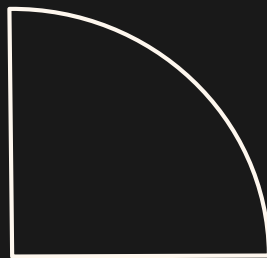
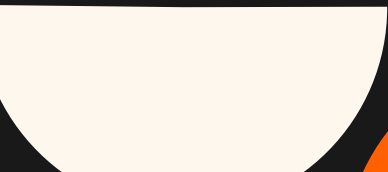




TEORIA DOS GRAFOS

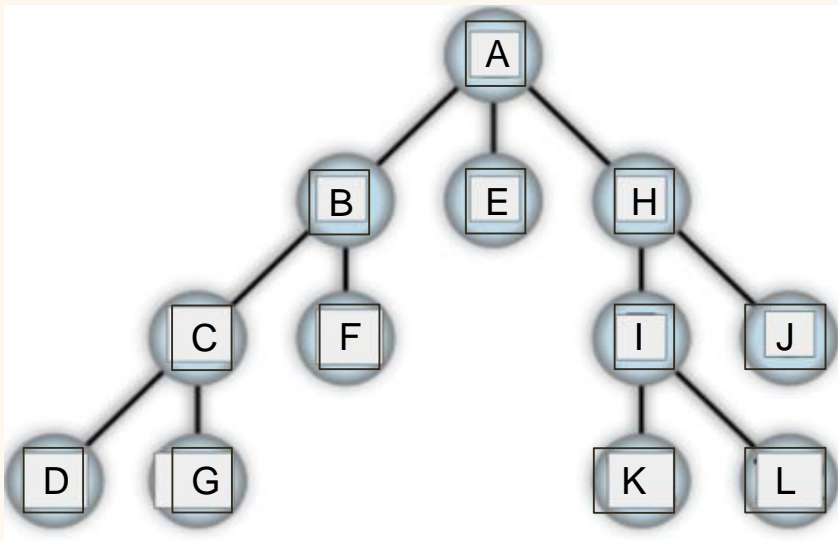
Prof^a Laura Pacifico

2025 | SETEMBRO



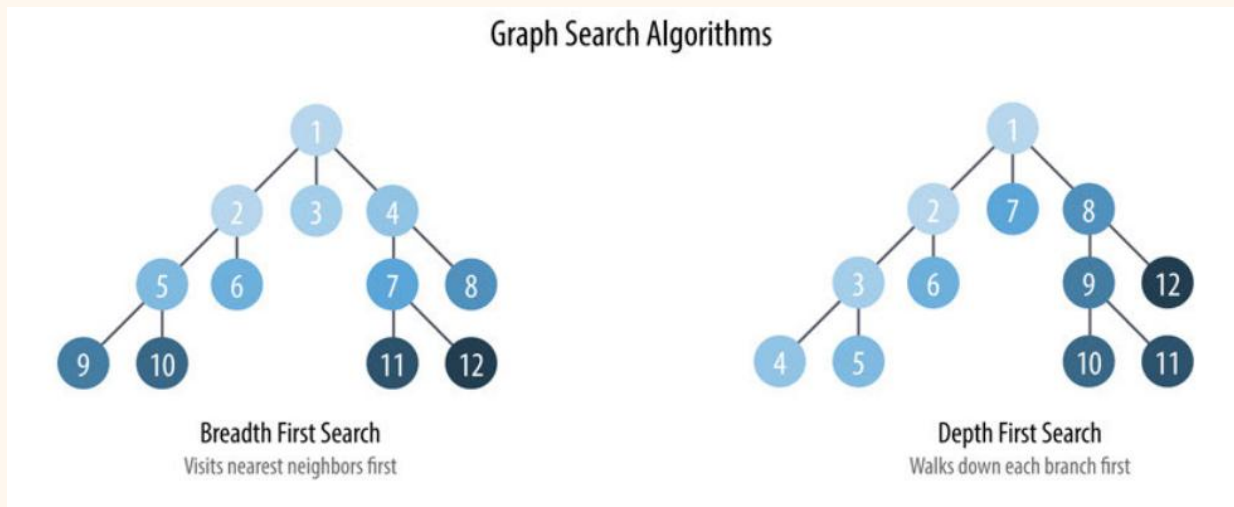
Algoritmos de Busca em Grafos

- Como navegar por todos os vértices?



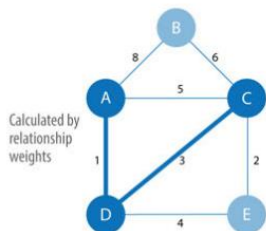
Algoritmos de Busca em Grafos

- Algoritmos de busca em grafos exploram um grafo para busca explícita ou exploração
 - Alguns caminhos não são computacionalmente ótimos
- Busca em largura e busca em profundidade



Algoritmos de Caminhos em Grafos

Pathfinding Algorithms



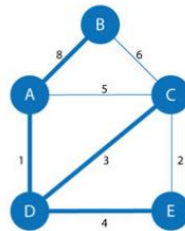
Shortest Path

Shortest path between 2 nodes (A to C shown)

(A, B) = 8
(A, C) = 4 via D
(A, D) = 1
(A, E) = 5 via D
(B, C) = 6
(B, D) = 9 via A or C
And so on...

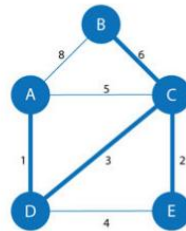
All-Pairs Shortest Paths

Optimized calculations for shortest paths from all nodes to all other nodes



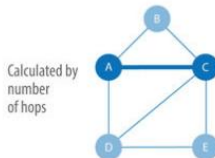
Single Source Shortest Path

Shortest path from a root node (A shown) to all other nodes



Minimum Spanning Tree

Shortest path connecting all nodes (A start shown)



Traverses to the next unvisited node via the lowest cumulative weight from the root

Traverses to the next unvisited node via the lowest weight from any visited node

Random Pathfinding Algorithm



Random Walk

Provides a set of random, connected nodes by following any relationship, selected somewhat randomly

Also called the drunkard's walk

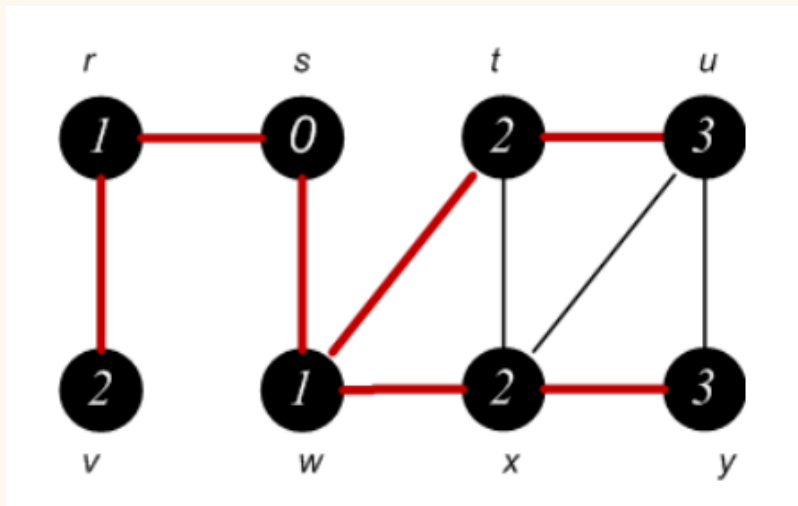
Busca em Largura (Breadth First Search - BFS)



- Proposto em 1959 por Edward F. Moore e desenvolvido por C. Y. Lee em 1961
- Começa de um determinado nó e explora toda sua vizinhança imediata antes de visitar os demais nós
- A lógica BFS pode ser utilizada como base para algoritmos mais especializados
 - Por exemplo, menor caminho e componentes conectados

