Grafos II

02/12/2024

Ficheiro ZIP

- Está disponível no Moodle um ficheiro ZIP de suporte aos tópicos de hoje
- O tipo abstrato Grafo usando o TAD SortedList
- Um módulo implementando a Travessia em Profundidade

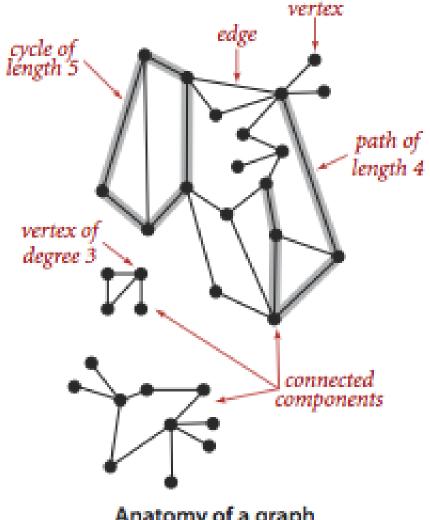
Sumário

- Recap
- Travessia em Profundidade ("Depth-First")
- Travessia por Níveis ("Breadth-First")
- Ordenação Topológica
- Exercícios / Tarefas
- Sugestões de leitura

Recapitulação



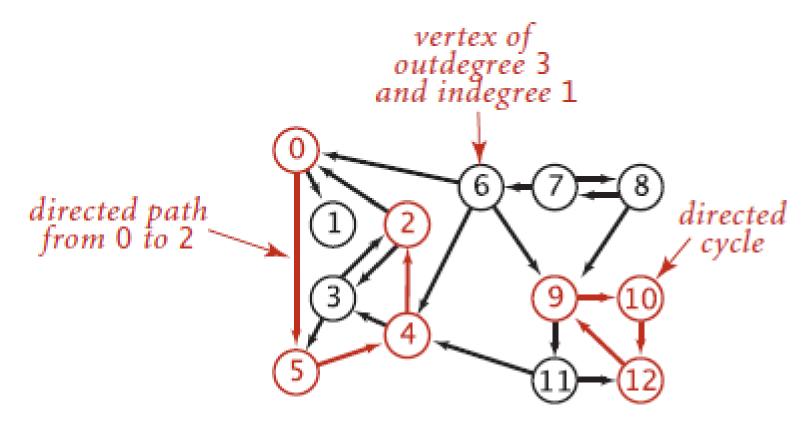
Grafos – Resumo



Anatomy of a graph

[Sedgewick & Wayne]

Grafos Orientados – Resumo



[Sedgewick/Wayne]

TAD GRAFO – Decisão – Um só TAD!!

Representar Grafos / Grafos Orientados / Redes

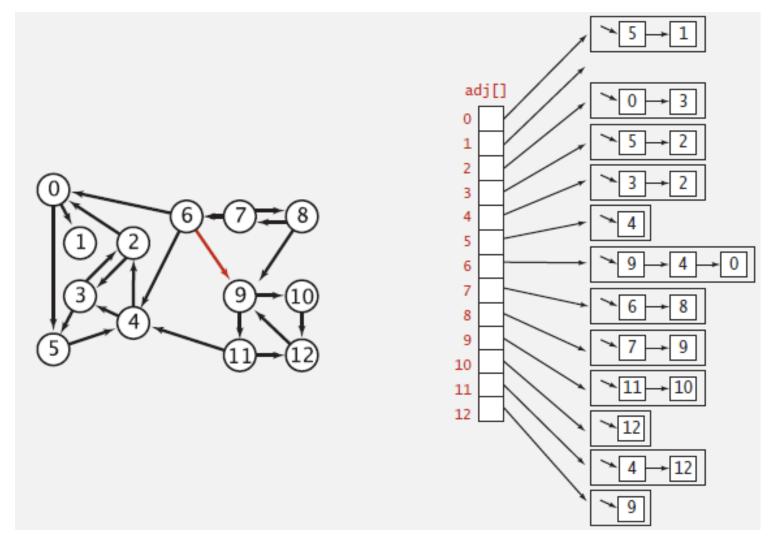


- O que é comum / diferente ?
- Operações básicas, apenas !!
- Lista ligada de vértices + Listas ligadas de adjacências



- Usar o TAD Sorted List !!
- Módulos adicionais para os vários algoritmos !!

