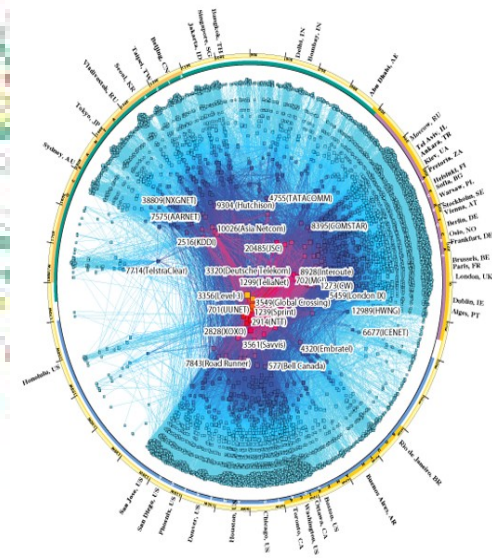
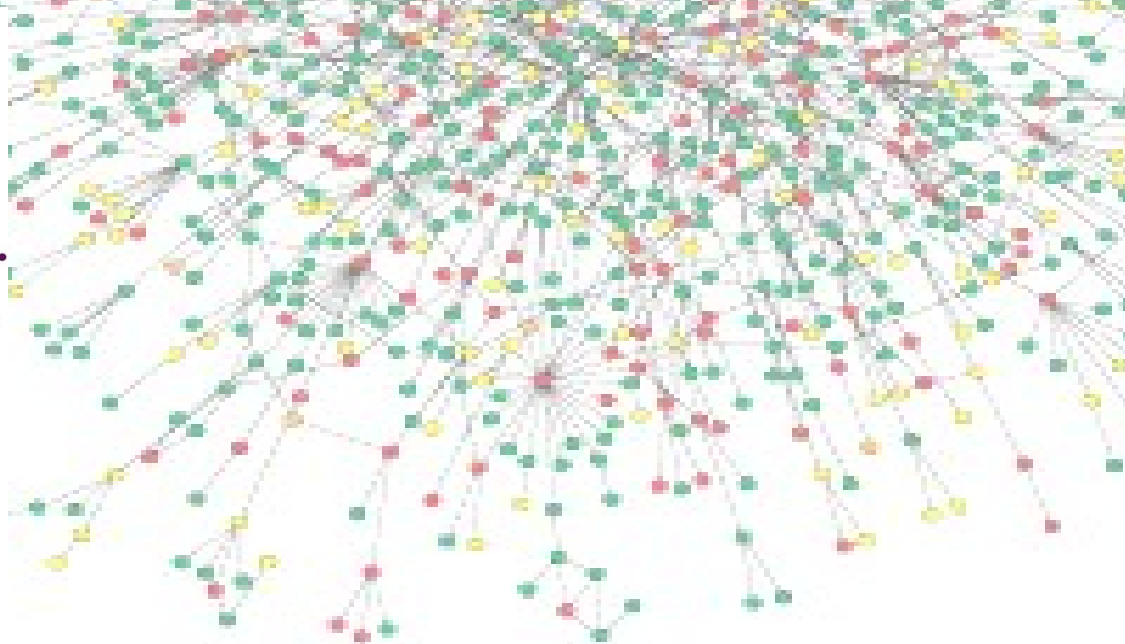
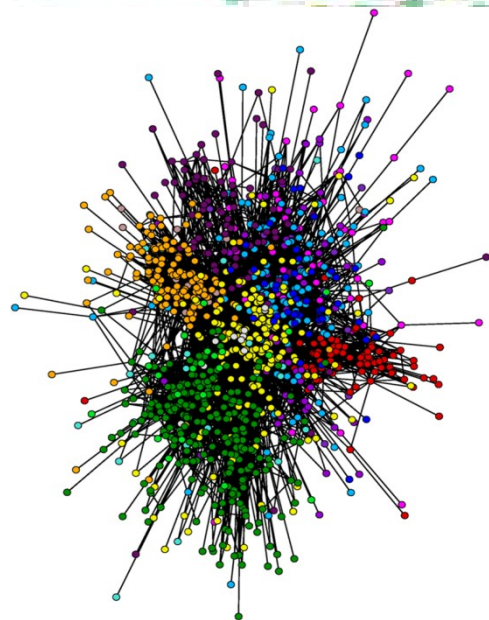


Aula 3 – Busca em Largura



Aulas passadas

- Problema das 7 pontes de Königsberg
- Definições e propriedades
- Representação de grafos.

Roteiro da aula

- **Algoritmos de buscas em grafos**
 - Busca em largura
- **Atividade prática**

II. Buscas em grafos (algoritmos de varredura em grafos)

Buscas em grafos

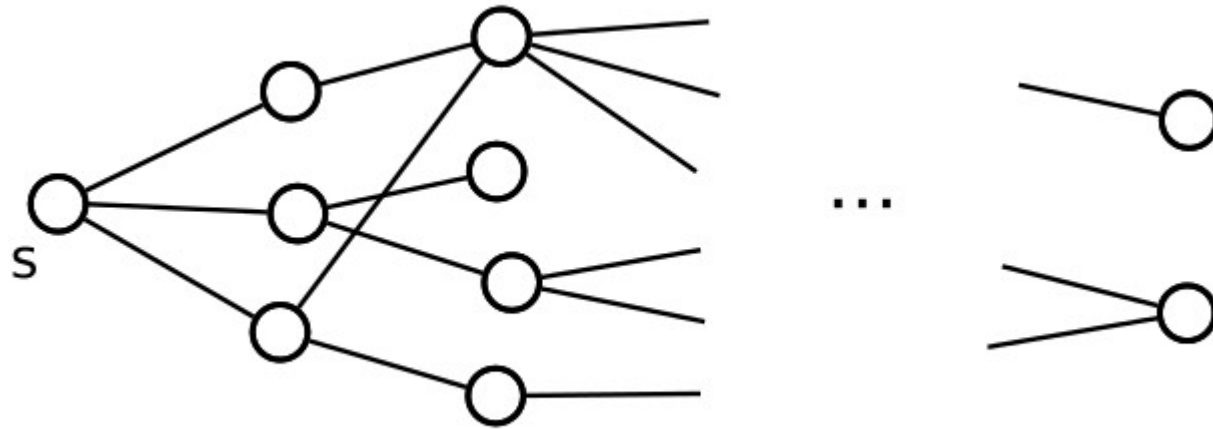
- Em muitas aplicações de redes é necessário **percorrer rapidamente** o grafo, visitando-se **todos** os vértices.
- Para que isso seja realizado de forma **sistemática e organizada**, são utilizados **algoritmos de busca em grafos**.
- As buscas são usadas em diversas aplicações para **determinar** informações relevantes sobre a **estrutura do grafo**:
 - Web crawling
 - Redes de computadores
 - Redes sociais
 - Redes de colaboração acadêmica

Buscas em grafos

- Os algoritmos de busca em grafos permite percorrer o grafo **buscando todos os vértices que são acessíveis a partir de um determinado vértice em questão.**
- Existem diversas maneiras de realizar a busca: Cada estratégia **se caracteriza pela ordem** em que os vértices são visitados.
- São 2 os algoritmos básicos de buscas em grafos:
 - Busca em largura.
 - Busca em profundidade.

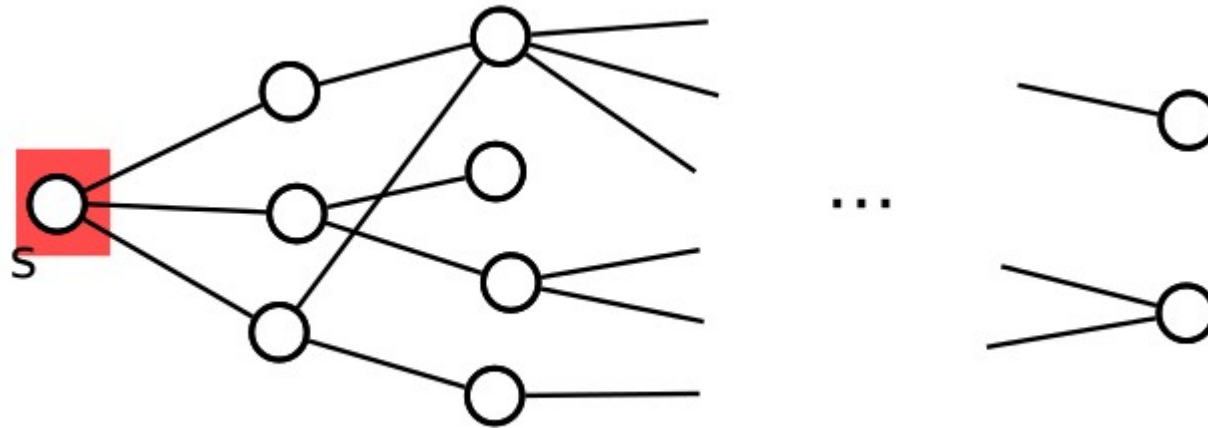
II. Buscas em grafos (algoritmos de varredura em grafos)

Busca em largura



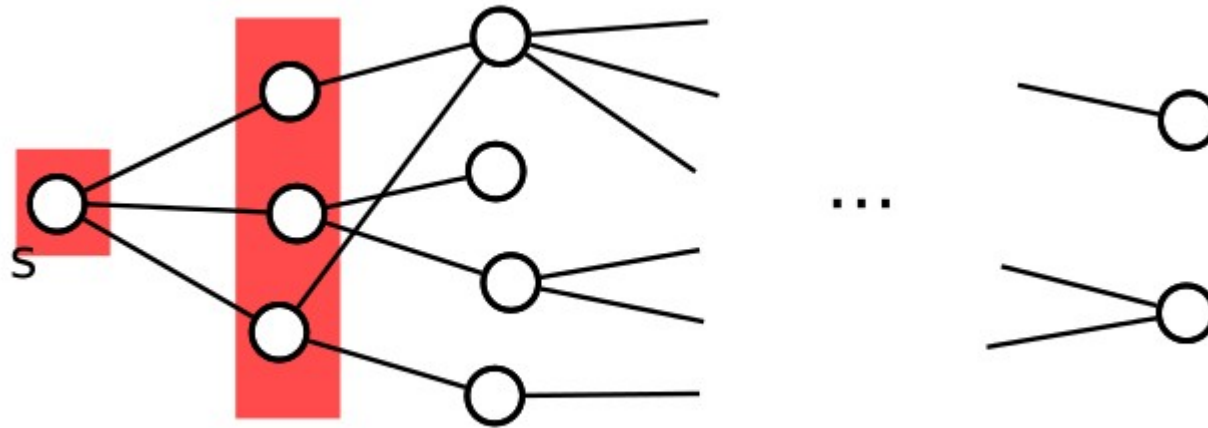
- Inicialmente **{s}**.
- Os níveis são explorados “geologicamente”.
- Fronteira = nível atual.
- Iterativamente avançar a fronteira para o nível seguinte, cuidando para não voltar ao nível inferior.

