





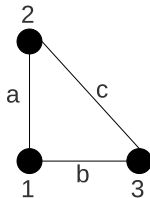
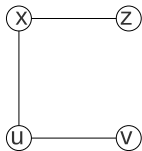
## Introdução

*O que é um grafo ?*

*Def.:* Um grafo é um conjunto finito e não vazio de **vértices** (ou nós)  $V$  e um conjunto de **arestas**  $A$  que conectam pares de vértices distintos.

→ As arestas indicam relações entre os elementos de  $V$  ←

*Exemplos (representação gráfica):*



## Introdução

## Notação

$$G = (V, E) \text{ ou } G = (V, A)$$



## Grafos

"permitem codificar relacionamentos entre pares de objetos" [Figueiredo2010]







## Transporte

- Vértices (objetos): Cidades
- Arestas (relacionamento): Rotas aéreas













## Abstração

Problemas  $\rightarrow$  Modelo(grafo)  $\rightarrow$   
Algoritmo  $\rightarrow$  Solução



# Introdução

## *Alguns Problemas de Processamento de Grafos*

Existe uma rota(caminho) conectando todos os pares de cidades(vértices) ?



## Alguns Problemas de Processamento de Grafos

Qual a menor rota(caminho) entre duas cidades ?



# *Introdução*

## *Alguns Problemas de Processamento de Grafos*

Que conjuntos de vértices podem ser alcançados seguindo arestas  
direcionadas(arcos) a partir de cada vértice ?

# Introdução

## *Alguns Problemas de Processamento de Grafos*

Que conjuntos de vértices podem ser alcançados seguindo arestas direcionadas (arcos) a partir de cada vértice ?

Qual é o maior subconjunto de arestas com a propriedade que duas arestas não estão conectadas a um mesmo vértice ?

# Introdução

## *Alguns Problemas de Processamento de Grafos*

Que conjuntos de vértices podem ser alcançados seguindo arestas direcionadas(arcos) a partir de cada vértice ?

Qual é o maior subconjunto de arestas com a propriedade que duas arestas não estão conectadas a um mesmo vértice ?

*Ex.: Emparelhar  $n$  estudantes a  $n$  vagas disponíveis em instituições de ensino.*

- Vértices: Estudantes e Instituições
- Arestas: Conectam um vértice de um tipo(Estudantes) a um de outro tipo(Instituições)

# Introdução

## *Alguns Problemas de intratáveis em Processamento de Grafos*

- O grafo contém um ciclo hamiltoniano, ou seja, existe um ciclo que contém todos vértices sem repetí-los ?







## *Tipos de Grafos*

*Orientado ou direcionado (Dígrafo):* É um grafo em que cada uma de suas arestas (arco) tem uma orientação.

Par ordenado, ou seja,  $(a, b) \neq (b, a)$

*Não orientado (não direcionado)*

Par não ordenado, ou seja,  $(a, b) = (b, a)$









## *Grafo Simples, Pseudografo e Multigrafo*

*Grafo Simples* Seja  $G = (V, A)$  um grafo,  $G$  não possui laços ou arestas paralelas.

## *Grafo Simples, Pseudografo e Multigrafo*

*Grafo Simples* Seja  $G = (V, A)$  um grafo,  $G$  não possui laços ou arestas paralelas.

*Pseudografo* Seja  $G = (V, A)$  um grafo,  $G$  é um pseudografo se ele possuir no mínimo um laço.

## *Grafo Simples, Pseudografo e Multigrafo*

*Grafo Simples* Seja  $G = (V, A)$  um grafo,  $G$  não possui laços ou arestas paralelas.

*Pseudografo* Seja  $G = (V, A)$  um grafo,  $G$  é um pseudografo se ele possuir no mínimo um laço.

*Multigrafo* Seja  $G = (V, A)$  um grafo não direcionado que possui no mínimo duas arestas paralelas,  $G$  é um multigrafo.



## Grafo Simples, Pseudografo e Multigrafo

*Grafo Simples* Seja  $G = (V, A)$  um grafo,  $G$  não possui laços ou arestas paralelas.

*Pseudografo* Seja  $G = (V, A)$  um grafo,  $G$  é um pseudografo se ele possuir no mínimo um laço.