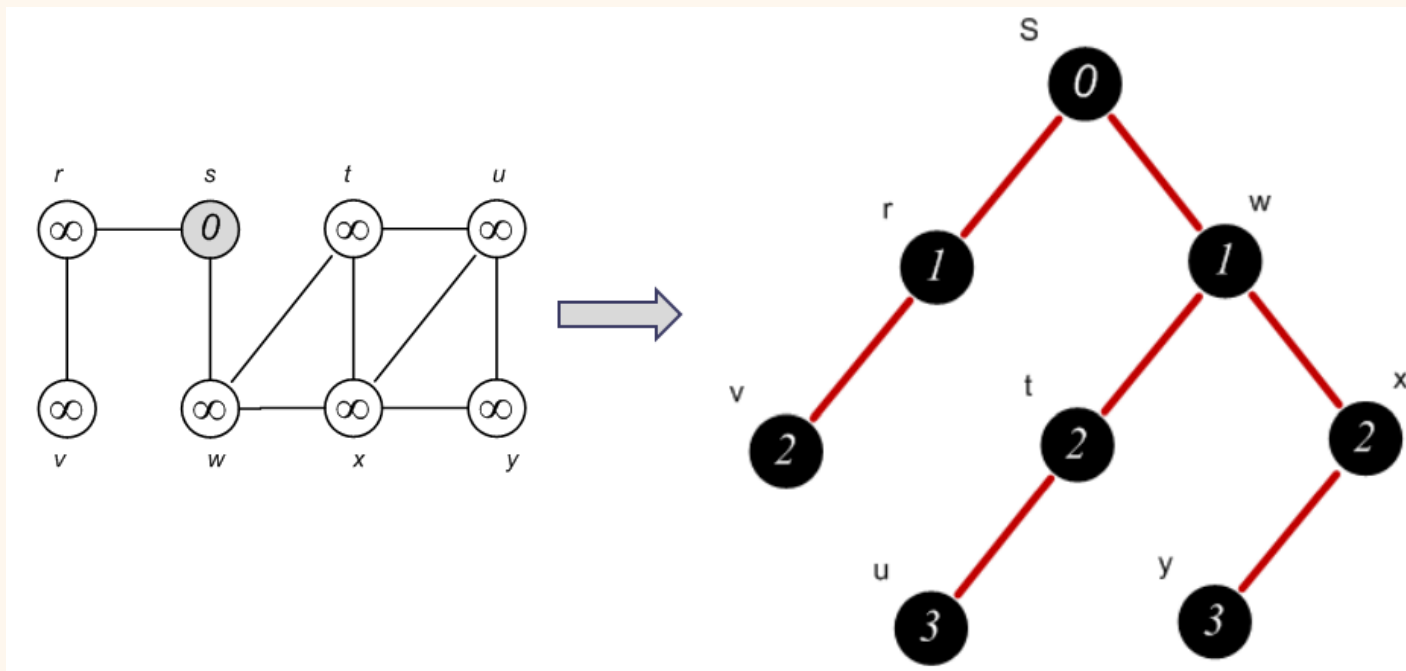
Busca em Largura (Breadth First Search - BFS)

- O algoritmo da Busca em Largura calcula a distância (menor número de arestas) desde o vértice s (raiz) até todos os vértices acessíveis;
 - Não considera a distância como o somatório do peso de arestas;
 - Considera a quantidade de saltos necessários mínimos para alcançar outro vértice do grafo;

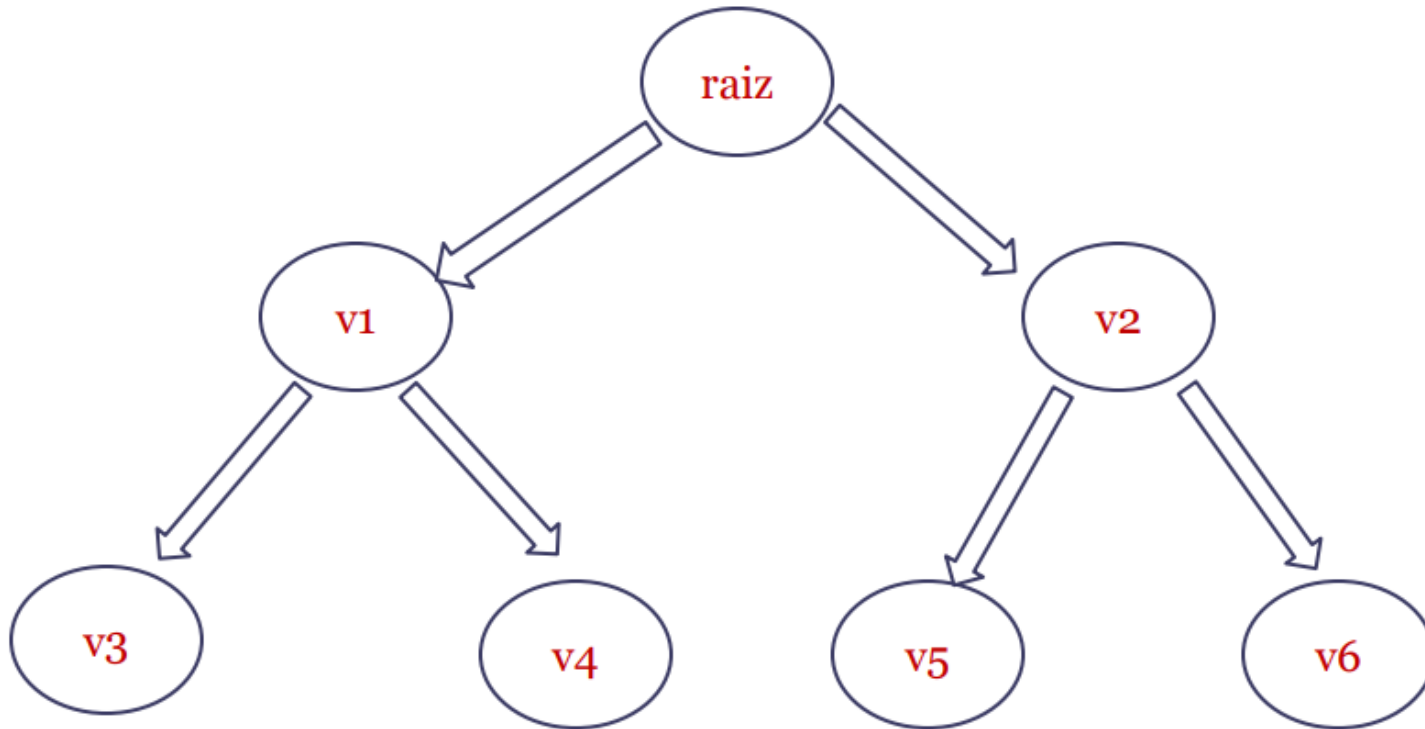


Busca em Largura (Breadth First Search - BFS)

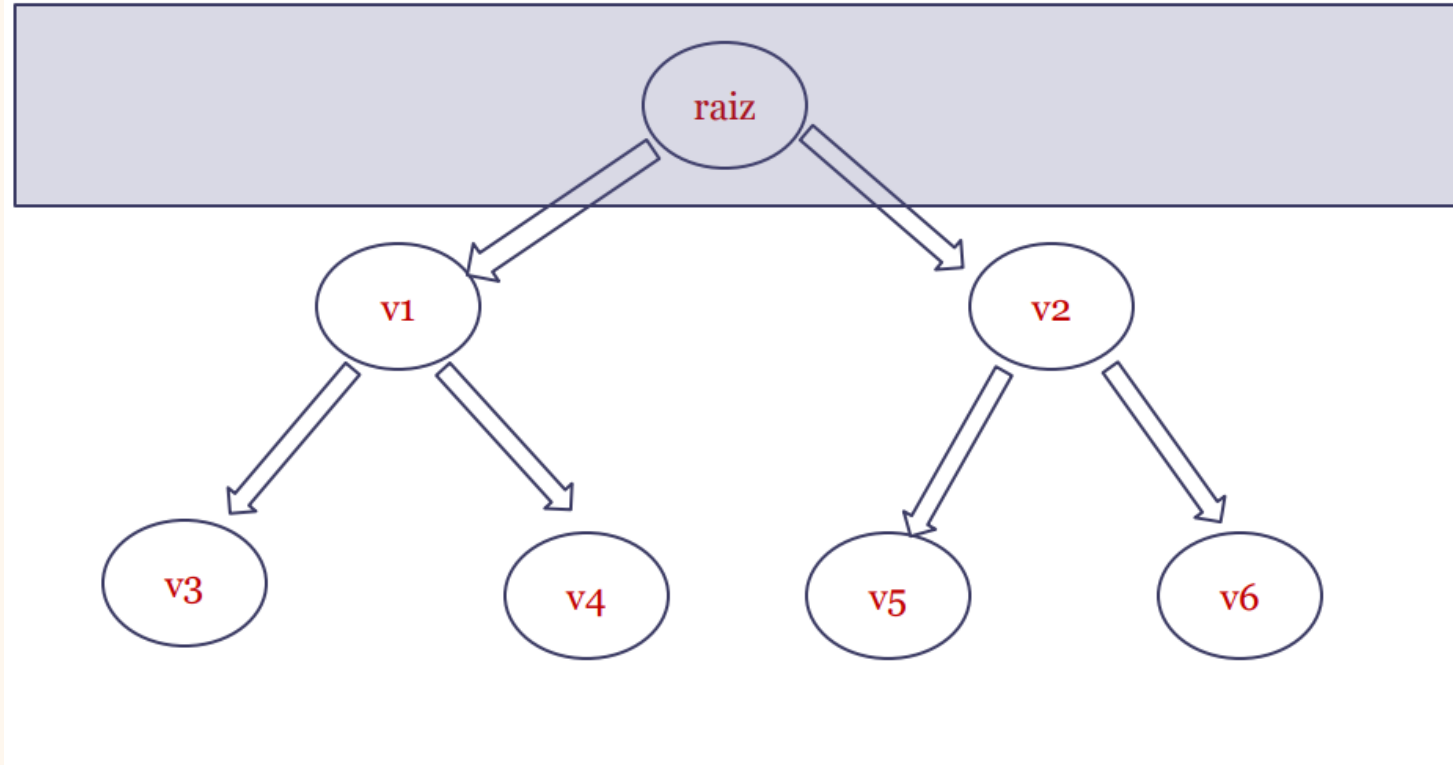
- Ele também produz uma “Árvore Primeiro na Extensão”, com raiz no vértice de partida, que contém todos os vértices acessíveis;



