

由GRS码构造新的量子MDS码

陈 硕, 唐西林

华南理工大学数学学院, 广东 广州
Email: chenshuocyg@163.com, xltang@scut.edu.cn

收稿日期: 2020年8月29日; 录用日期: 2020年9月18日; 发布日期: 2020年9月25日

摘 要

量子MDS码的构造如今变得越来越重要。本文我们对 $q^2 - 1$ 作素数分解并讨论了 q 的奇偶性, 在有限域 F_{q^2} 上构造了4类新的量子MDS码。这些量子MDS码参数更灵活, 最小距离大。此外, 我们通过 L_1 -forms 和 L_2 -forms 可以找到那些极小距离大于 $\frac{q}{2} + 1$ 的那些量子MDS码。

关键词

量子码, 厄米特自正交, GRS码

New Quantum MDS Codes from GRS Codes

Shuo Chen, Xilin Tang

School of Mathematics, South China University of Technology, Guangzhou Guangdong
Email: chenshuocyg@163.com, xltang@scut.edu.cn

Received: Aug. 29th, 2020; accepted: Sep. 18th, 2020; published: Sep. 25th, 2020

Abstract

It becomes more important to construct quantum maximum-distance-separable (MDS) codes by means of the self-dual Generalized Reed-Solomon (GRS) codes. In this paper, we construct four classes of quantum MDS codes over a finite field F_{q^2} through the prime decomposition of $q^2 - 1$ and the discussion of the parity of q . These quantum MDS codes have more flexible parameters with large minimum distance. Further, those quantum codes of the minimum distances larger than $\frac{q}{2} + 1$ can be found by L_1 -forms and L_2 -forms.

Keywords

Quantum MDS Code, Hermitian Self-Orthogonal, GRS Codes

Copyright © 2020 by author(s) and Hans Publishers Inc.

This work is licensed under the Creative Commons Attribution International License (CC BY 4.0).

<http://creativecommons.org/licenses/by/4.0/>



Open Access

1. 引言

近年来, 量子纠错码的研究进展迅速。量子误差校正是实现量子计算和量子通信的重要保证。设 q 为一个素数的 m 次幂, F_q 为含有 q 个元素的有限域。一个长度为 n , 维数为 K 的量子码是 q^n 维希尔伯特空间的一个 K 维子空间。同时我们把一个长度为 n , 维数为 K , 极小距离为 d 的 q 元量子码记为 $q-((n, K, d))$ 。一个长度为 n , 维数为 q^k , 极小距离为 d 的量子码的 q 元量子码则记为 $[[n, k, d]]_q$ 。

近年来, 针对量子 MDS 码的构造进行了大量的研究工作, 并构建了很多类新的量子 MDS 码(参考[1]-[7])。在本文中, 假设 $q^2 - 1 = 2^{t_0} p_1^{t_1} \cdots p_s^{t_s}$ 是对 $q^2 - 1$ 的一个素数分解, 我们通过 GRS 码构造了 4 类新的量子 MDS 码。与[7] [8]相比, 上述量子 MDS 编码的长度更灵活, 同时通过 L_1 -forms 和 L_2 -forms 我们也可以找到一个较大的极小距离。

在第二节中, 我们简要回顾了厄米特自正交性和 GRS 码的定义及基本结论。在第三节中, 我们从 GRS 码出发, 利用有限域等工具, 构造了一些新的量子 MDS 码。在最后一部分, 我们对本文的结论进行了总结。

2. 预备知识

在本节中, 我们将介绍一些关于线性码和 GRS (Generalized Reed-Solomon)码的一些符号和结论。

2.1. 基本符号

假设 $q = p^m$, 其中 p 是一个素数, m 是一个正整数, F_q 为含有 q 个元素的有限域, $F_q^* = F_q \setminus \{0\}$ 。

对于任意两个向量 $u = (u_1, u_2, \dots, u_n)$, $v = (v_1, v_2, \dots, v_n) \in F_q^n$, 它们的欧几里得内积和厄米特内积被分别定义为:

$$\langle u, v \rangle_E = \sum_{i=1}^n u_i v_i, \quad \langle u, v \rangle_H = \sum_{i=1}^n u_i v_i^q$$

假设 C 是 F_q^n 中一个长度为 n 的线性码, 则 C 的厄米特对偶码定义为:

$$C^{\perp H} = \{u \in F_q^n : \langle u, v \rangle_H = 0 \text{ 对任意的 } v \in C\}$$

如果 C 满足 $C \subseteq C^{\perp H}$, 则 C 被称为厄米特自正交码。若 C 的参数为 $[n, k, d]$, 则当 $d = n - k + 1$ 时, 我们称 C 为 MDS 码(maximum distance separable code)。

假设 a_1, a_2, \dots, a_n 是 F_q 中 n 个不同的元素, v_1, v_2, \dots, v_n 是 F_q 中 n 个非零元素, 则关于向量 $a = (a_1, a_2, \dots, a_n)$ 和 $v = (v_1, v_2, \dots, v_n)$ 的 GRS 码定义为

$$GRS_k(a, v) = \{(v_1 f(a_1), v_2 f(a_2), \dots, v_n f(a_n)) : f(x) \in F_q[x], \deg(f(x)) \leq k-1\}.$$

我们知道 $GRS_k(a, v)$ 是一个参数为 $[n, k, n - k + 1]$ 的 MDS 码。

2.2. 基本引理和推论

引理 2.2.1 [9]. 假设 $a = (a_0, a_1, \dots, a_{n-1}) \in F_{q^2}^n$, $v = (v_0, v_1, \dots, v_{n-1}) \in (F_{q^2}^*)^n$, 这里 a_0, a_1, \dots, a_{n-1} 是 F_q 中 n 个不同的元素, 则 $GRS_k(a, v) \subseteq GRS_k(a, v)^{\perp H}$ 当且仅当 $\langle a^{q^l+1}, v^{q^l+1} \rangle = 0$ 对于任意的 $0 \leq j, l \leq k-1$ 。

我们定义 $\mathbf{0}$ 为元素全为 0 的一维行向量, 对于元素在 F_{q^2} 中的矩阵 $A = (a_{ij})$, 定义 $A^{(q)}$ 为矩阵 (a_{ij}^q) , $\mathbf{0}^0$ 我们记为 1。

引理 2.2.2 [3] [10]. 假设 $r > 0$, A 为元素在 F_{q^2} 中的 $r \times (r+1)$ 阶矩阵并且满足以下两个条件:

(1) A 的任意 r 列线性无关。

(2) $A^{(q)}$ 与 A 行等价。

则方程组 $Au^T = \mathbf{0}^T$ 存在一个解 $u = (u_0, u_1, \dots, u_r) \in (F_q^*)^{r+1}$ 。

