

# 一类大线性复杂度二元 QF 序列的构造<sup>1</sup>

孙 伟 杨义先

(北京邮电大学信息工程系 北京 100876)

**摘 要** 本文构造了一类二元 QF 序列, 计算了周期、个数、相关函数和线性复杂度。结果表明, 当  $n$  为偶数时,  $C_{\max} = q^{n/2+1} + 1$ ,  $L_{\max} = m(3n/2)^{m-1}$ ; 当  $n$  为奇数时,  $C_{\max} = q^{n/2+3/2} + 1$ ,  $L_{\max} = 2^{m-1}mn^{m-1}$ 。

**关键词** QF 序列, 线性复杂度, 相关函数

**中图分类号** TN914.4, TN918.1

## 1 引 言

在现代码分多址扩频通信和密码学中, 相关性能好, 线性复杂度大, 包含序列多的序列族具有重要的作用。 $m$ -序列容易生成且具有理想的自相关性, 遗憾的是互相关性能较差, 线性复杂度太小, 因而通常采用的方法是对  $m$ -序列进行适当的非线性变换使其相关特性、线性复杂度满足要求, 比如 GMW 序列<sup>[1]</sup>, 级联 GMW 序列<sup>[2]</sup>, Bent 序列<sup>[3]</sup>, No 序列<sup>[4]</sup>, 以及更广泛的几何序列<sup>[5]</sup>。Klapper 在文献 [6] 中定义了 QF(quadratic form) 序列, 并且构造了一类  $(0, j)$ -QF 序列。本文构造了另外一类 QF 序列, 计算了序列的周期、个数、相关函数和线性复杂度。

设  $n$  为正整数,  $q = 2^m$ , 有限域  $GF(q^n)$  到  $GF(q)$  的迹函数定义为  $\text{tr}_q^{q^n}(x) = \sum_{i=0}^{n-1} x^{q^i}$ 。 $\# N$  表示集合  $N$  中元素的个数。

**定义 1**<sup>[6]</sup> 设  $\alpha$  为  $GF(q^n)$  的本原元,  $H(x)$  为  $GF(q)$ -向量空间  $GF(q^n)$  上的二次型,  $1 \leq r < q - 1$ ,  $\text{gcd}(r, q - 1) = 1$ ,  $s(i) = \text{tr}_2^q((H(\alpha^i))^r)$ , 称序列  $S = \{s(i) : 0 \leq i \leq q^n - 2\}$  为 QF 序列。显然, QF 序列是一类特殊的  $d$ -型序列<sup>[7]</sup>, 序列的最小周期是  $q^n - 1$  的因子。

**定义 2** 设  $S = \{s(i) : i = 0, 1, \dots, L - 1\}$  和  $T = \{t(i) : i = 0, 1, \dots, L - 1\}$  是周期为  $L$  的  $\{0, 1\}$  二元序列, 那么它们的周期相关函数定义为  $C_{S,T}(\tau) = \sum_{i=0}^{L-1} (-1)^{s(i+\tau)+t(i)}$ ,  $\tau = 0, \dots, L - 1$ , 其中的  $(i + \tau)$  取模  $L$  运算。

**定理 1**<sup>[7]</sup> 设  $n, q, r$  和本原元  $\alpha \in GF(q^n)$  同定义 1, 二次型  $H_1(x)$  和  $H_2(x)$  分别定义了 QF 序列  $S^1$  和  $S^2$ , 则对任意  $\tau$ ,  $C_{S^1, S^2}(\tau) = (qz_\tau - q^n)/(q - 1) - 1$ , 其中  $z_\tau = \#\{x \in GF(q^n) : H_1(x) + H_2(\alpha^\tau x) = 0\}$ 。