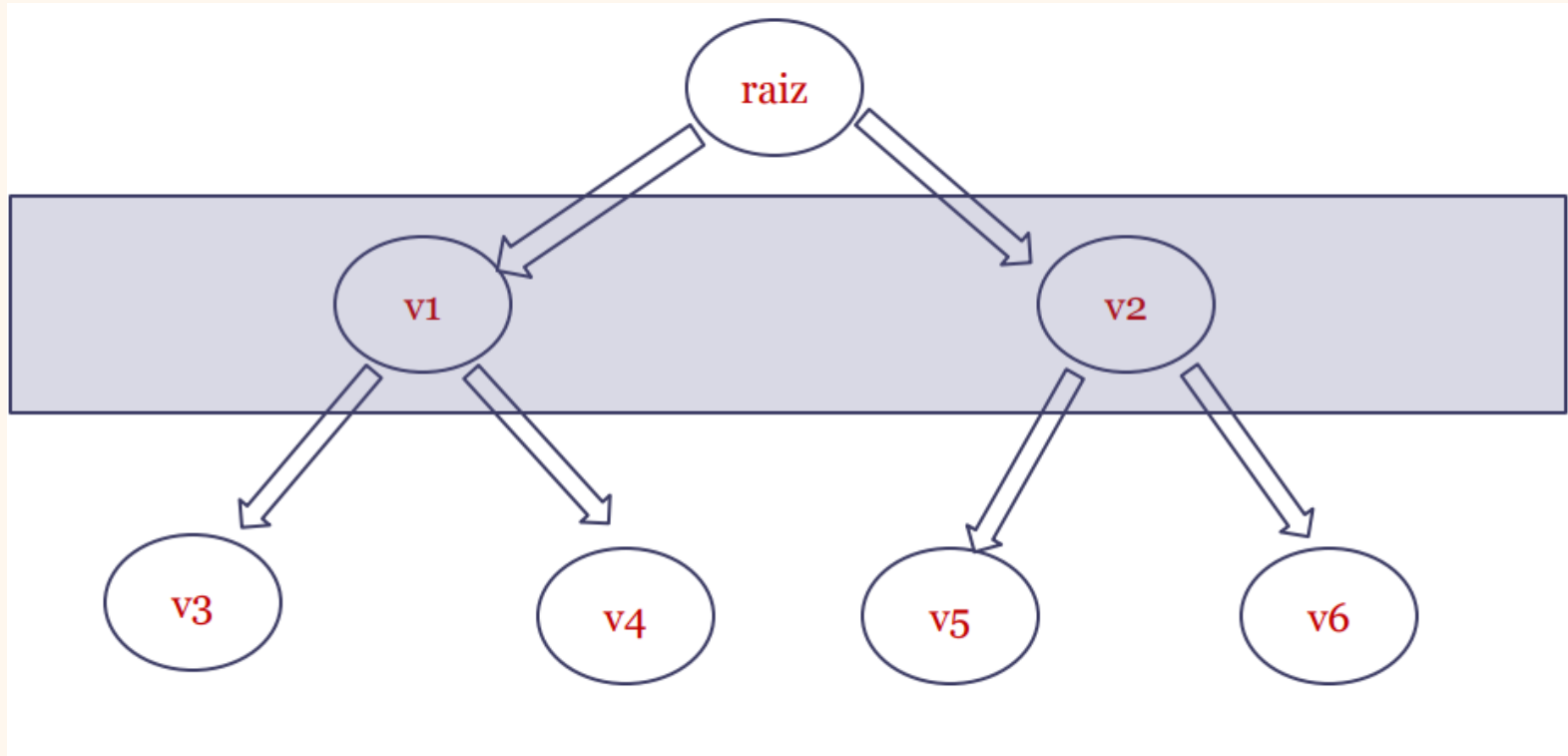
Aplicando Busca em Largura em uma Árvore



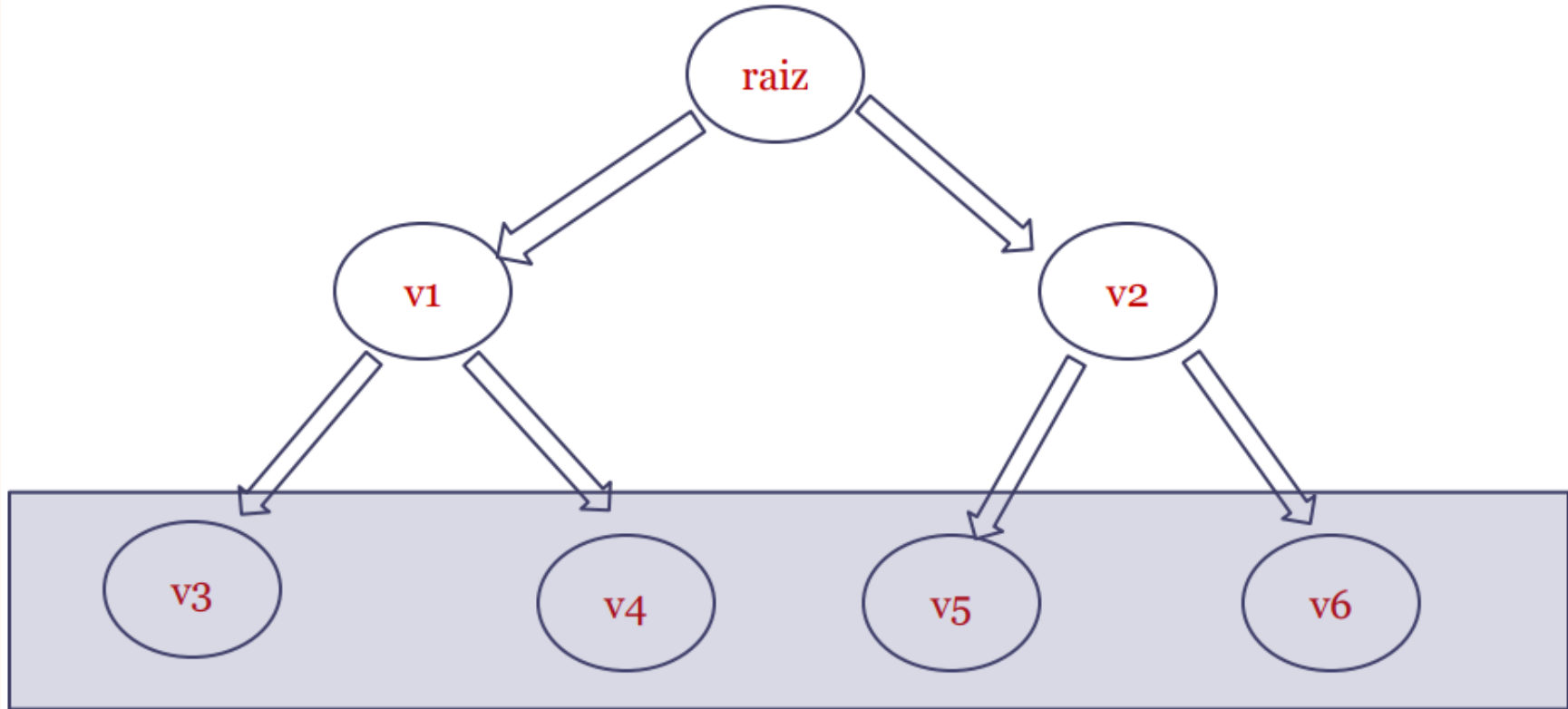
Aplicando Busca em Largura em uma Árvore



