

Códigos Perfeitos via Grafos de Anéis dos Inteiros

Cintya Wink de Oliveira Benedito & Eider de Jesus Avelar da Silva

Universidade Estadual Paulista (UNESP), Campus de São João da Boa Vista, SP & Universidade Ceuma (UNICEUMA), Campus de Imperatriz, MA

cintya.benedito@unesp.br



impa



Instituto de Matemática Pura e Aplicada

Resumo

Seguindo as construções apresentadas em [2, 1, 3], este trabalho tem como objetivo apresentar a construção de códigos perfeitos para espaços de sinais bidimensionais através de conjuntos perfeitos t -dominantes sobre grafos de inteiros gaussianos e de Eisenstein-Jacobi. A métrica utilizada foi proposta por [2], que é baseada na distância dos vértices de grafos circulantes definidos sobre anéis dos inteiros.

Introdução

Conjuntos perfeitos t -dominantes resultam na teoria de códigos em códigos perfeitos para a métrica de Hamming e para a métrica de Lee. Neste contexto de relacionar grafos com códigos, em [1], foi apresentado uma condição suficiente para obter códigos perfeitos t -dominantes utilizando grafos obtidos a partir de anéis de inteiros, se estes existirem.

Considere um grafo $\mathcal{G}_\alpha = (\mathcal{V}, \mathcal{A})$, onde $\mathcal{V} = \mathbb{Z}[i]_\alpha$ ou $\mathcal{V} = \mathbb{Z}[\omega]_\alpha$, no caso de um grafo Gaussiano ou de um grafo de Eisenstein-Jacobi, respectivamente.

Considere também a distância D_α , definida para tais conjuntos como:

$$D_\alpha(\beta, \gamma) = \min\{|x|+|y|, \text{ tal que } (\beta-\gamma) \equiv x+yi \pmod{\alpha}, \beta, \gamma \in \mathbb{Z}[i]_\alpha\}$$

e

$$D_\alpha(\beta, \gamma) = \{|x|+|y|+|z| \mid \gamma-\beta \equiv x+y\omega+z\omega^2 \pmod{\alpha}, \beta, \gamma \in \mathbb{Z}[\omega]_\alpha\}.$$

Um código em \mathcal{G}_α é um subconjunto não vazio \mathcal{C} de \mathcal{G}_α . Um código \mathcal{C} é chamado *perfeito* se as bolas de raio t centradas nos pontos de \mathcal{C} particionam o conjunto de pontos \mathcal{V} , ou seja, é um código que corrige todos os padrões com até t erros e nenhum padrão com $t+1$ erros ou mais.

Resultados

Os Teoremas 1 e 2 nos fornecem condições para obter códigos perfeitos t -dominantes via grafos de anéis de inteiros Gaussianos e de Eisenstein-Jacobi, respectivamente.

Teorema 1: Seja $0 \neq \alpha \in \mathbb{Z}[i]$ e t um inteiro positivo. Temos que:

(i) Se $\beta = t + (t+1)i$ divide α , então o ideal $S = \langle \beta \rangle \subseteq \mathbb{Z}[i]_\alpha$ é um conjunto perfeito t -dominante em \mathcal{G}_α ;

(ii) Se $\bar{\beta} = t - (t+1)i$ divide α , então o ideal $S = \langle \bar{\beta} \rangle \subseteq \mathbb{Z}[i]_\alpha$ é um conjunto perfeito t -dominante em \mathcal{G}_α .

Exemplo 1: Seja $\alpha = 10 + 11i = (2 - 3i)(-1 + 4i) \in \mathbb{Z}[i]$. Então, $\langle \alpha \rangle$ gera uma constelação de sinais com $\mathcal{N}(\alpha) = 221$ elementos em \mathbb{Z}_{10+11i} . Como $\beta = 2 - 3i$ divide $\alpha = 10 + 11i$, o ideal $S = \langle 2 - 3i \rangle = \{0, 2 - 3i, -2 + 3i, 3 + 2i, -3 - 2i, 4 - 6i, -4 + 6i, 5 - i, -1 - 5i, 1 + 5i, -5 + i, 6 + 4i, -6 - 4i, 1 - 8i, 8 + i, -1 + 8i, -1 + 8i, -8 - i\} \subseteq \mathbb{Z}[i]_{10+11i}$ é um conjunto perfeito 2-dominante no grafo \mathcal{G}_{10+11i} . Portanto, o código perfeito com $\mathcal{N}(\beta) = 17$ palavras-código, que corrige todos os padrões com 2 erro e nenhum padrão com 3 ou mais erros é dado pelo conjunto S . Tal código é representado pela Figura 1, identificando as palavras-código pelos pontos destacados em negrito, os quais formam os baricentros dos 17 polígonos fundamentais (contendo 13 elementos cada) que recobrem a constelação de sinal com 221 elementos.

