

# Grafos

*Representação de grafos*

**Prof. Edson Alves**

**Faculdade UnB Gama**

## **Matriz de adjacências**

## Matriz de adjacências

★ Seja  $G$  um grafo com  $N$  vértices

## Matriz de adjacências

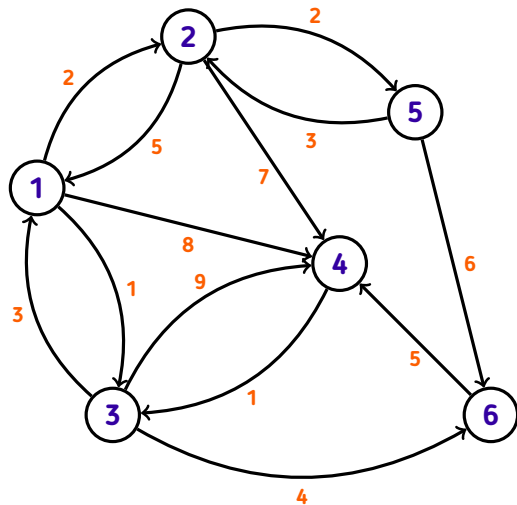
- ★ Seja  $G$  um grafo com  $N$  vértices
- ★ Assuma que cada vértice seja associado a um inteiro positivo em  $[1, N]$

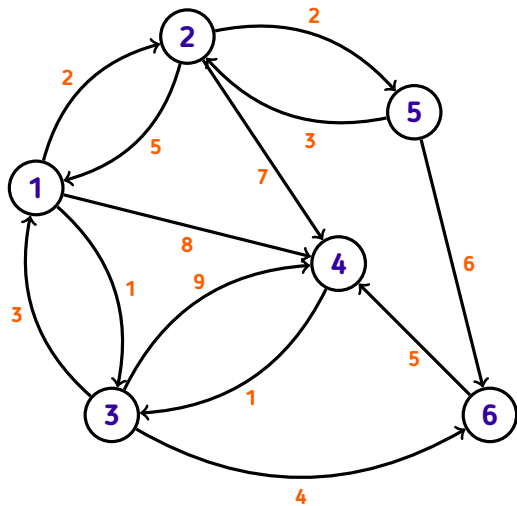
## Matriz de adjacências

- ★ Seja  $G$  um grafo com  $N$  vértices
- ★ Assuma que cada vértice seja associado a um inteiro positivo em  $[1, N]$
- ★ Na matrix de adjacências  $A_{N \times N}$  o elemento  $a_{ij}$  é o peso da aresta  $(i, j)$

## Matriz de adjacências

- ★ Seja  $G$  um grafo com  $N$  vértices
- ★ Assuma que cada vértice seja associado a um inteiro positivo em  $[1, N]$
- ★ Na matrix de adjacências  $A_{N \times N}$  o elemento  $a_{ij}$  é o peso da aresta  $(i, j)$
- ★ Se  $(i, j) \notin E$ , então  $a_{ij} = 0$





$$A = \begin{bmatrix} 0 & 2 & 1 & 8 & 0 & 0 \\ 5 & 0 & 0 & 7 & 2 & 0 \\ 3 & 0 & 0 & 9 & 0 & 4 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 3 & 0 & 0 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 0 & 5 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$



## **Características das matrizes de adjacências**

## Características das matrizes de adjacências

★ Se  $G$  é não ponderado,  $a_{ij} \in [0, 1]$

## Características das matrizes de adjacências

- ★ Se  $G$  é não ponderado,  $a_{ij} \in [0, 1]$
- ★ Se  $G$  é multigrafo,  $a_{ij}$  pode registrar o número de ocorrências de  $(i, j)$

## Características das matrizes de adjacências

- ★ Se  $G$  é não ponderado,  $a_{ij} \in [0, 1]$
- ★ Se  $G$  é multigrafo,  $a_{ij}$  pode registrar o número de ocorrências de  $(i, j)$
- ★ Se  $G$  é simples,  $a_{ii} = 0, \forall i \in V$

## Características das matrizes de adjacências

- ★ Se  $G$  é não ponderado,  $a_{ij} \in [0, 1]$
- ★ Se  $G$  é multigrafo,  $a_{ij}$  pode registrar o número de ocorrências de  $(i, j)$
- ★ Se  $G$  é simples,  $a_{ii} = 0, \forall i \in V$
- ★ Vantagem: Consulta “ $(i, j) \in E?$ ” respondida em  $O(1)$

