Curso Estruturas de Dados e Algoritmos Expert

Prof. Nelio Alves

# **Grafos (parte 2)**



1

# Representações de grafos em memória

https://devsuperior.com.br

Prof. Dr. Nelio Alves

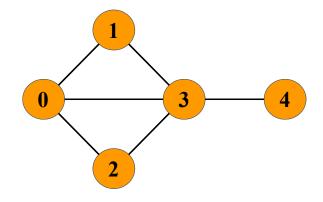
# Representações de grafos

Como escolher uma estrutura de dados para representar um grafo?

A escolha da estrutura terá impacto no desempenho dos algoritmos!

Há algumas opções:

- Lista de arestas
- Matriz de adjacência
- Lista de adjacência

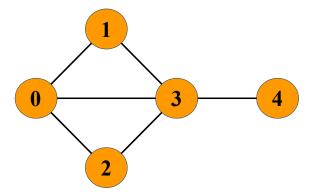


3

#### Lista de arestas

Lista de tamanho N = |A|, em que cada posição possui uma aresta (i, j).

 $\{(0, 1), (0, 2), (0, 3), (1, 3), (2, 3), (3, 4)\}$ 



#### Lista de arestas - Características

- Representação super simples
- Geralmente é a forma na qual a entrada é dada
- Propriedades
  - Custo de representação em memória: O(|A|) = O(n)
  - Custo para consultar aresta (i, j) = O(n)
  - Custo para verificar grau de vértice = O(n)
- Útil quando precisamos percorrer somente as arestas, mas deixar a desejar nas consultas.

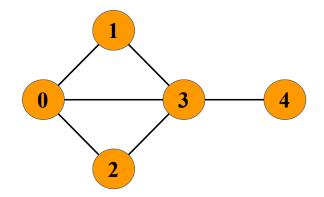
5

# Matriz de adjacência

Criar matriz NxN, onde N = |V|, seguindo a seguinte regra:

$$A_{ij} = \begin{cases} 1 \text{ se houver aresta (i, j)} \\ 0 \text{ caso contrário} \end{cases}$$

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

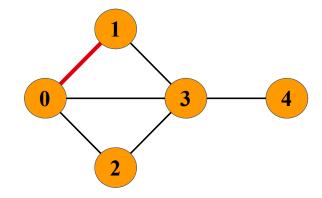


# Matriz de adjacência

Para grafos <u>não-direcionados</u>, a matriz será simétrica.

$$A_{ij} = \begin{cases} 1 \text{ se houver aresta (i, j)} \\ 0 \text{ caso contrário} \end{cases}$$

	0	1	2	3	4
0	ď	1	1	1	0
1	1	Ö	0	1	0
2	1	0	0	1	0
3	1	1	1	စ်	1
4	0	0	0	1	ø



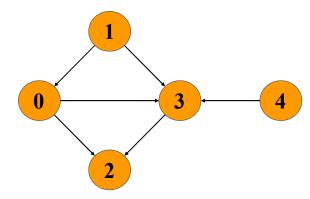
7

# Matriz de adjacência

Para grafos direcionados, uma aresta (i, j) indica que ela é divergente de i e convergente a j, isto é i  $\rightarrow$  j.

$$A_{ij} = \begin{cases} 1 \text{ se houver aresta (i, j)} \\ 0 \text{ caso contrário} \end{cases}$$

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



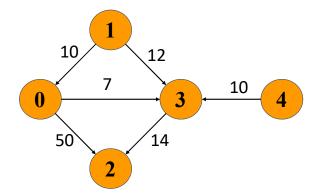
Matriz assimétrica

### Matriz de adjacência

Para grafos direcionados ponderados, uma aresta (i, j, k) indica que ela é divergente de i e convergente a j, isto é i  $\rightarrow$  j, com peso k.

$$A_{ij} = \begin{cases} k \text{ se houver aresta (i, j)} \\ -1 \text{ caso contrário} \end{cases}$$

	0	1	2	3	4
0	-1	-1	50	7	-1
1	10	-1	-1	12	-1
2	-1	-1	-1	-1	-1
3	-1	-1	14	-1	-1
4	-1	-1	-1	10	-1



9

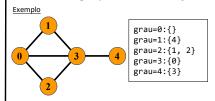
## Matriz de adjacência - Características

- Representação mais simples
- Propriedades
  - Custo de representação em memória: O(|V|²) = O(n²)
  - O Custo para consultar aresta (i, j) = O(1)
- É uma boa estrutura quando precisamos:
  - o representar grafos densos
  - consultar arestas rapidamente (tempo constante)
  - inserir/remover arestas rapidamente (tempo constante)
- É ruim quando precisamos:
  - o representar grafos esparsos
  - o percorrer toda a matriz  $O(|V|^2) = O(n^2)$

#### Matriz de adjacência - Implementação

- 1) Implementar uma classe Graph, utilizando uma matriz de adjacência para representar um grafo não direcionado e não ponderado. A classe deve conter as seguintes operações:
- constructor(numVertices)
  - o inicializa a estrutura de representação com tamanho numVertices
- addEdge(v1, v2)
  - o adiciona aresta entre os vértices v1 e v2
- removeEdge(v1, v2)
  - o remove aresta entre os vértices v1 e v2
- printGraph()
  - mostra no console o estado atual da matriz

- degree(v)
  - o retorna o grau do vértice v
- listByDegree()
  - mostra no console os vértices agrupados em função de seus graus