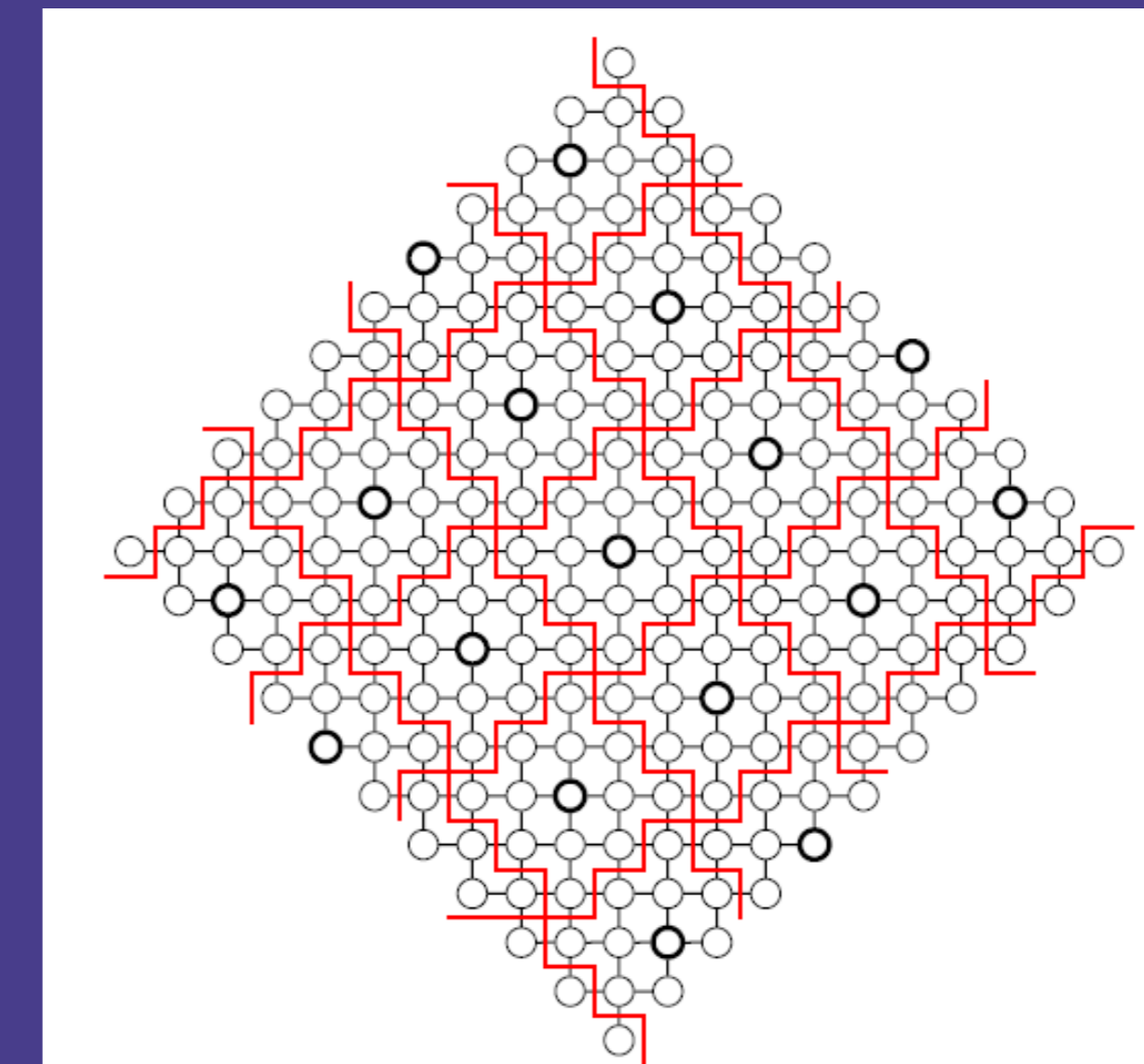


Figura 1: Código Perfeito 2-dominante em \mathbb{Z}_{10+11i}

Teorema 2: Dado $0 \neq \alpha = a + b\omega \in \mathbb{Z}[\omega]$ e t um inteiro positivo.

(i) Se $\beta = t + (2t+1)\omega$ divide α , então o ideal $S = \langle \beta \rangle \subseteq \mathbb{Z}[\omega]_\alpha$ é um conjunto perfeito t -dominante em \mathcal{J}_α .

(ii) Se $-\bar{\beta} = (t+1) + (2t+1)\omega$ divide α , então o ideal $S = \langle -\bar{\beta} \rangle = \langle \bar{\beta} \rangle \subseteq \mathbb{Z}[\omega]_\alpha$ é um conjunto perfeito t -dominante em \mathcal{J}_α .