Busca em largura



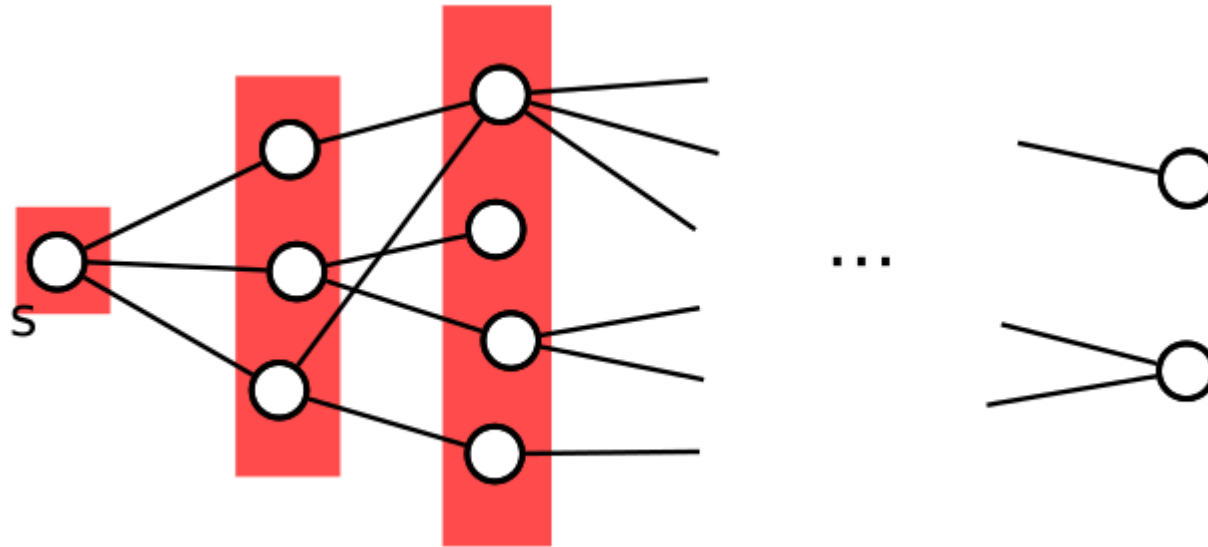
- Inicialmente $\{s\}$.
- Os níveis são explorados “geologicamente”.
- Fronteira = nível atual.
- Iterativamente avançar a fronteira para o nível seguinte, cuidando para não voltar ao nível inferior.

Busca em largura



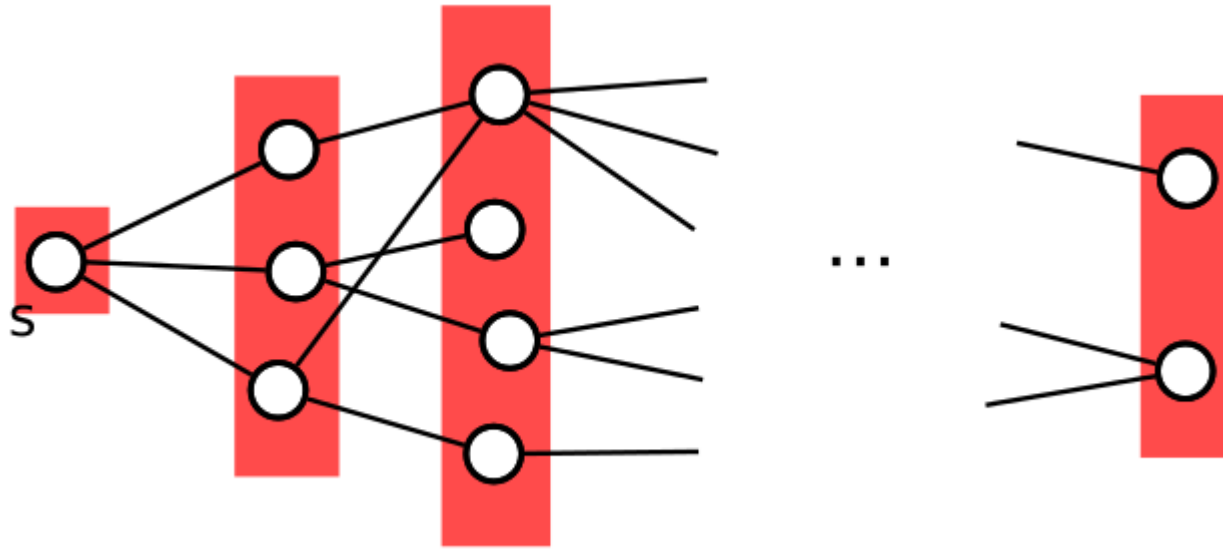
- Inicialmente **{s}**.
- Os níveis são explorados “geologicamente”.
- Fronteira = nível atual.
- Iterativamente avançar a fronteira para o nível seguinte, cuidando para não voltar ao nível inferior.

Busca em largura



- Inicialmente **{s}**.
- Os níveis são explorados “geologicamente”.
- Fronteira = nível atual.
- Iterativamente avançar a fronteira para o nível seguinte, cuidando para não voltar ao nível inferior.

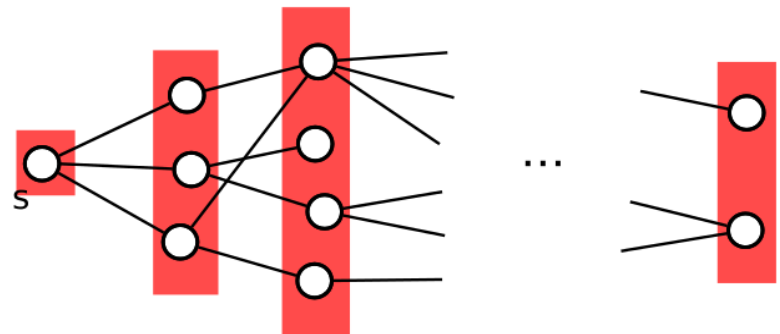
Busca em largura



- Inicialmente **{s}**.
- Os níveis são **explorados “geologicamente”**.
- Fronteira = nível atual.
- Iterativamente avançar a fronteira para o nível seguinte, cuidando para não voltar ao nível inferior.

Busca em largura

- Na busca em largura **percorre-se todos os vértices alcançáveis** a partir de um vértice **s**, em ordem de distância deste.
- Vértices a mesma distância podem ser percorridos em **qualquer ordem**.
- Constrói-se uma **árvore de busca em largura** com raiz em **s**. Cada caminho de **s** a um vértice **t** corresponde a um caminho mais curto de **s** a **t**.
- O processo é implementado usando uma **FILA**.



Busca em largura

- Uma **fila** é uma estrutura de dados que permite armazenar uma sequência de valores mantendo uma determinada ordem:
“primeiro a entrar, primeiro a sair”.
- *First-In-First-Out (FIFO)*



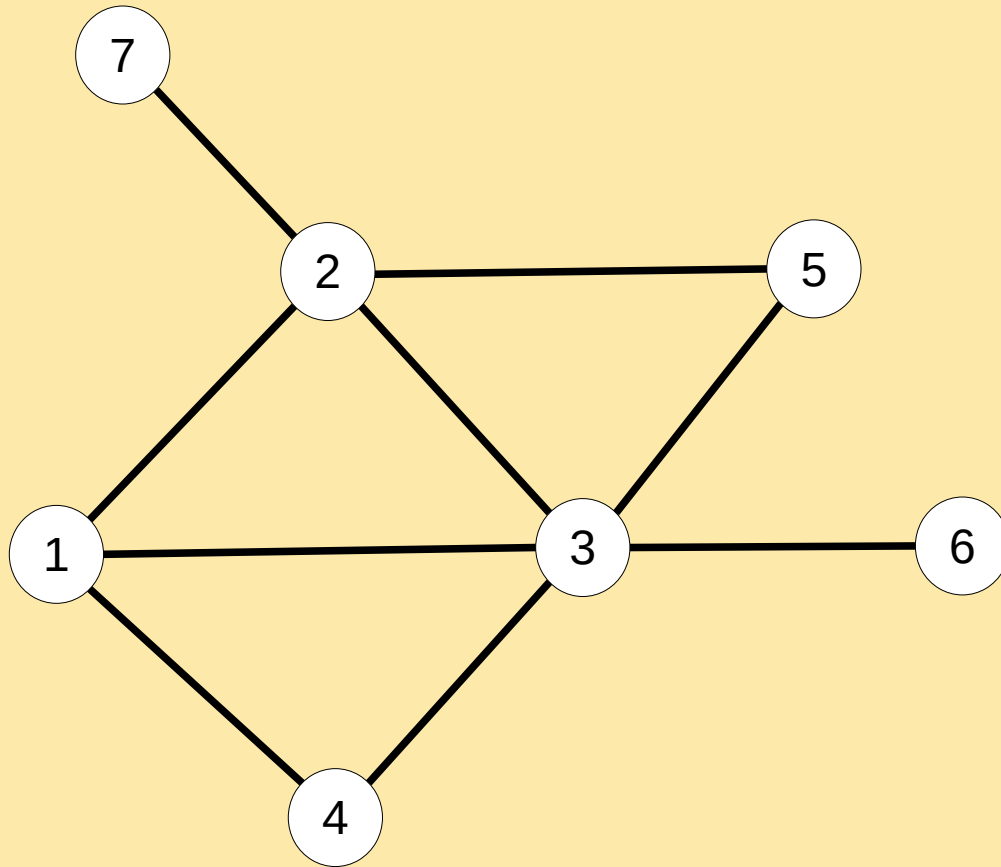
Busca em largura

O algoritmo de busca em largura **atribui cores** a cada vértice

- Cor branca = “não visitado”. Inicialmente todos os vértices são brancos.
- Cor cinza = “visitado pela primeira vez”.
- Cor preta = “teve seus vizinhos visitados”.

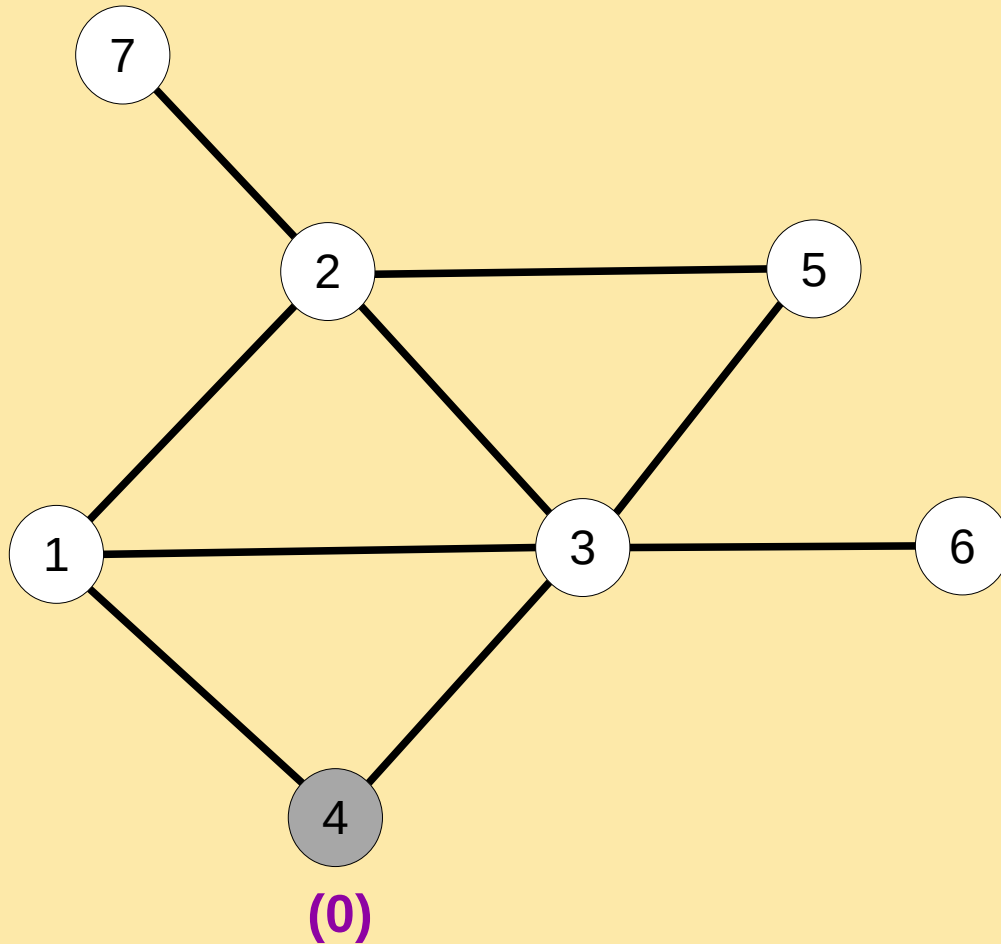
Busca em largura

Grafo inicial



Busca em largura (origem s=4)

