

On the Construction and Enumeration of Correlation-Immune Boolean Functions of 2-order

Dajian LIAO

College of Science, Huaihai Institute of Technology, Jiangsu China

Email: 1006268675@qq.com

Abstract: Construction and enumeration of Correlation-Immune Boolean Functions of 2-order are discussed in this paper. Beside the constructed correlation-Immune Boolean Functions for the cases of weight $2r$, a lot of new correlation-Immune Boolean Functions for the cases of weight $2r$ are constructed as supplement. Therefore a new formula of lower bounds on the number of Correlation-Immune Boolean Functions of 2-order is derived.

Keywords: correlation-immune, stream ciphers, orthogonal array, boolean functions

2 阶相关免疫函数的构造与计数

廖大见

淮海工学院理学院, 连云港, 中国, 222005

Email: 1006268675@qq.com

摘要: 本文进一步讨论 2 阶相关免疫函数的构造与计数问题, 补充构造出了大量重量为 2 的方幂的 2 阶相关免疫函数, 给出了关于 2 阶相关免疫函数个数的新下界。

关键词: 相关免疫; 流密码; 正交矩阵; 布尔函数

1 引言

相关免疫函数是密码学中的一个重要概念, 它是为抵抗 DC 攻击而提出的。自 1984 年 Seigenthaler T. 提出以来, 国内外学者对此进行了大量研究, 取得了丰富的结果 [1-8], 同时还有许多有待研究的问题, 计数问题便是其中之一。关于计数问题研究的意义文献 [5]、[8] 中都有论述。 m 阶相关免疫函数和正交矩阵是等价的, 而正交矩阵是研究认证码的重要工具 [9]。给出一种好的正交矩阵的构造方法, 就可拥有更多的正交阵列, 设计出好的认证码。因此 m 阶相关免疫函数的构造与计数是一个值得研究的问题 [10]。2 阶是研究高阶的基础, 温巧燕等人 1998 年得到的一类正交矩阵的下界一直沿用至今未有突破。本文在原来研究成果的基础上进一步讨论 2 阶相关免疫函数个数的构造与计数问题, 得到更优的结果。

2 定义及几个预备定理

相关免疫函数有多种等价定义, 本文采取如下形

式。

定义 1^[7]

设 $f(x) = f(x_1, x_2 \cdots x_n)$ 是布尔函数, $x_1, x_2 \cdots x_n \in GF(2)$, 称 $f(x_1, x_2 \cdots x_n)$ 为 m 阶相关免疫的当且仅当对任意 m 个随机变量 $(x_{i_1}, x_{i_2}, \dots, x_{i_m})$ 和 $(a_1, a_2, \dots, a_m) \in GF(2)^m$, $\sum_{x \in x^{(m)}} f(x) = \frac{w(f)}{2^m}$ 。 $w(f)$ 是 $z = f(x_1, x_2 \cdots x_n)$ 的汉明重量,

$$x(m) = \{x \mid x \in GF(2)^n, x_j = a_j, j = 1, 2, \dots, m\}。$$

定义 2^[5]

设 $f(x) = f(x_1, x_2 \cdots x_n)$ 是布尔函数, $w = w(f)$ 是其汉明重量,

$$D = \{d \mid d = (d_1, d_2 \cdots d_n) \in GF(2)^n; f(d) = 1\}$$

将 D 中元素按字典式顺序从大到小排列为

$$C_i = (C_{i,1}, C_{i,2} \cdots C_{i,n})$$

则称 0-1 矩阵

资助项目: 国家自然科学基金(60473018); 教育部科学技术研究重点项目(208045); 东南大学移动通信国家重点实验室开放课题。

$$C = \begin{pmatrix} C_{1,1} & \cdots & C_{1,n} \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ C_{w,1} & \cdots & C_{w,n} \end{pmatrix} \text{ 为 } f(x) \text{ 的特征阵 } C_f。$$

为讨论方便，以下将不确定特征矩阵行向量的顺序，即视只有顺序不同的两个特征矩阵为相同特征矩阵。布尔函数与其特征阵是相互唯一确定的，亦称 $f(x)$ 是 C_f 的特征函数，又记为 f_c 。

定义 3^[1]

设 A 是一个 w 行 n 列的矩阵，称 A 是一个 $(w, n, 2, m)$ 正交阵，是指 A 的任 m 列构成的矩阵的行向量中， $GF(2)^m$ 中每个向量都出现且出现的次数相同。

引理 2.1^[1]

