对于素数 7 和任意的正整数 n 且 $n > 7$ ，假设 $n = 7^r \prod_{i=1}^6 \prod_{j=1}^{k_i} p_{i,j}^{r_{i,j}}$ ，则

$$\varphi_7(n) = \begin{cases} \frac{1}{7} \varphi(n), & r \geq 2 \text{ or } \Omega_1^7(n) \geq 1; \\ \frac{1}{7} \varphi(n) + \frac{(-1)^{r+\alpha_6(n)}}{7} 2^{\Omega_6^7(n)-1} \begin{pmatrix} 5 \\ 3 \\ 1 \end{pmatrix}^T \prod_{i=2}^5 \prod_{j=1}^6 \bar{A}_7(i, j)^{\Omega_{i,j}^7(n)} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, & \text{otherwise.} \end{cases}$$

引理 2 [12] 设正整数 n 的标准分解式为 $n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_s^{k_s}$ ，则

$$SL(n) = \max \{ p_i^{k_i} \mid i = 1, 2, \dots, s \}$$

特别地，当 p 为素数及 $k \geq 1$ 时， $SL(p^k) = p^k$ 。

3. 主要定理及证明

由引理 1 可知，为了得出 $\varphi_7(n)$ 的准确表达式，还需对 $\prod_{i=2}^5 \prod_{j=1}^6 \bar{A}_7(i, j)^{\Omega_{i,j}^7(n)}$ 进行讨论。易知，这个部分是 24 个矩阵的任意次幂的乘积，是一个非常复杂的部分。通过简单的计算，可以得出这 24 个矩阵分别是

$$\begin{aligned} \bar{A}_7(2,1) &= \bar{A}_7(2,4) = D, \bar{A}_7(4,1) = \bar{A}_7(4,4) = M^5 D, \bar{A}_7(2,2) = \bar{A}_7(2,5) = M^4 D \\ \bar{A}_7(4,2) &= \bar{A}_7(4,5) = MD, \bar{A}_7(2,3) = \bar{A}_7(2,6) = M^2 D, \bar{A}_7(4,3) = \bar{A}_7(4,6) = M^3 D \\ \bar{A}_7(3,1) &= \bar{A}_7(5,3) = B, \bar{A}_7(3,4) = \bar{A}_7(5,6) = M^3 B, \bar{A}_7(3,2) = \bar{A}_7(5,2) = M^5 B \\ \bar{A}_7(3,5) &= \bar{A}_7(5,5) = M^2 B, \bar{A}_7(3,3) = \bar{A}_7(5,1) = M^4 B, \bar{A}_7(3,6) = \bar{A}_7(5,4) = MB \end{aligned}$$

其中 $B = \begin{pmatrix} -1 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & -1 \end{pmatrix} = -(I + M^2)$, $D = \begin{pmatrix} -1 & 0 & 1 \\ 1 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & -1 \end{pmatrix} = -(I + M)$ 。

$$M^r = \begin{cases} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ -1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}, & r \equiv 1 \pmod{6} \\ \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -1 \\ -1 & 0 & 0 \end{pmatrix}, & r \equiv 2 \pmod{6} \\ -I_{3 \times 3}, & r \equiv 3 \pmod{6} \\ \begin{pmatrix} 0 & 0 & -1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 0 \end{pmatrix}, & r \equiv 4 \pmod{6} \\ \begin{pmatrix} 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}, & r \equiv 5 \pmod{6} \\ I_{3 \times 3}, & r \equiv 6 \pmod{6} \end{cases}$$

为了方便表达，我们先规定一些记号。令 $\alpha = \Omega_2^7(n) + \Omega_4^7(n)$, $\beta = \Omega_3^7(n) + \Omega_5^7(n)$,

$$\begin{aligned} \theta &= 2(\Omega_{4,1}^7(n) + \Omega_{4,4}^7(n) + \Omega_{2,3}^7(n) + \Omega_{2,6}^7(n) + \Omega_{3,2}^7(n) + \Omega_{5,2}^7(n) + \Omega_{3,5}^7(n) + \Omega_{5,5}^7(n) \\ &\quad + \Omega_{3,6}^7(n) + \Omega_{5,4}^7(n) + \Omega_{2,2}^7(n) + \Omega_{2,5}^7(n) + \Omega_{4,2}^7(n) + \Omega_{4,5}^7(n) + \Omega_{3,3}^7(n) + \Omega_{5,1}^7(n)), \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \bar{\Omega} &= \Omega_{2,1}^7(n) + \Omega_{2,4}^7(n) + \Omega_{2,3}^7(n) + \Omega_{2,6}^7(n) + \Omega_{3,1}^7(n) + \Omega_{5,3}^7(n) + \Omega_{4,2}^7(n) + \Omega_{4,5}^7(n) \\ &\quad + \Omega_{3,5}^7(n) + \Omega_{5,5}^7(n). \end{aligned}$$

$$[i]_n = \binom{n}{i} + \dots + \binom{n}{3\ell + i} + \dots, (i = 0, 1, 2), \langle k \rangle_n = \binom{n}{k} + \dots + \binom{n}{6\ell + k} + \dots, (0 \leq k \leq 5)$$

其中 ℓ 是正整数，则有 $\prod_{i=2}^5 \prod_{j=1}^6 \bar{A}_7(i, j)^{\Omega_{i,j}^7(n)} = (-1)^{\bar{\Omega}} \cdot M^\theta \cdot (I + M^2)^\alpha \cdot (I + M)^\beta$ 。

