

# 与对角格空时码相关的一类 $\mathbb{Z}[\zeta_m]$ 上不可约多项式的判别式\*

杨仕椿<sup>1</sup> 廖群英<sup>2</sup>

**提要** 为实现信号在空间的分集, 关于格的空时分组码的设计近年来备受关注. 通过研究与对角的格空时码相关的  $\mathbb{Z}[\zeta_m]$  上的一类二次不可约多项式的判别式  $|\Delta|$ , 确定了  $\mathbb{Z}[\zeta_m]$  上的格空时编码的正规分集乘积的大小. 进而, 利用 Pell 方程的解的性质, 构造性地证明了  $m = 5, 8, 10, 12$  时,  $|\Delta|$  的值可以任意小. 最后, 提出几个关于  $\mathbb{Z}[\zeta_m]$  上的二次不可约和三次不可约多项式的判别式大小的猜想.

**关键词** 判别式, 不可约多项式, Pell 方程, 对角格空时码

**MR (2000) 主题分类** 11Z05, 06B99, 15A15

**中图法分类** O156.1

**文献标志码** A

**文章编号** 1000-8314(2021)02-0149-10

## 1 引言及主要结论

空时编码 (space-time code) 是一种多天线系统中的信道编码技术, 是目前信息通信研究的一个热点, 能极大提高频谱利用率, 是一种充满希望的新型关键技术<sup>[1–9]</sup>. 为实现信号在空间的分集, 关于格 (lattice) 的空时分组码的设计近年来备受关注<sup>[1,10–13]</sup>. 由于格空时码能够达到编译码复杂度、性能和频带利用率之间的最佳折衷, 人们基于数论、代数、组合等的方法和技巧, 构造出很多性能优良的格空时码<sup>[14–24]</sup>.

令  $\mathbb{C}, \mathbb{Q}, \mathbb{Z}$  分别为全体复数、有理数、整数的集合, 定义  $M_n(\mathbb{C})$  为  $\mathbb{C}$  上  $n \times n$  矩阵的全体. 格空时码是指集合  $M_n(\mathbb{C})$  的一个  $n \times n$  矩阵集合  $\mathcal{A}$ , 使得  $\mathcal{A}$  在矩阵的加法运算下是一个自由 Abel 群. 定义格空时码  $\mathcal{A}$  的秩 (rank) 即为该 Abel 群的秩.  $M_n(\mathbb{C})$  的格空时码  $\mathcal{A}$  的分集乘积定义为:

$$\xi(\mathcal{A}) = \inf\{|\det(A - B)| : A, B \in \mathcal{A}, A \neq B\}.$$

$\mathcal{A}$  的正规分集乘积 (normalized diversity product)  $d_g$  定义为<sup>[12,15,18,21]</sup>:

$$d_g = \frac{\xi(\mathcal{A})}{|\det G| \cdot |L|^{\frac{n}{2}}} = \frac{\xi(\mathcal{A})}{\sqrt{|\det g|}}, \quad (1.1)$$

---

本文 2020 年 4 月 12 日收到, 2020 年 11 月 20 日收到修改稿.

<sup>1</sup>阿坝师范学院数学学院, 四川 汶川 623002. E-mail: ysc1020@sina.com

<sup>2</sup>四川师范大学数学科学学院, 成都 610066. E-mail: qunyingliao@sicnu.edu.cn

\*本文受到国家自然科学基金 (No. 11861001, No. 12071321), 四川省应用基础研究项目 (No. 2016JY0134, No. 2018JY0458) 和四川省高校科研创新团队建设计划 (No. 18TD0047) 的资助.

