

Grafos: Percurso

Tópicos Especiais em Algoritmos - Ciência da Computação



**INSTITUTO
FEDERAL**
Brasília

Prof. Daniel Saad Nogueira
Nunes

IFB – Instituto Federal de Brasília,
Campus Taguatinga



Sumário

- 1 Introdução
- 2 BFS
- 3 DFS
- 4 Considerações



Sumário

1 Introdução



Percurso em Grafos

- Talvez o problema mais elementar em grafos seja percorrê-los.
- O percurso deve certificar de não visitar os mesmos nós várias vezes.
- Precisamos marcar o nó após visitá-lo, para não ficarmos presos em um ciclo.
- Duas estratégias elementares:
 - 1 Busca em largura (BFS - Breath-First-Search).
 - 2 Busca em profundidade (DFS - Depth-First-Search).



Sumário

2 BFS



Busca em Largura

BFS

- Consiste em, a partir de um nó, descobrir todos os seus vizinhos.
- O procedimento é repetido para cada vizinho do nó original em ordem de descoberta.
- Cada nó visitado é marcado para evitar loops.
- Implementável com uma fila!



Busca em Largura

Algorithm 1: $BFS(G, v)$

Input: G, v

```
1 foreach  $u \in V$  do
2    $u.color \leftarrow WHITE$ 
3    $u.\pi \leftarrow NIL$ 
4  $Q \leftarrow \emptyset$ 
5  $Q.PUSH(v)$ 
6  $v.color \leftarrow GREY$ 
7 while  $\neg Q.EMPTY()$  do
8    $u \leftarrow Q.POP()$ 
9   foreach  $v \in (u, v)$  do
10    if  $(v.color = WHITE)$ 
11       $v.color \leftarrow GREY$ 
12       $v.\pi \leftarrow u$ 
13       $Q.PUSH(v)$ 
14  $u.color \leftarrow BLACK$ 
```



Busca em Largura

Complexidade

- $\Theta(|V| + |E|)$ com listas de adjacências.
- $\Theta(|V|^2)$ com matrizes de adjacências.



Busca em Largura

Complexidade

- $\Theta(|V| + |E|)$ com listas de adjacências.
- $\Theta(|V|^2)$ com matrizes de adjacências.
- Por que?



Busca em Largura

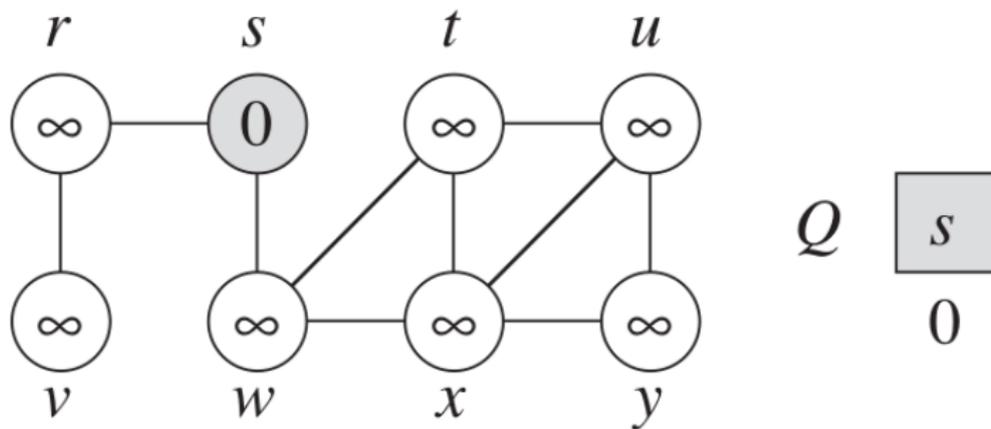


Figura: Como ficaria a busca em largura para este grafo?



