

## Aula 7: Busca em Grafos

Professor(a): Virgínia Fernandes Mota

<http://www.dcc.ufmg.br/~virginiaferm>

ALGORITMOS E ESTRUTURAS DE DADOS - SETOR DE INFORMÁTICA



- Busca em Largura (Breadth-First Search - BFS).
- Busca em Profundidade (Depth-First Search - DFS).

- A busca em largura é um dos algoritmos mais simples para exploração de um grafo.
- Dados um grafo  $G = (V, E)$  e um vértice  $s$ , chamado de fonte, a busca em largura sistematicamente explora as arestas de  $G$  de maneira a visitar todos os vértices alcançáveis a partir de  $s$ .

- Esta busca é dita em largura porque ela expande a fronteira entre vértices conhecidos e desconhecidos de uma forma uniforme ao longo da fronteira.
- Ou seja, o algoritmo descobre todos os vértices com distância  $k$  de  $s$  antes de descobrir qualquer vértice de distância  $k + 1$ .

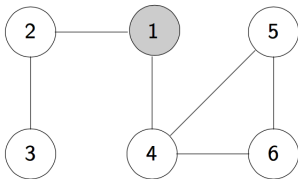
- Para controlar a busca, a BL (Busca em Largura) pinta cada vértice na cor branca, cinza ou preta.
- Todos os vértices iniciam com a cor branca e podem, mais tarde, se tornar cinza e depois preta.
  - Branca: não visitado
  - Cinza: visitado
  - Preta: visitado e seus nós adjacentes visitados

## Algoritmo

- Quando um vértice é visitado pela primeira vez, sua cor é modificada de branco para cinza.
- Quando todos os vértices adjacentes a um vértice cinza são visitados, ele se torna preto.

# Buscas em Grafos - Busca em Largura

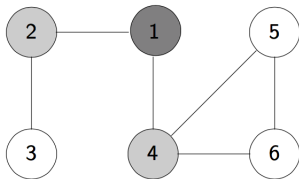
Início



	1	2	3	4	5	6
$d$	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
$\pi$	\	\	\	\	\	\
$c$	$g$	$w$	$w$	$w$	$w$	$w$
$Q$	1					

# Buscas em Grafos - Busca em Largura

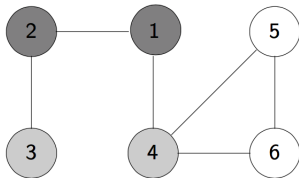
Explorando vértice 1



	1	2	3	4	5	6
$d$	0	1	$\infty$	1	$\infty$	$\infty$
$\pi$	\	1	\	1	\	\
$c$	$b$	$g$	$w$	$g$	$w$	$w$
$Q$	2	4				

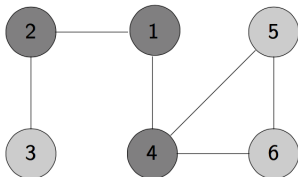


Explorando vértice 2



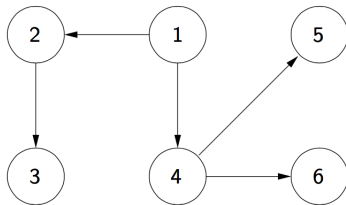
	1	2	3	4	5	6
$d$	0	1	2	1	$\infty$	$\infty$
$\pi$	0	1	2	1	\	\
$c$	$b$	$b$	$g$	$g$	$w$	$w$
$Q$	4	3				

Explorando vértice 3



	1	2	3	4	5	6
$d$	0	1	2	1	2	2
$\pi$	0	1	2	1	4	4
$c$	$b$	$b$	$g$	$b$	$g$	$g$
$Q$	3	5	6			

Árvore da busca em largura



## Caminho mais curto

- Seja  $\sigma(s, v)$  a distância do vértice  $v$  a partir do vértice  $s$ , sendo a distância o menor número de arestas em qualquer caminho em  $G$  com origem em  $s$  e destino para  $v$ .
- A busca em largura resolve o problema do caminho mais curto entre dois vértices. Nesse caso, o desempenho do algoritmo é melhor que os algoritmos de Dijkstra e Floyd.
- Outra situação onde a busca em largura pode ser usada é quando temos um grafo infinito. Nesse caso, a busca em profundidade pode entrar em um ramo sem saída.

- A estratégia aqui é explorar o grafo em profundidade.
- Na busca em profundidade, as arestas são exploradas a partir do vértice mais recentemente visitado.
- Da mesma forma que a busca em largura, sempre que um vértice  $v$  é descoberto durante a busca na lista de adjacência de um outro vértice já visitado  $u$ , a DFS memoriza este evento ao definir o predecessor de  $v$ ,  $\pi[v]$  como  $u$ .
- Diferentemente da BFS, cujo grafo predecessor forma uma árvore, o grafo predecessor de DFS pode ser composto de várias árvores (floresta).

- Grafo predecessor

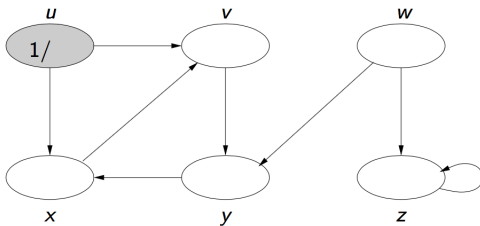
$$G_\pi = (V, E_\pi)$$

$$E_\pi = \{(\pi[v], v) : v \in V \text{ e } \pi[v] \neq \text{NULL}\}$$

- Os vértices do grafo são coloridos durante a busca.
  - Branco: antes da busca.
  - Cinza: quando o vértice for visitado.
  - Preto: quando os vértices adjacentes foram visitados.

