

文章编号: 0583-1431(2019)02-0233-14

文献标识码: A

一类新的广义割圆序列的线性复杂度 及其自相关值

刘华宁 陈晓林

西北大学数学学院 西安 710127

E-mail: hnliu@nwu.edu.cn; xlchen@stumail.nwu.edu.cn

摘要 最近, 丁存生基于新的割圆类 (V_0, V_1) 构造了循环码并研究了其性质. 本文利用割圆类 (V_0, V_1) 构造了周期为 pq 的 2 阶二元序列, 并计算了其自相关值、线性复杂度和极小多项式.

关键词 流密码; 广义割圆类; 广义割圆序列; 自相关值; 线性复杂度

MR(2010) 主题分类 94A55, 94A60, 11K45

中图分类 O156.4

Autocorrelation Values and Linear Complexity of New Generalized Cyclotomic Sequences

Hua Ning LIU Xiao Lin CHEN

School of Mathematics, Northwest University, Xi'an 710127, P. R. China
E-mail: hnliu@nwu.edu.cn; xlchen@stumail.nwu.edu.cn

Abstract Recently Ding has constructed certain cyclic codes by using new cyclotomy (V_0, V_1) and studied the properties. In this paper we construct new binary sequences of order two and length pq by using the cyclotomy (V_0, V_1) , and calculate the autocorrelation values, linear complexity and minimal polynomials.

Keywords stream cipher; generalized cyclotomy; generalized cyclotomic sequence; autocorrelation value; linear complexity

MR(2010) Subject Classification 94A55, 94A60, 11K45

Chinese Library Classification O156.4

1 引言

伪随机序列在数字模拟、软件测试、雷达系统、扩频通信系统、测距系统、CDMA、全球定位系统、信道编码、码分多址系统、流密码等领域中有着重要的应用, 因此得到了广泛深入的研究.

收稿日期: 2018-04-15; 接受日期: 2018-06-26

基金项目: 国家自然科学基金资助项目 (11571277); 陕西省工业科技攻关项目 (2016GY-077, 2016GY-080)

究. 设 \mathbb{F}_l 是一个 l 元有限域, \mathbb{F}_l 上的序列 $s^\infty = (s_0, s_1, \dots)$ 的周期为 N . 序列 s^∞ 的周期自相关值 $C_s(w)$ 定义为

$$C_s(w) = \sum_{i=0}^{N-1} (-1)^{s_i+w+s_i},$$

其中 $1 \leq w \leq N - 1$. 序列 s^∞ 的线性复杂度 $L(s^\infty)$ 是生成 s^∞ 的最短线性反馈移位寄存器的级数, 即满足

$$s_g = c_1 s_{g-1} + c_2 s_{g-2} + \cdots + c_L s_{g-L}, \quad g \geq L$$

的最小非负整数 L , 其中常数 $c_1, \dots, c_L \in \mathbb{F}_2$. 根据 Berlekamp–Massey 算法, 如果 $L(s^\infty) > \frac{N}{2}$, 则认为序列 s^∞ 具有“好”的线性复杂度.

定义

$$s(x) = s_0 + s_1 x + \cdots + s_{N-1} x^{N-1}.$$

序列 s^∞ 的极小多项式定义为

$$m(x) = \frac{x^N - 1}{\gcd(x^N - 1, s(x))},$$

此时序列 s^∞ 的线性复杂度满足

$$L(s^\infty) = N - \deg(\gcd(x^N - 1, s(x))).$$

设 $m = \text{ord}_N(2)$, α 是有限域 \mathbb{F}_{2^m} 的一个 N 次本原单位根. 根据 Blahut 定理可得

$$L(s^\infty) = N - |\{t : s(\alpha^t) = 0, 0 \leq t < N\}|.$$

伪随机序列的构造和随机性分析是密码学领域的核心问题. 有限域 \mathbb{F}_2 上的伪随机序列的随机性研究在加密应用中占有十分重要的地位, 自相关值和线性复杂度是测量伪随机序列的性质的两个重要指标. 构造伪随机序列的一个重要方法, 是基于对模 N 剩余类环分割得到的割圆类. 当 N 为素数时, 其割圆类称为经典割圆类; 当 N 为合数时, 其割圆类称为广义割圆类. 相应地, 基于经典割圆类构造的序列称为经典割圆序列; 基于广义割圆类构造的序列称为广义割圆序列. Whiteman [11] 为了寻找剩余差集, 构造了一类关于模 pq 的广义割圆类. 丁存生和 Helleseth [6] 研究了一类新的关于 $p_1^{e_1} p_2^{e_2} \cdots p_t^{e_t}$ 的广义割圆类. 学者们基于上述两种广义割圆类构造了一些广义割圆序列.

本文假设 $N = pq$, 其中 p, q 是两个不同的素数. 根据中国剩余定理, 存在模 p 和 q 公共原根. 设 g 是模 p 和 q 的一个公共原根, 整数 x 满足

$$x \equiv g \pmod{p}, \quad x \equiv 1 \pmod{q}.$$

设 $d = \gcd(p-1, q-1)$, $e = (p-1)(q-1)/d$. 根据文 [11], d 阶 Whiteman 广义割圆类的定义为

$$D_i = \{g^s x^i : s = 0, 1, \dots, e-1\}, \quad i = 0, 1, \dots, d-1.$$

易证 $\mathbb{Z}_{pq}^* = \bigcup_{i=0}^{d-1} D_i$, 且当 $i \neq j$ 时, 有 $D_i \cap D_j = \emptyset$. 定义

$$P = \{p, 2p, \dots, (q-1)p\}, \quad Q = \{q, 2q, \dots, (p-1)q\}, \quad Q_0 = Q \cup \{0\},$$

可得

$$\mathbb{Z}_{pq} = P \cup Q_0 \bigcup_{i=0}^{d-1} D_i.$$

命题 1.1^[3] 设 $d = \gcd(p-1, q-1) = 2$, D_0 和 D_1 为 2 阶割圆类. 定义

$$C_0 = \{0\} \cup Q \cup D_0, \quad C_1 = P \cup D_1.$$

关于模 pq 的 2 阶二元广义割圆序列 s^∞ 定义如下

$$s_i = \begin{cases} 0, & \text{如果 } (i \bmod pq) \in C_0, \\ 1, & \text{如果 } (i \bmod pq) \in C_1. \end{cases}$$

设 $m = \text{ord}_{pq}(2)$, α 是有限域 \mathbb{F}_{2^m} 的一个 pq 次本原单位根. 定义 $d_i(x) = \prod_{j \in D_i} (x - \alpha^j)$, $i = 0, 1$.