Busca em Largura

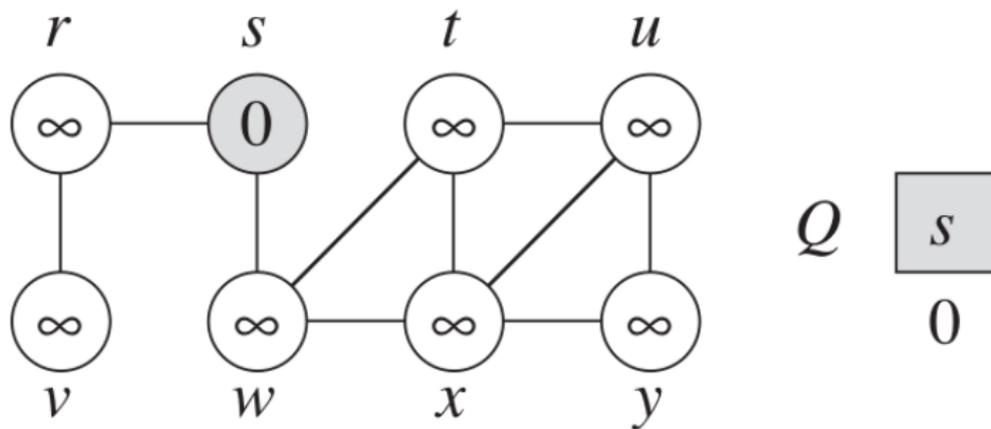


Figura: Busca em largura partindo do nó s .



Busca em Largura

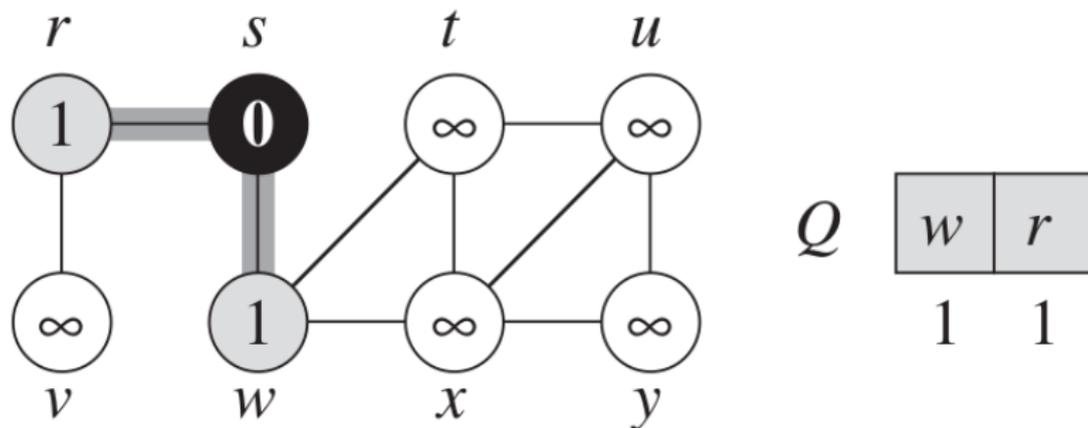


Figura: Busca em largura partindo do nó s .