命题 1 关于规定的 $[0]_n, [1]_n, [2]_n$ 和 $\langle 0 \rangle_n, \langle 1 \rangle_n, \langle 2 \rangle_n, \langle 3 \rangle_n, \langle 4 \rangle_n, \langle 5 \rangle_n$ 有如下运算法则。

(i) $[0]_n = [0]_{n-1} + [2]_{n-1}$, $[1]_n = [0]_{n-1} + [1]_{n-1}$, $[2]_n = [1]_{n-1} + [2]_{n-1}$ 。

(ii) $\langle 0 \rangle_n = \langle 0 \rangle_{n-1} + \langle 5 \rangle_{n-1}$, $\langle 1 \rangle_n = \langle 0 \rangle_{n-1} + \langle 1 \rangle_{n-1}$, $\langle 2 \rangle_n = \langle 1 \rangle_{n-1} + \langle 2 \rangle_{n-1}$ 。

(iii) $\langle 3 \rangle_n = \langle 2 \rangle_{n-1} + \langle 3 \rangle_{n-1}$, $\langle 4 \rangle_n = \langle 3 \rangle_{n-1} + \langle 4 \rangle_{n-1}$, $\langle 5 \rangle_n = \langle 4 \rangle_{n-1} + \langle 5 \rangle_{n-1}$ 。

证明：利用帕斯卡恒等式 $\binom{n+1}{k} = \binom{n}{k} + \binom{n}{k-1}$ ，即可得到(i)、(ii)、(iii)。

定理 1 对于任意的非负整数 α ，关于 $[0]_\alpha$ 、 $[1]_\alpha$ 和 $[2]_\alpha$ ，我们有如下结论

$$1) \text{ 若 } \alpha = 3\ell, \text{ 则有 } [1]_\alpha = [2]_\alpha \text{ 成立, 此时 } (I + M^2)^\alpha = \begin{pmatrix} [0]_\alpha & [1]_\alpha & -[1]_\alpha \\ [1]_\alpha & [0]_\alpha & -[1]_\alpha \\ -[1]_\alpha & -[1]_\alpha & [0]_\alpha \end{pmatrix}.$$

$$a) \text{ 若 } \ell \equiv 0 \pmod{2}, \text{ 则 } [0]_\alpha - 1 = [1]_\alpha = [2]_\alpha \text{ 成立, 且 } [0]_\alpha = \frac{2^\alpha + 2}{3}, [1]_\alpha = \frac{2^\alpha + 2}{3} - 1;$$

$$b) \text{ 若 } \ell \equiv 1 \pmod{2} (\ell \geq 3), \text{ 则 } [0]_\alpha + 1 = [1]_\alpha = [2]_\alpha \text{ 成立, } [0]_\alpha = \frac{2^\alpha - 2}{3}, [1]_\alpha = \frac{2^\alpha - 2}{3} + 1.$$

$$2) \text{ 若 } \alpha = 3\ell + 1, \text{ 则有 } [0]_\alpha = [1]_\alpha \text{ 成立, 此时 } (I + M^2)^\alpha = \begin{pmatrix} [0]_\alpha & [0]_\alpha & -[2]_\alpha \\ [2]_\alpha & [0]_\alpha & -[0]_\alpha \\ -[0]_\alpha & -[2]_\alpha & [0]_\alpha \end{pmatrix}.$$

$$a) \text{ 若 } \ell \equiv 0 \pmod{2}, \text{ 则 } [2]_\alpha + 1 = [0]_\alpha = [1]_\alpha \text{ 成立, 且 } [2]_\alpha = \frac{2^\alpha - 2}{3}, [0]_\alpha = \frac{2^\alpha - 2}{3} + 1;$$

$$b) \text{ 若 } \ell \equiv 1 \pmod{2}, \text{ 则 } [2]_\alpha - 1 = [0]_\alpha = [1]_\alpha \text{ 成立, 且 } [2]_\alpha = \frac{2^\alpha + 2}{3}, [0]_\alpha = \frac{2^\alpha + 2}{3} - 1.$$

$$3) \text{ 若 } \alpha = 3\ell + 2, \text{ 则有 } [0]_\alpha = [2]_\alpha \text{ 成立, 此时 } (I + M^2)^\alpha = \begin{pmatrix} [0]_\alpha & [1]_\alpha & -[0]_\alpha \\ [0]_\alpha & [0]_\alpha & -[1]_\alpha \\ -[1]_\alpha & -[0]_\alpha & [0]_\alpha \end{pmatrix}.$$

$$a) \text{ 若 } \ell \equiv 0 \pmod{2}, \text{ 则 } [1]_\alpha - 1 = [0]_\alpha = [2]_\alpha \text{ 成立, 且 } [1]_\alpha = \frac{2^\alpha + 2}{3}, [0]_\alpha = \frac{2^\alpha + 2}{3} - 1;$$

$$b) \text{ 若 } \ell \equiv 1 \pmod{2}, \text{ 则 } [1]_\alpha + 1 = [0]_\alpha = [2]_\alpha \text{ 成立, 且 } [1]_\alpha = \frac{2^\alpha - 2}{3}, [0]_\alpha = \frac{2^\alpha - 2}{3} + 1.$$