(I) 如果 $p \equiv 1 \pmod{8}$, $q \equiv 3 \pmod{8}$ 或者 $p \equiv -3 \pmod{8}$, $q \equiv -1 \pmod{8}$, 则有

$$L(s^\infty) = pq - 1, \quad m(x) = \frac{x^{pq} - 1}{x - 1}.$$

(II) 如果 $p \equiv -1 \pmod{8}$, $q \equiv 3 \pmod{8}$ 或者 $p \equiv 3 \pmod{8}$, $q \equiv -1 \pmod{8}$, 则有

$$L(s^\infty) = (p-1)q, \quad m(x) = \frac{x^{pq} - 1}{x^q - 1}.$$

(III) 如果 $p \equiv -1 \pmod{8}$, $q \equiv -3 \pmod{8}$ 或者 $p \equiv 3 \pmod{8}$, $q \equiv 1 \pmod{8}$, 则有

$$L(s^\infty) = pq - p - q + 1, \quad m(x) = \frac{(x^{pq} - 1)(x - 1)}{(x^p - 1)(x^q - 1)}.$$

(IV) 如果 $p \equiv 1 \pmod{8}$, $q \equiv -1 \pmod{8}$ 或者 $p \equiv -3 \pmod{8}$, $q \equiv 3 \pmod{8}$, 则有

$$L(s^\infty) = \frac{pq + p + q - 3}{2}, \quad m(x) = \frac{x^{pq} - 1}{(x - 1)d_0(x)}.$$

(V) 如果 $p \equiv -1 \pmod{8}$, $q \equiv 1 \pmod{8}$ 或者 $p \equiv 3 \pmod{8}$, $q \equiv -3 \pmod{8}$, 则有

$$L(s^\infty) = \frac{(p-1)(q-1)}{2}, \quad m(x) = d_1(x).$$

(VI) 如果 $p \equiv -1 \pmod{8}$, $q \equiv 1 \pmod{8}$ 或者 $p \equiv 3 \pmod{8}$, $q \equiv 3 \pmod{8}$, 则有

$$L(s^\infty) = \frac{(p-1)(q+1)}{2}, \quad m(x) = \frac{(x^p - 1)d_1(x)}{x - 1}.$$

命题 1.2^[4] 设 $d = \gcd(p-1, q-1) = 2$. 定义

$$C_0 = \{0\} \cup Q \cup D_0, \quad C_1 = P \cup D_1.$$

关于模 pq 的二元广义割圆序列 s^∞ 定义为

$$s_i = \begin{cases} 0, & \text{如果 } (i \bmod N) \in C_0, \\ 1, & \text{如果 } (i \bmod N) \in C_1. \end{cases}$$

(I) 设 $\frac{(p-1)(q-1)}{4}$ 是偶数, 则有

$$C_s(w) = \begin{cases} q - p - 3, & \text{如果 } w \in P, \\ p + 1 - q, & \text{如果 } w \in Q, \\ -1, & \text{如果 } w \in \mathbb{Z}_N^*. \end{cases}$$

(II) 设 $\frac{(p-1)(q-1)}{4}$ 是奇数, 则有

$$C_s(w) = \begin{cases} q-p-3, & \text{如果 } w \in P, \\ p+1-q, & \text{如果 } w \in Q, \\ -3, & \text{如果 } w \in D_0, \\ 1, & \text{如果 } w \in D_1. \end{cases}$$

命题 1.3 ^[12] 设 $d = \gcd(p-1, q-1) = 2^k$. 定义

$$C_0 = \{0\} \cup Q \cup \left(\bigcup_{i=0}^{2^{k-1}-1} D_i \right), \quad C_1 = P \cup \left(\bigcup_{i=2^{k-1}}^{2^k-1} D_i \right).$$

关于模 pq 的 2^k 阶二元广义割圆序列 s^∞ 定义如下

$$s_i = \begin{cases} 0, & \text{如果 } (i \bmod pq) \in C_1, \\ 1, & \text{如果 } (i \bmod pq) \in C_0. \end{cases}$$

设 $m = \text{ord}_{pq}(2)$, α 是有限域 \mathbb{F}_{2^m} 的一个 pq 次本原单位根. 定义

$$S_i(x) = \sum_{j \in P \cup (\bigcup_{t=2^{k-1}+i}^{2^k-1} D_t)} x^j, \quad i = 0, 1, \dots, 2^k-1,$$

以及

$$\wedge = \{i_j : S_{ij}(\alpha) = 0, j = 0, 1, \dots, 2^{k-1}-1\}.$$

(I) 设 $g^s \not\equiv 2 \pmod{pq}$ 对所有 s 均成立, 则有

$$L(s^\infty) = (p-1)q, \quad m(x) = \frac{x^{pq}-1}{x^q-1}.$$

(II) 如果存在 s 满足 $g^s \equiv 2 \pmod{pq}$, 则有

$$L(s^\infty) = \frac{(q-1)(p+1)}{2}, \quad m(x) = \frac{x^{pq}-1}{(x^p-1) \prod_{i \in \wedge} d_i(x)},$$

其中 $d_i(x) = \prod_{j \in D_i} (x - \alpha^j)$.

命题 1.4 ^[8] 设 $d = \gcd(p-1, q-1) = 4$. 定义

$$C_0 = \{0\} \cup Q \cup D_0, \quad C_1 = P \cup D_1 \cup D_2 \cup D_3.$$

关于模 pq 的二元广义割圆序列 s^∞ 定义如下

$$s_i = \begin{cases} 0, & \text{如果 } (i \bmod N) \in C_0, \\ 1, & \text{如果 } (i \bmod N) \in C_1. \end{cases}$$

(I) 设 $\frac{(p-1)(q-1)}{16}$ 是偶数, 则有

$$C_s(w) = \begin{cases} pq, & \text{如果 } w = 0, \\ \frac{pq-9p+3q-7}{4}, & \text{如果 } w \in P, \\ \frac{pq+3p-q+1}{4}, & \text{如果 } w \in Q, \\ \frac{2a+pq-6p+2q-7}{4}, & \text{如果 } w \in D_1 \cup D_3, \\ \frac{-2a+pq-6p+2q-3}{4}, & \text{如果 } w \in D_0 \cup D_2, \end{cases}$$

其中整数 a 满足 $a \equiv 1 \pmod{4}$, $pq = a^2 + 4b^2$, $b \in \mathbb{Z}$.