*Multigrafo* Seja  $G = (V, A)$  um grafo não direcionado que possui no mínimo duas arestas paralelas,  $G$  é um multigrafo.

*Multigrafo direcionado* Seja  $G = (V, A)$  um grafo direcionado que possui dois ou mais arcos na mesma direção e ligando os mesmos vértices,  $G$  é um multigrafo direcionado.



## *Grafo Reflexivo, Vazio e Nulo*

*Grafo Reflexivo* Seja  $G = (V, A)$  um pseudografo,  $G$  é um grafo reflexivo se todos os vértices possuírem um laço associado.

*Grafo Vazio* Seja  $G = (V, A)$  um grafo,  $G$  é vazio se contém somente vértices.

## *Grafo Reflexivo, Vazio e Nulo*

*Grafo Reflexivo* Seja  $G = (V, A)$  um pseudografo,  $G$  é um grafo reflexivo se todos os vértices possuírem um laço associado.

*Grafo Vazio* Seja  $G = (V, A)$  um grafo,  $G$  é vazio se contém somente vértices.

*Grafo Nulo* Seja  $G = (V, A)$  um grafo,  $G$  é nulo se não possui vértices.

## *Grafo Reflexivo, Vazio e Nulo*

*Grafo Reflexivo* Seja  $G = (V, A)$  um pseudografo,  $G$  é um grafo reflexivo se todos os vértices possuírem um laço associado.

*Grafo Vazio* Seja  $G = (V, A)$  um grafo,  $G$  é vazio se contém somente vértices.

*Grafo Nulo* Seja  $G = (V, A)$  um grafo,  $G$  é nulo se não possui vértices.

*Grafo Trivial* Seja  $G = (V, A)$  um grafo,  $G$  é trivial se possuir somente um vértice.

# Hipergrafo

## Hipergrafo

Um hipergrafo  $H$  é um par  $H = (V, \epsilon)$ , onde  $V$  representa o conjunto de vértice de  $H$  e  $\epsilon$  é uma família das partes de  $V$ .

Ou seja, "um grafo que possui uma ou mais arestas que correspondam a relações que envolvam mais de dois vértices"

# Hipergrafo

## Hipergrafo

Um hipergrafo  $H$  é um par  $H = (V, \epsilon)$ , onde  $V$  representa o conjunto de vértice de  $H$  e  $\epsilon$  é uma família das partes de  $V$ .

Ou seja, "um grafo que possui uma ou mais arestas que correspondam a relações que envolvam mais de dois vértices"

## Exemplo

Seja  $V = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$  e  $\epsilon = \{(1, 2, 3); (3, 4); (4, 5, 6)\}$

## *Grau*

### *Grau de um vértice*

Seja  $G = (V, A)$  um grafo e  $v$  um vértice, o grau de  $v$ ,  $\text{grau}(v)$ , é o número de arestas incidentes em  $v$ .

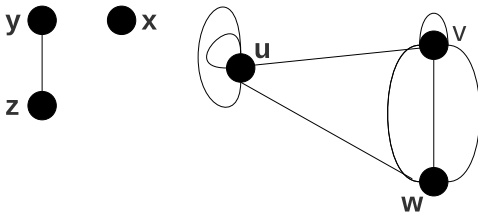


## Grau

### *Grau de um vértice*

Seja  $G = (V, A)$  um grafo e  $v$  um vértice, o grau de  $v$ ,  $\text{grau}(v)$ , é o número de arestas incidentes em  $v$ .

*Ex.:*

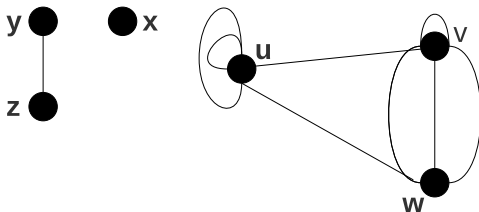


## Grau

### Grau de um vértice

Seja  $G = (V, A)$  um grafo e  $v$  um vértice, o grau de  $v$ ,  $\text{grau}(v)$ , é o número de arestas incidentes em  $v$ .

*Ex.:*



Obs.: No caso de grafos direcionados, é necessário considerar o grau de entrada (ou interno) e o grau de saída (ou externo).