推论 2.2.3. 假设 $r > 0$, $1 \leq a \in \mathbb{Z}^*$ 和 $r+a < q+1$ 。 A 为元素在 F_{q^2} 中的 $r \times (r+1)$ 阶矩阵并且满足以下两个条件:

(1) A 的任意 r 列线性无关。

(2) $A^{(q)}$ 与 A 行等价。

则方程组 $Au^T = \mathbf{0}^T$ 存在一个解 $u = (u_0, u_1, \dots, u_{r+a-1}) \in (F_q^*)^{r+a}$

证明: 我们对 a 应用数学归纳法。

(1) 当 $a=1$ 时, 由引理 2.2.2, 结论成立。

(2) 假设结论在 $a \leq x-1$ 时成立, 其中 $x \geq 2$ 是一个正整数。

(3) 当 $a=x$ 时, 假设 $A_1(A_{r+x})$ 为由矩阵 A 删除第一列(最后一列)获得的 $r \times (r+x-1)$ 阶矩阵。根据(2)的假设, A_1 和 A_{r+x} 对于结论成立, 因此方程组

$$A_1 u^T = \mathbf{0}^T, \quad A_{r+x-1} v^T = \mathbf{0}^T$$

分别存在一个非零解 $u = (u_2, u_3, \dots, u_{r+x})$ 和 $v = (v_1, v_2, \dots, v_{r+x-1})$ 。由于 $r+x < q+1$, 我们可以选出一个元素

$$\theta \in F_q^* \setminus \left\{ \frac{u_2}{v_2}, \frac{u_3}{v_3}, \dots, \frac{u_{r+x-1}}{v_{r+x-1}} \right\}$$

取 $x = (0, u) - \theta(v, 0)$, 则 $x \in (F_q^*)^{r+x}$, 我们有

$$Ax = \begin{pmatrix} 0 \\ A_1 u^T \end{pmatrix} + \theta \begin{pmatrix} A_{r+x-1} v^T \\ 0 \end{pmatrix} = \mathbf{0}$$

故结论成立。

引理 2.2.4 [1]. 如果存在一个元素在 F_{q^2} 上的 $[n, k, d]$ 线性码 C 且 $C^{\perp H} \subseteq C$, 则存在一个参数为 $[[n, k, \geq d]]_q$ 的量子码。

引理 2.2.5 [8]. 如果存在一个厄米特自正交的 $[n, k, n-k+1]_{q^2}$ MDS 码, 则存在一个参数为 $[[n, n-2k, k+1]]_q$ 的量子码。

假设 $\alpha = (a_0, a_1, \dots, a_{n-1}) \in F_{q^2}^n$, $\beta = (b_0, b_1, \dots, b_{m-1}) \in F_{q^2}^m$, 定义他们的张量积:

$$\alpha \otimes \beta = (a_0 \beta, a_1 \beta, \dots, a_{n-1} \beta) \in F_{q^2}^{mn}.$$

可以看出

$$\langle \alpha \otimes \beta, \alpha_1 \otimes \beta_1 \rangle = \langle \alpha, \alpha_1 \rangle \langle \beta, \beta_1 \rangle.$$

假设 $F_{q^2}^* = \langle \omega \rangle$, 其中 ω 为 F_{q^2} 的一个本原元. 设 $q^2 - 1 = 2^{t_0} p_1^{t_1} \cdots p_s^{t_s}$ 是对 $q^2 - 1$ 的一个素数分解, 再者, 我们可以假设 $q - 1 = 2^{k_0} p_1^{k_1} \cdots p_w^{k_w}$, $q + 1 = 2^{k'_0} p_{w+1}^{k'_1} \cdots p_s^{k'_s}$, $M_1 = \frac{q-1}{2^{k_0} p_1^{k_1} \cdots p_w^{k_w}}$, $M_2 = \frac{q+1}{2^{k'_0} p_{w+1}^{k'_1} \cdots p_s^{k'_s}}$ 和 $p_0 = 2$, $t_0 = t'_0 + t''_0$, $k_0 = k'_0 + k''_0$, $M = M_1 M_2$, $0 \leq k_i \leq t_i$ 对于 $0 \leq i \leq s$. 很容易可以看出

$$q \pmod{p_i} = \begin{cases} 1; & 1 \leq i \leq w \\ -1; & w+1 \leq i \leq s \end{cases}, \quad q \pmod{4} = \begin{cases} 1; & 1 = t'_0 < t''_0 \\ -1; & 1 = t'_0 < t''_0 \end{cases}$$

假设 $\alpha_i = \omega^{\frac{q^2-1}{p_i^{t_i}}}$ 对于 $i = 0, 1, \dots, s$, 则 $\text{ord}(\alpha_i) = p_i^{t_i}$, 我们可以得出

$$\text{gcd}(\text{ord}(\alpha_i), \text{ord}(\alpha_j)) = 1 \text{ 对任意的 } i \neq j$$

因此 $F_{q^2}^* = \langle \alpha_0 \rangle \times \langle \alpha_1 \rangle \times \cdots \times \langle \alpha_s \rangle$ 是 $s+1$ 个子群的直积.

设 $\gamma_i = \alpha_i^{p_i^{k_i}}$, 则 $\text{ord}(\gamma_i) = p_i^{t_i - k_i}$, 设 $\Gamma_i = \langle \gamma_i \rangle$ 以及

$$(\Gamma_i) = (1, \gamma_i, \dots, \gamma_i^{p_i^{t_i - k_i} - 1}).$$

则有 $\langle \alpha_i \rangle = \bigcup_{t=0}^{p_i^{k_i} - 1} \alpha_i^t \langle \gamma_i \rangle$ 对任意的 $i = 0, 1, \dots, s$.

3. 主要结果

记 $n = \frac{(r_0 + 1)(r_1 + 1) \cdots (r_s + 1)(q^2 - 1)}{2^{k_0} p_1^{k_1} \cdots p_s^{k_s}}$, 在这一节, 我们利用厄米特自正交的 GRS 码来构造新的长度为 $1+n$ 的量子 MDS 码. 在此之前, 我们先给出以下几个引理.

引理 3.1 [3]. 设 $q > 2$ 和 $r \geq 1$, 则存在 u_0, u_1, \dots, u_r 使得

$$\sum_{i=0}^r u_i = 0$$

根据引理 3.1, 我们有如下推论.

推论 3.2. 设 $q > 2$ 和 $r \geq 1$, $v \in F_q^*$, 则存在 u_0, u_1, \dots, u_r 使得

$$\sum_{i=0}^r u_i = v$$

证明: 我们分两种情况来证明此推论.

