

A Family of Binary Sequences with Large Linear Span

Jun CHEN, Yun CHEN

Information Security Institute, Chengdu University of Information Technology, 610225, Chengdu, China

Email: chenjun@cuit.edu.cn, chy@cuit.edu.cn

Abstract: A new family of binary sequences $S^{(r)}$ based on d-form function and Niho sequence is constructed for $n=4m$, where $\gcd(2^m-1,r)=1$. It is shown that the total number of the sequences with period 2^n-1 is 2^n and maximum correlation of the family is $2^{n/2+2}-1$. Especially, the linear span of the new sequences is proved to be larger than $n2^{n/2-3}$, when $r=2^{m-1}-1$. Compared to the sequences family constructed in literature [14], the new family in this paper has larger linear span under the conditions of the same maximum correlation and family size..

Keywords: pseudorandom sequence; linear span; low cross-correlation; d-form sequence

一类具有大线性复杂度的二元序列集

陈俊, 陈运

成都信息工程学院信息安全研究所, 成都, 中国, 610225

Email: chenjun@cuit.edu.cn, chy@cuit.edu.cn

摘要: 对正整数 $n = 4m$, 基于 d-型函数和 Niho 序列集, 文中构造了一类周期为 $2^n - 1$, 序列数目为 2^n , 最大相关函数值为 $2^{n/2+2} - 1$ 的序列集 $S^{(r)}$, 其中 $\gcd(r, 2^n - 1) = 1$; 特别地, 当 $r = 2^{m-1} - 1$ 时, 证明了该序列集中的序列的线性复杂度都大于 $n2^{n/2-3}$. 文中构造的序列集与文献[14]中构造的序列集具有相同的相关函数值和序列数目, 但拥有更大的线性复杂度。

关键词: 伪随机序列; 线性复杂度; 低相关性; d-型序列

1 引言

在码分多址通信系统中, 广泛使用具有低相关特性、较多序列数目和大线性复杂度的伪随机序列集。序列间的低相关性可降低来自同一信道中其他用户的干扰, 较多的序列数目可以增加系统的容量, 而较大的线性复杂度可以抵抗基于 Berlekamp-Massey 算法实施的攻击。因此, 构造同时具有低相关特性和大线性复杂度, 又包含较多序列的伪随机序列集具有重要的意义。

人们已经构造出了许多具有低相关特性的序列集, 如文献[1],[2],[3],[5],[6],[7],[8],[9]中的序列集。这些序列集都不同时具有低相关特性、大线性复杂和较多的序列数目, 例如文献[7],[8],[9]中的序列集具有低相关特性和大线性复杂度, 但序列的数目相对于其长度较少, 文献[2],[3]中序列集拥有最优的相关特性, 但序列数目较少且线性复杂度很低, 文献[1],[5],[6]中序列集有较多的序列数目和较好的相关特性, 但线性复杂度同样很低。

本文基于 d-型函数和 Niho 序列集, 构造了一类新的序列集, 该序列集的序列数目为 2^n , 相关函数的最大边峰值为 $2^{n/2+2} - 1$, 线性复杂度大于 $n2^{n/2-3}$ 。

2 预备知识

设 $S = \{s_i \mid 0 \leq i \leq M-1\}$ 是由 M 条周期为 N 的二元序列组成的序列集, 其中 $s_i = \{s_i(t)\}_{t=0}^{N-1}$, $s_i(t) \in \{0,1\}$. 序列 s_i 和 s_j 的周期相关函数定义为:

$$R_{i,j}(\tau) = \sum_{t=0}^{N-1} (-1)^{s_i(t)+s_j(t+\tau)}$$

其中 $0 \leq i, j \leq M-1$, $0 \leq \tau < N$, $t+\tau$ 是模 N 加。

序列集 S 的周期相关函数的最大边峰值 R_{\max} 定义为 $R_{\max} = \max\{R_{i,j}(\tau) \mid i \neq j \text{ 或 } \tau \neq 0\}$ 。

