

# 有限域上最优码的一种新的构造方法

丁 健, 李红菊

(安徽新华学院公课部, 安徽合肥 230088)

**摘 要:** 基于域  $F_p^m$  上一类特殊的矩阵, 定义了环  $R_{(p^m, k)} = F_p^m[u]/\langle u^k \rangle$  到  $F_p^j$  的一个新的 Gray 映射, 其中  $u^k = 0$ ,  $p$  为素数,  $j$  为正整数且  $p^{j-1} + 1 \leq k \leq p^j$ . 得到了环  $R_{(p^m, k)}$  上码长为任意长度  $N$  的  $(1+u)$  常循环码的 Gray 象是  $F_p^m$  上长为  $p^j N$  的保距线性循环码, 并给出了 Gray 象的生成多项式, 构造了  $F_3, F_5$  和  $F_7$  上的一些最优线性循环码.

**关键词:** 线性码; 循环码; 常循环码; Gray 映射; 最优码

**中图分类号:** TN911.22      **文献标识码:** A      **文章编号:** 0372-2112 (2015)08-1662-06

**电子学报 URL:** <http://www.ejournal.org.cn>      **DOI:** 10.3969/j.issn.0372-2112.2015.08.029

## A New Method on the Construction of Optimal Codes over Finite Field

DING Jian, LI Hong-ju

(Department of Common Course, Anhui Xinhua University, Hefei, Anhui 230088, China)

**Abstract:** Let  $R_{(p^m, k)}$  denote the polynomial residue ring  $F_p^m[u]/\langle u^k \rangle$ , where  $p^{j-1} + 1 \leq k \leq p^j$  and  $u^k = 0$  for some positive prime number  $p$  and positive integer  $j$ . Based on a kind of matrix over  $F_p^m$ , a new Gray map from  $R_{(p^m, k)}$  to  $F_p^j$  is defined. It is proved that the Gray image of a linear  $(1+u)$  constacyclic code of an arbitrary length  $N$  over  $R_{(p^m, k)}$  is a distance invariant linear cyclic code of length  $p^j N$  over  $F_p^m$ . Moreover, the generator polynomial of the Gray image of such a constacyclic code is determined, and some optimal linear cyclic codes over  $F_3, F_5$  and  $F_7$  are constructed via the Gray map.

**Key words:** linear code; cyclic code; constacyclic code; Gray map; optimal code

### 1 引言

二十世纪九十年代, Hammons<sup>[1]</sup>等人发现了二元 Kerdock 码和 Preparata 码等一些高效的二元非线性码可以看作是环  $Z_4$  上线性码在 Gray 映射下的二元象, 从此从根本上解决了二元非线性 Preparata 码和 Kerdock 码关于重量计数器具有形式对偶性这一困扰人们近 30 年的问题. 自此, Gray 映射的构造成为有限环上纠错码理论研究的热点<sup>[2~15]</sup>. Qian<sup>[2]</sup>等人得到了有限环  $F_2 + uF_2$  上单根  $(1+u)$  常循环码在 Gray 映射下的象是距离不变的二元线性循环码; Amarra<sup>[3]</sup>等人确定了环  $F_p^k + uF_p^k$  上的单根  $(1-u)$  常循环码在所定义的 Gray 映射下的象是  $F_p^k$  上的准循环码; Abular<sup>[4]</sup>等人得到了环  $F_2 + uF_2$  上任意长度的  $(1+u)$  常循环码在其定义下的 Gray 象是二元线性循环码, 且给出了相应 Gray 象的生成多项式; Sobhani<sup>[5]</sup>等人得到环  $F_q[u]/\langle u^{t+1} \rangle$  上  $(1+u^t)$  常循环码在所定义的 Gray 映射下的象是  $F_q$  上的准循环码; Kai<sup>[6]</sup>等人得到了环  $F_p + uF_p$  上任意长度的  $(1+\lambda u)$  常循环码

的 Gray 象是  $F_p$  上距离不变的线性码; Qian<sup>[7]</sup>等人得到了环  $F_2 + uF_2 + u^2F_2$  上单根  $(1+u+u^2)$  常循环码的 Gray 象是距离不变的二元线性循环码; 王立启<sup>[8]</sup>给出了环  $F_2[u]/\langle u^4 \rangle$  上的单根  $(1+u+u^2+u^3)$  常循环码的 Gray 象的结构和生成多项式. 近来, Ding<sup>[13,14]</sup>等人确定了环  $F_2^m[u]/\langle u^k \rangle$  上  $(1+u)$  和  $(1+u+\dots+u^{k-1})$  常循环码的 Gray 象的结构和生成多项式. 本文将文献[13]的结论推广至  $F_p^m[u]/\langle u^k \rangle$  上任意长度的  $(1+u)$  常循环码(其中  $p^{j-1} + 1 \leq k \leq p^j$ ,  $j$  为正整数), 确定了该常循环码的 Gray 象的结构及 Gray 象的生成多项式, 构造了  $F_3, F_5$  和  $F_7$  上的一些最优线性循环码.

### 2 预备知识

令  $R_{(p^m, k)} = F_p^m[u]/\langle u^k \rangle$ , 其中  $u^k = 0$ ,  $p$  为素数,  $j$  为正整数且  $p^{j-1} + 1 \leq k \leq p^j$ . 在  $F_p^m[x]$  中, 令  $x^n - 1 = f_1(x)f_2(x)\dots f_s(x)$ , 其中  $\gcd(n, p) = 1$  且  $f_1(x) \nmid f_2(x), \dots, f_s(x)$  为  $F_p^m[x]$  上两两互素的首一不可约多项式, 以下简记