令  $t = \lfloor n/2 \rfloor$ ,  $\lfloor x \rfloor$  表示不超过  $x$  的最大整数,  $H_{a,b}(x) = \text{tr}_q^{q^n}(ax^{1+q^t} + bx^{1+q^{t-1}})$ ,  $a, b \in GF(q^n)$  且不同时为零。设  $e_1, e_2, \dots, e_n$  为  $GF(q^n)$  在  $GF(q)$  上的一个基, 则

$$\begin{aligned} H_{a,b}(x) &= \text{tr}_q^{q^n} \left( a \left( \sum_{i=1}^n x_i e_i \right)^{1+q^t} + b \left( \sum_{i=1}^n x_i e_i \right)^{1+q^{t-1}} \right) \\ &= \text{tr}_q^{q^n} \left( a \sum_{i=1}^n x_i e_i \sum_{j=1}^n x_j e_j^{q^t} + b \sum_{i=1}^n x_i e_i \sum_{j=1}^n x_j e_j^{q^{t-1}} \right) \\ &= \sum_{i,j=1}^n \text{tr}_q^{q^n} (e_i (a e_j^{q^t} + b e_j^{q^{t-1}})) x_i x_j. \end{aligned}$$

<sup>1</sup> 1997-01-15 收到, 1997-08-28 定稿  
国家杰出青年基金和国家教委跨世纪优秀人才专项基金资助课题

若  $H_{a,b}(x) \equiv 0$ , 则  $\text{tr}_q^{q^n}(e_i(ae_j^{q^t} + be_j^{q^{t-1}})) = 0, 1 \leq i, j \leq n$ . 由于  $e_1, e_2, \dots, e_n$  为基, 故  $ax^{q^t} = bx^{q^{t-1}}$ , 任意  $x \in \text{GF}(q^n)$ , 因而  $a = b = 0$ , 与  $a, b$  不同时为零矛盾. 所以  $H_{a,b}(x)$  是二次型.

本文正是研究由  $H_{a,b}(x)$  所定义的 QF 序列  $S = \{s(i)\}$  的周期、个数、相关函数和线性复杂度, 其中  $s(i) = \text{tr}_2^q((\text{tr}_q^{q^n}(a\alpha^{(1+q^t)^i} + b\alpha^{(1+q^{t-1})^i}))\tau)$ . 我们称之为  $(t, t-1)$ -QF 序列.

## 2 序列的周期和个数

令  $\text{per}(S)$  表示序列  $S = \{s(i) : 0 \leq i \leq q^n - 2\}$  的最小周期.

**引理 1** 设  $S$  是二次型  $H_{a,b}(x)$  所确定的  $(t, t-1)$ -QF 序列, 则  $\text{per}(S) = (q^n - 1)/T$ , 其中  $T = \#\{0 \leq \tau \leq q^n - 2 : C_{S,S}(\tau) = q^n - 1\}$ .

**引理 2**<sup>[5]</sup> 设  $q$  是偶数,  $j$  为正整数,  $d = \text{gcd}(n, j)$ , 则

$$\text{gcd}(q^n - 1, q^j + 1) = \begin{cases} 1, & \text{若 } n/d \text{ 是奇数;} \\ q^d + 1, & \text{若 } n/d \text{ 是偶数.} \end{cases}$$

**引理 3** 当  $q, n/2 = t$  为偶数时,  $\text{gcd}(q + 1, q^t + 1) = 1$ .

**证明** 根据引理 2,  $\text{gcd}(q^n - 1, q^{t-1} + 1) = q + 1$ , 所以

$$\begin{aligned} \text{gcd}(q + 1, q^t + 1) &= \text{gcd}(\text{gcd}(q^n - 1, q^{t-1} + 1), q^t + 1) = \text{gcd}(\text{gcd}(q^n - 1, q^t + 1), q^{t-1} + 1) \\ &= \text{gcd}(q^t + 1, q^{t-1} + 1) = \text{gcd}(q^{t-1} + 1, q^{t-1} - q + 2) = 1. \end{aligned}$$

证毕

根据引理 1 和定理 1, 要使  $\tau$  满足  $C_{S,S}(\tau) = q^n - 1 = (qz_\tau - q^n)/(q - 1) - 1$ , 则  $z_\tau = q^n$ , 即  $\#\{x \in \text{GF}(q^n) : \text{tr}_q^{q^n}((a + a\alpha^{(1+q^t)\tau})x^{1+q^t} + (b + b\alpha^{(1+q^{t-1})\tau})x^{1+q^{t-1}}) = 0\} = q^n$ . 因而  $a + a\alpha^{(1+q^t)\tau} = 0, b + b\alpha^{(1+q^{t-1})\tau} = 0$ .

