

# MCTA027-17 - Teoria dos Grafos

## Representando um grafo

---

Maycon Sambinelli

m.sambinelli@ufabc.edu.br

2023.Q3

Centro de Matemática, Computação e Cognição  
Universidade Federal do ABC



- Vamos assumir que os rótulos de um grafo com  $n$  vértices são os inteiros no intervalo  $[0, n - 1]$ .
- Vamos sempre fazer análise de pior caso
  - Embora ela represente uma estimativa pessimista de desempenho
- Quando analisando o tempo de execução de um algoritmo em um grafo  $G$ , vamos escrever  $V$  para denotar  $|V(G)|$  e  $E$  para denotar  $|E(G)|$ .
- Vamos assumir que  $V \leq E$ , assim podemos abreviar expressões como  $V(V + E)$  para  $VE$ .
- Vamos nos preocupar com grafos simples
- Vamos lidar com grafos estáticos:
  1. Construimos o grafo
  2. Processamos ele: calculamos algum valor numérico ou encontramos algum subconjunto de arestas.

```
1 // graph.h
2 #ifndef __GRAPH_H_
3 #define __GRAPH_H_
4
5 typedef int Vertex;
6 typedef struct {Vertex u; Vertex v;} Edge;
7
8 Edge edge(Vertex, Vertex);
9
10 typedef struct graph* Graph;
11
12 Graph graph(int);
13 void graph_destroy(Graph);
14
15 int graph_order(Graph);
16 int graph_size(Graph);
17
18 void graph_insert_edge(Graph, Edge);
19 void graph_insert_edges(Graph, Edge*);
20 void graph_remove_edge(Graph, Edge);
21 void graph_remove_edges(Graph, Edge*);
22
```

```
23 int graph_has_edge(Graph, Edge);
24 void graph_edges(Graph, Edge*);
25
26 int graph_degree(Graph, Vertex);
27 int graph_neighbors(Graph, Vertex, Vertex*);
28
29 Graph graph_copy(Graph);
30
31 void graph_print(Graph);
32 void graph_print_edges(Graph);
33
34 Graph graph_squared(Graph);
35 Graph graph_GNP(int, double);
36 #endif // __GRAPH_H_
```

---

- Veremos duas implementações desse TAD: matriz de adjacências e lista de adjacências
- Vamos assumir que cada implementação desse TAD contém os campos V e E, contendo a ordem e o número de arestas do grafo, respectivamente

```
1 // graph.h
2 #ifndef __DIGRAPH_H_
3 #define __DIGRAPH_H_
4
5 typedef int Vertex;
6 typedef struct {Vertex u; Vertex v;} Arc;
7
8 Arc arc(Vertex, Vertex);
9
10 typedef struct digraph* DiGraph;
11
12 DiGraph digraph(int);
13 void digraph_destroy(DiGraph);
14
15 int digraph_order(DiGraph);
16 int digraph_size(DiGraph);
17
18 void digraph_insert_arc(DiGraph, Arc);
19 void digraph_insert_arcs(DiGraph, Arc*);
20 void digraph_remove_arc(DiGraph, Arc);
21 void digraph_remove_arcs(DiGraph, Arc*);
22
```

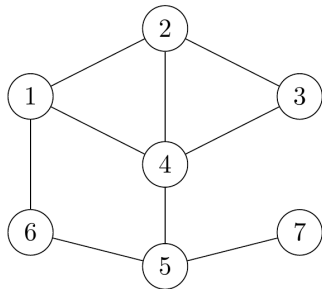
```
23 int digraph_has_arc(DiGraph, Arc);
24 void digraph_arc(DiGraph, Arc*);
25
26 int digraph_in_degree(DiGraph, Vertex);
27 int digraph_out_degree(DiGraph, Vertex);
28 int digraph_in_neighbors(DiGraph, Vertex, Vertex*);
29 int digraph_out_neighbors(DiGraph, Vertex, Vertex*);
30
31 DiGraph digraph_copy(DiGraph);
32
33 void digraph_print(DiGraph);
34 void digraph_print_arcs(DiGraph);
35
36 #endif // __DIGRAPH_H_
```