Representação – Listas de adjacências



[Sedgewick/Wayne]

TAD GRAFO – Questões de implementação

- Como atravessar a lista de vértices ?
- Como atravessar uma lista de adjacências ?
- Usar o iterador do TAD Sorted List !!
- Como comparar vértices ou arestas ?
- Como adicionar uma aresta?
- Como devolver os índices dos vértices adjacentes ?

• ...

TAD GRAFO – Cabeçalho / Vértice / Aresta



```
struct _GraphHeader {
  unsigned short isDigraph;
  unsigned short isComplete;
  unsigned short isWeighted;
  unsigned int numVertices;
  unsigned int numEdges;
  List* verticesList;
};
```

```
struct _Vertex {
  unsigned int id;
  unsigned int inDegree;
  unsigned int outDegree;
  List* edgesList;
};
```



```
struct _Edge {
  unsigned int adjVertex;
  int weight;
};
```

- Os atributos do cabeçalho permitem classificar o grafo
- Se o grafo for não-orientado, é suficiente armazenar o (out)Degree de cada vértice

TAD GRAFO — Criar e destruir grafos

```
typedef struct _GraphHeader Graph;
Graph* GraphCreate(unsigned short numVertices, unsigned short isDigraph,
                  unsigned short isWeighted);
Graph* GraphCreateComplete(unsigned short numVertices,
                          unsigned short isDigraph); <
void GraphDestroy(Graph** p);
Graph* GraphCopy(const Graph* g);
Graph* GraphFromFile(FILE* f);
```

TAD GRAFO – Propriedades de um vértice

- Array com os IDs dos vértices adjacentes
- Array com as distâncias aos vértices adjacentes

```
Vertices
unsigned int* GraphGetAdjacentsTo(const Graph* g, unsigned int v);
   *** NEW ***
int* GraphGetDistancesToAdjacents(const Graph* g, unsigned int v);
// For a graph
unsigned int GraphGetVertexDegree(Graph* g, unsigned int v);
// For a digraph
unsigned int GraphGetVertexOutDegree(Graph* g, unsigned int v);
```

TAD GRAFO — Adicionar arestas

```
unsigned short GraphAddEdge(Graph* g, unsigned int v, unsigned int w);
unsigned short GraphAddWeightedEdge(Graph* g, unsigned int v, unsigned int w,
                                    int weight);
   CHECKING
unsigned short GraphCheckInvariants(const Graph* g);
   DISPLAYING on the console
void GraphDisplay(const Graph* g);
void GraphListAdjacents(const Graph* g, unsigned int v);
```

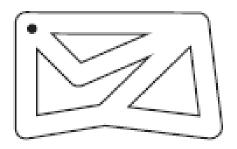
TAD GRAFO

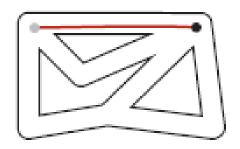
- Funções de comparação para o TAD SORTED LIST
- Para a lista de vértices, comparar vértices usando os seus IDs
- Para a lista de arestas adjacentes, comparar arestas usando o seu vértice final

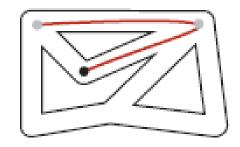
```
The comparator for the VERTICES LIST
int graphVerticesComparator(const void* p1, const void* p2) {
 unsigned int v1 = ((struct _Vertex*)p1)->id;
 unsigned int v2 = ((struct _Vertex*)p2)->id;
 int d = v1 - v2;
 return (d > 0) - (d < 0);
// The comparator for the EDGES LISTS
int graphEdgesComparator(const void* p1, const void* p2) {
 unsigned int v1 = ((struct _Edge*)p1)->adjVertex;
 unsigned int v2 = ((struct _Edge*)p2)->adjVertex;
 int d = v1 - v2;
 return (d > 0) - (d < 0);
```

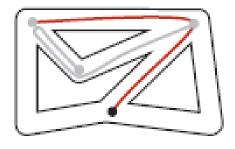
Travessia em Profundidade – Depth-First Traversal

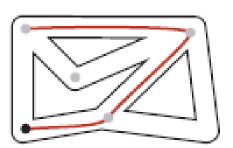
Como explorar um labirinto?

