

# Estrutura de Dados (CCA410)

## Aula 10 - Busca em Grafos

Prof. Luciano Rossi  
Prof. Leonardo Anjoletto Ferreira  
Prof. Flavio Tonidandel  
Prof. Fabio Suim

Ciência da Computação  
Centro Universitário FEI

2º Semestre de 2025

# Grafos

## Classificação das Estruturas de Dados

Primitivas	Compostas		
	Simples	Lineares	Não-Lineares
Inteiro	Cadeia (string)	Pilha	Árvore
Real	Registro (struct)	Fila	<b>Grafo</b>
Lógico	Arranjo (array)	Lista	
Caractere			

# Algoritmos de Busca em Grafos

# Algoritmos de Busca em Grafos

## Definição

### Algoritmos de Busca em Grafos

São métodos sistemáticos para explorar e percorrer as estruturas de grafos, visitando seus vértices (nós) e arestas de forma ordenada. Eles são fundamentais para resolver problemas de navegação, conectividade e análise de redes.

# Algoritmos de Busca em Grafos

## Objetivos

### Objetivos

- Encontrar caminhos entre dois vértices
- Verificar conectividade
- Detectar ciclos
- Explorar toda a estrutura do grafo

# Busca em Largura

*(Breadth First Search (BFS))*

# Algoritmos de Busca em Grafos

Busca em Largura (*Breadth First Search (BFS)*)

## Características

- Explora o grafo "nível por nível"
- Visita primeiro todos os vizinhos diretos, depois os vizinhos dos vizinhos
- Usa uma fila como estrutura auxiliar
- Encontra o caminho mais curto (em número de arestas)

# Algoritmos de Busca em Grafos

## Busca em Largura (*Breadth First Search (BFS)*) - Simulação

```
●  $BFS(G, s)$  :  
1 para cada vértice  $v_i$  em  $G.V - \{s\}$  faça  
2    $v_i.d = \infty$   
3    $v_i.cor = BRANCO$   
4  $s.d = 0$   
5  $s.cor = CINZA$   
6  $Q = VAZIO$   
7  $Inserir(Q, s)$   
8 enquanto  $Q \neq VAZIO$  faça  
9    $u_i = Remove(Q)$   
10  para cada  $v_i$  em  $G.Adj[u_i]$  faça  
11    se  $v_i.cor == BRANCO$   
12       $v_i.d = u_i.d + 1$   
13       $v_i.cor = CINZA$   
14       $Inserir(Q, v_i)$   
15   $u_i.cor = PRETO$ 
```



# Algoritmos de Busca em Grafos

## Busca em Largura (*Breadth First Search (BFS)*) - Simulação

•  $BFS(G, s)$  :

1 para cada vértice  $v_i$  em  $G.V - \{s\}$  faça

2      $v_i.d = \infty$

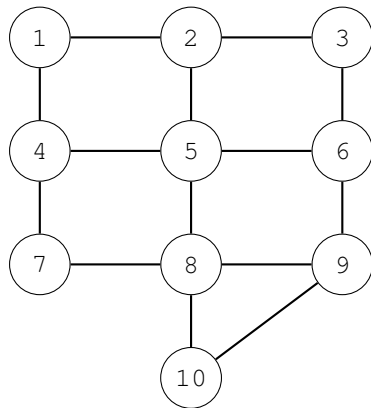
3      $v_i.cor = BRANCO$

4    $s.d = 0$

5    $s.cor = CINZA$

6    $Q = VAZIO$

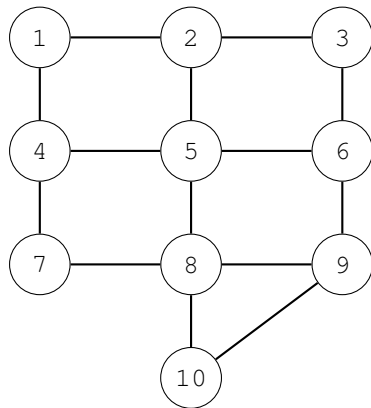
7    $Inserir(Q, s)$



# Algoritmos de Busca em Grafos

## Busca em Largura (*Breadth First Search (BFS)*) - Simulação

```
8 enquanto  $Q \neq \text{VAZIO}$  faça
9    $u_i = \text{Remove}(Q)$ 
10  para cada  $v_i$  em  $G.\text{Adj}[u_i]$  faça
11    se  $v_i.\text{cor} == \text{BRANCO}$ 
12       $v_i.d = u_i.d + 1$ 
13       $v_i.\text{cor} = \text{CINZA}$ 
14       $\text{Inserir}(Q, v_i)$ 
15   $u_i.\text{cor} = \text{PRETO}$ 
```



# Busca em Profundidade (*Depth First Search (DFS)*)

# Algoritmos de Busca em Grafos

Busca em Profundidade (*Depth First Search (DFS)*)

## Características

- Explora o grafo “o mais fundo possível” antes de retroceder
- Segue um caminho até não poder mais avançar, depois volta
- Usa uma pilha (ou recursão) como estrutura auxiliar
- Útil para detecção de ciclos e ordenação topológica

# Algoritmos de Busca em Grafos

## Busca em Profundidade (*Depth First Search (DFS)*) - Simulação

*DFS(G)*

```
1 para cada vértice  $u_i$  em  $G.V$  faça
2      $u_i.cor = BRANCO$ 
3 tempo = 0
4 para cada vértice  $u_i$  em  $G.V$  faça
5     se  $u_i.cor == BRANCO$ 
6         entao VisitaDFS( $G, u_i$ )
```