证明：因为 2) 和 3) 可类比 1) 进行证明，故在此只证明 1)。 $[1]_\alpha = [2]_\alpha$ 是显然的。下面，我们用数学归纳法来完成 a) 的证明。

a) 若 $\ell \equiv 0 \pmod{2}$ ，即 $\ell = 2t$ ，对 t 进行归纳。当 $t = 1$ ，显然有结论成立。当 $t = k$ 时，假设命题成立，即当 $\alpha = 6k$ 时，有 $[0]_{6k} - 1 = [1]_{6k} = [2]_{6k}$ 成立。当 $t = k + 1$ 时，

$$\begin{aligned} [0]_{6k+6} - [1]_{6k+6} &= ([0]_{6k+5} + [2]_{6k+5} - [0]_{6k+5} - [1]_{6k+5}) = [2]_{6k+5} - [1]_{6k+5} \\ &= [2]_{6k+4} - [0]_{6k+4} = [1]_{6k+3} - [0]_{6k+3} = [1]_{6k+2} - [2]_{6k+2} \\ &= [0]_{6k+1} - [2]_{6k+1} = [0]_{6k} - [1]_{6k} = 1 \end{aligned}$$

因此有 $[0]_{6k+6} - [1]_{6k+6} = 1$ ，由此便知当 $t = k + 1$ 时，结论成立。

b) 若 $\ell \equiv 1 \pmod{2}$ $\ell \geq 3$ ，即 $\ell = 2t + 1$ ，对 t 进行归纳。此时归纳证明过程与 a) 相似，证明细节留给感兴趣的读者。

定理 2 对于任意的非负整数 β ，关于 $\langle 0 \rangle_\beta, \langle 1 \rangle_\beta, \langle 2 \rangle_\beta, \langle 3 \rangle_\beta, \langle 4 \rangle_\beta, \langle 5 \rangle_\beta$ ，我们有如下结论。

$$1) \text{ 若 } \beta = 6\ell, \text{ 则有 } \langle 1 \rangle_\beta = \langle 5 \rangle_\beta, \langle 2 \rangle_\beta = \langle 4 \rangle_\beta, \text{ 且 } \ell \geq 2 \text{ 时, 成立 } \langle 1 \rangle_\beta - \langle 2 \rangle_\beta = (-1)^\ell 3^{\frac{\beta-2}{2}},$$

$$\langle 0 \rangle_\beta - \langle 3 \rangle_\beta = 2 \cdot (-1)^\ell 3^{\frac{\beta-2}{2}}. \text{ 此时有 } (I + M)^\beta = (-1)^\ell 3^{\frac{\beta-2}{2}} \begin{pmatrix} 2 & -1 & 1 \\ -1 & 2 & 1 \\ 1 & -1 & 2 \end{pmatrix}.$$

$$2) \text{ 若 } \beta = 6\ell + 1, \text{ 则有 } \langle 0 \rangle_\beta = \langle 1 \rangle_\beta, \langle 2 \rangle_\beta = \langle 5 \rangle_\beta, \langle 3 \rangle_\beta = \langle 4 \rangle_\beta, \text{ 且 } \langle 0 \rangle_\beta - \langle 3 \rangle_\beta = (-1)^\ell 3^{\frac{\beta-1}{2}}. \text{ 此时有}$$

$$(I+M)^\beta = (-1)^\ell 3^{\frac{\beta-1}{2}} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ -1 & 1 & 0 \\ 0 & -1 & 1 \end{pmatrix}.$$

3) 若 $\beta = 6\ell + 2$, 则有 $\langle 2 \rangle_\beta = \langle 0 \rangle_\beta$, $\langle 3 \rangle_\beta = \langle 5 \rangle_\beta$, $\langle 0 \rangle_\beta - \langle 3 \rangle_\beta = (-1)^\ell 3^{\frac{\beta-2}{2}}$, 且有

$$\langle 1 \rangle_\beta - \langle 4 \rangle_\beta = 2(-1)^\ell 3^{\frac{\beta-2}{2}}. \text{ 此时有 } (I+M)^\beta = (-1)^\ell 3^{\frac{\beta-2}{2}} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 \\ -2 & 1 & -1 \\ -1 & -2 & 1 \end{pmatrix}.$$

4) 若 $\beta = 6\ell + 3$, 则有 $\langle 5 \rangle_\beta = \langle 4 \rangle_\beta$, $\langle 1 \rangle_\beta = \langle 2 \rangle_\beta$, $\langle 0 \rangle_\beta = \langle 3 \rangle_\beta$, 且 $\langle 1 \rangle_\beta - \langle 4 \rangle_\beta = (-1)^\ell 3^{\frac{\beta-1}{2}}$. 此时有

$$(I+M)^\beta = (-1)^\ell 3^{\frac{\beta-1}{2}} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 \\ -1 & 0 & -1 \\ -1 & -1 & 0 \end{pmatrix}.$$

5) 若 $\beta = 6\ell + 4$, 则有 $\langle 0 \rangle_\beta = \langle 4 \rangle_\beta$, $\langle 1 \rangle_\beta = \langle 3 \rangle_\beta$, 且有 $\langle 1 \rangle_\beta - \langle 0 \rangle_\beta = (-1)^\ell 3^{\frac{\beta-2}{2}}$,

$$\langle 2 \rangle_\beta - \langle 5 \rangle_\beta = 2 \cdot (-1)^\ell 3^{\frac{\beta-2}{2}}. \text{ 此时有 } (I+M)^\beta = (-1)^\ell 3^{\frac{\beta-2}{2}} \begin{pmatrix} -1 & 2 & 1 \\ -1 & -1 & -2 \\ -2 & -1 & -1 \end{pmatrix}.$$

