

文章编号: 1673 - 9469(2015) 01 - 0096 - 03

doi: 10. 3969/j. issn. 1673 - 9469. 2015. 01. 025

m 子序列的特性研究

张爱雪 年夫生 韩春

(安徽工程大学 电气工程学院 安徽省电气传动与控制重点实验室 安徽 芜湖 241000)

摘要: 针对 m 序列线性复杂度不高,非线性度为零等问题,采用 B - M 算法对构造出的第一类 m 子序列进行了线性复杂度的研究,得出 m 子序列的线性复杂度和 m 序列相比大的多,逼近序列长度的一半的结论。利用 Walsh 频谱技术分析了 m 子序列的非线性度,仿真和计算结果表明 m 子序列的非线性度与 m 序列相比有了很大的改善,可以广泛用于流密码、信道编码、扩频通信等领域。

关键词: m 子序列; 线性复杂度; B - M 算法; Walsh 谱; 非线性度

中图分类号: TN919

文献标识码: A

Study on the characteristics of m Subsequence

ZHANG Ai - xue ,NIAN Fu - sheng ,HAN Chun

(Anhui Provincial Key Laboratory of Electric and Control , School of Electrical Engineering , Anhui Polytechnic University , Anhui Wuhu 241000 ,China)

Abstract: M sequence has good pseudo - random characteristics ,but its linear complexity is not high and the nonlinearity is zero. So the application fields of m sequence are limited. Adopting the B - M algorithm this paper gives the studies of the linear complexity of m subsequences which are constructed. We get conclusion that the linear complexity of m sequence is bigger than m subsequences' ,approaching the half of the sequence' s length. The nonlinearity of the m subsequence is analyzed using the Walsh spectrum technology. The simulation and the calculation results show that the nonlinearity of m subsequence has made a lot of improvement compared with the m sequence ,and can be widely used in flow password ,channel coding ,spread spectrum communication , etc.

Key words: m subsequence; the linear complexity; B - M algorithm; Walsh spectrum; nonlinearity

基于线性移位寄存器(LFSR)构造产生的伪随机 m 序列是成熟的理论, m 序列具有周期性、游程性、平衡性和相关性良好的伪随机性。但 m 序列的数目有限,线性复杂度低,非线性度为零,往往不能满足实际应用的需要。近年来,研究出更具有科学和社会价值的伪随机 m 序列是国内外相关领域的热点问题。本文主要讨论基于 m 序列构造出的第一类 m 子序列的线性复杂度和非线性度,从而证明第一类 m 子序列具有很好的线性复杂度和良好的非线性度。

1 m 序列和 m 子序列

1.1 m 序列及其特性

假设以 F_2 上 n 次多项式 $f(x) = c_0 + c_1x + \dots$

$+ c_nx^n$ 为联接多项式的 n 级线性移位寄存器所产生的非零序列 a 的周期为 $2^n - 1$,便称序列 a 是 n 级最大周期线性移位寄存器序列,简称 m 序列。

m 序列具有良好的平衡性、游程特性,它的自相关函数具有很好的 $\delta(t)$ 函数特征,所以 m 序列具有很好的伪随机特性。

1.2 m 子序列

第一类 m 子序列是在 m 序列线性反馈函数所确定状态转移图上,修改一定的状态后继,将会在保留原状态转移图主构架基础上,形成一个新的状态转移图,这个新的状态转移图对应一个新的移位寄存器,这个新的移位寄存器所产生的序列就是 m 子序列,其总的状态数目也是 2^{n-1} 。

收稿日期: 2014 - 09 - 20

基金项目: 安徽工程大学国家级大学生创新创业训练计划(201210363157)

作者简介: 张爱雪(1977 -),女,山东郓城人,讲师,主要从事信息信号处理和嵌入式系统的研究。

m 序列移位寄存器反馈函数式如式 (1), 若改变状态转换, 其反馈函数也随之改变。

$$f(x) = c_0x_0 \oplus c_1x_1 \oplus c_2x_2 \oplus \dots \oplus c_{n-1}x_{n-1} \quad (1)$$

根据参考文献 [1] m 序列反馈函数在四点处完成模 2 加 1 就能形成 m 子序列。所以 m 子序列的反馈函数 $f'(x)$ 的形式如下:

$$f'(x) = f(x) \oplus x_{n-1}x_{n-2} \dots x_1x_0 \oplus x_{n-1}x_{n-2} \dots x_1x_0 \oplus x_{n-1}x_{n-2} \dots x_1x_0 \oplus x_{n-1}x_{n-2} \dots x_1x_0 \quad (2)$$

m 子序列移位寄存器是基于 m 序列移位寄存器, 且进行了一定的状态重组, 其循环状态也是 2^{n-1} 个非零状态, 所以 m 子序列的平衡性、游程特性和自相关特性都很好。