布尔函数 $f(x)$ 是 2 阶相关免疫的当且仅当 C_f 是 $(w(f), n, 2, 2)$ 正交矩阵，当且仅当 C_f 的任一列是平衡的且下述条件之一成立。

1) 任两列的和向量是平衡向量；2) 任两列逐项积后所得向量有 $\frac{w(f)}{4}$ 个 1。

3 构造与计数

定理 3.1^[1]

设 A, B 都是 $(w, n, 2, 2)$ 正交阵，则 $C = \begin{pmatrix} 1 & A \\ 0 & B \end{pmatrix}$ 是 $(2w, n+1, 2, 2)$ 正交矩阵。

定理 3.2^[1]

设 A, B 分别是 $(w_2, n, 2, 2)$ 、 $(w_1, n, 2, 2)$ 正交阵，相互无相同行，则 $C = \begin{pmatrix} A^T & B^T \end{pmatrix}^T$ 是 $(w_1 + w_2, n, 2, 2)$ 正交矩阵。

定理 3.3^[1]

设 $k \leq j-1$ 用 $GF(2)^j$ 表示由该空间全体向量为行的矩阵，将 $GF(2)^j$ 矩阵 2^{j-1} 个共轭对平均分成 2^k 块，每 2^{j-k-1} 个共轭对组成一个 $2^{j-k} \times j$ 阶分块矩阵 C_i ， $i = 1, 2, \dots, 2^k$ ，则矩阵

$$C = \begin{pmatrix} 1 & \cdots & 1 & C_1 \\ 1 & \cdots & 0 & C_2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & \cdots & 1 & C_{2^{k-1}} \\ 0 & \cdots & 0 & C_{2^k} \end{pmatrix}$$

是 $(2^j, j+k, 2, 2)$ 正交阵，即 f_c 是二阶相关免疫的。其中 1 和 0 都是指 $2^{j-k} \times 1$ 阶矩阵。

以下为方便起见，记 C 为 $\phi(C_1, C_2, \dots, C_{2^k})$ 。

用 $N(4k, n)$ 记重量为 $4k$ 的 n 元 2 阶相关免疫函数的个数，亦即 $(4k, n, 2, 2)$ 定序正交矩阵的个数。用 $N(n)$ 记 n 元 2 阶相关免疫函数的个数，则 $N(n) = \sum_{k=1}^{2^{n-2}} N(4k, n)$ ，为确定 $N(n)$ 的下界，当 k 为 2 的方次时，根据以上定理来构造 $(4k, n, 2, 2)$ 正交阵，方法如下：

对任意 $k \leq j-1$ 可将 $GF(2)^j$ 得 2^{k-1} 个共轭对分成平均分成行数相等的矩阵 C_1, C_2, \dots, C_{2^k} ，构造矩阵 $C = \phi(C_1, C_2, \dots, C_{2^k})$ ，相当于把 2^{j-1} 个共轭对分成平均

分到 2^k 个空格中去。有 $\frac{(2^{j-1})!}{((2^{j-k-1})!)^{2^k}}$ 种不同的分法，根

据定理 3.3，这意味着按这种方法可以得到 $\frac{(2^{j-1})!}{((2^{j-k-1})!)^{2^k}}$ 个不同的 $(2^j, j+k, 2, 2)$ 矩阵。这样就得到

下面的结论

定理 3.4

任意 $1 \leq k \leq j-1, j \geq 2$ ，有：

$$N(2^j, j+k) \geq \frac{(2^{j-1})!}{((2^{j-k-1})!)^{2^k}}。$$

为把该下界与原来文献^[1]中 $N(2^{n-r}, n)$ 下界比较，令 $j+k = n, k = r$ ，则上式变为：

$$N(2^{n-r}, n) \geq \frac{(2^{n-r-1})!}{((2^{n-2r-1})!)^{2^r}}。$$

再引入下面的引理：

引理 3.1

设 m, n 为任意正整数，有：

$$\frac{(mn)!}{(m!)^n (n!)^m} \geq (\min\{m, n\} - 1)!。$$

证明 不妨设 $n \leq m$ ，则

$$\frac{(mn)!}{(m!)^n (n!)^m} = \prod_{j=0}^{m-1} \frac{(m-j)n \cdot ((m-j)n-1) \cdots ((m-j)n-n+1)}{(m-j)^n n!}$$

$$= \prod_{j=0}^{m-1} \frac{n \cdot (n - \frac{1}{m-j}) \cdots (n - \frac{n-1}{m-j})}{n!}$$

$$= \prod_{j=0}^{m-1} \prod_{i=1}^{n-1} \frac{n-i}{n-i} \geq \prod_{j=0}^{m-1} (n - \frac{n-1}{m-j}) \geq (n-1)! \text{ 证毕。}$$

