

INF 1010 Estruturas de Dados Avançadas

Grafos



Aplicações de grafos

grafo	vértices	arestas
Cronograma	tarefas	restrições de preferência
Malha viária	interseções de ruas	ruas
Rede de água (telefônica,)	Edificações (telefones,)	Canos (cabos,)
Redes de computadores	computadores	linhas
Software	funções	chamadas de função
Web	páginas Web	links
Redes Sociais	pessoas	relacionamentos

Grafos

... não são estruturas de dados, e sim estruturas matemáticas que implementamos com estruturas de dados...



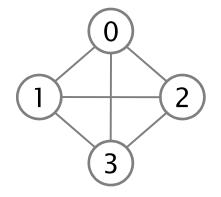


Grafo não dirigido

Um *grafo não dirigido* é um par G = (V,E), onde V é um conjunto de *nós* ou *vértices* e E é um conjunto de *arestas*

uma aresta é um conjunto de 2 vértices

Exemplos



vértices: $V = \{0,1,2,3\}$

arestas: $E = \{\{0,1\},\{0,2\},\{0,3\},\{1,2\},\{1,3\},\{2,3\}\}$

1 2 3 4 5 6

vértices : $V = \{0,1,2,3,4,5,6\}$

arestas: $E = \{\{0,1\},\{0,2\},\{1,3\},\{1,4\},\{2,5\},\{2,6\}\}$

Grafo dirigido (orientado, ou Digrafo)

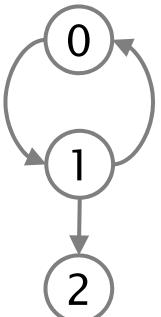
Um *grafo dirigido* é um par G = (V,E), onde V é um conjunto de *n nós* ou *vértices* e E é um conjunto de *m arcos*

um *arco* é um par ordenado de vértices

Exemplo

vértices: $V = \{0,1,2\}$

arcos: $E = \{(0,1), (1,0), (1,2)\}$





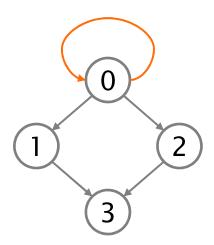


Grafo dirigido (orientado, ou digrafo)

Exemplo - Digrafo com auto-arco

vértices: $V = \{0,1,2,3\}$

arcos: $E = \{(0,0), (0,1), (0,2), (1,3), (2,3)\}$



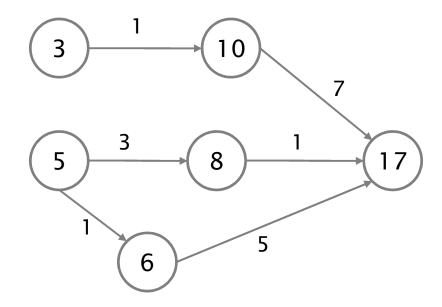




Grafo ponderado

Um *grafo ponderado* é uma tripla G = (V,E,p), onde V é um conjunto de *n nós* ou *vértices* e E é um conjunto de *m arcos p* é uma função que atribui a cada arco um *peso*

Exemplo



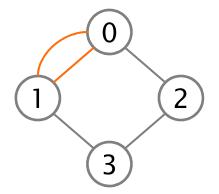




Multigrafo

Um *multigrafo* é um grafo onde dois nós podem estar conectados por mais de uma aresta