(1) $r = 1$. 任取 $u_0 \in F_q^*$ 及

$$u_1 = v - u_0 \in F_q^*$$

则有 $\sum_{i=0}^r u_i = v$.

(2) $r > 1$. 由引理 3.1, 则存在 u_0, u_1, \dots, u_r 使得 $\sum_{i=0}^{r-1} u_i = 0$, 取 $u_r = v \in F_q^*$, 我们有

$$\sum_{i=0}^r u_i = 0 + v = v$$

故结论成立.

3.1. 当 $q = 2^m$ 时

对于一个向量 $c = (c_1, \dots, c_n) \in F_{q^2}^n$ 和 $u \in F_{q^2}$, 我们定义

$$c \oplus u = (c_1, \dots, c_n, u) \in F_{q^2}^{n+1}.$$

当 $q = 2^m$ 的时候, $t_0 = 0$, $q^2 - 1 = p_1^{t_1} p_2^{t_2} \cdots p_s^{t_s}$, 对于 $i = 1, 2, \dots, s$ 令

$$a_i = (\Gamma_i) \otimes (\alpha_i^0, \alpha_i^1, \dots, \alpha_i^{r_i})$$

$$a = a_1 \otimes a_2 \otimes \cdots \otimes a_s \oplus 0.$$

引理 3.1.1. 假设 $r_1 = \max\{r_1, \dots, r_w\}$. 则存在 $v \in (F_{q^2}^*)^{n+1}$ 使得 $\langle a^{q^j+l}, v^{q+1} \rangle_E = 0$ 对所有

$$0 \leq j, l \leq \left\lfloor \frac{r_1 - 1}{2} \right\rfloor M_1.$$

证明: 我们分两步来证明这个引理。

第一步: 我们先证明 $\langle a^{q^j+l}, (v^*)^{q+1} \rangle_E$ 对所有 $0 \leq j, l \leq \left\lfloor \frac{r_1 - 1}{2} \right\rfloor M_1$ 。

对于 $i = 1, 2, \dots, s$, 通过对 α_i 和 γ_i 的选择, 向量 a 里面的元素各不相同, 同时令

$$v_i = \mathbf{1}_{p_i^{t_i-k_i}} \otimes (v_{i0}, v_{i1}, \dots, v_{ir_i}) \in (F_{q^2}^*)^{(r_i+1)p_i^{t_i-k_i}},$$

以及

$$v^* = v_1 \otimes v_2 \otimes \cdots \otimes v_s \in (F_{q^2}^*)^n,$$

这里 $\mathbf{1}_{p_i^{t_i-k_i}} = (1, 1, \dots, 1) \in (F_{q^2}^*)^{p_i^{t_i-k_i}}$ 。

由于 $0 \leq j, l \leq \left\lfloor \frac{r_1 - 1}{2} \right\rfloor M_1$, 我们有

$$\begin{aligned} \langle a^{q^j+l}, (v^*)^{q+1} \rangle_E &= \langle a_1^{q^j+l}, v_1^{q+1} \rangle_E \langle a_2^{q^j+l}, v_2^{q+1} \rangle_E \cdots \langle a_s^{q^j+l}, v_s^{q+1} \rangle_E \\ &= \prod_{i=1}^s \left(\sum_{m_i=0}^{p_i^{t_i-k_i}-1} \gamma_i^{m_i(q^j+l)} \sum_{y_i=0}^{r_i} \alpha_i^{y_i(q^j+l)} v_{iy_i}^{q+1} \right) \\ &= \prod_{i=1}^w \left(\sum_{m_i=0}^{p_i^{t_i-k_i}-1} \gamma_i^{m_i(q^j+l)} \sum_{y_i=0}^{r_i} \alpha_i^{y_i(q^j+l)} v_{iy_i}^{q+1} \right) \prod_{i=w+1}^s \left(\sum_{m_i=0}^{p_i^{t_i-k_i}-1} \gamma_i^{m_i(q^j+l)} \sum_{y_i=0}^{r_i} \alpha_i^{y_i(q^j+l)} v_{iy_i}^{q+1} \right) \end{aligned}$$

我们考虑一下两种情况:

(1) 存在 $x: 1 \leq x \leq s$ 使得 $p_x^{t_x-k_x} \nmid qj+l$, 或者存在 $x: 1 \leq x \leq w$ 使得 $p_x^{t_x-k_x} \nmid j+l$, 或者存在 $x: w+1 \leq x \leq s$ 使得 $p_x^{t_x-k_x} \nmid j-l$ 。我们有 $\langle a_x^{q^j+l}, v_x^{q+1} \rangle_E = 0$ 。因此 $\langle a^{q^j+l}, v^{q+1} \rangle_E = 0$ 。

(2) 当对于任意的 $x: 1 \leq x \leq s$, $p_x^{t_x-k_x} \mid qj+l$, 对于任意的 $x: 1 \leq x \leq w$, $p_x^{t_x-k_x} \mid j+l$, 对于任意的 $x: w+1 \leq x \leq s$, $p_x^{t_x-k_x} \mid j-l$ 时, 由于 $\gcd(p_i, p_j) = 1$ 对于 $1 \leq i \neq j \leq s$ 和 $\text{ord}(\alpha_i) = p_i^{t_i}$, 我们可以得到 $M \mid qj+l$, $M_1 \mid j+l$, $M_2 \mid j-l$ 。考虑 $i = 1$ 时的情况, 有

$$\alpha_1^{q^j+l} = \alpha_1^{(q-1)j+j+l} = \alpha_1^{j+l}$$

所以存在整数 c_1 和 c_2 使得 $j+l=c_1M+c_2p_1^k$ 。考虑一下两种情况。

(2.1) r_1 为奇数时。

由于 r_1 为奇数, 故 $0 \leq j+l \leq (r_1-1)M_1$, 则存在 $l_1 \in \mathbb{Z}^*$ 使得 $j+l=l_1M_1$, 故有

$$\alpha_1^{j+l} = (\alpha_1^{M_1})^{l_1} \text{ 和 } \sum_{y_1=0}^{\eta} \alpha_1^{y_1(j+l)} v_{1y_1}^{q+1} = \sum_{y_1=0}^{\eta} (\alpha_1^{M_1})^{y_1 l_1} v_{1y_1}^{q+1}。$$

同时, 我们可以得到 $l_1 \in \{0, 1, 2, \dots, r_1-1\}$ 。即要去找出 $(z_0, z_1, \dots, z_{r_1}) \in (F_q^*)^{\eta+1}$ 使得

$$\sum_{i=0}^{\eta} \alpha_1^{i(j+l)} z_i = 0$$

记 $\Delta_1 = \alpha_1^{M_1}$, 则 $\text{ord}(\Delta_1) = p_1^{k_1}$, 由于 $q \equiv 1 \pmod{p_1}$, 我们有 $\Delta_1^q = \Delta_1$ 。