令 $GF(2^n)$ 表示含有 2^n 个元素的有限域。

设正整数 n, m, e 满足 $n = me$, 定义从 $GF(2^n)$ 到 $GF(2^m)$ 的迹函数为

$$tr_m^n(x) = \sum_{k=0}^{e-1} x^{2^{mk}}$$

其中 $x \in GF(2^n)$ 。

资助信息: 国家自然科学基金资助项目(60873216)

迹函数的性质参见文献[4]。

定义 1^[7] 设 $n = me$, $e \geq 2$, $H(x)$ 是从 $GF(2^n)$ 到 $GF(2^m)$ 的函数, d 是一个正整数, 如果对于任意的 $x \in GF(2^n)$ 和 $y \in GF(2^m)$, 有

$$H(yx) = y^d H(x),$$

那么称 $H(x)$ 为从 $GF(2^n)$ 到 $GF(2^m)$ 的 d -型函数。

定义 2^[7] 设 $n = me$, $e \geq 2$, $H(x)$ 是从 $GF(2^n)$ 到 $GF(2^m)$ 的 d -型函数, r 是一个正整数, 并且满足条件 $\gcd(r, 2^m - 1) = \gcd(d, 2^m - 1) = 1$, α 是 $GF(2^n)$ 的一个本原元, 那么称序列

$$s = \{s(t) = \text{tr}_1^m([H(\alpha^t)]^r)\}_{t=0}^{2^n-2}$$

为 d -型序列。

引理 1^[7] 设 $n = me$, $e \geq 2$, $r \geq 1$, $\gcd(r, 2^m - 1) = 1$, $f_0(x), f_1(x) \dots, f_{M-1}(x)$ 分别是 $GF(2^n)$ 到 $GF(2^m)$ 的 d -型函数, 并且满足 $\gcd(d, 2^m - 1) = 1$ 。令 α 是有限域 $GF(2^n)$ 的一个本原元, 序列集定义为

$$S^{(r)} = \{s_0^{(r)}, s_1^{(r)}, \dots, s_{M-1}^{(r)}\},$$

其中

$$s_i^{(r)} = \{s_i^{(r)}(t) = \text{tr}_1^m([f_i(\alpha^t)]^r)\}_{t=0}^{2^n-2},$$

则 $S^{(r)}$ 和 $S^{(1)}$ 具有相同的相关函数值。

3. 序列集的构造

下文中总令 α 表示有限域 $GF(2^n)$ 的一个本原元, $\gamma_i \in GF(2^n), i = 0, 1, \dots, 2^n - 1, r = 2^{m-1} - 1, n = 4m$ 。

定义新序列集为,

$$S^{(r)} = \{s_0^{(r)}, s_1^{(r)}, \dots, s_{2^n-1}^{(r)}\},$$

其中 $s_i^{(r)} = \{s_i^{(r)}(t) = \text{tr}_1^m\{[tr_m^n(\alpha^t + \gamma_i \alpha^{(3 \cdot 2^{2m} - 2)t})]^r\}\}_{t=0}^{2^n-2}$ 。

对 $0 \leq i \leq 2^n - 1$, 令 $f_i(x) = \text{tr}_m^n(x + \gamma_i x^{3 \cdot 2^{2m} - 2})$, 则有 $s_i^{(r)}(t) = \text{tr}_1^m\{[f_i(\alpha^t)]^r\}$ 。

因为对任意的 $z \in GF(2^m)$, 有 $z^{2^m-1} = 1$, 所以

$$\begin{aligned} f_i(zx) &= \text{tr}_m^n[zx + \gamma_i (zx)^{3 \cdot 2^{2m} - 2}] \\ &= z \text{tr}_m^n(x) + z \text{tr}_m^n(\gamma_i x^{3 \cdot 2^{2m} - 2}) \\ &= z f_i(x). \end{aligned}$$

从而 $f_0(x), f_1(x), f_2(x), \dots, f_{2^n-1}(x)$ 分别是 $GF(2^n)$ 到 $GF(2^m)$ 的 1-型函数。又因为 $\gcd(2^m - 1, 2^{m-1} - 1) = 1$, 所以根据定义 2, 序列

$$s_i^{(r)} = \{s_i^{(r)}(t) = \text{tr}_1^m\{[f_i(\alpha^t)]^r\}\}_{t=0}^{2^n-2}$$