(II) 设 $\frac{(p-1)(q-1)}{16}$ 是奇数, 则有

$$C_s(w) = \begin{cases} pq, & \text{如果 } w = 0, \\ \frac{pq - 9p + 3q - 7}{4}, & \text{如果 } w \in P, \\ \frac{pq + 3p - q + 1}{4}, & \text{如果 } w \in Q, \\ \frac{6a + pq - 6p + 2q + 1}{4}, & \text{如果 } w \in D_0, \\ \frac{-2(a - 4b) + pq - 6p + 2q - 7}{4}, & \text{如果 } w \in D_1, \\ \frac{-2a + pq - 6p + 2q - 7}{4}, & \text{如果 } w \in D_2, \\ \frac{-2(a + 4b) + pq - 6p + 2q - 7}{4}, & \text{如果 } w \in D_3, \end{cases}$$

其中整数 a, b 满足 $pq = a^2 + 4b^2$ 且 $a \equiv 1 \pmod{4}$.

对于 $d = \gcd(p-1, q-1) = 2$, 定义

$$V_0 = \{g^s x^l : 0 \leq s \leq e-1, 0 \leq l \leq d-1, 2 \mid s+l\},$$

$$V_1 = \{g^s x^l : 0 \leq s \leq e-1, 0 \leq l \leq d-1, 2 \nmid s+l\}.$$

显然, V_0 和 V_1 构成了 \mathbb{Z}_N^* 的一个分割, 且 $V_1 = gV_0$. 丁存生^[5] 基于新的割圆类 (V_0, V_1) 构造了循环码并研究了其性质.

本文基于割圆类 (V_0, V_1) 构造了新的二元序列, 并计算了其自相关值和线性复杂度.

定理 1.5 设 $d = \gcd(p-1, q-1) = 2$. 定义

$$C_0 = \{0\} \cup Q \cup V_0, \quad C_1 = P \cup V_1.$$

关于模 pq 的 2 阶二元广义割圆序列 s^∞ 定义为

$$s_i = \begin{cases} 0, & \text{如果 } (i \bmod pq) \in C_0, \\ 1, & \text{如果 } (i \bmod pq) \in C_1, \end{cases} \quad (1.1)$$

则有

$$C_s(w) = \begin{cases} pq - 2p - 2, & \text{如果 } w \in P, \\ 1 + p - q - (q-1) \left(\frac{w}{p}\right) ((-1)^{\frac{p-1}{2}} + 1), & \text{如果 } w \in Q, \\ -q - (q-2) \left(\frac{w}{p}\right) ((-1)^{\frac{p-1}{2}} + 1), & \text{如果 } w \in \mathbb{Z}_N^*, \end{cases} \quad (1.2)$$

其中 $(\frac{\cdot}{p})$ 表示模 p 的 Legendre 符号.

定理 1.6 设 $m = \text{ord}_{pq}(2)$ 且 α 是有限域 \mathbb{F}_{2^m} 的一个 pq 次本原单位根. 定义 $d_0(x) = \prod_{j \in V_0} (x - \alpha^j)$.

(I) 如果 $p \equiv 1 \pmod{8}$, 则有

$$L(s^\infty) = \frac{pq + q - p - 1}{2}, \quad m(x) = \frac{x^{pq} - 1}{(x^p - 1)d_0(x)}.$$

(II) 如果 $p \equiv -1 \pmod{8}$, 则有

$$L(s^\infty) = \frac{pq - p - q + 1}{2}, \quad m(x) = \frac{(x^{pq} - 1)(x - 1)}{(x^p - 1)(x^q - 1)d_0(x)}.$$

(III) 如果 $p \equiv 3 \pmod{8}$, 则有

$$L(s^\infty) = pq - p - q + 1, \quad m(x) = \frac{(x^{pq} - 1)(x - 1)}{(x^p - 1)(x^q - 1)}.$$

(IV) 如果 $p \equiv -3 \pmod{8}$, 则有

$$L(s^\infty) = pq - p, \quad m(x) = \frac{x^{pq} - 1}{x^p - 1}.$$

2 V_0 和 V_1 的性质

由 V_0 和 V_1 的定义可知, V_0 和 V_1 构成了 \mathbb{Z}_N^* 的一个分割, 且 $V_1 = gV_0$. 为了进一步研究 V_0 和 V_1 的性质, 我们需要下面的引理.

引理 2.1 设 $m_1 > 0, m_2 > 0, a_1, a_2$ 是整数. 同余方程组

$$y \equiv a_1 \pmod{m_1}, \quad y \equiv a_2 \pmod{m_2}$$

有解当且仅当

$$\gcd(m_1, m_2) \mid a_1 - a_2.$$

而且当上述条件成立时, 同余方程组在模 $[m_1, m_2]$ 下只有一个解.

证明 参阅文献 [7]. 证毕.

引理 2.2 对于 $t \in \mathbb{Z}_N^*$, 有

$$tV_0 = V_0, \quad tV_1 = V_1, \quad t \in V_0,$$

$$tV_0 = V_1, \quad tV_1 = V_0, \quad t \in V_1.$$

证明 对于 $t \in V_0$, 记 $t = g^{s_t} x^{l_t}$, 其中 $0 \leq s_t \leq e - 1, 0 \leq l_t \leq 1$ 且 $2 \mid s_t + l_t$, 则有

$$\begin{aligned} tV_0 &= g^{s_t} x^{l_t} \{g^{s_1} x^{l_1} : 0 \leq s_1 \leq e - 1, 0 \leq l_1 \leq 1, 2 \mid s_1 + l_1\} \\ &= \{g^{s_1+s_t} x^{l_1+l_t} : 0 \leq s_1 \leq e - 1, 0 \leq l_1 \leq 1, 2 \mid s_1 + l_1\} \\ &= \{g^s x^l : 0 \leq s \leq e - 1, 0 \leq l \leq 1, 2 \mid s + l\} = V_0. \end{aligned}$$

注意到 $V_1 = gV_0$, 可得

$$tV_1 = tgV_0 = gtV_0 = gV_0 = V_1.$$

对于 $t \in V_1$, 运用类似的方法可得 $tV_0 = V_1$ 和 $tV_1 = V_0$. 证毕.