6) 若 $\beta = 6\ell + 5$, 则有 $\langle 0 \rangle_\beta = \langle 5 \rangle_\beta$, $\langle 1 \rangle_\beta = \langle 4 \rangle_\beta$, $\langle 2 \rangle_\beta = \langle 3 \rangle_\beta$, 且 $\langle 2 \rangle_\beta - \langle 0 \rangle_\beta = (-1)^\ell 3^{\frac{\beta-1}{2}}$. 此时有

$$(I+M)^\beta = (-1)^\ell 3^{\frac{\beta-1}{2}} \begin{pmatrix} -1 & 1 & 0 \\ 0 & -1 & -1 \\ -1 & 0 & -1 \end{pmatrix}.$$

证明: 1) 若 $\beta = 6\ell$, 显然有 $\langle 1 \rangle_\beta = \langle 5 \rangle_\beta$, $\langle 2 \rangle_\beta = \langle 4 \rangle_\beta$, 下面我们通过数学归纳法, 来完成

$$\langle 1 \rangle_\beta - \langle 2 \rangle_\beta = (-1)^\ell 3^{\frac{\beta-2}{2}}, \langle 0 \rangle_\beta - \langle 3 \rangle_\beta = 2 \cdot (-1)^\ell 3^{\frac{\beta-2}{2}} \text{ 的证明.}$$

当 $\ell = 2$, 即 $\beta = 12$ 时, 显然有结论成立. 当 $\ell = k$, 即 $\beta = 6k$ 时, 假设有 $\langle 1 \rangle_{6k} - \langle 2 \rangle_{6k} = (-1)^k 3^{\frac{6k-2}{2}}$,

$$\langle 0 \rangle_{6k} - \langle 3 \rangle_{6k} = 2 \cdot (-1)^k 3^{\frac{6k-2}{2}} \text{ 成立. 当 } \ell = k+1 \text{ 时}$$

$$\begin{aligned} & \langle 1 \rangle_{6k+6} - \langle 2 \rangle_{6k+6} \\ &= (\langle 1 \rangle_{6k+5} + \langle 0 \rangle_{6k+5} - \langle 1 \rangle_{6k+5} - \langle 2 \rangle_{6k+6}) \\ &= 5(\langle 4 \rangle_{6k+1} - \langle 0 \rangle_{6k+1}) + 4(\langle 3 \rangle_{6k+1} - \langle 1 \rangle_{6k+1}) \\ &= (-1)^{k+1} 3^{\frac{6k-2}{2}+3} = (-1)^{k+1} 3^{\frac{6k+4}{2}} \\ & \langle 0 \rangle_{6k+6} - \langle 3 \rangle_{6k+6} \\ &= 3(\langle 5 \rangle_{6k+3} + \langle 4 \rangle_{6k+3} - \langle 2 \rangle_{6k+3} - \langle 1 \rangle_{6k+3}) \\ &= 18(\langle 3 \rangle_{6k} - \langle 0 \rangle_{6k}) + 18(\langle 2 \rangle_{6k} - \langle 1 \rangle_{6k}) \\ &= 2(-1)^{k+1} 3^{\frac{6k+4}{2}} \end{aligned}$$

由此便知当 $\ell = k+1$ 时, 结论依然成立. 其余情形的证明和(1)相似.

定理 3 我们给出广义欧拉函数 $\varphi_\gamma(n)$ 的部分表示表达式, 其余情形可类似给出.

$$\varphi_7(n) = \begin{cases} \frac{1}{7}\varphi(n), & \text{if } r \geq 2 \text{ or } \Omega_1^7(n) \geq 1; \\ \frac{1}{7}\varphi(n) + \frac{1}{7}(-1)^{(r+\omega_6(n)+\bar{\Omega})} 2^{\Omega_6^7(n)} \cdot 3^{\frac{\beta-1}{2}} & \text{if } C_7(2,1,1) \text{ holds;} \\ \frac{1}{7}\varphi(n) + \frac{1}{7}(-1)^{(r+\omega_6(n)+\bar{\Omega})} 2^{\Omega_6^7(n)+1} \cdot 3^{\frac{\beta-1}{2}} & \text{if } C_7(2,1,2) \text{ holds;} \\ \frac{1}{7}\varphi(n) + \frac{5}{7}(-1)^{(r+\omega_6(n)+\bar{\Omega})} 2^{\Omega_6^7(n)} \cdot 3^{\frac{\beta-2}{2}} & \text{if } C_7(3,2,1) \text{ holds;} \\ \frac{1}{7}\varphi(n) + \frac{1}{7}(-1)^{(r+\omega_6(n)+\bar{\Omega})} 2^{\Omega_6^7(n)+2} \cdot 3^{\frac{\beta-2}{2}} & \text{if } C_7(3,2,2) \text{ holds;} \\ \frac{1}{7}\varphi(n) + \frac{1}{7}(-1)^{(r+\omega_6(n)+\bar{\Omega})} 2^{\Omega_6^7(n)} \cdot 3^{\frac{\beta-1}{2}} & \text{if } C_7(4,3,1) \text{ holds.} \end{cases}$$