这里  $G$  为格空时码  $\mathcal{A}$  相应的生成矩阵,  $g$  是  $G$  相应的实生成矩阵,  $|L|$  表示二维实基格空时码  $L$  的  $2 \times 2$  的生成矩阵的行列式的绝对值. 一个好的格空时码应具有较大的正规分集乘积  $d_g$ . 文 [10, 16–20] 中给出了一些集合  $K$  上的具有较大  $d_g$  的格空时码  $\mathcal{A}$ . 但在一个给定的集合上求具有最大的正规分集乘积  $d_g$  的最优格空时码  $\mathcal{A}$ , 仍然是一个公开问题<sup>[12,16]</sup>.

设  $\zeta_m = \exp(\frac{2\pi i}{m})$ . 在构造关于分圆环  $\mathbb{Z}[\zeta_m]$  上的一类对角格空时编码  $\mathcal{D}$  时, 文 [12] 研究了  $\mathcal{D}$  相应的生成矩阵  $G$  的大小. 根据多项式理论可知, 此时  $G$  的值满足

$$\Delta = (\det G)^2,$$

其中  $\Delta$  是  $\mathcal{D}$  的相应的最小多项式  $f(x)$  的判别式 (见 [12]). 对于  $\mathbb{Z}[\zeta_m]$  上的二次不可约多项式  $f(x) = x^2 + bx + c$ , 设  $b = u + v\zeta_m$ ,  $c = s + t\zeta_m$ ,  $u, v, s, t \in \mathbb{Z}$ , 则其判别式

$$\begin{aligned} \Delta_m &= b^2 - 4c = (u + v\zeta_m)^2 - 4(s + t\zeta_m) \\ &= u^2 - 4s - v^2 + 2\zeta_m(uv - 2t + v^2 \cos \frac{2\pi}{m}). \end{aligned} \quad (1.2)$$

文 [12] 证明了: 当  $m = 4, 6$  时, 对任意  $b, c \in \mathbb{Z}[\zeta_m]$ , 均有

$$|\Delta_4| \geq 3, \quad |\Delta_6| \geq \sqrt{13}, \quad (1.3)$$

而且 (1.3) 中等号均可以取到. 由于在  $\mathbb{Z}[\zeta_4](= \mathbb{Z}[i])$  上以及  $\mathbb{Z}[\zeta_6]$  上, 均有  $\xi(\mathcal{A}) = 1$  (见 [16, 25]), 从而对于这一类对角的格空时编码  $\mathcal{D}$ , 分别有  $d_g \leq \frac{1}{\sqrt{3}}$  以及  $d_g \leq \frac{1}{\sqrt[3]{13 \cdot \frac{\sqrt{3}}{2}}}$ , 因此, 此时的  $\mathcal{D}$  具有最优的正规分集乘积.

由 (1.1) 可得知, 给定集合  $K$  上的不可约多项式的判别式值的大小, 可以决定  $K$  上格空时编码的正规分集乘积, 由此可以构造出相应的性能优良的格空时编码. 因此, 研究不可约多项式的判别式值的大小有着重要的意义. 本文考虑  $\mathbb{Z}[\zeta_m]$  上的二次不可约多项式  $f(x) = x^2 + bx + c$  的判别式. 由于  $\mathbb{Z}[\zeta_3] = \mathbb{Z}[\zeta_6]$ , 因此我们只考虑  $m \neq 3, 4, 6$  的情形. 对于  $m = 5, 8, 10, 12$ , 利用 Pell 方程的解的性质, 我们得到与 (1.3) 相反的结论, 构造性地证明了  $|\Delta_m|$  可以任意小. 事实上, 我们证明了如下定理.

**定理 1.1** 当  $m = 5, 8, 10, 12$  时, 对任意给定的正实数  $\varepsilon$ , 均存在  $\mathbb{Z}[\zeta_m]$  上的二次不可约多项式

$$f(x) = x^2 + bx + c,$$

使得  $0 < |\Delta_m| < \varepsilon$ .

对于其他的  $m$  值, 我们猜想:  $|\Delta_m|$  的值可以任意小. 在本文末, 我们给出一些  $|\Delta_m|$  比较小的例子, 提出一些有待于进一步研究的问题.

