EDCO3A ESTRUTURAS DE DADOS 1

Aula 08 - Grafos

Profa Tamara Baldo



Material do Prof. Rafael G. Mantovani

Licença

Este trabalho está licenciado com uma Licença CC BY-NC-ND 4.0:



maiores informações:

https://creativecommons.org/licenses/by-nc-nd/4.0/deed.pt BR

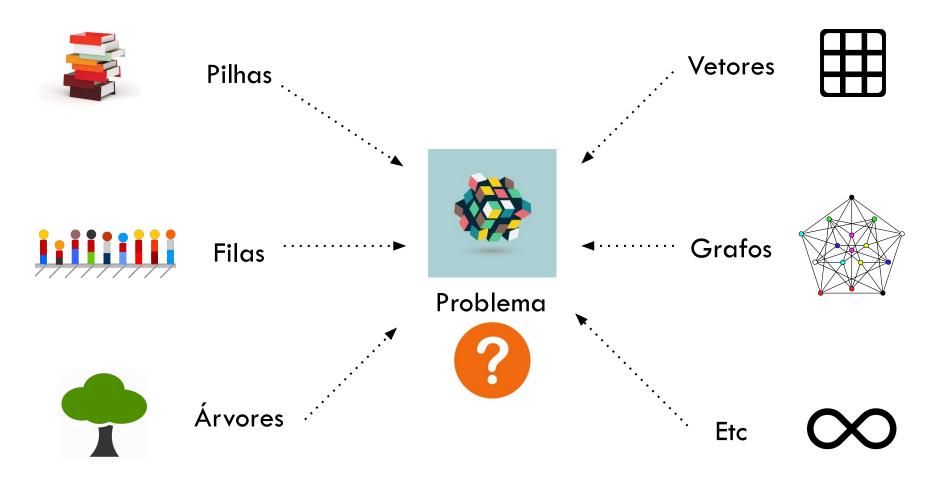
Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Grafos
- 3 Definições
- 4 Representações
- 5 Referências

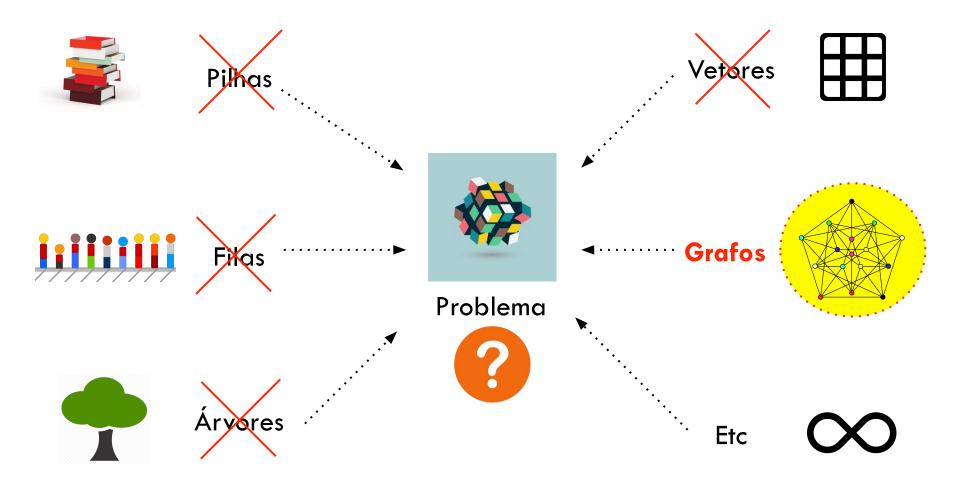
Roteiro

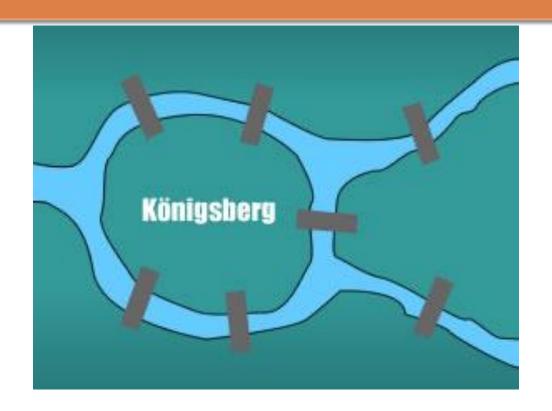
- 1 Introdução
- **2** Grafos
- 3 Definições
- 4 Representações
- 5 Referências