当  $n$  为奇数时, 根据引理 2,  $\text{gcd}(q^n - 1, q^t + 1) = \text{gcd}(q^n - 1, q^{t-1} + 1) = 1$ , 所以  $\tau = 0$ , 因而  $\text{per}(S) = q^n - 1$ .

当  $n$  为偶数时, 若  $t$  为奇数, 则  $\text{gcd}(q^n - 1, q^t + 1) = q^t + 1, \text{gcd}(q^n - 1, q^{t-1} + 1) = 1$ , 所以  $\tau = \begin{cases} 0, & b \neq 0; \\ (q^t - 1)l, & b = 0; \end{cases}$  其中  $l = 0, 1, \dots, q^t$ , 因而  $\text{per}(S) = \begin{cases} q^n - 1, & b \neq 0; \\ q^{n/2} - 1, & b = 0. \end{cases}$

若  $t$  为偶数, 根据引理 2,  $\text{gcd}(q^n - 1, q^t + 1) = q^t + 1, \text{gcd}(q^n - 1, q^{t-1} + 1) = q + 1$ .

**情况 1** 当  $a = 0, b \neq 0$  时.  $\alpha^{(1+q^t)\tau} = 1$ , 当且仅当  $(q^n - 1) \mid (q^{t-1} + 1)\tau$ , 当且仅当  $\frac{q^n - 1}{q + 1} \mid \frac{q^{t-1} + 1}{q + 1}\tau$ . 又因为  $\text{gcd}(\frac{q^n - 1}{q + 1}, \frac{q^{t-1} + 1}{q + 1}) = 1$ , 所以  $\frac{q^n - 1}{q + 1} \mid \tau$ , 即  $\tau = \frac{q^n - 1}{q + 1}l$ . 这样的  $\tau$  有  $q + 1$  个, 那么  $\text{per}(S) = (q^n - 1)/(q + 1)$ .

**情况 2** 当  $a \neq 0, b = 0$  时.  $\alpha^{(1+q^t)\tau} = 1$ , 当且仅当  $(q^n - 1) \mid (q^t + 1)\tau$ , 当且仅当  $(q^t - 1) \mid \tau$ . 这样的  $\tau$  有  $q^t + 1$  个, 那么  $\text{per}(S) = (q^n - 1)/(q^t + 1) = q^t - 1$ .

**情况 3** 当  $a \neq 0, b \neq 0$  时.  $\alpha^{(1+q^t)\tau} = 1$  且  $\alpha^{(1+q^{t-1})\tau} = 1$ , 当且仅当  $(q^n - 1) \mid (q^{t-1} + 1)\tau$  且  $(q^t - 1) \mid \tau$ , 当且仅当  $(q^t - 1) \mid \tau$  且  $\frac{q^n - 1}{q + 1} \mid \frac{q^{t-1} + 1}{q + 1}\tau$ , 当且仅当  $(q^t - 1) \mid \tau$  且  $\frac{q^n - 1}{q + 1} \mid \tau$  当

且仅当  $\frac{q^n-1}{q+1} \mid (q^t-1)l$ ,  $0 \leq l \leq q^t$ , 当且仅当  $(q^t-1)l = \frac{q^n-1}{q+1}k$ , 当且仅当  $(q^t+1) \mid (q+1)l$ .

由于  $\gcd(q+1, q^t+1) = 1$ , 所以  $l = 0$ , 即  $\tau = 0$ , 因而  $\text{per}(S) = q^n - 1$ .