## 2 引理

**引理 2.1** 设  $p$  为素数,  $k$  为正整数,  $v_p(n)$  满足  $p^{v_p(n)} | n$  且  $p^{v_p(n)+1} \nmid n$ , 则

$$v_p\left(\binom{p^k}{j}\right) \geq k - v_p(j), \quad 1 \leq j \leq p^k - 1. \quad (2.1)$$

证 由

$$\binom{p^k}{j} = \frac{p^k(p^k - 1) \cdots (p^k - j + 1)}{j(j-1)!}$$

以及  $(j-1)! | (p^k - 1) \cdots (p^k - j + 1)$ , 知 (2.1) 成立.

**引理 2.2** 设  $f(x) = x^2 + bx + c = x^2 + (u + v\zeta_m)x + (s + t\zeta_m)$  在  $\mathbb{Z}[\zeta_m]$  上可约, 且  $1, \zeta_m$  和  $\zeta_m^2$  在  $\mathbb{Z}$  上线性无关, 则存在  $p, q, w \in \mathbb{Z}$ , 使得

$$u = p + q, \quad v = w, \quad s = pw, \quad t = qw. \quad (2.2)$$

证 由于  $f(x) = x^2 + bx + c$  在  $\mathbb{Z}[\zeta_m]$  上可约, 不妨设

$$f(x) = (x + (p + q\zeta_m))(x + (w + l\zeta_m)),$$

其中  $p, q, w, l \in \mathbb{Z}$ . 于是

$$\begin{aligned} b &= u + v\zeta_m = p + q + (w + l)\zeta_m, \\ c &= s + t\zeta_m = pw + (pl + qw)\zeta_m + ql\zeta_m^2. \end{aligned} \quad (2.3)$$

由于  $1, \zeta_m$  和  $\zeta_m^2$  在  $\mathbb{Z}$  上线性无关, 因此  $ql = 0$ . 不妨设  $l = 0$ , 由 (2.3) 即可得 (2.2).

## 3 定理的证明

当  $m = 5$  时, 由 (1.2) 可得

$$\Delta_5 = u^2 - 4s - v^2 + 2\left(\cos \frac{2\pi}{5} + i \sin \frac{2\pi}{5}\right)(uv - 2t + v^2 \cos \frac{2\pi}{5}). \quad (3.1)$$

考虑 Pell 方程

$$x^2 - 5y^2 = 1, \quad x, y \in \mathbb{N}. \quad (3.2)$$

由于方程 (3.2) 的最小正整数解为  $x_1 = 9, y_1 = 4$ , 则方程 (3.2) 的所有正整数解  $(x_n, y_n)$  可表为

$$x_n + y_n\sqrt{5} = (9 + 4\sqrt{5})^n, \quad n \in \mathbb{N}, \quad (3.3)$$

而且

$$0 < x_n - y_n\sqrt{5} = \frac{1}{x_n + y_n\sqrt{5}} < \frac{1}{2\sqrt{5}y_n}. \quad (3.4)$$

令  $y_n = 2^{l_n} y'_n$ , 其中  $y'_n$  为奇数. 取  $n = 2^k$ ,  $k \geq 2$ ,  $k \in \mathbb{N}$ , 由 (3.3) 可得

$$y_n = \binom{n}{1} 9^{n-1} \cdot (4\sqrt{5}) + \cdots + \binom{n}{j} 9^{n-j} \cdot (4\sqrt{5})^j + \cdots + \binom{n}{n-1} 9 \cdot (4\sqrt{5})^{n-1}. \quad (3.5)$$

当奇数  $j$  满足  $3 \leq j \leq n-1$  时, 利用引理 2.1 可得

$$v_2 \left( \binom{n}{j} 9^{n-j} \cdot (4\sqrt{5})^j \right) \geq k - v_2(j) + 2j = k + 2j \geq k + 6.$$