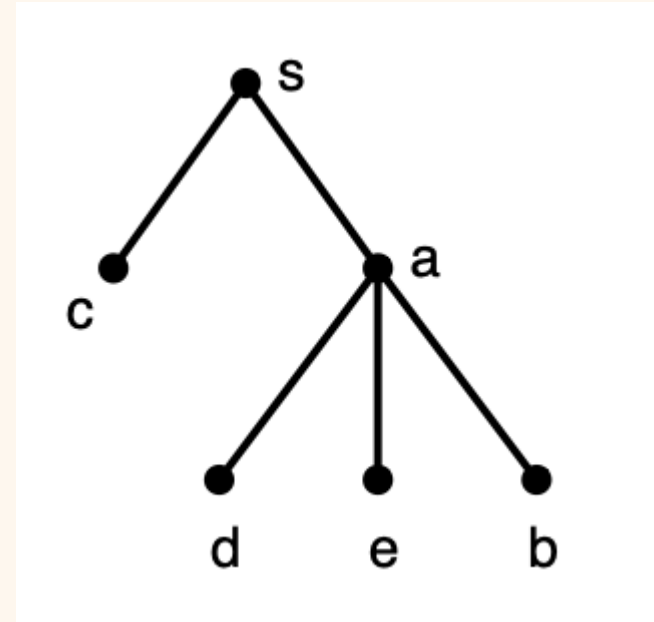
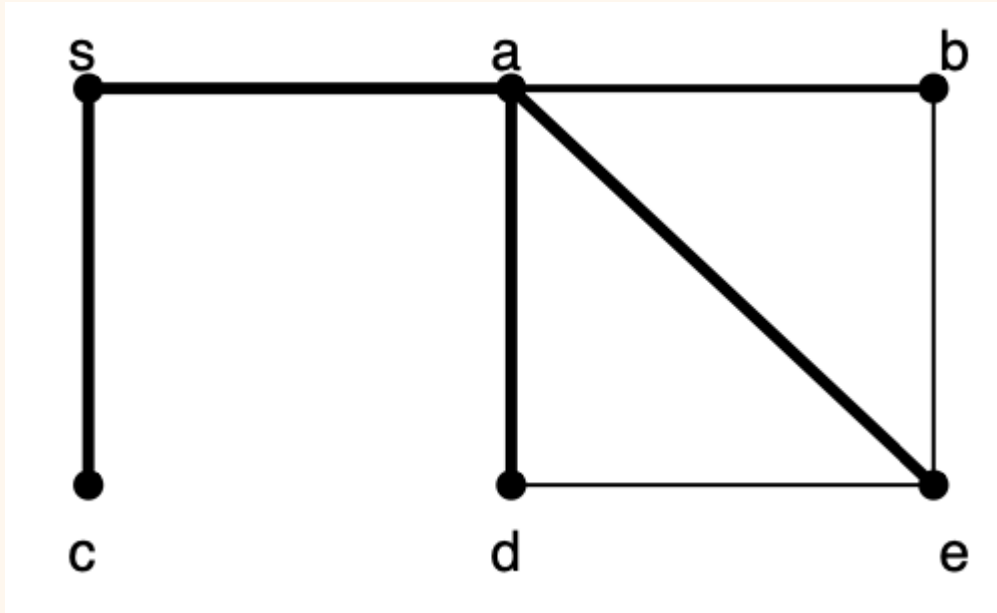
Aplicando Busca em Largura em uma Árvore



Aplicando Busca em Largura em uma Árvore



Busca em Largura



Busca em Largura

A árvore de busca em largura é uma árvore *n-ária*, pois não sabemos a priori quantos filhos cada nó da árvore terá.

Nas implementações de árvores *n-árias*, geralmente cada nó possui uma lista encadeada de referências para os nós filhos.

No algoritmo, não sabemos quantos filhos um nó terá. Mas sabemos que todos os filhos possuem um único pai.

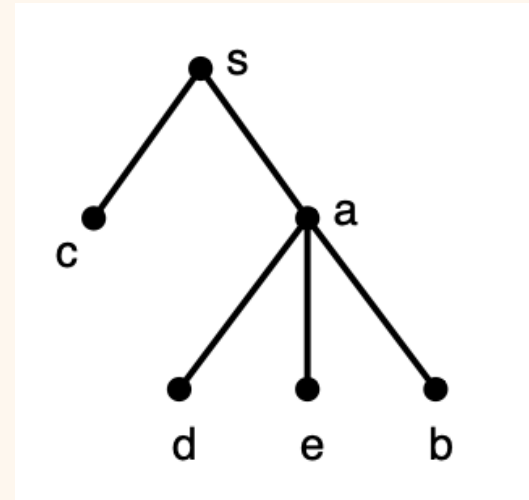
Ao invés de armazenar os filhos, armazenamos a referência do pai. Fica muito mais simples e podemos armazenar **em um vetor**.

Busca em Largura

A este vetor, damos o nome de **vetor de roteamento ou vetor de predecessores** e o denotamos pelo símbolo $R(G)$.

Qual o vetor de roteamento do grafo?

v	s	a	b	c	d	e
$p(v)$	nil	s	a	s	a	a



Busca em Largura

enquanto a fila não estiver vazia
 retire um vértice v da fila
 para cada vizinho w de v
 se w não está numerado
 então numere w
 ponha w na fila

No começo da *primeira* iteração, a fila contém o vértice s , com número 0, e nada mais.

Código: Busca em Largura

v_0 -> vértice inicial

estado(v) -> VISITADO (busca encontrou-o, mas não visitou seus adjacentes),
NÃO-VISITADO (busca não o encontrou ainda),
ENCERRADO (busca o encontrou e também seus adjacentes)

$p(v)$ -> vértice pai do vetor

F -> fila de vértices encontrados na busca

$d(v)$ -> *distância de v_0 até v em quantidades de arestas percorridas*

$adj(v)$ -> lista com todos os vértices adjacentes de v

Pseudocódigo: Busca em Largura (BFS)

Para cada vértice, inicialize

$\text{estado}(v) = \text{NAO_VISITADO}$

$p(v) = \text{nil}$

$d(v) = 0$

Escolha arbitrariamente um vértice v_0 e inicialize:

$d(v_0) = 0$

$\text{estado}(v_0) = \text{VISITADO}$

$F = 0$

$F.\text{insere}(v_0)$

$v_0 \rightarrow$ vértice inicial

$\text{estado}(v)$ \rightarrow VISITADO, NAO_VISITADO, ENCERRADO

$p(v)$ \rightarrow vértice pai do vetor

F \rightarrow fila de vértices encontrados na busca

$d(v)$ \rightarrow distância de v_0 até v em qtd de arestas percorridas

$\text{adj}(v)$ \rightarrow lista com todos os vértices adjacentes de v

enquanto $F \neq 0$:

$v_i = F.\text{remove}()$

para cada v_j adjacente a v_i :