这样证明了

**定理 2** 设  $S$  是一个  $(t, t-1)$ -QF 序列, 则

当  $n$  为奇数时,  $\text{per}(S) = q^n - 1$ ;

当  $n$  为偶数,  $t$  为奇数时,  $\text{per}(S) = \begin{cases} q^n - 1, & b \neq 0; \\ q^{n/2} - 1, & b = 0; \end{cases}$

当  $n$  为偶数,  $t$  为偶数时,  $\text{per}(S) = \begin{cases} \frac{q^n-1}{q+1}, & a = 0, b \neq 0; \\ q^{n/2} - 1, & a \neq 0, b = 0; \\ q^n - 1, & a \neq 0, b \neq 0. \end{cases}$

**定义 3** 设  $S = \{s(i)\}$  和  $T = \{t(i)\}$  是两个周期序列, 若存在移位  $\tau$  对任意  $i$ ,  $s(i) = t(i+\tau)$ , 则称  $S$  和  $T$  是等价的.

**定理 3** 存在  $q^n + 1$  个不等价的  $(t, t-1)$ -QF 序列.

**证明** 设  $s(i) = \text{tr}_2^q((\text{tr}_q^n(a\alpha^{(1+q^t)^i} + b\alpha^{(1+q^{t-1})^i})^r)$ ,  $t(i) = \text{tr}_2^q((\text{tr}_q^n(a_1\alpha^{(1+q^t)^i} + b_1\alpha^{(1+q^{t-1})^i})^r)$  是两个  $(t, t-1)$ -QF 序列, 那么, 根据定理 1,  $S$  和  $T$  等价, 当且仅当存在  $\tau$  使  $z_\tau = \#\{x \in \text{GF}(q^n) : \text{tr}_q^n((a + a_1\alpha^{(1+q^t)^\tau})x^{1+q^t} + (b + b_1\alpha^{(1+q^{t-1})^\tau})x^{1+q^{t-1}}) = 0\} = q^n$ , 即存在  $\tau$  使  $a + a_1\alpha^{(1+q^t)^\tau} = 0$ ,  $b + b_1\alpha^{(1+q^{t-1})^\tau} = 0$ .

所以  $S$  所在的序列等价类为

$$S_{a,b} = \{\{t(i) = \text{tr}_2^q((\text{tr}_q^n(a\alpha^{-(1+q^t)^\tau}\alpha^{(1+q^t)^i} + b\alpha^{-(1+q^{t-1})^\tau}\alpha^{(1+q^{t-1})^i})^r)\} : 0 \leq \tau \leq q^n - 2\}.$$

当  $n$  为奇数时, 根据引理 2,  $\gcd(q^n-1, q^t+1) = \gcd(q^n-1, q^{t-1}+1) = 1$ ; 当  $n$  为偶数,  $t$  为奇数时,  $\gcd(q^n-1, q^t+1) = q^t+1$ ,  $\gcd(q^n-1, q^{t-1}+1) = 1$ ; 在这两种情况下,  $\#S_{a,b} = q^n - 1$ , 故包含  $(q^{2n}-1)/(q^n-1) = q^n + 1$  个不等价的  $(t, t-1)$ -QF 序列.

当  $n$  为偶数,  $t$  为偶数时,  $\gcd(q^n-1, q^t+1) = q^t+1$ ,  $\gcd(q^n-1, q^{t-1}+1) = q+1$ , 类似上述计算序列周期的方法得,  $(\alpha^{(1+q^t)^\tau}, \alpha^{(1+q^{t-1})^\tau}) = (\alpha^{(1+q^t)\tau_1}, \alpha^{(1+q^{t-1})\tau_1})$ , 当且仅当  $\alpha^{(1+q^t)(\tau-\tau_1)} = 1$ ,  $\alpha^{(1+q^{t-1})(\tau-\tau_1)} = 1$ , 当且仅当  $\tau = \tau_1$ . 所以  $\#S_{a,b} = q^n - 1$ , 于是包含  $q^n + 1$  个不等价的序列.