Busca em Largura

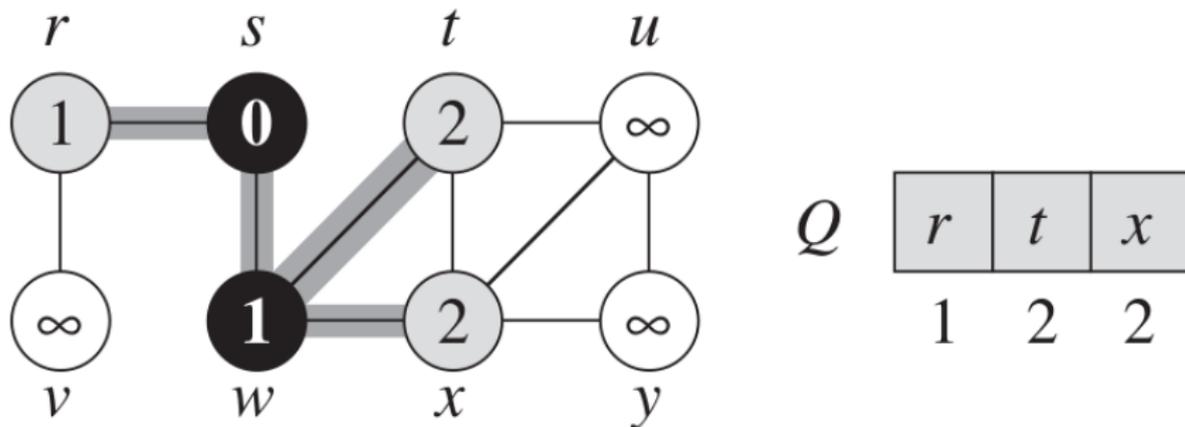


Figura: Busca em largura partindo do nó s .



Busca em Largura

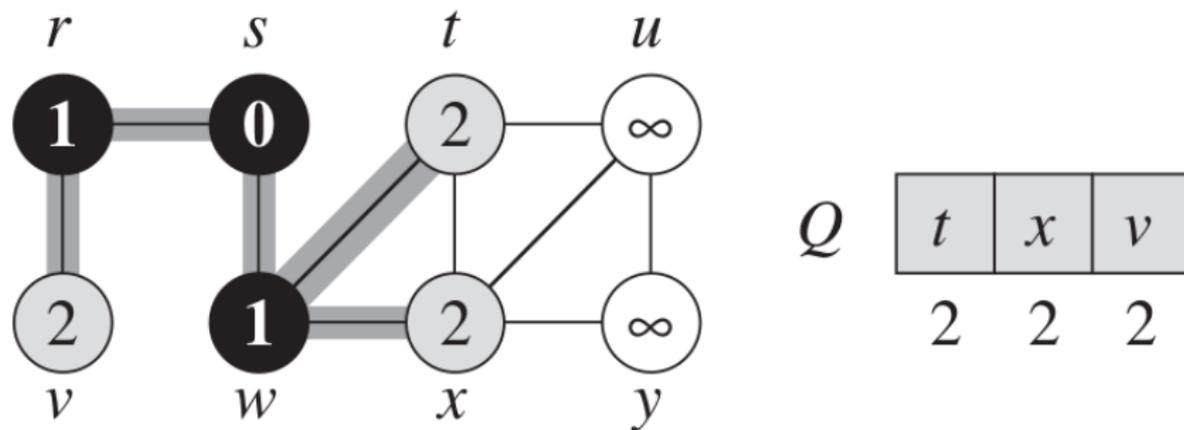


Figura: Busca em largura partindo do nó s .



Busca em Largura

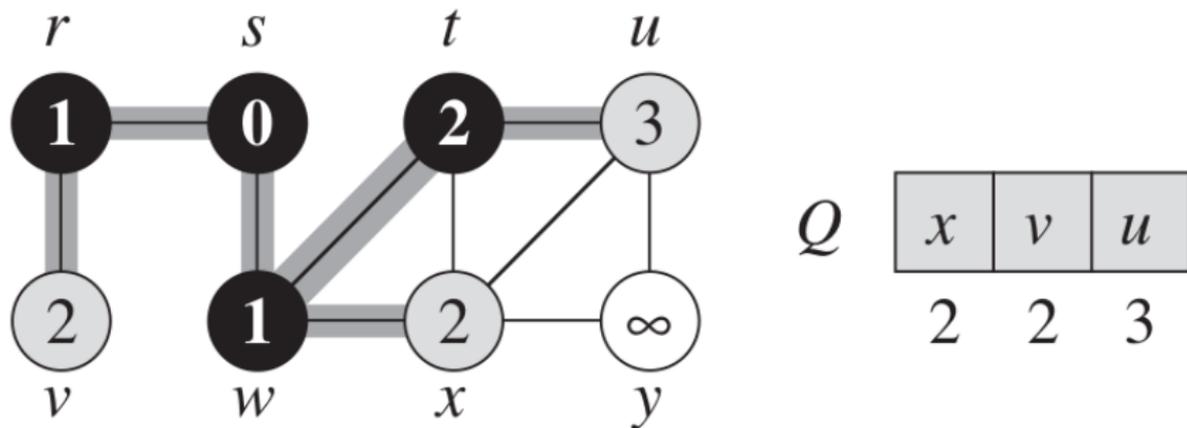


Figura: Busca em largura partindo do nó s .