Exemplo

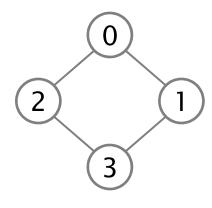


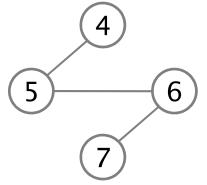




Vértices adjacentes

Vértices conectados por arestas

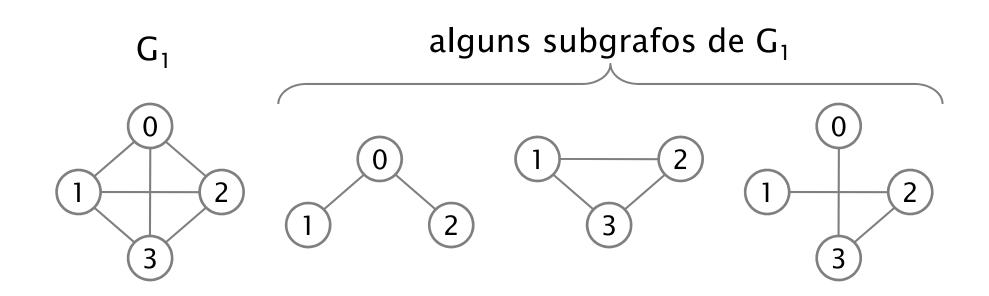








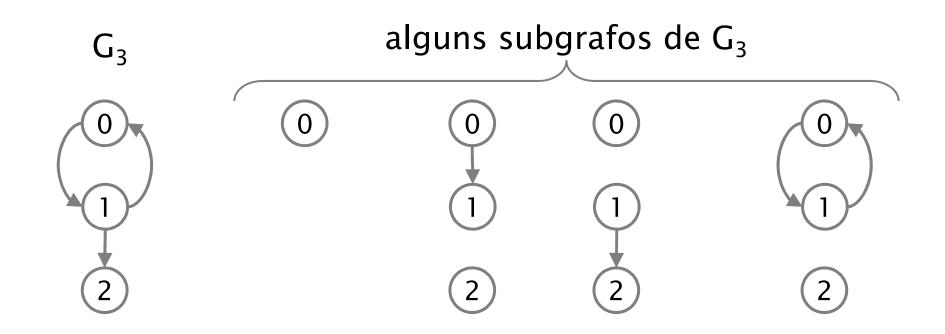
Subgrafo







Subgrafo

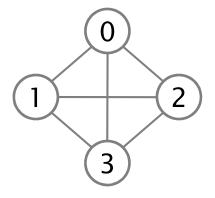






Grafo completo

Um grafo não direcionado é *completo* sse cada vértice está conectado a cada um dos outros vértices por uma aresta



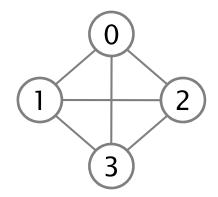
Quantas arestas há em um grafo completo de n vértices?





Grafo completo

Um grafo não direcionado é *completo* sse cada vértice está conectado a cada um dos outros vértices por uma aresta



Quantas arestas há em um grafo completo de n vértices? n (n-1)/2

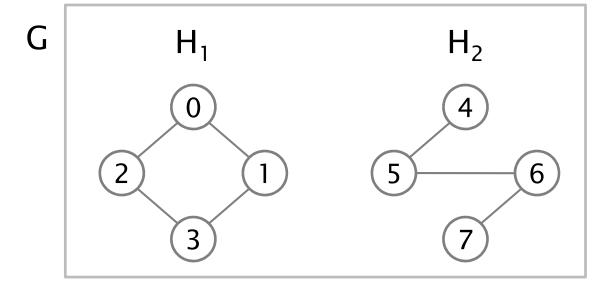




Grafo conectado

Um grafo não direcionado é *conectado* ou *conexo* sse existe um caminho entre quaisquer dois vértices

Componente conexa de um grafo





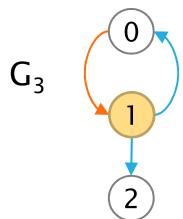


Grau

Um vértice possui *grau n* sse há exatamente *n* arestas incidentes ao vértice

Exemplo:

grau do vértice 1: 3 grau de entrada do vértice 1: 1 grau de saída do vértice 1: 2



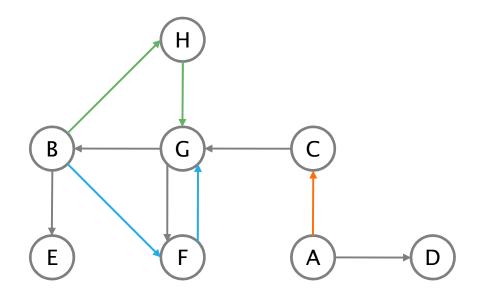




Caminhos e ciclos

Caminho

de comprimento 1 entre A e C de comprimento 2 entre B e G, passando por H de comprimento 2 entre B e G, passando por F de comprimento 3 de A a F