证毕

### 3 $(t, t-1)$ -QF 序列的相关函数

令  $\gamma = a + a_1\alpha^{(1+q^t)^\tau}$ ,  $\delta = b + b_1\alpha^{(1+q^{t-1})^\tau}$ ,  $f(x) = \text{tr}_q^n(\gamma x^{1+q^t} + \delta x^{1+q^{t-1}})$ , 则  $z_\tau = \#\{x \in \text{GF}(q^n) : f(x) = 0\}$ . 设  $W = \{x \in \text{GF}(q^n) : f(x+y) = f(x) + f(y), \forall y \in \text{GF}(q^n)\}$ ,  $W_0 = \{x \in W : f(x) = 0\}$ . 容易验证  $W, W_0$  是  $\text{GF}(q^n)$  的  $\text{GF}(q)$ -子模.

**引理 4**<sup>[9]</sup>  $\text{rank}(f) = n - \dim W_0$ .

**引理 5**  $\text{rank}(f) = n - \dim W$  或  $\text{rank}(f) = n - \dim W + 1$ .

**证明** 令  $f|_W$  表示  $f(x)$  在子模  $W$  上的限制,  $f|_W : W \rightarrow \text{GF}(q)$ , 则  $f|_W$  是  $\text{GF}(q)$ -模同态, 由于  $W_0 = \text{kernel}(f|_W)$ , 所以根据同态基本定理,  $W/W_0 \cong \text{Im}(f|_W)$ , 于是  $\dim W_0 =$

$\dim W - \dim \text{Im}(f|_W)$ . 又  $\text{Im}(f|_W)$  是  $\text{GF}(q)$  的子模, 则  $\dim \text{Im}(f|_W) \leq 1$ . 当  $\text{Im}(f|_W) = 0$  时,  $\dim \text{Im}(f|_W) = 0$ ; 当  $\text{Im}(f|_W) = \text{GF}(q)$  时,  $\dim \text{Im}(f|_W) = 1$ . 证毕

引理 6<sup>[10]</sup>  $\dim W \equiv n \pmod{2}$ .

定理 4 当  $n$  为偶数时,  $\dim W = 0$  或  $2$ ; 当  $n$  为奇数时,  $\dim W = 1$  或  $3$ .

证明 根据  $W$  的定义,  $x \in W$  当且仅当对任意  $y \in \text{GF}(q^n)$ ,  $f(x+y) = f(x) + f(y)$ , 即  $\text{tr}_q^n(\gamma xy^{q^t} + \gamma x^q y + \delta xy^{q^{t-1}} + \delta x^{q^{t-1}} y) = 0$ . 由  $y$  的任意性得  $\gamma x + \gamma^{q^t} x^{q^{2t}} + \delta^q x^q + \delta^{q^t} x^{q^{2t-1}} = 0$ . 当  $n$  为偶数时,  $n = 2t$ , 又  $x^{q^{2t}} = x$ , 故  $x \in W$ , 当且仅当  $\delta^{q^2} x^{q^2} + (\gamma^q + \gamma^{q^{t+1}}) x^q + \delta^{q^{t+1}} x = 0$ . 由于  $\delta^{q^2} x^{q^2} + (\gamma^q + \gamma^{q^{t+1}}) x^q + \delta^{q^{t+1}} x$  是  $\text{GF}(q^n)$  上的线性化多项式, 所以在其分裂域上的所有根作成  $\text{GF}(q)$  上的一个模  $V$ , 并且  $\dim V = 2$ . 又  $W = V \cap \text{GF}(q^n)$ , 故  $\dim W \leq 2$ . 因而  $\dim W = 0$  或  $2$ . 当  $n$  为奇数,  $t = (n-1)/2$ , 类似可知  $W = \{x \in \text{GF}(q^n) : \delta^{q^3} x^{q^3} + \gamma^{q^2} x^{q^2} + \gamma^{q^{t+2}} x^q + \delta^{q^{t+2}} x = 0\}$ , 因而  $\dim W \leq 3$ , 所以  $\dim W = 1$  或  $3$ . 证毕

推论 1 当  $n$  为偶数时,  $\text{rank}(f) \in \{n, n-1, n-2\}$ ; 当  $n$  为奇数时,  $\text{rank}(f) \in \{n, n-1, n-2, n-3\}$ .

