

Teoria de Grafos

Representação de Grafos

Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.
<http://paginas.unisul.br/ademar>

Elaborado a partir do material de Jorge César Abrantes Figueiredo
(Teoria de Grafos, 2003-2, UFCG)

15/3/2009

1

Exercício

- Represente cada um dos grafos apresentados de forma gráfica no quadro através de cada uma das formas de representação de grafos:
 - Listas de adjacência
 - Matriz de adjacência
 - Matriz de incidência
 - Listas de arestas

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

2

Definição: Grafo Dirigido

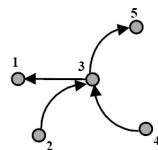
- Um grafo é dito *dirigido* (ou *dígrafo*) se suas arestas possuem orientação. Caso contrário o grafo é *no dirigido*.
- Em um grafo não dirigido, uma aresta ligando dois vértices v e w pode ser representada por vw ou wv . O mesmo não ocorre em um grafo orientado.

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

3

Grafo Dirigido



- $V = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$
- $E = \{(3, 1), (2, 3), (4, 4), (3, 5), (6, 6)\}$
- $|V| = n = 6$
- $|E| = m = 5$

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

4

Definição: Grafo Valorado

- Também conhecidos como *grafos ponderados*.
- Um grafo é dito *valorado* quando um número real é associado aos seus vértices e/ou às suas arestas.
- Este número é freqüentemente referido como o *peso* da ligação.

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

5

Definição: Grafo Valorado

- Na prática, este número pode representar:
 - custos, distâncias, capacidades, e/ou suprimentos e demandas;
 - tempo (trânsito, permanência, etc);
 - confiabilidade de transmissão;
 - probabilidade de ocorrer falhas;
 - capacidade de carga;
 - outros.

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

6

Grafo Valorado

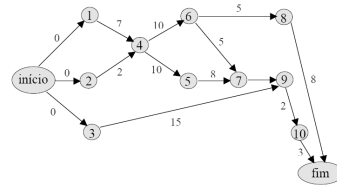
- Um grafo valorado é representado por $G = (V, E, w)$, onde:
 - V é o conjunto de vértices
 - E é o conjunto das arestas
 - w é o peso associado aos vértices e/ou arestas.
- Neste primeiro momento, vamos considerar pesos somente nas arestas.

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

7

Grafo Valorado



- $V = \{\text{início}, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, \text{fim}\}$
- $E = \{(\text{início}, 1), (\text{início}, 2), \dots, (10, \text{fim})\}$
- $W = \{0, 0, \dots, 3\}$

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

8

Introdução

- A representação gráfica é necessária para a rápida compreensão e utilização na definição dos conceitos básicos da teoria de grafos.
- Entretanto, não é adequada para representar internamente (em um computador) dados sobre a estrutura de um grafo.
- É necessária uma representação que o computador possa entender.

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

9

Introdução

- Existem várias formas de representar um grafo $G = (V, E)$.
- As mais conhecidas são:
 - Listas de adjacência
 - Matriz de adjacência
 - Matriz de incidência
 - Listas de arestas

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

10

Introdução

- Lista de adjacência é mais utilizada para representar *grafos esparsos* (grafos onde $|E|$ é bem menos do que $|V|^2$).
- Matriz de adjacência é indicada no caso de *grafos densos* (grafos onde $|E|$ é perto de $|V|^2$).

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

11

Listas de Adjacência

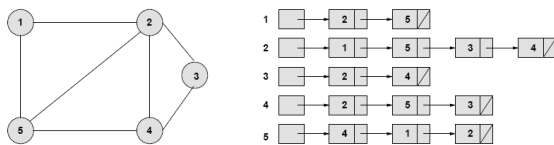
- A representação com *listas de adjacência* de um grafo $G = (V, E)$ consiste de um vetor Adj de $|V|$ listas, uma para cada vértice de V .
- Para cada $u \in V$, a lista de adjacência $Adj[u]$ contém um ponteiro para todos os vértices v , onde existe um arco $(u, v) \in E$.
- Logo, $Adj[u]$ consiste de todos os vértices de G que são adjacentes a u .
- Esses vértices são armazenados em ordem arbitrária.

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

12

Listas de Adjacência



15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademir Schmitz, M.Sc.

13

Listas de Adjacência

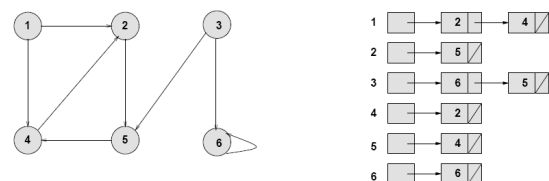
- Se G é um grafo dirigido, a soma dos tamanhos de todas as listas de adjacência é $|E|$.
- Se G não for um grafo dirigido, a soma dos tamanhos de todas as listas de adjacência é $2|E|$.

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademir Schmitz, M.Sc.

14

Listas de Adjacência



15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademir Schmitz, M.Sc.