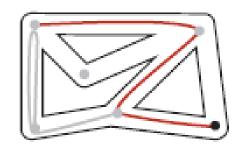












[Sedgewick/Wayne]

Travessia em Profundidade – Depth-First

 Exploração / travessia sistemática de (todo) um grafo ou grafo orientado

Aplicações :

- Encontrar um caminho entre dois vértices, caso exista
- Identificar os vértices alcançáveis a partir de um vértice inicial
- Encontrar um caminho entre o vértice inicial e cada um dos outros vértices alcançáveis, caso exista

•

Travessia em Profundidade – Depth-First

- Algoritmo idêntico ao da travessia em profundidade de uma árvore binária
- Versão recursiva / Versão iterativa com PILHA/STACK
- DIFERENÇAS :
- Há um vértice inicial start vertex s
- Para cada vértice, o número de vértices adjacentes é variável
- Poderá haver ciclos e/ou mais do que um caminho para cada vértice
- Para não entrar em ciclo, marcar os vértices visitados!!

Depth-First Traversal – Algoritmo recursivo

Travessia em Profundidade (vértice v)

Marcar v como visitado

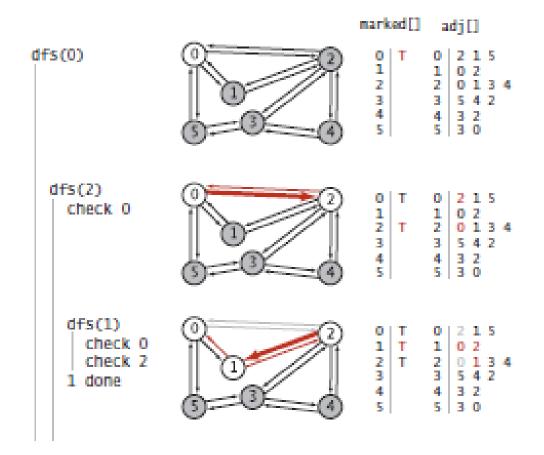
Para cada vértice w adjacente a v

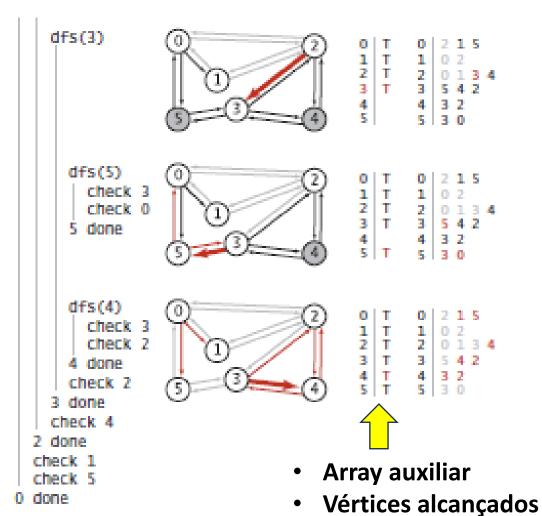
Se w não está marcado como visitado

Então efetuar a Travesssia em Profundidade (w)

- Resultado ?
- Ficam marcados todos os vértices alcançados
 - Array auxiliar

Exemplo – Algoritmo recursivo





[Sedgewick/Wayne]

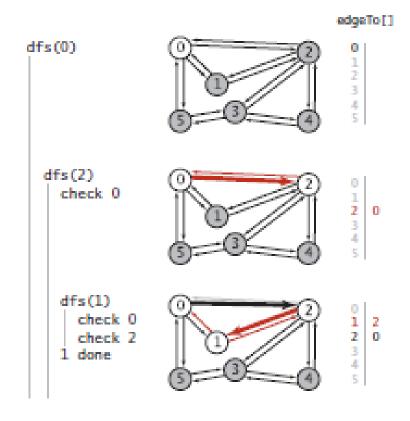
Alg. iterativo – Travessia na mesma ordem?