11

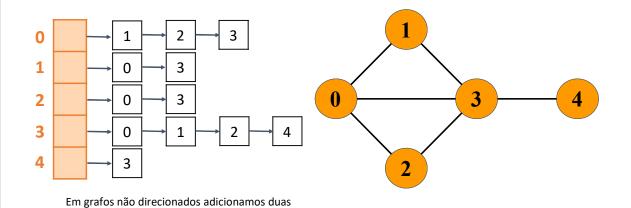
### Matriz de adjacência - Implementação

- **2)** Implementar uma classe Graph, utilizando uma matriz de adjacência para representar um grafo direcionado e ponderado. A classe deve conter as seguintes operações:
- constructor(numVertices)
  - o inicializa a estrutura de representação com tamanho numVertices
- addEdge(v1, v2, w)
  - o adiciona aresta entre os vértices v1 e v2 com peso w
- removeEdge(v1, v2)
  - o remove aresta entre os vértices v1 e v2
- printGraph()
  - mostra no console o estado atual da matriz

- lowestWeight()
  - o retorna a aresta de menor peso
- neighbours(v)
  - o retorna os vizinhos do vértice v



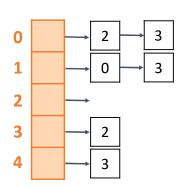
Conjunto de |V| = n listas, onde cada lista L(v) contém os vértices adjacentes ao vértice v.



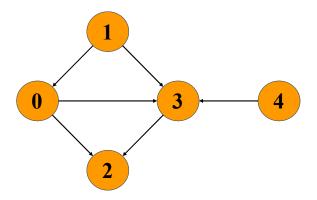
13

# Listas de adjacências

Para grafos direcionados, precisamos adicionar apenas uma vez cada aresta.

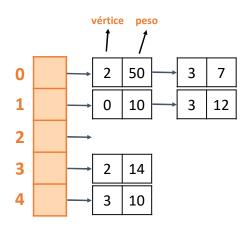


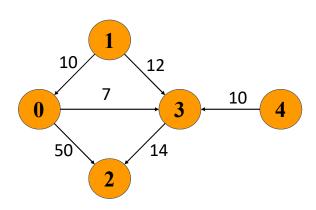
vezes uma mesma aresta.



#### Listas de adjacências

Para grafos direcionados ponderados, cada nó da lista é representado pelo vértice adjacente e pelo peso da aresta.





15

## Listas de adjacências - Características

- Representação compacta, utilizada na maioria das vezes
- Propriedades
  - Custo de representação em memória: O(|V| + |A|) = O(n + m)
  - O Custo para consultar aresta (i, j) = O(d<sub>i</sub>), sendo d<sub>i</sub> o grau de i
- É uma boa estrutura quando:
  - o representamos grafos esparsos
    - |A| muito menor que |V²|
  - o percorrer todo o grafo O(|V| + |A|)
  - o determinar grau de um vértice rapidamente

- É ruim quando precisamos:
  - verificar se um vértice i é adjacente a outro vértice j, O(n)

#### Qual a melhor estrutura?

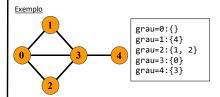
Tarefa	Melhor estrutura
Determinar se aresta (x, y) existe	Matriz de adjacências
Determinar o grau de um vértice	Listas de adjacências
Representar grafos esparsos	Listas de adjacências
Representar grafos densos	Matriz de adjacências
Inserção/remoção de arestas	Matriz: O(1) Listas: O(di)
Percorrer todo o grafo	Listas: $O( V  +  A )$ Matriz: $O( V ^2)$
Melhor na maioria dos problemas	Listas de adjacências

17

### Listas de adjacências - Implementação

- 1) Implementar uma classe Graph, utilizando uma lista de adjacências para representar um grafo não direcionado e não ponderado. A classe deve conter as seguintes operações:
- constructor(numVertices)
  - o inicializa a estrutura de representação com tamanho numVertices
- addEdge(v1, v2)
  - o adiciona aresta entre os vértices v1 e v2
- removeEdge(v1, v2)
  - o remove aresta entre os vértices v1 e v2
- printGraph()
  - o mostra no console o estado atual da matriz

- degree(v)
  - o retorna o grau do vértice v
- listByDegree()
  - o mostra no console os vértices agrupados em função de seus graus



#### Listas de adjacências - Implementação

- **2)** Implementar uma classe Graph, utilizando uma lista de adjacências para representar um grafo direcionado e ponderado. A classe deve conter as seguintes operações:
- constructor(numVertices)
  - o inicializa a estrutura de representação com tamanho numVertices
- addEdge(v1, v2, w)
  - o adiciona aresta entre os vértices v1 e v2 com peso w
- removeEdge(v1, v2)
  - o remove aresta entre os vértices v1 e v2
- printGraph()
  - mostra no console o estado atual da matriz

- lowestWeight()
  - o retorna a aresta de menor peso
- neighbours(v)
  - o retorna os vizinhos do vértice v

19

#### Exercícios de Fixação

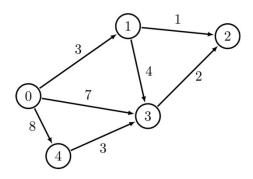
Dada a seguinte lista de arestas:

$$A = \{ (0, 1), (0, 2), (0, 4), (1, 2), (1, 3), (2, 3), (2, 4) \}$$

- Desenhe o grafo não-direcionado correspondente
- Desenhe a representação em matriz de adjacência
- Desenhe a representação em lista de adjacência

# Exercícios de Fixação

Dado o seguinte grafo direcionado ponderado



- Represente-o com uma matriz de adjacência
- Represente-o com uma lista de adjacências