是 1-型序列, 因此由引理 1 知 $S^{(r)}$ 和 $S^{(1)}$ 具有相同的相

关函数值。

由文[12]知, $S^{(1)}$ 的最大边峰值 $R_{\max} = 2^{n/2+2} - 1$ 。因此本文构造的序列集 $S^{(r)}$ 的最大边峰值同样也为 $2^{n/2+2} - 1$ 。

下面证明序列集 $S^{(r)}$ 中的序列具有较大的线性复杂度, 并且大于(除 $\gamma_i = 0$ 外)文献[14]中序列的线性复杂度。

令 $LS(s_i^{(r)})$ 为序列 $s_i^{(r)}$ 的线性复杂度。由文献[11]知, 若将 $s_i^{(r)}(t)$ 表示成 α^t 的多项式, 则 $s_i^{(r)}$ 的线性复杂度就等于该多项式中包含的 α^t 的单项式的数目。若令 $x = \alpha^t$, 则 $s_i^{(r)}(x) = \text{tr}_1^m\{[tr_m^{4m}(x + \gamma_i x^{3 \cdot 2^{2m} - 2})]^r\}$ 的展开式中关于 x 的单项式的个数就等于 $LS(s_i^{(r)})$ 。

令 $y = x^{2^{2m} - 1}$, 则

$$\begin{aligned} s_i^{(r)}(x) &= \text{tr}_1^m\{[tr_m^{4m}(x + \gamma_i x^{3 \cdot 2^{2m} - 2})]^r\} \\ &= \text{tr}_1^m\{[tr_m^{2m}(xy^{-2}(\gamma_i^{2^{2m}} + y^2 + y^3 + \gamma_i y^5))]^r\} \\ &= \sum_{k=0}^{m-1} \{\sum_{j=0}^1 [xy^{-2}(\gamma_i^{2^{2m}} \\ &\quad + y^2 + y^3 + \gamma_i y^5)]^{2mj}\}^{2^k r}. \end{aligned}$$

若令 $\Delta_k(x) = \{\sum_{j=0}^1 [xy^{-2}(\gamma_i^{2^{2m}} + y^2 + y^3 + \gamma_i y^5)]^{2mj}\}^{2^k r}$ 则有如下的引理。

引理 2 对 $k \neq k'$, $\Delta_k(x)$ 的展开式中关于变量 x 的单项式的指数与 $\Delta_{k'}(x)$ 的展开式中关于变量 x 的单项式的指数互不相同。

证明: 令 \mathbf{A} 和 \mathbf{B} 分别表示 $(\sum_{j=0}^1 x^{2mj})^{2^k r}$ 和 $\Delta_k(x)$ 的展开式中关于变量 x 的指数构成的集合。那么, 因为 $y = x^{2^{2m} - 1}$, 所以若将集合 \mathbf{A} 和 \mathbf{B} 中的每个元素都模 $2^{2m} - 1$, 则 \mathbf{A} 和 \mathbf{B} 相等, 即 $\mathbf{A} \equiv \mathbf{B} \pmod{2^{2m} - 1}$ 。因此, 只需要比较 $(\sum_{j=0}^1 x^{2mj})^r$ 和 $(\sum_{j=0}^1 x^{2mj})^{2^k r}$ 的展开式中是否有相同指数(模 $2^{2m} - 1$ 情况下)的 x 的单项式。

根据文献[7]中引理 1 的证明可以知道 $(\sum_{j=0}^1 x^{2mj})^r$ 和 $(\sum_{j=0}^1 x^{2mj})^{2^k r}$ 中不存在相同指数(模 $2^{2m} - 1$ 情况下)的 x 的单项式, 从而有引理 2 成立。证毕。

若用 $|\Delta_k(x)|$ 表示 $\Delta_k(x)$ 中关于 x 的单项式的数目, 则由引理 2 可知, $LS(s_i^{(r)}) = m \cdot |\Delta_0(x)|$ 。