其中 $\omega_6(n) = \Omega_{6,1}^7(n) + \Omega_{6,3}^7(n) + \Omega_{6,5}^7(n)$,

$\bar{\Omega} = \Omega_{2,1}^7(n) + \Omega_{2,4}^7(n) + \Omega_{2,3}^7(n) + \Omega_{2,6}^7(n) + \Omega_{3,1}^7(n) + \Omega_{5,3}^7(n) + \Omega_{4,2}^7(n) + \Omega_{4,5}^7(n) + \Omega_{3,5}^7(n) + \Omega_{5,5}^7(n)$ 。

$C_7(i, j, k) (1 \leq i \leq 6, 0 \leq j \leq 5, k = 0, 1, 2)$ 表示同余方程组

$$\begin{cases} \theta \equiv i \pmod{6}; \\ \beta = \Omega_3^7(n) + \Omega_5^7(n) \equiv j \pmod{6}; \\ \alpha = \Omega_2^7(n) + \Omega_4^7(n) \equiv k \pmod{3}. \end{cases}$$

证明：由定理 1 和定理 2 和引理 1，通过简单的计算即可得出结论。

推论 1 若正整数 $n = 7^\beta$ ，则 $\varphi_7(n) = \frac{1}{7}\varphi(7^\beta)$ ，其中 $\beta \geq 2$ 为整数。

推论 2 若正整数 $n = p^\beta$ ，其中 p 为素数，且 $(p, 7) = 1$ 则有如下结论。为了叙述方便，先规定记号

$$\delta(i, j) = \begin{cases} 1, & \text{if } \beta \equiv i \pmod{6} \\ -1, & \text{if } \beta \equiv j \pmod{6} \end{cases} (1 \leq i, j \leq 6)。$$

1) 若 $p \equiv 1 \pmod{7}$ ，则 $\Omega_1^7(n) = \Omega_1^7(p^\beta) = 1$ ，故 $\varphi_7(p^\beta) = \frac{1}{7}\varphi(p^\beta)$ 。

2) 若 $p \equiv 2 \pmod{7}$ ，则

$$\varphi_7(p^\beta) = \begin{cases} \frac{\varphi(p^\beta) - 1}{7}, & \text{if } \beta \equiv 1, 4 \pmod{6}; \\ \frac{\varphi(p^\beta) - 2}{7}, & \text{if } \beta \equiv 2, 5 \pmod{6}; \\ \frac{\varphi(p^\beta) + 3}{7}, & \text{if } \beta \equiv 3, 6 \pmod{6}. \end{cases}$$

3) 若 $p \equiv 3 \pmod{7}$ ，则

$$\varphi_7(p^\beta) = \begin{cases} \frac{\varphi(p^\beta) + 2\delta(1,4)}{7}, & \text{if } \beta \equiv 1, 4 \pmod{6}; \\ \frac{\varphi(p^\beta) + \delta(2,5)}{7}, & \text{if } \beta \equiv 2, 5 \pmod{6}; \\ \frac{\varphi(p^\beta) + 4\delta(3,6)}{7}, & \text{if } \beta \equiv 3, 6 \pmod{6}. \end{cases}$$

4) 若 $p \equiv 4 \pmod{7}$, 则

$$\varphi_7(p^\beta) = \begin{cases} \frac{\varphi(p^\beta) - 3}{7}, & \text{if } \beta \equiv 1, 4 \pmod{6}; \\ \frac{\varphi(p^\beta) + 2}{7}, & \text{if } \beta \equiv 2, 5 \pmod{6}; \\ \frac{\varphi(p^\beta) + 1}{7}, & \text{if } \beta \equiv 3, 6 \pmod{6}. \end{cases}$$

5) 若 $p \equiv 5 \pmod{7}$, 则

$$\varphi_7(p^\beta) = \begin{cases} \frac{\varphi(p^\beta) + 4\delta(1,4)}{7}, & \text{if } \beta \equiv 1, 4 \pmod{6}; \\ \frac{\varphi(p^\beta) + \delta(2,5)}{7}, & \text{if } \beta \equiv 2, 5 \pmod{6}; \\ \frac{\varphi(p^\beta) + 2\delta(3,6)}{7}, & \text{if } \beta \equiv 3, 6 \pmod{6}. \end{cases}$$

6) 若 $p \equiv 6 \pmod{7}$, 则

$$\varphi_7(p^\beta) = \begin{cases} \frac{\varphi(p^\beta) - 5}{7}, & \text{if } \beta \equiv 1, 3, 5 \pmod{6}; \\ \frac{\varphi(p^\beta) + 5}{7}, & \text{if } \beta \equiv 2, 4, 6 \pmod{6}. \end{cases}$$

证明: 1)是显然的, 下面来证明 2)的第 1 种情形, 其余情形可类似证明。如果 $\beta \equiv 1 \pmod{6}$, 则 $\Omega_{2,1}^7(n) = \Omega_{2,1}^7(p^\beta) = 1$, 由引理 1 得

$$\begin{aligned} \varphi_7(p^\beta) &= \frac{1}{7}\varphi(n) + \frac{(-1)^{v_1} 2^{v_2}}{7} \cdot \begin{pmatrix} 5 \\ 3 \\ 1 \end{pmatrix}^T \prod_{i=2}^5 \prod_{j=1}^6 \bar{A}_7(i, j)^{\Omega_{2,1}^7(n)} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \\ &= \frac{1}{7}\varphi(p^\beta) + \frac{1}{14} \begin{pmatrix} 5 \\ 3 \\ 1 \end{pmatrix}^T \bar{A}_7(2, 1)^{\Omega_{2,1}^7(p^\beta)} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \\ &= \frac{1}{7}\varphi(p^\beta) + \frac{1}{14}(-2) \\ &= \frac{\varphi(p^\beta) - 1}{7}. \end{aligned}$$