为  $f_1, f_2, \dots, f_j$ , 则该分解是唯一的且在  $R_{(p^m, k)}[x]$  中该分解仍然成立. 令  $C$  是  $R_{(p^m, k)}$  上长为  $N = p^e n$  的码 (其中  $e$  为非负整数),  $\alpha$  是  $R_{(p^m, k)}$  上的一个单位,  $R_{(p^m, k)}^N$  上的  $\alpha$  常循环移位  $\tau_\alpha$  定义为  $\tau_\alpha(c_0, c_1, \dots, c_{N-1}) = (\alpha c_{N-1}, c_0, c_1, \dots, c_{N-2})$ . 若  $\tau_\alpha(C) = C$ , 则称  $C$  是  $R_{(p^m, k)}$  上的  $\alpha$  常循环码. 令  $c = (c_0, c_1, \dots, c_{N-1})$  的多项式表示为  $c(x) = c_0 + c_1 x + \dots + c_{N-1} x^{N-1}$ , 则  $xc(x)$  即为  $R_{(p^m, k)}[x]/\langle x^N - \alpha \rangle$  上  $c(x)$  的  $\alpha$  常循环移位, 此时  $R_{(p^m, k)}$  上长为  $N$  的  $\alpha$  常循环码即为  $R_{(p^m, k)}[x]/\langle x^N - \alpha \rangle$  的一个理想. 以下皆假设  $p$  为素数,  $j$  为正整数且  $p^{j-1} + 1 \leq k \leq p^j$ .

### 3 $F_{p^m}$ 上的一类矩阵 $A_p^j$

令  $C_r^s = \frac{r!}{s! (r-s)!}$ , 其中  $1 \leq r \leq p-1$  且  $0 \leq s \leq r$ , 此时定义如下矩阵.

定义 1 当  $j=1$  时,

$$A_p = \begin{pmatrix} C_{p-1}^{p-1} & 0 & \cdots & 0 & 0 \\ C_{p-1}^{p-2} & C_{p-2}^{p-2} & \cdots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots & \vdots \\ C_{p-1}^1 & C_{p-2}^1 & \cdots & C_1^1 & 0 \\ C_{p-1}^0 & C_{p-2}^0 & \cdots & C_1^0 & 1 \end{pmatrix};$$

当  $j \geq 2$  时,

$$A_p^j = \begin{pmatrix} C_{p-1}^{p-1} A_p^{j-1} & 0 & \cdots & 0 & 0 \\ C_{p-1}^{p-2} A_p^{j-1} & C_{p-2}^{p-2} A_p^{j-1} & \cdots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots & \vdots \\ C_{p-1}^1 A_p^{j-1} & C_{p-2}^1 A_p^{j-1} & \cdots & C_1^1 A_p^{j-1} & 0 \\ C_{p-1}^0 A_p^{j-1} & C_{p-2}^0 A_p^{j-1} & \cdots & C_1^0 A_p^{j-1} & A_p^{j-1} \end{pmatrix}.$$

从矩阵  $A_p^j$  的定义可知  $A_p^j$  是一个  $p^j \times p^j$  的方阵. 若令  $A_p^j[R(i)]$  和  $A_p^j(i)$  分别表示  $A_p^j$  的第  $i$  行和第  $i$  列, 则  $A_p^j[R(1)] = (1, \underbrace{0, \dots, 0}_{(p^j-1) \text{ zeros}})$ ,  $A_p^j(p^j) = (\underbrace{0, \dots, 0}_{(p^j-1) \text{ zeros}}, 1)^T$ .

引理 1  $A_p^j$  是  $F_{p^m}$  上的可逆矩阵.

证明 从矩阵  $A_p^j$  的定义可知,  $A_p^j$  是主对角线上元素全为 1 的下三角矩阵, 故  $A_p^j$  在  $F_{p^m}$  上可逆.

引理 2 令  $B_p^j = \begin{pmatrix} 0 & 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 1 & 0 & \cdots & 0 \end{pmatrix}$  是  $p^j \times p^j$  方

阵, 则在  $F_{p^m}$  上  $B_p^j A_p^j = (A_p^j(p^j), \underbrace{0, \dots, 0}_{(p^j-1) \text{ zeros}})$ .

证明 因为  $A_p^j[R(1)] = (1, \underbrace{0, \dots, 0}_{(p^j-1) \text{ zeros}})$  且  $A_p^j(p^j) = (\underbrace{0, \dots, 0}_{(p^j-1) \text{ zeros}}, 1)^T$ , 所以  $B_p^j A_p^j = B_p^j = (A_p^j(p^j), \underbrace{0, \dots, 0}_{(p^j-1) \text{ zeros}})$ .

定理 1 设

$$H_p^j = \begin{pmatrix} 1 & 1 & \cdots & 0 & 0 \\ 0 & 1 & \cdots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 1 & 1 \\ 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 \end{pmatrix} \text{ 和}$$

$$D_p^j = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 \\ 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \end{pmatrix}$$

为  $p^j \times p^j$  的方阵, 则在  $F_{p^m}$  上  $H_p^j A_p^j = A_p^j D_p^j$ .

证明 利用数学归纳法证明. 当  $j=1$  时  $H_p A_p(1) = (0, \dots, 0, 1)^T = A_p(p)$ .

若  $2 \leq i \leq p$ , 则在  $F_{p^m}$  上有

$$\begin{aligned} H_p A_p(i) &= H_p (0, \dots, 0, \underbrace{C_{p-i}^{p-i}, C_{p-i}^{p-i-1}, \dots, C_{p-i}^1, C_{p-i}^0}_{(i-1) \text{ zeros}})^T \\ &= (0, \dots, 0, \underbrace{C_{p-i}^{p-i}, C_{p-i}^{p-i} + C_{p-i}^{p-i-1}, \dots, C_{p-i}^1 + C_{p-i}^0, C_{p-i}^0}_{(i-2) \text{ zeros}})^T \\ &= (0, \dots, 0, \underbrace{C_{p-i+1}^{p-i+1}, C_{p-i+1}^{p-i}, \dots, C_{p-i+1}^1, C_{p-i+1}^0}_{(i-2) \text{ zeros}})^T \\ &= A_p(i-1). \end{aligned}$$

所以  $H_p A_p = (A_p(p), A_p(1), A_p(2), \dots, A_p(p-1)) = A_p D_p$ , 即当  $j=1$  时结论成立.