采用与文献[7]中命题 3 相同的证明方法, 可以证明 $\Delta_0(x) = \sum_{\vec{a}} [xy^{-2}(\gamma_i^{2^{2m}} + y^2 + y^3 + \gamma_i y^5)]^{\sum_{l=0}^1 a_l 2^{ml}}$, 其中的求和取遍所有满足 $a_0 + a_1 = 2^{m-1} - 1$ 及 $a_0 \geq 0, a_1 \geq 0$ 的向量 $\vec{a} = (a_0, a_1)$ 。

令 $T_{\vec{a}} = [xy^{-2}(\gamma_i^{2^{2m}} + y^2 + y^3 + \gamma_i y^5)]^{\sum_{l=0}^1 a_l 2^{ml}}$, 则有下面的引理成立。

引理 3 若向量 $\vec{a} = (a_0, a_1) \neq \vec{a}' = (a'_0, a'_1)$, 则 $T_{\vec{a}}$ 和 $T_{\vec{a}'}$ 的展开式中不存在指数相同的 x 的单项式。

证明：因为 $y = x^{2^{2m}-1}$ ，所以 T_a 的展开式中，变量 x 的指数模 $2^{2m}-1$ 同余 $\sum_{l=0}^1 a_l 2^{2ml}$ 。因为 $\sum_{l=0}^1 a_l 2^{2ml}$ 是某个正整数的 2^m 进制表示，并且 $\sum_{l=0}^1 a_l 2^{2ml} < 2^{2m} + 1$ ，所以当 $(a_0, a_1) \neq (a'_0, a'_1)$ ，一定有 $\sum_{l=0}^1 a_l 2^{2ml} \neq \sum_{l=0}^1 a'_l 2^{2ml}$ ，从而引理 3 成立。证毕。

根据引理 2 和引理 3，有如下的命题成立。

命题 1 序列 $s_i^{(r)}$ 的线性复杂度

$$LS(s_i^{(r)}) = m \cdot \sum_{\bar{a}} |(\gamma_i^{2^{2m}} + y^2 + y^3 + \gamma_i y^5)^{\sum_{l=0}^1 a_l 2^{2ml}}| \quad (1)$$

其中 $\bar{a} = (a_0, a_1)$, $a_0 + a_1 = 2^{m-1} - 1$, $a_0 \geq 0$ 和 $a_1 \geq 0$ 。

$$\text{令 } \Gamma_i(y) = (\gamma_i^{2^{2m}} + y^2 + y^3 + \gamma_i y^5)^{\sum_{l=0}^1 a_l 2^{2ml}} \quad (2)$$

因为当 $\sum_{l=0}^1 a_l 2^{2ml}$ 为一般值时，很难精确计算在 $\Gamma_i(y)$ 的展开式中，单项式 y 的数目，所以下面考虑当 $\sum_{l=0}^1 a_l 2^{2ml}$ 取某些特殊值时， $\Gamma_i(y)$ 的展开式中关于 y 的单项式的数目，为此需要引理 4 和 5。

引理 4 设 $c = \sum_{j=0}^l t_j 2^{2j} + 2^{2l+l'} \sum_{i=0}^s k_i 2^{2i}$, $l' \geq 2$ 。如果存在不全为零的整数 $t_0, t_1, \dots, t_l, k_0, k_1, \dots, k_s$ ，使得 $c = 0$ ，那么一定存在某个 t_j 或 k_i ，使得 $t_j \equiv 0 \pmod 4$ 或 $k_i \equiv 0 \pmod 4$ ，但 $t_j \neq 0$ 且 $k_i \neq 0$ 。

