

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

Leandro Bezerra de Lima¹

CPAq - Campus de Aquidauana, UFMS, Aquidauana, MS

Reginaldo Palazzo Júnior²

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.

¹leandro.lima@ufms.br

²palazzojr@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.