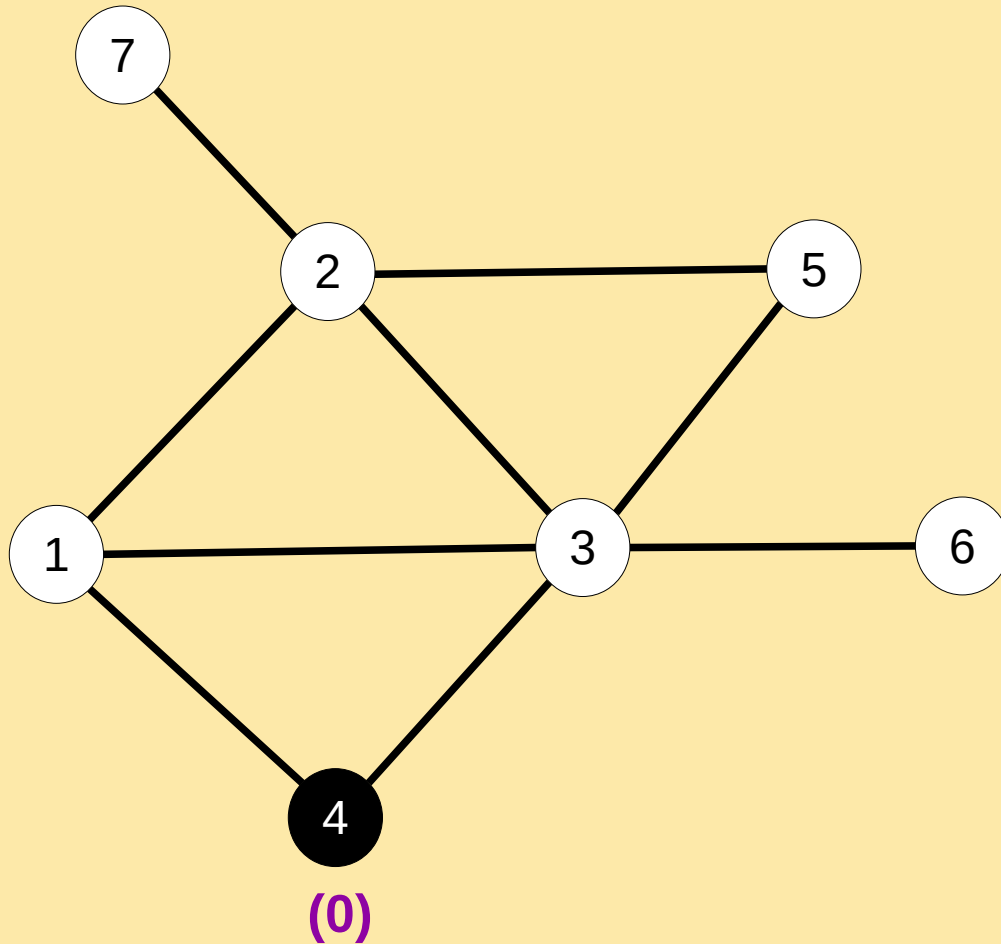
Passo 0



Fila = {4}

Busca em largura (origem s=4)

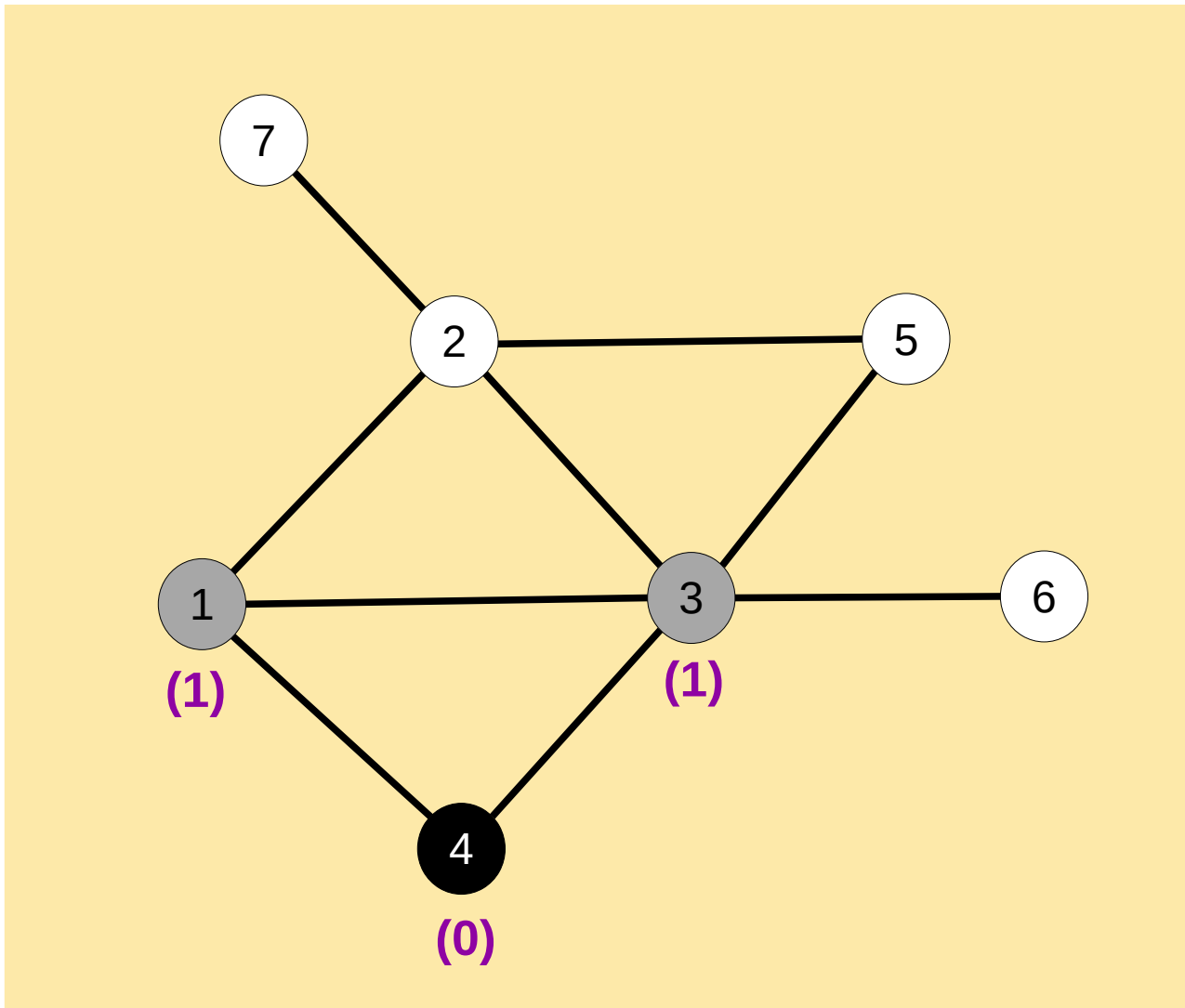
Passo 1



Fila = {}

Busca em largura (origem s=4)

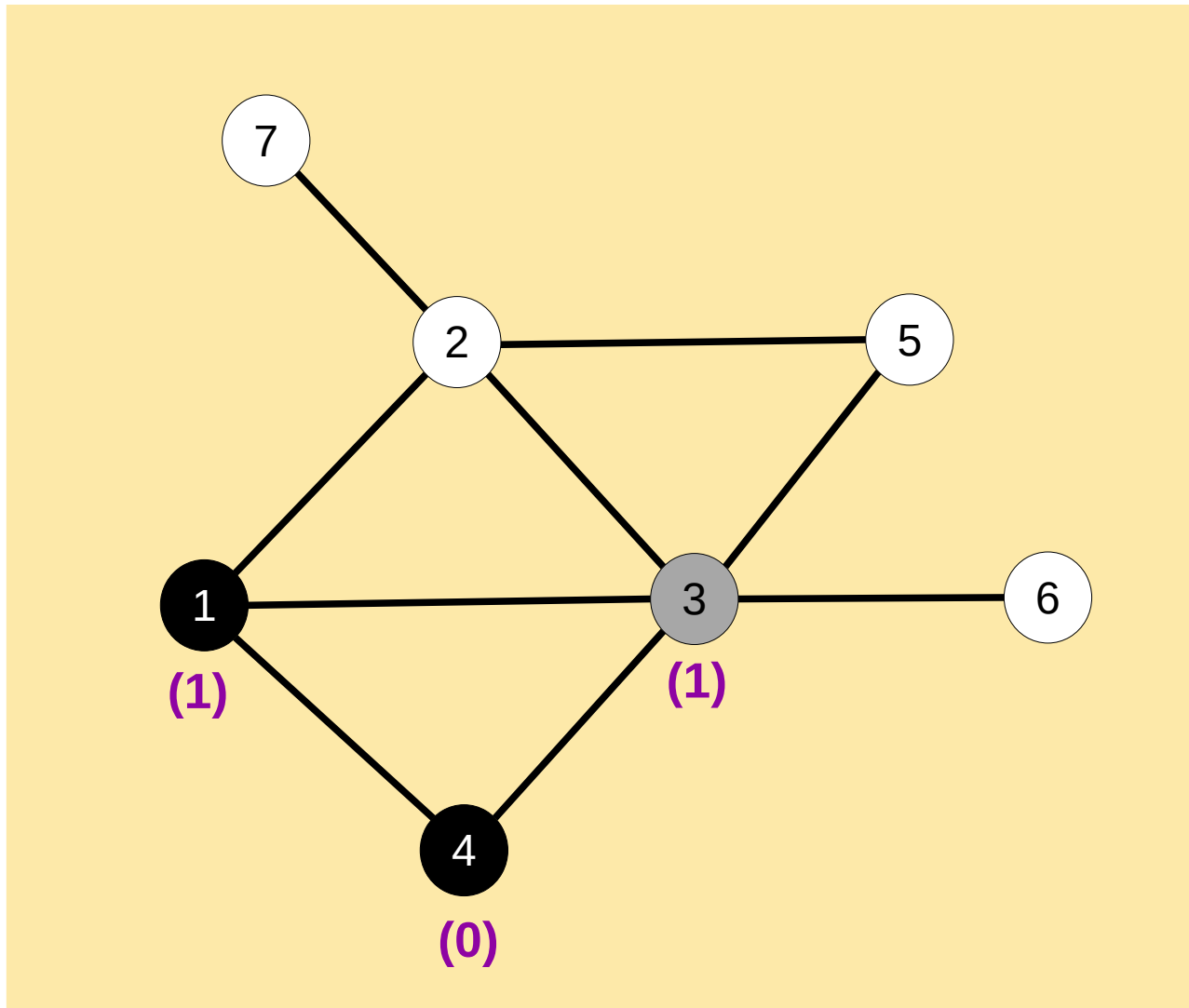
Passo 2



Fila = {1,3}

Busca em largura (origem s=4)