## Características das matrizes de adjacências

- ★ Se  $G$  é não ponderado,  $a_{ij} \in [0, 1]$
- ★ Se  $G$  é multigrafo,  $a_{ij}$  pode registrar o número de ocorrências de  $(i, j)$
- ★ Se  $G$  é simples,  $a_{ii} = 0, \forall i \in V$
- ★ Vantagem: Consulta “ $(i, j) \in E?$ ” respondida em  $O(1)$
- ★ Desvantagem: Complexidade de memória  $O(N^2)$

```
#include <bits/stdc++.h>

const int N { 6 };
int A[N + 1][N + 1];

int main()
{
    A[1][2] = 2, A[1][3] = 1, A[1][4] = 8;
    A[2][1] = 5, A[2][4] = 7, A[2][5] = 2;
    A[3][1] = 3, A[3][4] = 9, A[3][6] = 4;
    A[4][3] = 1;
    A[5][2] = 3, A[5][6] = 6;
    A[6][4] = 5;

    for (int i = 1; i <= N; ++i)
        for (int j = 1; j <= N; ++j)
            std::cout << A[i][j] << (j == N ? '\n' : ' ');

    return 0;
}
```

## **Lista de adjacências**



## Lista de adjacências

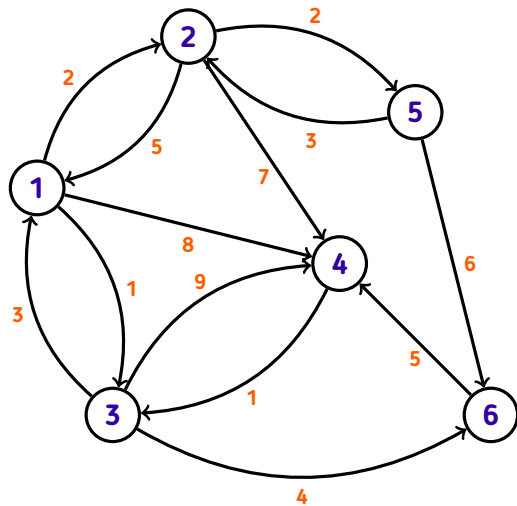
- ★ A cada vértice  $u$  é associada uma lista  $l(u)$

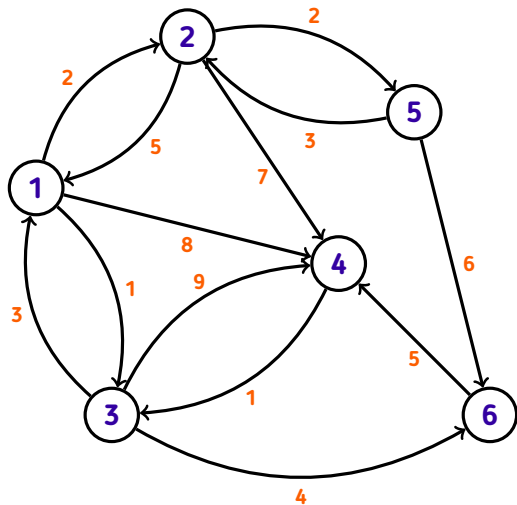
## Lista de adjacências

- ★ A cada vértice  $u$  é associada uma lista  $l(u)$
- ★ Esta lista contém os vértices  $v$  tais que  $(u, v) \in E$

## Lista de adjacências

- ★ A cada vértice  $u$  é associada uma lista  $l(u)$
- ★ Esta lista contém os vértices  $v$  tais que  $(u, v) \in E$
- ★ Se  $G$  é ponderado, então os elementos de  $l(u)$  são pares  $(v_i, w_i)$





1	(2, 2) (3, 1) (4, 8)
2	(1, 5) (4, 7) (5, 2)
3	(1, 3) (4, 9) (6, 4)
4	(3, 1)
5	(2, 3) (6, 6)
6	(4, 5)

```
#include <bits/stdc++.h>

using namespace std;
using ii = pair<int, int>;

vector<ii> adj[] { {}, { { 2, 2 }, { 3, 1 }, { 4, 8 } },
    { { 1, 5 }, { 4, 7 }, { 5, 2 } }, { { 1, 3 }, { 4, 9 }, { 6, 4 } },
    { { 3, 1 } }, { { 2, 3 }, { 6, 6 } }, { { 4, 5 } }, };

int main()
{
    for (int u = 1; u <= 6; ++u) {
        cout << u << ":";

        for (auto [v, w] : adj[u])
            cout << " (" << v << ", " << w << ')';
        cout << '\n';
    }

    return 0;
}
```