## *Grau*

*Seja  $G = (V, A)$  e  $n = |V|$ :*

- Qual o grau mínimo de um vértice ?
- Qual o grau máximo de um vértice em um grafo simples ?

## *Número de Arestas*

*Seja um grafo  $G = (V, A)$ :*

$n = |V|$  é o número de Vértices de  $G$ .

$m = |A|$  é o número de Arestas de  $G$ .

Qual o número máximo de arestas em um grafo simples ?

## Número de Arestas

Seja um grafo  $G = (V, A)$ :

$n = |V|$  é o número de Vértices de  $G$ .

$m = |A|$  é o número de Arestas de  $G$ .

Qual o número máximo de arestas em um grafo simples ?

### Propriedade

Um grafo simples  $G$  com  $n$  vértices possui no máximo  $n(n-1)/2$  arestas.

## Número de Arestas

Seja um grafo  $G = (V, A)$ :

$n = |V|$  é o número de Vértices de  $G$ .

$m = |A|$  é o número de Arestas de  $G$ .

Qual o número máximo de arestas em um grafo simples ?

*Propriedade*

Um grafo simples  $G$  com  $n$  vértices possui no máximo  $n(n-1)/2$  arestas.

*Prova:*  $n^2$  pares de vértices incluindo  $n$  laços e duas vezes o número arestas entre vértices distintos. Assim:  $(n^2 - n)/2 = n(n-1)/2$

## *Soma dos Graus dos Vértices*

### *Teorema do Aperto de mãos*

Seja  $G = (V, A)$  um grafo não orientado com um número de arestas  $a$ , então:

$$2a = \sum_{v \in V} grau(v)$$

Prova: Ler pg.599, Teorema 1, do livro “Matemática Discreta e suas Aplicações”, Rosen.

## *Soma dos Graus dos Vértices*

### *Teorema*

Um grafo não orientado tem um número par de vértices de grau ímpar

Prova: Ler pg.599, Teorema 2, do livro “Matemática Discreta e suas Aplicações”, Rosen.



## *Grafo Completo*

*Seja um grafo simples  $G = (V, A)$ :*

$G$  é completo se *todo* par de vértices está ligado por uma aresta.

### *Notação*

Denota-se  $K_n$  um grafo completo contendo  $n$  vértices.

## Grafo Completo

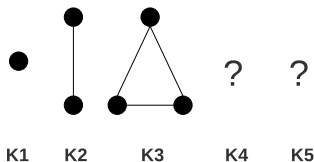
Seja um grafo simples  $G = (V, A)$ :

$G$  é completo se *todo* par de vértices está ligado por uma aresta.

### Notação

Denota-se  $K_n$  um grafo completo contendo  $n$  vértices.

*Ex.:*



## *Grafo Bipartido*

*Seja um grafo  $G = (V, A)$ :*

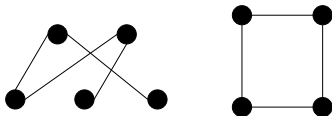
$G$  é um *grafo bipartido* se seu conjunto de vértices  $V$  pode ser particionado em dois subconjuntos  $U$  e  $W$ , tal que cada aresta de  $G$  está ligada a um vértice em  $U$  e um vértice em  $W$ .

## Grafo Bipartido

Seja um grafo  $G = (V, A)$ :

$G$  é um *grafo bipartido* se seu conjunto de vértices  $V$  pode ser particionado em dois subconjuntos  $U$  e  $W$ , tal que cada aresta de  $G$  está ligada a um vértice em  $U$  e um vértice em  $W$ .

*Ex.:*

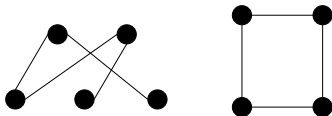


## Grafo Bipartido

Seja um grafo  $G = (V, A)$ :

$G$  é um *grafo bipartido* se seu conjunto de vértices  $V$  pode ser particionado em dois subconjuntos  $U$  e  $W$ , tal que cada aresta de  $G$  está ligada a um vértice em  $U$  e um vértice em  $W$ .

*Ex.:*



*Proposição*

Seguindo a definição, um grafo bipartido não pode ter qualquer laço.