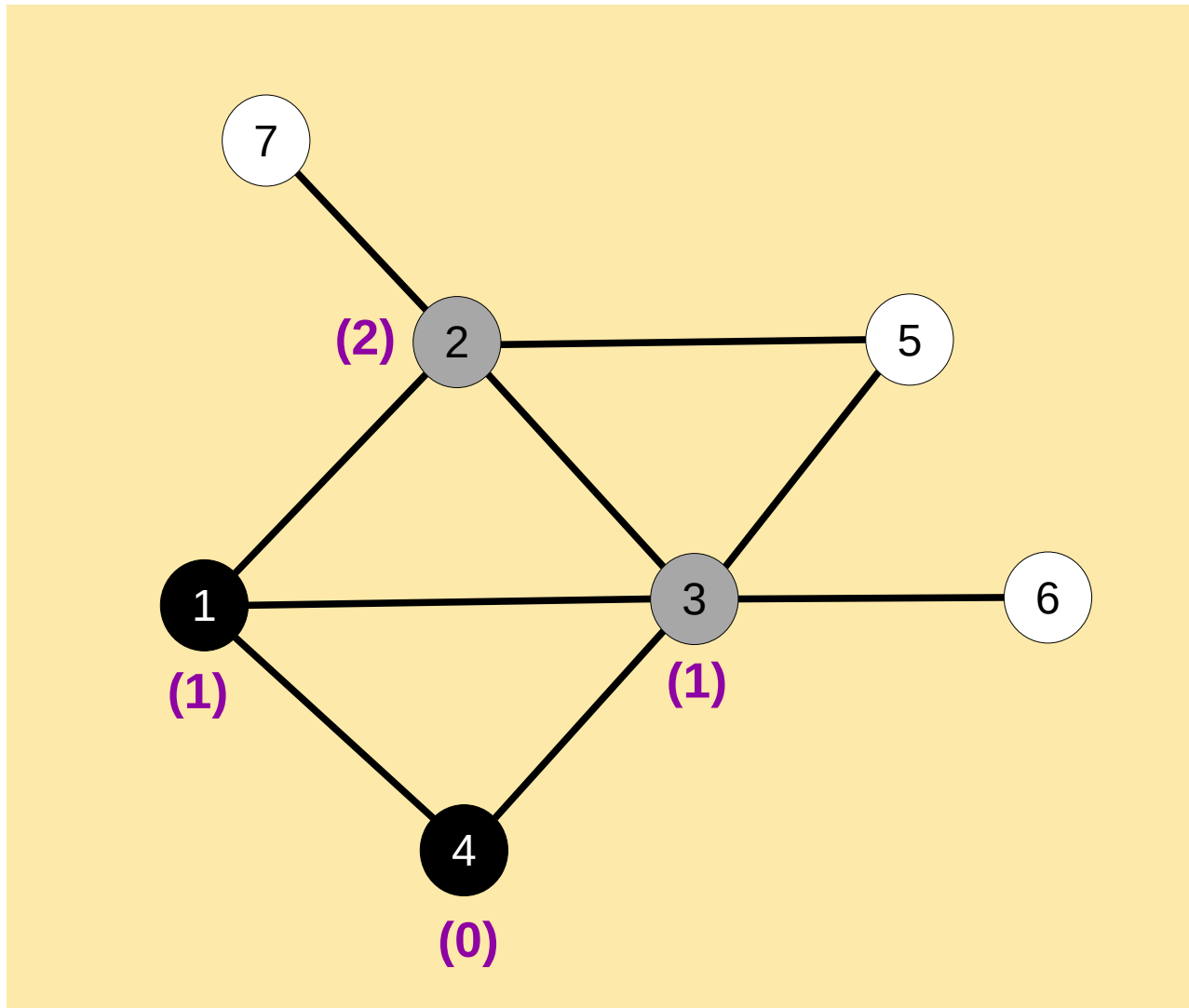
Passo 3



Fila = {3}

Busca em largura (origem s=4)

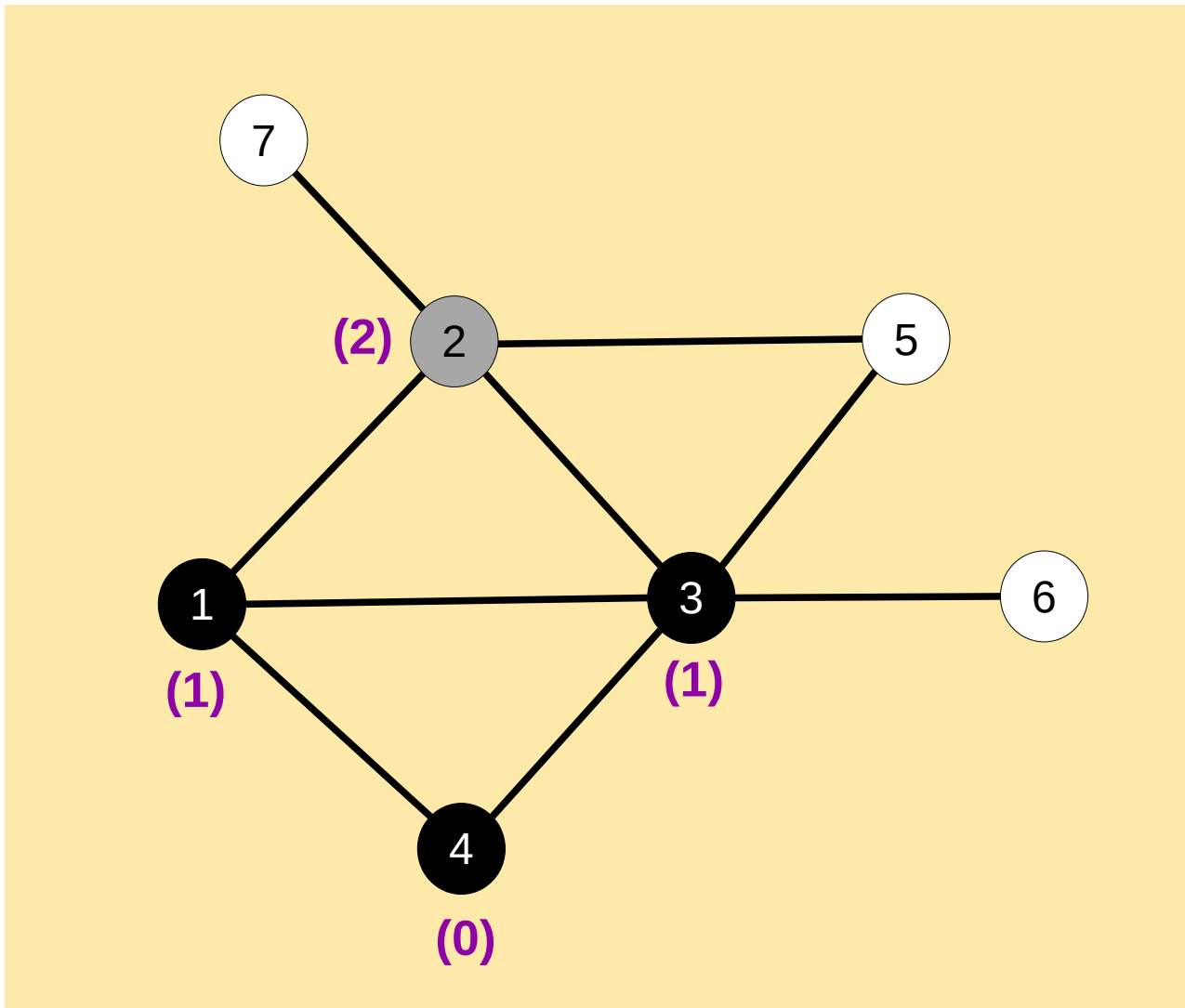
Passo 4



Fila = {3,2}

Busca em largura (origem s=4)

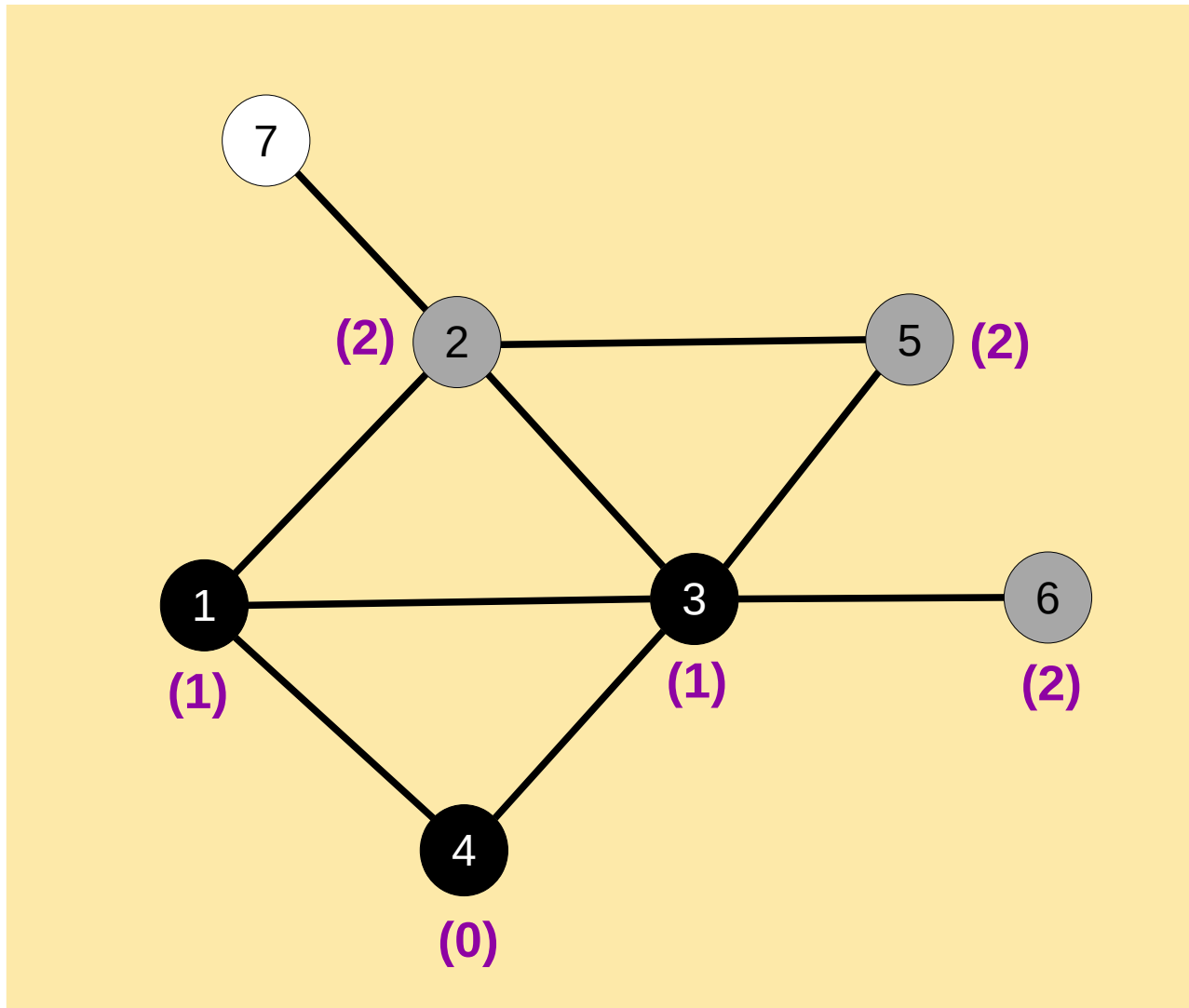
Passo 5



Fila = {2}

Busca em largura (origem s=4)