由引理 3.1, 新下界 $\frac{(2^{n-r-1})!}{((2^{n-2r-1})!)^{2^r}}$ 至少是原下界

$((2^r)!)^{2^{n-2r-1}}$ 的 $(2^b - 1)!$ 倍, 其中 $b = \min\{r, n - 2r - 1\}$ 。

在所有用定理 3.4 的方法构造的 $\frac{(2^{j-1})!}{((2^{j-k-1})!)^{2^k}}$ 个形

如 $C = \phi(C_1, C_2, \dots, C_{2^j})$ 的 $(2^j, j+k, 2, 2)$ 正交矩阵集合中定义一个等价关系: $C' \square C$ 当且仅当存在 l , 使 $C' = \phi(C_{1+l}, C_{2+l}, \dots, C_{2^k+l})$, 其中的下标取模 2^k 。把上述矩阵集合按该等价关系的等价类划分, 每个等价类中含有 2^k 个矩阵, 且同一个等价类中的矩阵之间无相同行, 用定理 3.2 可构造 2^k 个 $(2^j, j+k, 2, 2)$ 正交矩阵, $0 \leq t \leq 2^k$ 。下面说明当 t 为奇数时由不同等价类中的矩阵构造出来的 $(2^j, j+k, 2, 2)$ 正交矩阵互相不同。

设 $E_l = \phi(C_{1+l}, C_{2+l}, \dots, C_{2^k+l})$, $0 \leq l \leq 2^k - 1$ 是 $C = \phi(C_1, C_2, \dots, C_{2^k})$ 所在等价类中一个元素。
 $F_l = \phi(D_{1+l}, D_{2+l}, \dots, D_{2^k+l})$, $0 \leq l \leq 2^k - 1$ 是

$$D = \phi(D_1, D_2, \dots, D_{2^k})$$

所在等价类中一个元素。这里及以下涉及的下标运算都模 2^k 。如果:

$$\begin{vmatrix} E^T_{l_1} & E^T_{l_2} & \cdots & E^T_{l_t} \end{vmatrix}^T = \begin{vmatrix} F^T_{n_1} & F^T_{n_2} & \cdots & F^T_{n_t} \end{vmatrix}^T,$$

则对任意 $0 \leq m \leq 2^k - 1$, 有

$$\begin{vmatrix} C^T_{l_1+m} & C^T_{l_2+m} & \cdots & C^T_{l_t+m} \end{vmatrix}^T \\ = \begin{vmatrix} D^T_{n_1+m} & D^T_{n_2+m} & \cdots & D^T_{n_t+m} \end{vmatrix}^T$$

成立。不妨设 $0 \leq l_1 < l_2 < \dots < l_t < 2^k$, 按如下方式定义 m_i : $l_i + m_i \equiv l_1, 1 \leq i \leq t$ 。若 x 是 C_{l_1} 中某一行向量, 则对任意 $1 \leq i \leq t$, x 是下面矩阵中的一个行向量。

$$\begin{vmatrix} D^T_{n_1+m_i} & D^T_{n_2+m_i} & \cdots & D^T_{n_t+m_i} \end{vmatrix}^T \quad (1)$$

由于 D_1, D_2, \dots, D_{2^k} 相互无相同行, 所以存在唯一矩阵 D_j , 使得 x 是 D_j 中一行向量, 且任意 $1 \leq i \leq t$, 存

在 $1 \leq s_i \leq t$ 使得 $D_j = D_{n_{s_i}+m_i}$, 根据 m_i 的定义知 $\{s_i | 1 \leq i \leq t\} = \{1, 2, \dots, t\}$ 。下面证明满足同样条件的矩阵是唯一的。若不然, 即另有一矩阵 $D_p \neq D_j$, 对任意 $1 \leq i \leq t$ 存在 p_i , 使

$$D_p = D_{n_{p_i}+m_i} \text{ 那么 } \{p_i | 1 \leq i \leq t\} = \{1, 2, \dots, t\},$$

