Sistemas de Informação UFPA

Grafos

Conceitos Básicos

7 de outubro de 2020

O que \acute{e} 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.

ightarrow As arestas indicam relações entre os elementos de $V \leftarrow$

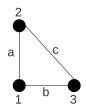
O que \acute{e} um grafo ?

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.

ightarrow As arestas indicam relações entre os elementos de $V \leftarrow$

Exemplos (representação gráfica):





Notação
$$G = (V, E)$$
 ou $G = (V, A)$

$Introduç\~ao$

Notação

$$G = (V, E)$$
 ou $G = (V, A)$

Exemplo:

$$G = (V, A)$$

 $V = \{1, 2, 3, 4\}, A = \{(1, 2), (1, 3), (1, 4)\}$

Grafos

"permitem codificar <u>relacionamentos</u> entre pares de objetos" [Figueiredo2010]

Grafos

"permitem codificar <u>relacionamentos</u> entre pares de objetos" [Figueiredo2010]

- Objetos (vértices):
 Computadores, pessoas, cidades, páginas web, átomos ...
- Relacionamentos (arestas):
 Conectividade, namoro, produção, ligações entre átomos, ...

Grafo	Vértice	Aresta
Comunicação	computador	fibra ótica
Finanças	ações, moedas	transações
Internet	rede classe C	conexões
Jogos	posição no tabuleiro	movimentos permitidos
Redes Sociais	pessoas, atores	amizade
Redes de Proteína	proteína	iteração entre proteínas

Transporte

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

Transporte

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

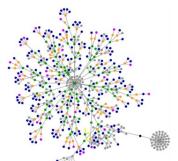
Malha aérea das rotas operadas por empresas de aviação regional no Brasil



Websites - Hireráquia de Tags HTML

- Vértices (objetos): azul(links A tag), vermelho(TABLE,TH,TD tags), verde(DIV tag), violeta(IMG tag), amarelo(forms), laranja(BR, P e BLOCKQUOTE tags), preto(HTML tag), cinza (todas as outras tags)
- Arestas (relacionamento):

 $Fonte:\ http://www.aharef.info/static/htmlgraph/$



Moléculas Química

Moléculas de benzeno: contém duas ligações em algumas partes de seus átomos. É possível modelar através de um grafo ?

Moléculas Química

Moléculas de benzeno: contém duas ligações em algumas partes de seus átomos. É possível modelar através de um grafo ?

- Vértices (objetos): Átomos
- Arestas (relacionamento): ligações entre átomos

$Atividade ext{-}Cronograma$

Muitos projetos requerem que algumas atividades não sejam iniciadas antes que outras sejam completadas. É possível modelar isto através de um grafo ?

$A tivida de\hbox{-}Cronograma$

Muitos projetos requerem que algumas atividades não sejam iniciadas antes que outras sejam completadas. É possível modelar isto através de um grafo ?

- Vértices (objetos): Atividades
- Arestas (relacionamento): Aresta do vértice u para o vértice v
 - ightarrow A atividade v não pode iniciar antes de v ser completada.

 $Abstraç\~ao$

$$\begin{array}{c} \mathsf{Problemas} \to \mathsf{Modelo}(\mathsf{grafo}) \to \\ \underline{\mathsf{Algoritmo}} \to \mathsf{Solu} \zeta \widetilde{\mathsf{ao}} \end{array}$$

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 ?



Alguns Problemas de Processamento de Grafos

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

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 ?

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)

$Introduç\~ao$

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 ?

$Introduç\~ao$

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 ?
- Qual o tamanho do maior CLIQUE em um dado grafo ?

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, $(a, b) \neq (b, a)$

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)

Vértices Adjacentes

Def.: Seja G = (V, A) e dois vértice a e b. a é adjacente a b se existe uma aresta (a, b) no conjunto A.

Vértices Adjacentes

Def.: Seja G = (V, A) e dois vértice a e b. a é adjacente a b se existe uma aresta (a, b) no conjunto A.