令

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & \cdots & 1 \\ 1 & \Delta_1 & \Delta_1^2 & \cdots & \Delta_1^\eta \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & \Delta_1^{\eta-2} & \Delta_1^{2(\eta-2)} & \cdots & \Delta_1^{\eta(\eta-2)} \\ 1 & \Delta_1^{\eta-1} & \Delta_1^{2(\eta-1)} & \cdots & \Delta_1^{\eta(\eta-1)} \end{pmatrix}, \quad z = \begin{pmatrix} z_0 \\ z_1 \\ \vdots \\ z_{r_1} \end{pmatrix}。$$

考虑 r_1+1 次线性方程组

$$AZ = \mathbf{0}^T \tag{1}$$

由于 $\Delta_1^{jq} = \Delta_1^j$, 则意味着 $A^q = A$ 。由引理 2.2 知, 方程组 $AZ = \mathbf{0}^T$ 存在一个解 u^T 和 $u = (u_0, u_1, \dots, u_{r_1}) \in (F_q^*)^{\eta+1}$, 取 v_{1i} 使得 $v_{1i}^{q+1} = u_i$ 对于 $i = 0, 1, \dots, r_1$, 令

$$v_1 = 1_{p_1^{\eta-k_1}} \otimes (v_{10}, v_{11}, \dots, v_{1r_1}) \in (F_{q^2}^*)^{(\eta+1)p_1^{\eta-k_1}},$$

则有 $\langle a_1^{j+l}, v_1^{q+1} \rangle_E = 0$, 即 $\langle a^{j+l}, (v^*)^{q+1} \rangle_E = 0$ 。

(2.1) r_1 为偶数时。

由于 r_1 为偶数, 故 $0 \leq j+l \leq (r_1-2)M_1$, 我们可以得到 $l_1 \in \{0, 1, 2, \dots, r_1-2\}$ 。记 $\Delta_1 = \alpha_1^{M_1}$, 则 $\text{ord}(\Delta_1) = p_1^{k_1}$, 由于 $q \equiv 1 \pmod{p_1}$, 我们有 $\Delta_1^q = \Delta_1$ 。

令

$$A_1 = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & \cdots & 1 \\ 1 & \Delta_1 & \Delta_1^2 & \cdots & \Delta_1^\eta \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & \Delta_1^{\eta-3} & \Delta_1^{2(\eta-3)} & \cdots & \Delta_1^{\eta(\eta-3)} \\ 1 & \Delta_1^{\eta-2} & \Delta_1^{2(\eta-2)} & \cdots & \Delta_1^{\eta(\eta-2)} \end{pmatrix}。$$

由推论 2.3, 我们同样可以得出方程组

$$A_1 Z = \mathbf{0}^T \tag{2}$$

存在一个解 u^T 和 $u = (u_0, u_1, \dots, u_{r_1}) \in (F_q^*)^{\eta+1}$, 与(2.1)类似, 我们也可以得到向量 v_1 使得 $\langle a_1^{j+l}, v_1^{q+1} \rangle_E = 0$, 即 $\langle a^{j+l}, (v^*)^{q+1} \rangle_E = 0$ 。

故由上述讨论可得 $\langle a^{q^j+l}, (v^*)^{q+1} \rangle_E$ 对所有 $0 \leq j, l \leq \lfloor \frac{r_1-1}{2} \rfloor M_1$ 。

第二步: 令 $v = v^* \oplus 0$ 。

对所有 $0 \leq j, l \leq \lfloor \frac{r_1-1}{2} \rfloor M_1$, 当 $j+l=0$ 时, 有

$$\langle a^0, v^{q+1} \rangle = v_0^{q+1} + p_1^{t_1-k_1} \sum_{i=1}^{\eta_1} v_{1i}^{q+1} + \dots + p_s^{t_s-k_s} \sum_{i=1}^{r_s} v_{si}^{q+1} \in F_q。$$

当 $j+l>0$ 时, 有

$$\langle a^{q^j+l}, v^{q+1} \rangle_E = \prod_{i=1}^s \left(\sum_{m_i=0}^{p_i^{t_i-k_i}-1} \gamma_i^{m_i(q^j+l)} \sum_{y_i=0}^{r_i} \alpha_i^{y_i(q^j+l)} v_{iy_i}^{q+1} \right)。$$

对于 $j+l>0$ 的情况, 由第一步知, 存在

$$v_1 = \mathbf{1}_{p_1^{\eta_1-k_1}} \otimes (v_{10}, v_{11}, \dots, v_{1\eta_1}) \in (F_{q^2}^*)^{(\eta_1+1)p_1^{\eta_1-k_1}},$$

使得 $\langle a_1^{q^j+l}, v_1^{q+1} \rangle_E = 0$, 则有 $\langle a^{q^j+l}, v^{q+1} \rangle_E = 0$ 。

由推论 3.2, 存在

$\delta_0, \delta_{ci} \in F_q^*$
使得

$$\delta_0 + \sum_{c=1}^r \left(p_c^{t_c-k_c} \sum_{i=0}^{r_i} \delta_{ci} \right) = -p_1^{t_1-k_1} (v_{11}^{q+1} + \dots + v_{1\eta_1}^{q+1}) \in F_q^*。$$

则存在 $e_0, e_{ci} \in F_{q^2}^*$ 使得 $e_0^{q+1} = \delta_0, e_{ci}^{q+1} = \delta_{ci}$ 。令 $v_0 = e_0$, 对于 $i=2, \dots, s$, 取

$$v_i = \mathbf{1}_{p_i^{\eta_i-k_i}} \otimes (e_{i0}, e_{i1}, \dots, e_{i\eta_i})$$

则有 $\langle a^0, v^{q+1} \rangle = 0$ 。最后, 令

$$v = v_1 \otimes v_2 \otimes \dots \otimes v_s \oplus e_0 \in (F_{q^2}^*)^{n+1}。$$

有 $\langle a^{q^j+l}, v^{q+1} \rangle_E = 0$ 对所有 $0 \leq j, l \leq \lfloor \frac{r_1-1}{2} \rfloor M_1$ 。

基于引理 2.4, 我们可以得出如下定理。

定理 3.1.2. 设 $q = 2^m$, 则存在参数为

$$\left[\left[1 + \frac{(r_1+1) \cdots (r_s+1)(q^2-1)}{p_1^{k_1} \cdots p_s^{k_s}}, \frac{(r_1+1) \cdots (r_s+1)(q^2-1)}{p_1^{k_1} \cdots p_s^{k_s}} - 2k+1, k+1 \right] \right]$$