则对任意 $1 \leq i \leq t$, 有下式成立: $n_{p_i} - n_{s_i} \equiv (n_{p_i} + m_i) - (n_{s_i} + m_i) \equiv p - j$ 。设 $p - j = s$,

$$\text{则 } \{n_{p_i} | 1 \leq i \leq t\} = \{n_{s_i} + s | 1 \leq i \leq t\}$$

$$\text{由 } \{s_i | 1 \leq i \leq t\} = \{p_i | 1 \leq i \leq t\} = \{1, 2, \dots, t\}$$

得 $\{n_i | 1 \leq i \leq t\} \equiv \{n_i + s | 1 \leq i \leq t\}$, 则任意 $n, n_1 + ns \in \{n_i | 1 \leq i \leq t\}$ 。则可以在矩阵列 $D_{n_1}, D_{n_2}, \dots, D_{n_t}$ 中定义等价关系: $D_{n_i} \square D_{n_j}$ 当且仅当存在整数 n , 使

$$n_i - n_j = ns. \text{ 令 } d = \gcd\{2^k, s\}, n_0 = \frac{2^k}{d}, \text{ 则 } n_0 \text{ 为偶数。}$$

那么按照该等价关系 $D_{n_1}, D_{n_2}, \dots, D_{n_t}$ 被划分成几个等价类, 每个等价类中有 n_0 个元素, 这与 t 为奇数矛盾。所以假设不成立。也就是说只有唯一的矩阵 $D_j = D_{n_{s_1}}$, 满足对任意 $1 \leq i \leq t$, $D_{n_{s_1}}$ 在矩阵 (1) 中。因此 C_{l_1} 中任意一行向量只能在 $D_{n_{s_1}}$ 中, 所以 $C_{l_1} = D_{n_{s_1}}$ 。

根据 n_{s_i} 的定义知, $n_{s_i} = n_{s_i} + m_i, 1 \leq i \leq t$, 则对任意 r , $D_{n_{s_1}+r} = D_{n_{s_i}+r+m_i}, 1 \leq i \leq t$, 同样

$$l_i + m_i \equiv l_1, 1 \leq i \leq t$$

则 $C_{l_1+r} = C_{l_{s_i}+r+m_i}, 1 \leq i \leq t$, 可由上面同样的方法可证只有一个矩阵 $D_{n_{s_1}+r}$ 满足: 任意 $1 \leq i \leq t$, $D_{n_{s_1}+r}$ 在矩阵

$$\begin{vmatrix} D^T_{n_{s_1}+r+m_1} & D^T_{n_{s_2}+r+m_2} & \cdots & D^T_{n_{s_t}+r+m_t} \end{vmatrix}^T \text{ 中;}$$

有唯一矩阵 C_{l_1+r} 满足: 任意 $1 \leq i \leq t$, C_{l_1+r} 在矩阵

$$\begin{vmatrix} C^T_{l_1+r+m_1} & C^T_{l_2+r+m_2} & \cdots & C^T_{l_t+r+m_t} \end{vmatrix}^T \text{ 中。}$$

又因为对任意 $0 \leq m \leq 2^k - 1$, 下式:

$$\begin{vmatrix} C^T_{l_1+m} & C^T_{l_2+m} & \cdots & C^T_{l_t+m} \end{vmatrix}^T \\ = \begin{vmatrix} D^T_{n_1+m} & D^T_{n_2+m} & \cdots & D^T_{n_t+m} \end{vmatrix}^T$$

成立, 可得 $C_{l_1+r} = D_{n_{s_1}+r}$ 对于任意 $0 \leq r \leq 2^k - 1$ 也都成立。因为 $\{n_{s_i} | 1 \leq i \leq t\} = \{n_i | 1 \leq i \leq t\}$, 所以, 存在 i ,

$1 \leq i \leq t$, 使 $C_{i+r} = D_{n_i+r}$ 对于任意 $0 \leq r \leq 2^k - 1$ 也都成立, 所以 C 与 D 在同一等价类中。

这样就有下面的结果:

引理 3.2

$$\text{对任意 } k \geq \frac{n+1}{2}, n \geq 3,$$

$$N(2^k t, n) \geq \frac{(2^{k-1})! C_{2^{n-k}}^t}{((2^{2k-n-1})!)^{2^{n-k}} 2^{n-k}}, t = 1, 3, 5 \dots 2^{n-k} - 1$$

最后, 根据定理 3.4 和引理 3.2 得

定理 3.5

2 阶相关免疫函数的个数 $N(n)$ 至少为:

$$\sum_{k=\lfloor \frac{n+2}{2} \rfloor}^{n-1} \frac{(2^{k-1})! 2^{2^{n-k-1}}}{((2^{2k-n-1})!)^{2^{n-k}} 2^{n-k}} + 2。$$