特别地, 当  $j = 1$  时, 有  $v_2 \left( \binom{n}{n-1} 9^{n-1} \cdot (4\sqrt{5}) \right) = v_2(4n) = k + 2$ , 故

$$v_2(y_n) = v_2(y_{2^k}) = k + 2. \quad (3.6)$$

于是  $l_{2^k} = k + 2$ . 取

$$v^2 = 16y_n y'_n = 2^{k+6} y_n'^2, \quad 4uv - 8t - v^2 = -16x_n y'_n, \quad u^2 - 4s - v^2 = 0, \quad 2 | k, \quad (3.7)$$

注意到  $\cos \frac{2\pi}{5} = \frac{\sqrt{5}-1}{4}$ , 则由 (3.1), (3.4) 以及 (3.7) 可得

$$\begin{aligned} 0 < |\Delta_5| &= \left| 2\zeta_5 \left( uv - 2t + v^2 \cos \frac{2\pi}{5} \right) \right| = \frac{1}{2} |4uv - 8t - v^2 + \sqrt{5}v^2| \\ &= 8(x_n y'_n - y_n y'_n \sqrt{5}) < \frac{4y'_n}{\sqrt{5}y_n} = \frac{4}{\sqrt{5} \cdot 2^{k+2}} < \frac{1}{2^{k+1}}. \end{aligned} \quad (3.8)$$

我们断言方程 (3.7) 必有整数解  $u, v, s, t$ . 事实上, 由 (3.7) 可知  $v = 2^{\frac{k}{2}+3} \cdot y'_n$ . 设  $u = 2u_1$ ,  $u_1 \in \mathbb{Z}$ , 且  $\gcd(u_1, y'_n) = 1$ , 则由 (3.7) 可得

$$\begin{aligned} t &= \frac{1}{8}v^2 - \frac{1}{2}uv - 2x_n y'_n = 2y_n y'_n - u_1 2^{\frac{k}{2}+3} \cdot y'_n - 2x_n y'_n, \\ s &= \frac{1}{4}(u^2 - v^2) = u_1^2 - 4y_n y'_n. \end{aligned} \quad (3.9)$$

因此方程 (3.7) 有整数解  $u, v, s, t$ . 同时, 若多项式  $f(x) = x^2 + bx + c$  可约, 则由引理 2.2 可知, 存在  $p, q, w \in \mathbb{Z}$ , 使得

$$u = 2u_1 = p + q, \quad v = 2^{\frac{k}{2}+3} y'_n = w, \quad s = pw, \quad t = qw.$$

于是  $y'_n | t$ , 从而  $y'_n | u$ , 此与  $u_1$  的取法矛盾.

所以, 可以取偶数  $k > \lfloor \frac{-\log \varepsilon}{\log 2} \rfloor - 1$ , 这里  $\lfloor x \rfloor$  表示不超过实数  $x$  的最大整数, 从而由 (3.8) 可得

$$0 < |\Delta_5| < \frac{1}{2^{k+1}} < \varepsilon.$$

当  $m = 10$  时, 由于  $\cos \frac{2\pi}{10} = \frac{\sqrt{5}+1}{4}$ , 类似可知对任意正实数  $\varepsilon$ , 均存在  $b, c \in \mathbb{Z}[\zeta_{10}]$ , 使得

$$0 < |\Delta_{10}| < \varepsilon.$$

当  $m = 8$  时, 由于  $\zeta_8 = \cos \frac{2\pi}{8} + i \sin \frac{2\pi}{8} = \frac{\sqrt{2}}{2}(1 + i)$ ,  $\zeta_8^2 = i$ , 则由 (1.2) 式可得

$$\Delta_8 = u^2 - 4s + \sqrt{2}(uv - 2t) + i(v^2 + \sqrt{2}(uv - 2t)). \quad (3.10)$$