2 m 子序列的线性复杂度

线性复杂度及其稳定性的研究是评价序列不可预测性的重要指标, 序列的线性复杂度不仅要足够大, 而且必须有很好的稳定性。由线性复杂度的定义可知 [2]: 对于非线性序列, 其等效线性移位寄存器的长度为该序列的线性复杂度, 在已知 N 长二元序列 $a_0, a_1, a_2, \dots, a_{N-1}$ 的情形下, 求取这样一个等效线性移位寄存器的长度, 采用 Berreka-mp - Messey 算法来完成。该算法的核心思想是运用数学归纳法求出一系列线性移位寄存器。

对于一个 GF(2) 上的多项式:

$$f(x) = c_0 + c_1x + c_2x^2 + \dots + c_lx^l \quad (3)$$

其中 $c_0 = 1$, 但并不限定 $c_l = 1$ 。我们把以 $f(x)$ 为联接多项式的 l 级线性移位寄存器简记为 $\langle f(x) \mid l \rangle$ 。如果递归关系:

$$a_k = c_1a_{k-1} + c_2a_{k-2} + \dots + c_la_{k-l}, \quad k = l+1, \dots, N-1 \quad (4)$$

成立。我们就说 $\langle f(x) \mid l \rangle$ 产生二元序列 $a_0, a_1, a_2, \dots, a_{N-1}$ 。B - M 算法的流程图如图 1 所示:

根据线性复杂度定义, 设 $a = a_0a_1a_2 \dots a_{1-1}$ 是一 n 级 m 序列, 则 n 级 m 序列线性复杂度是 n。同一周期 ($p = 2^n - 1$) 的 m 子序列的线性复杂度较 m 序列的线性复杂度大的多, 应用 B - M 算法可

以计算出第一类 m 子序列的线性复杂度。对最高次数 n 取 7 ~ 10 的各 m 序列本原多项式 (文献 [2] 中的附表三) 所确定的式 (1 - 2) 的 m 子序列进行了线性复杂度的统计, 部分结果如表 1 所示。

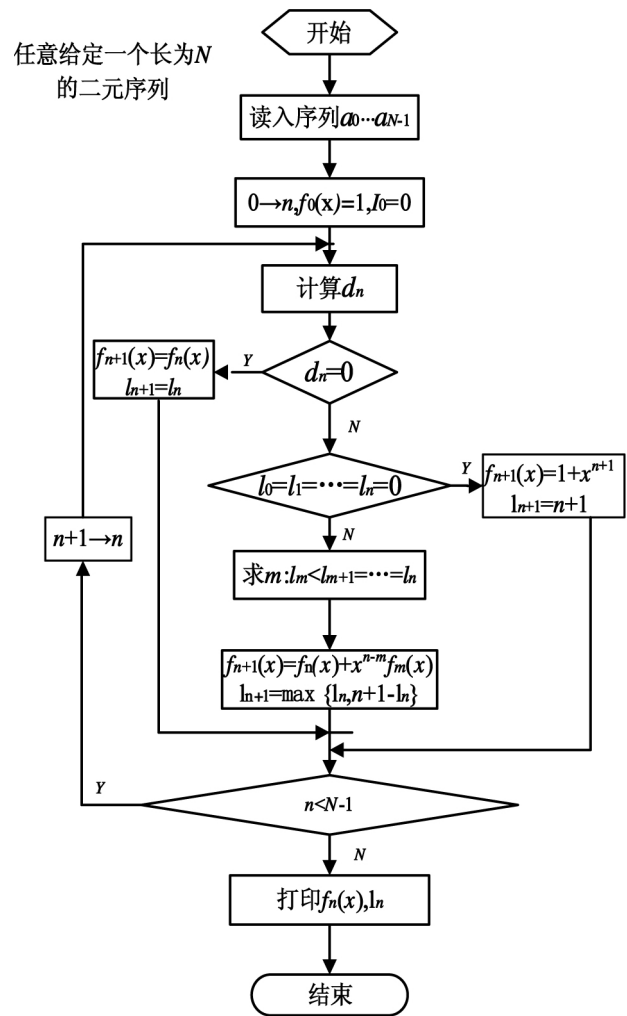


图 1 B-M 流程图

Fig.1 B-M flow chart

由表 1 可知: m 子序列的线性复杂度比 m 序列的线性复杂度大的多, 逼近于序列周期的一半, 正好符合文献 [3] 中对于密钥序列的要求。

表 1 具有同一周期的 m 序列和 m 子序列线性复杂度

Tab.1 The linear complexity of m sequence and m subsequence which have the same period length

序列 周期	m 序列	m 子序列 1	m 子序列 2	m 子序列 3	m 子序列 4
$2^7 - 1 = 127$	7	62	54	59	63
$2^8 - 1 = 255$	8	146	128	127	120
$2^9 - 1 = 511$	9	298	254	256	256
$2^{10} - 1 = 1023$	10	615	512	512	512

3 m 子序列的非线性度

为了抵抗各种攻击,流密码和分组密码算法中所用的 m 序列必须满足一些密码学准则,比如具有相关免疫性,有高的非线性度。我们知道, m 序列是由线性移位寄存器产生的,LFSR 的反馈函数是线性函数,它的非线性度为零,所以 m 序列抵抗线性攻击的能力不强。接下来我们分析 m 子序列的非线性度。