假设当  $j = j_1 \geq 1$  时结论成立, 则在  $F_{p^m}$  上有  $H_{p^{j_1}} A_{p^{j_1}} = A_{p^{j_1}} D_{p^{j_1}}$  即  $H_{p^{j_1}} A_{p^{j_1}} = (A_{p^{j_1}}(p^{j_1}), A_{p^{j_1}}(1), A_{p^{j_1}}(2), \dots, A_{p^{j_1}}(p^{j_1}-1))$ , 所以

$$H_{p^{j_1+1}} A_{p^{j_1+1}} = \begin{pmatrix} H_{p^{j_1}} & B_{p^{j_1}} & \cdots & 0 & 0 \\ 0 & H_{p^{j_1}} & \cdots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & H_{p^{j_1}} & B_{p^{j_1}} \\ 0 & 0 & \vdots & 0 & H_{p^{j_1}} \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} C_{p-1}^{p-1} A_{p^{j_1}} & 0 & \cdots & 0 & 0 \\ C_{p-1}^{p-2} A_{p^{j_1}} & C_{p-2}^{p-2} A_{p^{j_1}} & \cdots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots & \vdots \\ C_{p-1}^1 A_{p^{j_1}} & C_{p-2}^1 A_{p^{j_1}} & \cdots & C_1^1 A_{p^{j_1}} & 0 \\ C_{p-1}^0 A_{p^{j_1}} & C_{p-2}^0 A_{p^{j_1}} & \cdots & C_1^0 A_{p^{j_1}} & A_{p^{j_1}} \end{pmatrix}.$$

由引理 2 可知

$$H_{p^{j_1+1}} \begin{pmatrix} C_{p-1}^{p-1} A_{p^{j_1}} \\ C_{p-1}^{p-2} A_{p^{j_1}} \\ \vdots \\ C_{p-1}^1 A_{p^{j_1}} \\ C_{p-1}^0 A_{p^{j_1}} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} C_{p-1}^{p-1} H_{p^{j_1}} A_{p^{j_1}} + C_{p-1}^{p-2} B_{p^{j_1}} A_{p^{j_1}} \\ C_{p-1}^{p-2} H_{p^{j_1}} A_{p^{j_1}} + C_{p-1}^{p-3} B_{p^{j_1}} A_{p^{j_1}} \\ \vdots \\ C_{p-1}^1 H_{p^{j_1}} A_{p^{j_1}} + C_{p-1}^0 B_{p^{j_1}} A_{p^{j_1}} \\ C_{p-1}^0 H_{p^{j_1}} A_{p^{j_1}} \end{pmatrix}$$

$$= \begin{pmatrix} 0 & C_{p-1}^{p-1} A_{p^j}^1(1) & \cdots & C_{p-1}^{p-1} A_{p^j}^1(p^j-1) \\ 0 & C_{p-1}^{p-2} A_{p^j}^1(1) & \cdots & C_{p-1}^{p-2} A_{p^j}^1(p^j-1) \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & C_{p-1}^1 A_{p^j}^1(1) & \cdots & C_{p-1}^1 A_{p^j}^1(p^j-1) \\ A_{p^j}^1(p^j) & C_{p-1}^0 A_{p^j}^1(1) & \cdots & C_{p-1}^0 A_{p^j}^1(p^j-1) \end{pmatrix}$$

$$= (A_{p^j}^{j+1}(p^j+1), A_{p^j}^{j+1}(1), A_{p^j}^{j+1}(2), \dots, A_{p^j}^{j+1}(p^j-1)).$$

若  $2 \leq i \leq p$ , 则

$$H_{p^j}^{j+1}(0, \dots, 0, C_{p-i}^{p-i} A_{p^j}^i, C_{p-i}^{p-i-1} A_{p^j}^i, \dots, C_{p-i}^1 A_{p^j}^i, C_{p-i}^0 A_{p^j}^i)^T$$

$$= (0, \dots, 0, C_{p-i}^{p-i} B_{p^j}^i A_{p^j}^i, C_{p-i}^{p-i-1} H_{p^j}^i A_{p^j}^i + C_{p-i}^{p-i-1} B_{p^j}^i A_{p^j}^i, \dots,$$

$$C_{p-i}^1 H_{p^j}^i A_{p^j}^i + C_{p-i}^0 B_{p^j}^i A_{p^j}^i, C_{p-i}^0 H_{p^j}^i A_{p^j}^i)^T =$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 0 \\ C_{p-i+1}^{p-i+1} A_{p^j}^i(p^j) & 0 & \cdots & 0 \\ C_{p-i+1}^{p-i} A_{p^j}^i(p^j) & C_{p-i}^{p-i} A_{p^j}^i(1) & \cdots & C_{p-i}^{p-i} A_{p^j}^i(p^j-1) \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ C_{p-i+1}^1 A_{p^j}^i(p^j) & C_{p-i}^1 A_{p^j}^i(1) & \cdots & C_{p-i}^1 A_{p^j}^i(p^j-1) \\ C_{p-i+1}^0 A_{p^j}^i(p^j) & C_{p-i}^0 A_{p^j}^i(1) & \cdots & C_{p-i}^0 A_{p^j}^i(p^j-1) \end{pmatrix}$$

$$= (A_{p^j}^{j+1}((i-1)p^j), A_{p^j}^{j+1}((i-1)p^j+1), A_{p^j}^{j+1}((i-1)p^j+2), \dots, A_{p^j}^{j+1}(ip^j-1)).$$

所以  $H_{p^j}^{j+1} A_{p^j}^{j+1} = A_{p^j}^{j+1} D_{p^j}^{j+1}$  即当  $j = j_1 + 1$  时结论成立, 综上所述定理 1 成立.

### 4 环 $R_{(p^m, k)}$ 上一个新的 Gray 映射

对于任意  $a, b \in R_{(p^m, k)}$ , 必存在唯一的  $r_i(a), r_i(b) \in F_p^m$  使得  $a = \sum_{i=0}^{k-1} u^i r_i(a), b = \sum_{i=0}^{k-1} u^i r_i(b)$ . 显然对于任意的  $0 \leq i \leq k-1$  有  $r_i(a+b) = r_i(a) + r_i(b)$ .