---

- Veremos duas implementações desse TAD: matriz de adjacências e lista de adjacências
- Vamos assumir que cada implementação desse TAD contém os campos **V** e **E**, contendo a ordem e o número de arestas do digrafo, respectivamente

# Matriz de Adjacências

---



	1	2	3	4	5	6	7
1	0	1	0	1	0	1	0
2	1	0	1	1	0	0	0
3	0	1	0	1	0	0	0
4	1	1	1	0	1	0	0
5	0	0	0	1	0	1	1
6	1	0	0	0	1	0	0
7	0	0	0	0	1	0	0

## Observações:

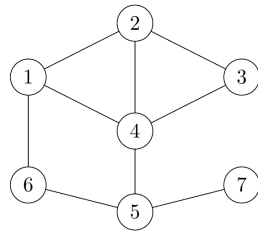
- A matriz é simétrica
- O espaço de armazenamento necessário por essa representação é  $\Theta(V^2)$ .
- Armazena grafo simples
  - O que fazemos se o grafo possui arestas paralelas?



```

1 // graph_matrix.c
2 #include "graph.h"
3
4 struct graph {
5     int V, E;
6     char **adj;
7 };
8
9 Graph graph(int V) {
10     Graph G = malloc(sizeof(*G));
11     G->V = V;
12     G->E = 0;
13
14     G->adj = malloc(V * sizeof(*G->adj));
15     for (Vertex u = 0; u < V; u++) {
16         G->adj[u] = malloc(V * sizeof(G->adj[u]));
17         for (Vertex v = 0; v < V; v++)
18             G->adj[u][v] = 0;
19     }
20     return G;
21 }

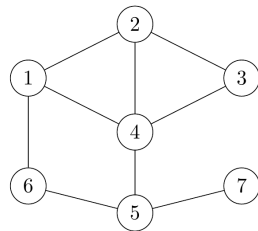
```



	1	2	3	4	5	6	7
1	0	1	0	1	0	1	0
2	1	0	1	1	0	0	0
3	0	1	0	1	0	0	0
4	1	1	1	0	1	0	0
5	0	0	0	1	0	1	1
6	1	0	0	0	1	0	0
7	0	0	0	0	1	0	0

- Espaço:  $\Theta(V^2)$
- Inicialização:  $\Theta(V^2)$

```
1 void graph_insert_edge(Graph G, Edge e) {  
2     if (!G->adj[e.u][e.v])  
3         G->E += 1;  
4     G->adj[e.u][e.v] = 1;  
5     G->adj[e.v][e.u] = 1;  
6 }  
7  
8 void graph_remove_edge(Graph G, Edge e) {  
9     if (G->adj[e.u][e.v])  
10        G->E -= 1;  
11    G->adj[e.u][e.v] = 0;  
12    G->adj[e.v][e.u] = 0;  
13 }
```

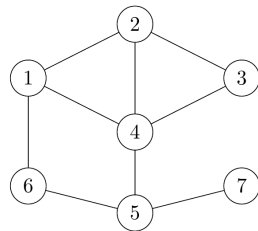


	1	2	3	4	5	6	7
1	0	1	0	1	0	1	0
2	1	0	1	1	0	0	0
3	0	1	0	1	0	0	0
4	1	1	1	0	1	0	0
5	0	0	0	1	0	1	1
6	1	0	0	0	1	0	0
7	0	0	0	0	1	0	0

Inserção e remoção de uma aresta:  $O(1)$

```
1 int graph_has_edge(Graph G, Edge e) {  
2     return G->adj[e.u][e.v];  
3 }
```