如果 $\beta \equiv 4 \pmod{6}$, 则 $\varphi_7(p^\beta) = \frac{\varphi(p^\beta) - 1}{7}$ 是显然的。

定理 4 数论函数方程

$$Z(n) = \varphi_7(SL(n))$$

无正整数解。

证明: 当 $n = 1$ 时, $Z(1) = 1$, 而 $\varphi_7(SL(1)) = \varphi_7(1) = 0$, 显然 1 不是方程的解。现在设

$n = 2^k p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_s^{k_s} \geq 2$, 其中 p_1, p_2, \dots, p_s 为不同的奇素数, $k \geq 0, s \geq 0$, 且 $k_i \geq 0 (i=1, \dots, s)$, 但 k, s, k_i 不同时取 0。

1) 若 $2^k \geq \max\{2^k, p_i^{k_i}\}$, 则必有 $k \geq 1$ 。当 $k=1$ 时, 即 $n=2$, $\varphi_7(SL(2)) = \varphi_7(2) = 0$, 而 $Z(2) = 3$, 显然 $Z(2) \neq \varphi_7(SL(2))$, 故此时方程无解。考虑 $k \geq 2$ 的情形, 此时 $SL(n) = 2^k$ 。若 $k=2$, 则 $\varphi_7(SL(n)) = \varphi_7(4) = 0$, 而从 $Z(n)$ 的定义可知 $Z(n) \neq 0$, 故此时方程无解。若 $k \geq 3$, 则考虑如下 3 种情形。

(i) 若 $k \equiv 0 \pmod{3}$, 则 $\varphi_7(SL(n)) = \varphi_7(2^k) = \frac{\varphi(2^k) + 3}{7} = \frac{2^{k-1} + 3}{7}$ 。如果有 $Z(n) = \varphi_7(SL(n))$ 成立, 则根据 $Z(n)$ 的定义必成立

$$2^k p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_s^{k_s} \mid \frac{\left(\frac{2^{k-1} + 3}{7}\right) \left(\frac{2^{k-1} + 3}{7} + 1\right)}{2}$$

故有 $2^{k+1} 7^2 p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_s^{k_s} \mid (2^{k-1} + 3)(2^{k-1} + 10)$ 成立, 由此可知 $2^k \mid (2^{k-1} + 3)(2^{k-2} + 5)$ 。断言 $(2^k, 2^{k-1} + 3) = 1$, 故有 $2^k \mid (2^{k-2} + 5)$, 而此式不可能成立, 由此可知方程无解。

(ii) 若 $k \equiv 1, 2 \pmod{3}$, 这两种情形的讨论和(i)相似, 故在此不再赘述。

2) 若 $p_s^{k_s} \geq \max\{2^k, p_i^{k_i}\}$, 则必有 $k_s \geq 1$ 。故由引理 2, 可知 $SL(n) = p_s^{k_s}$, 因此 $\varphi_7(SL(n)) = \varphi_7(p_s^{k_s})$, 为了计算 $\varphi_7(p_s^{k_s})$ 的值, 将对 p_s 分 7 种情况进行讨论。

(1°) 若 $p_s = 7$, 当 $k_s = 1$ 时, 即 $7 = p_s \geq \max\{2^k, p_i^{k_i}\}$ 。故 $k = 0, 1$ 或 2 , $s = 1, 2$ 或 3 , 则 $n = 7, 21, 35, 105, 14, 42, 70, 210, 28, 84, 140, 420$ 。因为 $\varphi_7(SL(n)) = \varphi_7(p_s) = \varphi_7(7) = 1$ 。然而, 通过计算可知, 无论 n 取上述何值, 都有 $Z(n) \neq 1$, 故此时方程无解。

若 $p_s = 7$, 当 $k_s \geq 2$ 时, 由推论 1 知 $\varphi_7(SL(n)) = \varphi_7(p_s^{k_s}) = \frac{1}{7} \varphi_7(7^{k_s}) = 6 \cdot 7^{k_s-2}$ 。如果方程 $Z(n) = \varphi_7(SL(n))$ 成立, 则根据 $Z(n)$ 的定义必成立

$$2^k p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_s^{k_s} \mid \frac{(6 \cdot 7^{k_s-2})(6 \cdot 7^{k_s-2} + 1)}{2}$$

故有 $2^k p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_s^{k_s} \mid (3 \cdot 7^{k_s-2})(6 \cdot 7^{k_s-2} + 1)$ 成立, 显然有 $2 \mid (6 \cdot 7^{k_s-2} + 1)$ 。然而, 此式不可能成立, 故此时方程 $Z(n) = \varphi_7(SL(n))$ 无解。