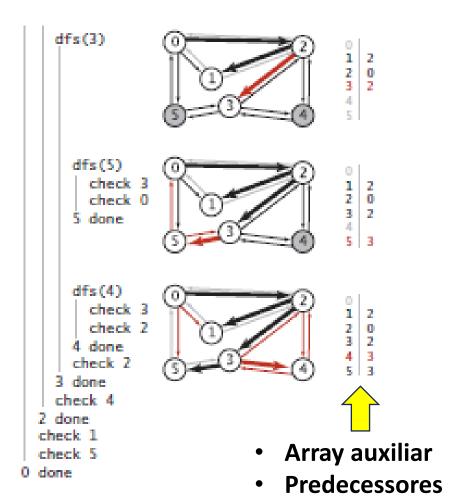
```
Travessia em Profundidade (vértice v)
       Criar um STACK vazio
       Push(stack, v)
                                                // Vértice inicial
       Marcar v como visitado
       Enquanto Não Vazio (stack) fazer
             v = Pop(stack)
             Para cada vértice w adjacente a v
                    Se w não está marcado como visitado
                    Então Push(stack, w)
                           Marcar w como visitado
```

Vértices Alcançáveis?

- Determinar o conjunto dos vértices alcançáveis significa encontrar um caminho entre o vértice inicial e cada um dos vértices alcançados
 - Pode não ser o caminho mais curto!!
 - Porquê ?
- Obtém-se uma árvore de caminhos com raiz no vértice inicial
- Como construir a árvore ?
- Fácil: registar, num array auxiliar, o predecessor de cada vértice no caminho a partir do vértice inicial, caso exista
- Fazer o "traceback" para obter a sequência de vértices definindo o caminho

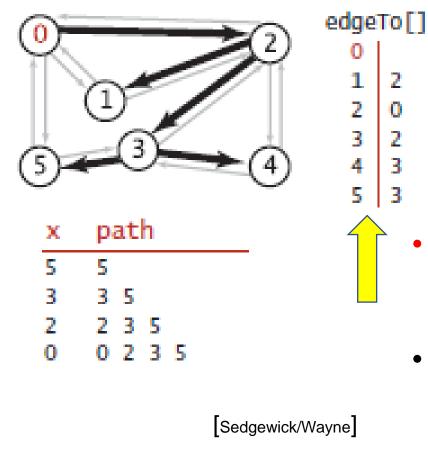
Árvore dos caminhos com origem no vértice 0

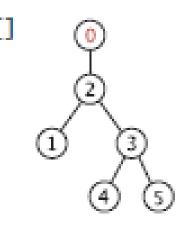




[Sedgewick/Wayne]

Árvore dos caminhos com origem no vértice 0





- Array auxiliar representa a árvore dos caminhos com origem no vértice inicial
- A cada vértice está associado o seu predecessor nesse caminho, caso exista

Travessia Recursiva em Profundidade – O módulo GraphDFSRec

GraphDFSRec – Módulo adicional

- Permite executar a travessia recursiva em profundidade
- A partir de um vértice inicial
- Aloca memória para registar o resultado da travessia :
- Array assinalando os vértices visitados, i.e., alcançados
- Array associando a cada vértice o seu predecessor no caminho encontrado, caso exista
- Programador é responsável por libertar a memória alocada

GraphDFSRec.h



```
typedef struct _GraphDFSRec GraphDFSRec;
GraphDFSRec* GraphDFSRecExecute(Graph* g, unsigned int startVertex);
void GraphDFSRecDestroy(GraphDFSRec** p);
// Getting the result
unsigned int GraphDFSRecHasPathTo(const GraphDFSRec* p, unsigned int v);
Stack* GraphDFSRecPathTo(const GraphDFSRec* p, unsigned int v);
  DISPLAYING on the console
void GraphDFSRecShowPath(const GraphDFSRec* p, unsigned int v);
```

Estrutura de dados + Função recursiva

```
struct _GraphDFSRec {
  unsigned int* marked;
  int* predecessor;
  Graph* graph;
  unsigned int startVertex;
};
```

```
static void _dfs(GraphDFSRec* traversal, unsigned int vertex) {
 traversal->marked[vertex] = 1;
 unsigned int* neighbors = GraphGetAdjacentsTo(traversal->graph, vertex);
 for (int i = 1; i <= neighbors[0]; i++) {
   unsigned int w = neighbors[i];
   if (traversal->marked[w] == 0) {
     traversal->predecessor[w] = vertex;
     _dfs(traversal, w);
 free(neighbors);
```