定义 2 对于任意的  $a \in R_{(p^m, k)}$ , 定义 Gray 映射

$$\Phi_{(p^m, k)}: R_{(p^m, k)} \rightarrow F_p^{m_j}$$

$$\Phi_{(p^m, k)}(a) = (\underbrace{0, \dots, 0}_{(p^j-k) \text{ zeros}}, r_0(a), r_1(a), \dots, r_{k-1}(a)) A_{p^j}^j.$$

由  $\Phi_{(p^m, k)}$  的定义可知该映射是线性的, 这是因为

$$\Phi_{(p^m, k)}(a+b) = (\underbrace{0, \dots, 0}_{(p^j-k) \text{ zeros}}, r_0(a+b), r_1(a+b), \dots, r_{k-1}(a+b)) A_{p^j}^j$$

$$= [(\underbrace{0, \dots, 0}_{(p^j-k) \text{ zeros}}, r_0(a), r_1(a), \dots, r_{k-1}(a)) + (\underbrace{0, \dots, 0}_{(p^j-k) \text{ zeros}}, r_0(b), r_1(b), \dots, r_{k-1}(b))] A_{p^j}^j$$

$$= \Phi_{(p^m, k)}(a) + \Phi_{(p^m, k)}(b).$$

此外, 由  $A_{p^j}$  是  $F_p^m$  上的可逆矩阵知  $\Phi_{(p^m, k)}$  是从  $R_{(p^m, k)}$  到  $F_p^{m_j}$  上的 Gray 象的双射. 任取  $c = (c_0, c_1, \dots,$

$c_{N-1}) \in R_{(p^m, k)}^N$ , 则其多项式表示为  $c(x) = (c_0 + c_1 x + \dots + c_{N-1} x^{N-1})$ . 对于  $0 \leq i \leq k-1$ , 定义  $P_i[c(x)] = \sum_{l=0}^{N-1} r_i(c_l) x^l$ , 此时  $c(x) = \sum_{i=0}^{k-1} u^i P_i[c(x)]$ . 现将定义 2 拓展到  $R_{(p^m, k)}[x]$  上.

定义 3 令  $c = (c_0, c_1, \dots, c_{N-1}) \in R_{(p^m, k)}^N$ , 其多项式表示为  $c(x) = c_0 + c_1 x + \dots + c_{N-1} x^{N-1} \in R_{(p^m, k)}[x]$ , 定义多项式 Gray 映射  $\Phi_{(p^m, k)}: R_{(p^m, k)}[x] \rightarrow F_p^m[x]$  为  $\Phi_{(p^m, k)}[c(x)] = (\underbrace{0, \dots, 0}_{(p^j-k) \text{ zeros}}, P_0[c(x)], P_1[c(x)], \dots, P_{k-1}[c(x)]) A_{p^j}^j(1, x^N, \dots, x^{(p^j-1)N})^T$

显然该映射是线性的且是从  $R_{(p^m, k)}[x]$  上码字的多项式表示到  $F_p^m[x]$  上的 Gray 象的双射.

定义 4 用  $W_L$  表示  $R_{(p^m, k)}$  中元素的 Lee 重量,  $W_H$  表示  $F_p^{m_j}$  上元素的 Hamming 重量. 对于任意的  $a \in R_{(p^m, k)}$ , 定义  $W_L(a) = W_H[\Phi_{(p^m, k)}(a)]$ .  $R_{(p^m, k)}^N$  中码字的 Lee 重量定义为其码元的 Lee 重量之和, 两个码字  $c, c'$  的 Lee 距离为  $(c - c')$  的 Lee 重量. 相应的, 多项式情形下的码字的 Lee 重量即为系数的 Lee 重量之和.

由 Gray 映射及 Lee 距离的定义, 可得如下定理.

定理 2 Gray 映射  $\Phi_{(p^m, k)}$  是保线性和保距离(从  $R_{(p^m, k)}[x]$  上码字的 Lee 距离到  $F_p^m[x]$  上 Gray 象的 Hamming 距离)的双射.

### 5 环 $R_{(p^m, k)}$ 常循环码的 Gray 象

定理 3 若  $C$  是环  $R_{(p^m, k)}$  上码长为  $N$  的  $(1+u)$  常循环码, 则  $\Phi_{(p^m, k)}(C)$  为  $F_p^m$  上长为  $p^j N$  的线性循环码.

证明 只需证明对于码  $C$  中的任一码字  $c(x)$  有  $\Phi_{(p^m, k)}[xc(x)] = x \Phi_{(p^m, k)}[c(x)]$ . 事实上, 在  $R_{(p^m, k)}[x] / \langle x^N - (1+u) \rangle$  中  $x^N = 1+u$ , 所以  $x^{p^j N} = 1$ . 任取  $c(x) = c_0 + c_1 x + c_2 x^2 + \dots + c_{N-1} x^{N-1} \in C$ , 则  $xc(x) = (1+u)c_{N-1} + c_0 x + c_1 x^2 + \dots + c_{N-2} x^{N-1} = \sum_{i=0}^{k-1} u^i P_i[xc(x)]$ , 其中当  $i=0$  时  $P_0[xc(x)] = r_0(c_{N-1}) + x P_0[c(x)] - x^N r_0(c_{N-1})$ ;