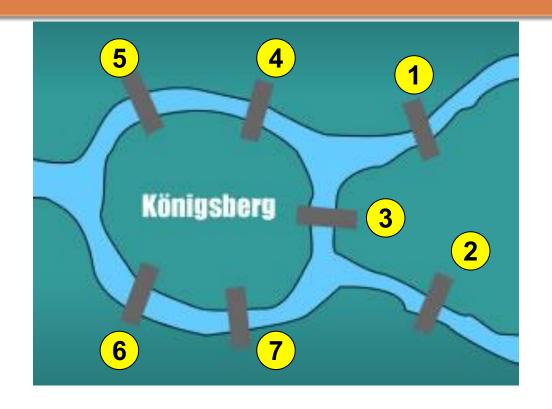
Introdução

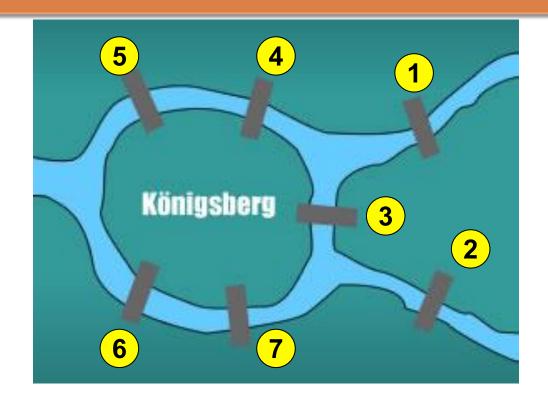


Introdução

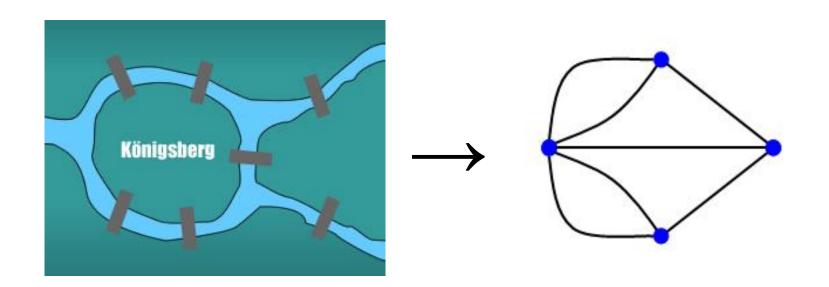


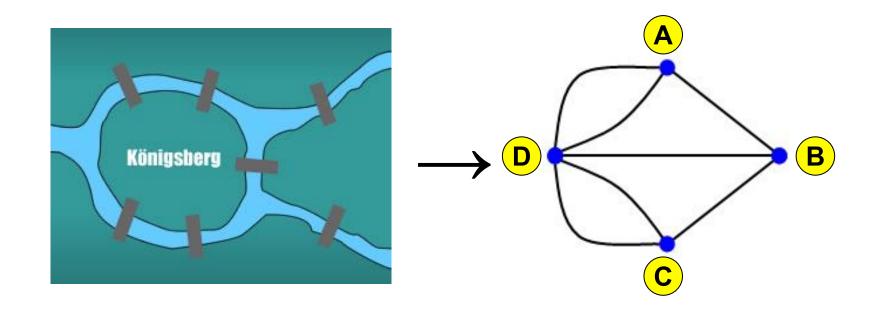




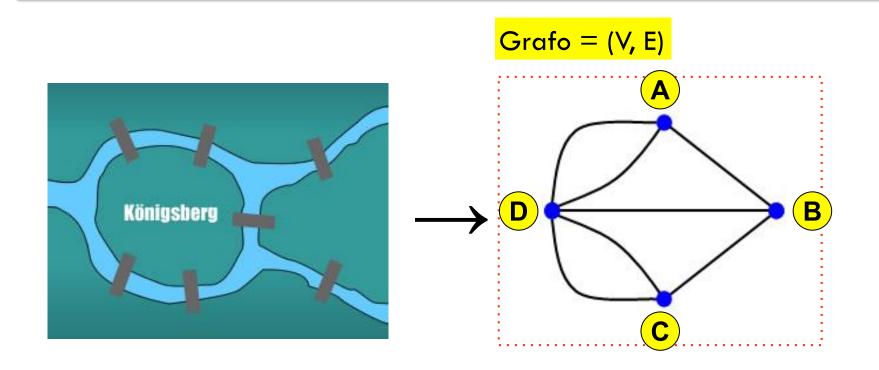


Problema: atravessar as sete pontes durante uma caminhada contínua, sem passar duas vezes por qualquer uma delas





* Solução?



- Caminhos: linhas (arestas E)
- Lugares: pontos (vértices V)

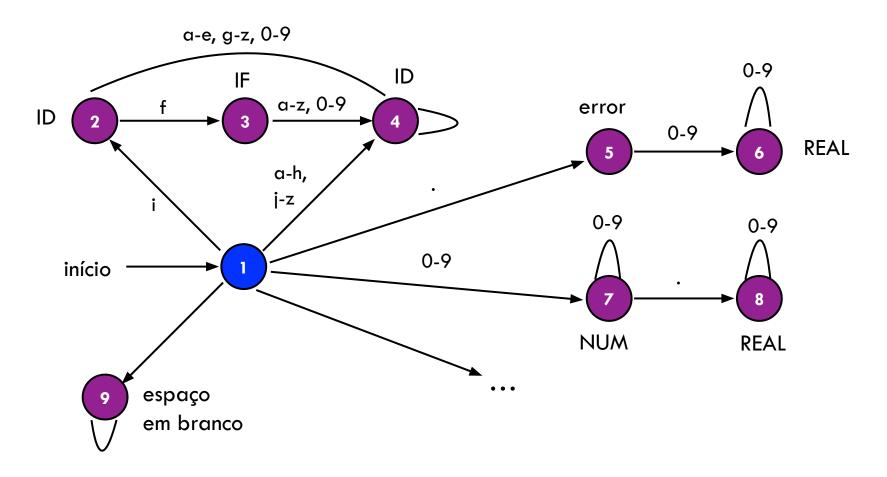
- Euler: mostrou que não existe solução que satisfaça tais restrições.
 - Teoria dos grafos

- Existe solução apenas se:
 - houvessem dois vértices com número impar de arestas;
 - demais vértices com número par de arestas;

Contextualização

- Diversos problemas podem usar **Grafos** para encontrar uma solução:
 - Análise de circuitos elétricos;
 - Identificação de caminhos mais curtos, rotas, etc;
 - Modelagem de redes pluviais, esgoto, etc;
 - Identificação de compostos químicos;
 - Análise léxica;
 - etc.

Análise léxica



Contextualização

- Diversos problemas podem usar **Grafos** para encontrar uma solução:
 - Análise de circuitos elétricos;
 - Identificação de caminhos mais curtos, rotas, etc;
 - Modelagem de redes pluviais, esgoto, etc;
 - Identificação de compostos químicos;
 - Análise léxica;
 - Pode-se dizer que, de todas as estruturas matemáticas, os grafos são as que se encontram em mais amplo uso.

Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Grafos
- 3 Definições
- 4 Representações
- 5 Referências

Grafo

- Um grafo G = (V, E) é definido por:
 - um conjunto de vértices (nós), V
 - um conjunto de arestas (arcos), E
 - cada aresta é especificada por um par de vértices. Ex: (v1, v2)



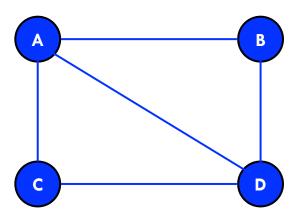
- A análise de complexidade dos algoritmos de grafos é feita com base:
 - tamanho dos conjuntos de vértices |V|e arestas |E|
 - O(V+E) = O(|V|+|E|)

Grafos não dirigidos

- Um grafo não dirigido (ou não orientado) é um grafo cujas arestas não são dirigidas:
 - \Box (A, B) = (B, A)
 - \Box Ex: G = (V, E)
 - $V = \{A, B, C, D\}$
 - = E = {(A,B), (A,C), (B,D), (C,D), (A,D)}

Grafos não dirigidos

- Um grafo não dirigido (ou não orientado) é um grafo cujas arestas não são dirigidas:
 - (A, B) = (B, A)
 - \Box Ex: G = (V, E)
 - $V = \{A, B, C, D\}$
 - = E = {(A,B), (A,C), (B,D), (C,D), (A,D)}

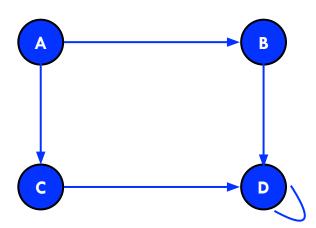


Grafos dirigidos

- Se as arestas do grafo são dirigidas, as arestas são representadas por pares ordenados de vértices, e o grafo é dito dirigido (dígrafo)
 - Aresta: <A, B>, A é o vértice de origem, B é o vértice de destino
 - $^{\circ}$ <A, B>!= <B, A>
 - $Ex: G=(V,E), V = \{A, B, C, D\}, E = \{\langle A,B \rangle, \langle A,C \rangle, \langle B,D \rangle, \langle C,D \rangle, \langle D,D \rangle\}$

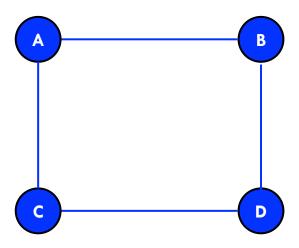
Grafos dirigidos

- Se as arestas do grafo são dirigidas, as arestas são representadas por pares ordenados de vértices, e o grafo é dito dirigido (dígrafo)
 - Aresta: <A, B>, A é o vértice de origem, B é o vértice de destino
 - $^{\circ}$ <A, B>!= <B, A>
 - \Box Ex: G=(V,E), V = {A, B, C, D}, E = {<A,B>, <A,C>, <B,D>, <C,D>, <D,D>}



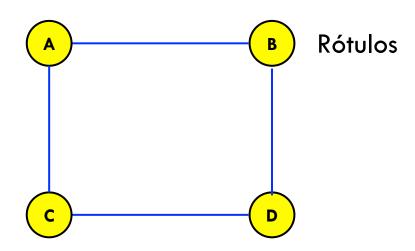
Grafos rotulados e ponderados

- Um grafo é dito ser rotulado em vértices (ou arestas) quando cada vértice (aresta) estiver associado a um rótulo
- Em um grafo ponderado, cada aresta possui um peso associado



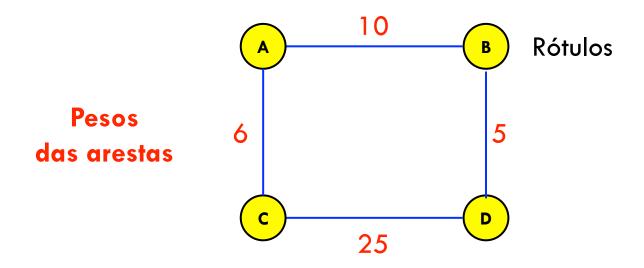
Grafos rotulados e ponderados

- Um grafo é dito ser rotulado em vértices (ou arestas) quando cada vértice (aresta) estiver associado a um rótulo
- Em um grafo ponderado, cada aresta possui um peso associado