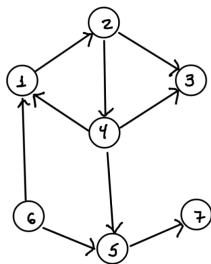
Teste de pertinência de uma aresta:  $\Theta(1)$



	1	2	3	4	5	6	7
1	0	1	0	1	0	1	0
2	1	0	1	1	0	0	0
3	0	1	0	1	0	0	0
4	1	1	1	0	1	0	0
5	0	0	0	1	0	1	1
6	1	0	0	0	1	0	0
7	0	0	0	0	1	0	0

A *matriz de adjacências* de um digrafo  $G$  com  $n$  vértices é uma matriz quadrada  $M$  de dimensões  $n \times n$  tal que  $M[u][v] = 1$  se a aresta  $uv \in E(G)$  e  $M[u][v] = 0$ , caso contrário.

- A definição é igual a de grafos, mas vamos interpretar  $uv$  como par ordenado



	↓	2	3	4	5	6	7
↓	0	1	0	0	0	0	0
2	0	0	1	1	0	0	0
3	0	0	0	0	0	0	0
4	1	0	1	0	1	0	0
5	0	0	0	0	0	0	1
6	1	0	0	0	1	0	0
7	0	0	0	0	0	0	0

- **Obs** note que a matriz deixa de ser simétrica
- Podemos adaptar facilmente os códigos vistos anteriormente para lidarem com digrafos

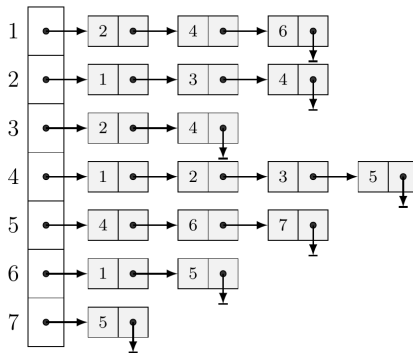
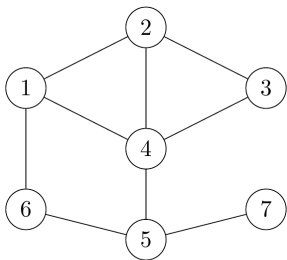
```
1 void digraph_insert_arc(DiGraph G, Arc e) {
2     if (!G->adj[e.u][e.v])
3         G->E += 1;
4     G->adj[e.u][e.v] = 1;
5     // G->adj[e.v][e.u] = 1;
6 }
7
8 void digraph_remove_arc(DiGraph G, Arc e) {
9     if (G->adj[e.u][e.v])
10        G->E -= 1;
11    G->adj[e.u][e.v] = 0;
12    // G->adj[e.v][e.u] = 0;
13 }
```

Inserção e remoção de uma aresta:  $O(1)$

## Lista de adjacências

---

A *lista de adjacências* de um grafo  $G$  com  $n$  vértices é uma coleção de  $n$  listas encadeadas, uma para cada vértice. Dado um vértice  $u$  do grafo, a lista encadeada associada a  $u$  contém todos os vizinhos de  $u$ .



O espaço de armazenamento necessário por essa representação é  $\Theta(V + E)$ .

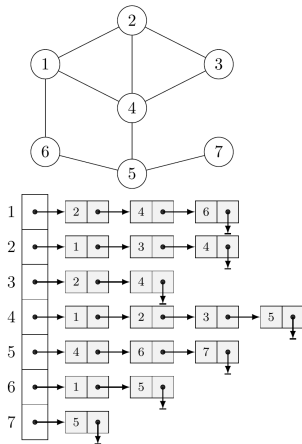
---

```

1  typedef struct node *link;
2
3  struct node {
4      int w;
5      link next;
6  };
7
8  struct graph {
9      int V;
10     int E;
11     link *adj;
12 };