的量子 MDS 码, 其中 $r_1 = \max\{r_1, \dots, r_w\}$, $M_1 = \frac{q-1}{p_1^{k_1} \cdots p_w^{k_w}}, 0 \leq k \leq \lfloor \frac{r_1-1}{2} \rfloor M_1$ 。

由于 $\lfloor \frac{r_1-1}{2} \rfloor M_1 < \frac{q}{2} + 1$, 但通过下列例子可以得出极小可以再次扩大, 以至于大于 $\frac{q}{2} + 1$ 。

例 3.1.3. 当 $q = 2^5$ 时, $q^2 - 1 = 31 \times 3 \times 11$, 令 $p_1 = 31, p_2 = 3, p_3 = 11$, 则

$$n = \frac{(r_1+1)(r_2+1)(r_3+1)(q^2-1)}{3^{k_1}3^{k_2}11^{k_3}}$$

其中 $0 \leq r_1 \leq 3^{k_1} - 1, 0 \leq r_2 \leq 3^{k_2} - 1, 0 \leq r_3 \leq 11^{k_3} - 1, 0 \leq k_1, k_2, k_3 \leq 1$ 和 $0 \leq k \leq \left\lfloor \frac{r_1-1}{2} \right\rfloor M_1$ 。取

$M_1 = 1, r_1 = 30, M_2 = 11$, 则 $\left\lfloor \frac{r_1-1}{2} \right\rfloor M_1 = 14 < \frac{q}{2} = 16$ 。考虑方程 $\sum_{i=0}^{31} \alpha_i^{i(j+l)} z_i = 0$, 注意到此时 $l_1 \in \{0, 1, 2, \dots, 28\}$,

而当 $l_1 > 30$ 时, 由于, $ord(\alpha_1) = 31$, 方程与 $l_1 - 31$ 时同解, 然而只有当 $j+l = l_1$ 且 $11 | j-l$ 时, l_1 才会出现在方程中, 通过计算, 方程中 l_1 第一次出现数依次为: 0, 32, 2, 34, 4, 36, 6, 38, 8, 40, 10, 42, 12, 13, ..., 29, 30。这里面最大为 42, 故当 $j, l \leq 20$ 时, $j+l < 42$ 。因此极小距离 d 可以达到 42, 大于 17。

通过上述例子, 我们可以找出有定理 3.1.2 给出的量子 MDS 码使其极小距离 $d > \frac{q}{2} + 1$ 。由于

$\left\lfloor \frac{r_1-1}{2} \right\rfloor M_1 < \frac{q}{2}$, 当 $r_1 = p_1^{k_1} - 1$ 及 $M_1 = \frac{q-1}{p_1^{k_1}}$ 时, $\left\lfloor \frac{r_1-1}{2} \right\rfloor M_1 = \frac{q-1-3M_1}{2}$ 。所以只需要去检查方程

$\sum_{i=0}^n \alpha_i^{i(j+l)} z_i = 0$ 对于 $j > \frac{q-1-3M_1}{2}$ 或者 $l > \frac{q-1-3M_1}{2}$, $l'_1 \equiv l_1 \pmod{r_1}$, $j+l \equiv 0 \pmod{M_1}$,

$l-j \equiv 0 \pmod{M_2}$, 然后利用中国剩余定理去计算 l'_1 第一次出现在方程中的数。我们称数 l'_1 为 L_1 -forms。

引理 3.1.4. 假设 $1+r_s = \max\{p_{w+1}^{k_{w+1}}, \dots, p_s^{k_s}\}$ 。则存在 $v \in (F_{q^2}^*)^{n+1}$ 使得 $\langle a^{qj+l}, v^{q+1} \rangle_E = 0$ 对所有

$$0 \leq j, l \leq \frac{r_s-2}{2} M_2。$$

证明: 我们仍然分两步来证明这个引理。

第一步: 我们先证明 $\langle a^{qj+l}, (v^*)^{q+1} \rangle_E$ 对所有 $0 \leq j, l \leq \frac{r_s-2}{2} M_2$ 。

对于 $i = 1, 2, \dots, s$, 通过对 α_i 和 γ_i 的选择, 向量 a 里面的元素各不相同, 同时令

$$v_i = \mathbf{1}_{p_i^{t_i-k_i}} \otimes (v_{i0}, v_{i1}, \dots, v_{ir_i}) \in (F_{q^2}^*)^{(r_i+1)p_i^{t_i-k_i}},$$

以及

$$v^* = v_1 \otimes v_2 \otimes \dots \otimes v_s \in (F_{q^2}^*)^n,$$

这里 $\mathbf{1}_{p_i^{t_i-k_i}} = (1, 1, \dots, 1) \in (F_{q^2}^*)^{p_i^{t_i-k_i}}$ 。

由于 $0 \leq j, l \leq \frac{r_s-2}{2} M_2$, 我们有

$$\begin{aligned} \langle a^{qj+l}, (v^*)^{q+1} \rangle_E &= \langle a_1^{qj+l}, v_1^{q+1} \rangle_E \langle a_2^{qj+l}, v_2^{q+1} \rangle_E \dots \langle a_s^{qj+l}, v_s^{q+1} \rangle_E \\ &= \prod_{i=1}^s \left(\sum_{m_i=0}^{p_i^{t_i-k_i}-1} \gamma_i^{m_i(qj+l)} \sum_{y_i=0}^{r_i} \alpha_i^{y_i(qj+l)} v_{iy_i}^{q+1} \right) \\ &= \prod_{i=1}^w \left(\sum_{m_i=0}^{p_i^{t_i-k_i}-1} \gamma_i^{m_i(qj+l)} \sum_{y_i=0}^{r_i} \alpha_i^{y_i(qj+l)} v_{iy_i}^{q+1} \right) \prod_{i=w+1}^s \left(\sum_{m_i=0}^{p_i^{t_i-k_i}-1} \gamma_i^{m_i(qj+l)} \sum_{y_i=0}^{r_i} \alpha_i^{y_i(qj+l)} v_{iy_i}^{q+1} \right) \end{aligned}$$

我们考虑一下两种情况:

(1) 存在 $x: 1 \leq x \leq s$ 使得 $p_x^{t_x - k_x} \nmid jq + l$, 或者存在 $x: 1 \leq x \leq w$ 使得 $p_x^{t_x - k_x} \nmid j + l$, 或者存在 $x: w + 1 \leq x \leq s$ 使得 $p_x^{t_x - k_x} \nmid j - l$ 。我们有 $\langle a^{jq+l}, v^{q+1} \rangle_E = 0$ 。因此 $\langle a^{jq+l}, v^{q+1} \rangle_E = 0$ 。