Ciclos

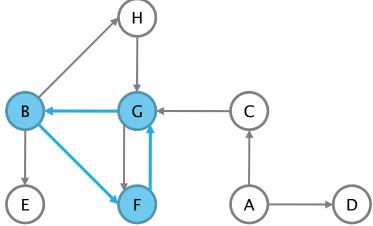
Um *ciclo* é um caminho de um nó para ele mesmo

exemplo: B-F-G-B

Grafo cíclico contém um ou mais ciclos

Grafo acíclico

não contém ciclos

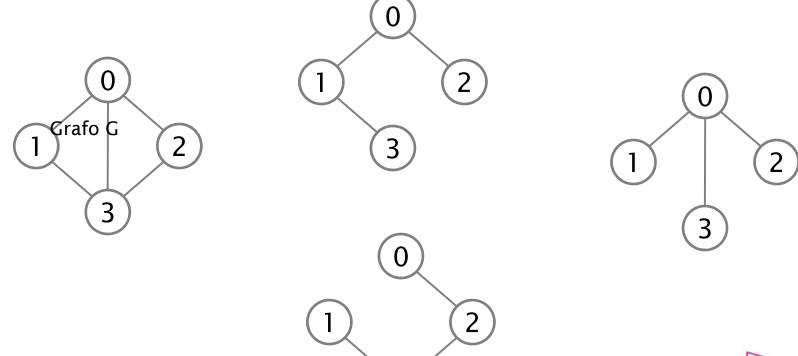






árvore geradora

subgrafo acíclico contendo todos os vértices com caminhos entre quaisquer 2 vértices







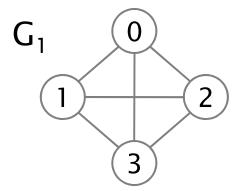
Representações de grafo

- Matriz de adjacências
- Listas de adjacências (incidências)





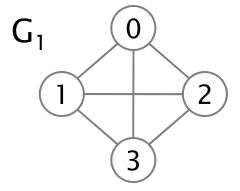
mat[i][j] = $\begin{cases} 1, \text{ se houver uma aresta do nó i para o nó j} \\ 0, \text{ caso contrário} \end{cases}$







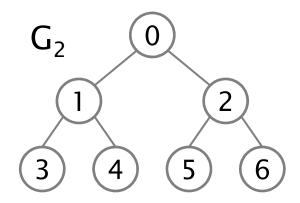
mat[i][j] =
$$\begin{cases} 1, \text{ se houver uma aresta do nó i para o nó j} \\ 0, \text{ caso contrário} \end{cases}$$