se $\text{estado}(v_j) = \text{NAO_VISITADO}$

$F.\text{insere}(v_j)$

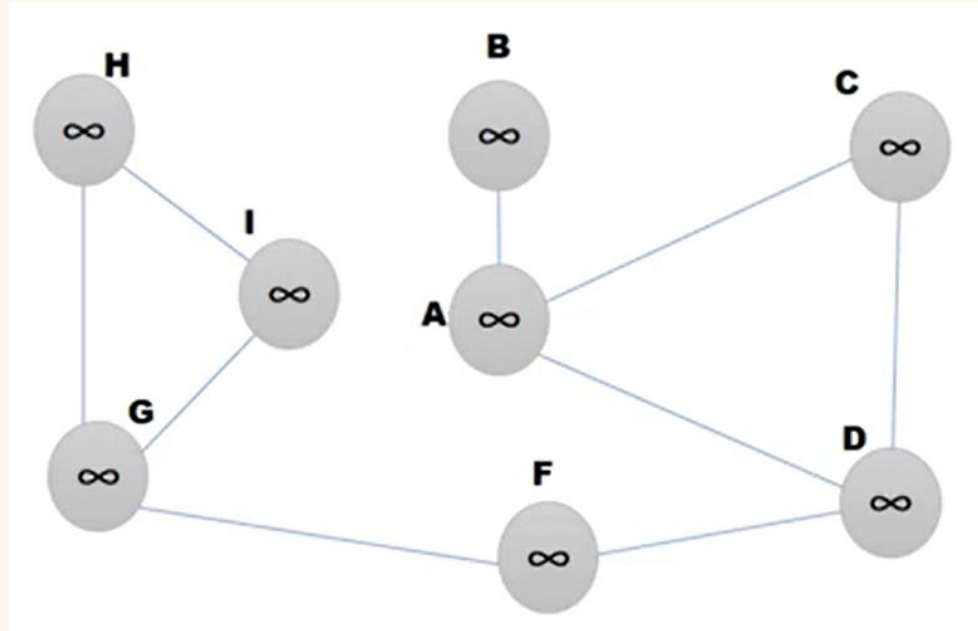
$\text{estado}(v_j) = \text{VISITADO}$

$p(v_j) = v_i$

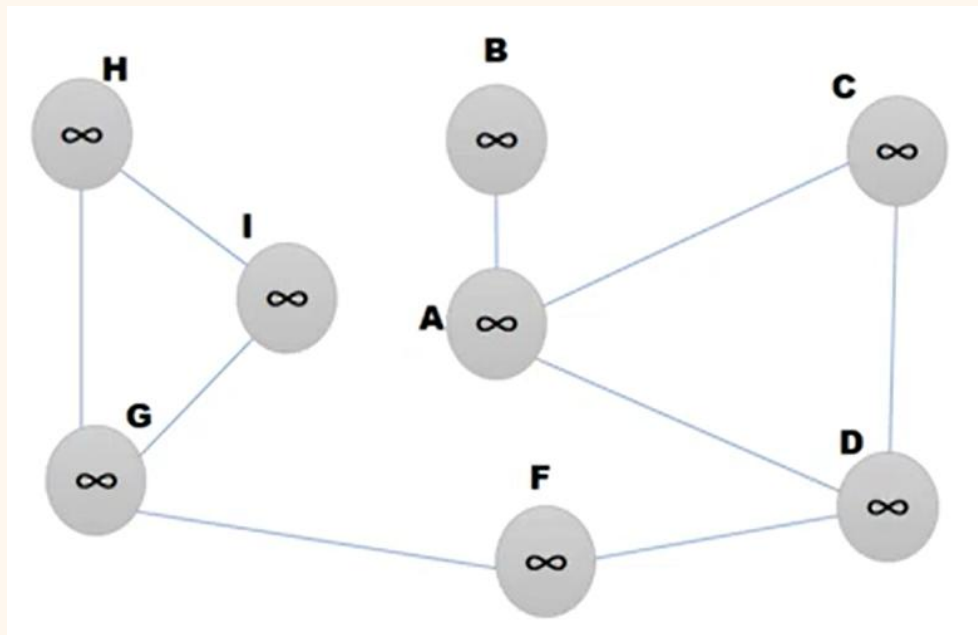
$d(v_j) = d(v_i) + 1$

$\text{estado}(v_i) = \text{ENCERRADO}$

Busca em Largura

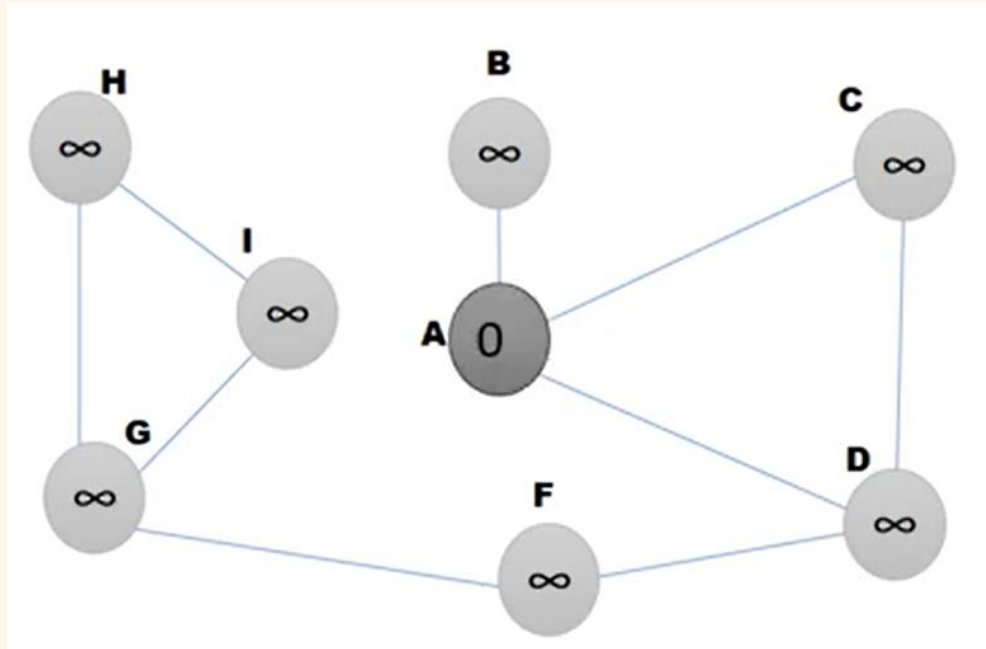


Busca em Largura



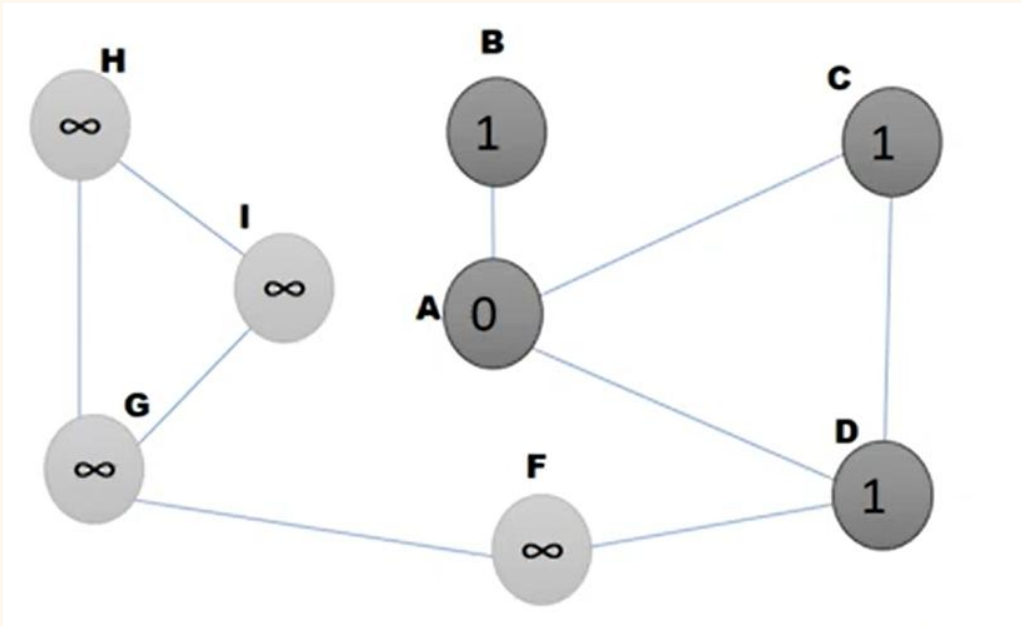
	A	B	C	D	E	F	G	H	I
D	0								
P	-								

Busca em Largura



	A	B	C	D	E	F	G	H	I
D	0	1							
P	-	A							

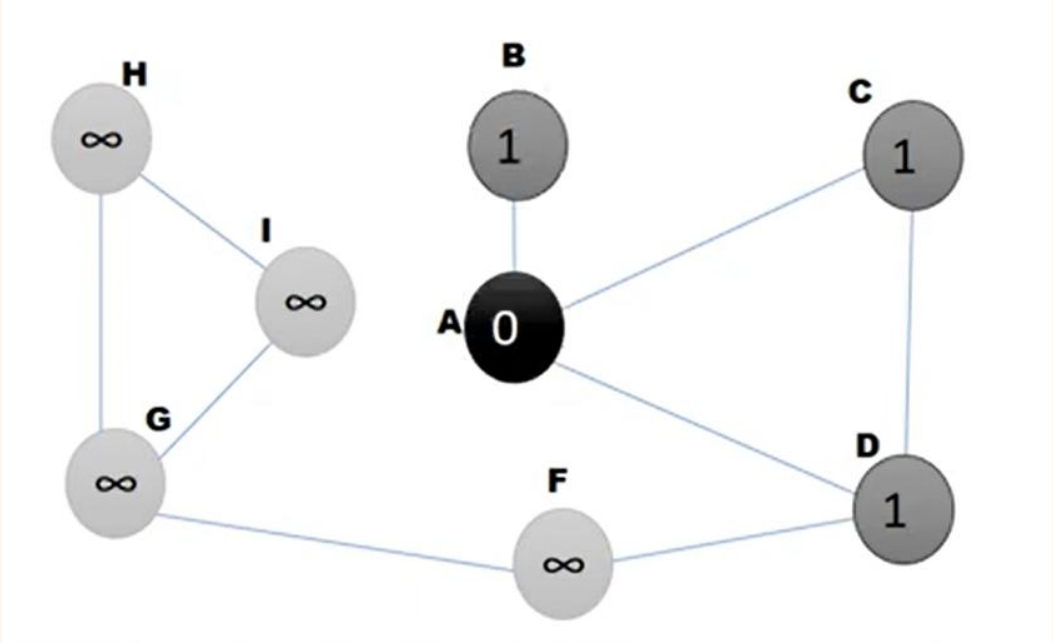
Busca em Largura



A B C D

	A	B	C	D	E	F	G	H	I
