

m 阶相关免疫函数的计数问题¹

温巧燕 肖国镇

(西安电子科技大学信息保密所 西安 710071)

摘 要 主要讨论 m 阶相关免疫函数的构造和计数问题, 并给出了 m 阶相关免疫函数个数的一个新的下界和一些特殊情况下的精确值。

关键词 相关免疫, 流密码, 正交矩阵, 布尔函数

中图分类号 TN918.1

1 引言

在文献 [1] 中我们首次讨论了 m 阶相关免疫函数的构造和计数问题, 并给出了 m 阶相关免疫函数个数的下界公式:

$$N^{(m)}(n) \geq 2 + 2^{2^{n-m-1}} + 2 \sum_{k=2}^r (2^k!) 2^{n-mk-1}, \quad r = \left\lfloor \frac{n-1}{m} \right\rfloor$$

$N^{(m)}(n)$ 表示 n 元 m 阶相关免疫函数的个数, 则用 $N^{(1)}(n)$ 表示 1 阶相关免疫函数的个数。

本文通过分析 m 阶相关免疫函数的结构特征, 揭示了 $N^{(m)}(n)$ 与 $N^{(1)}(n)$ 的本质区别, 给出了几种特殊情况下 $N^{(m)}(n)$ 的精确值, 并将 $N^{(m)}(n)$ 的下界改进为

$$N^{(m)}(n) \geq 2 + 2^{2^{n-m-1}} + 2 \sum_{k=2}^r (2^k!) 2^{n-mk-1} + \sum_{k=3}^r \sum_{t \in I_k} (C_{2^k}^t) 2^{n-mk-1},$$

这里 $I_k = \{t | t \text{ 为奇数, 且 } 3 \leq t \leq 2^k - 3\}$ 。

2 几种特殊情况下的精确计数

用 $N^{(m)}(w, n)$ 表示重量为 w 的 n 元 m 阶相关免疫函数的个数, 则

$$N^{(m)}(n) = \sum_{k=0}^{2^{n-m}} N^{(m)}(2^m k, n). \quad (1)$$

由文献 [1] 有

$$N^{(m)}(w, n) = N^{(m)}(2^n - w, n), \quad (2)$$

$$N^{(m)}(0, n) = N^{(m)}(2^n, n) = 1. \quad (3)$$

由文献 [3], 对任意 k , 重量为 $2k$ 的 1 阶相关免疫函数皆存在, 即 $N^{(1)}(2k, n) \neq 0$, 但当 $m \geq 2$ 时, 情况则大不一样, 比如 $m = 2$ 时, $N^{(2)}(4, n)$ 只有当 $n = 2, 3$ 时, 不为 0, 即 $n > 3$ 时 $N^{(2)}(4, n) = 0$, 一般地, 有如下结论:

¹ 1996-04-05 收到, 1997-03-06 定稿

定理 1

$$N^{(m)}(2^m, n) = \begin{cases} 1, & n = m \text{ 时}; \\ 2, & n = m + 1 \text{ 时}; \\ 0, & \text{其它}. \end{cases}$$

证明略去.

定理 2 设 $m \geq 2$, 则对任意 w , 存在 w_0 , 使得当 $n \geq w_0$ 时, $N^{(m)}(w, n) = 0$.

证明是显然的. 因为 m 阶相关免疫函数的特征阵中, 各列互不相同, 且不能有共轭对出现, 故 w_0 至少可取为 2^{w-1} .

两个向量 α 、 β 称为共轭的是指: $\alpha + \beta = (1, 1, \dots, 1)$.

当 w 不大时, 通过计算表明 w_0 可取为 w , 但对任意 w, w_0 是否可取为 w 还有待证明, 特提出以下猜想.

猜想 设 $m \geq 2$, 则当 $n \geq w$ 时 $N^{(m)}(w, n) = 0$.

3 $N^{(m)}(n)$ 的下界公式

引理 1 [1] 对任意 $m \geq 1, k \geq 1$, 有 $\text{GF}(2)^{mk+1} = \begin{bmatrix} C_1 \\ \vdots \\ C_{2^k} \end{bmatrix}$, C_i 是 $(2^{(m-1)k+1}, mk+1, 2, m)$

正交阵, $\text{GF}(2)^n$ 表示以该空间全体向量为行之阵.

引理 2 [1] 对任意的 $k \leq (n-1)/m, (m \geq 2)$, 有 $N^{(m)}(2^{n-k}, n) \geq (2^k!)^{2^{n-mk-1}}$.

引理 3 对任意 $m \geq 1, k \geq 1$, 有 2^k 个互无相同行的 $(2^{(m-1)k+1}, mk+1, 2, m)$ 正交阵.

证明见文献 [1] 中引理 3.1 和定理 3.4 之证明过程.

引理 4 对任意 $k \leq (n-1)/m, m \geq 2$, 有 2^k 个互无相同行的 $(2^{n-k}, n, 2, m)$ 正交矩阵.

证明 若 A, B 是互无相同行的 $(w, n, 2, m)$ 正交阵, 则

$$C_1 = \begin{bmatrix} 1 & A \\ 0 & A \end{bmatrix}, \quad C_2 = \begin{bmatrix} 1 & B \\ 0 & B \end{bmatrix}$$

是两个互无相同行的 $(2w, n+1, 2, m)$ 正交阵, 再由引理 3 可证本引理.