*VisitaDFS*( $G, u_i$ )

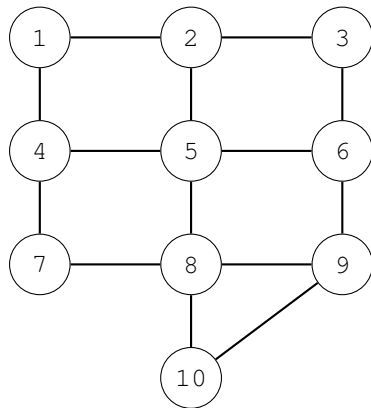
```
1 tempo = tempo+1
2  $u_i.d =$  tempo
3  $u_i.cor = CINZA$ 
4 para cada  $v_i$  em  $Adj[u_i]$ 
5     se  $v_i.cor == BRANCO$ 
6         VisitaDFS( $G, v_i$ )
7 tempo = tempo+1
8  $u_i.f =$  tempo
9  $u_i.cor = PRETO$ 
```

# Algoritmos de Busca em Grafos

## Busca em Profundidade (*Depth First Search (DFS)*) - Simulação

*DFS(G)*

```
1 para cada vértice  $u_i$  em  $G.V$  faça
2    $u_i.cor = BRANCO$ 
3 tempo = 0
4 para cada vértice  $u_i$  em  $G.V$  faça
5   se  $u_i.cor == BRANCO$ 
6     então VisitaDFS( $G, u_i$ )
```

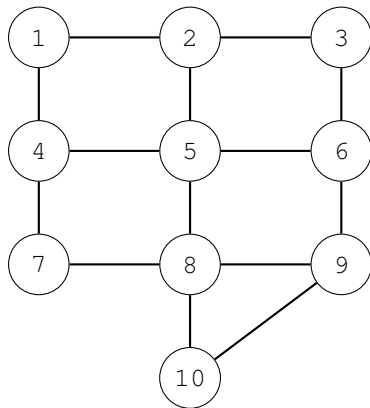


# Algoritmos de Busca em Grafos

## Busca em Profundidade (*Depth First Search (DFS)*) - Simulação

*VisitaDFS*( $G, u_i$ )

```
1 tempo = tempo+1
2  $u_i.d = \text{tempo}$ 
3  $u_i.cor = \text{CINZA}$ 
4 para cada  $v_i$  em  $Adj[u_i]$ 
5     se  $v_i.cor == \text{BRANCO}$ 
6         VisitaDFS( $G, v_i$ )
7 tempo = tempo+1
8  $u_i.f = \text{tempo}$ 
9  $u_i.cor = \text{PRETO}$ 
```



# Algoritmos de Busca em Grafos

## Comparação entre BFS e DFS

### **BFS (Busca em Largura)**

#### **Características**

- Explora nível por nível
- Usa fila (FIFO)
- Garante caminho mais curto
- Complexidade:  $O(V + E)$

#### **Estrutura de Dados**

- Fila para controle de visitação
- Array de distâncias
- Array de predecessores

#### **Aplicações**

- Caminho mais curto
- Conectividade
- Análise de níveis
- Redes sociais

### **DFS (Busca em Profundidade)**

#### **Características**

- Explora o mais fundo possível
- Usa pilha ou recursão
- Não garante caminho mais curto
- Complexidade:  $O(V + E)$

#### **Estrutura de Dados**

- Pilha (ou recursão)
- Tempos de descoberta/finalização
- Classificação de arestas

#### **Aplicações**

- Detecção de ciclos
- Ordenação topológica
- Componentes conexos
- Labirintos



# Algoritmos de Busca em Grafos

## Quando Usar Cada Algoritmo

### Use BFS quando:

- Precisar do caminho mais curto
- Objetivo está próximo da origem
- Analisar conectividade por níveis
- Graus de separação em redes
- Algoritmos de roteamento

### Vantagens

- + Caminho ótimo garantido
- + Exploração sistemática
- + Bom para análise de proximidade

### Desvantagens

- Alto uso de memória
- Pode ser lento para objetivos distantes

### Use DFS quando:

- Detectar ciclos no grafo
- Fazer ordenação topológica
- Analisar componentes conexos
- Qualquer caminho é suficiente
- Exploração completa necessária

### Vantagens

- + Menor uso de memória
- + Informação temporal rica
- + Implementação recursiva natural

### Desvantagens

- Caminho pode não ser ótimo
- Risco de stack overflow

# Algoritmos de Busca em Grafos

## Resumo Comparativo

Critério	BFS	DFS
Estrutura de Dados	Fila	Pilha/Recursão
Caminho Encontrado	Mais Curto	Qualquer
Complexidade Temporal	$O(V + E)$	$O(V + E)$
Complexidade Espacial	$O(V)$	$O(V)$
Uso de Memória	Alto (grafos largos)	Baixo (proporcional à profundidade)
Detecção de Ciclos	Possível	Muito Eficiente
Implementação	Naturalmente iterativa	Naturalmente recursiva
Informação Temporal	Não	Sim (descoberta/finalização)
Classificação de Arestas	Limitada	Completa

## Conclusão

Ambos algoritmos têm **mesma complexidade assintótica** mas **comportamentos diferentes**. A escolha depende do **objetivo específico** e da **estrutura do grafo**.

# Estrutura de Dados (CCA410)

## Aula 10 - Busca em Grafos

Prof. Luciano Rossi  
Prof. Leonardo Anjoletto Ferreira  
Prof. Flavio Tonidandel  
Prof. Fabio Suim

Ciência da Computação  
Centro Universitário FEI

2º Semestre de 2025