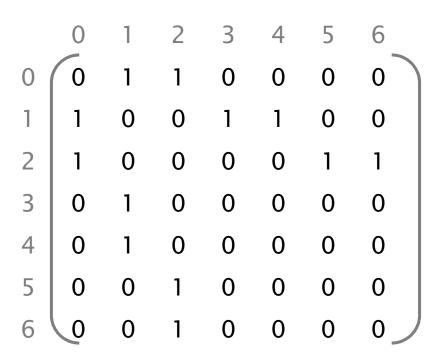


matrizes simétricas para grafos não direcionados



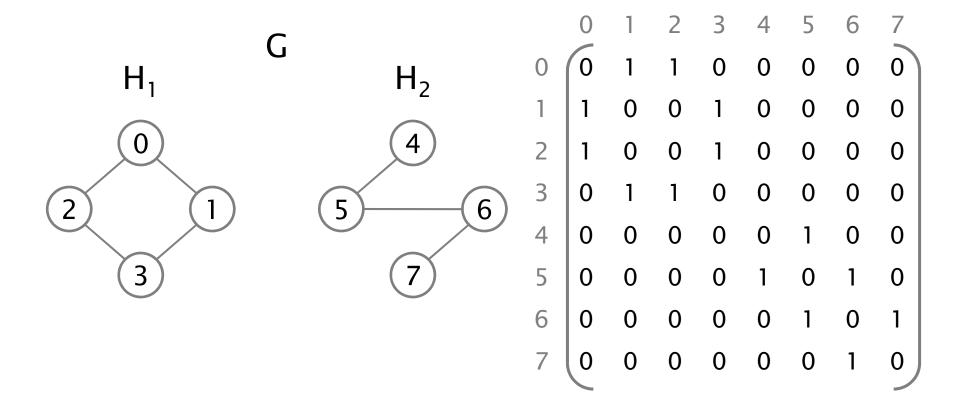








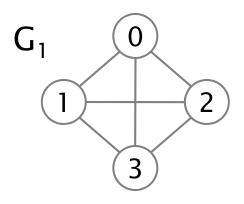


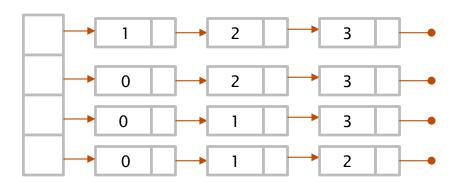






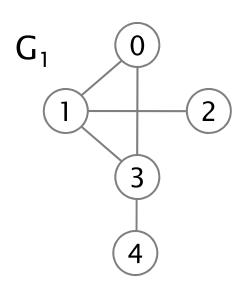
Listas de adjacências

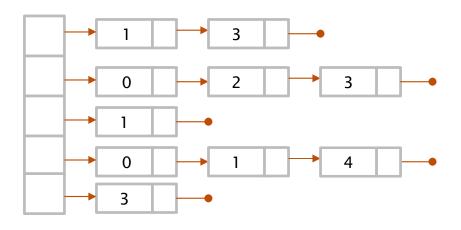






Listas de adjacências







Percursos em grafos

passeios percorrendo todos os nós de um grafo





Percursos em grafos

em profundidade (*depth-first search - dfs*) arestas que partem do vértice visitado por último

em largura (*breadth-first search - bfs*)
arestas que partem do vértice visitado primeiro

guloso (greedy)

arestas de menor custo (tipicamente procurando menor caminho)





Percursos em grafos

Cada vértice examinado deve ser marcado como visitado

Por quê?





Percurso em profundidade – depth first search

```
/* grafo como matriz de adjacências */
int graph[MAX_VERTICES] [MAX_VERTICES];
int visited[MAX_VERTICES];
void dfs(int v) {
   int w;
   printf("%3d", v);
  visited[v] = 1;
   for (w = 0; w < MAX_VERTICES; w++)
      if (graph[v][w] && !visited[w]) dfs(w);
```





Percurso em profundidade – depth first search

```
/* grafo como listas de adjacências */
typedef struct _listNode ListNode;
struct _listNode { int vertex; ListNode* link; };
ListNode* graph[MAX_VERTICES];
int visited[MAX_VERTICES];
void dfs(int v){
   ListNode* w;
   visited[v] = 1;
   printf("%3d", v);
   for (w = graph[v]; w != NULL; w = w->link)
       if (!visited[w->vertex]) dfs(w->vertex);
```





Percurso em largura – breadth first search

Semelhante ao percurso por nível em uma árvore (registrando os nós visitados)





TAD Grafo

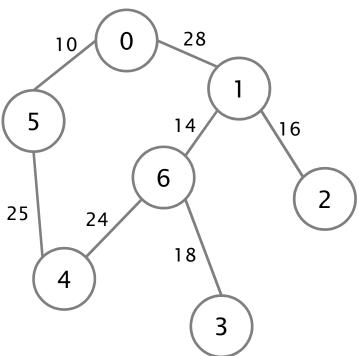
```
typedef struct graph Graph;
Graph* graph_create(int initial_size);
Graph* graph_destroy(Graph* g);
int graph_insert_vertex(Graph* g, void* info);
void graph_insert_edge(Graph* g, int v1, int v2, int weight);
void* graph_get_vertex_info(Graph* g, int idx);
void depth_first(Graph* q, int idx, int max_hops, void(*cb_fn)(void*));
unsigned int graph_shortest_distance(Graph* g, int v1, int v2);
void graph_print(Graph* q, void(*cb_fn)(void*));
int graph_num_components(Graph* g);
```