当  $1 \leq i \leq k-1$  时,

$$P_i[xc(x)] = r_i[(1+u)c_{N-1}] + \sum_{l=0}^{N-2} r_i(c_l) x^{l+1}$$

$$= [r_{i-1}(c_{N-1}) + r_i(c_{N-1})] + x P_i[c(x)] - x^N r_i(c_{N-1}).$$

所以  $\Phi_{(p^m, k)}[xc(x)] = (\underbrace{0, \dots, 0}_{(p^j-k) \text{ zeros}}, P_0[xc(x)], P_1[xc(x)], \dots, P_{k-1}[xc(x)]) A_{p^j}^j(1, x^N, \dots, x^{(p^j-1)N})^T$

$$= (\underbrace{0, \dots, 0}_{(p^j-k) \text{ zeros}}, r_0(c_{N-1}), \sum_{i=0}^1 r_i(c_{N-1}), \dots, \sum_{i=k-2}^{k-1} r_i(c_{N-1})) \cdot A_{p^j}^j(1, x^N, \dots, x^{(p^j-1)N})^T$$

$$\begin{aligned}
 & - (\underbrace{0, \dots, 0}_{(j-k) \text{ zeros}}, x^N r_0(c_{N-1}), x^N r_1(c_{N-1}), \dots, x^N r_{k-1}(c_{N-1})) \\
 & \cdot A_p^j(1, x^N, \dots, x^{(j-1)N})^T \\
 & + (\underbrace{0, \dots, 0}_{(j-k) \text{ zeros}}, xP_0[c(x)], xP_1[c(x)], \dots, xP_{k-1}[c(x)]) \\
 & \cdot A_p^j(1, x^N, \dots, x^{(j-1)N})^T \\
 & = (\underbrace{0, \dots, 0}_{(j-k) \text{ zeros}}, r_0(c_{N-1}), r_1(c_{N-1}), \dots, r_{k-1}(c_{N-1})) \\
 & \cdot (H_j A_p^j - A_p^j D_j)(1, x^N, \dots, x^{(j-1)N})^T \\
 & + x\Phi_{(p^m, k)}[c(x)].
 \end{aligned}$$

由定理 1 可知,  $\Phi_{(p^m, k)}[xc(x)] = x\Phi_{(p^m, k)}[c(x)]$ .

**引理 3** 在  $F_p^m[x]$  中,

$$A_p(1, x^N, \dots, x^{(p-1)N})^T = (1, x^N - 1, \dots, (x^N - 1)^{p-1})^T.$$

**证明** 在  $F_p^m[x]$  中,

$$A_p[R(1)](1, x^N, \dots, x^{(p-1)N})^T = 1.$$

若  $1 \leq i \leq p-1$ , 则

$$\begin{aligned}
 & (x^N - 1)A_p[R(i)](1, x^N, \dots, x^{(p-1)N})^T \\
 & = (x^N - 1)(C_{p-1}^{p-i}, C_{p-2}^{p-i}, \dots, C_{p-i}^{p-i}, \underbrace{0, \dots, 0}_{(p-i) \text{ zeros}}) \\
 & \cdot (1, x^N, \dots, x^{(p-1)N})^T \\
 & = (C_{p-1}^{p-i}, C_{p-2}^{p-i}, \dots, C_{p-i}^{p-i}, \underbrace{0, \dots, 0}_{(p-i) \text{ zeros}})(x^N, x^{2N}, \dots, x^{pN})^T \\
 & - (C_{p-1}^{p-i}, C_{p-2}^{p-i}, \dots, C_{p-i}^{p-i}, \underbrace{0, \dots, 0}_{(p-i) \text{ zeros}})(1, x^N, \dots, x^{(p-1)N})^T \\
 & = (0, C_{p-1}^{p-i}, C_{p-2}^{p-i}, \dots, C_{p-i}^{p-i}, \underbrace{0, \dots, 0}_{(p-i-1) \text{ zeros}}) \\
 & \cdot (x^{pN}, x^N, \dots, x^{(p-1)N})^T \\
 & - (C_{p-1}^{p-i}, C_{p-2}^{p-i}, \dots, C_{p-i}^{p-i}, \underbrace{0, \dots, 0}_{(p-i) \text{ zeros}})(1, x^N, \dots, x^{(p-1)N})^T \\
 & = (-C_{p-1}^{p-i}, C_{p-1}^{p-i} - C_{p-2}^{p-i}, \dots, C_{p-i+1}^{p-i} - C_{p-i}^{p-i}, \underbrace{0, \dots, 0}_{(p-i-1) \text{ zeros}}) \\
 & \cdot (1, x^N, \dots, x^{(p-1)N})^T \\
 & = (C_{p-1}^{p-i-1}, C_{p-2}^{p-i-1}, \dots, C_{p-i}^{p-i-1}, \underbrace{0, \dots, 0}_{(p-i-1) \text{ zeros}})(1, x^N, \dots, x^{(p-1)N})^T \\
 & = A_p[R(i+1)](1, x^N, \dots, x^{(p-1)N})^T,
 \end{aligned}$$

所以引理 3 成立.

**引理 4** 在  $F_p^m[x]$  中,

$$A_p^j(1, x^N, \dots, x^{(j-1)N})^T = (1, x^N - 1, \dots, (x^N - 1)^{j-1})^T.$$

**证明** 利用数学归纳法证明. 由引理 3 可知, 当  $j = 1$  时结论成立;

假设当  $j = j_1 \geq 1$  时结论成立, 则在  $F_p^m[x]$  中

$$\begin{aligned}
 & A_p^{j_1}(1, x^N, \dots, x^{(j_1-1)N})^T = (1, x^N - 1, \dots, (x^N - 1)^{j_1-1})^T, \\
 & \text{此时 } C_{p-1}^{p-1} A_p^{j_1}(1, x^N, \dots, x^{(j_1-1)N})^T \\
 & = (1, x^N - 1, \dots, (x^N - 1)^{(j_1-1)})^T.
 \end{aligned}$$