证明 $N(n) = \sum_{s=0}^{2^{n-2}} N(4s, n, 2, 2) \geq$

$$\sum_{k=\lfloor \frac{n+2}{2} \rfloor}^{n-1} \left(\sum_{i=1}^{2^{n-k-1}} \frac{(2^{k-1})! C_{2^{n-k}}^{2i-1}}{((2^{2k-n-1})!)^{2^{n-k}} 2^{n-k}} \right) + 2$$

$$= \sum_{k=\lfloor \frac{n+2}{2} \rfloor}^{n-1} \frac{(2^{k-1})! 2^{2^{n-k-1}}}{((2^{2k-n-1})!)^{2^{n-k}} 2^{n-k}} + 2。$$

4 结束语

相关免疫函数是密码学中的一个重要概念, 它是为抵抗 DC 攻击而提出的。由于在密码学中有重要作用自 1984 年 Seigenthaler T. 提出以来, 国内外学者对此进行了大量研究, 取得了丰富的结果。温巧燕等人 1998 年得到的一类正交矩阵的下界一直沿用至今未有突破。本文改进了文献^[1]构造, 在构造的 2 阶相关免疫函数中定义了等价关系, 证明了一个等价类内的正交矩阵无相同行, 可以用定理 3.2 构造新的正交矩阵, 并证明了不同等价类矩阵构造的正交矩阵互不相同, 从而改进了 $N^{(2)}(n)$ 的下界。本文中结果比文献^[1]

中的结果从形式上看要简单, 但却大得多, 是比较好的。

致 谢

作者对唐元生教授的有益讨论和帮助表示衷心的感谢。

References (参考文献)

- [1] Wen Qiao-yan, Niu Xin-xin and Yang yi-xian. Boolean Foundations in Modern Cryptography [M]. Beijing: Science Press, 2000: 178-181.
温巧燕, 钮心沂, 杨义先. 现代密码学中的布尔函数[M]. 科学出版社 2000, P 74-80.
- [2] Seigenthaler T. Correlation-Immunity of nonlinear combining functions for cryptographic applications [J] IEEE Trans on IT, 1984, 30(5), P 776-780.
- [3] Xiao Guo-zhen, Massey J L. A Spectral Characterization of Correlation-immune Combining functions[J] IEEE Trans on IT, 1988, 34(3), P 569-571.
- [4] Feng deng-guo, Xiao Guo-zhen. Dual distance and the order of correlation immune function[J] Journal of communication. 1994, 15(1), P 15-16.
冯登国, 肖国镇. 对偶距离和相关免疫阶[J]. 通信学报, 1994, 15(1), P 15-16.
- [5] Yang Yi-xian. On the enumeration of correlation-immune function[J] Journal of electronic science, 1993, 15(2), P 140-146
杨义先, 相关免疫布尔函数的计数[J]. 电子科学学报, 1993, 15(2), P 140-146.
- [6] Ding chun-sheng, Xiao Guo-zhen. Stream cryptography and its implication [M] Industry of natural defense press. 1994, P 161-173.
丁存生, 肖国镇. 流密码学及其应用[M]. 国防工业出版社, 1994, P 161-173.
- [7] Wang Yu-ming, He Da-ke. Basic and Implication of cryptography[M]. Xi'an electric science university press, 1990, P 150-151.
王育民, 何大可. 保密学基础与应用[M]. 西安电子科技大学.
- [8] Yang Yi-xian, Lin Xv-rui. Codes and cryptography[M] Poste and telecom press, 1992, P 590-610.
杨义先, 林须端. 编码密码学 [M]. 人民邮电出版社, 1992, P 590-610.
- [9] Stinson D R. The combinatorics of authentication and secrecy codes. [J]. Cryptology, 1990, 2(1), P 23-49.
- [10] Mu Jiao, Wen qiao yan. On the construction and numeration of Symmetric correlation immune function[J]. Journal of Beijing University of Posts and telecommunications, 2008, 3, P59-62.
莫娇, 温巧燕. 对称相关免疫函数的构造[J]. 北京邮电大学学报, 2008, 3, P59-62.
- [11] Zheng hao-ran, Jin cheng-hui. On construction and numeration of the correlation immune function of m-order[J] Journal of electronics science, 2008, 4, P 804-808.
郑浩然, 金辰辉. m 阶相关免疫函数的构造和计数[J]. 电子学报, 2008, 4, P 804-808.