(2°) 若 $p_s \equiv 1 \pmod{7}$, 则由推论 2 知 $\varphi_7(p_s^{k_s}) = \frac{1}{7} \varphi(p_s^{k_s}) = \frac{1}{7} p_s^{k_s-1} (p_s - 1)$ 。如果方程 $Z(n) = \varphi_7(SL(n))$ 成立, 则根据 $Z(n)$ 的定义及整除的性质可知 $p_s^{k_s} \mid (p_s^{k_s-1} (p_s - 1))(p_s^{k_s-1} (p_s - 1) + 7)$ 成立, $\gcd(p_s^{k_s-1} (p_s - 1), p_s^{k_s-1} (p_s - 1) + 7) = 1$ 或者 7 , 无论何种情形均有 $p_s^{k_s} \mid (p_s^{k_s-1} (p_s - 1))$ 或者 $p_s^{k_s} \mid (p_s^{k_s-1} (p_s - 1) + 7)$ 成立。显然, 上述两式均不可能成立, 故此时方程无解。

(3°) 若 $p_s \equiv 2 \pmod{7}$, 则分如下 3 种情形进行讨论。

(i) 若 $k_s \equiv 1, 4 \pmod{6}$, 则 $\varphi_7(SL(n)) = \varphi_7(p_s^{k_s}) = \frac{\varphi(p_s^{k_s}) - 1}{7} = \frac{p_s^{k_s-1} (p_s - 1) - 1}{7}$ 。如果有 $Z(n) = \varphi_7(SL(n))$ 成立, 则根据 $Z(n)$ 的定义及整除的性质, 可知 $p_s^{k_s} \mid (p_s^{k_s-1} (p_s - 1) - 1)(p_s^{k_s-1} (p_s - 1) + 6)$ 成立。显然有 $p_s^{k_s} \mid (p_s^{k_s-1} (p_s - 1) - 1)$ 或者 $p_s^{k_s} \mid (p_s^{k_s-1} (p_s - 1) + 6)$ 成立。而上述两式均不可能成立。

(ii) 若 $k_s \equiv 2, 5 \pmod{6}$ 或者 $k_s \equiv 3, 6 \pmod{6}$, 这两种情形的讨论和(i)相似。

(4°) 若 $p_s \equiv 3 \pmod{7}$, 分 3 种情况进行讨论。

(i) 若 $k_s \equiv 1, 4 \pmod{6}$, 则根据推论 2 $\varphi_7(SL(n)) = \varphi_7(p_s^{k_s}) = \frac{\varphi(p_s^{k_s}) + 2\delta(1,4)}{7}$ 。先看 $k_s \equiv 1 \pmod{6}$, 且 $p_s = 3$ 的情形, 若 $k_s = 1$, 则 $\varphi_7(SL(n)) = \varphi_7(3) = 0$, 而 $Z(n) \neq 0$, 此时方程无解。若 $p_s = 3$, 且 $k_s \neq 1$ 的情形, 此时 $\varphi_7(SL(n)) = \varphi_7(3^{k_s}) = \frac{\varphi(3^{k_s}) - 2}{7} = \frac{2 \cdot 3^{k_s-1} - 2}{7}$ 。如果有 $Z(n) = \varphi_7(SL(n))$ 成立, 则根据 $Z(n)$ 的定义, 成立

$$2^k p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_s^{k_s} \mid \frac{\left(\frac{2 \cdot 3^{k_s-1} - 2}{7}\right) \left(\frac{2 \cdot 3^{k_s-1} - 2}{7} + 1\right)}{2}$$

故有 $3^{k_s} \mid (2 \cdot 3^{k_s-1} - 2)(2 \cdot 3^{k_s-1} + 1)$ 成立, 由此可知 $3^{k_s} \mid (2 \cdot 3^{k_s-1} - 2)$ 或者 $3^{k_s} \mid (2 \cdot 3^{k_s-1} + 1)$, 显然上述两式均不可能成立, 故此时方程无解。

其余情形, 即 $k_s \equiv 1 \pmod{6}$ $p_s \neq 3$ 和 $k_s \equiv 4 \pmod{6}$, 则

$\varphi_7(SL(n)) = \varphi_7(p_s^{k_s}) = \frac{p_s^{k_s-1}(p_s - 1) + 2\delta(1,4)}{7}$ 。如果有 $Z(n) = \varphi_7(SL(n))$ 成立, 则根据 $Z(n)$ 的定义及整除的性质, 可知, 有 $p_s^{k_s} \mid (p_s^{k_s-1}(p_s - 1) + 2\delta(1,4))$ 或者 $p_s^{k_s} \mid (p_s^{k_s-1}(p_s - 1) + 2\delta(1,4) + 7)$ 成立。此时上述两式均不可能成立, 由此便推出矛盾。

(ii) 若 $k_s \equiv 2, 5 \pmod{6}$, 则根据推论 2 知, $\varphi_7(SL(n)) = \varphi_7(p_s^{k_s}) = \frac{p_s^{k_s-1}(p_s - 1) + \delta(2,5)}{7}$ 。如果有 $Z(n) = \varphi_7(SL(n))$ 成立, 则根据 $Z(n)$ 的定义及整除的性质, 可知, 必定有 $p_s^{k_s} \mid (p_s^{k_s-1}(p_s - 1) + \delta(2,5))$ 或者 $p_s^{k_s} \mid (p_s^{k_s-1}(p_s - 1) + \delta(2,5) + 7)$ 成立, 显然这是一个矛盾。故此时方程无解。