Busca em Largura

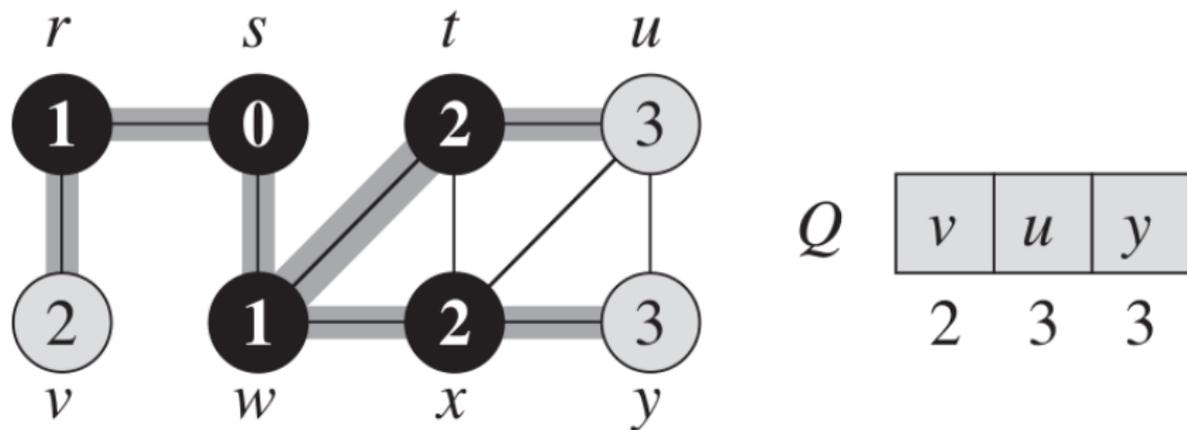


Figura: Busca em largura partindo do nó s .



Busca em Largura

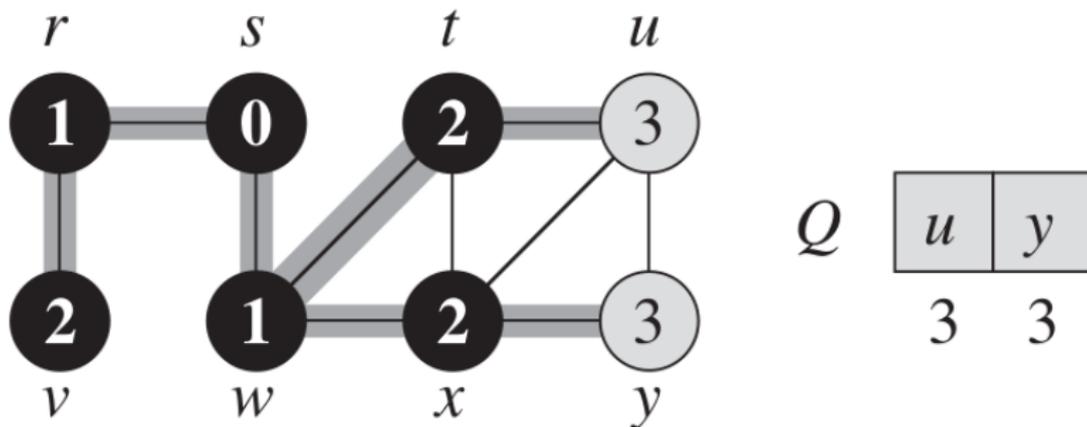


Figura: Busca em largura partindo do nó s .