15

Listas de Adjacência

- Em ambos os casos a representação com lista de adjacência possui uma propriedade desejável que indica que a quantidade de memória requerida é $O(\max(V, E)) = O(V + E)$.
- As listas de adjacência também podem ser utilizadas no caso de grafos valorados. **Como?**
- A maior desvantagem desse método de representação é a de não possuir uma forma eficiente de dizer se uma determinada aresta uv está presente do grafo.

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademir Schmitz, M.Sc.

16

Matriz de Adjacência

- A representação por *matriz de adjacência* de um grafo $G = (V, E)$ requer que os vértices sejam arbitrariamente numerados de $1, 2, \dots, |V|$.
- A matriz de adjacência de um grafo é uma matriz $A = (a_{ij})$, de ordem $|V| \times |V|$, onde:

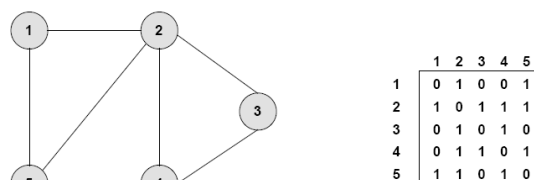
$$a_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{se } (i, j) \in E \\ 0, & \text{caso contrário} \end{cases}$$

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademir Schmitz, M.Sc.

17

Matriz de Adjacência



15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademir Schmitz, M.Sc.

18

Matriz de Adjacência

- Um laço pode ser representado com um 1 na diagonal principal.
- Arestas paralelas podem ser representadas por um número maior que 1, isto é, pelo número de arestas paralelas.
- Para um grafo não dirigido, a matriz de adjacência é simétrica, portanto é suficiente armazenar somente a parte triangular superior.

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

19

Matriz de Adjacência

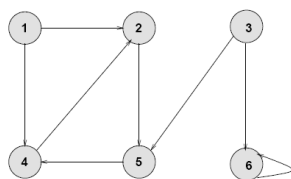
- Esse tipo de representação requer $O(V^2)$ de memória, independente do número de arestas do grafo.
- A matriz de adjacência pode ser usada para representar grafos dirigidos.

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

20

Matriz de Adjacência



	1	2	3	4	5	6
1	0	1	0	1	0	0
2	0	0	0	0	1	0
3	0	0	0	0	1	1
4	0	1	0	0	0	0
5	0	0	0	1	0	0
6	0	0	0	0	0	1

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

21

Matriz de Adjacência

- A matriz de adjacência pode ser usada para representar grafos valorados. Em vez de 1 para indicar a presença de uma aresta, utiliza-se o peso da aresta.
- Neste caso, a matriz de adjacência é também conhecida como *matriz de custo*.

$$a_{ij} = \begin{cases} \text{custo da aresta, se } (i, j) \in E \\ 0 \text{ ou } \infty, \text{ caso contrário} \end{cases}$$

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

22

Matriz de Adjacência

- A simplicidade de uma matriz de adjacência a torna preferível no caso de grafos pequeno.
- No caso de grafos não valorados, a representação com matriz de adjacência tem a vantagem de requerer uma bit por entrada.

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

23

Matriz de Incidência

- A representação por *matriz de incidência* de um grafo $G = (V, E)$ é uma matriz de dimensões $n \times m$ na qual cada linha corresponde a um vértice e cada coluna a uma aresta.

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

24

Matriz de Incidência

- A matriz de incidência de um grafo não dirigido é uma matriz $B = (b_{ij})$, de ordem $|V| \times |E|$, onde:

$$b_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{se } v_i \text{ for o vértice inicial de } e_j \\ 0, & \text{caso contrário} \end{cases}$$

- Se G for um grafo orientado, então:

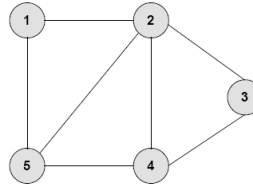
$$b_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{se } v_i \text{ for o vértice inicial de } e_j \\ -1, & \text{se } v_i \text{ for o vértice final de } e_j \\ 0, & \text{caso contrário} \end{cases}$$

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

25

Matriz de Incidência



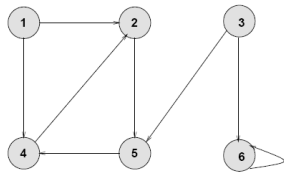
- Como fica a matriz de incidência deste grafo não dirigido?

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

26

Matriz de Incidência



- Como fica a matriz de incidência deste grafo dirigido?

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

27

Listas de Arestas

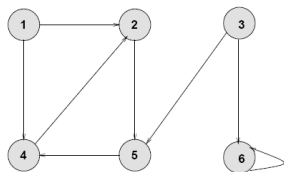
- A representação por listas de arestas é feita utilizando-se duas listas de vértices, onde a primeira contém os inícios das arestas, e a segunda, os respectivos terminos.

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

28

Listas de Arestas



- $g = (1, 1, 2, 3, 3, 4, 5, 6)$
- $h = (2, 4, 5, 5, 6, 2, 4, 6)$

15/3/2009

Teoria de Grafos
Prof. Ademar Schmitz, M.Sc.

29