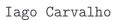
GRAFOS DCE529 - Algoritmos e Estruturas de Dados III

Atualizado em: 25 de agosto de 2024



Departamento de Ciência da Computação



GRAFOS

Diversos problemas computacionais podem ser representados como grafos

- Uma estrutura de dados especial
- Representação de uma rede
- Talvez seja a estrutura mais útil em toda a Ciência da Computação

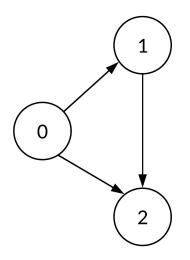
Um grafo G é definido como G = (V, E)

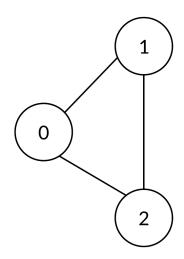
- $\bigcirc V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ é o conjunto de vértices
- $\bigcirc E = \{e_1, e_2, \dots, e_m\}$ $\circ e_i = (u, v) \mid u, v \in V$

2

DIREÇÃO

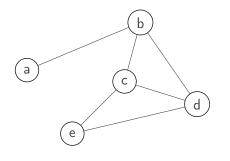
Um grafo pode ser direcionado ou não-direcionado

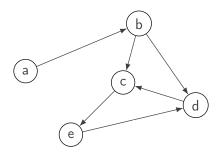




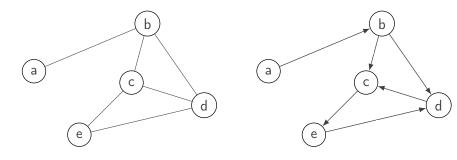
CAMINHOS E CICLOS

Caminho $C = \langle c, e, d, c \rangle$



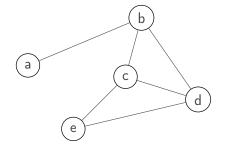


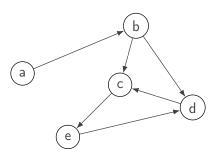
ADJACÊNCIA E GRAU



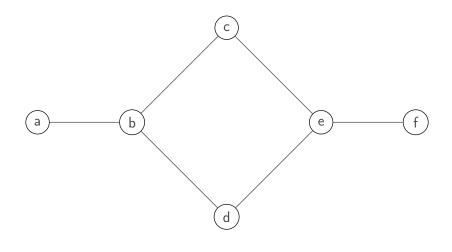
FECHO TRANSITIVO

Direto e inverso



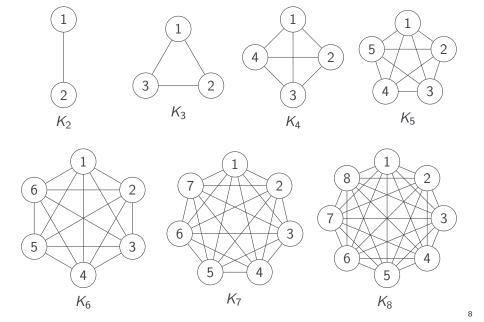


FONTE E SUMIDOURO

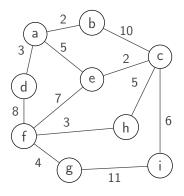


Fonte: *a* Sumidouro: *f*

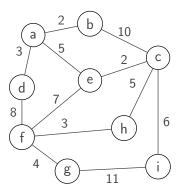
GRAFO COMPLETO



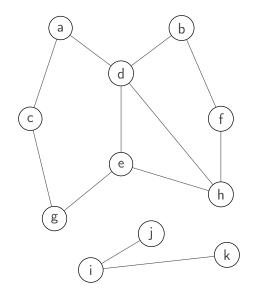
GRAFO COM PESOS



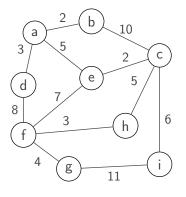
GRAFO CONEXO

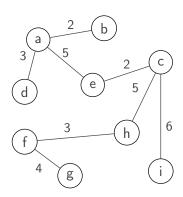


GRAFO DESCONECTADO E COMPONENTES CONEXAS

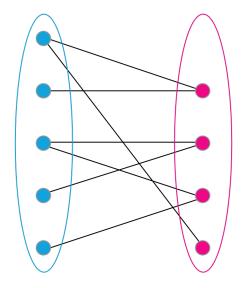


ÁRVORE GERADORA (MÍNIMA)





GRAFO BIPARTIDO



PROPRIEDADES ADICIONAIS

Diversas destas propriedades serão utilizadas no decorrer deste curso

Grafos são uma das estruturas mais importantes em Ciência da Computação, tendo aplicações em uma infinidade de áreas

- Redes
- Biologia
- Eletrônica
- Pesquisa Operacional
- ... ► Link

Interessados em um pouco mais de propriedades de grafos podem acessar o seguinte link Link

ESTRUTURAS DE DADOS

Existem duas estruturas de dados capazes de representar grafos

- Matriz de adjacência
- Lista de adjacência

Cada estrutura difere-se da outra pela complexidade de suas operações

- Complexidade de adicionar ou retirar nós
- Complexidade de inserir ou remover arestas
- Complexidade de pesquisa
 - Saber se uma aresta existe ou não
- O Diferentes complexidades de espaço

MATRIZ DE ADJACÊNCIA

Talvez seja a maneira mais natural de se representar um grafo

- Grafo com n vértices
- \bigcirc Matriz bi-dimensional $n \times n$
- O Complexidade de espaço: $\mathcal{O}(n^2) = \mathcal{O}(m)$

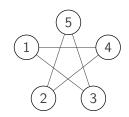
Inserção e remoção de vértices é cara

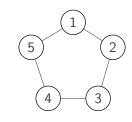
Necessário alocar ou desalocar memória

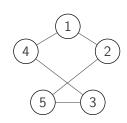
Modificação de arestas e pesquisa é barata

 Necessário apenas modificar (ou verificar) uma célula específica da matriz

MATRIZ DE ADJACÊNCIA







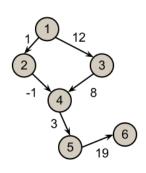
	1	2	3	4	5
1	0	0	1	1	0
2	0	0	0	1	1
3	1	0	0	0	1
4	1	1	0	0	0
5	0	1	1	0	0

	1	2	3	4	5
1	0	1	0	0	1
2	1	0	1	0	0
3	0	1	0	1	0
4	0	0	1	0	1
5	1	0	0	1	0

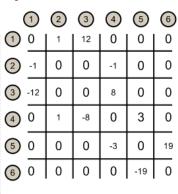
	1	2	3	4	5
1	0	1	0	1	0
2	1	0	0	0	1
	0	0	0	1	1
4	1	0	1	0	0
5	0	1	1	0	0

MATRIZ DE ADJACÊNCIA

Weighted Directed Graph & Adjacency Matrix



Weighted Directed Graph



Adjacency Matrix

Uma lista de adjacência pode ser representada como uma lista de listas

- O Uma lista que contém todos os vértices do grafo
- O Cada lista contém outra lista
 - Contém todos os vértices adjacentes

Complexidades diferem das de matriz de adjacência

- O Complexidade de espaço: $\mathcal{O}(n^2) = \mathcal{O}(m)$
- \bigcirc Inserção, pesquisa e remoção de arestas: $\mathcal{O}(n)$
- O Inserção e remoção de vértices: $\mathcal{O}(1)$