设  $g(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_{q-2} x^{q-2} \in \text{GF}(q)[x]$ ,

$$A(g) = \begin{pmatrix} a_0 & a_1 & \cdots & a_{q-3} & a_{q-2} \\ a_1 & a_2 & \cdots & a_{q-2} & a_0 \\ \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots \\ a_{q-2} & a_0 & \cdots & a_{q-4} & a_{q-3} \end{pmatrix}.$$

引理 7<sup>[8]</sup>  $g(x)$  在  $\text{GF}(q)$  中非零解的个数为  $q-1 - \text{rank}(A(g))$ .

如前所述, 设  $\gamma(\tau) = a + a_1 \alpha^{(1+q^t)\tau}$ ,  $\delta(\tau) = b + b_1 \alpha^{(1+q^{t-1})\tau}$ ,  $B(\tau) = A(f)$ .

由引理 5、引理 7 和定理 4 得到

定理 5 当  $n$  为偶数时, 对任意  $\tau$ ,  $\text{rank}(B(\tau)) = q^n - 1$  或  $q^n - q^2$ . 若  $\text{rank}(B(\tau)) = q^n - 1$ , 则  $\text{rank}(f) = n$ ; 若  $\text{rank}(B(\tau)) = q^n - q^2$ , 则  $\text{rank}(f) = n-1$  或  $n-2$ .

当  $n$  为奇数时, 对任意  $\tau$ ,  $\text{rank}(B(\tau)) = q^n - q$  或  $q^n - q^3$ . 若  $\text{rank}(B(\tau)) = q^n - q$ , 则  $\text{rank}(f) = n$  或  $n-1$ ; 若  $\text{rank}(B(\tau)) = q^n - q^3$ , 则  $\text{rank}(f) = n-2$  或  $n-3$ .

引理 8<sup>[8]</sup> 设  $q$  为偶数, 则  $\text{GF}(q)$  上的任意含有  $n$  个未知元且秩为  $t$  的二次型  $H(x)$  在  $\text{GF}(q^n)$  的某个基之下都可以化为以下三种标准形式之一:

$$\begin{aligned} & x_1 x_2 + x_3 x_4 + \dots + x_{t-1} x_t; \\ & x_1 x_2 + x_3 x_4 + \dots + x_{t-2} x_{t-1} + x_t^2; \\ & x_1 x_2 + x_3 x_4 + \dots + x_{t-3} x_{t-2} + b x_{t-1}^2 + x_{t-1} x_t + b x_t^2. \end{aligned}$$

相应地  $H(x) = c$  在  $\text{GF}(q^n)$  中解的个数分别为

$$q^{n-1} + v(c)q^{n-1-t/2}; \quad q^{n-1}; \quad q^{n-1} - v(c)q^{n-1-t/2},$$

$$\text{其中 } v(c) = \begin{cases} -1, & c \neq 0; \\ q-1, & c = 0. \end{cases}$$

总结以上结论, 根据定理 1 容易得到

**定理 6** 当  $n$  为偶数时,  $(t, t-1)$ -QF 序列  $S$  和  $T$  的相关函数  $C_{S,T}(\tau) \in \{\pm q^{n/2} - 1, \pm q^{(n+1)/2} - 1; \pm q^{n/(2+1)} - 1, -1\}$ ; 当  $n$  为奇数时,  $C_{S,T}(\tau) \in \{\pm q^{n/2} - 1, \pm q^{(n+1)/2} - 1; \pm q^{n/2+1} - 1, \pm q^{(n+3)/2} - 1, -1\}$ .