引理 2.3 $2 \in V_0$ 当且仅当 $p \equiv \pm 1 \pmod{8}$, $2 \in V_1$ 当且仅当 $p \equiv \pm 3 \pmod{8}$.

证明 以下只证明 $2 \in V_0$ 当且仅当 $p \equiv \pm 1 \pmod{8}$.

设

$$2 \in V_0 = \left\{ g^{2s} : 0 \leq s \leq \frac{e}{2} - 1 \right\} \cup \left\{ g^{2s+1} x : 0 \leq s \leq \frac{e}{2} - 1 \right\}.$$

如果 $2 \in \{g^{2s} : 0 \leq s \leq \frac{e}{2} - 1\}$, 则有 s_0 使得 $2 \equiv g^{2s_0} \pmod{p}$ 且 $2 \equiv g^{2s_0} \pmod{q}$ 成立. 由此推出 2 是模 p 和模 q 的二次剩余. 因此

$$p \equiv \pm 1 \pmod{8}, \quad q \equiv \pm 1 \pmod{8}.$$

如果 $2 \in \{g^{2s+1}x : 0 \leq s \leq \frac{e}{2} - 1\}$, 则有 s_0 使得 $2 \equiv g^{2s_0+2} \pmod{p}$ 且 $2 \equiv g^{2s_0+1} \pmod{q}$ 成立. 因此 2 是模 p 的二次剩余, 且是模 q 的二次非剩余. 故 $p \equiv \pm 1 \pmod{8}$, $q \equiv \pm 3 \pmod{8}$. 这就证明了必要性.

另一方面, 注意到 g 是 p 和 q 的一个公共原根, 则有

$$2 \equiv g^{s_1} \pmod{p}, \quad 2 \equiv g^{s_2} \pmod{q}, \quad 0 \leq s_1 \leq p-2, \quad 0 \leq s_2 \leq q-2.$$

如果 $p \equiv \pm 1 \pmod{8}$ 且 $q \equiv \pm 1 \pmod{8}$, 则 $2 | s_1, 2 | s_2$, 且 $2 | s_1 - s_2$. 由引理 2.1 存在整数 $0 \leq s \leq e-1$ 满足

$$s \equiv s_1 \pmod{p-1}, \quad s \equiv s_2 \pmod{q-1}.$$

因此 $2 \equiv g^s \pmod{pq}$ 且 $2 | s$. 由此推出 $2 \in V_0$.

如果 $p \equiv \pm 1 \pmod{8}$, $q \equiv \pm 3 \pmod{8}$, 则 $2 | s_1, 2 \nmid s_2$, 且 $2 | s_1 - s_2 - 1$. 由引理 2.1 存在整数 $0 \leq s \leq e-1$ 满足

$$s \equiv s_1 - 1 \pmod{p-1}, \quad s \equiv s_2 \pmod{q-1}.$$

由此推出 $2 \equiv g^s x \pmod{pq}$ 且 $2 \nmid s$. 因此 $2 \in V_0$. 这就证明了充分性.

3 自相关值

为了证明定理 1.5, 需要下述关于特征和的引理.

引理 3.1 设 r 是整数, 则有

$$\sum_{j=0}^{p-1} \left(\frac{j(j+r)}{p} \right) = \begin{cases} p-1, & p \mid r, \\ -1, & p \nmid r, \end{cases}$$

其中 $\left(\frac{\cdot}{p} \right)$ 表示模 p 的 Legendre 符号.

证明 设 $p \mid r$. 易证

$$\sum_{j=0}^{p-1} \left(\frac{j(j+r)}{p} \right) = \sum_{j=0}^{p-1} \left(\frac{j^2}{p} \right) = p-1.$$

而对于 $p \nmid r$ 可得

$$\begin{aligned} \sum_{j=0}^{p-1} \left(\frac{j(j+r)}{p} \right) &= \sum_{j=0}^{p-1} \left(\frac{jr(jr+r)}{p} \right) = \sum_{j=0}^{p-1} \left(\frac{j(j+1)}{p} \right) = \sum_{j=1}^{p-2} \left(\frac{j(j+1)}{p} \right) \\ &= \sum_{j=1}^{p-2} \left(\frac{j^{-1}+1}{p} \right) = \sum_{j=1}^{p-1} \left(\frac{j^{-1}+1}{p} \right) = \sum_{j=1}^{p-1} \left(\frac{j+1}{p} \right) = \sum_{j=2}^{p-1} \left(\frac{j}{p} \right) = -1. \end{aligned}$$

证毕.

引理 3.2 设 $1 \leq w \leq N-1$, 则有

$$\sum_{\substack{i=0 \\ \gcd(i,pq)=1 \\ \gcd(i+w,pq)=1}}^{N-1} \left(\frac{i(i+w)}{p} \right) = \begin{cases} (q-2)(p-1), & w \in P, \\ 1-q, & w \in Q, \\ 2-q, & w \in \mathbb{Z}_N^*, \end{cases}$$

$$\sum_{\substack{i=0 \\ \gcd(i,pq)=1 \\ p|i+w}}^{N-1} \left(\frac{i}{p} \right) = \begin{cases} 0, & w \in P, \\ (q-1) \left(\frac{-w}{p} \right), & w \in Q, \\ (q-2) \left(\frac{-w}{p} \right), & w \in \mathbb{Z}_N^*, \end{cases}$$

$$\sum_{\substack{i=1 \\ p|i \\ \gcd(i+w,pq)=1}}^{N-1} \left(\frac{i+w}{p} \right) = \begin{cases} 0, & w \in P, \\ (q-1) \left(\frac{w}{p} \right), & w \in Q, \\ (q-2) \left(\frac{w}{p} \right), & w \in \mathbb{Z}_N^*, \end{cases}$$

$$\sum_{\substack{i=0 \\ \gcd(i,pq)=1 \\ q|i+w}}^{N-1} \left(\frac{i}{p} \right) = 0, \quad \sum_{\substack{i=0 \\ q|i \\ \gcd(i+w,pq)=1}}^{N-1} \left(\frac{i+w}{p} \right) = 0.$$

证明 我们仅证明第一个等式, 因为运用相似的方法可得其它等式.

