

# Códigos de Grupo $n$ -shot via Isomorfismo entre Espaços Projetivos e Reticulados de Grupos Multiplicativos de Corpos Finitos

Leandro Bezerra de Lima<sup>1</sup>

CPAq - Campus de Aquidauana, UFMS, Aquidauana, MS

Reginaldo Palazzo Júnior<sup>2</sup>

FEEC - Faculdade de Engenharia Elétrica e Computação, Unicamp, Campinas, SP

## RESUMO

O objetivo deste trabalho é apresentar uma proposta de construção de códigos de subespaço de grupos  $n$ -shot, [1], através do uso do isomorfismo existente entre o reticulado de um grupo abeliano, este consistindo do produto direto de grupos abelianos finitos multiplicativos das unidades de  $\mathbb{F}_p$ , e o diagrama de Hasse de espaços projetivos  $\mathbb{P}(\mathbb{F}_p^m)$ . O modelo de canal sendo considerado é o canal matricial multiplicativo  $q$ -ário,  $Y = AX$ , onde  $X \in \mathbb{F}_q^{n \times l}$  é a matriz cujas linhas são os  $n$  pacotes injetados na rede pelo nó fonte,  $Y \in \mathbb{F}_q^{m \times l}$  é a matriz cujas linhas são os  $m$  pacotes coletados pelo nó destino e  $G \in \mathbb{F}_q^{m \times n}$  é a matriz de transferência de  $X$  para  $Y$ , [2]. Este canal justifica a viabilidade de comunicação via subespaços, onde a informação é enviada através da escolha do subespaço gerado pelas linhas da matriz de entrada. Sabendo que o espaço vetorial  $\mathbb{F}_q^m$  é isomorfo a  $\mathbb{F}_{q^m}$ , onde  $q$  é um primo ou potência de primo e  $m$  é um inteiro positivo, temos as seguintes definições,

**Definição 1.** O *espaço projetivo* consiste do conjunto de todos os subespaços vetoriais de  $\mathbb{F}_q^m$  e será denotado por  $\mathbb{P}(\mathbb{F}_q^m)$ . Além disso, o conjunto de todos os subespaços com uma dada dimensão  $k$  é chamado *Grassmanniana* e será denotada por  $\mathcal{G}(\mathbb{F}_q^m, k)$ . Note que  $\mathbb{P}(\mathbb{F}_q^m) = \bigcup_{k=0}^m \mathcal{G}(\mathbb{F}_q^m, k)$ .

**Definição 2.** Um *código de subespaço*  $\mathcal{C}$  é um conjunto não vazio de  $\mathbb{P}(\mathbb{F}_q^m)$ . No caso do código de subespaço pertencer a uma Grassmanniana de ordem  $k$ ,  $\mathcal{G}(\mathbb{F}_q^m, k) = \{V \in \mathbb{P}(\mathbb{F}_q^m) : \dim V = k\}$ , todas as palavras-código têm a mesma dimensão. Este código é chamado *código de subespaço de dimensão constante*. A distância mínima de  $\mathcal{C}$  será denotada por  $d$ .

**Definição 3.** A *distância de subespaço* entre  $U$  e  $V$  é definida como:  $d(U, V) = \dim(U) + \dim(V) - 2\dim(U \cap V)$ , onde  $+$  e  $\cap$  denotam, respectivamente, a soma e a interseção de subespaços.

<sup>1</sup>leandro.lima@ufms.br

<sup>2</sup>palazzojr@gmail.com

**Definição 4.** Os **parâmetros** do código de subespaço  $\mathcal{C} \subset \mathbb{P}(\mathbb{F}_q^m)$ , são denotados por  $(m, M, d)$ , onde  $m$  é a dimensão do espaço projetivo,  $M$  é a cardinalidade, e  $d$  é a distância mínima. Se  $\mathcal{C}$  pertence a uma Grassmanniana de dimensão  $k$ , os correspondentes parâmetros são  $(m, M, d, k)$ .

