

# Algoritmos e Estruturas de Dados III

## Tipos de Grafos - Parte 1

Patrícia Lucas

Bacharelado em Sistemas de Informação  
IFNMG - Campus Salinas

Salinas  
Dezembro 2020

# Grafo nulo

## Tipos de Grafos

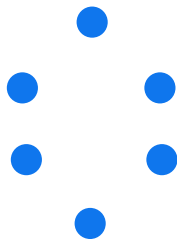
- Um vértice que possui grau zero é um vértice isolado.
- É possível que um grafo não contenha nenhuma aresta.
- Nesse caso todos os vértices são isolados e o grafo é chamado grafo nulo.



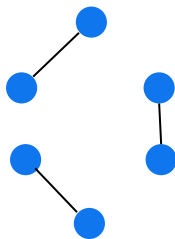
# Grafo Regular

## Tipos de Grafos

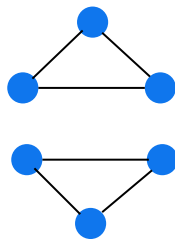
Um grafo regular é aquele no qual todos os vértices possuem o mesmo grau. Um grafo regular com vértices de grau  $k$  é chamado de **k-regular**.



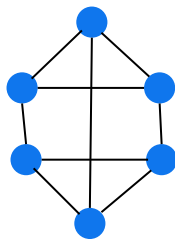
0-regular



1-regular



2-regular

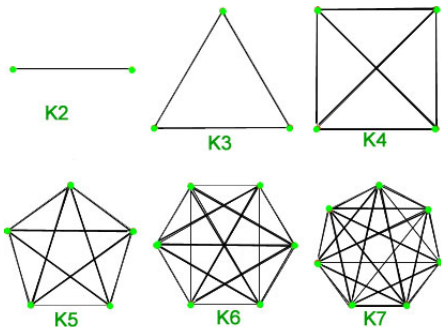


3-regular

# Grafo Completo

## Tipos de Grafos

Um grafo com  $n$  vértices é chamado de completo, e denotado de  $K_n$ , se para cada par de vértices distintos existe exatamente uma aresta conectando-os. Ou seja, é um grafo simples que contém o número máximo de arestas.



# Grafo Completo

## Tipos de Grafos

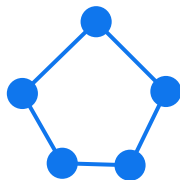
O número de arestas em um grafo completo é:

$$|E| = |V|(|V| - 1)/2$$

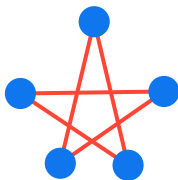
# Complemento de um Grafo

## Tipos de Grafos

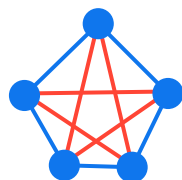
O Complemento de um grafo simples  $G$ , denotado por  $G'$ , é o grafo simples que possui o mesmo conjunto de vértices de  $G$ , e tal que dois vértices distintos são adjacentes em  $G'$  se não são em  $G$ .



Grafo  $G$



Grafo  $G'$



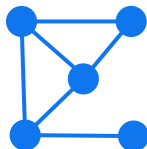
Grafo Completo

# Subgrafos

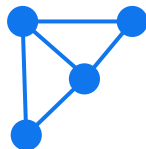
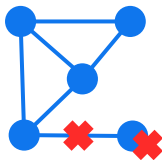
## Tipos de Grafos

Um subgrafo  $G'$  do grafo  $G = (V, E)$  é um grafo  $(V', E')$  tal que  $V' \subseteq V$  e  $E' \subseteq E$ .

- Todo grafo é subgrafo dele mesmo.
- O subgrafo de um subgrafo de  $G$  é um subgrafo de  $G$ .
- Um vértice de  $G$  é um subgrafo de  $G$ .



Grafo G

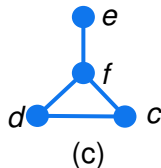
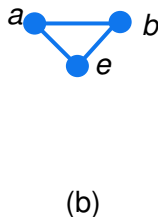
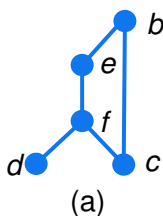
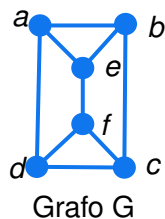


Grafo G'

# Subgrafos especiais

## Tipos de Grafos

- **Clique:** uma clique é um subgrafo que é completo.
- **Subgrafo induzido:** seja  $H(W, F)$  um subgrafo de  $G = (V, E)$ . Uma aresta entre dois vértices de  $W$  existe se e somente se essa aresta existe em  $V$ , dizemos que  $H$  é um subgrafo induzido por  $W$ .
- **Conjunto independente de vértices:** um subgrafo induzido de  $G$  que não contém nenhuma aresta.

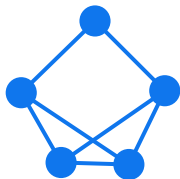




# Exercício

## Tipos de Grafos

Considere o grafo  $G$ :



- Dê nome aos seus vértices e indique o grau de cada um deles.
- Desenhe seu complementar  $G'$ .
- Desenhe um subgrafo simples de  $G$ .
- Desenhe um subgrafo clique de  $G$ .
- Desenhe um subgrafo induzido de  $G$ .