D	0	1	1	1					
P	-	A	A	A					

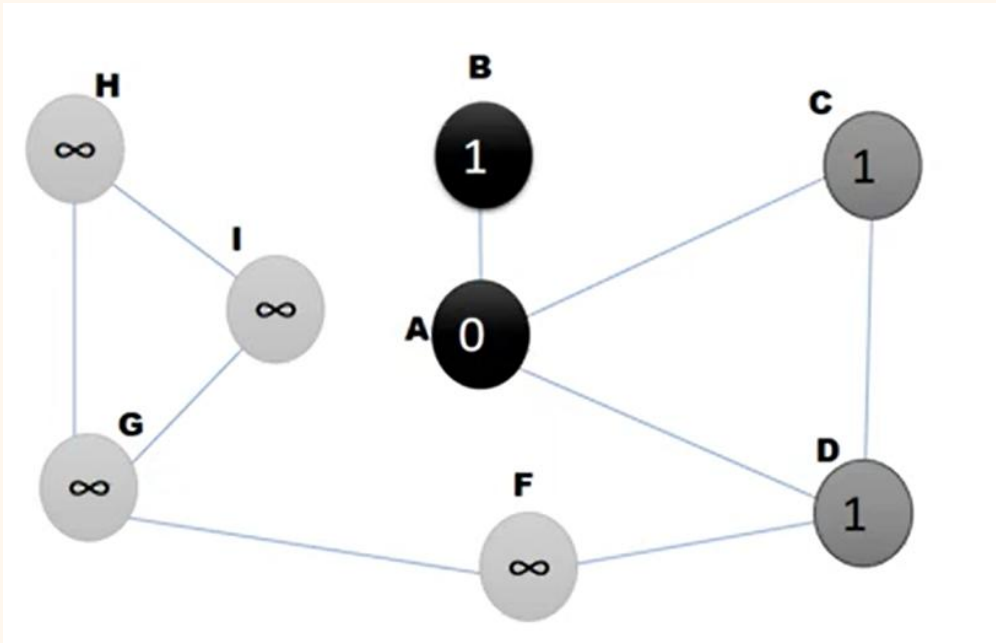
Busca em Largura



B C D

	A	B	C	D	E	F	G	H	I
D	0	1	1	1					
P	-	A	A	A					

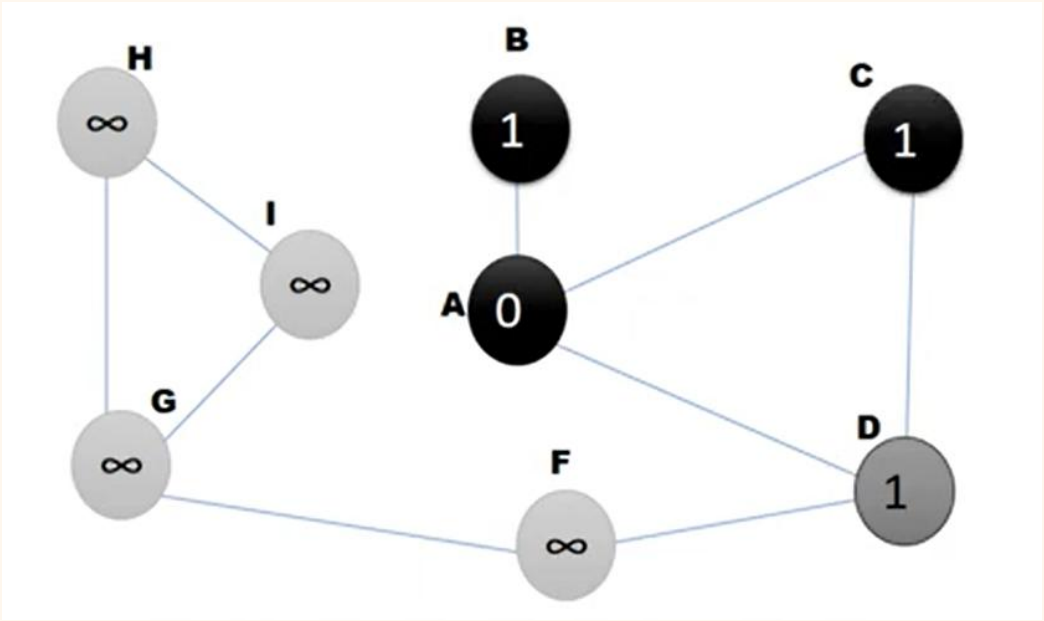
Busca em Largura



C D

	A	B	C	D	E	F	G	H	I
D	0	1	1	1					
P	-	A	A	A					

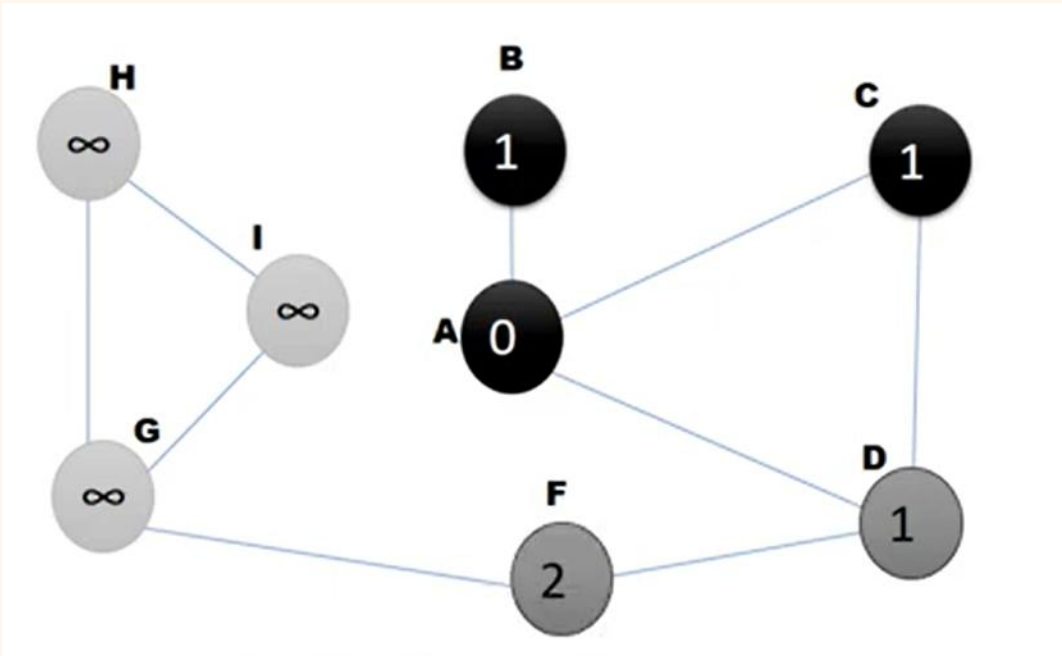
Busca em Largura



D

	A	B	C	D	F	G	H	I
D	0	1	1	1				
P	-	A	A	A				

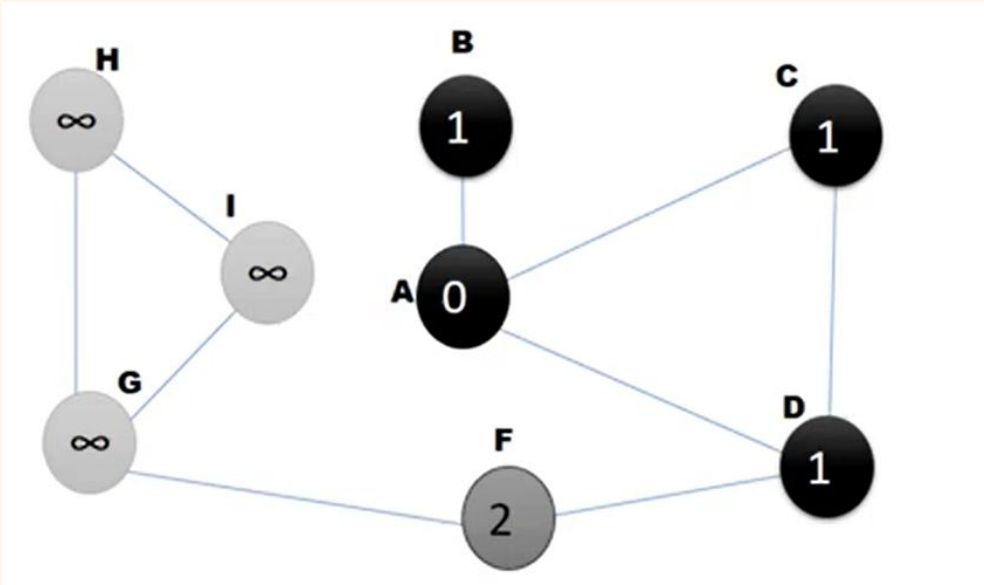
Busca em Largura



DF

	A	B	C	D	F	G	H	I
D	0	1	1	1	2			
P	-	A	A	A	D			

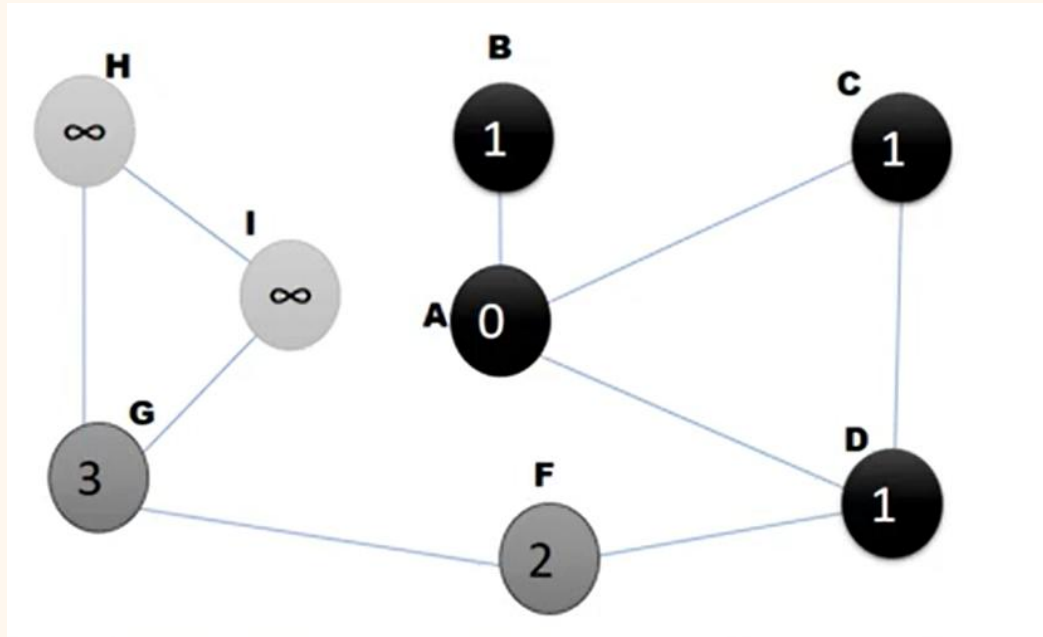
Busca em Largura



F

	A	B	C	D	F	G	H	I
D	0	1	1	1	2			
P	-	A	A	A	D			