Grafos rotulados e ponderados

- Um grafo é dito ser rotulado em vértices (ou arestas) quando cada vértice (aresta) estiver associado a um rótulo
- Em um grafo ponderado, cada aresta possui um peso associado

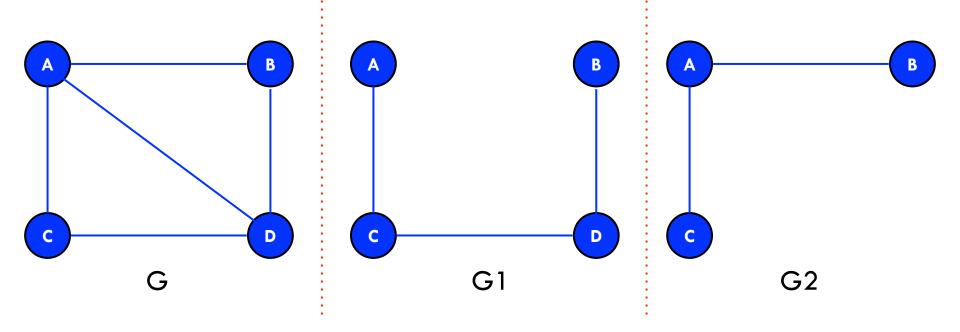


Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Grafos
- 3 Definições
- 4 Representações
- 5 Referências

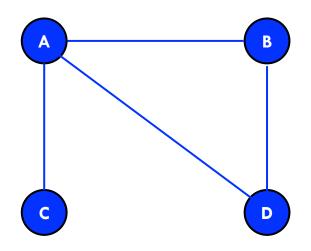
Subgrafo

- Um subgrafo G'=(V', E') de um grafo G=(V, E), se:
 - ∨' ⊆ V e E' ⊆ E
 - Ex: G1 e G2 são subgrupos de G

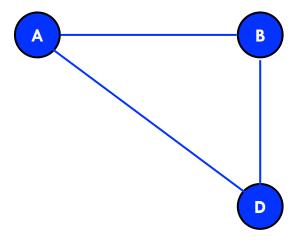


Ordem

 Ordem: a ordem de um grafo G=(V, E) é dada pelo número de vértices, isto é, |V|



G1 ordem = 4

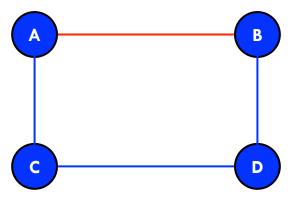


$$G2$$
 ordem = 3

Adjacência

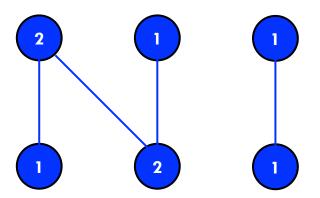
Adjacência:

- dois vértices A e B são adjacentes se existe uma aresta (A,B) no conjunto E
- A é "antecessor" de B, se há uma aresta (A,B), que sai de
 A e chega em B
 - B é "sucessor" de A



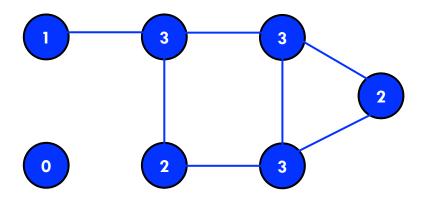
Grau de vértice

- Grau(vértice): é o número de arestas que incidem nele
 - grau de entrada: número de arestas que saem de V
 - grau de saída: número de arestas que chegam de C



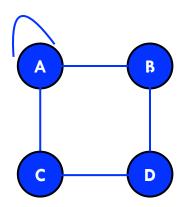
Grau de vértice

- Grau(vértice): é o número de arestas que incidem nele
 - grau de entrada: número de arestas que saem de V
 - grau de saída: número de arestas que chegam de C