考虑 Pell 方程

$$x^2 - 2y^2 = 1, \quad x, y \in \mathbb{N}.$$

由于该方程的最小正整数解为  $x_1 = 3, y_1 = 2$ , 故方程的全部正整数解  $(x_n, y_n)$  可表为

$$x_n + y_n\sqrt{2} = (3 + 2\sqrt{2})^n, \quad n \in \mathbb{N}, \quad (3.11)$$

且

$$0 < x_n - y_n\sqrt{2} = \frac{1}{x_n + y_n\sqrt{2}} < \frac{1}{x_n}. \quad (3.12)$$

令  $x_n = 3^{l_n} x'_n$ , 其中  $\gcd(3, x'_n) = 1$ . 取  $n = 3^k, k \geq 2, k \in \mathbb{N}$ , 则由 (3.11) 可得

$$\begin{aligned} x_n &= 3^n + \binom{n}{2} 3^{n-2} \cdot (2\sqrt{2})^2 + \cdots + \binom{n}{j} 3^{n-j} \cdot (2\sqrt{2})^j \\ &+ \cdots + \binom{n}{n-1} 3 \cdot (2\sqrt{2})^{n-1}. \end{aligned} \quad (3.13)$$

当  $j \leq n-3$  为偶数时, 设  $j = 3^r j_0, \gcd(3, j_0) = 1, 0 \leq r \leq k-1$ . 若  $r \geq 1$ , 则由引理 2.1 知

$$\begin{aligned} v_3 \left( \binom{n}{j} 3^{n-j} \cdot (2\sqrt{2})^j \right) &\geq k - v_3(j) + n - j = k - r + 3^k - 3^r j_0 \\ &= k - r + 3^r(3^{k-r} - j_0) \geq k - r + 3^r \geq k + 2. \end{aligned} \quad (3.14)$$

若  $r = 0$  时, 则由  $j \leq n-3$  知 (3.13) 也成立, 且  $v_3 \left( \binom{n}{n-1} 3 \cdot (2\sqrt{2})^{n-1} \right) = v_3(3n) = k+1$ , 故

$$v_3(x_n) = v_3(x_{3^k}) = k + 1, \quad (3.15)$$

于是  $l_{3^k} = k+1$ . 现在取  $v = 2 \cdot 3^{\frac{k+1}{2}} x'_n, u = 2u_1, k, u_1 \in \mathbb{Z}$ , 其中  $k$  为奇数,  $\gcd(u_1, 3 \cdot x'_n) = 1$ , 且

$$t = 2 \cdot 3^{\frac{k+1}{2}} x'_n u_1 - 2y_n x'_n, \quad s = \frac{1}{4}(u^2 - v^2) = u_1^2 - 3^{k+1} x_n'^2,$$

则有

$$uv - 2t = 4y_n x'_n, \quad u^2 - 4s = v^2 = 4 \cdot 3^{k+1} x_n'^2. \quad (3.16)$$

故由 (3.12) 可得

$$0 < v^2 - (uv - 2t)\sqrt{2} = 4x_n x'_n - 4y_n x'_n \sqrt{2} < \frac{4x'_n}{x_n} = \frac{4}{3^{k+1}}. \quad (3.17)$$

而且类似地, 由引理 2.2 同理可证, 此时多项式  $f(x) = x^2 + bx + c$  在  $\mathbb{Z}[\zeta_8]$  上是不可约的.

因此, 可取奇数  $k > \lfloor \frac{\log 4\sqrt{2} - \log \varepsilon}{\log 3} \rfloor$ , 从而由 (3.10), (3.16)–(3.17) 可得

$$0 < |\Delta_8| = (v^2 - (uv - 2t)\sqrt{2})\sqrt{2} < \frac{4\sqrt{2}}{3^{k+1}} < \varepsilon.$$

当  $m = 12$  时, 由 (1.2) 可得

$$\Delta_{12} = u^2 - 4s - v^2 + \left( \frac{\sqrt{3}}{2} + \frac{1}{2}i \right) (2uv - 4t - \sqrt{3}v^2). \quad (3.18)$$