```

---

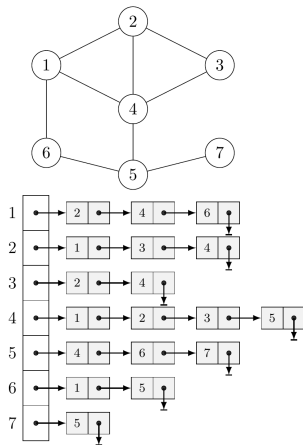




```

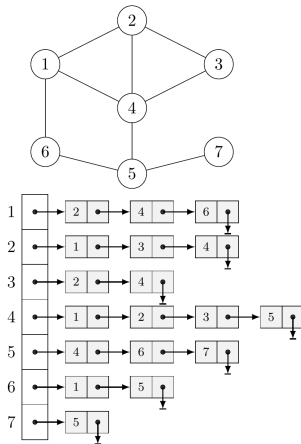
1 Graph graph(int V) {
2
3     Graph G = malloc(sizeof(*G));
4
5     G->V = V;
6     G->E = 0;
7     G->adj = malloc(V * sizeof(link));
8
9     for (int u = 0; u < V; u++)
10        G->adj[u] = NULL;
11     return G;
12 }
    
```

Inicialização:  $O(V)$



```
1 int graph_has_edge(Graph G, Edge e) {  
2     for (link p = G->adj[e.u]; p != NULL; p = p->next)  
3         if (p->w == e.v)  
4             return 1;  
5     return 0;  
6 }  
7
```

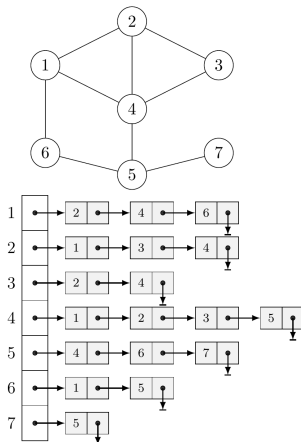
Teste de pertinência:  $O(d(u))$



```

1 link list_insert(link head, int w) {
2     link p = malloc(sizeof(*p));
3     p->w = w;
4     p->next = head;
5     return p;
6 }
7
8 void graph_insert_edge(Graph G, Edge e) {
9     G->adj[e.u] = list_insert(G->adj[e.u], e.v);
10    G->adj[e.v] = list_insert(G->adj[e.v], e.u);
11    G->E += 1;
12 }
    
```

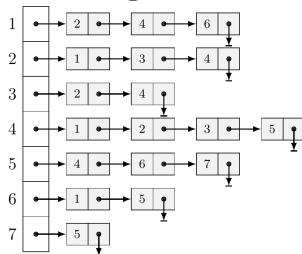
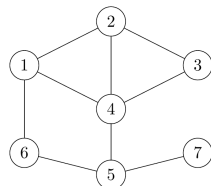
- Inserir  $\Theta(1)$
- Arestas paralelas?
  - Essa implementação não evita a inserção de arestas paralelas
  - Verificar a duplicidade de uma aresta requer  $O(d(u))$



```

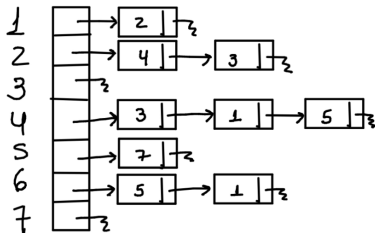
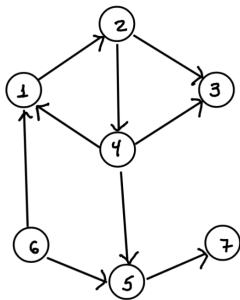
1 link list_remove(link head, int w) {
2
3     if (head == NULL) return NULL;
4
5     if (head->w == w) {
6         link p = head->next;
7         free(head);
8         return p;
9     } else {
10        head->next = list_remove(head->next, w);
11        return head;
12    }
13 }
14
15 void graph_remove_edge(Graph G, Edge e) {
16
17     if (!graph_has_edge(G, e))
18         return ;
19
20     G->E -= 1;
21     G->adj[e.u] = list_remove(G->adj[e.u], e.v);
22     G->adj[e.v] = list_remove(G->adj[e.v], e.u);
23 }