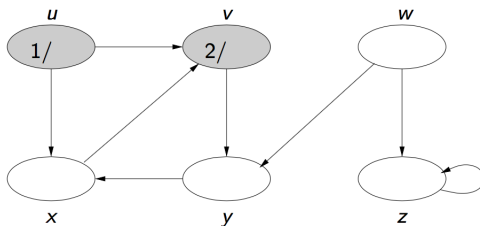
- Além de construir uma floresta, DFS marca cada vértice com um *timestamp*. Cada vértice tem dois *timestamp*.
  - $d[v] \rightarrow$  indica o instante em que  $v$  foi visitado (pintado com cinza).
  - $f[v] \rightarrow$  indica o instante em que a busca pelos vértices na lista de adjacência de  $v$  foi completada (pintado de preto).
- Usando timestamp 1, 2,..., verifica-se que:
  - $d[v], f[v] \in 1, \dots, 2|V|, \forall v \in V$
  - $d[v] < f[v], \forall v \in V$

# Buscas em Grafos - Busca em Profundidade

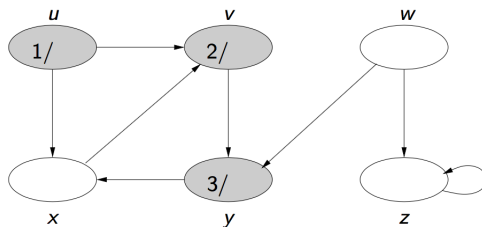




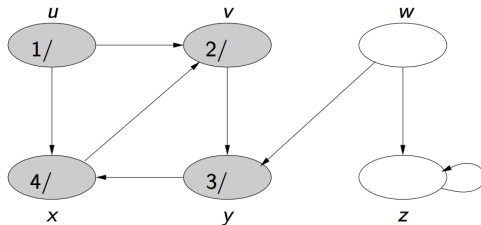
# Buscas em Grafos - Busca em Profundidade



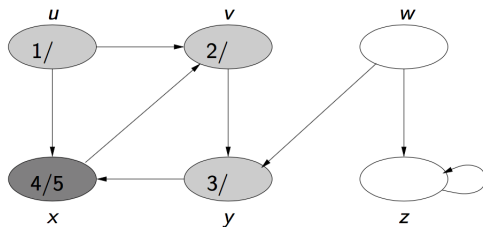
# Buscas em Grafos - Busca em Profundidade



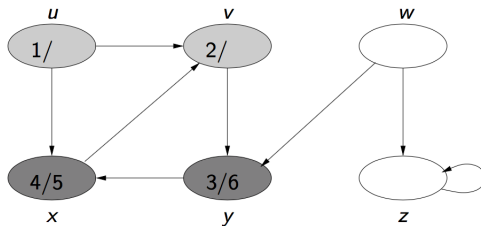
# Buscas em Grafos - Busca em Profundidade



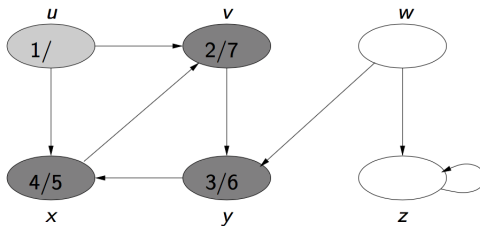
# Buscas em Grafos - Busca em Profundidade



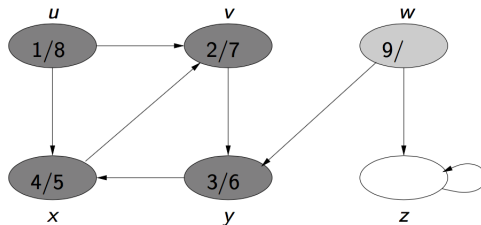
# Buscas em Grafos - Busca em Profundidade



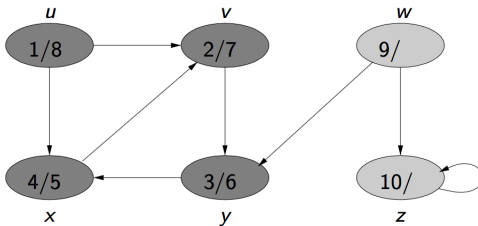
# Buscas em Grafos - Busca em Profundidade



# Buscas em Grafos - Busca em Profundidade

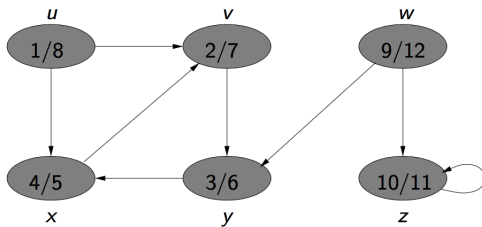


# Buscas em Grafos - Busca em Profundidade





# Buscas em Grafos - Busca em Profundidade



- A busca em profundidade tem aplicações em vários problemas:
- Teorema dos parênteses.
- Ordenação topológica.
- Identificação de componentes fortemente conexos.
- Coloração.

- 1 Implementar a Busca em Largura.
- 2 Implementar a Busca em Profundidade.

# Na próxima aula...

Prova