证明：假设 $\sum_{j=0}^l t_j 2^{2j} + 2^{2l+l'} \sum_{i=0}^s k_i 2^{2i} = 0$ ，其中 u 是使得 $t_u \neq 0$ 的最小正整数，则有

$$\sum_{j=u}^l t_j 2^{2j-2u} + 2^{2l+l'-2u} \sum_{i=0}^s k_i 2^{2i} = 0$$

从而 $t_u \equiv 0 \pmod 4$ 。同样，若 $t_j = 0, j = 0, 1, \dots, l$ ，而存在不全为零的 k_0, k_1, \dots, k_s 使得 $\sum_{i=0}^s k_i 2^{2i} = 0$ ，那么一定有某个 $k_v \equiv 0 \pmod 4$ ，但 $k_v \neq 0$ 。证毕。

引理 5 设 m 为正奇数，整数 a 满足

$$-2(2^{2m} + 1) < c < 2(2^{2m} + 1)$$

其中 $c = \sum_{j=0}^{(m-3)/2} t_j 2^{2j} + 2^{m+1} \sum_{i=0}^{(m-3)/2} k_i 2^{2i}$ ， $t_j, k_i \in \{-5, -3, -2, -1, 0, 1, 2, 3, 5\}$ ，那么若 $c \equiv 0 \pmod{2^{2m} + 1}$ ，则一定有 $c = 0$ ，并且对所有的 i, j ，有 $t_j = 0, k_i = 0$ 。

证明：根据题设条件易知，如果 $c \equiv 0 \pmod{2^{2m} + 1}$ ，那么有 $c = 0$ 或 $c = \pm(2^{2m} + 1)$ 。下面采用反证法证明 $c = \pm(2^{2m} + 1)$ 不成立。

不妨设 $c = 2^{2m} + 1$ ， c 如题设所述。此时有

$$\sum_{j=0}^{(m-3)/2} t_j 2^{2j} + 2^{m+1} \sum_{i=0}^{(m-3)/2} k_i 2^{2i} = 2^{2m} + 1 \quad (3)$$

从而有 $t_0 \equiv 1 \pmod 4$ 。故而(3)变换为

$$\sum_{j=1}^{(m-3)/2} t_j 2^{2j} + 2^{m+1} \sum_{i=0}^{(m-3)/2} k_i 2^{2i} = 2^{2m} + 4b_0 \quad (4)$$

其中 $b_0 \in \{-1, 0, 1\}$ 。

由(4)式可知，必有 $t_1 \neq 0$ 。否则，若 $b_0 \neq 0$ ，则(4)

显然不成立；而若 $b_0 = 0$ ，则由引理 4 知，此时存在某个 $t_j \equiv 0 \pmod 4$ ， $j > 1$ ，而 $t_j \neq 0$ ；或者存在某个 $k_i \equiv 0 \pmod 4$ ，而 $k_i \neq 0$ 。此与题设矛盾。由对(3)的讨论知，若(4)式成立，则可变换为

$$\sum_{j=2}^{(m-3)/2} t_j 4^{j-1} + 2^{m-1} \sum_{i=0}^{(m-3)/2} k_i 4^i = 4^{m-1} + 4b_1 \quad (5)$$

其中 $b_1 \in \{-1, 0, 1\}$ 。

对(5)式进行如同对(4)的讨论知道，此时必有 $t_2 \neq 0$ 。将这样的讨论重复下去可知，若(3)式要成立，则必有下式成立，即有

$$4^2 \sum_{i=0}^{(m-3)/2} k_i 4^i = 4^{(m+3)/2} + 4b_{(m-3)/2} \quad (6)$$

其中 $b_{(m-3)/2} \in \{-1, 0, 1\}$ 。

若 $b_{(m-3)/2} \neq 0$ ，则(6)式显然不成立；若 $b_{(m-3)/2} = 0$ ，则由引理 4 知，此时存在 $k_i \equiv 0 \pmod 4$ ，但 $k_i \neq 0$ 。此与题设矛盾。