## *Grafo Bipartido Completo*

*Seja um grafo simples  $G = (V, A)$ :*

$G$  é um *grafo bipartido completo* se todo vértice em um subconjunto bipartido está ligado a todo vértice no outro conjunto bipartido.

### *Notação*

Denota-se  $K_{m,n}$  um grafo completo bipartido contendo  $m$  vértices em um subconjunto bipartido e  $n$  vértices no outro subconjunto.



## *Grafo Regular*

*Seja um grafo  $G = (V, A)$ :*

$G$  é um *grafo regular* se todos os vértices possuírem o mesmo grau.

### *Notação*

Denota-se **k-regular** um grafo de grau  $k$  comum a todos os vértices.



## *Grafo Regular*

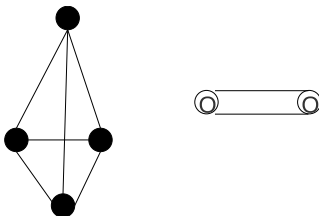
*Seja um grafo  $G = (V, A)$ :*

$G$  é um *grafo regular* se todos os vértices possuírem o mesmo grau.

### *Notação*

Denota-se **k-regular** um grafo de grau  $k$  comum a todos os vértices.

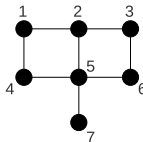
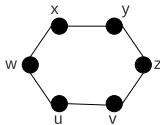
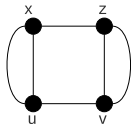
*Ex.:*



## Exercício

1)

Determine se os seguintes grafos são bipartidos. Indique os subconjuntos de bipartição ou explique o motivo do grafo não ser bipartido.



2)

Seja um grafo  $G = (V, A)$   $r$ -regular, qual o número de arestas de  $G$ ? Justifique sua resposta.

## Subgrafos

Sejam dois grafo  $G = (V_1, A_1)$  e  $H = (V_2, A_2)$ :

*Subgrafo:*

$H$  é subgrafo de  $G$  é quando os vértices e arestas de  $H$  estão em  $G$ , ou seja,  $V_2 \subseteq V_1$  e  $A_2 \subseteq A_1$ , e uma aresta  $(i, j) \in A_2$  se  $i, j \in V_2$ .

## Subgrafos

Sejam dois grafo  $G = (V_1, A_1)$  e  $H = (V_2, A_2)$ :

*Subgrafo:*

$H$  é subgrafo de  $G$  é quando os vértices e arestas de  $H$  estão em  $G$ , ou seja,  $V_2 \subseteq V_1$  e  $A_2 \subseteq A_1$ , e uma aresta  $(i, j) \in A_2$  se  $i, j \in V_2$ .

*Subgrafo Próprio:*

$H$  é subgrafo próprio de  $G$  se  $V_2 \subseteq V_1$  e  $A_2 \subset A_1$  OU  $V_2 \subset V_1$  e  $A_2 \subseteq A_1$ ; e uma aresta  $(i, j) \in A_2$  se  $i, j \in V_2$ .

## Subgrafos

Sejam dois grafo  $G = (V_1, A_1)$  e  $H = (V_2, A_2)$ :

### Subgrafo:

$H$  é subgrafo de  $G$  é quando os vértices e arestas de  $H$  estão em  $G$ , ou seja,  $V_2 \subseteq V_1$  e  $A_2 \subseteq A_1$ , e uma aresta  $(i, j) \in A_2$  se  $i, j \in V_2$ .

### Subgrafo Próprio:

$H$  é subgrafo próprio de  $G$  se  $V_2 \subseteq V_1$  e  $A_2 \subset A_1$  OU  $V_2 \subset V_1$  e  $A_2 \subseteq A_1$ ; e uma aresta  $(i, j) \in A_2$  se  $i, j \in V_2$ .

### Subgrafo Parcial:

$H$  é subgrafo parcial de  $G$  se  $V_2 = V_1$  e  $A_2 \subseteq A_1$ , e uma aresta  $(i, j) \in A_2$  se  $i, j \in V_2$ .

Obs.: [Goldbarg] Um grafo é um subgrafo parcial dele mesmo.