## **Características das listas de adjacências**

# Características das listas de adjacências

★ Possíveis listas em C++: `list`, `vector` ou `forward_list`



## Características das listas de adjacências

- ★ Possíveis listas em C++: `list`, `vector` ou `forward_list`
- ★ A escolha depende de como as arestas serão acessadas

## Características das listas de adjacências

- ★ Possíveis listas em C++: `list`, `vector` ou `forward_list`
- ★ A escolha depende de como as arestas serão acessadas
- ★ Complexidade de memória:  $O(N + M)$ , onde  $M$  é o número de arestas

## Características das listas de adjacências

- ★ Possíveis listas em C++: `list`, `vector` ou `forward_list`
- ★ A escolha depende de como as arestas serão acessadas
- ★ Complexidade de memória:  $O(N + M)$ , onde  $M$  é o número de arestas
- ★ São adequadas para grafos esparsos

## Características das listas de adjacências

- ★ Possíveis listas em C++: `list`, `vector` ou `forward_list`
- ★ A escolha depende de como as arestas serão acessadas
- ★ Complexidade de memória:  $O(N + M)$ , onde  $M$  é o número de arestas
- ★ São adequadas para grafos esparsos
- ★ Algoritmos clássicos utilizam esta representação

## **Lista de arestas**

## Lista de arestas

- ★ O grafo  $G$  é representado pelo conjunto de arestas  $E$

## Lista de arestas

- ★ O grafo  $G$  é representado pelo conjunto de arestas  $E$
- ★ Cada aresta é representada pela tripla  $(u, v, w)$

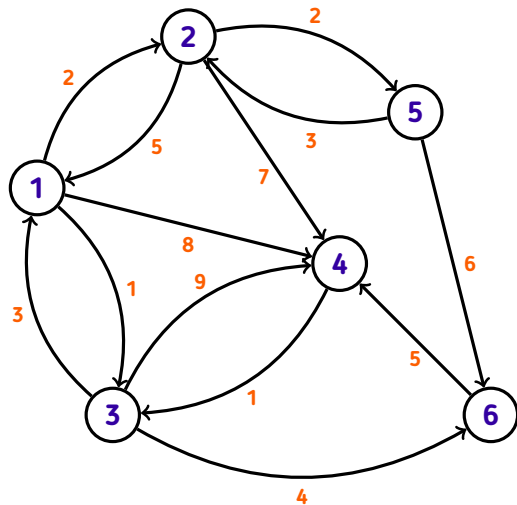
## Lista de arestas

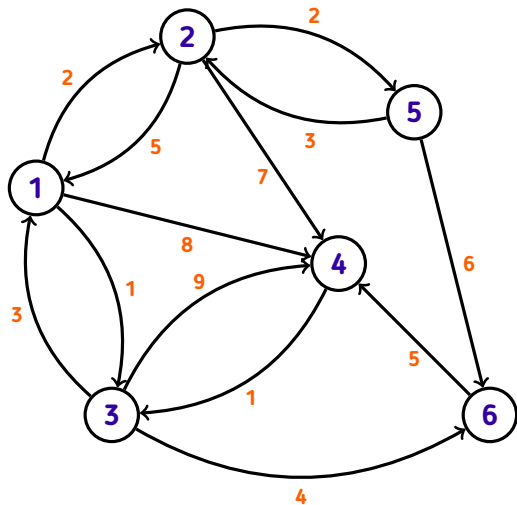
- ★ O grafo  $G$  é representado pelo conjunto de arestas  $E$
- ★ Cada aresta é representada pela tripla  $(u, v, w)$
- ★ É possível deduzir  $V$  a partir de  $E$  se  $G$  não tem vértices isolados



## Lista de arestas

- ★ O grafo  $G$  é representado pelo conjunto de arestas  $E$
- ★ Cada aresta é representada pela tripla  $(u, v, w)$
- ★ É possível deduzir  $V$  a partir de  $E$  se  $G$  não tem vértices isolados
- ★ Complexidade de memória:  $O(M)$