综上所述，在题设的条件下只能有 $c = 0$ 。再根据引理 4 知，对所有的 i, j ，有 $t_j = 0, k_i = 0$ 。证毕。

引理 6 当 m 为奇数时，如果 $a_0 = (2^{m-1} - 1)/3$ ， $a_1 = (2^m - 2)/3$ 或 $a_0 = (2^m - 2)/3$ ， $a_1 = (2^{m-1} - 1)/3$ ，那么 $\Gamma_i(y)$ 的展开式中 y 的指数在模 $2^{2m} + 1$ 的情况下互不相同；当 m 为偶数时，如果 $a_0 = (2^m - 1)/3$ ，且 $a_1 = (2^{m-1} - 2)/3$ 或 $a_0 = (2^{m-1} - 2)/3$ ， $a_1 = (2^m - 1)/3$ ，那么 $\Gamma_i(y)$ 的展开式中 y 的指数在模 $2^{2m} + 1$ 的情况下也互不相同。

证明：情形 1. m 为奇数。

1). 如果 $a_0 = (2^{m-1} - 1)/3, a_1 = (2^m - 2)/3$ ，那么满足 $a_0 + a_1 = 2^{m-1} - 1$ 。

令 b 表示 $\Gamma_i(y)$ 的展开式中 y 的指数，则有

$$b = \sum_{j=0}^{(m-3)/2} t_j 2^{2j} + 2^{m+1} \sum_{i=0}^{(m-3)/2} k_i 2^{2i} \quad (7)$$

其中 $t_j, k_i \in \{0, 2, 3, 5\}$ 。

如果存在 $b' = \sum_{j=0}^{(m-3)/2} t'_j 2^{2j} + 2^{m+1} \sum_{i=0}^{(m-3)/2} k'_i 2^{2i}$ ，使得 $b \equiv b' \pmod{2^{2m} + 1}$ ，那么因为

$$b - b' = \sum_{j=0}^{(m-3)/2} (t_j - t'_j) 2^{2j} + 2^{m+1} \sum_{i=0}^{(m-3)/2} (k_i - k'_i) 2^{2i} \quad (8)$$

其中 $(t_j - t'_j), (k_i - k'_i) \in \{-5, -3, -2, -1, 0, 1, 2, 3, 5\}$ ，所以可知 $-2(2^{2m} + 1) < b - b' < 2(2^{2m} + 1)$ ，从而根据引理 5 可得， $b = b'$ ，并且 $t_j = t'_j, k_i = k'_i$ 。

2). 如果 $a_0 = (2^m - 2)/3, a_1 = (2^{m-1} - 1)/3$ ，那么也有 $a_0 + a_1 = 2^{m-1} - 1$ 。

此时 $\Gamma_i(y)$ 的展开式中变量 y 的指数 b 为

$$b = 2 \sum_{j=0}^{(m-3)/2} t_j 2^{2j} + 2^m \sum_{i=0}^{(m-3)/2} k_i 2^{2i} \quad (9)$$

其中 $t_j, k_i \in \{0, 2, 3, 5\}$ 。

如果存在 $b' = 2 \sum_{j=0}^{(m-3)/2} t'_j 2^{2j} + 2^m \sum_{i=0}^{(m-3)/2} k'_i 2^{2i}$ ，使得

$b - b' \equiv 0 \pmod{2^{2m} + 1}$, 那么又因为 $-2(2^{2m} + 1) < b - b' < 2(2^{2m} + 1)$, 并且 $b - b'$ 为偶数, 所以一定有 $b - b' = 0$, 从而再根据引理 4 可知, 此时有 $t_j = t'_j, k_i = k'_i$ 。

情形 2. m 为偶数。

1). 如果 $a_0 = (2^m - 1) / 3, a_1 = (2^{m-1} - 2) / 3$, 那么我们有 $a_0 + a_1 2^m = (2^{2m-1} - 2^m - 1) / 3$, 且 $a_0 + a_1 = 2^{m-1} - 1$ 。

此时 $\Gamma_i(y)$ 的展开式中, 变量 y 的指数 b 满足 $b \leq 5(a_0 + a_1 2^m) < 2^{2m} + 1$, 并且

$$b = \sum_{j=0}^{(m-2)/2} t_j 2^{2j} + 2^{m+1} \sum_{i=0}^{(m-4)/2} k_i 2^{2i}, \quad (10)$$