考虑 Pell 方程  $x^2 - 3y^2 = 1$ , 它的所有正整数解  $(x_n, y_n)$  可表为  $x_n + y_n\sqrt{3} = (2 + \sqrt{3})^n$ ,  $n \in \mathbb{N}$ . 令  $n = 2^k$ , 由引理 2.1 类似地可得

$$v_2(y_n) = v_2(y_{2^k}) = k + 1. \quad (3.19)$$

利用上面的方法同理可证: 对任意正实数  $\varepsilon$ , 均存在  $b, c \in \mathbb{Z}[\zeta_{12}]$ , 使得  $0 < |\Delta_{12}| < \varepsilon$ .

于是, 定理得证.

## 4 注 记

当  $m = 7, 9, 11, 13$  时, 我们通过 Maple 软件计算给出以下四个例子, 这些  $\mathbb{Z}[\zeta_m]$  上的不可约多项式的判别式的绝对值都很小.

**例 4.1**  $\mathbb{Z}[\zeta_7]$  上的不可约多项式  $f_1(x) = x^2 - (282987 - 282989\zeta_7)x - 282988 - 15075707587\zeta_7$ , 其判别式为:

$$|\Delta_7| = |4.0853 \cdot 10^{-6} + 5.1228 \cdot 10^{-6}i| = 6.5504 \cdot 10^{-6}.$$

**例 4.2**  $\mathbb{Z}[\zeta_9]$  上的不可约多项式  $f_2(x) = x^2 - (187381 - 244609\zeta_9)x - 6180480930 + 44664\zeta_9$ , 其判别式为:

$$|\Delta_9| = |5.1693 \cdot 10^{-8} + 4.3376 \cdot 10^{-8}i| = 6.7480 \cdot 10^{-8}.$$

**例 4.3**  $\mathbb{Z}[\zeta_{11}]$  上的不可约多项式  $f_3(x) = x^2 - (102286 - 102290\zeta_{11})x - 204576 - 830296938\zeta_{11}$ , 其判别式为:

$$|\Delta_{11}| = |2.1302 \cdot 10^{-5} + 1.3690 \cdot 10^{-5}i| = 2.5322 \cdot 10^{-5}.$$

**例 4.4**  $\mathbb{Z}[\zeta_{13}]$  上的不可约多项式  $f_4(x) = x^2 - (28062 - 28060\zeta_{13})x + 28061 - 45121938\zeta_{13}$ , 其判别式为:

$$|\Delta_{13}| = |6.5439 \cdot 10^{-6} + 3.4345 \cdot 10^{-6}i| = 7.3904 \cdot 10^{-6}.$$

因此, 我们提出如下的猜想.

**猜想 4.1** 若  $m \neq 3, 4, 6$ , 则对任意正实数  $\varepsilon$ , 均存在  $\mathbb{Z}[\zeta_m]$  上的二次不可约多项式  $f(x) = x^2 + bx + c$ , 使得

$$0 < |\Delta_m| < \varepsilon.$$

对于  $\mathbb{Z}[\zeta_m]$  上的三次不可约多项式  $f(x) = x^3 + bx^2 + cx + d$ , 当  $m = 4, 6$  时, 我们发现其判别式  $|\Delta|$  都较大, 但如下两个例子中的  $|\Delta|$  的值较小.

**例 4.5** 对于  $\mathbb{Z}[\zeta_4] = \mathbb{Z}[i]$  上的不可约多项式  $f_5(x) = x^3 + x^2 + (1 - i)x + 1$ , 其判别式为:

$$|\Delta| = |5 + 12i| = 13.$$

**例 4.6**<sup>[10]</sup> 对  $\mathbb{Z}[\zeta_6]$  上的不可约多项式  $f_6(x) = x^3 + (1 - \zeta_6)x^2 + (1 - 2\zeta_6)x - \zeta_6$ , 其判别式为:

$$|\Delta| = |-13 + \sqrt{192}i| = 19.$$

由于没有发现  $|\Delta|$  分别小于 13, 19 的例子, 因此我们有下列两个猜想.