易证

$$\begin{aligned} \sum_{\substack{i=0 \\ \gcd(i,pq)=1 \\ \gcd(i+w,pq)=1}}^{N-1} \left(\frac{i(i+w)}{p} \right) &= \sum_{\substack{i=0 \\ \gcd(i,q)=1 \\ \gcd(i+w,q)=1}}^{N-1} \left(\frac{i(i+w)}{p} \right) \\ &= \sum_{i=0}^{N-1} \left(\frac{i(i+w)}{p} \right) - \sum_{\substack{i=0 \\ q|i+w}}^{N-1} \left(\frac{i(i+w)}{p} \right) - \sum_{\substack{i=0 \\ q|i}}^{N-1} \left(\frac{i(i+w)}{p} \right) + \sum_{\substack{i=0 \\ q|i+w}}^{N-1} \left(\frac{i(i+w)}{p} \right). \end{aligned}$$

由引理 3.1 可得

$$\begin{aligned} \sum_{i=0}^{N-1} \left(\frac{i(i+w)}{p} \right) &= \sum_{n=0}^{q-1} \sum_{j=0}^{p-1} \left(\frac{(j+np)(j+np+w)}{p} \right) = q \sum_{j=0}^{p-1} \left(\frac{j(j+w)}{p} \right) \\ &= \begin{cases} q(p-1), & w \in P, \\ -q, & w \notin P, \end{cases} \\ \sum_{\substack{i=0 \\ q|i+w}}^{N-1} \left(\frac{i(i+w)}{p} \right) &= \sum_{j=0}^{p-1} \left(\frac{(qj-w)qj}{p} \right) = \sum_{j=0}^{p-1} \left(\frac{j(j-w)}{p} \right) = \begin{cases} p-1, & w \in P, \\ -1, & w \notin P, \end{cases} \\ \sum_{\substack{i=0 \\ q|i}}^{N-1} \left(\frac{i(i+w)}{p} \right) &= \sum_{j=0}^{p-1} \left(\frac{qj(qj+w)}{p} \right) = \sum_{j=0}^{p-1} \left(\frac{j(j+w)}{p} \right) = \begin{cases} p-1, & w \in P, \\ -1, & w \notin P, \end{cases} \end{aligned}$$

以及

$$\begin{aligned} \sum_{\substack{i=0 \\ q|i \\ q|i+w}}^{N-1} \left(\frac{i(i+w)}{p} \right) &= \begin{cases} \sum_{i=0}^{N-1} \left(\frac{i(i+w)}{p} \right), & w \in Q, \\ 0, & w \notin Q, \end{cases} \\ &= \begin{cases} -1, & w \in Q, \\ 0, & w \notin Q. \end{cases} \end{aligned}$$

因此

$$\sum_{\substack{i=0 \\ \gcd(i,pq)=1 \\ \gcd(i+w,pq)=1}}^{N-1} \left(\frac{i(i+w)}{p} \right) = \begin{cases} (q-2)(p-1), & w \in P, \\ 1-q, & w \in Q, \\ 2-q, & w \in \mathbb{Z}_N^*. \end{cases}$$

证毕.

类似地, 可得如下结果.

引理 3.3 设 $1 \leq w \leq N-1$, 则有

$$\begin{aligned} \sum_{\substack{i=0 \\ q|i \\ q|i+w}}^{N-1} 1 &= \begin{cases} p, & w \in Q, \\ 0, & w \notin Q, \end{cases} & \sum_{\substack{i=1 \\ p|i \\ q|i+w}}^{N-1} 1 &= \begin{cases} 0, & w \in Q, \\ 1, & w \notin Q, \end{cases} \\ \sum_{\substack{i=0 \\ q|i \\ p|i+w \\ pq|i+w}}^{N-1} 1 &= \begin{cases} 0, & w \in Q, \\ 1, & w \notin Q, \end{cases} & \sum_{\substack{i=1 \\ p|i \\ p|i+w \\ pq|i+w}}^{N-1} 1 &= \begin{cases} q-2, & w \in P, \\ 0, & w \notin P. \end{cases} \end{aligned}$$

现在证明定理 1.5. 设 $\gcd(n, N) = 1$. 由 V_0 的定义可得

$$\begin{aligned} n \in V_0 &\iff \text{存在 } 0 \leq s \leq e-1, 0 \leq l \leq 1, 2 \mid s+l \text{ 满足 } n \equiv g^s x^l \pmod{N} \\ &\iff \frac{1}{\phi(N)} \sum_{s=0}^{e-1} \sum_{\substack{l=0 \\ 2|s+l}}^1 \sum_{\chi \bmod N} \chi(n) \bar{\chi}(g^s x^l) = 1 \\ &\iff \frac{1}{\phi(N)} \sum_{s=0}^{\frac{e}{2}-1} \sum_{l=0}^1 \sum_{\chi \bmod N} \chi(n) \bar{\chi}(g^{2s+l} x^l) = 1. \end{aligned}$$

不难证明

$$\sum_{s=0}^{\frac{e}{2}-1} \bar{\chi}(g^{2s}) = \begin{cases} 0, & \text{如果 } \chi(g^2) \neq 1, \\ \frac{e}{2}, & \text{如果 } \chi(g^2) = 1. \end{cases}$$

因此

$$n \in V_0 \iff \frac{1}{4} \sum_{\substack{\chi \bmod N \\ \chi^2(g)=1}} \sum_{l=0}^1 \bar{\chi}(g^l x^l) \chi(n) = 1. \quad (3.1)$$

设 $\text{ind}_{g,p}(n)$ 表示以 g 为底的 n 对模 p 的指标, 满足 $n \equiv g^{\text{ind}_{g,p}(n)} \pmod{p}$, $0 \leq \text{ind}_{g,p}(n) \leq p-2$, 且 $\text{ind}_{g,q}(n)$ 表示以 g 为底的 n 对模 q 的指标, 满足 $n \equiv g^{\text{ind}_{g,q}(n)} \pmod{q}$, $0 \leq \text{ind}_{g,q}(n) \leq q-2$. 记 $\chi = \chi_1 \chi_2$, 其中 χ_1 是模 p 的一个特征, χ_2 是模 q 的一个特征. 设

$$\begin{aligned} \chi_1(n) &= \begin{cases} e \left(\frac{m_1 \text{ind}_{g,p}(n)}{p-1} \right), & \text{如果 } \gcd(n, p) = 1, \\ 0, & \text{如果 } \gcd(n, p) > 1, \end{cases} \\ \chi_2(n) &= \begin{cases} e \left(\frac{m_2 \text{ind}_{g,q}(n)}{q-1} \right), & \text{如果 } \gcd(n, q) = 1, \\ 0, & \text{如果 } \gcd(n, q) > 1, \end{cases} \end{aligned}$$