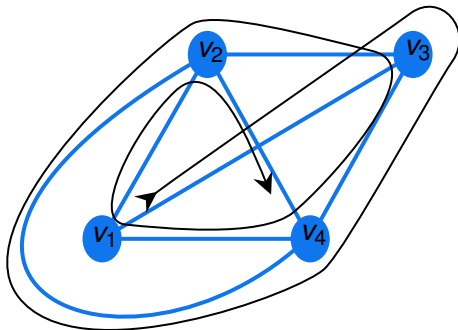
# Caminhos

## Tipos de Grafos

Caminho de  $v_1$  a  $v_n$  é uma sequência de arestas  $(v_1, v_2), (v_2, v_3), \dots, (v_{n-1}, v_n)$ , denotado como:  $v_1, v_2, v_3, \dots, v_{n-1}, v_n$ .

O comprimento de um caminho é o seu número de arestas.

Exemplo: caminho de  $v_1$  a  $v_4$  de comprimento 8.

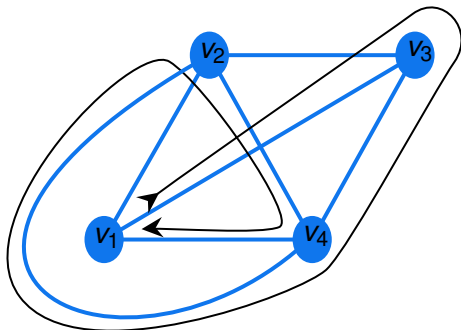


# Circuitos

## Tipos de Grafos

É um caminho de  $v_1$  a  $v_n$ , onde  $v_1 = v_n$  e nenhuma aresta é repetida.

Ex: circuito de  $v_1$  a  $v_1$  de comprimento 5.



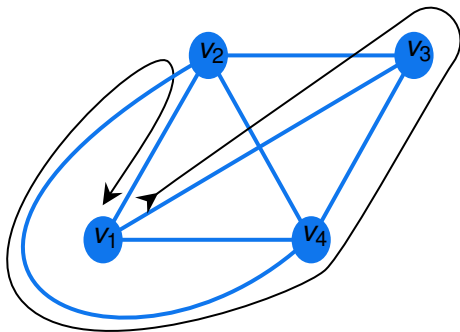
# Ciclos

## Tipos de Grafos

É um circuito onde nenhum vértice é repetido.

Um laço é um ciclo de comprimento 1.

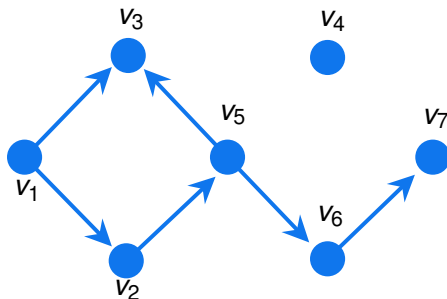
Ex: ciclo de  $v_1$  a  $v_1$  de comprimento 4.



# Caminhos em dígrafos

## Tipos de Grafos

- Existe um caminho de  $v_1$  a  $v_6$ ?
- Como definir os graus do vértice em um dígrafo?

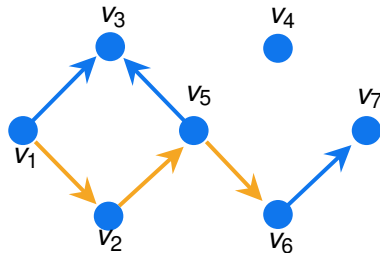


Grafo G

# Caminhos em dígrafos

## Tipos de Grafos

O grau de um vértice é definido como o número de arestas incidentes em tal vértice.



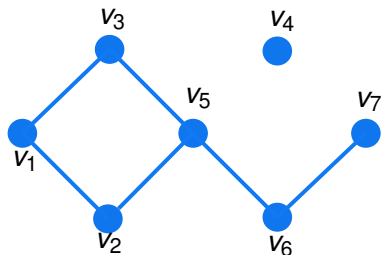
Caminho de  $v_1$  a  $v_6$  de comprimento 3

Vértice	Grau de entrada	Grau de saída
$v_1$	0	2
$v_2$	1	1
$v_3$	2	0
$v_4$	0	0
$v_5$	1	2
$v_6$	1	1
$v_7$	1	0

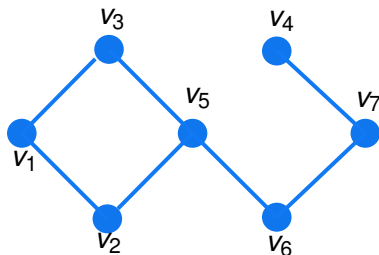
# Grafo Conexo

## Tipos de Grafos

Um grafo é conexo se existe um caminho ligando quaisquer dois vértices.



Grafo desconexo

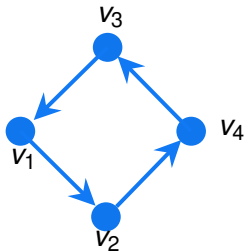


Grafo conexo

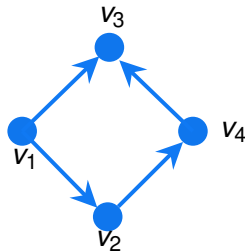
# Dígrafo conexo

## Tipos de Grafos

- Um dígrafo é dito **fortemente conexo** se, para todos os pares de vértices  $(v_i, v_j)$ , existe caminho de  $v_i$  para  $v_j$  e de  $v_j$  para  $v_i$ .
- Um dígrafo é **fracamente conexo** se apenas sua “versão não-direcionada” for conexa.



Fortemente conexo



Fracamente conexo