```



- Remover uma aresta:  $O(d(u))$

A *lista de adjacências* de um digrafo  $G$  com  $n$  vértices é uma coleção de  $n$  listas encadeadas, uma para cada vértice. Dado um vértice  $u$  do grafo, a lista encadeada associada a  $u$  contém todos os vértices dominados por  $u$ .



- O espaço de armazenamento necessário por essa representação é  $\Theta(V + E)$ .
- Podemos adaptar facilmente os códigos vistos anteriormente para lidarem com digrafos

---

```
1 void digraph_insert_arc(DiGraph G, Arc e) {
2     G->adj[e.u] = list_insert(G->adj[e.u], e.v);
3     //G->adj[e.v] = list_insert(G->adj[e.v], e.u);
4     G->E += 1;
5 }
6
7 void digraph_remove_arc(DiGraph G, Arc e) {
8     if (!digraph_has_arc(G, e))
9         return ;
10    G->E -= 1;
11    G->adj[e.u] = list_remove(G->adj[e.u], e.v);
12    //G->adj[e.v] = list_remove(G->adj[e.v], e.u);
13 }
```

---

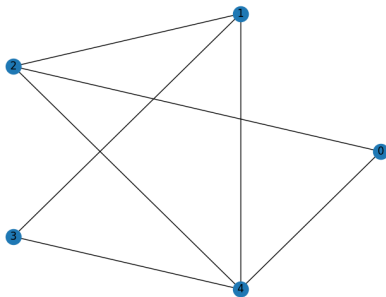
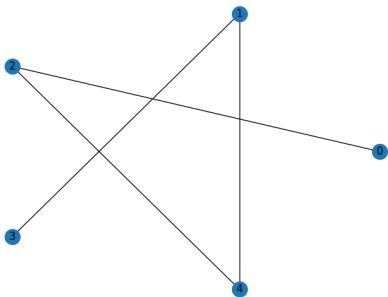
	Matriz	Lista
Espaço	$O(V^2)$	$O(V + E)$
Inicialização	$O(V^2)$	$O(V)$
Verificar Pertinência	$O(1)$	$O(d(u))$
Inserção de Arestas	$O(1)$	$O(1)$
Remoção de Aresta	$O(1)$	$O(d(u))$
Copiar	$O(V^2)$	$O(V + E)$
Destruir	$O(V)$	$O(E)$

# Aplicação

---



Dado um grafo  $G$ , o grafo  $G^2$  é o grafo tal que  $V(G^2) = V(G)$  e os vértices  $u$  e  $v$  são adjacentes em  $G^2$  se  $\text{dist}_G(u, v) \leq 2$ .



```
1  #include <stdio.h>
2  #include "graph.h"
3  int main(int argc, char const *argv[]) {
4      int V, E;
5      scanf("%d %d", &V, &E);
6
7      Graph G = graph(V);
8      Graph G2 = graph(V);
9      for (int i = 0; i < E; i++) {
10         int u, v;
11         scanf("%d %d", &u, &v);
12         graph_insert_edge(G, edge(u, v));
13         graph_insert_edge(G2, edge(u, v));
14     }
15
16     for (int w = 0; w < V; w++)
17         for (int u = 0; u < V; u++)
18             for (int v = u + 1; v < V; v++)
19                 if (u != w && v != w
20                     && graph_has_edge(G, edge(u, w))
21                     && graph_has_edge(G, edge(v, w)))
22                     graph_insert_edge(G2, edge(u,v));
23     graph_print_edges(G2);
24
25     return 0;
26 }
```