

# Relatório de Resumo das aulas Aula 12

Diego Athayde Monteiro

## Resumo

Neste trabalho, descreverei a aula ministrada pela professora Celina de Figueiredo, para a pós-graduação de Engenharia da Computação, do PESC/COPPE, baseada no Local Conditions for edge-coloring de Figueiredo, Celina, Meidanis, João e Picinin, Célia [1]. Esse artigo foi apresentado no curso de tópicos especiais em teoria dos grafos.

# 1 Aula12

## 1.1 Exercício 1

Apresente exemplos de grafos que representem as diferentes relações entre as classes: NO, SO, O e C2.

### 1.1.1 Grafo Overfull

Dizemos que um grafo é Overfull quando ele possui um número ímpar de vértices e  $\Delta \frac{n-1}{2} < m$ , onde  $m$  é o número de arestas do grafo.  $\Delta(G)$  é o grau máximo entre os vértices do grafo. Um grafo overfull tem  $\chi'(G) = \Delta(G) + 1$ .

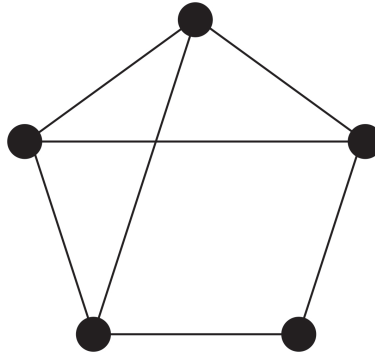


Figura 1: Grafo overfull com  $n=5$

Podemos notar que a mesma verificação não funciona para grafos com a quantidade par de vértices. Para esses casos, a seguinte relação é sempre verdadeira  $\Delta \frac{n}{2} \geq m$

### 1.1.2 Grafo Neighborhood-Overfull

Se um subgrafo overfull  $H$  tem uma vizinhança, isto é, ele é induzido por um  $\Delta$ -vértice e todos os seus vizinhos, então nós chamamos o grafo  $G$  como *neighborhood-overfull*. Vale mencionar que um neighborhood-overfull está em Classe 2.

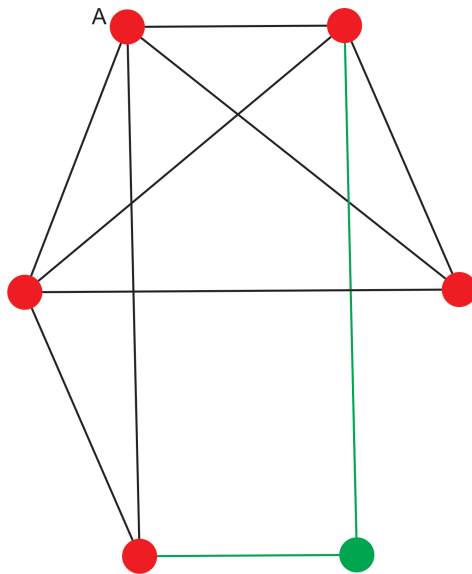


Figura 2: Grafo neighborhood-overfull induzido pela vizinhança do vértice A

### 1.1.3 Grafo subgrafo-overfull

Um grafo  $G$  é subgrafo-overfull se contém um subgrafo  $H$  com  $\Delta(H) = \Delta(G)$  e  $H$  é overfull. Grafos subgrafo-overfull possui  $\chi'(G) = \Delta(G) + 1$ . O subgrafo-overfull é formado por algumas arestas e vértices do grafo  $G$ , porém não precisa ser um subgrafo induzido de  $G$ .

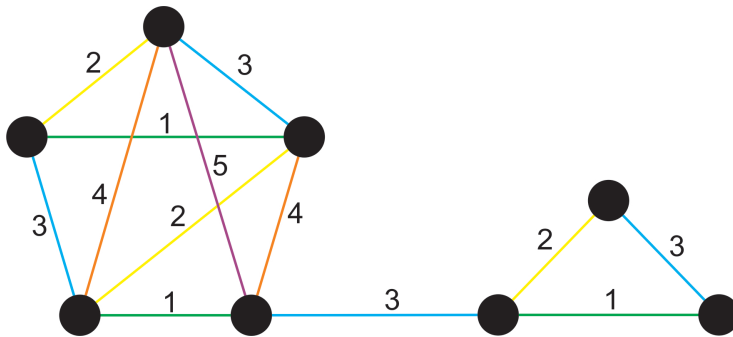


Figura 3: Grafo subgrafo-overfull com  $n = 8$

### 1.1.4 Grafo Classe 2

Dado o grafo  $H$  com  $V(H) = \{A, B, C, D, E, F, G\}$ , dois vértices  $x$  e  $y$  são adjacentes em  $H$ . Temos  $n = 7$  e os graus dos vértices são  $5, 5, 5, 5, 4, 4, 4$ . Então,  $\Delta(H) = 5$  e  $m = 16$ . O grafo  $H$  é overfull e classe 2, considerando que todo grafo overfull é um grafo Classe 2.