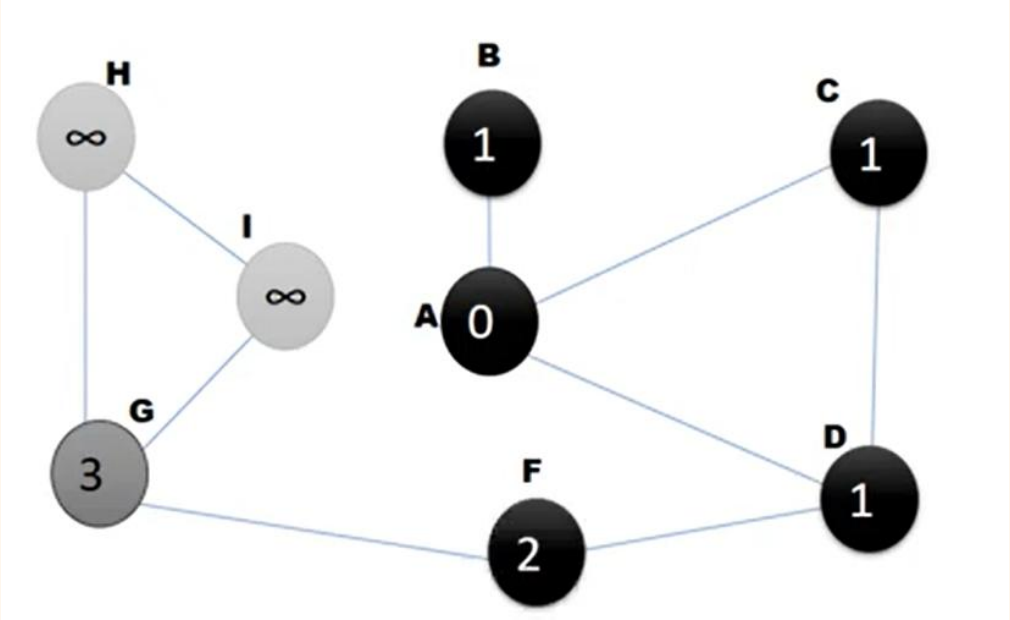
Busca em Largura



FG

	A	B	C	D	F	G	H	I
D	0	1	1	1	2	3		
P	-	A	A	A	D	F		

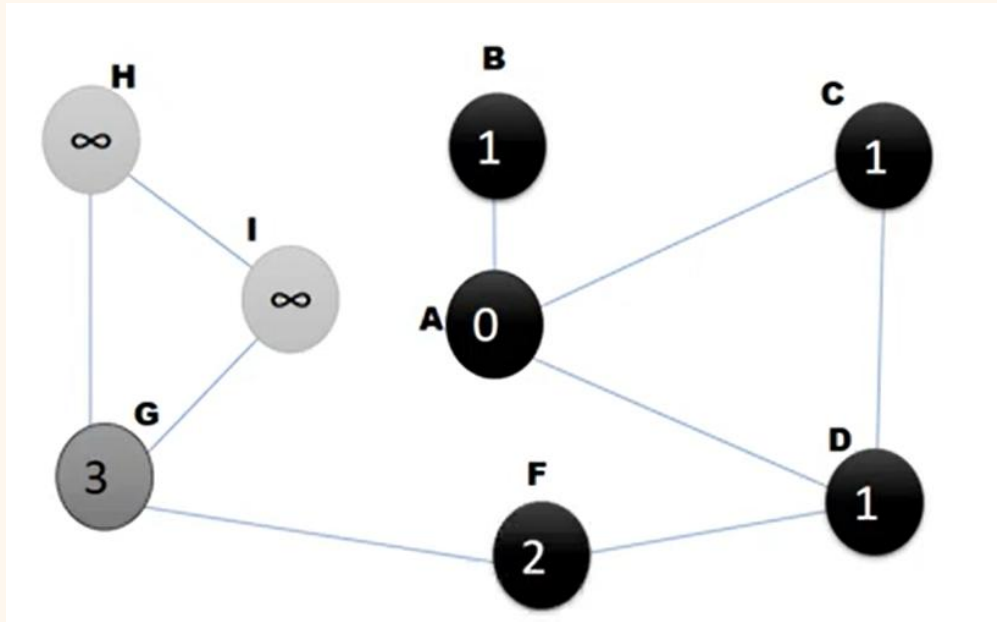
Busca em Largura



G

	A	B	C	D	F	G	H	I
D	0	1	1	1	2	3		
P	-	A	A	A	D	F		

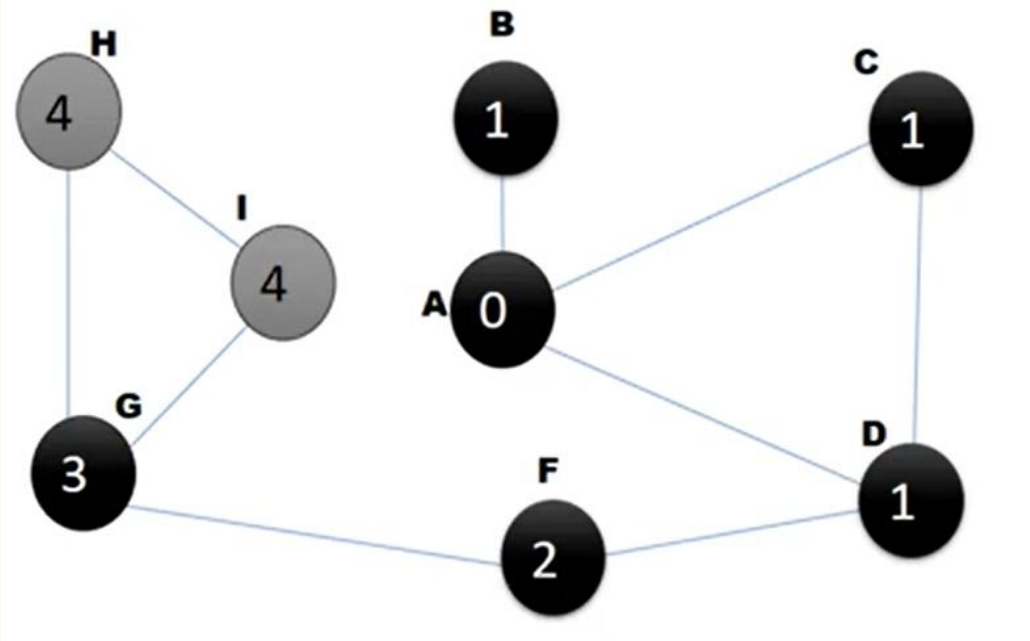
Busca em Largura



GIH

	A	B	C	D	F	G	H	I
D	0	1	1	1	2	3	4	4
P	-	A	A	A	D	F	G	G

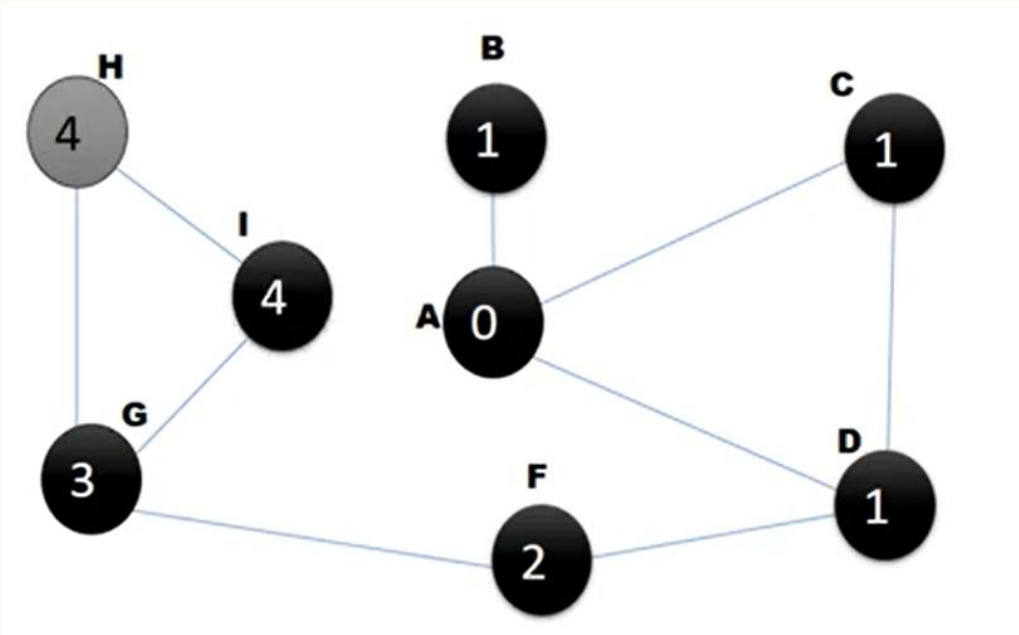
Busca em Largura



I H

	A	B	C	D	F	G	H	I
D	0	1	1	1	2	3	4	4
P	-	A	A	A	D	F	G	G

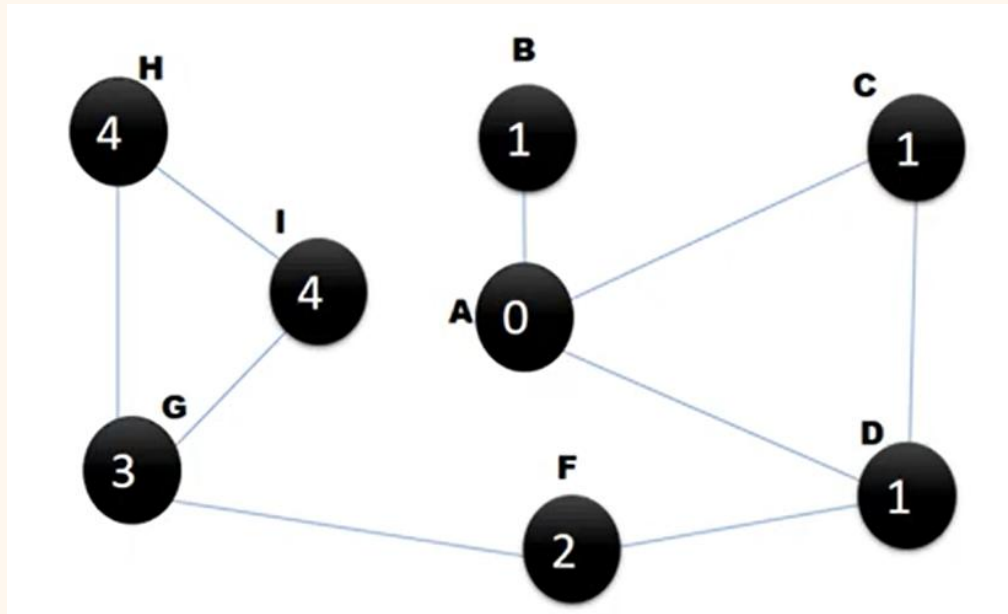
Busca em Largura



H

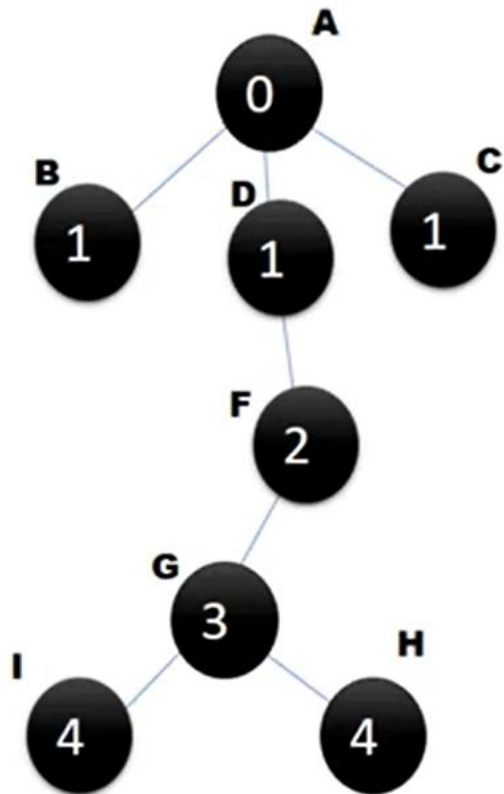
	A	B	C	D	F	G	H	I