**Definição 5.** O  $n$ -ésimo produto cartesiano do espaço projetivo  $\mathbb{P}(\mathbb{F}_q^m)$  será denotado por  $\mathbb{P}(\mathbb{F}_q^m)^n$ . Assim, os elementos de  $\mathbb{P}(\mathbb{F}_q^m)^n$  são  $t$ -uplas tendo como componentes os subespaços do espaço projetivo original  $\mathbb{P}(\mathbb{F}_q^m)$ , onde  $2 \leq t \leq n$ .

**Definição 6.** A **distância de subespaço** entre  $\mathbf{U} = (U_1, U_2, \dots, U_n)$  e  $\mathbf{V} = (V_1, V_2, \dots, V_n)$  pertencentes a  $\mathbb{P}(\mathbb{F}_q^m)^n$  é definida como:  $d(\mathbf{U}, \mathbf{V}) = \sum_{i=1}^n d(U_i, V_i)$ , onde  $d(U_i, V_i) = \dim(U_i) + \dim(V_i) - 2\dim(U_i \cap V_i)$  para  $i \in \{1, 2, \dots, n\}$ . Então,  $1 \leq d(\mathbf{U}, \mathbf{V}) \leq m.n$ .

Consequentemente,  $(\mathbb{P}(\mathbb{F}_q^m)^n, d)$  é um espaço métrico. Um **código de bloco de subespaço** é um subconjunto não vazio  $\mathcal{C} \subset \mathbb{P}(\mathbb{F}_q^m)^n$  chamado **código de subespaço  $n$ -shot**. Assim, os **parâmetros** do código  $\mathcal{C} \subset \mathbb{P}(\mathbb{F}_q^m)^n$  são denotados por  $(m.n, M^n, d)$ , onde  $m.n$  é a dimensão do espaço projetivo,  $M^n$  é a cardinalidade do código, e  $d$  é a distância mínima. Se  $\mathcal{C}$  pertence a uma Grassmanniana de dimensão  $k.n$  os parâmetros do código são  $(m.n, M^n, d, k.n)$ .

Neste trabalho, mostraremos a existência de um isomorfismo (função bijetora isótona com inversa isótona) entre uma classe de espaços projetivos  $\mathbb{P}(\mathbb{F}_p^m)$  e uma estrutura algébrica consistindo do produto direto de grupo das unidades do corpo finito  $\mathbb{F}_p$ , ver [3] e [4]. A importância deste isomorfismo reside no fato de que será possível explicitar a estrutura algébrica inerente tanto a cada subespaço (palavra-código) como do código de subespaço de grupo, além claro, dos subcódigos em sua cadeia de decomposição. Adicionalmente, poderá resultar em uma proposta alternativa de decodificação de tais códigos.

**Palavras-chave.** Espaços Projetivos, Códigos de Subespaços, Reticulados de Grupo, Códigos de Grupo.

## Referências

- [1] R. Nóbrega and B. Uchôa-Filho, Multishot Codes for Network Coding: Bounds and a Multilevel Construction, in *Proceedings of the 2009 IEEE International Symposium on Information Theory - ISIT-09*, Seoul, South Korea, Jun. 2009.
- [2] D. Silva and F. R. Kschischang and R. Köetter, Communication over finite-field matrix channels, *IEEE Transactions on Information Theory*, vol. 56, n.º2, pp. 1296-1305, 2010.
- [3] L. B. de Lima. Contribuições em codificação no espaço projetivo e proposta de códigos quânticos de subespaços na grassmanniana, *Tese (Doutorado em Engenharia Elétrica)* -Faculdade de Engenharia Elétrica e de Computação-Unicamp. Campinas, 2017.
- [4] L. B. Lima and R. Palazzo Junior, Geometrically uniform  $n$ -shot subspace codes, *Electronic Notes in Discrete Mathematics*, vol. 57, pp. 47-54, 2017.