当  $1 \leq i \leq p-1$  时有

$$(x^N - 1)^{j_1} (C_{p-1}^{p-i} A_p^{j_1}, C_{p-2}^{p-i} A_p^{j_1}, \dots, C_{p-i}^{p-i} A_p^{j_1},$$

$$\begin{aligned}
 & \underbrace{0, \dots, 0}_{(j_1^{i+1} - i^j) \text{ zeros}})(1, x^N, \dots, x^{(j_1^{i+1} - 1)N})^T \\
 & = (x^{j_1^i N} - 1)(C_{p-1}^{p-i} A_p^{j_1}, C_{p-2}^{p-i} A_p^{j_1}, \dots, C_{p-i}^{p-i} A_p^{j_1}, \\
 & \underbrace{0, \dots, 0}_{(j_1^{i+1} - i^j) \text{ zeros}})(1, x^N, \dots, x^{(j_1^{i+1} - 1)N})^T \\
 & = (C_{p-1}^{p-i} A_p^{j_1}, C_{p-2}^{p-i} A_p^{j_1}, \dots, C_{p-i}^{p-i} A_p^{j_1}, \underbrace{0, \dots, 0}_{(j_1^{i+1} - i^j) \text{ zeros}}) \\
 & \cdot (x^{j_1^i N}, x^{(j_1^{i+1})N}, \dots, x^{(j_1^{i+1} + j_1 - 1)N})^T \\
 & - (C_{p-1}^{p-i} A_p^{j_1}, C_{p-2}^{p-i} A_p^{j_1}, \dots, C_{p-i}^{p-i} A_p^{j_1}, \underbrace{0, \dots, 0}_{(j_1^{i+1} - i^j) \text{ zeros}}) \\
 & \cdot (1, x^N, \dots, x^{(j_1^{i+1} - 1)N})^T \\
 & = (\underbrace{0, \dots, 0}_{j_1^i \text{ zeros}}, C_{p-1}^{p-i} A_p^{j_1}, C_{p-2}^{p-i} A_p^{j_1}, \dots, C_{p-i}^{p-i} A_p^{j_1}, \\
 & \underbrace{0, \dots, 0}_{(j_1^{i+1} - (i+1)j_1^i) \text{ zeros}})(1, x^N, \dots, x^{(j_1^{i+1} - 1)N})^T \\
 & - (C_{p-1}^{p-i} A_p^{j_1}, C_{p-2}^{p-i} A_p^{j_1}, \dots, C_{p-i}^{p-i} A_p^{j_1}, \\
 & \underbrace{0, \dots, 0}_{(j_1^{i+1} - i^j) \text{ zeros}})(1, x^N, \dots, x^{(j_1^{i+1} - 1)N})^T \\
 & = (-C_{p-1}^{p-i} A_p^{j_1}, (C_{p-1}^{p-i} - C_{p-2}^{p-i}) A_p^{j_1}, \dots, (C_{p-i+1}^{p-i} - C_{p-i}^{p-i}) A_p^{j_1}, \\
 & C_{p-i}^{p-i} A_p^{j_1}, \underbrace{0, \dots, 0}_{[j_1^{i+1} - (i+1)j_1^i] \text{ zeros}})(1, x^N, \dots, x^{(j_1^{i+1} - 1)N})^T \\
 & = (C_{p-1}^{p-i-1} A_p^{j_1}, C_{p-2}^{p-i-1} A_p^{j_1}, \dots, C_{p-i}^{p-i-1} A_p^{j_1}, C_{p-i-1}^{p-i-1} A_p^{j_1}, \\
 & \underbrace{0, \dots, 0}_{(j_1^{i+1} - (i+1)j_1^i) \text{ zeros}})(1, x^N, \dots, x^{(j_1^{i+1} - 1)N})^T.
 \end{aligned}$$

所以当  $j = j_1 + 1$  时结论成立, 综上所述引理 4 成立.

在  $F_p^m[x]$  中, 令  $x^N - 1 = f_1 f_2 \dots f_s$ , 其中  $\gcd(n, p) = 1$  且  $f_1, f_2, \dots, f_s$  是  $F_p^m[x]$  上两两互素的首一不可约多项式, 则由文献[15]中的定理 4 和引理 3 易得如下引理.

**引理 5** 设  $C$  是环  $R_{(p^m, k)}$  上长为  $N = p^e n$  的  $(1+u)$  常循环码, 则  $C = \langle f_1^{k_1} f_2^{k_2} \dots f_s^{k_s} \rangle$ , 其中  $0 \leq k_i \leq p^e k, i = 1, 2, \dots, s$ . 若令  $\omega = \sum_{i=1}^s k_i \deg(f_i)$ , 则  $|C| = p^{m(kN - \omega)}$ .

**定理 4** 设  $C = \langle f_1^{k_1} f_2^{k_2} \dots f_s^{k_s} \rangle$  是环  $R_{(p^m, k)}$  上长为  $N = p^e n$  的  $(1+u)$  常循环码, 其中  $0 \leq k_i \leq p^e k, i = 1, 2, \dots, s$ , 则其 Gray 象  $\Phi_{(p^m, k)}(C)$  是  $F_p^m$  上长为  $p^j N$  的线性循环码, 且有

$$\Phi_{(p^m, k)}(C) = \langle (x^N - 1)^{j-k} f_1^{k_1} f_2^{k_2} \dots f_s^{k_s} \rangle.$$

**证明** 由定理 3 可知  $\Phi_{(p^m, k)}(C)$  是  $F_p^m$  上长为  $p^j N$  的线性循环码, 所以只需证明  $\Phi_{(p^m, k)}(C) = \langle (x^N - 1)^{j-k} f_1^{k_1} f_2^{k_2} \dots f_s^{k_s} \rangle$ . 事实上, 取  $c(x) = f_1^{k_1} f_2^{k_2} \dots f_s^{k_s} \in C$ , 则

$$c(x) = \sum_{i=0}^{k-1} u^i P_i[c(x)] = \sum_{i=0}^{k-1} (x^N - 1)^i P_i[c(x)].$$

由引理 4 可得

$$\Phi_{(p^m, k)}[c(x)] = (\underbrace{0, \dots, 0}_{(j-k) \text{ zeros}}, P_0[c(x)], P_1[c(x)]),$$

$$\begin{aligned} & \cdots, P_{k-1}[c(x)])A_{p^j}(1, x^N, \cdots, x^{(p^j-1)N})^T \\ & = (\underbrace{0, \cdots, 0}_{(p^j-k) \text{ zeros}}, P_0[c(x)], P_1[c(x)], \cdots, P_{k-1}[c(x)]) \\ & \cdot (1, x^N - 1, \cdots, (x^N - 1)^{p^j-1})^T \\ & = (x^N - 1)^{p^j-k} \sum_{i=0}^{k-1} (x^N - 1)^i P_i[c(x)] \\ & = (x^N - 1)^{p^j-k} f_1^{k_1} f_2^{k_2} \cdots f_s^{k_s} \in \Phi_{(p^m, k)}(C). \end{aligned}$$

所以  $\langle (x^N - 1)^{p^j-k} f_1^{k_1} f_2^{k_2} \cdots f_s^{k_s} \rangle \subseteq \Phi_{(p^m, k)}(C)$ . 由引理 5, 比较码字的个数可知  $\Phi_{(p^m, k)}(C) = \langle (x^N - 1)^{p^j-k} f_1^{k_1} f_2^{k_2} \cdots f_s^{k_s} \rangle$ .