(2) 当对于任意的 $x: 1 \leq x \leq s$, $p_x^{t_x - k_x} \mid jq + l$, 对于任意的 $x: 1 \leq x \leq w$, $p_x^{t_x - k_x} \mid j + l$, 对于任意的 $x: w + 1 \leq x \leq s$, $p_x^{t_x - k_x} \mid j - l$ 时, 由于 $\gcd(p_i, p_j) = 1$ 对于 $1 \leq i \neq j \leq s$ 和 $\text{ord}(\alpha_i) = p_i^i$, 我们可以得到 $M \mid jq + l$, $M_1 \mid j + l$, $M_2 \mid j - l$ 。考虑 $i = s$ 时的情况, 有

$$\alpha_s^{jq+l} = \alpha_s^{(q+1)j-j+l} = \alpha_s^{l-j}$$

所以存在整数 c_1 和 c_2' 使得 $l - j = c_1 M + c_2' p_s^{l_2} = l_2 M_2$ 。

由于 r_1 为偶数, 故 $-\frac{r_s - 2}{2} M_2 \leq l - j \leq \frac{r_s - 2}{2} M_2$, 我们可以得到

$$l_1 \in \left\{ -\frac{r_s - 2}{2}, 1 - \frac{r_s - 2}{2}, \dots, \frac{r_s - 2}{2} - 1, \frac{r_s - 2}{2} \right\}。故$$

$$\sum_{y_s=0}^{r_s} \alpha_s^{y_s(jq+l)} v_{s y_s}^{q+1} = \sum_{y_s=0}^{r_s} (\alpha_s^{M_s})^{y_s l_2} v_{s y_s}^{q+1}。$$

记 $\Delta_s = \alpha_s^{M_2}$, 则 $\text{ord}(\Delta_s) = p_s^{k_s}$, 由于 $q \equiv -1 \pmod{p_s}$, 我们有 $\Delta_s^q = \Delta_s^{-1}$ 。令 $R = \frac{r_s - 2}{2}$, 故 $p_s^{k_s} = 2R + 3$ 。

即要去找出 $(z_0, z_1, \dots, z_r) \in (F_q^*)^{r_s+1}$ 使得 $\sum_{i=0}^{r_s} \alpha_s^{i(j+l)} z_i = 0$ 对每个 $-R \leq l_2 \leq R$ 。令

$$B = \begin{pmatrix} 1 & \Delta_s^{-R} & \dots & \Delta_s^{-R(2R+2)} \\ 1 & \Delta_s^{1-R} & \dots & \Delta_s^{(1-R)(2R+2)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & \Delta_s^{2R} & \dots & \Delta_s^{R(2R+2)} \end{pmatrix}, \quad z^{(1)} = \begin{pmatrix} z_0 \\ z_1 \\ \vdots \\ z_{2R+2} \end{pmatrix}$$

考虑方程组

$$Bz^{(1)} = \mathbf{0}^T \tag{3}$$

对矩阵 B 中的任意一个元素 $\Delta_s^{(i-R)l_2}$, 对于 $0 \leq i \leq 2R$, 我们有

$$\Delta_s^{(i-R)l_2 q} = \Delta_s^{-(i-R)l_2} = \Delta_s^{(2R-i-R)l_2}$$

已知 $\Delta_s^{(2R-i-R)l_2}$ 也是矩阵 B 中的一个元素, 故 $B^{(q)}$ 与 B 行等价。由推论 2.3, 方程组(3)存在一个解 u^T 和 $u = (u_0, u_1, \dots, u_r) \in (F_q^*)^{r_s+1}$, 与引理 3.1.1 中的(2.1)类似, 我们也可以得到向量 v_s 使得 $\langle a^{jq+l}, v_s^{q+1} \rangle_E = 0$, 即

$$\langle a^{jq+l}, (v^*)^{q+1} \rangle_E = 0。$$

故由上述讨论可得 $\langle a^{jq+l}, (v^*)^{q+1} \rangle_E$ 对所有 $0 \leq j, l \leq \frac{r_s - 2}{2} M_2$ 。

第二步: 与引理 3.1.1 中第二步类似, 令 $v = v^* \oplus 0$, 我们可以找到 $v_1, v_2, \dots, v_{s-1}, e_0$ 和

$$v = v_1 \otimes v_2 \otimes \dots \otimes v_s \oplus e_0 \in (F_{q^2}^*)^{n+1}。$$

使得 $\langle a^{qj+l}, v^{q+1} \rangle_E = 0$ 对所有 $0 \leq j, l \leq \frac{r_s-2}{2} M_2$ 。

定理 3.1.5. 设 $q = 2^m$, 则存在参数为

$$\left\| 1 + \frac{(r_1+1)\cdots(r_{s-1}+1)(q^2-1)}{p_1^{k_1}\cdots p_{s-1}^{k_{s-1}}}, \frac{(r_1+1)\cdots(r_{s-1}+1)(q^2-1)}{p_1^{k_1}\cdots p_{s-1}^{k_{s-1}}} - 2k+1, k+1 \right\|$$

的量子 MDS 码, 其中 $1+r_s = \max\{p_{w+1}^{k_{w+1}}, \dots, p_s^{k_s}\}$, $M_2 = \frac{q+1}{p_{w+1}^{k_{w+1}} \cdots p_s^{k_s}}$, $0 \leq k \leq \frac{r_s-2}{2} M_2$ 。

同样的, 我们可以找出有定理 3.1.5 给出的量子 MDS 码使其极小距离 $d > \frac{q}{2} + 1$ 。由于 $\frac{r_s-2}{2} M_2 < \frac{q}{2}$, $r_s = p_s^{k_s} - 1$, 当 $M_2 = \frac{q+1}{p_s^{k_s}}$ 时, $\frac{r_s-2}{2} M_2 = \frac{q+1-2M_2}{2}$ 。所以只需要去检查方程 $\sum_{i=0}^n \alpha_i^{i(j+l)} z_i = 0$ 对于 $j > \frac{q+1-2M_2}{2}$ 或者 $l > \frac{q+1-2M_2}{2}$, $l'_2 \equiv l_2 \pmod{r_s}$, $l+j \equiv 0 \pmod{M_1}$, $l-j \equiv 0 \pmod{M_2}$, 然后利用中国剩余定理去计算 l'_2 第一次出现在方程中的数。我们称数 l'_2 为 L_2 -forms。