Busca em Largura

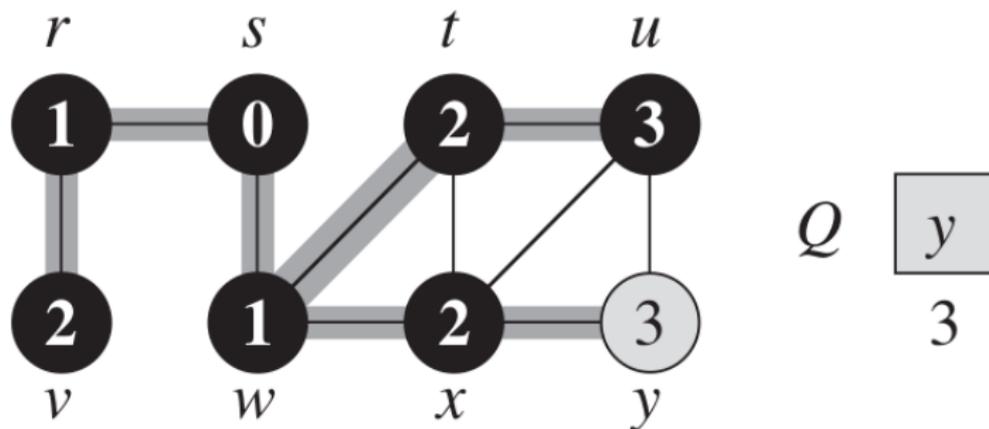


Figura: Busca em largura partindo do nó s .



Busca em Largura

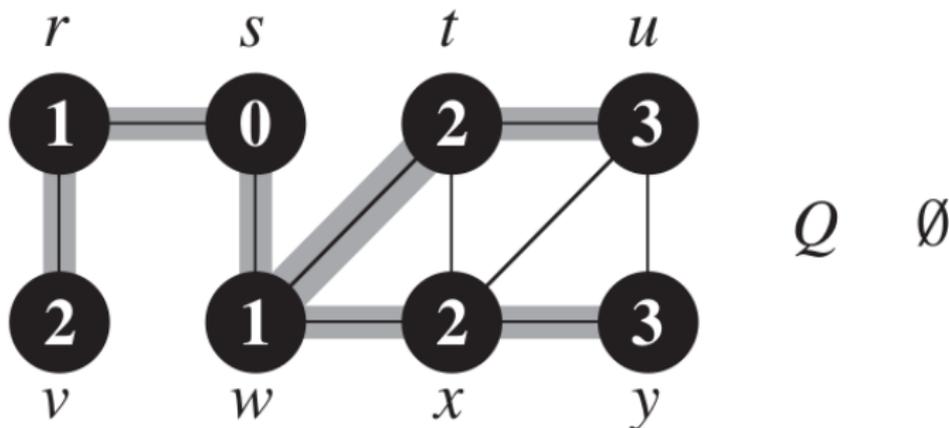


Figura: Busca em largura partindo do nó s .



Sumário

3 DFS



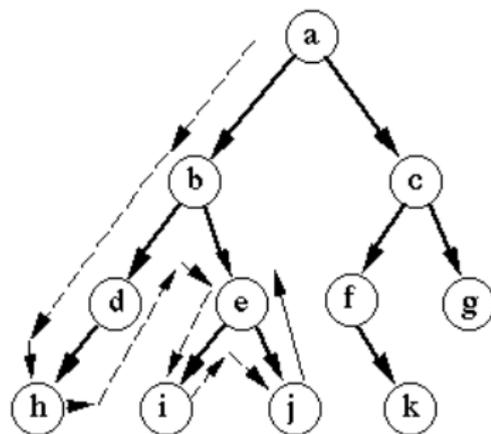
Busca em Profundidade

DFS

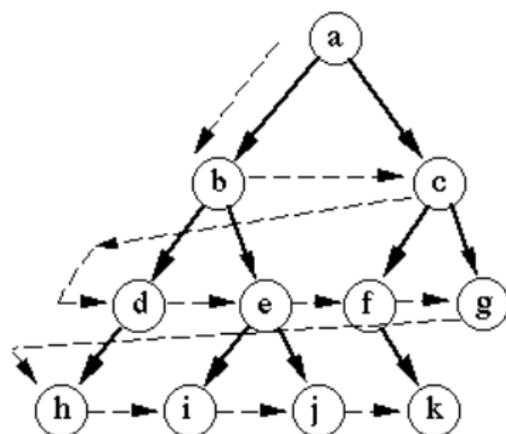
- A busca em profundidade parte de um determinado nó e avança para o seu vizinho imediato.
- Recursivamente, repetimos a mesma ideia.
- Apenas após ter ido à profundidade máxima, passamos para o próximo vizinho.