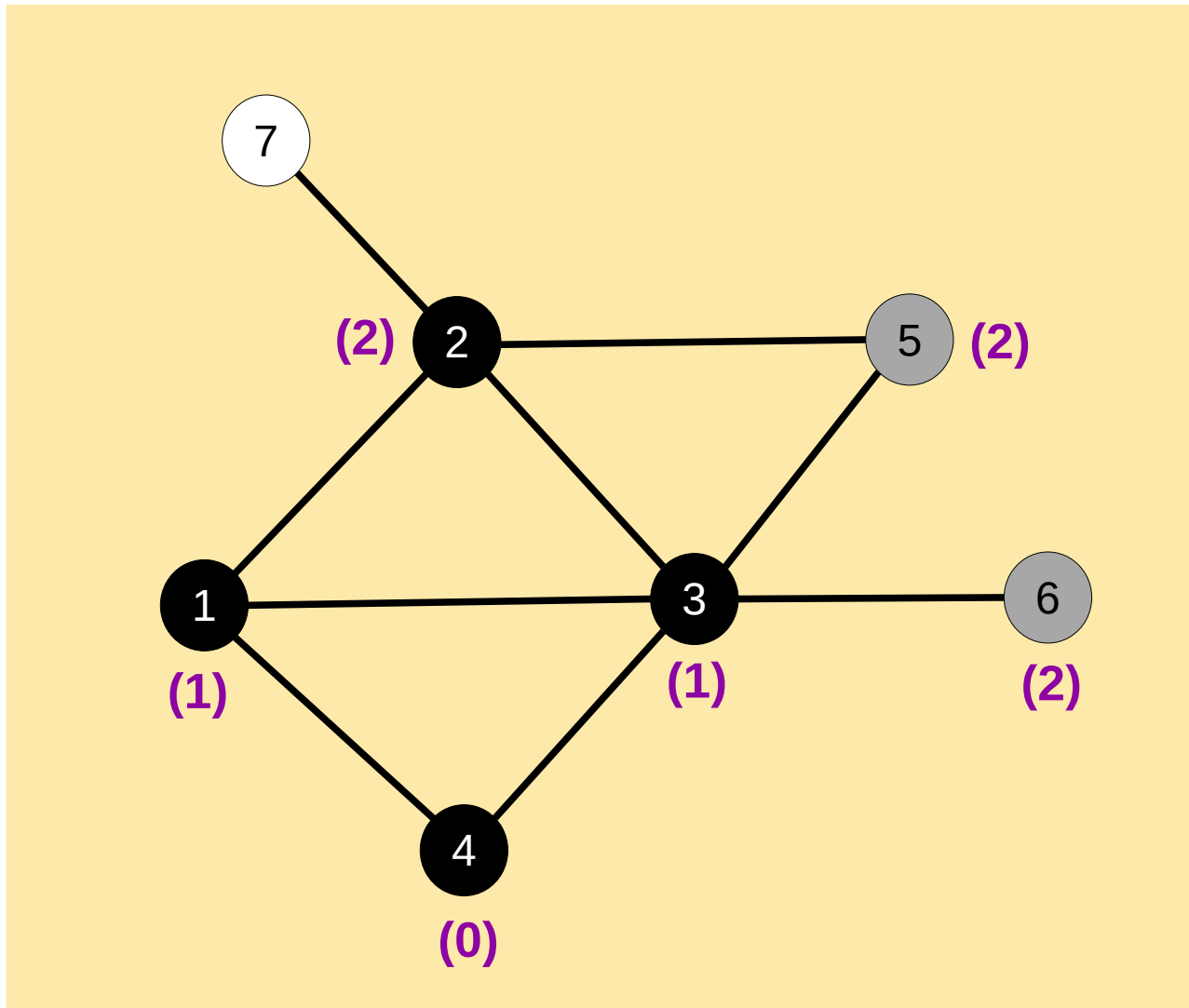
Passo 6



Fila = {2,6,5}

Busca em largura (origem s=4)

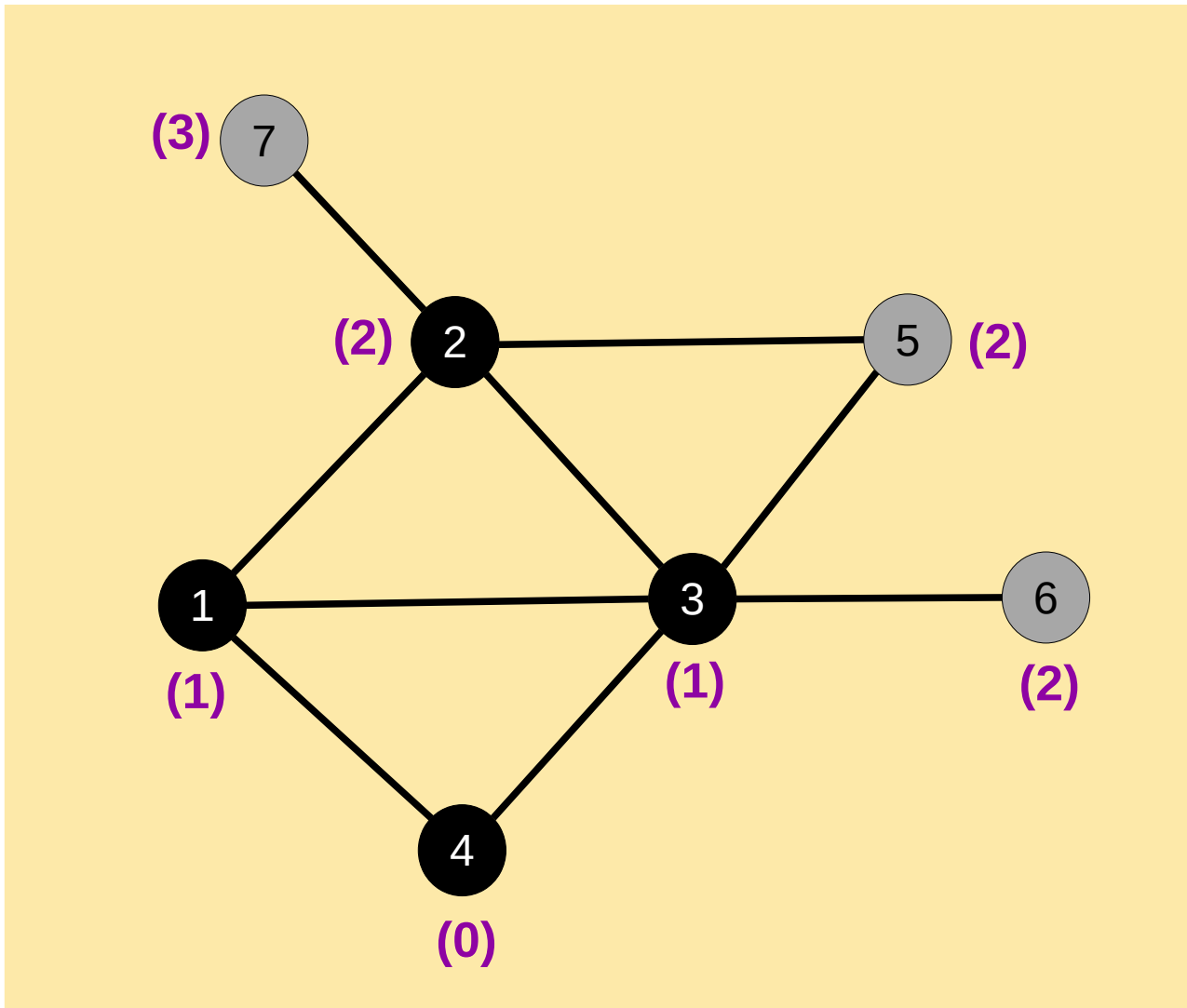
Passo 7



Fila = {6,5}

Busca em largura (origem s=4)

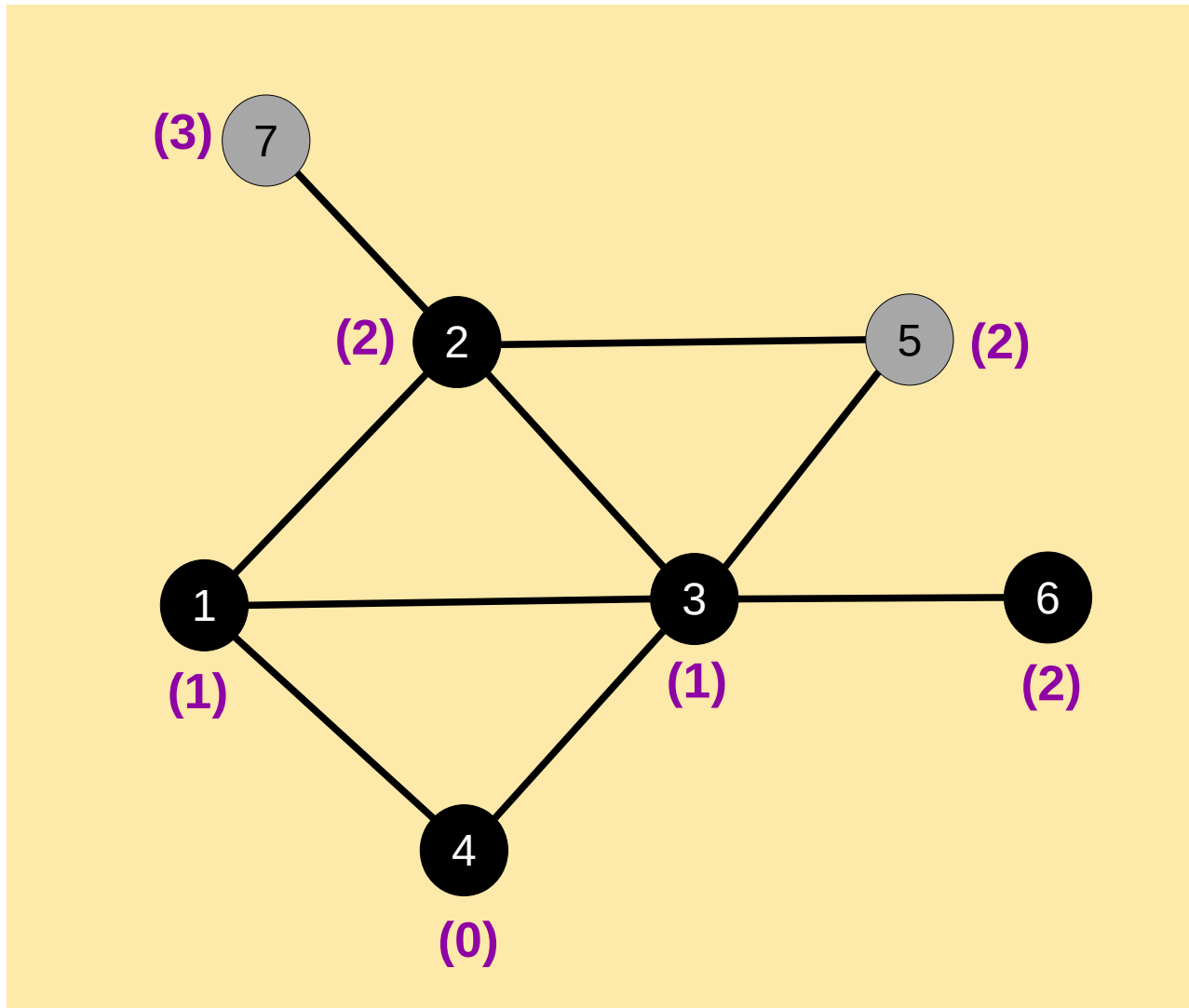
Passo 8



Fila = {6,5,7}

Busca em largura (origem s=4)