引理 5 若 A, B 是 $(w, n, 2, m)$ 正交阵, 且 A 与 B 无相同行, 则 $C = \begin{bmatrix} A \\ B \end{bmatrix}$ 是 $(2w, n, 2, m)$

正交阵.

由定义可证.

由引理 5 和文献 [1] 中定理 3.5 可得

引理 6 对任意 $0 \leq t \leq 2^k, k \geq 1, m \geq 2$, 有

$$N^{(m)}(2^{(m-1)k+1}t, mk+1) \geq \begin{cases} 2^k!, & t = 1, 2^k - 1; \\ C_{2^k}^t, & t \neq 1, 2^k - 1. \end{cases}$$

由引理 6 和文献 [1] 中定理 3.2 可证.

引理 7 对任意 $m \geq 2, k \geq 1, 0 \leq t \leq 2^k$, 有

$$N^{(m)}(2^{n-k}t, n) \geq \begin{cases} (2^k!)^{2^{n-mk-1}}, & t = 1, 2^k - 1; \\ (C_{2^k}^t)^{2^{n-mk-1}}, & t \neq 1, 2^k - 1. \end{cases}$$

由引理 7 并利用 (1)、(2)、(3) 式, 有

$$\begin{aligned} N^{(m)}(n) &= \sum_{k=0}^{2^{n-m}} N^{(m)}(2^m k, n) \geq \sum_{k=0}^{\lfloor (n-1)/m \rfloor} \sum_{t \in J_k} N^{(m)}(2^{n-k} t, n) \\ &\geq 2 + 2^{2^{n-m-1}} + 2 \sum_{k=2}^{\lfloor (n-1)/m \rfloor} (2^k!)^{2^{n-mk-1}} + \sum_{k=3}^{\lfloor (n-1)/m \rfloor} \sum_{t \in I_k} (C_{2^k}^t)^{2^{n-mk-1}}. \end{aligned}$$

这里, $I_k = \{3, 5, 7, \dots, 2^k - 3\}$, $J_k = I_k \cup \{1, 2^k - 1\}$.

从而得

定理 3 n 个变元的 m 阶相关免疫函数的个数至少为

$$2 + 2^{2^{n-m-1}} + 2 \sum_{k=2}^{\lfloor (n-1)/m \rfloor} (2^k!)^{2^{n-mk-1}} + \sum_{k=3}^{\lfloor (n-1)/m \rfloor} \sum_{t \in I_k} (C_{2^k}^t)^{2^{n-mk-1}}$$

4 结 语

本文给出的下界是相当好的. 截止目前 1 阶相关免疫函数的个数 $N^{(1)}(n)$ 最好的下界表达式为

$$2^{2^{n-1}} + g_1(n)2^{2^{n-2}} + g_2(n)2^{2^{n-3}} + \dots$$

最高项为 $2^{2^{n-1}}$, 那么, 自然的问题是, m 阶时最高项能否从文中的 $2^{2^{n-m-1}}$ 改进为 $2^{2^{n-m}}$ 呢? 回答是否定的. 通过直接计算可知, $N^{(2)}(4) = 12 < 16 = 2^{2^{4-2}}$. 因此最高项只能达到 $2^{2^{n-m-1}}$, 文中下界首项为 $2^{2^{n-m-1}}$, 因此这个下界是比较紧的. 当然, 对 $2^{2^{n-m-1}}$ 的系数是否可以改进, 还有待于进一步研究.

参 考 文 献

- [1] 温巧燕, 肖国镇. m 阶相关免疫函数的构造与计数, 西安电子科技大学学报, 1997, 24(1): 36-39.
- [2] Mitchell C. Enumerating Boolean functions of cryptographic significance. J of Cryptology, 1990, 2(3): 155-170.
- [3] 丁存生, 肖国镇. 流密码学及其应用. 北京: 国防工业出版社, 1994, 161-173.
- [4] 杨义先, 胡正名. 用于序列密码的布尔函数计数问题. 通信学报, 1992, 13(4): 18-24.
- [5] 杨义先. 相关免疫布尔函数的计数. 电子科学学刊, 1993, 15(2): 140-146.
- [6] 王建宇. 线性结构函数与一阶相关免疫函数的计数. 通信学报, 1996, 17(1): 87-91.

THE ENUMERATION OF CORRELATION-IMMUNE BOOLEAN FUNCTIONS OF m -ORDER

Wen Qiaoyan Xiao Guozhen

(Xidian university, Xi'an 710071)

Abstract Construction and enumeration of correlation-immune Boolean functions of m -order are discussed in this paper and the formula of lower bounds given by the authors (1997) formerly is improved greatly.

Key words Correlation-immune, Stream ciphers, Orthogonal array, Boolean functions

温巧燕: 女, 1959 年生, 副教授, 博士生, 现从事密码学、编码学、应用数学等方面的教学和研究.

肖国镇: 男, 1935 年生, 教授, 博士生导师, 现从事密码学、编码学、信息论和应用数学等方面的教学和研究工作.