**猜想 4.2** 对于  $\mathbb{Z}[i]$  上的三次不可约多项式  $f(x) = x^3 + bx^2 + cx + d$ , 有  $|\Delta| \geq 13$ .

**猜想 4.3** 对于  $\mathbb{Z}[\zeta_6]$  上的三次不可约多项式  $f(x) = x^3 + bx^2 + cx + d$ , 有  $|\Delta| \geq 19$ .

当  $m \neq 3, 4, 6$  时, 通过具体的一些计算我们发现, 这些三次不可约多项式的判别式的值也可以非常小, 因此有如下的猜想.

**猜想 4.4** 若  $m \neq 3, 4, 6$ , 则对任意给定的正实数  $\varepsilon$ , 均存在  $\mathbb{Z}[\zeta_m]$  上的三次不可约多项式  $f(x) = x^3 + bx^2 + cx + d$ , 使得

$$0 < |\Delta| < \varepsilon.$$

## 参 考 文 献

- [1] Bayer-Fluckiger E, Oggier F, Viterbo E. New algebraic constructions of rotated-lattice constellations for the Rayleigh fading channels [J]. *IEEE Trans Inform Theory*, 2004, 50(4):702–714.
- [2] Carlos M, Mauro Luiz B, da Silva Eduardo B. New space-time block codes from spectral norm [J]. *PLoS ONE*, 2019, 14(9):e0222708.
- [3] Garima S, Rashmi G, Raghvendra K, and et al. Space-Time code design using quaternions, octonions and other non-associative structures [J]. *International Journal of Electrical and Computer Engineering Systems*, 2019, 10(2):91–95.
- [4] Damen M O, Tewfik A, Belfiore J C. A construction of a space-time code based on number theory [J]. *IEEE Trans Inform Theory*, 2002, 48(3):753–760.
- [5] Jung H K. Sign reversal channel switching method in space-time block code for OFDM systems, IEICE transactions on fundamentals of electronics [J]. *Communications and Computer Sciences*, 2020, 103(2):567–570.

- [6] Mavares T D, Oropeza M, Velásquez R. Space-Time code selection via particle swarm optimization [J]. *Annals of Telecommunications*, 2020, 75(1):59–66.
- [7] Srinath K P, Rajan B S. Improved perfect space-time block codes [J]. *IEEE Trans Inform Theory*, 2013, 59(12):7927–7935.
- [8] Xu L L, Deng Y Y, Wang Y Q. Application of single carrier STBC in HF communication [J]. *Communication Technology*, 2019, 52(10):2336–2340.
- [9] 赵亚军, 郁光辉, 徐汉青. 6G 移动通讯网络: 远景, 挑战与关键技术 [J]. *中国科学: 信息科学*, 2019, 49(8):963–987.
- [10] Guo X, Xia X G. An elementary condition for non-norm Elements [J]. *IEEE Trans Inform Theory*, 2009, 55(3):1080–1085.
- [11] Li Y, Wang H, Xia X G. On quasi-orthogonal space-time block codes for dual-polarized MIMO channels [J]. *IEEE Transactions on Wireless Communications*, 2012, 11(1):397–407.
- [12] Liao H, Wang H, Xia X G. Some designs and normalized diversity product upper bounds for lattice-based diagonal and full-rate space-time block codes [J]. *IEEE Trans Inform Theory*, 2009, 55(2):569–583.
- [13] Liu W, Lei J, Imran M A, and et al. Diversity gain of lattice constellation-based joint orthogonal space-time block coding [J]. *IET Communications*, 2015, 9(18):2274–2280.
- [14] Kundu S, Pados D A, Su W F. Toward a preferred  $4 \times 4$  space-time block code: a performance-versus-complexity sweet spot with linear-filter decoding [J]. *IEEE Trans Inform Theory*, 2013, 61(5):1847–1855.
- [15] Oggier F, Sethuraman B A. Quotients of orders in cyclic algebras and space-time codes [J]. *Advances in Mathematics of Communications*, 2013, 7(4):441–461.
- [16] Wang G, Liao H, Wang H, and et al. Systematic and optimal cyclotomic lattices and diagonal space-time block code designs [J]. *IEEE Trans Inform Theory*, 2004, 50(12):3348–3360.
- [17] Wang H, Wang G, Xia X G. Some  $2 \times 2$  unitary space-time codes from sphere packing theory with optimal diversity product of code size 6 [J]. *IEEE Trans Inform Theory*, 2004, 50(12):3361–3368.