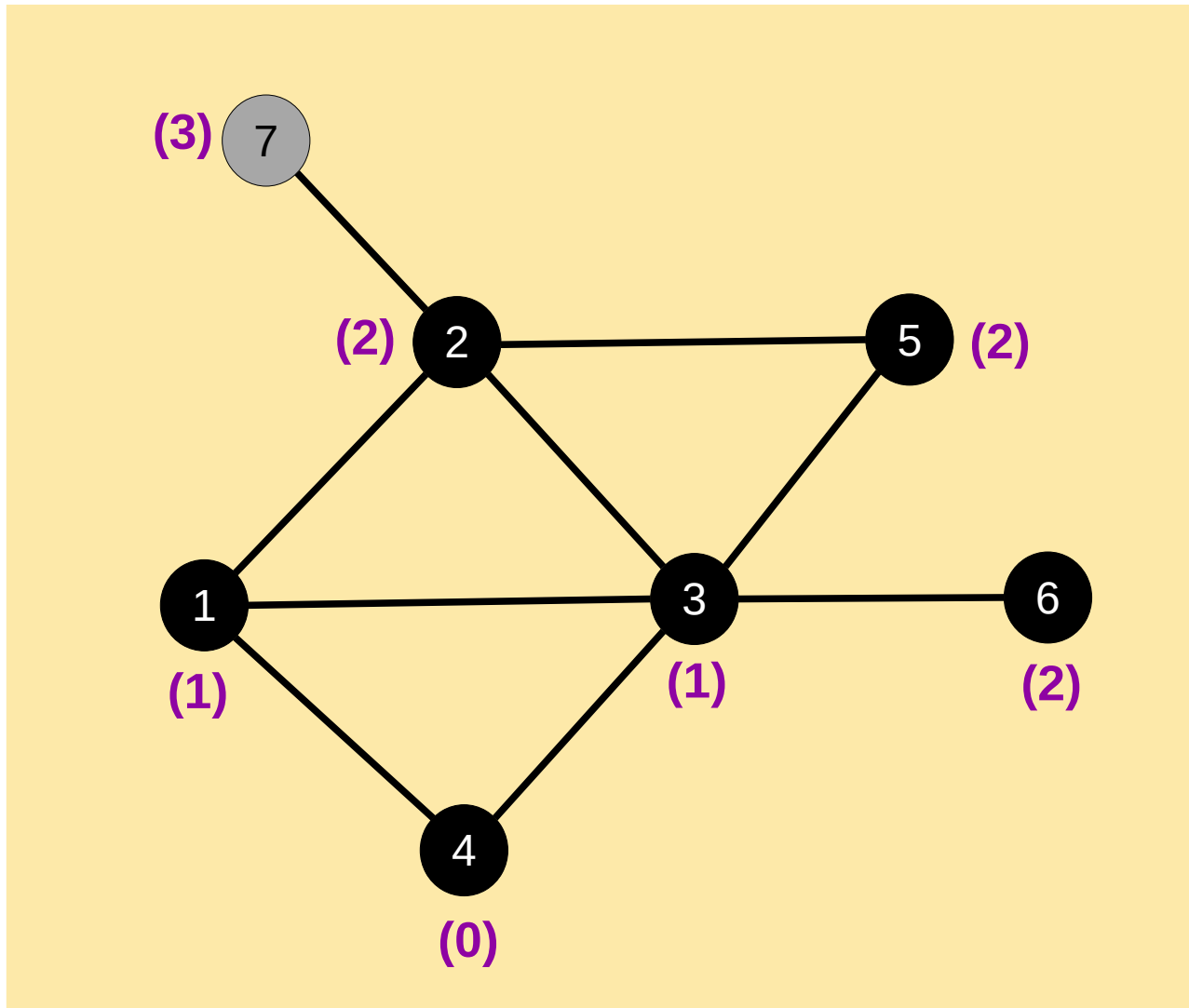
Passo 9



Fila = {5,7}

Busca em largura (origem s=4)

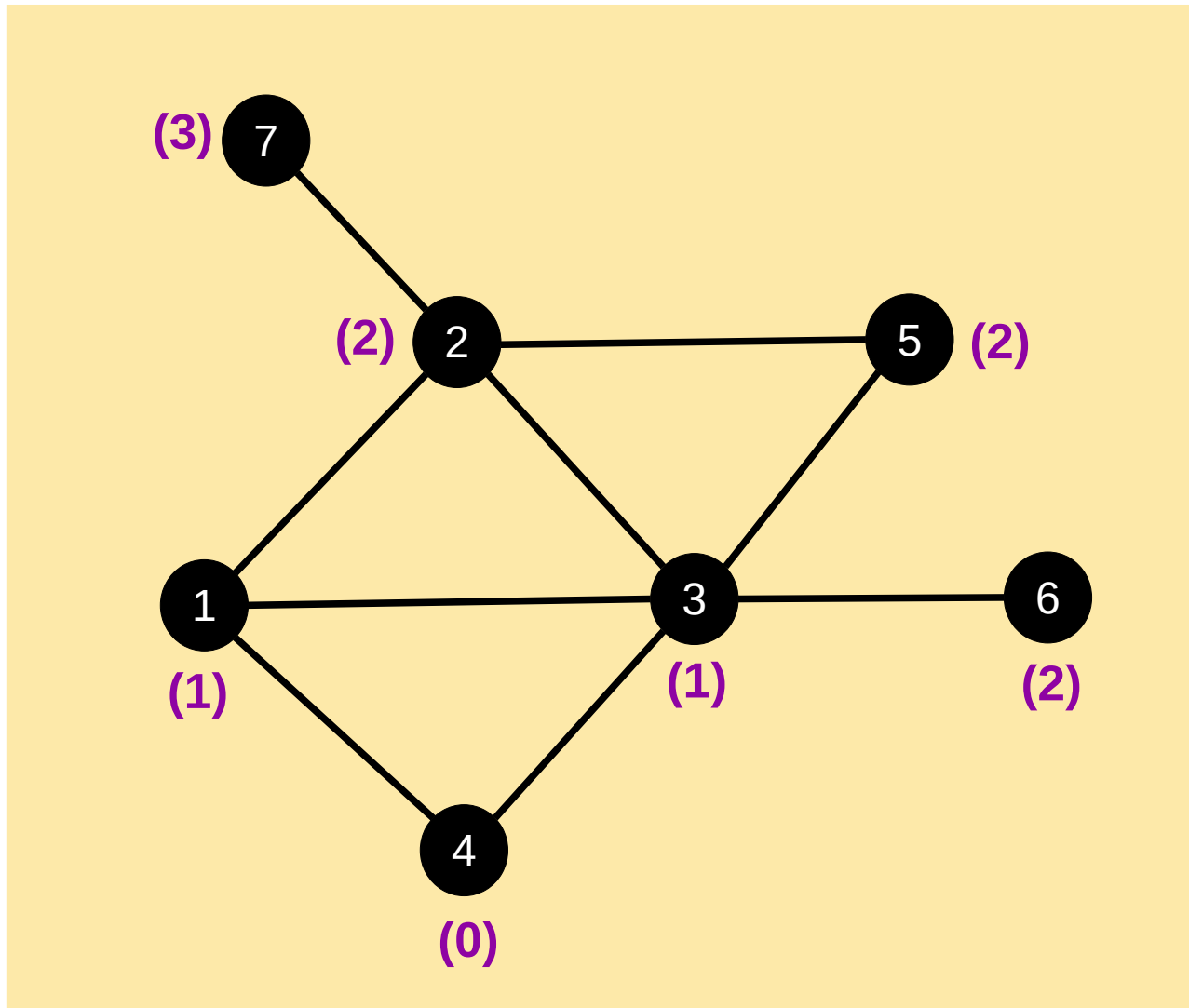
Passo 10



Fila = {7}

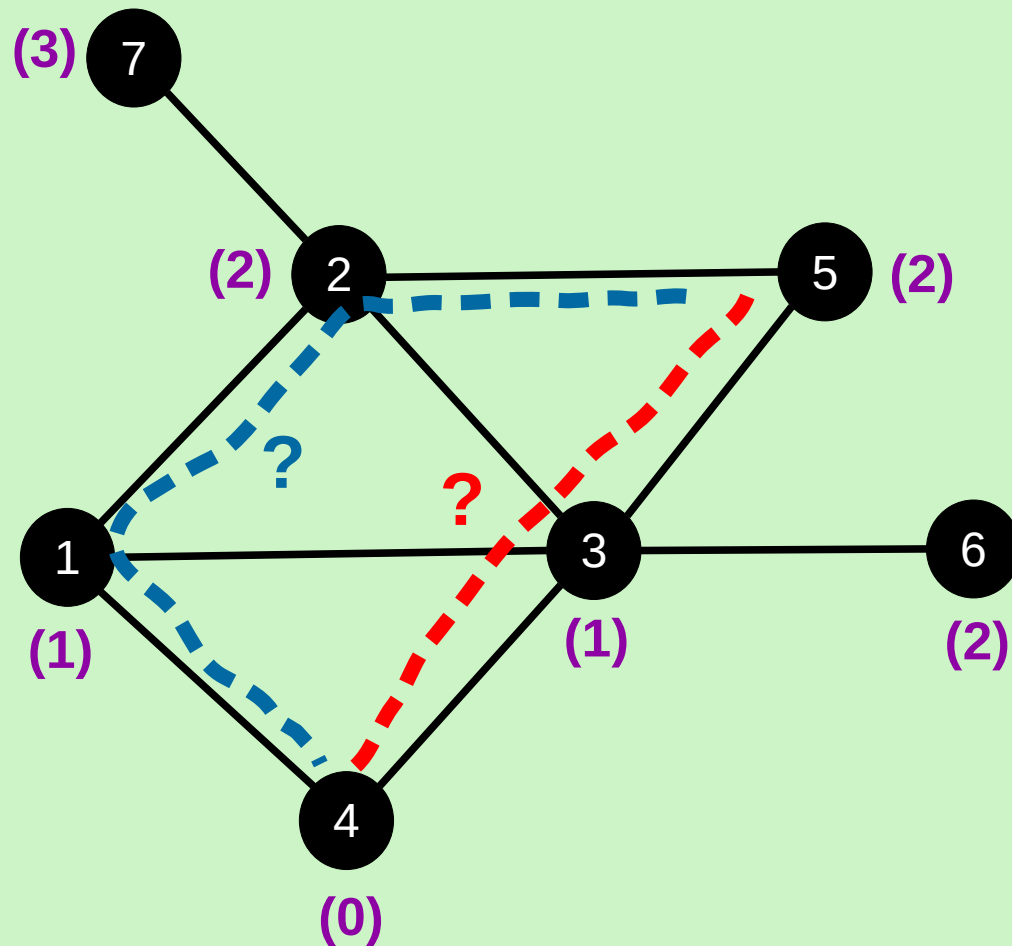
Busca em largura (origem s=4)

Passo 11



Fila = {}

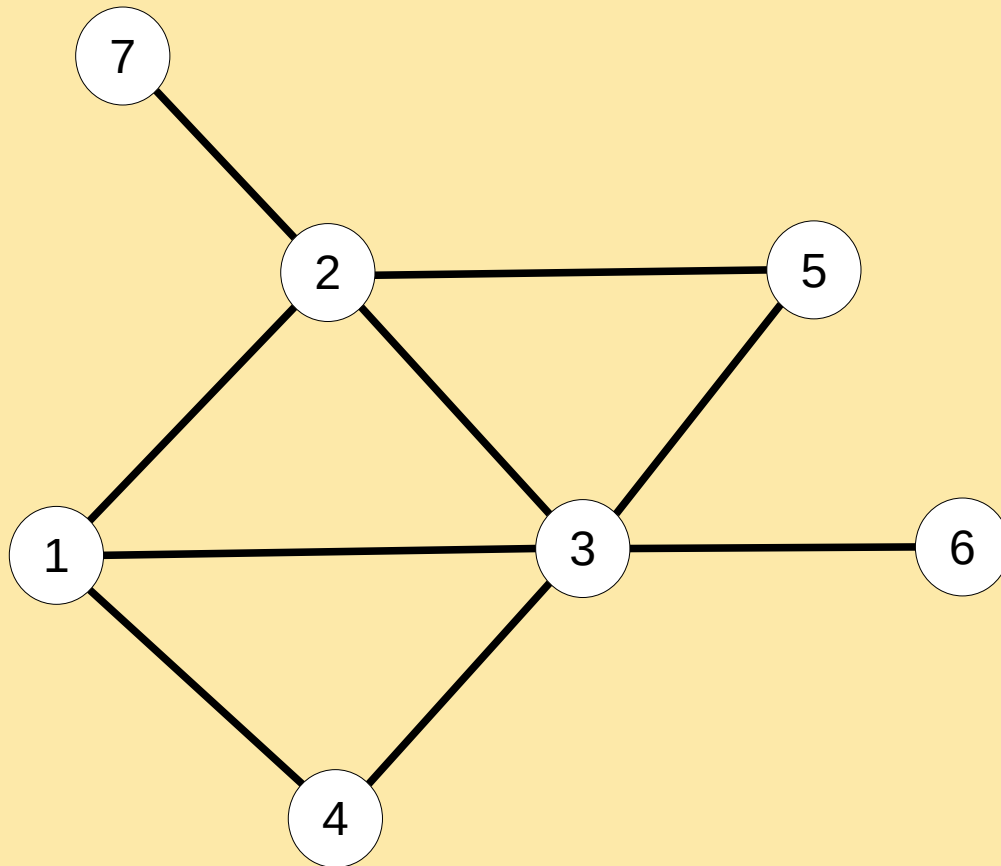
Busca em largura



Como determinamos o caminho exato para: a partir do vértice **4** chegar ao vértice **5**?