例 3.1.6. 当 $q = 2^4$ 时, $q^2 - 1 = 3 \times 5 \times 17$, 令 $p_1 = 3, p_2 = 5, p_3 = 17$, 则 $n = \frac{(r_1+1)(r_2+1)(q^2-1)}{3^{k_1} 5^{k_2}}$ 其中 $0 \leq r_1 \leq 3^{k_1} - 1, 0 \leq r_2 \leq 5^{k_2} - 1, 0 \leq k_1, k_2 \leq 1$ 和 $0 \leq k \leq 7M_2$ 。取 $M_1 = 5, M_2 = 1$, 则 $7M_2 = 7 < \frac{q}{2} = 8$ 。注意到此时的 L_2 -forms 为 $l_2 \in \{9, 10, \dots, 16, 0, 1, 2, \dots, 8\}$, 当 $|l_2| = 7$ 时, $j = 11$ 或者 $l = 11$, 则 d 可以达到 11, 大于 8。

3.2. $q = p^m$ 为一个奇数时

引理 3.2.1. 设 $q = p^m$ 为一个奇数, 我们有

(1) 若 $r_1 = \max\{r_1, \dots, r_w\}$ 。则存在 $v \in (F_{q^2}^*)^{n+1}$ 使得 $\langle a^{qj+l}, v^{q+1} \rangle_E = 0$ 对任意的

$$0 \leq j, l \leq \left\lfloor \frac{r_1-1}{2} \right\rfloor M_1。$$

(2) 若 $r_0 = 1, r_0 > \max\{r_1, \dots, r_w\}$, 则存在 $v \in (F_{q^2}^*)^{n+1}$ 使得 $\langle a^{qj+l}, v^{q+1} \rangle_E = 0$ 对任意的

$$0 \leq j, l \leq \left\lfloor \frac{r_0-1}{4} \right\rfloor M_1。$$

证明: (1) 第一种情况的证明与引理 3.1.1 的证明类似。

(3) 对于 $0 \leq j, l \leq \left\lfloor \frac{r_0-1}{4} \right\rfloor M_1$, 我们有

$$\begin{aligned} \langle a^{qj+l}, (v^*)^{q+1} \rangle_E &= \langle a_0^{qj+l}, v_0^{q+1} \rangle_E \langle a_1^{qj+l}, v_1^{q+1} \rangle_E \cdots \langle a_s^{qj+l}, v_s^{q+1} \rangle_E \\ &= \prod_{i=0}^s \left(\sum_{m_i=0}^{p_i^{t_i-k_i}-1} \gamma_i^{m_i(qj+l)} \sum_{y_i=0}^{r_i} \alpha_i^{y_i(qj+l)} v_{y_i}^{q+1} \right) \\ &= \prod_{i=0}^w \left(\sum_{m_i=0}^{p_i^{t_i-k_i}-1} \gamma_i^{m_i(qj+l)} \sum_{y_i=0}^{r_i} \alpha_i^{y_i(qj+l)} v_{y_i}^{q+1} \right) \prod_{i=w+1}^s \left(\sum_{m_i=0}^{p_i^{t_i-k_i}-1} \gamma_i^{m_i(qj+l)} \sum_{y_i=0}^{r_i} \alpha_i^{y_i(qj+l)} v_{y_i}^{q+1} \right) \end{aligned}$$

同样的, 我们考虑如下两种情况。

(2.1) 存在 $x: 1 \leq x \leq s$ 使得 $p_x^{t_x - k_x} \nmid jq + l$, 或者存在 $x: 1 \leq x \leq w$ 使得 $p_x^{t_x - k_x} \nmid j + l$, 或者存在 $x: w + 1 \leq x \leq s$ 使得 $p_x^{t_x - k_x} \nmid j - l$ 。我们有 $\langle a^{jq+l}, v^{q+1} \rangle_E = 0$ 。因此 $\langle a^{jq+l}, (v^*)^{q+1} \rangle_E = 0$ 。

(2.2) 当对于任意的 $x: 0 \leq x \leq s$, $p_x^{t_x - k_x} \mid jq + l$, 对于任意的 $x: 1 \leq x \leq w$, $p_x^{t_x - k_x} \mid j + l$, 对于任意的 $x: w + 1 \leq x \leq s$, $p_x^{t_x - k_x} \mid j - l$ 时, 由于 $2^{t_0 - k_0} \mid jq + l$, 则 $2^{t_0 - k_0} \mid jq + l$, $2^{t_0 - k_0} \mid jq + l$, 我们可以得到 $M \mid jq + l$, $M_1 \mid j + l$, $M_2 \mid j - l$ 。由于 $t_0'' = 1$, $t_0 = 1 + t_0'$, 假设 $j + l = l_1 M_1$, $l - j = l_2 M_2$, 则 $0 \leq l_1 \leq 2 \lfloor \frac{r_0 - 1}{4} \rfloor$, 由于 $\alpha_0^{2^{t_0}} = 1$, 则 $\alpha_0^{2^{t_0}} = -1$, $\alpha_0^{q-1} = -1$, 有

$$\sum_{y_0=0}^{r_0} \alpha_0^{y_0(q+l)} v_{0y_0}^{q+1} = \sum_{y_0=0}^{r_0} \alpha_0^{y_0((q-1)j+l)} v_{0y_0}^{q+1} = \sum_{y_0=0}^{r_0} (-1)^{ly_0} \alpha_0^{y_0(j+l)} v_{0y_0}^{q+1} = \sum_{y_0=0}^{r_0} (-1)^{ly_0} (\alpha_0^{M_1})^{y_0 l_1} v_{0y_0}^{q+1}。$$

即要去找出 $(z_0, z_1, \dots, z_{r_0}) \in (F_q^*)^{r_0+1}$ 使得 $\sum_{i=0}^{r_0} (-1)^{i l_1} (\alpha_0^{M_1})^{i l_1} z_i = 0$ 对每个 $0 \leq l_1 \leq 2 \lfloor \frac{r_0 - 1}{4} \rfloor$, 这个方程组共包含 $2 \left(2 \lfloor \frac{r_0 - 1}{4} \rfloor + 1 \right)$ 个等式。余下的证明跟引理 3.1.1 类似。

定理 3.2.2. 设 $q = p^m$ 为一个奇数, 若有

(1) 若 $r_1 = \max \{r_1, \dots, r_w\}$, $0 \leq k \leq \lfloor \frac{r_1 - 1}{2} \rfloor M_1$ 。或者

(2) 若 $t_0'' = 1$, $r_0 > \max \{r_1, \dots, r_w\}$, $0 \leq k \leq \lfloor \frac{r_0 - 1}{4} \rfloor M_1$ 。