- [18] Wang G, Xia X G. On optimal multilayer space-time code designs [J]. *IEEE Trans Inform Theory*, 2005, 51(3):1102–1135.
- [19] Wang G, Xia X G. Correction to the definition of diversity product in on optimal multi-layer cyclotomic space-time code designs [J]. *IEEE Trans Inform Theory*, 2005, 51(7):2732–2733.
- [20] Wang H, Xia X G. Optimal normalized diversity product of  $2 \times 2$  lattice based diagonal space-time codes from QAM signal constellations [J]. *IEEE Trans Inform Theory*, 2008, 54(12):1814–1818.
- [21] Wang H, Zhao Z J. A MIMO system with finite-bit feedback based on fixed constellations [J]. *Science China Information Sciences*, 2013, 56(6):1–14.
- [22] Xing C P. Diagonal lattice space-time codes from number fields and asymptotic bounds [J]. *IEEE Trans Inform Theory*, 2007, 53(11):3921–3926.
- [23] Xing C P, Li W. A  $2 \times 2$  lattice space-time code of rank 5 [J]. *Proc Amer Math Soc*, 2008, 136(10):3415–3418.
- [24] Yang S C, He B, Togbe A. A  $2 \times 2$  lattice space-time code of the highest rank [J]. *Proc Amer Math Soc*, 2009, 137(11):3601–3607.
- [25] Lang S. Algebraic number fields [M]. New York: Springer-Verlag, 1986.

## The Determinant of a Class of Irreducible Polynomials over $\mathbb{Z}[\zeta_m]$ Related to Lattice-Based Diagonal Space-Time Block Codes

YANG Shichun<sup>1</sup> LIAO Qunying<sup>2</sup>

<sup>1</sup>School of Mathematics, Aha Teachers University, Wenchuan 623002, Sichuan, China. E-mail: ysc1020@sina.com

<sup>2</sup>School of Mathematical Sciences, Sichuan Normal University, Chengdu 610066, China. E-mail: qunyingliao@sicnu.edu.cn

**Abstract** To achieve the diversity of the signal in space, the design of the case of space-time block codes has attracted much attention in recent years. By studying the discriminant of a class of quadratic irreducible polynomials over  $\mathbb{Z}[\zeta_m]$  related to lattice-based diagonal

space-time block codes, the authors determine the size of the normalized diversity product for constructing the lattice space time code over  $\mathbb{Z}[\zeta_m]$ . Furthermore, based on the property for solutions of the Pell equation, it is proved that the absolute value of the discriminant can be arbitrarily small when  $m = 5, 8, 10, 12$ . And then for the quadratic or cubic irreducible polynomials over  $\mathbb{Z}[\zeta_m]$ , some problems to be further studied are proposed.

**Keywords** Determinant, Irreducible polynomial, Pell equation, Lattice-Based diagonal space-time block code

**2000 MR Subject Classification** 11Z05, 06B99, 15A15

The English translation of this paper will be published in

**Chinese Journal of Contemporary Mathematics, Vol. 42 No. 2, 2021**

by ALLERTON PRESS, INC., USA