其中 $t_j, k_i \in \{0, 2, 3, 5\}$ 。

若存在 $b' = \sum_{j=0}^{(m-2)/2} t'_j 2^{2j} + 2^{m+1} \sum_{i=0}^{(m-4)/2} k'_i 2^{2i}$, 使得

$$b - b' = \sum_{j=0}^{(m-2)/2} (t_j - t'_j) 2^{2j} + 2^{m+1} \sum_{i=0}^{(m-4)/2} (k_i - k'_i) 2^{2i} = 0,$$

其中 $(t_j - t'_j), (k_i - k'_i) \in \{-5, -3, -2, -1, 0, 1, 2, 3, 5\}$, 则由引理 4 可知, 此时有, $t_j = t'_j, k_i = k'_i$ 。

2). 如果 $a_0 = (2^{m-1} - 2) / 3, a_1 = (2^m - 1) / 3$, 那么也有 $a_0 + a_1 = 2^{m-1} - 1$, 且 $a_0 + a_1 2^m = (2^{2m} - 2^{m-1} - 2) / 3$ 。

此时, $\Gamma_i(y)$ 中 y 的指数 b 为

$$b = 2 \sum_{j=0}^{(m-4)/2} t_j 2^{2j} + 2^m \sum_{i=0}^{(m-2)/2} k_i 2^{2i}. \quad (11)$$

如果存在 $b' = 2 \sum_{j=0}^{(m-4)/2} t'_j 2^{2j} + 2^m \sum_{i=0}^{(m-2)/2} k'_i 2^{2i}$, 使得 $b - b' \equiv 0 \pmod{2^{2m} + 1}$, 其中 $t'_j, k'_i \in \{0, 2, 3, 5\}$. 那么因为 $-2(2^{2m} + 1) < b - b' < 2(2^{2m} + 1)$, 并且 $b - b'$ 是偶数, 所以有 $b - b' = 0$, 从而由引理 4, 对所有的 i, j , 有 $t_j = t'_j, k_i = k'_i$ 。

根据情形 1 和情形 2 知, 当向量 (a_0, a_1) 的选择满足引理 6 中题设条件时, $\Gamma_i(y)$ 的展开式中, y 的指数在模 $2^{2m} + 1$ 的情况下互不相同。证毕。

定理 1 设 $r = 2^{m-1} - 1$, 那么当 $\gamma_i \neq 0$ 时, 序列 $s_i^{(r)}$ 的线性复杂度 $LS(s_i^{(r)}) > n \cdot 2^{n/2-3}$; 而当 $\gamma_i = 0$ 时, $LS(s_i^{(r)}) = n \cdot 2^{n/2-4}$ 。

证明: 在(2)式中, 当向量 (a_0, a_1) 的选择满足引理 6 中的条件时, 有 $a_0 + a_1 = 2^{m-1} - 1$ 。根据引理 6 知, 当 $\gamma_i \neq 0$ 时, $\Gamma_i(y)$ 的展开式中共有 4^{m-1} 个指数(模 $2^{2m} + 1$) 互不相同的 y 的单项式。再由命题 1 知, 当 $\gamma_i \neq 0$ 时, 序列 $s_i^{(r)}$ 的线性复杂度 $LS(s_i^{(r)}) > m \cdot 2 \cdot 4^{m-1} = n \cdot 2^{n/2-3}$; 而当 $\gamma_i = 0$ 时, 序列为 GMW 序列, 因此其线性复杂度 $LS(s_i^{(r)}) = n \cdot 2^{n/2-4}$ 。证毕。

表 1 列出了本文构造的序列集 $S^{(r)}$ 与文[14]中序列集的性质比较。

Table 1. the comparison between this sequence set and the sequence set in the paper [14]

表 1 本文序列集与文[14]中序列集的比较

序列	n	序列数目	最大边峰值	最大线性复杂度
文[14]中序列	$4m$	2^n	$2^{(n+4)/2} - 1$	$n \cdot 2^{n/2-3}$
本文的序列	$4m$	2^n	$2^{(n+2)/2} - 1$	$> n \cdot 2^{n/2-3}$