(1, 2, 2)  
(1, 3, 1)  
(1, 4, 8)  
(2, 1, 5)  
(2, 4, 7)  
(2, 5, 2)  
(3, 1, 3)  
(3, 4, 9)  
(3, 6, 4)  
(4, 3, 1)  
(5, 2, 3)  
(5, 6, 6)  
(6, 4, 5)

```
#include <bits/stdc++.h>

using namespace std;

using edge = tuple<int, int, int>;

vector<edge> es { { 1, 2, 2 }, { 1, 3, 1 }, { 1, 4, 8 }, { 2, 1, 5 },
    { 2, 4, 7 }, { 2, 5, 2 }, { 3, 1, 3 }, { 3, 4, 9 }, { 3, 6, 4 },
    { 4, 3, 1 }, { 5, 2, 3 }, { 5, 6, 6 }, { 6, 4, 5 } };

int main()
{
    for (const auto& [u, v, w] : es)
        cout << "(" << u << ", " << v << ", " << w << ")\n";

    return 0;
}
```

## **Representação implícita**

# Representação implícita

- ★ Os vértices e as arestas são definidas por relações

## Representação implícita

- ★ Os vértices e as arestas são definidas por relações
- ★ Adequada para grafos complexos ou com infinitos vértices e arestas

## Representação implícita

- ★ Os vértices e as arestas são definidas por relações
- ★ Adequada para grafos complexos ou com infinitos vértices e arestas
- ★ Os elementos do grafo são identificados sob demanda



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

$$E = \{(u, v) \in \mathbb{N}^2 \mid u = kv, k \in \mathbb{N}\}$$

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

$$E = \{(u, v) \in \mathbb{N}^2 \mid u = kv, k \in \mathbb{N}\}$$

1

2

3

4

5

6

7

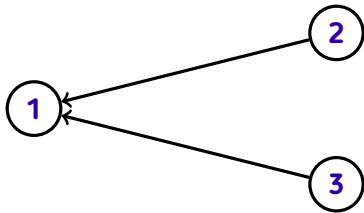
8

9

10

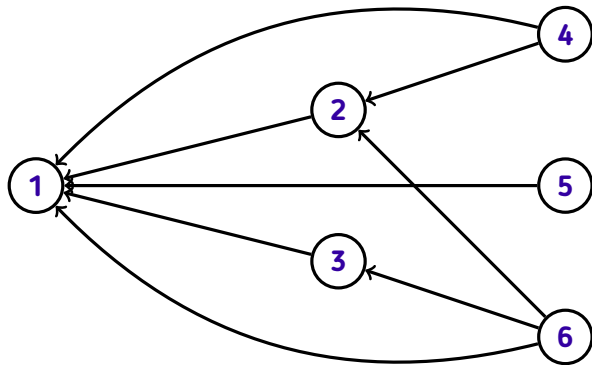
$$G = G(V, E)$$

$$E = \{(u, v) \in \mathbb{N}^2 \mid u = kv, k \in \mathbb{N}\}$$



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

$$E = \{(u, v) \in \mathbb{N}^2 \mid u = kv, k \in \mathbb{N}\}$$



7

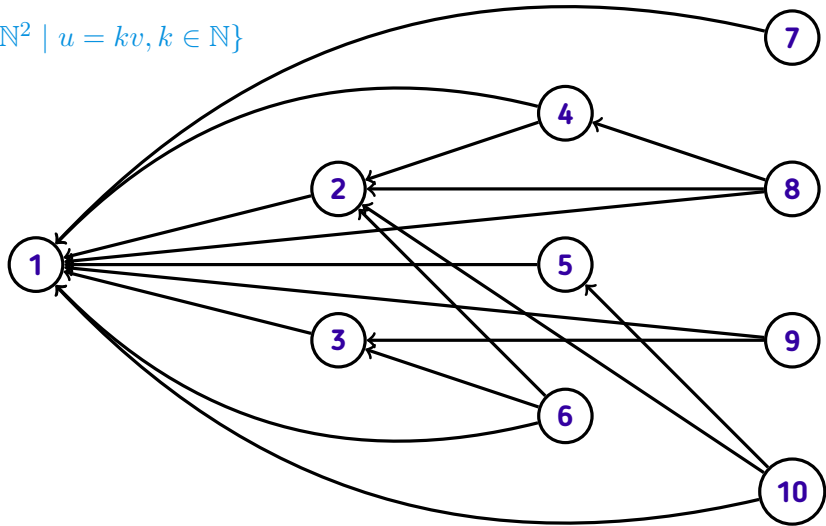
8

9

10

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

$$E = \{(u, v) \in \mathbb{N}^2 \mid u = kv, k \in \mathbb{N}\}$$



## Referências

1. HALIM, Felix; HALIM, Steve. *Competitive Programming 3*, 2010.
2. LAAKSONEN, Antti. *Competitive Programmer's Handbook*, 2018.
3. SKIENA, Steven; REVILLA, Miguel. *Programming Challenges*, 2003.