其中 $1 \leq m_1 \leq p-1$, $1 \leq m_2 \leq q-1$, 且 $e(y) = e^{2\pi i y}$, 则有

$$\begin{aligned} \chi^2(g) = 1 &\iff e\left(\frac{2m_1}{p-1}\right)e\left(\frac{2m_2}{q-1}\right) = 1 \\ &\iff e\left(\frac{2m_1(q-1) + 2m_2(p-1)}{(p-1)(q-1)}\right) = 1 \\ &\iff (p-1)(q-1) \mid 2m_1(q-1) + 2m_2(p-1) \\ &\iff \frac{(p-1)(q-1)}{4} \mid m_1 \frac{q-1}{2} + m_2 \frac{p-1}{2}. \end{aligned}$$

因此

$$\frac{p-1}{2} \mid m_1, \quad \frac{q-1}{2} \mid m_2.$$

记

$$m_1 = \frac{p-1}{2} \cdot n_1, \quad m_2 = \frac{q-1}{2} \cdot n_2,$$

则有

$$\begin{aligned} \chi_1(n) &= \begin{cases} e\left(\frac{n_1 \text{ind}_{g,p}(n)}{2}\right), & \text{如果 } \gcd(n,p) = 1, \\ 0, & \text{如果 } \gcd(n,p) > 1, \end{cases} \\ \chi_2(n) &= \begin{cases} e\left(\frac{n_2 \text{ind}_{g,q}(n)}{2}\right), & \text{如果 } \gcd(n,q) = 1, \\ 0, & \text{如果 } \gcd(n,q) > 1, \end{cases} \end{aligned}$$

其中 $1 \leq n_1 \leq 2$, $1 \leq n_2 \leq 2$. 因此

$$\begin{aligned} \sum_{l=0}^1 \bar{\chi}(g^l x^l) &= \sum_{l=0}^1 \bar{\chi}_1(g^{2l}) \bar{\chi}_2(g^l) = \sum_{l=0}^1 e\left(-\frac{ln_2}{2}\right) \\ &= \begin{cases} 2, & \text{如果 } 2 \mid n_2, \\ 0, & \text{如果 } 2 \nmid n_2. \end{cases} \\ &= \begin{cases} 2, & \text{如果 } \chi_2 = \chi_0, \\ 0, & \text{如果 } \chi_2 \neq \chi_0. \end{cases} \end{aligned} \tag{3.2}$$

结合 (3.1) 和 (3.2) 立即可得

$$n \in V_0 \iff \frac{1}{2} \sum_{\substack{\chi \pmod{p} \\ \chi^2 = \chi_0}} \chi(n) = 1 \iff \frac{1}{2} \left(1 + \left(\frac{n}{p}\right)\right) = 1, \tag{3.3}$$

其中 $(\frac{\cdot}{p})$ 表示模 p 的 Legendre 符号. 则对于

$$0 \leq n \leq N-1,$$

由 s^∞ 的定义可得

$$(-1)^{s_n} = \begin{cases} \left(\frac{n}{p}\right), & \gcd(n, pq) = 1, \\ 1, & q \mid n, \\ -1, & p \mid n, n > 0. \end{cases} \tag{3.4}$$

设 $1 \leq w \leq N - 1$, 有

$$\begin{aligned}
C_s(w) &= \sum_{i=0}^{N-1} (-1)^{s_i+w+s_i} \\
&= \sum_{\substack{i=0 \\ \gcd(i,pq)=1 \\ \gcd(i+w,pq)=1}}^{N-1} \left(\frac{i(i+w)}{p} \right) + \sum_{\substack{i=0 \\ \gcd(i,pq)=1 \\ q|i+w}}^{N-1} \left(\frac{i}{p} \right) - \sum_{\substack{i=0 \\ \gcd(i,pq)=1 \\ p|i+w \\ pq \nmid i+w}}^{N-1} \left(\frac{i}{p} \right) \\
&\quad + \sum_{\substack{i=0 \\ q|i \\ \gcd(i+w,pq)=1}}^{N-1} \left(\frac{i+w}{p} \right) + \sum_{\substack{i=0 \\ q|i \\ q|i+w}}^{N-1} 1 - \sum_{\substack{i=0 \\ q|i \\ p|i+w \\ pq \nmid i+w}}^{N-1} 1 \\
&\quad - \sum_{\substack{i=1 \\ p|i \\ \gcd(i+w,pq)=1}}^{N-1} \left(\frac{i+w}{p} \right) - \sum_{\substack{i=1 \\ p|i \\ q|i+w}}^{N-1} 1 + \sum_{\substack{i=1 \\ p|i \\ p|i+w \\ pq \nmid i+w}}^{N-1} 1,
\end{aligned} \tag{3.5}$$

则由引理 3.2 和 3.3 立即可得

$$C_s(w) = \begin{cases} pq - 2p - 2, & \text{如果 } w \in P, \\ 1 + p - q - (q-1) \left(\frac{w}{p} \right) ((-1)^{\frac{p-1}{2}} + 1), & \text{如果 } w \in Q, \\ -q - (q-2) \left(\frac{w}{p} \right) ((-1)^{\frac{p-1}{2}} + 1), & \text{如果 } w \in \mathbb{Z}_N^*. \end{cases}$$

这就证明了定理 1.5.