表 2 中给出了当 $n = 4m, m = 3, 4, \dots, 7$ 时, 本文序列的线性复杂度的数值解与文献[14]中序列的线性复杂度。

Table 2 the comparison of linear complexity between this sequence and the sequence in the paper [14]

表 2 本文序列与文[14]中序列的线性复杂度比较

m	本文中序列的线性复杂度 (序列数目)	文献[14]中序列的 线性复杂度 (序列数目)
3	48(1), 168(1), 180(其余)	96 (全部)
4	256(1), 1344(1), 1632(其余)	512 (全部)
5	1280(1), 13580(其余)	2560(全部)
6	6144(1), 72864(1), 108480 (其余)	12288(全部)
7	28672(1), 498792(1), 831208(其余)	57344(全部)

由表 1 可知, 本文构造的序列集 $S^{(r)}$ 与文[14]中序列集有相同的序列数目、序列长度和最大边峰值, 但拥有更大(除 GMW 序列外)的线性复杂度, 并且从表 2 可以看出, 随着 m 的增大, 本文中序列的线性复杂度远大于文[14]中序列的线性复杂度。

4 结论

本文基于 d-型函数和 Niho 序列集构造了一类具有大线性复杂度的低相关序列集, 该序列集与文献[14]中的序列集有相同的相关函数值和序列数目, 但拥有更大的线性复杂度。若将这类序列用于码分多址通信系统, 可以提高系统的安全性。

References (参考文献)

- [1] Gold R. Maximal recursive sequences with 3-valued recursive cross-correlation functions [J]. IEEE Trans. Inform. Theory, 1968, 14(1), P154-156.
- [2] Kasami T. Weight distribution Formula for some class of cyclic codes[R]. Coordinated Sci Lab, Univ Illinois, Urbana, IL, 1996.
- [3] Olsen J D, Scholtz R A and Welch L R. Bent function sequences [J]. IEEE Trans. Inform. Theory, 1982, 28(6), P858-864.
- [4] Lidl R, Niederreiter H. Introduction to Finite Fields and their Applications. Cambridge: Cambridge University Press, 1994.
- [5] Kasami T. Weight distribution of Bose-Chaudhuri-Hocq-uen ghem codes [M]. Combinatorial Mathematics and Its Applications, R. C. Bose and T. A. Dowling, Eds. Chapel Hill, NC: Univ. North Carolina Press, 1969, P335-357.
- [6] Zeng X, Liu J Q and Hu L. Generalized Kasami sequences: the

- large set [J], IEEE Trans. Inform. Theory, 2007, 53(7):, P2587-2598.
- [7] Klapper A. d-form sequences: families of sequences with low correlation values and large linear spans [J]. IEEE Trans. Inform. Theory, 1995, 41(2):, P423-431.
- [8] No J S, Kumar P V. A new family of binary pseudorandom sequences having optimal periodic correlation properties and large linear span [J]. IEEE Trans. Inform. Theory, 1989, 35(2):, P371-379.
- [9] Zeng X, Hu L, Liu J Q, and Zhu Y. A family of binary sequences with optimal correlation property and large linear span [A]. In 2006 IEEE International Conference on Communications (ICC 2006).
- [10] Zeng X, Hu L and Jiang W. A family of binary sequences with 4-valued optimal out-of-phase correlation and large linear span [J]. IEICE Transactions on Fundamentals of Electronics, Communications and Computer Sciences., 2007, E89-A(7):, P2029-2035.
- [11] Key E L. An analysis of the structure and complexity of nonlinear binary sequence generators [J]. IEEE Trans. Inform. Theory, 1976, 22(6):, P732-736.
- [12] [Niho Y. Multivalued Cross-Correlation Functions between Two Maximal Linear Recursive Sequences [D]. Ph.D. Dissertation, Univ. Southern Calif., Los Angeles, 1972.
- [13] Helleseth T. Some results about the cross-correlation function between two maximal linear sequences[J]. Discrete Math.16(1976), P301-307
- [14] Tang Jinbing, ZENG Xiangyong, HU Lei. On the linear span of a class of low correlation sequence family[J], Journal on Communications, 2008, 29(7), P75-80 (Ch).