#### 4 $(t, t-1)$ -QF 序列的线性复杂度

线性复杂度指生成序列的线性移位寄存器的最小长度, 它是衡量序列好坏的一个重要指标. Klapper 在文献 [9] 中证明了如下定理:

**定理 7** 设  $k_i = \sum_j q^{e_j(i)} < q^n, i = 1, 2, \dots, d$ , 并且若  $i \neq j$ , 则不存在  $r$  使  $k_i \equiv q^r k_j \pmod{q^n - 1}$ ,  $\gamma_i \in \text{GF}(q^n)^*$  且  $g(x) = \sum_{i=0}^{q-1} a_i x^i$ , 那么序列  $S = \{s(i) = g(\text{tr}_q^{q^n}(\sum_{j=1}^d \gamma_j \alpha^{k_j i}))\}$  的线性复杂度为  $\sum_{a_i \neq 0} (\sum_{j=1}^d \xi(k_j))^{wt(i)}$ , 其中  $\xi(k)$  表示  $k$  所在的分圆陪集的元素个数,  $wt(i)$  表示  $i$  的 2 进制重量.

**引理 9** 设  $t = \lfloor n/2 \rfloor$ , 则对任意  $r, 1 + q^t \not\equiv q^r(1 + q^{t-1}) \pmod{q^n - 1}$ .

**证明** 当  $n$  为偶数时,  $t = n/2$ , 若  $r \leq t$ , 则  $q^r + q^{r+t-1} < q^n - 1$ , 所以  $1 + q^t \not\equiv q^r(1 + q^{t-1}) \pmod{q^n - 1}$ . 若  $r > t$ , 由于  $q^{r+t-1} \equiv q^{r+t-1-n} \pmod{q^n - 1}$ ,  $q^r + q^{r+t-1-n} < q^n - 1$ , 故  $1 + q^t \not\equiv q^r(1 + q^{t-1}) \pmod{q^n - 1}$ . 当  $n$  为奇数时同理可证.

**定理 8** 当  $n$  为偶数时,  $(t, t-1)$ -QF 序列的线性复杂度如下:

$$L = \begin{cases} m(n/2)^{wt(r)}, & a \neq 0, b = 0; \\ mn^{wt(r)}, & a = 0, b \neq 0; \\ m(3n/2)^{wt(r)}, & a \neq 0, b \neq 0. \end{cases}$$

**证明** 由于  $q^t(1+q^t) \equiv 1+q^t \pmod{q^n-1}$ , 且对任意  $r, 1 \leq r < t, q^r(1+q^t) \not\equiv 1+q^t \pmod{q^n-1}$ , 所以  $\xi(1+q^t) = t = n/2$ .

当  $t$  为奇数时, 由于  $\gcd(q^n - 1, q^{t-1} + 1) = 1$ , 所以  $\xi(1 + q^{t-1}) = n$ .

当  $t$  为偶数时, 由于  $\gcd(n, t-1) = 1$ , 故  $\gcd(q^n - 1, q^{t-1} + 1) = q + 1$ . 若存在  $r > 1$  使  $q^r(1 + q^{t-1}) \equiv 1 + q^{t-1} \pmod{q^n - 1}$ , 即  $q^{2t} - 1 | (q^r - 1)(q^{t-1} + 1)$ , 因而  $\frac{q^{2t-1}}{q+1} | (q^r - 1) \frac{q^{t-1} + 1}{q+1}$ , 于是  $\frac{q^{2t} - 1}{q+1} | q^r - 1$ , 显然最小的  $r$  为  $n$ , 所以  $\xi(1 + q^{t-1}) = n$ .

