

# Coloração Total de Grafos Split

Rafael Porto<sup>a,b</sup>, Sheila Morais de Almeida<sup>a</sup>

<sup>a</sup>*Universidade Tecnológica Federal do Paraná, Departamento Acadêmico de Informática,  
R. Doutor Washington Subtil Chueire, 330, Ponta Grossa, PR, Brasil*

<sup>b</sup>*Autor para correspondência: rafael.1997@alunos.utfpr.edu.br*

---

*Palavras-chaves:* coloração total, grafos split, número cromático total

---

Seja  $G = (V(G), E(G))$  um grafo com conjunto de *vértices*  $V(G)$  e conjunto de arestas  $E(G)$ . Os vértices e arestas de  $G$  são chamados de elementos de  $G$ . Diz-se que uma aresta  $(u, v) \in E(G)$  *incide* nos vértices  $u$  e  $v$ , e que  $u$  e  $v$  são vértices *adjacentes*. Uma *coloração de arestas* é uma atribuição de cores para as arestas de  $G$  e uma *coloração total* é uma atribuição de cores para os elementos de  $G$ . A coloração é *própria* quando elementos adjacentes ou incidentes possuem cores distintas. Neste projeto, considera-se apenas colorações próprias e o termo “própria” será omitido. O *Problema da Coloração Total* é determinar o *número cromático total*,  $\chi''(G)$ , que é o menor número de cores para uma coloração total de  $G$ . Similarmente, o *Problema da Coloração de Arestas* é determinar  $\chi'(G)$ , o menor número de cores para uma coloração de arestas de  $G$ .

O *grau máximo* de  $G$ , denotado por  $\Delta(G)$ , é o maior número de arestas que incidem em algum vértice de  $G$ . Dado um grafo  $G$  e um inteiro  $k$ , decidir  $\chi''(G) \leq k$  é um problema  $\mathcal{NP}$ -completo (A. Sánchez-Arroyo, *Determining the total colouring number is  $\mathcal{NP}$ -hard*, 1989) e permanece  $\mathcal{NP}$ -completo mesmo quando restrito a grafos bipartidos  $k$ -regulares com  $k \geq 3$  (McDiarmid e Sánchez-Arroyo, *Total colouring regular bipartite graphs is  $\mathcal{NP}$ -hard*, 1994). Entretanto, existe algoritmo polinomial para o Problema da Coloração Total quando restrito aos grafos com vértice universal (Hilton, *A Total-chromatic number analogue of Platholt's Theorem*, 1989). Além disso, quando o grau máximo é par, há algoritmos polinomiais para determinar o número cromático total de grafos split (Chen et al. *Total chromatic number and chromatic index of split graphs*, 1995) e de grafos de intervalos (Figueiredo et al. *Total-Chromatic Number and Chromatic Index of Dually Chordal Graphs*). Os mesmos trabalhos apresentam algoritmos polinomiais para solução do Problema da Coloração de Arestas respectivamente em grafos split e grafos de intervalos que tenham grau máximo ímpar.

Um grafo  $G$  é *split* quando  $V(G)$  pode ser particionado em um conjunto de vértices dois a dois adjacentes e um conjunto de vértices dois a dois não-adjacentes. Recentemente avanços significativos ocorreram sobre o Problema da Coloração de Arestas de grafos split com grau máximo par (C.I. Cararo, *Coloração de arestas de grafos split com grau máximo par*, 2023). Neste projeto, busca-se estudar essas soluções com o intuito de adaptá-las para o Problema da Coloração Total dos grafos split com grau máximo ímpar.