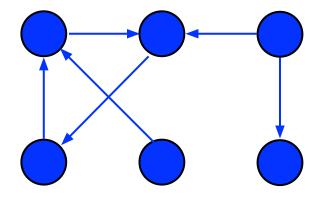


Laço

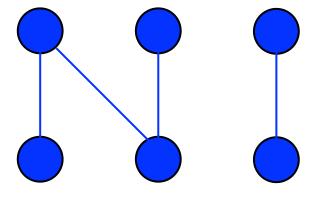
- Laço: é uma aresta ligando um vértice a ele próprio
 - _ (A, A)



- Um grafo é conexo se existe uma sequência de arestas adjacentes que ligam todos os pares de vértices do grafo.
 - Caso contrário, o grafo é dito desconexo

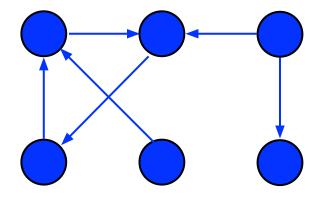


Grafo conexo

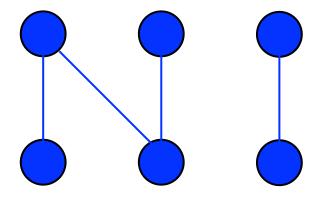


Grafo desconexo

- Uma componente conexa de um grafo desconexo é um subgrafo conexo do grafo
- Uma ponte é uma aresta que, se retirada, torna desconexo um grafo conexo

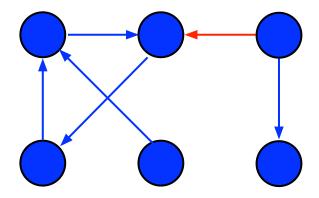


Grafo conexo

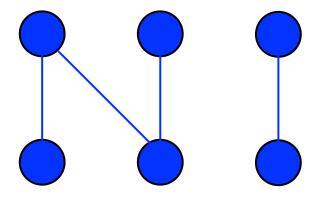


Grafo desconexo

- Uma componente conexa de um grafo desconexo é um subgrafo conexo do grafo
- Uma ponte é uma aresta que, se retirada, torna desconexo um grafo conexo

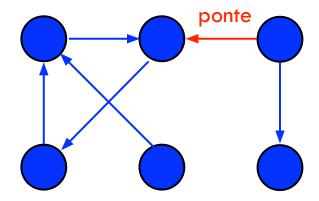


Grafo conexo

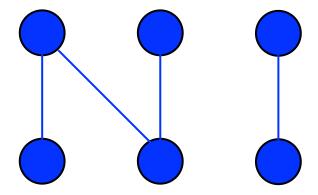


Grafo desconexo

- Uma componente conexa de um grafo desconexo é um subgrafo conexo do grafo
- Uma ponte é uma aresta que, se retirada, torna desconexo um grafo conexo



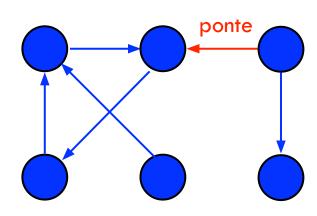
Grafo conexo



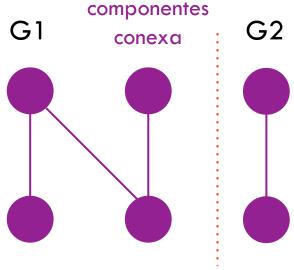
Grafo desconexo

Conectividade

- Uma componente conexa de um grafo desconexo é um subgrafo conexo do grafo
- Uma ponte é uma aresta que, se retirada, torna desconexo um grafo conexo