则存在参数为

$$\left\| 1 + \frac{(r_0 + 1)(r_1 + 1) \cdots (r_s + 1)(q^2 - 1)}{2^{k_0} p_1^{k_1} \cdots p_s^{k_s}}, \frac{(r_0 + 1)(r_1 + 1) \cdots (r_s + 1)(q^2 - 1)}{2^{k_0} p_1^{k_1} \cdots p_s^{k_s}} - 2k + 1, k \right\|_q$$

的量子 MDS 码。

由例子 3.1.3 下面的讨论, 我们同样可以根据 l_1 -forms 去找出那些极小距离大于 $\frac{q}{2} + 1$ 的量子 MDS 码。

与引理 3.2.1 类似, 我们可以得到如下引理。

引理 3.2.3. 设 $q = p^m$ 为一个奇数, 我们有

(1) 若 $1 + r_s = \max \{p_0^{k_0}, p_{w+1}^{k_{w+1}}, \dots, p_s^{k_s}\}$ 。则存在 $v \in (F_{q^2}^*)^{n+1}$ 使得 $\langle a^{jq+l}, v^{q+1} \rangle_E = 0$ 对任意的

$$0 \leq j, l \leq \frac{r_s - 2}{2} M_2。$$

(2) 若 $t_0' = 1$, $r_0 > \max \{p_{w+1}^{k_{w+1}}, \dots, p_s^{k_s}\}$, 则存在 $v \in (F_{q^2}^*)^{n+1}$ 使得 $\langle a^{jq+l}, v^{q+1} \rangle_E = 0$ 对任意的

$$0 \leq j, l \leq \frac{p_0^{k_0} - 2}{2} M_2$$

定理 3.2.4. 设 $q = p^m$ 为一个奇数, 若有

(1) 若 $r_1 = \max \{r_1, \dots, r_w\}$, $0 \leq k \leq \frac{r_s - 2}{2} M_2$ 。或者

(2) 若 $t_0^n = 1$, $r_0 > \max\{r_1, \dots, r_w\}$, $0 \leq k \leq \frac{p_0^{k_0} - 2}{2} M_2$ 。

则存在参数为

$$\left\| 1 + \frac{(r_0+1)(r_1+1)\cdots(r_s+1)(q^2-1)}{2^{k_0} p_1^{k_1} \cdots p_s^{k_s}}, \frac{(r_0+1)(r_1+1)\cdots(r_s+1)(q^2-1)}{2^{k_0} p_1^{k_1} \cdots p_s^{k_s}} - 2k + 1, k \right\|_q$$

的量子 MDS 码。

同样的, 我们可以根据 l_2 -forms 去找出那些极小距离大于 $\frac{q}{2} + 1$ 的量子 MDS 码。

Table 1. New quantum MDS codes
表 1. 新的量子 MDS 码

类别	q	$q \bmod(p_i)$	长度	码距
1	2^n	1	$1+n_1$	$[1, d_1]$
2	2^n	-1	$1+n_2$	$[1, d_2]$
3	p^m	1	$1+n_1$	$[1, d_3]$ 或者 $[1, d'_3]$
4	p^m	-1	$1+n_1$	$[1, d_4]$ 或者 $[1, d'_4]$

4. 总结

在文章中, 我们利用厄米特自正交的 GRS 码, 并通过有限域等工具构造了四类新的量子 MDS 码, 它们的码长都可以表示为 $1+n$ 的形式, 在表 1 中, 我们对第三部分构造的量子码作了一个总结。表中

$$n_1 = \frac{(r_0+1)(r_1+1)\cdots(r_s+1)(q^2-1)}{2^{k_0} p_1^{k_1} \cdots p_s^{k_s}}, \quad n_2 = \frac{(r_1+1)\cdots(r_{s-1}+1)(q^2-1)}{p_1^{k_1} \cdots p_{s-1}^{k_{s-1}}}, \quad d_1 = \frac{r_1-1}{2} M_1, \quad d_2 = \frac{r_s-2}{2} M_2,$$

$$d_3 = \frac{r_1-1}{2} M_1, \quad d'_3 = \frac{r_0-1}{4} M_1, \quad d_4 = \frac{r_s-2}{2} M_2, \quad d'_4 = \frac{2^{k_0}-2}{2} M_2。$$

参考文献

- [1] Ashikhmin, A. and Knill, E. (2001) Nonbinary Quantum Stabilizer Codes. *IEEE Transactions on Information Theory*, **47**, 3065-3072. <https://doi.org/10.1109/18.959288>
- [2] Fang, W. and Fu, F. (2019) New Constructions of MDS Euclidean Self-Dual Codes from GRS Codes and Extended GRS Codes. *IEEE Transactions on Information Theory*, **65**, 5574-5579. <https://doi.org/10.1109/TIT.2019.2916367>
- [3] Fang, W. and Fu, F. (2019) Some New Constructions of Quantum MDS Codes. *IEEE Transactions on Information Theory*, **65**, 7840-7847. <https://doi.org/10.1109/TIT.2019.2939114>
- [4] Fang, W. and Fu, F. (2018) Two New Classes of Quantum MDS Codes. *Finite Fields and Their Applications*, **53**, 85-98. <https://doi.org/10.1016/j.ffa.2018.06.003>
- [5] Harada, M. and Kharaghani, H. (2006) Orthogonal Designs and MDS Self-Dual Codes. *The Australasian Journal of Combinatorics*, **35**, 57-67.
- [6] Niu, Y., Yue, Q., Wu, Y. and Hu, L. (2019) Hermitian Self-Dual, MDS, and Generalized Reed-Solomon Codes. *IEEE Communications Letters*, **23**, 781-784. <https://doi.org/10.1109/LCOMM.2019.2908640>
- [7] Shi, X., Yue, Q. and Zhu, X.M. (2017) Construction of Some New Quantum MDS Codes. *Finite Fields and Applications*, **46**, 347-362. <https://doi.org/10.1016/j.ffa.2017.04.002>
- [8] Shi, X., Yue, Q. and Wu, Y. (2019) New Quantum MDS Codes with Large Minimum Distance and Short Length from Generalized Reed-Solomon Codes. *Discrete Mathematics*, **342**, 1989-2001. <https://doi.org/10.1016/j.disc.2019.03.019>

- [9] Zhang, T. and Ge, G. (2016) Quantum MDS Codes with Large Minimum Distance. *Designs, Codes and Cryptography*, **83**, 503-517. <https://doi.org/10.1007/s10623-016-0245-0>
- [10] Chen, B., Ling, S. and Zhang, G. (2015) Application of Constacyclic Codes to Quantum MDS Codes. *IEEE Transactions on Information Theory*, **61**, 1474-1484. <https://doi.org/10.1109/TIT.2015.2388576>