## Subgrafos

### *Subgrafo Induzido (critério alternativo)*

Seja  $H = (V_2, A_2)$  um subgrafo de  $G = (V_1, A_1)$ .  $H$  é um *subgrafo induzido* de  $G$  se uma aresta entre dois vértices de  $V_2$  existe, se e somente se, essa aresta também existir entre dois vértices de  $V_1$ .

## Subgrafos

### *Subgrafo Induzido (critério alternativo)*

Seja  $H = (V_2, A_2)$  um subgrafo de  $G = (V_1, A_1)$ .  $H$  é um *subgrafo induzido* de  $G$  se uma aresta entre dois vértices de  $V_2$  existe, se e somente se, essa aresta também existir entre dois vértices de  $V_1$ .

### *Subgrafo Abrangente (Gerador)*

Seja  $H = (V_2, A_2)$  um subgrafo de  $G = (V_1, A_1)$ .  $H$  é um subgrafo abrangente de  $G$  se  $V_1 = V_2$ . Ou seja,  $A_2 \subseteq A_1$

## Subgrafos

### *Subgrafo Induzido (critério alternativo)*

Seja  $H = (V_2, A_2)$  um subgrafo de  $G = (V_1, A_1)$ .  $H$  é um *subgrafo induzido* de  $G$  se uma aresta entre dois vértices de  $V_2$  existe, se e somente se, essa aresta também existir entre dois vértices de  $V_1$ .

### *Subgrafo Abrangente (Gerador)*

Seja  $H = (V_2, A_2)$  um subgrafo de  $G = (V_1, A_1)$ .  $H$  é um subgrafo abrangente de  $G$  se  $V_1 = V_2$ . Ou seja,  $A_2 \subseteq A_1$

Um subgrafo gerador = um subgrafo parcial de  $G$



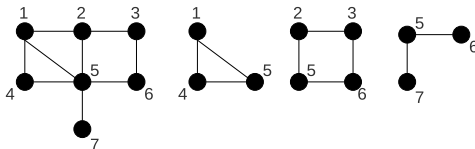
# *Clique*

Seja um grafo  $G = (V, A)$ , denota-se *clique* um subgrafo induzido de  $G$  que também é completo.

# Clique

Seja um grafo  $G = (V, A)$ , denota-se *clique* um subgrafo induzido de  $G$  que também é completo.

*Quais dos seguintes subgrafos é um clique do grafo a esquerda ?*



# *Clique*

## *Clique Maximal*

Uma clique é maximal se ela não for um subgrafo próprio de nenhuma outra.

## *Clique Máximo*

Uma clique é máxima se não houver outra com cardinalidade maior.

## *Grafo Ponderado (ou valorado)*

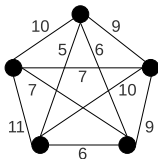
*Def.:*

Um grafo ponderado é um grafo onde cada aresta (ou vértice) é atribuído um valor numérico, ou seja, o peso da aresta (ou do vértice).

*Def.:*

Um grafo ponderado é um grafo onde cada aresta (ou vértice) é atribuído um valor numérico, ou seja, o peso da aresta (ou do vértice).

*Ex.:*



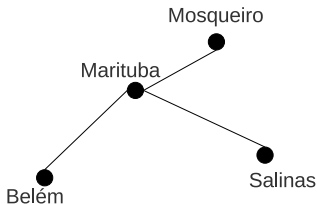


## Grafo Rotulado

*Def.:*

Seja um grafo  $G = (V, A)$ ,  $G$  é um grafo rotulado se cada vértice (ou aresta) possui uma identificação (ou rótulo).

*Ex.:*



## Bibliografia

- LEISERSON , Charles E.; STEIN, C.; RIVEST, Ronald L., CORMEN, Thomas H. **Algoritmos: Teoria e Prática**, 1ª edição, Campus, 2002 (caps. 22 à 26);
- GROSS, Jonthan L., YELLEN, Jay. **Graph Theory and Its Applications**, Second Edition, Chapman and Hall/CRC, 2005.
- SEDGEWICK, Robert. **Algorithms in Java, Part 5: Graph Algorithms**, 3rd Edition, Addison-Wesley Professional, 2003;
- Goldbarg M.; Goldbarg E.; **Grafos: Conceitos, algoritmos e aplicações**, 1ª edição, Campus, 2012;