Caminho do vértice inicial até ao vértice v

- Após a travessia do grafo ter sido efetuada
- Não há caminho se o vértice v não tiver sido visitado
- Obter o caminho desde o vértice inicial até ao vértice v, consultando os predecessores
- A sequência de vértices do caminho é devolvida numa pilha/stack

```
Stack* GraphDFSRecPathTo(const GraphDFSRec* p, unsigned int v) {
 assert(0 <= v && v < GraphGetNumVertices(p->graph));
 Stack* s = StackCreate(GraphGetNumVertices(p->graph));
 if (p->marked[v] == 0) {
   return s;
  // Store the path
  for (unsigned int current = v; current != p->startVertex;
       current = p->predecessor[current]) {/_
   StackPush(s, current);
 StackPush(s, p->startVertex)
 return s;
```

Travessia por Níveis — Breadth-First Traversal

Travessia por níveis – Breadth-First

- Algoritmo idêntico ao da travessia por níveis de uma árvore binária
- Versão iterativa com FILA/QUEUE
- Idêntico à travessia em profundidade iterativa de um grafo
- MAS, usando um estrutura de dados auxiliar distinta
- A ordem pela qual os vértices são visitados é diferente!!
- Progressão em círculos concêntricos a partir do vértice inicial
- APLICAÇÃO: determinar caminhos mais curtos!!

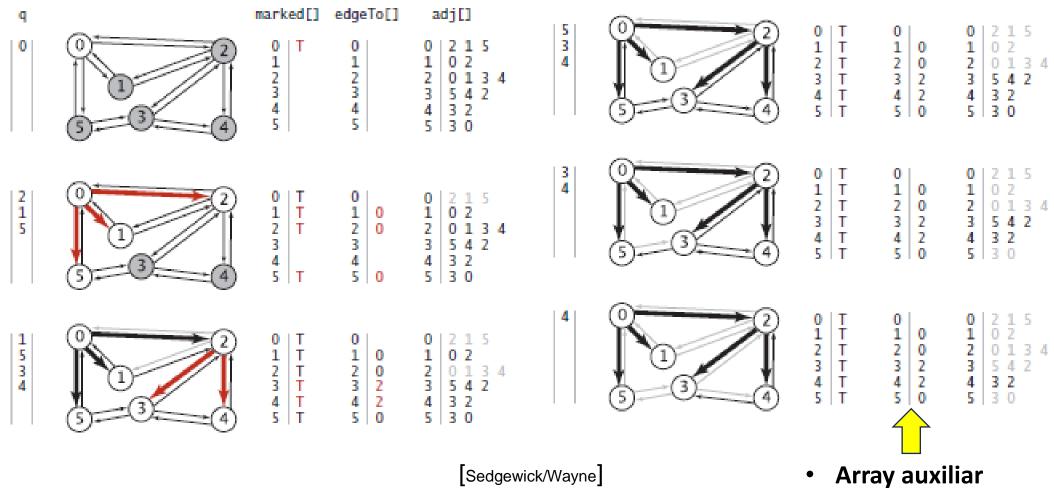
Breadth-First Traversal – Algoritmo iterativo

```
Travessia por Níveis (vértice v)
      Criar FILA vazia
      Enqueue(queue, v)
                                               // Vértice inicial
       Marcar v como visitado
      Enquanto Não Vazia (queue) fazer
             v = Dequeue(queue)
             Para cada vértice w adjacente a v
                    Se w não está marcado como visitado
                    Então Enqueue (queue, w)
                           Marcar w como visitado
```

Caminhos mais curtos

- É encontrado o caminho com menor número de arestas entre o vértice inicial e cada um dos vértices alcançados
 - Porquê ?
- Árvore de caminhos mais curtos com raiz no vértice inicial
- Registar o predecessor de cada vértice no caminho mais curto a partir do vértice inicial
- E a distância (i.e., nº de arestas) para o vértice inicial
- Fazer o "traceback" para obter a sequência de vértices definindo o caminho