由于  $g(x) = \text{tr}_2^{2^m}(x^r) = \sum_{j=0}^{m-1} x^{r2^j}$ , 这  $m$  个单项式  $x^{r2^j}$  两两不同, 且  $wt(r2^j) = wt(r)$ , 再由定理 7, 得证. 证毕

类似地

**定理 9** 当  $n$  为奇数时,  $(t, t-1)$ -QF 序列的线性复杂度如下:

$$L = \begin{cases} m(2n)^{wt(r)}, & a \neq 0, b \neq 0; \\ mn^{wt(r)}, & \text{否则.} \end{cases}$$

由于  $\gcd(2^{m-1} - 1, 2^m - 1) = 1$  且  $wt(2^{m-1} - 1) = m - 1$ , 所以当  $\gcd(r, 2^m - 1) = 1$  且  $r$  属于  $2^m - 1$  所在的分圆陪集时线性复杂度达到最大值, 即  $L_{max} = \begin{cases} m(3n/2)^{m-1}, & n \text{ 为偶数;} \\ m(2n)^{m-1}, & n \text{ 为奇数.} \end{cases}$

## 5 结 论

本文构造了一类二元 QF 序列, 并且计算了周期、个数、相关函数和线性复杂度。可以看出, 当  $n$  为偶数时, 相关性能较好; 当  $n$  为奇数时, 线性复杂度较大。所以我们可以根据不同的要求选取  $n$  为偶数或奇数。  $(t, t-1)$ -QF 序列可以容易地实现, 只要将一个  $m$ -序列的两个采样序列移位模 2 加输入一个非线性函数即可。

## 参 考 文 献

- [1] Scholtz R A, Welch L R. GMW sequences. IEEE Trans. on Inform. Theory, 1984, IT-30(3): 548-553.
- [2] Klapper A, Chan A H, Goresky M. Cascaded GMW sequences. IEEE Trans. on Inform. Theory, 1993, IT-39(1): 177-183.
- [3] Olsen J D, Scholtz R A, Welch L R. Bent-function sequences. IEEE Trans. on Inform. Theory, 1982, IT-28(6): 858-864.
- [4] No J, Kumar P V. A new family of binary pseudorandom sequences having optimal periodic correlation properties and large linear span. IEEE Trans. on Inform. Theory, 1989, IT-35(2): 371-379.
- [5] Klapper A, Chan A H, Goresky M. Cross-correlations of linearly and quadratically related geometric sequences and GMW sequences. Discrete Appl. Math., 1993, 46: 1-20.
- [6] Klapper A. Large families of sequences with near-optimal correlations and large linear span. IEEE Trans. on Inform. Theory, 1996, IT-42(4): 1241-1248.
- [7] Klapper A.  $d$ -form sequences: Families of sequences with low correlation values and large linear span, IEEE Trans. on Inform. Theory, 1995, IT-41(2): 423-431.
- [8] Lidl R, Niederreiter H. Finite Fields. Encyclopedia of Mathematics 20, Cambridge, 1983.
- [9] Klapper A, Cross-correlations of geometric sequences in characteristic two. Designs, Codes, and Cryptography, 1993, vol.3: 347-377.
- [10] Jacobson N. Lectures in Abstract Algebra. Springer-Verlag, GTM 31, 1957.

## CONSTRUCTION OF A FAMILY OF BINARY QF SEQUENCES WITH HIGH LINEAR SPAN

Sun Wei    Yang Yixian

(Beijing University of Posts and Telecommunications, Beijing 100088)

**Abstract** A family of binary QF sequences are constructed and their periods, size of the family, correlation functions and linear span are given, which shows that  $C_{\max} = q^{n/2+1} + 1$ ,  $L_{\max} = m(3n/2)^{m-1}$  when  $n$  is even,  $C_{\max} = q^{n/2+3/2} + 1$ ,  $L_{\max} = 2^{m-1}mn^{m-1}$  when  $n$  is odd.

**Key words** QF sequences, Linear span, Correlation function

孙 伟: 男, 1969 年生, 博士, 讲师, 研究方向为代数编码, 密码序列以及扩频码序列的设计.

杨义先: 男, 1961 年生, 教授, 博士生导师, 全国政协委员, 研究方向为密码学及信号信息处理.