D	0	1	1	1	2	3	4	4
P	-	A	A	A	D	F	G	G

Busca em Largura



	A	B	C	D	F	G	H	I
D	0	1	1	1	2	3	4	4
P	-	A	A	A	D	F	G	G

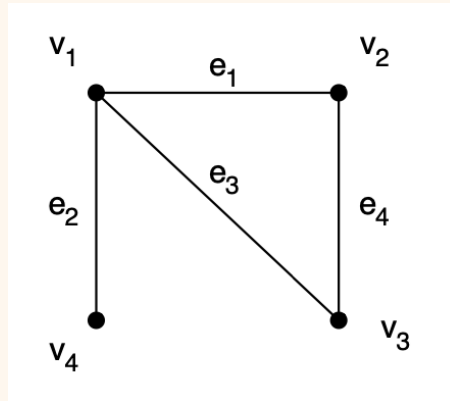
Busca em Largura



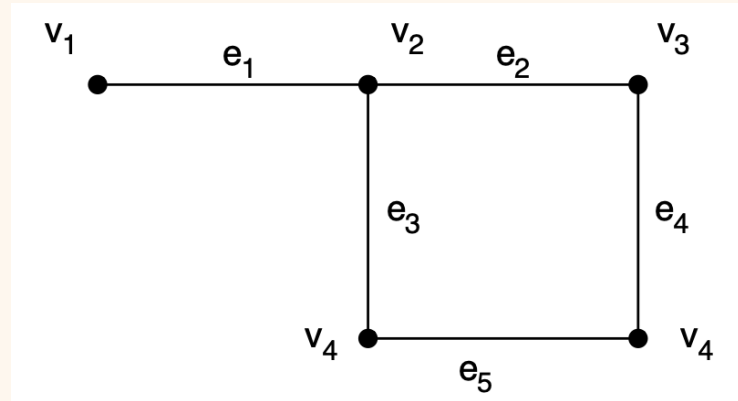
	A	B	C	D	F	G	H	I
D	0	1	1	1	2	3	4	4
P	-	A	A	A	D	F	G	G

Busca em Largura

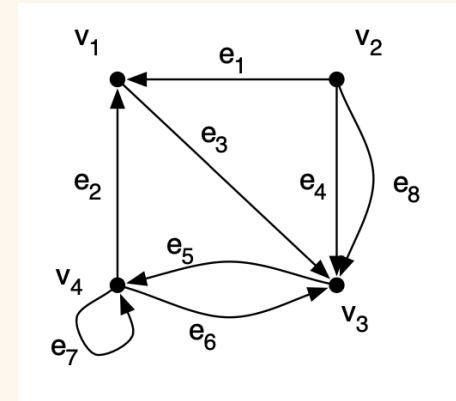
Calcule a distância de cada grafo abaixo usando o algoritmo de *BFS*. Simule os estados da Fila por iteração e informando a distância com cada vértice.



$d(v_3, v_4)$



$d(v_4, v_1)$



$d(v_4, v_2)$

Dúvidas?



Laura Alves Pacifico
laps@cesar.school
Slack: Laura Pacifico