布尔函数 $f(x)$ 的 Walsh 变换,也称 Walsh 谱,是研究布尔函数非线性度的有力工具。

设 $f(x)$ 是 F_2^n 上的布尔函数,称

$$\begin{aligned} W_f(\omega) &= \sum_{x \in F_2^n} (-1)^{f(x)} (-1)^{\omega \cdot x} \\ &= \sum_{x \in F_2^n} (-1)^{f(x) + \omega x} \end{aligned} \quad (5)$$

为 $f(x)$ 在 ω 处的 Walsh 谱,其中 $\omega \cdot x$ 代表 ω 与 x 的内积,即:

$$\omega \cdot x = \omega_1 x_1 + \omega_2 x_2 + \cdots + \omega_n x_n \quad (6)$$

这里 $\omega = (\omega_1, \omega_2, \cdots, \omega_n) \in F_2^n$,所有的 $W_f(\omega)$ 称为 $f(x)$ 的 Walsh 谱。

设 $f(x)$ 是 F_2^n 上的布尔函数, $f(x)$ 的非线性度 (Nonlinearity), 记为 N_f , 等于它与所有线性函数的汉明距离的最小值,即:

$$N_f = \min_{l \in L(n)} d(f, l) = \min_{l \in L(n)} \omega l(f + l) \quad (7)$$

布尔函数的非线性度与 Walsh 谱之间存在如下的关系:

$$N_f = 2^{n-1} - \frac{1}{2} \max_{\omega \in F_2^n} |W_f(\omega)| \quad (8)$$

因此要求出一个布尔函数的非线性度,只要求出其绝对值最大的 Walsh 谱值即可。

根据参考文献 [1] 在 m 序列状态转移图的基础上修改一定的状态后继得到 m 子序列的反馈函数 $f(x)$, 根据公式 (5) 和 (8) 可以计算出反馈函数 $f(x)$ 产生的 m 子序列的 Walsh 谱值和非线性度的值。图 2 是 9 位的 m 序列交换不同对数的共轭状态得到的不同的 m 子序列的非线性度 N_f 的值。

m 序列是线性序列,通过计算可知任何 m 序列的非线性度都是零。 m 子序列是非线性序列, m 子序列的 $|W_f(\omega)|$ 的最大值比 m 序列的要小一些,而且 m 子序列的 $W_f(\omega)$ 的非零值的个数要多一些。根据图 2 可知,相同位数的不同 m 子序列,交换序列共轭状态的对数越多,得到的 m 子序列的非线性度越大。因此 m 子序列和 m 序列相比,非线性度有了很大的提高, m 子序列用来抵抗相

关攻击的能力要强的多。

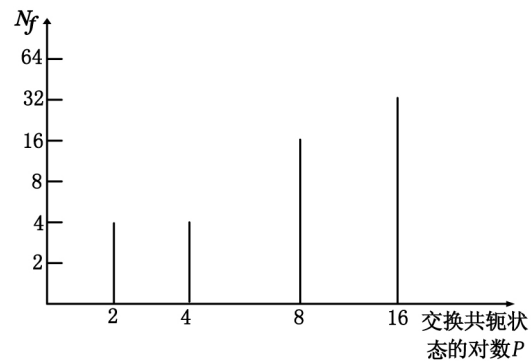


图2 交换不同共轭状态的对数得到的非线性度

Fig.2 The nonlinearity of exchanging different conjugate states' logarithmic

4 结论

m 子序列和 m 序列一样具有周期长、游程性、平衡性和良好的相关性,研究结果表明 m 子序列的线性复杂度比 m 序列的线性复杂度大的多,其非线性度和 m 序列相比也有了很大的提高,因此 m 子序列是好序列,可以广泛用于密码序列系统中。

参考文献:

- [1] 吕虹,段颖妮,管必聪,等. 第一类 m 子序列的构造 [J]. 电子学报, 2007, 35(10): 2029-2032.
- [2] 肖国镇,梁传甲,王育民. 伪随机序列及其应用 [M]. 北京: 国防工业出版社, 1985.
- [3] 杨义先,林须端. 编译密码学 [M]. 北京: 人民邮电出版社, 1992.
- [4] CUANG LONG. Cryptographic properties of the wclch - gong transformation sequence generators [J]. IEEE Transactions on Information Theory, 2002, 48(11): 2837-2846.
- [5] NO J S, CHUNG H, YUN M S. Binary pseudorandom sequences of period $2n-1$ with ideal auto correlation [J]. IEEE Trans IT, 1998, 44(2): 814-817.
- [6] 程郁凡,洪福明. 跳频码序列复杂度与随机性分析 [J]. 电子科技大学学报, 1996, 25(9): 351-357.
- [7] 武传坤. 布尔函数非线性度的谱分析 [J]. 电子科学学刊, 1996, 18(5): 487-494.
- [8] 胡斌,金晨辉,邵增玉. 密码学中 3 类具有特殊 Walsh 谱值布尔函数的关系 [J]. 通信学报, 2010, 31(7): 104-109.
- [9] 朱华安,谢端强. 基于 m 序列统计特性的序列密码攻击 [J]. 通信技术, 2003, 8(140): 96-98.

(责任编辑 王利君)