### 6 例题

**例 1** 在定义 3 和定理 4 中令  $p = k = 3$ , 得到了文献[6]和[13]无法构造的一些最优码. 令  $f_1 = x + 2, f_2 = x^3 + 2x + 2, f_3 = x^3 + x^2 + 2, f_4 = x^4 + x^2 + x + 2, f_5 = x^3 + 2x^2 + 2x + 2$ , 则在  $F_3[x]$  中有  $x^{13} - 1 = \prod_{i=1}^5 f_i$ . 表 1 列出了由  $F_3[u] \langle u^3 \rangle$  上长为  $N = 13$  的  $(1 + u)$  常循环码构造的  $F_3$  上的一些最优线性循环码.

表 1

码长	生成多项式	Gray 象
13	$f_1^2 f_2$	[39, 34, 3]
13	$f_1^2 f_3$	[39, 34, 3]
13	$f_1^2 f_4$	[39, 34, 3]
13	$f_1^2 f_5$	[39, 34, 3]
13	$f_1^3 f_4 f_5^2$	[39, 27, 6]
13	$f_1^3 f_4^2 f_5$	[39, 27, 6]
13	$f_1^3 f_3 f_5^2$	[39, 27, 6]
13	$f_1^3 f_3^2 f_5$	[39, 27, 6]
13	$f_1^3 f_3 f_4^2$	[39, 27, 6]
13	$f_1^3 f_3^2 f_4$	[39, 27, 6]
13	$f_1^3 f_2 f_5^2$	[39, 27, 6]
13	$f_1^3 f_2^2 f_5$	[39, 27, 6]
13	$f_1^3 f_2 f_4^2$	[39, 27, 6]
13	$f_1^3 f_2^2 f_4$	[39, 27, 6]
13	$f_1^3 f_2 f_3^2$	[39, 27, 6]
13	$f_1^3 f_2^2 f_3$	[39, 27, 6]

**例 2** 令  $g_1 = x + 1, g_2 = x + 2, g_3 = x + 3, g_4 = x + 4$ , 则在  $F_5[x]$  上  $x^4 - 1 = g_1 g_2 g_3 g_4$ . 表 2 列出了由  $F_5[u] \langle u^5 \rangle$  上长为  $N = 4$  的  $(1 + u)$  常循环码构造的  $F_5$  上的一些最优线性循环码.

表 2

码长	生成多项式	Gray 象
4	$g_1 g_2^2$	[20, 17, 3]
4	$g_1^2 g_2$	[20, 17, 3]
4	$g_1 g_3^2$	[20, 17, 3]
4	$g_1^2 g_3$	[20, 17, 3]

4	$g_2 g_4^2$	[20, 17, 3]
4	$g_2^2 g_4$	[20, 17, 3]
4	$g_3 g_4^2$	[20, 17, 3]
4	$g_3^2 g_4$	[20, 17, 3]
4	$g_2 g_3 g_4^2$	[20, 15, 4]
4	$g_2 g_3^2 g_4$	[20, 15, 4]
4	$g_2^2 g_3 g_4$	[20, 15, 4]
4	$g_3^2 g_3 g_4$	[20, 15, 4]
4	$g_1 g_3 g_4^2$	[20, 15, 4]
4	$g_1 g_3^2 g_4$	[20, 15, 4]
4	$g_1^2 g_3 g_4$	[20, 15, 4]
4	$g_1 g_2 g_4^2$	[20, 15, 4]
4	$g_1^2 g_2 g_4$	[20, 15, 4]
4	$g_1 g_2 g_3^2$	[20, 15, 4]
4	$g_1 g_2^2 g_3$	[20, 15, 4]
4	$g_1^2 g_2 g_3$	[20, 15, 4]

**例 3** 令  $h_1 = x + 1, h_2 = x + 2, h_3 = x + 3, h_4 = x + 4, h_5 = x + 5, h_6 = x + 6$ , 则在  $F_7[x]$  上有  $x^6 - 1 = \prod_{i=1}^6 h_i$ . 表 3 列出了由  $F_7[u] \langle u^7 \rangle$  上长为  $N = 6$  的  $(1 + u)$  常循环码构造的  $F_7$  上的一些最优线性循环码.

表 3

码长	生成多项式	Gray 象
6	$h_1^2 h_2$	[42, 39, 3]
6	$h_1 h_2^2$	[42, 39, 3]
6	$h_1^2 h_5$	[42, 39, 3]
6	$h_2 h_3^2$	[42, 39, 3]
6	$h_2 h_6^2$	[42, 39, 3]
6	$h_2^2 h_6$	[42, 39, 3]
6	$h_4 h_5^2$	[42, 39, 3]
6	$h_1^3 h_2 h_3$	[42, 37, 4]
6	$h_1 h_2^3 h_3$	[42, 37, 4]
6	$h_2^3 h_3 h_6$	[42, 37, 4]
6	$h_2 h_4 h_6^3$	[42, 37, 4]
6	$h_4^3 h_5 h_6$	[42, 37, 4]
6	$h_4 h_5^3 h_6$	[42, 37, 4]
6	$h_4 h_5 h_6^3$	[42, 37, 4]
6	$h_2^2 h_3 h_4 h_5 h_6^5$	[42, 32, 6]
6	$h_2 h_3 h_4 h_5^2 h_6^5$	[42, 32, 6]
6	$h_1 h_3 h_4^2 h_5 h_6^5$	[42, 32, 6]
6	$h_1^2 h_3 h_4 h_5^2 h_6$	[42, 32, 6]
6	$h_1 h_2 h_3 h_4^2 h_6^5$	[42, 32, 6]
6	$h_1 h_2^2 h_3 h_4 h_6^5$	[42, 32, 6]
6	$h_1^2 h_2 h_3^2 h_4 h_5$	[42, 32, 6]
6	$h_1^2 h_2 h_3^2 h_4 h_5$	[42, 32, 6]
6	$h_1^2 h_2 h_3^2 h_4 h_5$	[42, 32, 6]