Exemplo 2: Dado $\alpha = -8 - 3\omega = (1 + 3\omega)^2 \in \mathbb{Z}[\omega]$, temos que $\mathcal{N}(\alpha) = 49$ e $\langle \alpha \rangle$ gera uma constelação de sinais com 49 elementos em $\mathbb{Z}[\omega]_{-8-3\omega}$. Fazendo $\beta = 1 + 3\omega$, temos que $\beta|\alpha$ e portanto, o ideal $\langle \beta \rangle = \langle 1 + 3\omega \rangle$ é um conjunto perfeito 1-dominante em $\mathbb{Z}[\omega]_{-8-3\omega}$. Então, o código perfeito que corrige todos os padrões com 1 erro e nenhum padrão com 2 ou mais erros, possui

$$\frac{\mathcal{N}(\alpha)}{\mathcal{N}(\beta)} = \frac{49}{7} = 7 \text{ elementos e é dado por}$$

$$S = \{0, 1+3\omega, -3-2\omega, -2+\omega, 2-\omega, 2-\omega, 3+2\omega, -1-3\omega\}.$$

Tal conjunto é identificado no grafo pelos pontos cheios, formando os baricentros dos 7 polígonos fundamentais (contendo 7 elementos cada) que recobrem a constelação hexagonal de sinais, contendo os 49 elementos de $\mathbb{Z}[\omega]_{-8-3\omega}$ como ilustrado na Figura 2.

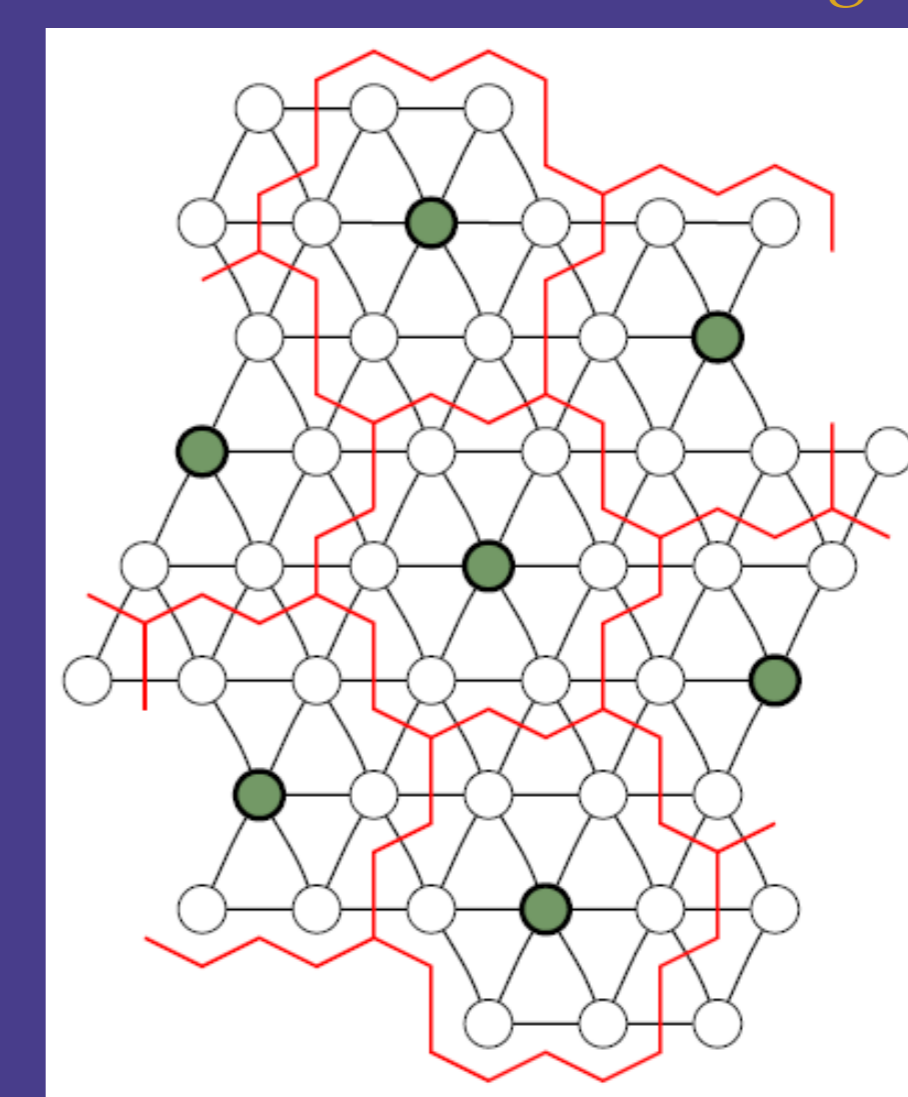


Figura 2: Código Perfeito 1-Corretor sobre $\mathbb{Z}[\omega]_{-8-3\omega}$

Referências

- [1] C. Martínez. Códigos y grafos sobre anillos de enteros complejos. Santander: Enero, 2007.
- [2] C. Martínez, R. Beivide, and E. Gabidulin. Perfecto codes from metrics induces by circulant graphs. *IEEE Trans. on Inform. Theory*, 53(9):3042–3052, September 2007.
- [3] C.R.O.Q. Queiroz. Códigos geometricamente uniformes derivados de grafos sobre anéis quocientes de inteiros e de ordens dos quartérnios. Tese de Doutorado, Universidade de Campinas, 2011.

Agradecimentos

Agradecemos ao Encontro Brasileiro de Mulheres Matemáticas pela oportunidade e a FAPESP pelo apoio financeiro.