Árvore dos caminhos mais curtos



[Sedgewick/Wayne]

Predecessores

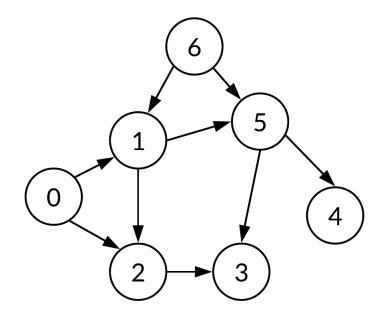
Ordenação Topológica – Topological Sorting

Ordenação Topológica

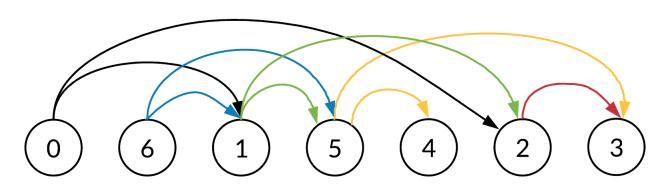
- Podemos desenhar um dado grafo orientado de maneira a que todas as arestas apontem para o mesmo lado ?
- Dado um conjunto de tarefas a realizar, e as respetivas precedências, qual é a ordem pela qual devem ser escalonadas/executadas ?
 - Usar BFS ou DFS!
 - Representar a solução com um grafo orientado acíclico!
- Aplicação : verificar se um grafo orientado é acíclico ou não

Ordenação Topológica – Precedências

Unsorted graph



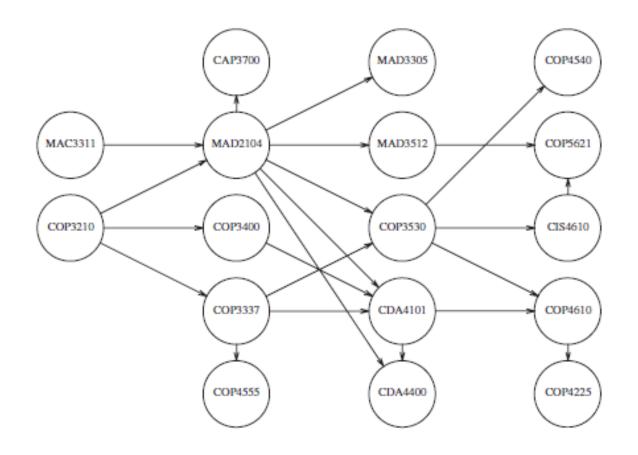
Topologically sorted graph



[guides.codepath.com]

- Há só uma só solução ?
- Ou há várias soluções equivalentes ?

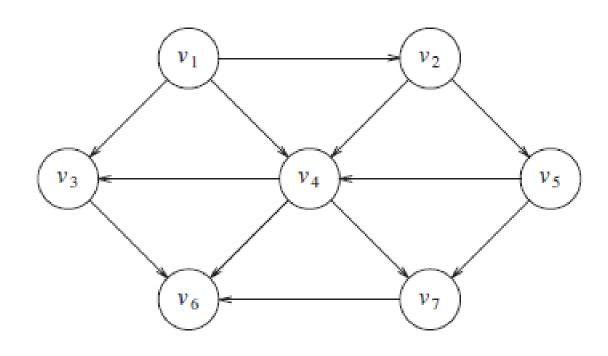
Grafo das precedências das UCs de um curso



Ordenação Topológica

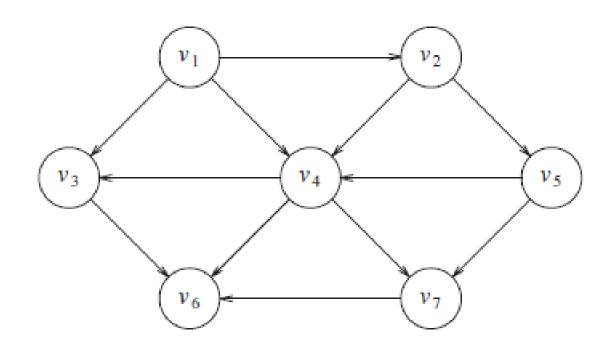
- Como ordenar as UCs de acordo com as precedências definidas ?
- Grafo orientado e acíclico !!
- Ordem?
- Se existe um caminho de v para w, então w aparece após v na sequência de vértices ordenados
- Não podem existir ciclos !!
- Pode haver mais do que uma ordenação válida!!