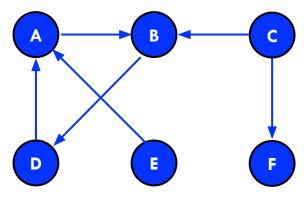
Grafo conexo



Grafo desconexo

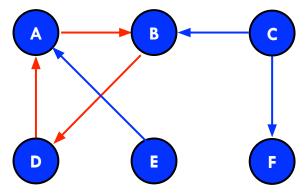
Caminhos

 Um caminho é uma sequência de vértices ligados por arestas do grafo



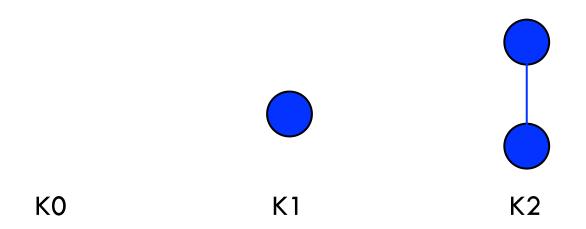
Ciclo

 Um ciclo é uma sequência de vértices ligados por arestas do grafo

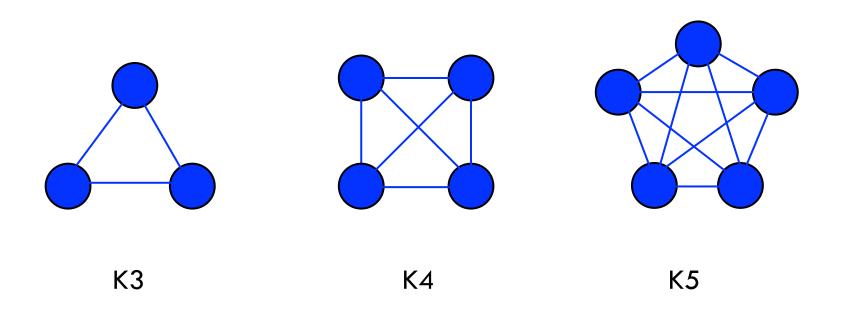


Ciclo: {A, B, D, A}

 Um grafo é completo se possui uma aresta para cada par de vértices

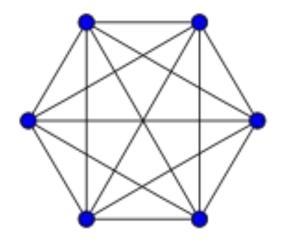


 Um grafo é completo se possui uma aresta para cada par de vértices

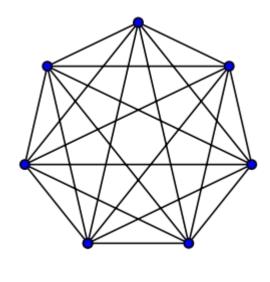


K6, K7?

K6, K7?



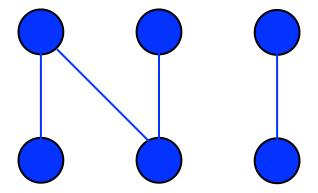
K6



K7

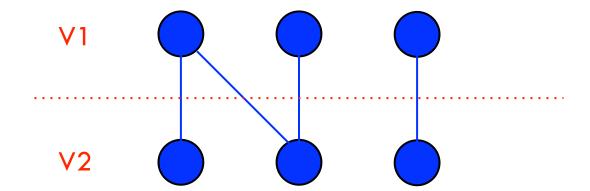
Grafos bipartido

 Um grafo é dito ser bipartido quando o conjunto de vértices pode ser particionado em dois conjuntos V1 e V2, tais que toda aresta do grafo liga um vértice de V1 a um vértice de V2



Grafos bipartido

 Um grafo é dito ser bipartido quando o conjunto de vértices pode ser particionado em dois conjuntos V1 e V2, tais que toda aresta do grafo liga um vértice de V1 a um vértice de V2



Roteiro

- 1 Introdução
- 2 Grafos
- 3 Definições
- 4 Representações
- 5 Referências

Representações de grafos

- Lista de adjacência
- Matriz de adjacência

Representações de grafos

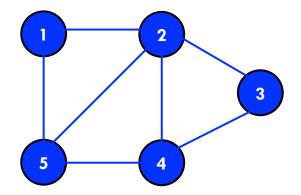
- Matriz de Adjacência
 - forma mais simples
- Propriedades:
 - representa grafo sem ambiguidade
 - e simétrica para grafo não direcionado

Representações de grafos

- Lista de Adjacência
 - forma encadeada
- Propriedades:
 - conjunto de listas para cada vértice
 - vetor de listas lineares

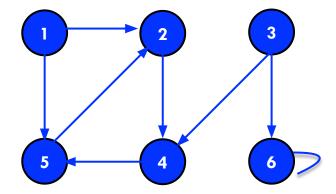
Exemplo 01

Qual a lista e matriz de adjacência do grafo abaixo?