Depth-First-Search



Depth-first search



Breadth-first search

Figura: Busca em Largura vs Busca em Profundidade.



Busca em Profundidade

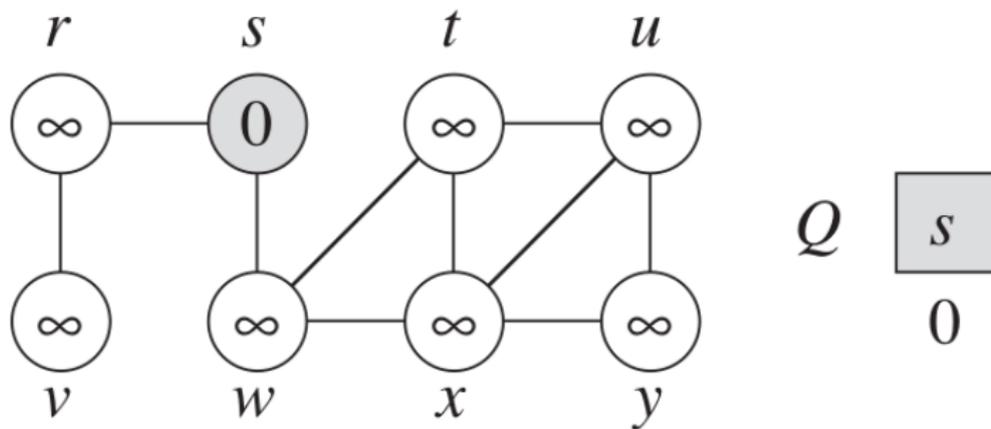


Figura: Como ficaria a busca em profundidade para este grafo?



Busca em Profundidade

- Como implementar a busca em profundidade?



Busca em Profundidade

- Como implementar a busca em profundidade?
- Busca em largura trocando fila por pilha!



Busca em Profundidade

Algorithm 2: DFS(G, v)

Input: G, v

```
1 foreach  $u \in V$  do
2    $u.color \leftarrow WHITE$ 
3    $u.\pi \leftarrow NIL$ 
4  $S \leftarrow \emptyset$ 
5  $S.PUSH(v)$ 
6  $v.color \leftarrow GREY$ 
7 while  $\neg S.EMPTY()$  do
8    $u \leftarrow S.POP()$ 
9   foreach  $v \in (u, v)$  do
10    if ( $v.color = WHITE$ )
11       $v.color \leftarrow GREY$ 
12       $v.\pi \leftarrow u$ 
13       $S.PUSH(v)$ 
14    $u.color \leftarrow BLACK$ 
```



Busca em Profundidade

- Podemos implementar recursivamente também.
- Mais simples e mais elegante.
- Pilha implícita.



Busca em Profundidade

Complexidade

- $\Theta(|V| + |E|)$ com listas de adjacências.
- $\Theta(|V|^2)$ com matrizes de adjacências.



Busca em Profundidade

Algorithm 3: DFS(G, v)

Input: G, v

- 1 $v.color \leftarrow GREY$
 - 2 **foreach** $w \in (v, w)$ **do**
 - 3 **if**($w.color = WHITE$)
 - 4 $w.\pi \leftarrow v$
 - 5 DFS(G, w)
 - 6 $v.color \leftarrow BLACK$
-



Sumário

4 Considerações



Considerações

- Os algoritmos de busca são essenciais para resolver problemas sobre grafos.
- Aplicáveis em qualquer representação: listas ou matrizes de adjacências.
- Vários problemas podem ser resolvidos com uma simples adaptação da busca em largura ou profundidade.