Exemplo



Possíveis sequências ordenadas de vértices ?

Exemplo



- Possíveis sequências ordenadas de vértices ?
- v1, v2, v5, v4, v3, v7, v6 OU v1, v2, v5, v4, v7, v3, v6
- Como determinar ?

1º algoritmo – Cópia inicial do grafo G

Criar G', uma cópia do grafo G

Enquanto for possível

Selecionar um vértice sem arestas incidentes

Imprimir o seu ID

Apagar esse vértice de G' e as arestas que dele emergem

- Usar o InDegree de cada vértice
- Ineficiência : cópia + sucessivas procuras através do conjunto de vértices

2º algoritmo – Array auxiliar

Registar num array auxiliar numEdgesPerVertex o InDegree de cada vértice **Enquanto for possível**

Selecionar vértice v com numEdgesPerVertex[v] == 0 E não marcado Imprimir o seu ID

Marcá-lo como pertencendo à ordenação



Para cada vértice w adjacente a v

numEdgesPerVertex[w]--



Ineficiência: sucessivas procuras através do conjunto de vértices

3º alg. – Manter o conjunto de candidatos

Registar num array auxiliar numEdgesPerVertex o InDegree de cada vértice Criar FILA vazia e inserir na FILA os vértices v com numEdgesPerVertex[v] == 0 Enquanto a FILA não for vazia

v = retirar próximo vértice da FILAImprimir o seu ID



Para cada vértice w adjacente a v

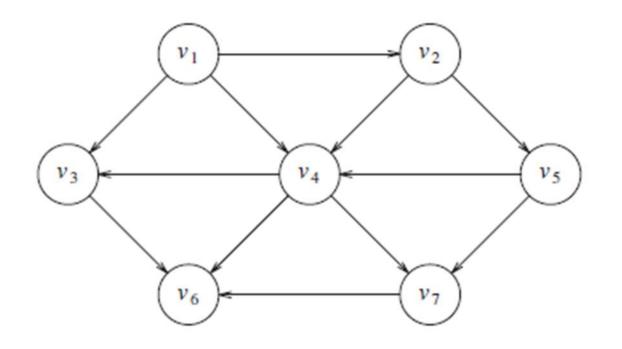
numEdgesPerVertex[w] --

Se numEdgesPerVertex[w] == 0 Então Inserir w na FILA



PROBLEMA: o que acontece se existir um ciclo ??

Exemplo



	Indegree Before Dequeue #						
Vertex	1	2	3	4	5	6	7
ν_1	0	0	0	0	0	0	0
ν ₂	1	0	0	0	0	0	0
ν ₃	2	1	1	1	0	0	0
ν ₄	3	2	1	0	0	0	0
ν ₅	1	1	0	0	0	0	0
ν ₆	3	3	3	3	2	1	0
ν ₇	2	2	2	1	0	0	0
Enqueue	v_1	ν_2	ν_5	ν4	v_3, v_7		ν ₆
Dequeue	v_1	ν_2	ν ₅	ν4	v_3	ν_7	ν ₆



Exercícios / Tarefas

Tarefa – Travessia Iterativa em Profundidade

- Analisar o ficheiro GraphDFSRec.c
- DESENVOLVER UM NOVO MÓDULO:
- Implementar e testar a versão iterativa usando uma PILHA/STACK
- Questão :
- Os vértices de um grafo são atravessados na mesma ordem que na versão recursiva?

Tarefa – Travessia Iterativa por Níveis

- DESENVOLVER UM NOVO MÓDULO:
- Implementar e testar a travessia por níveis usando uma FILA/QUEUE

Sugestões de Leitura

Sugestões de leitura

- M. A. Weiss, "Data Structures and Algorithm Analysis in C++", 4th. Ed., Pearson, 2014
 - Chapter 9
- R. Sedgewick and K. Wayne, "Algorithms", 4th. Ed., Addison-Wesley, 2011
 - Chapter 4