(iii) 若 $k_s \equiv 3, 6 \pmod{6}$, 这种情形的讨论和(ii)相似。

(5°) 若 $p_s \equiv 4 \pmod{7}$, 分 3 种情况进行讨论。

(i) 若 $k_s \equiv 1, 4 \pmod{6}$, 则 $\varphi_7(SL(n)) = \varphi_7(p_s^{k_s}) = \frac{p_s^{k_s-1}(p_s - 1) - 3}{7}$ 。如果有 $Z(n) = \varphi_7(SL(n))$ 成立, 则根据 $Z(n)$ 的定义及整除性质, 可知 $p_s^{k_s} \mid (p_s^{k_s-1}(p_s - 1) - 3)(p_s^{k_s-1}(p_s - 1) + 4)$ 成立, 显然有 $p_s^{k_s} \mid (p_s^{k_s-1}(p_s - 1) - 3)$ 或者 $p_s^{k_s} \mid (p_s^{k_s-1}(p_s - 1) + 4)$ 成立。而上述两式均不可能成立, 故此时方程无解。

(ii) 如果 $k_s \equiv 2, 5 \pmod{6}$ 或者 $k_s \equiv 3, 6 \pmod{6}$, 这两种情形的讨论和(i)相似。

(6°) 若 $p_s \equiv 5 \pmod{7}$, 从推论 2 可以看出, 这种情形和(4°)中的讨论是一样的, 在此不再赘述。

(7°) 若 $p_s \equiv 6 \pmod{7}$, 分 2 种情况进行讨论。

(i) 若 $k_s \equiv 1, 3, 5 \pmod{6}$, 则 $\varphi_7(SL(n)) = \varphi_7(p_s^{k_s}) = \frac{p_s^{k_s-1}(p_s - 1) - 5}{7}$ 如果有 $Z(n) = \varphi_7(SL(n))$ 成立, 则根据 $Z(n)$ 的定义及整除的性质, 有 $p_s^{k_s} \mid (p_s^{k_s-1}(p_s - 1) - 5)$ 或者 $p_s^{k_s} \mid (p_s^{k_s-1}(p_s - 1) + 2)$ 成立。而上述两式均不可能成立, 故此时方程无解。

(ii) 若 $k_s \equiv 2, 4, 6 \pmod{6}$, 这种情形的讨论和(i)是相似的。

由此便完成了定理 4 的证明。

4. 结语

本文主要研究数论函数方程 $Z(n) = \varphi_7(SL(n))$ 的可解性。为此, 先给出广义欧拉函数 $\varphi_7(n)$ 的表达式。由此, 给出 $\varphi_7(p^\beta)$ 的表达式, 其中 p 是素数, 且 $\beta \in \mathbb{Z}^+$ 。最后, 讨论该方程的可解性, 我们证明了其无正整数解。在此基础上, 可进一步讨论数论函数方程 $Z(n) = \varphi_p(SL(n))$ 的可解性, 其中 p 是任意

的奇素数。

参考文献

- [1] Lehmer, E. (1938) On Congruences Involving Bernoulli Numbers and the Quotients of Fermat and Wilson. *The Annals of Mathematics*, **39**, 350-360. <https://doi.org/10.2307/1968791>
- [2] Ribenboim, P. (1979) 13 Lectures on Fermat's Last Theorem. Springer-Verlag.
- [3] Cai, T. (2002) A Congruence Involving the Quotients of Euler and Its Applications (I). *Acta Arithmetica*, **103**, 313-320.
- [4] Cai, T.X., Fu, X.D. and Zhou, X. (2007) A Congruence Involving the Quotients of Euler and Its Applications (II). *Acta Arithmetica*, **130**, 203-214.
- [5] Cai, T.X., Shen, Z.Y. and Hu, M.J. (2013) On the Parity of the Generalized Euler Function. *Advances in Mathematics (China)*, **42**, 505-510.
- [6] Shen, Z.Y., Cai, T.X. and Hu, M.J. (2016) On the Parity of the Generalized Euler function (II). *Advances in Mathematics (China)*, **45**, 509-519.
- [7] Zhu, C. and Liao, Q.Y. (2022) A Recursion Formula for the Generalized Euler Function $\varphi_e(n)$. <https://doi.org/10.48550/arXiv.2105.10870>
- [8] 贺艳峰, 李颢, 韩帆, 薛媛媛. 数论函数方程 $Z(n^2) = \varphi_e(SL(n^2))$ 的可解性研究[J]. 湖北大学学报(自然科学版), 2023: 1-8. <http://kns.cnki.net/kcms/detail/42.1212.N.20231018.1016.004.html>, 2024-03-31.
- [9] 王慧莉, 廖群英, 任磊. 方程 $S(SL(n)) = \varphi_e(n)$ ($e = 3, 4, 6$) 的可解性[J]. 四川师范大学学报(自然科学版), 2022, 45(5): 595-604.
- [10] 姜莲霞, 张四保. 有关广义欧拉函数 $\varphi_3(n)$ 的一方程的解[J]. 首都师范大学学报(自然科学版), 2020, 41(6): 1-5.
- [11] 张四保. 数论函数方程 $\varphi_2(n) = S(SL(n^k))$ 的可解性[J]. 西南大学学报(自然科学版), 2020, 42(4): 65-69.
- [12] 朱杰, 廖群英. 方程 $Z(n) = \varphi_e(SL(n))$ 的可解性[J]. 数学进展, 2019, 48(5): 541-554.