Exemplo 02

Qual a lista e matriz de adjacência do grafo abaixo?



- Busca em largura (Breath-First Search BFS)
- Busca em profundidade (Depth-First Search DFS)
- Ordenação Topológica (Topological sort)
- Caminhos mínimos (Shortest paths)
 - Dijkstra
- Árvore geradora mínima (Minimum Spanning Trees MST)
 - Prim
 - Kruskal
- Fluxo máximo (Maximum flow)

- Busca em largura (Breath-First Search BFS)
- Busca em profundidade (Depth-First Search DFS)
- Ordenação Topológica (Topological sort)
- Caminhos mínimos (Shortest paths)
 - Dijkstra
- Árvore geradora mínima (Minimum Spanning Trees MST)
 - Prim
 - Kruskal
- Fluxo máximo (Maximum flow)

- Percursos
 - Busca em largura (Breath-First Search BFS)
 - Busca em profundidade (Depth-First Search DFS)
- Ordenação Topológica (Topological sort)
- Caminhos mínimos (Shortest paths)
 - Dijkstra
- Árvore geradora mínima (Minimum Spanning Trees MST)
 - Prim
 - Kruskal
- Fluxo máximo (Maximum flow)

- Busca em largura (Breath-First Search BFS)
- Busca em profundidade (Depth-First Search DFS)
- Ordenação Topológica (Topological sort)
- Caminhos mínimos (Shortest paths)
 - Dijkstra
- Árvore geradora mínima (Minimum Spanning Trees -MST)
 - Prim
 - Kruskal
- Fluxo máximo (Maximum flow)

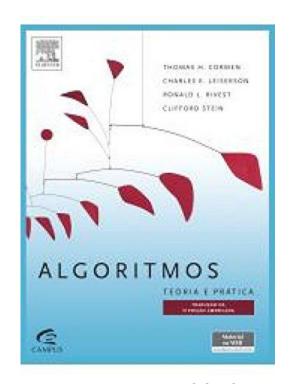
- Busca em largura (Breath-First Search BFS)
- Busca em profundidade (Depth-First Search DFS)
- Ordenação Topológica (Topological sort)
- Caminhos mínimos (Shortest paths)
 - Dijkstra
- Árvore geradora mínima (Minimum Spanning Trees MST)
 - Prim
 - Kruskal
- Fluxo máximo (Maximum flow)

- Busca em largura (Breath-First Search BFS)
- Busca em profundidade (Depth-First Search DFS)
- Ordenação Topológica (Topological sort)
- Caminhos mínimos (Shortest paths)
 - Dijkstra
- Árvore geradora mínima (Minimum Spanning Trees MST)
 - Prim
 - Kruskal
- Fluxo máximo (Maximum flow)

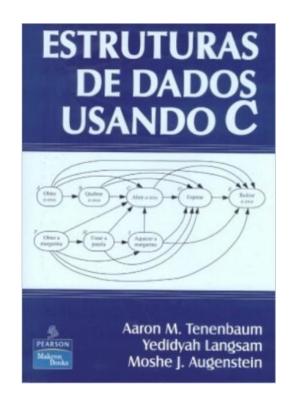
Roteiro

- 1 Introdução
- **2** Grafos
- 3 Definições
- 4 Representações
- 5 Referências

Referências sugeridas



[Cormen et al, 2018]



[Tenenbaum et al, 1995]

Referências sugeridas



[Ziviani, 2010]



[Drozdek, 2017]

Perguntas?