Exemplo

```
int main(void)
{
  Graph* g = graph_create(10);
   graph_insert_vertex(g, NULL); /* vertex 0 */
   graph_insert_vertex(g, NULL); /* vertex 1 */
   graph_insert_vertex(g, NULL); /* vertex 2 */
   graph_insert_vertex(g, NULL); /* vertex 3 */
   graph_insert_vertex(g, NULL); /* vertex 4 */
   graph_insert_vertex(g, NULL); /* vertex 5 */
   graph_insert_vertex(g, NULL); /* vertex 6 */
   graph_insert_edge(g, 0, 1, 28);
   graph_insert_edge(g, 0, 5, 10);
   graph_insert_edge(g, 1, 2, 16);
   graph_insert_edge(g, 1, 6, 14);
   graph_insert_edge(g, 3, 6, 18);
   graph_insert_edge(g, 4, 5, 25);
   graph_insert_edge(g, 4, 6, 24);
   graph_destroy(g);
   return 0;
}
```





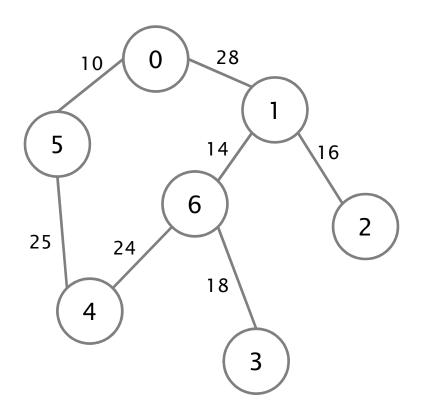


Exemplo

```
14
                                                                            16
int main(void)
{
                                                                 6
   Graph* g = graph_create(10);
                                                   25
   graph_insert_vertex(g, NULL); /* vertex 0 */
                                                          24
   graph_insert_vertex(g, NULL); /* vertex 1 */
                                                                   18
   graph_insert_vertex(g, NULL); /* vertex 2 */
                                                        4
   graph_insert_vertex(g, NULL); /* vertex 3 */
   graph_insert_vertex(g, NULL); /* vertex 4 */
   graph_insert_vertex(q, NULL); /* vertex 5 */
   graph_insert_vertex(g, NULL); /* vertex 6 */
   graph_insert_edge(g, 0, 1, 28);
   graph_insert_edge(g, 0, 5, 10);
                                               28
                                                          5 | 10 |
   graph_insert_edge(g, 1, 2, 16);
   graph_insert_edge(g, 1, 6, 14);
                                             0 28
                                                          2 | 16 |
   graph_insert_edge(g, 3, 6, 18);
                                               16
   graph_insert_edge(g, 4, 5, 25);
   graph_insert_edge(g, 4, 6, 24);
                                             6 | 18 |
                                         [3]
   graph_destroy(g);
                                               25
                                         [4]
                                                          6
                                                            24
   return 0;
}
                                                            25
                                         [5]
                                             0 | 10
                                         [6]
```

28

dfs iniciando em 0







bfs iniciando em 0

bfs(0)		
-> enfileira 1, 5	[1,5]	
bfs(1)		10 0 28
-> enfileira 2, 6	[5,2,6]	
bfs(5)		
-> enfileira 4	[2,6,4]	5 14 16
bfs(2)	50 41	$\left(\begin{array}{c} 6 \end{array}\right)$
In f = (C)	[6,4]	25 24
bfs(6) -> enfileira 3	[4 2]	18
bfs(4)	[4,3]	(4)
D13(1)	[3]	3
bfs(3)	[2]	3
	П	
	LJ	