### 7 结束语

本文将文献[13]的结论推广至  $R_{(p^m, k)} = F_{p^m}[u] \langle u^k \rangle$ , 其中  $p$  为素数、 $u^k = 0, p^{j-1} + 1 \leq k \leq p^j$  且  $j$  为正整

数,构造了环  $R_{(p^m, k)}$  到  $F_p^{p^m}$  的一个新的 Gray 映射,并以此得到了  $F_3$ 、 $F_5$  和  $F_7$  上的一些最优线性循环码。

### 参考文献

- [1] A R Hammons, P V Kumar, A R Calderbank, N J A Sloane, P Solé. The  $Z_4$ -linearity of Kerdock, Preparata, Goethals, and related codes[J]. IEEE Transactions on Information Theory, 1994, 40(2): 301 – 319.
- [2] J F Qian, L N Zhang, S X Zhu.  $(1 + u)$  Constacyclic and cyclic codes over  $F_2 + uF_2$ [J]. Applied Mathematics Letters, 2006, 19(8): 820 – 823.
- [3] M C V Amarra, F R Nemenzo. On  $(1 - u)$  cyclic codes over  $F_p^k + uF_p^k$ [J]. Applied Mathematics Letters 21, 2008, 11: 1129 – 1133.
- [4] T Abular, I Siap. Constacyclic codes over  $F_2 + uF_2$ [J]. Journal of the Franklin Institute, 2009, 345: 520 – 529.
- [5] R Sobhani, E Esmaili. Some constacyclic and cyclic codes over  $F_q[u]/\langle u^{t+1} \rangle$ [J]. IEICE Transactions on Fundamentals of Electronics, Communications and Computer Sciences, 2010, 93(4): 808 – 813.
- [6] X S Kai, S X Zhu, P Li.  $(1 + \lambda u)$  Constacyclic codes over  $F_p[u]/\langle u^k \rangle$ [J]. Journal of the Franklin Institute, 2010, 347: 751 – 762.
- [7] J F Qian. Cyclic codes over finite rings[A]. Wireless Communications, Networking and Mobile Computing (WiCOM), 7th International Conference[C]. Wahan: IEEE Transactions on Information Theory, 2011. 1 – 4.
- [8] 王立启, 朱士信. 环  $F_2[u]/\langle u^4 \rangle$  上的一类常循环码及其 Gray 象[J]. 电子与信息学报, 2013, 35(2): 499 – 503.  
L Q Wang, S X Zhu. A class of constacyclic codes over  $F_2[u]/\langle u^4 \rangle$  and its Gray image[J]. Journal of Electronics and Information Technology, 2013, 35(2): 499 – 503. (in Chinese)
- [9] 施敏加, 杨善林, 朱士信. 环  $F_2 + uF_2$  上长为  $2^e$  的循环码的距离[J]. 电子学报, 2011, 39(1): 29 – 34.  
Shi Min-jia, Yang Shan-lin, Zhu Shi-xin. On minimum distances of cyclic codes of length  $2^e$  over  $F_2 + uF_2$ [J]. Acta Electronica Sinica, 2011, 39(1): 29 – 34. (in Chinese)
- [10] 施敏加. 环  $F_2 + uF_2 + \dots + u^{m-1}F_2$  常循环自对偶码[J]. 电子学报, 2013, 41(6): 1088–1092.  
Shi Min-jia. Constacyclic self-dual codes over ring  $F_2 + uF_2 + \dots + u^{m-1}F_2$ [J]. Acta Electronica Sinica, 2013, 41(6): 1088

– 1092. (in Chinese)

- [11] 施敏加, 刘艳. 环  $F_p + vF_p + v^2F_p$  上线性码的各种重量的 MacWilliams 恒等式[J]. 电子学报, 2014, 42(7): 1387 – 1391.  
Shi Min-jia, Liu Yan. Several weight enumerators of linear codes and their MacWilliams identities over ring  $F_p + vF_p + v^2F_p$ [J]. Acta Electronica Sinica, 2014, 42(7): 1387 – 1391. (in Chinese)
- [12] Minjia Shi. Optimal p-ary codes from constacyclic codes over  $F_p + vF_p$ [J]. Chinese Journal of Electronics, 2014, 23(4): 773 – 777.
- [13] J Ding, H J Li. The Gray images of  $(1 + u)$  constacyclic codes over  $F_2^m[u]/\langle u^k \rangle$ [J]. Journal of Applied Mathematics and Computing, 2014, DOI 10.1007/s12190-014-0847-5.
- [14] J Ding, H J Li. The Gray image of a class of constacyclic codes over polynomial residue rings[J]. Journal of the Franklin Institute, 2014, 351: 5467 – 5479.
- [15] 李岩, 朱士信. 环  $F_p^m + uF_p^m + \dots + u^{k-1}F_p^m$  上的一类常循环码[J]. 合肥工业大学学报(自然科学版), 2013, 35(3): 408 – 411.  
Y Li, S X Zhu. A class of constacyclic codes over the ring  $F_p^m + uF_p^m + \dots + u^{k-1}F_p^m$ [J]. Journal of Hefei University of Technology, 2013, 35(3): 408 – 411. (in Chinese)

### 作者简介



丁健 男, 1982 年生于安徽合肥. 安徽新华学院讲师. 研究方向为代数编码与密码.  
E-mail: dingjian\_happy@163.com



李红菊 女, 1982 年生于安徽宿州. 安徽新华学院讲师. 研究方向为代数编码与密码.