Ex.:

$$G = (V, A)$$

 $V = \{3, 7, 11, 13\}$
 $A = \{(3, 7), (3, 11), (7, 11), (11, 13)\}$

Os vértices 13 e 3 são adjacentes ? Os vértices 3 e 7 são adjacentes ?

Laços e Arestas Paralelas

Laço(selflop): É uma aresta com extremidades em um mesmo vértice.

Ex.: Seja um vértice a, o laço neste vértice é (a, a).

Laços e Arestas Paralelas

Laço(selflop): É uma aresta com extremidades em um mesmo vértice.

Ex.: Seja um vértice a, o laço neste vértice é (a, a).

Arestas paralelas (multiplas arestas): É uma coleção de duas ou mais arestas tendo os mesmos vértices como extremidade.

 $Grafo\ Simples\ Seja\ G=(V,A)$ um grafo, G não possui <u>laços</u> ou arestas paralelas.

Grafo Simples Seja G = (V, A) um grafo, G não possui <u>laços</u> ou arestas paralelas.

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

- Grafo Simples Seja G = (V, A) um grafo, G não possui <u>laços</u> 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 Seja G = (V, A) um grafo, G não possui <u>laços</u> 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 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 ϵ 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 ϵ 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 $\epsilon = \{(1, 2, 3); (3, 4); (4, 5, 6)\}$

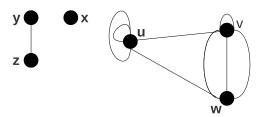
Grau de um vértice

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

Grau de um vértice

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

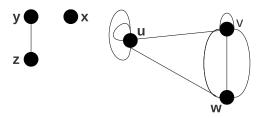
Ex.:



Grau de um vértice

Seja G = (V, A) um grafo e v um vértice, o grau de v, 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).

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

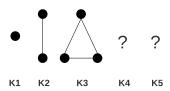
Seja um grafo simples G = (V, A):

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):

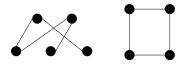
G é um grafo bipartido se seu conjunto de vértices V pode ser particionado em dois subconjuntos U e W, tal que cada aresta de G está ligada a um vértice em U e um vértice em W.

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.:

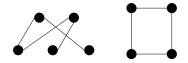


Grafo Bipartido

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.

$Notaç\~ao$

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

Grafo Bipartido Completo

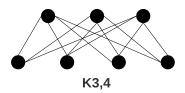
Seja um grafo simples G = (V, A):

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.

Ex.:



Grafo Regular

Seja um grafo G = (V, A):

G é um grafo regular se todos os vértices possuirem o mesmo grau.

Notação

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

Grafo Regular

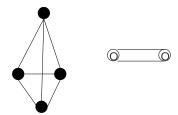
Seja um grafo G = (V, A):

G é um grafo regular se todos os vértices possuirem o mesmo grau.

Notação

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

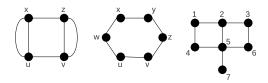
Ex.:



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.

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 $i,j \in V_2$.

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 $A_2 \subset A_1$ \underline{OU} $V_2 \subset V_1$ e $A_2 \subseteq A_1$; e uma aresta $(i,j) \in A_2$ se $i,j \in V_2$.

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 $A_2 \subset A_1$ \underline{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.

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 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, $A_2\subseteq A_1$

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

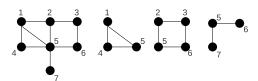
Clique

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.

 $Quais\ dos\ seguintes\ subgrafos\ \acute{e}\ um\ clique\ do\ grafo\ a\ esquerda\ ?$



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).

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).

Ex.:



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).

Ex.:



Exemplos de valores(peso):

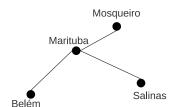
(arestas) Custo de transporte, tempo de viagem, distância, limites em um fluxo - (vértices) Custo de produção.

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, 1^a edição, Campus, 2012;