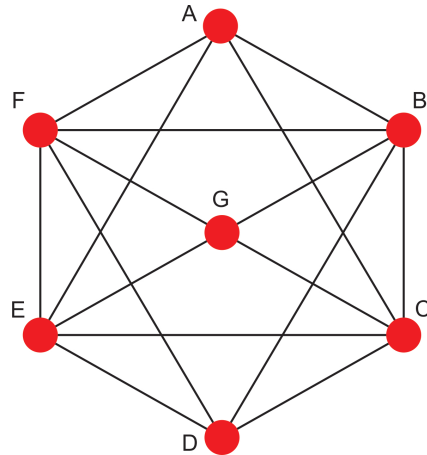


Figura 4: Grafo classe 2 com  $n = 7$

### 1.1.5 Correlações

Temos as seguintes correlações para os grafos citados acima:

$$O \subset SO \subset C2 \text{ e } NO \subset SO \subset C2$$

Onde  $O$  é grafo overfull,  $SO$  é subgrafo-overfull,  $C2$  é grafo Classe 2 e  $NO$  é Grafo Neighborhood-overfull. Os tipos de grafo  $O$  e  $NO$  são incomparáveis.

## 1.2 Exercício 2

Usamos a notação  $K_{p_1, p_2, \dots, p_s}$  para um grafo multipartido completo com  $s$  partes, onde cada parte é um conjunto independente de cardinalidade respectivamente  $p_1, p_2, \dots, p_s$ , e temos uma aresta entre cada par de vértices em partes diferentes. Considere quatro grafos multipartidos completos:  $K_{1,1,3}$ ;  $K_{1,2,2}$ ;  $K_{2,2,3}$ ;  $K_{2,3,4}$ .

### 1.2.1 Grafos Multipartidos Completos

Um grafo é multipartido se seu conjunto de vértices pode ser particionado em subconjuntos (ou partes) onde os vértices são dois a dois não-vizinhos. Todo grafo simples é um grafo multipartido, pois é possível particionar o conjunto de vértices em subconjuntos compostos de um único vértice. Quando quaisquer dois vértices  $u$  e  $v$  pertencentes a partes diferentes são vizinhos, o grafo é chamado de multipartido completo. Um grafo  $k$ -partido completo é um grafo multipartido completo com  $k$  partes.

Vimos na sessão anterior que todos os grafo overfull são grafos classe 2, para os grafos classe 1, podemos ingenuamente tentar uma coloração com  $\Delta$  cores das arestas. Outra informação importante, que vale ressaltar novamente, que todo grafo overfull deve ter um número ímpar de vértices.

Abaixo temos alguns exemplos de grafos tripartidos completos  $K_{1,1,3}$ ;  $K_{1,2,2}$ ;  $K_{2,2,3}$ ;  $K_{2,3,4}$ , onde identificamos uma coloração viável para cada um deles e analisamos se pertence a classe 1 ou 2.

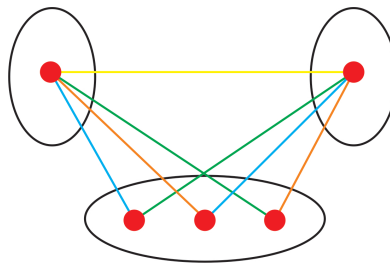


Figura 5: Grafo Tripartido completo  $k_{1,1,3}$  - Nesse exemplo mostramos que para o  $\Delta = 4$ , conseguimos uma coloração de 4 cores no grafo, que é um grafo classe 1.

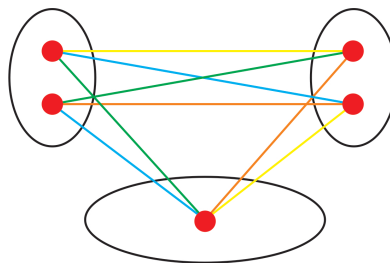


Figura 6: Grafo Tripartido completo  $k_{1,2,2}$  - Nesse exemplo mostramos que para o  $\Delta = 4$ , com uma coloração viável no grafo de 4 cores, que é um grafo classe 1.

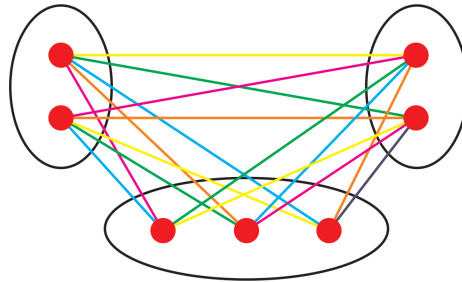


Figura 7: Grafo Tripartido completo  $k_{2,2,3}$  - Nesse exemplo mostramos que para o  $\Delta = 5$ , porém uma coloração viável no grafo, seria de 6 cores.

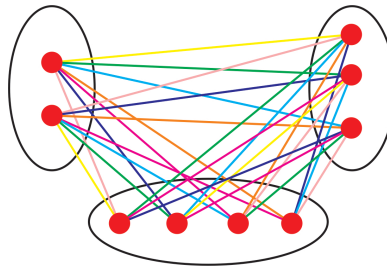


Figura 8: Grafo Tripartido completo  $k_{2,3,4}$  - Nesse exemplo mostramos que para o  $\Delta = 7$ , com uma coloração viável no grafo de 7 cores, que é um grafo classe 1.

## Referências

- [1] Celina Figueiredo, Joao Meidanis, and Celia Mello. Local conditions for edge-coloring. *JCMCC. The Journal of Combinatorial Mathematics and Combinatorial Computing*, 32, 01 2000.