4 线性复杂度

设

$$s(x) = s_0 + s_1x + \cdots + s_{pq-1}x^{pq-1} = \sum_{i \in C_1} x^i, \tag{4.1}$$

且 α 是有限域 \mathbb{F}_{2^m} 的一个 pq 次本原单位根, 其中 $m = \text{ord}_{pq}(2)$. 根据 Blahut 定理, 序列 s^∞ 的线性复杂度为

$$L(s^\infty) = pq - |\{t : s(\alpha^t) = 0, 0 \leq t < pq\}|. \tag{4.2}$$

引理 4.1 设 $s(x), \alpha$ 定义如上, 则对于 $0 \leq t \leq N - 1$ 有

$$s(\alpha^t) = \begin{cases} s(\alpha), & \text{如果 } t \in V_0, \\ s(\alpha) + 1, & \text{如果 } t \in V_1, \\ 1 + \left(\frac{p-1}{2} \bmod 2 \right), & \text{如果 } t \in P, \\ 0, & \text{如果 } t \in \{0\} \cup Q. \end{cases}$$

证明 设 $t \in V_0$, 则由引理 2.2 可得

$$s(\alpha^t) = \sum_{i \in P} \alpha^{ti} + \sum_{i \in V_1} \alpha^{ti} = \sum_{j \in tP} \alpha^j + \sum_{j \in tV_1} \alpha^j = \sum_{i \in P} \alpha^i + \sum_{i \in V_1} \alpha^i = s(\alpha).$$

对于 $t \in V_1$, 注意到

$$\begin{aligned} 0 &= \alpha^{pq} - 1 = (\alpha - 1)(1 + \alpha + \cdots + \alpha^{pq-1}) \\ &= (\alpha - 1) \left(1 + \sum_{i \in V_0} \alpha^i + \sum_{i \in V_1} \alpha^i + \sum_{i \in P} \alpha^i + \sum_{i \in Q} \alpha^i \right), \end{aligned}$$

则由引理 2.2 可得

$$\begin{aligned} s(\alpha^t) &= \sum_{i \in P} \alpha^{ti} + \sum_{i \in V_1} \alpha^{ti} = \sum_{j \in tP} \alpha^j + \sum_{j \in tV_1} \alpha^j = \sum_{i \in P} \alpha^i + \sum_{i \in V_0} \alpha^i \\ &= \sum_{i \in P} \alpha^i + \sum_{i \in Q} \alpha^i + s(\alpha) + 1 = s(\alpha) + 1. \end{aligned}$$

设 $t \in P$. 由 x 和 V_1 的定义可得

$$\begin{aligned} V_1 \bmod q &= \{g^s x^l \bmod q : 0 \leq s \leq e-1, 0 \leq l \leq 1, 2 \nmid s+l\} \\ &= \left\{ g^{2s} x \bmod q : 0 \leq s \leq \frac{e}{2}-1 \right\} \cup \left\{ g^{2s+1} \bmod q : 0 \leq s \leq \frac{e}{2}-1 \right\} \\ &= \left\{ g^{2s} \bmod q : 0 \leq s \leq \frac{e}{2}-1 \right\} \cup \left\{ g^{2s+1} \bmod q : 0 \leq s \leq \frac{e}{2}-1 \right\} \\ &= \{g^s \bmod q : 0 \leq s \leq e-1\} = \{1, 2, \dots, q-1\}. \end{aligned}$$

当 s 取遍 $\{0, 1, \dots, e-1\}$, l 取遍 $\{0, 1\}$, 且 $2 \nmid s+l$ 时, $V_1 \bmod q$ 取集合 $\{1, 2, \dots, q-1\}$ 中每个元素 $\frac{p-1}{2}$ 次, 则有

$$\begin{aligned} s(\alpha^t) &= \sum_{i \in P} \alpha^{ti} + \sum_{i \in V_1} \alpha^{ti} = \sum_{i \in P} \alpha^i + \left(\frac{p-1}{2} \bmod 2 \right) \sum_{i \in P} \alpha^i \\ &= 1 + \left(\frac{p-1}{2} \bmod 2 \right). \end{aligned}$$

设 $t \in Q$. 由 x 和 V_1 的定义可得

$$\begin{aligned} V_1 \bmod p &= \{g^s x^l \bmod p : 0 \leq s \leq e-1, 0 \leq l \leq 1, 2 \nmid s+l\} \\ &= \left\{ g^{2s} x \bmod p : 0 \leq s \leq \frac{e}{2}-1 \right\} \cup \left\{ g^{2s+1} \bmod p : 0 \leq s \leq \frac{e}{2}-1 \right\} \\ &= \left\{ g^{2s+1} \bmod p : 0 \leq s \leq \frac{e}{2}-1 \right\} \\ &= \{g, g^3, \dots, g^{p-2}\}. \end{aligned}$$

当 s 取遍 $\{0, 1, \dots, e-1\}$, l 取遍 $\{0, 1\}$, 且 $2 \nmid s+l$ 时, $V_1 \bmod p$ 取集合 $\{g, g^3, \dots, g^{p-2}\}$ 中每个元素 $(q-1)$ 次, 则有

$$\begin{aligned} s(\alpha^t) &= \sum_{i \in P} \alpha^{ti} + \sum_{i \in V_1} \alpha^{ti} \\ &= ((q-1) \bmod 2) + ((q-1) \bmod 2) \times \sum_{i \in \{g, g^3, \dots, g^{p-2}\}} \alpha^{ti} = 0. \end{aligned}$$

此外

$$s(1) = \left(q - 1 + \frac{(p-1)(q-1)}{2} \right) \bmod 2 = 0.$$

这就证明了引理 4.1. 证毕.

引理 4.2 $2 \in V_0$ 当且仅当 $s(\alpha) \in \{0, 1\}$.

证明 注意到有限域 \mathbb{F}_{2^m} 的特征为 2, 因此 $s(\alpha)^2 = s(\alpha^2)$. 设 $2 \in V_0$, 则由引理 2.2 可得 $2V_i = V_i, i = 0, 1$. 因此

$$s(\alpha)^2 = s(\alpha^2) = \sum_{i \in P} \alpha^{2i} + \sum_{i \in V_1} \alpha^{2i} = \sum_{i \in P} \alpha^i + \sum_{i \in V_1} \alpha^i = s(\alpha).$$

由此可得 $s(\alpha) \in \{0, 1\}$.

设 $2 \in V_1$, 则由引理 4.1 可得

$$s(\alpha^2) = s(\alpha) + 1.$$

因此 $s(\alpha)^2 = s(\alpha) + 1$, 且 $s(\alpha) \notin \{0, 1\}$. 注意到 $2 \in V_0 \cup V_1$, 这就证明了引理 4.2. 证毕.

现在证明定理 1.6. 设 α 定义如上, 则 α^p 是 $x^q - 1$ 的一个 q 次本原单位根, α^q 是 $x^p - 1$ 的一个 p 次本原单位根. 可得

$$x^p - 1 = \prod_{i \in \{0\} \cup Q} (x - \alpha^i), \quad x^q - 1 = \prod_{i \in \{0\} \cup P} (x - \alpha^i).$$

设 $d_i(x) = \prod_{j \in V_i} (x - \alpha^j)$, $i = 0, 1$. 易证

$$x^N - 1 = (x - 1)(x - \alpha) \cdots (x - \alpha^{N-1}) = \frac{(x^p - 1)(x^q - 1)d_0(x)d_1(x)}{(x - 1)}.$$

情形 I 设 $p \equiv 1 \pmod{8}$. 由引理 2.3, 4.1, 4.2 以及选取合适的 α , 可得

$$s(\alpha^t) = \begin{cases} 1, & \text{如果 } t \in P \cup V_1, \\ 0, & \text{如果 } t \in \{0\} \cup Q \cup V_0. \end{cases}$$

由此可知

$$L(s^\infty) = pq - p - \frac{(p-1)(q-1)}{2} = \frac{pq + q - p - 1}{2}, \quad m(x) = \frac{x^{pq} - 1}{(x^p - 1)d_0(x)}.$$

情形 II 设 $p \equiv -1 \pmod{8}$. 由引理 2.3, 4.1, 4.2 以及选取合适的 α , 可得

$$s(\alpha^t) = \begin{cases} 1, & \text{如果 } t \in V_1, \\ 0, & \text{如果 } t \notin V_1. \end{cases}$$

由此可得

$$L(s^\infty) = \frac{(p-1)(q-1)}{2}, \quad m(x) = \frac{(x^{pq} - 1)(x - 1)}{(x^p - 1)(x^q - 1)d_0(x)}.$$

情形 III 设 $p \equiv 3 \pmod{8}$. 由引理 2.3, 4.1, 4.2 可得

$$s(\alpha^t) = \begin{cases} 0, & \text{如果 } t \in \{0\} \cup P \cup Q, \\ \neq 0, & \text{如果 } t \in V_0 \cup V_1. \end{cases}$$

因此

$$L(s^\infty) = pq - p - q + 1, \quad m(x) = \frac{(x^{pq} - 1)(x - 1)}{(x^p - 1)(x^q - 1)}.$$

情形 IV 设 $p \equiv -3 \pmod{8}$. 由引理 2.3, 4.1, 4.2 可得

$$s(\alpha^t) = \begin{cases} 0, & \text{如果 } t \in \{0\} \cup Q, \\ \neq 0, & \text{如果 } t \notin \{0\} \cup Q. \end{cases}$$

从而

$$L(s^\infty) = pq - p, \quad m(x) = \frac{x^{pq} - 1}{x^p - 1}.$$

这就证明了定理 1.6.

5 结论

本文基于丁存生在文 [5] 中提出的割圆类 (V_0, V_1) , 构造了新的周期为 pq 的 2 阶二元广义割圆序列 s^∞ , 并研究其性质: 自相关值、线性复杂度和极小多项式. 该序列在一个周期内取值为 0 的个数为 $\frac{pq+p-q+1}{2}$, 取值为 1 的个数为 $\frac{pq+q-p-1}{2}$. 定理 1.5 表明新序列 s^∞ 的自相关值是多值的. 定理 1.6 表明 s^∞ 的线性复杂度取值为 $(pq+q-p-1)/2, (p-1)(q-1)/2, pq-p-q+1, pq-p$, 这仅取决于 $p \pmod{8}$ 的值. 因此当 $p \equiv 1, \pm 3 \pmod{8}$ 且 $p < q$ 时, $L(s^\infty) > \frac{pq}{2}$, 序列 s^∞ 具有“好”的线性复杂度. 定理 1.6 也表明新序列 s^∞ 与文献 [3] 中广义割圆序列的线性复杂度在某些方面具有相似性, 但本文的条件更简单.

参 考 文 献

- [1] Bai E., Fu X., Xiao G., On the linear complexity of generalized cyclotomic sequences of order four over Z_{pq} , *IEICE Transactions on Fundamentals of Electronics, Communications and Computer Sciences*, 2005, **E88-A**(1): 392–395.
- [2] Bai E., Liu X., Xiao G., Linear complexity of new generalized cyclotomic sequences of order two of length pq , *IEEE Transactions on Information Theory*, 2005, **51**(5): 1849–1853.
- [3] Ding C., Linear complexity of generalized cyclotomic binary sequences of order 2, *Finite Fields and Their Applications*, 1997, **3**(2): 159–174.
- [4] Ding C., Autocorrelation values of generalized cyclotomic sequences of order two, *IEEE Transactions on Information Theory*, 1998, **44**(4): 1699–1702.
- [5] Ding C., Cyclotomic constructions of cyclic codes with length being the product of two primes, *IEEE Transactions on Information Theory*, 2012, **58**(4): 2231–2236.
- [6] Ding C., Helleseth T., New generalized cyclotomy and its applications, *Finite Fields and Their Applications*, 1998, **4**(2): 140–166.
- [7] Ding C., Pei D., Salomaa A., Chinese Remainder Theorem: Applications in Computing, Coding, Cryptography, World Scientific, Singapore, 1996.
- [8] Hu L., Yue Q., Autocorrelation value of Whiteman generalized cyclotomic sequence, *Journal of Mathematical Research with Applications*, 2012, **32**(4): 415–422.
- [9] Hu L., Yue Q., Wang M., The linear complexity of Whiteman's generalized cyclotomic sequences of period $p^{m+1}q^{n+1}$, *IEEE Transactions on Information Theory*, 2012, **58**(8): 5534–5543.
- [10] Li S., Chen Z., Sun R., et al., On the randomness of generalized cyclotomic sequences of order two and length pq , *IEICE Transactions on Fundamentals of Electronics, Communications and Computer Sciences*, 2007, **E90-A**(9): 2037–2041.
- [11] Whiteman A. L., A family of difference sets, *Illinois Journal of Mathematics*, 1962, **6**(2): 107–121.
- [12] Yan T., Du X., Xiao G., et al., Linear complexity of binary Whiteman generalized cyclotomic sequences of order 2^k , *Information Sciences*, 2009, **179**(7): 1019–1023.