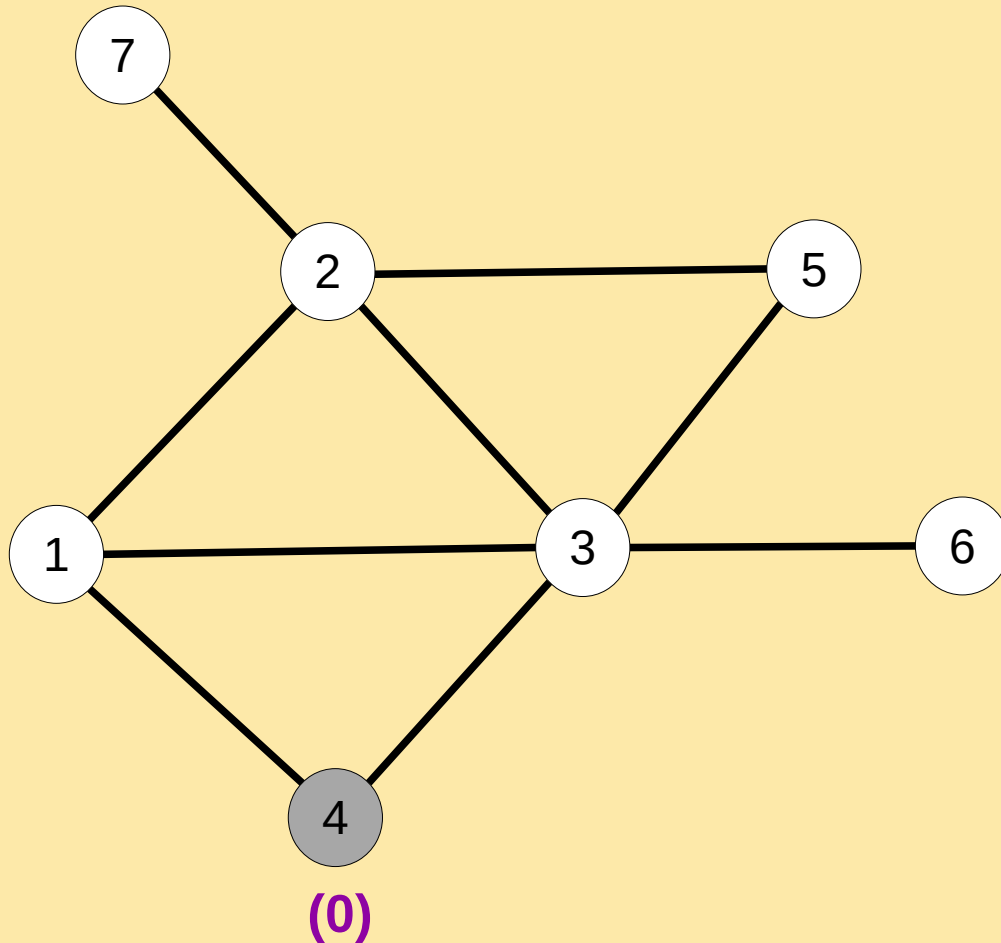
Busca em largura

Grafo inicial



Busca em largura (origem s=4)

Passo 0



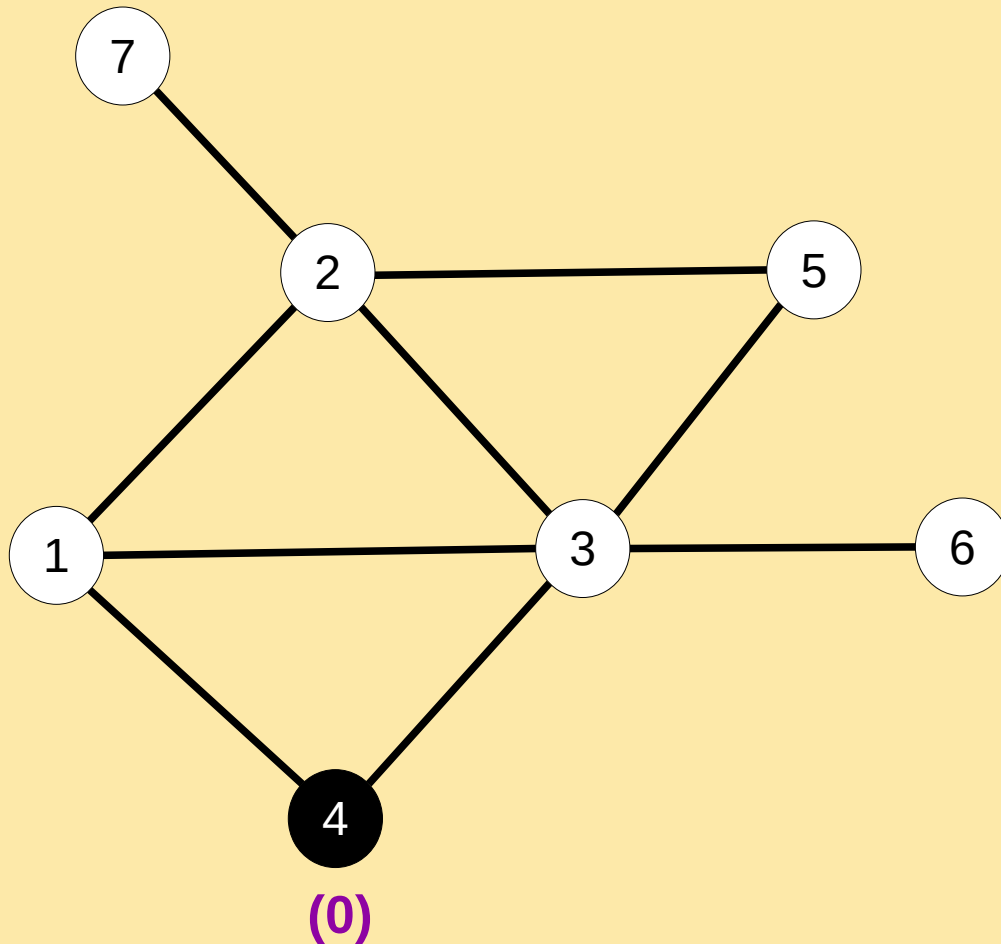
Fila = {4}

Predecessores:

1:
2:
3:
4: --
5:
6:
7:

Busca em largura (origem s=4)

Passo 1



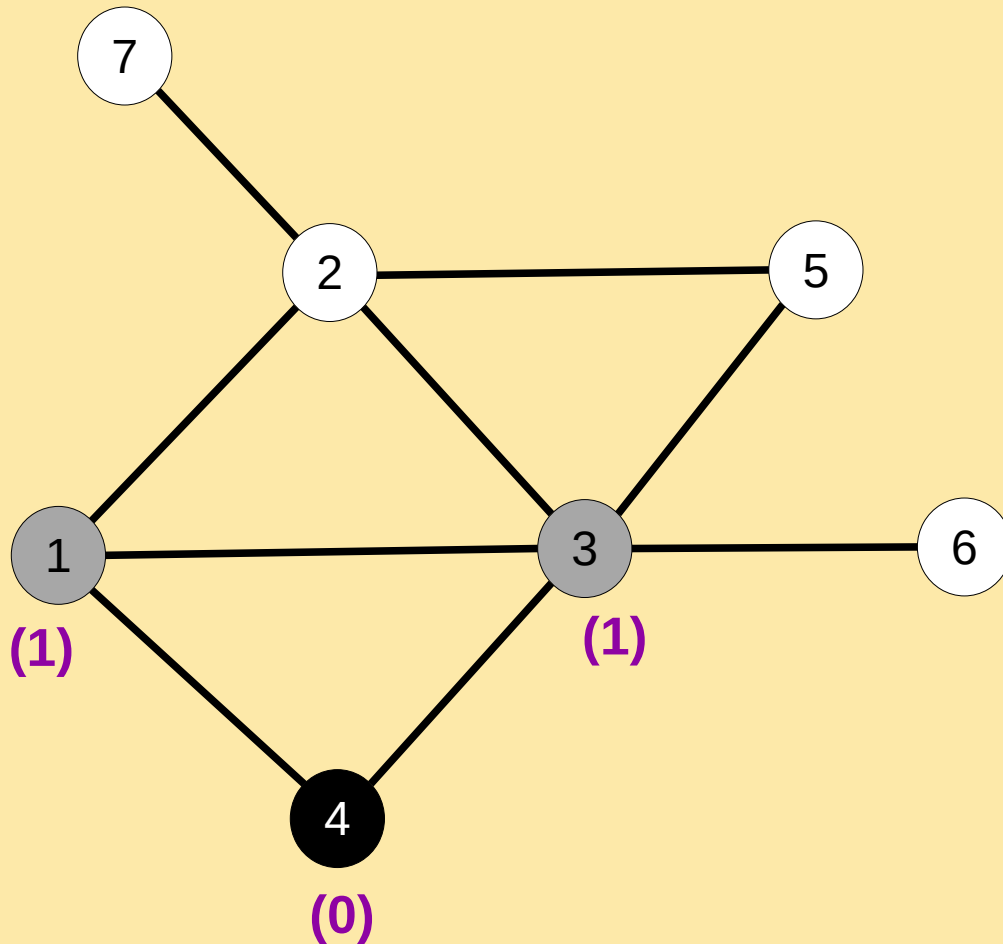
Fila = {}

Predecessores:

1:
2:
3:
4: --
5:
6:
7:

Busca em largura (origem s=4)

Passo 2



Fila = {1,3}

Predecessores:

1: 4

2:

3: 4

4: --

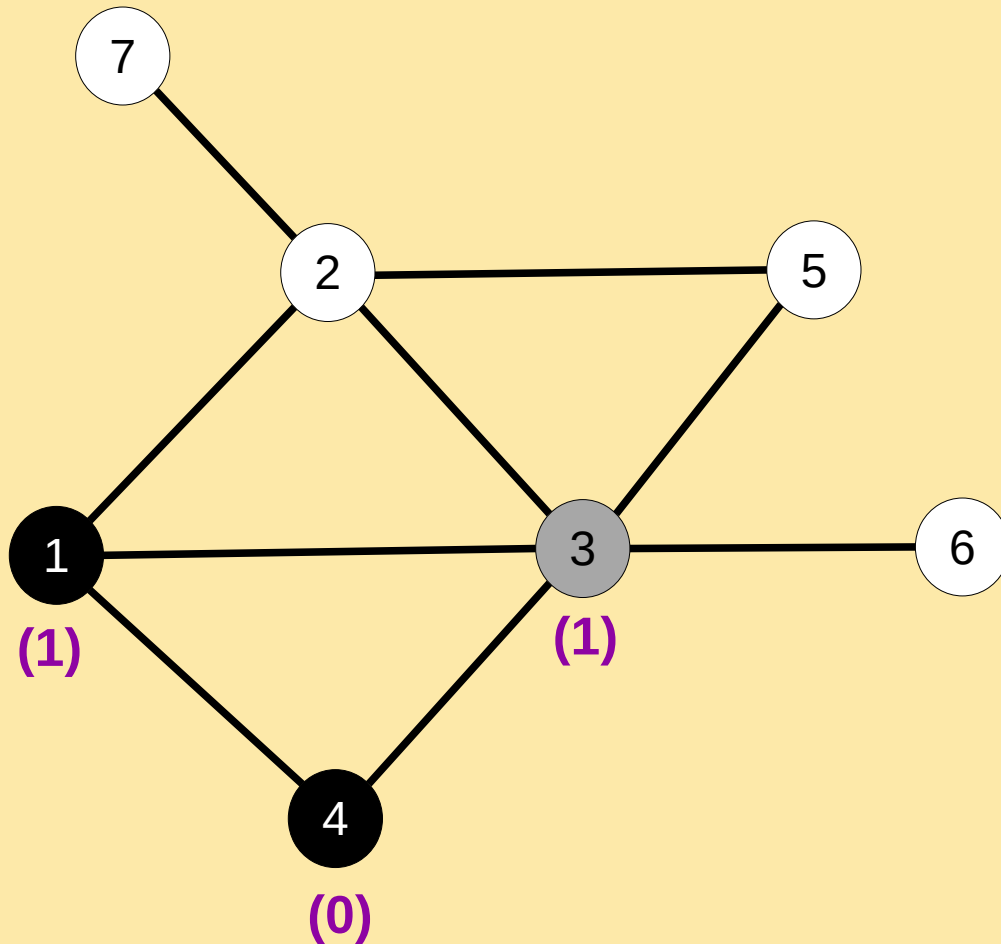
5:

6:

7:

Busca em largura (origem s=4)

Passo 3



Fila = {3}

Predecessores:

1: 4

2:

3: 4

4: --

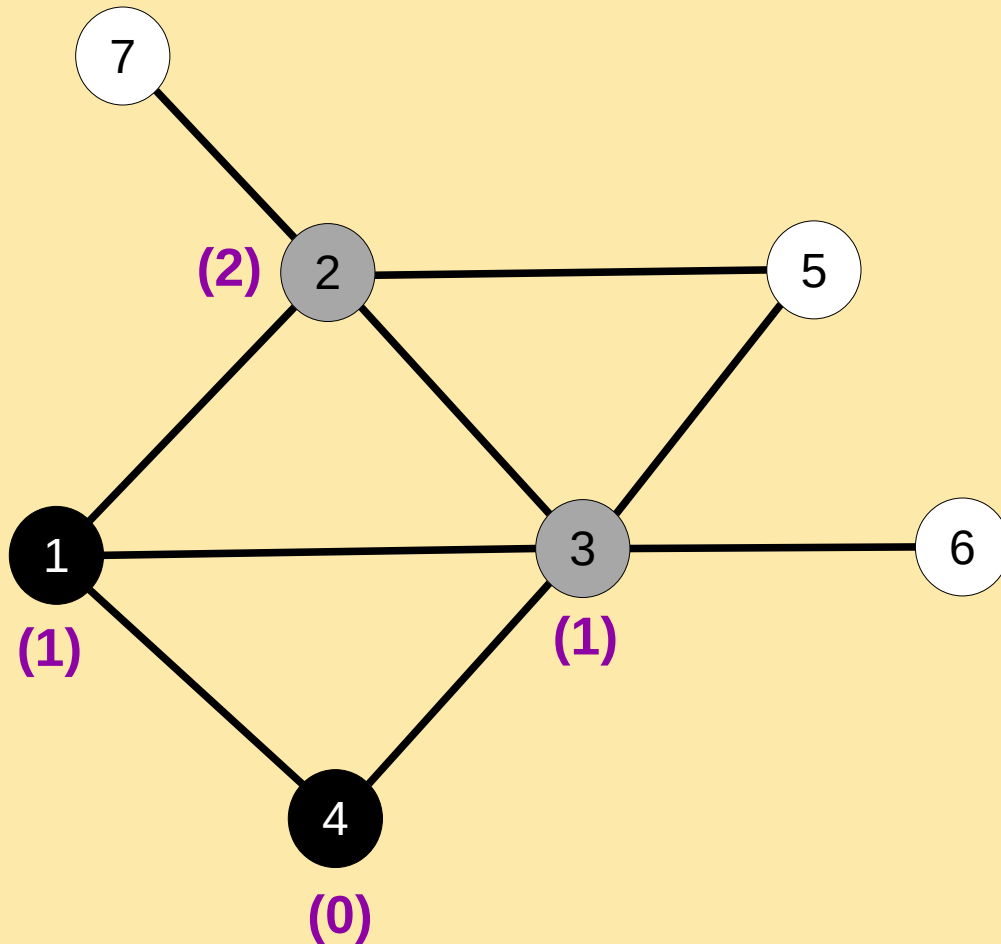
5:

6:

7:

Busca em largura (origem s=4)

Passo 4



Fila = {3,2}

Predecessores:

1: 4

2: 1

3: 4

4: --

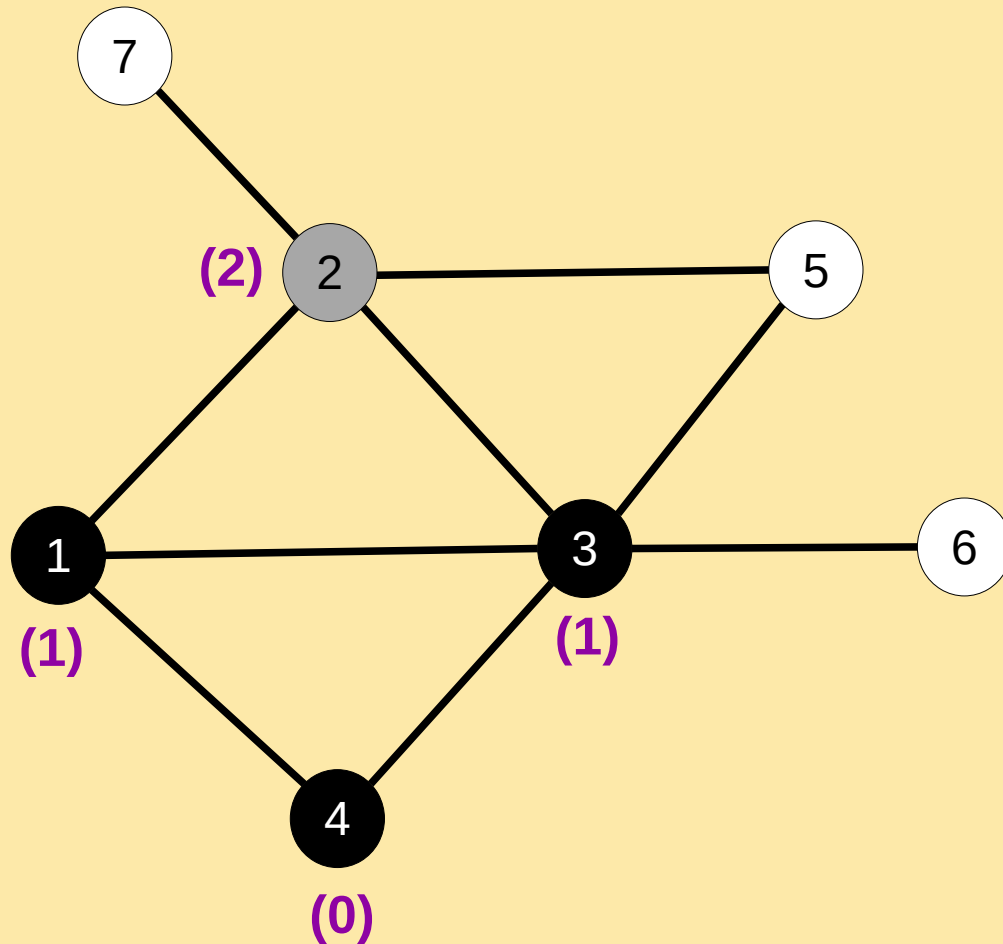
5: --

6: --

7: --

Busca em largura (origem s=4)

Passo 5



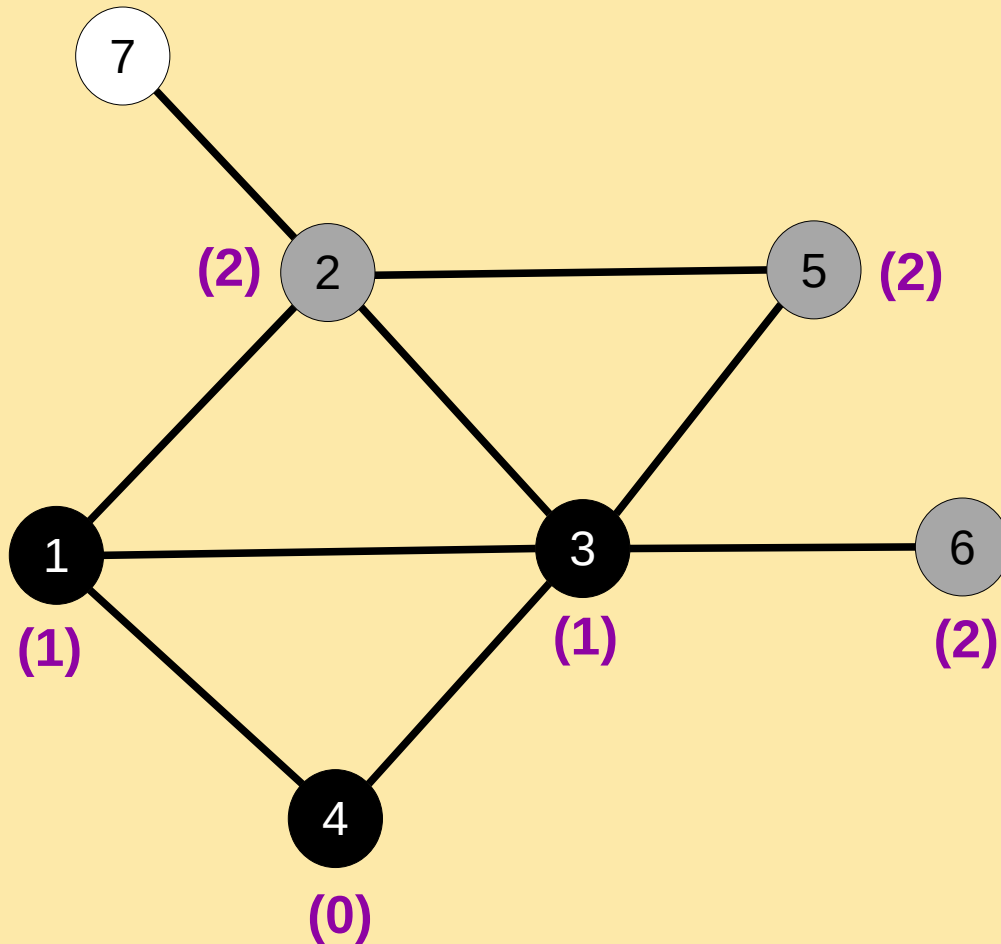
Fila = {2}

Predecessores:

1: 4
2: 1
3: 4
4: --
5:
6:
7:

Busca em largura (origem s=4)

Passo 6



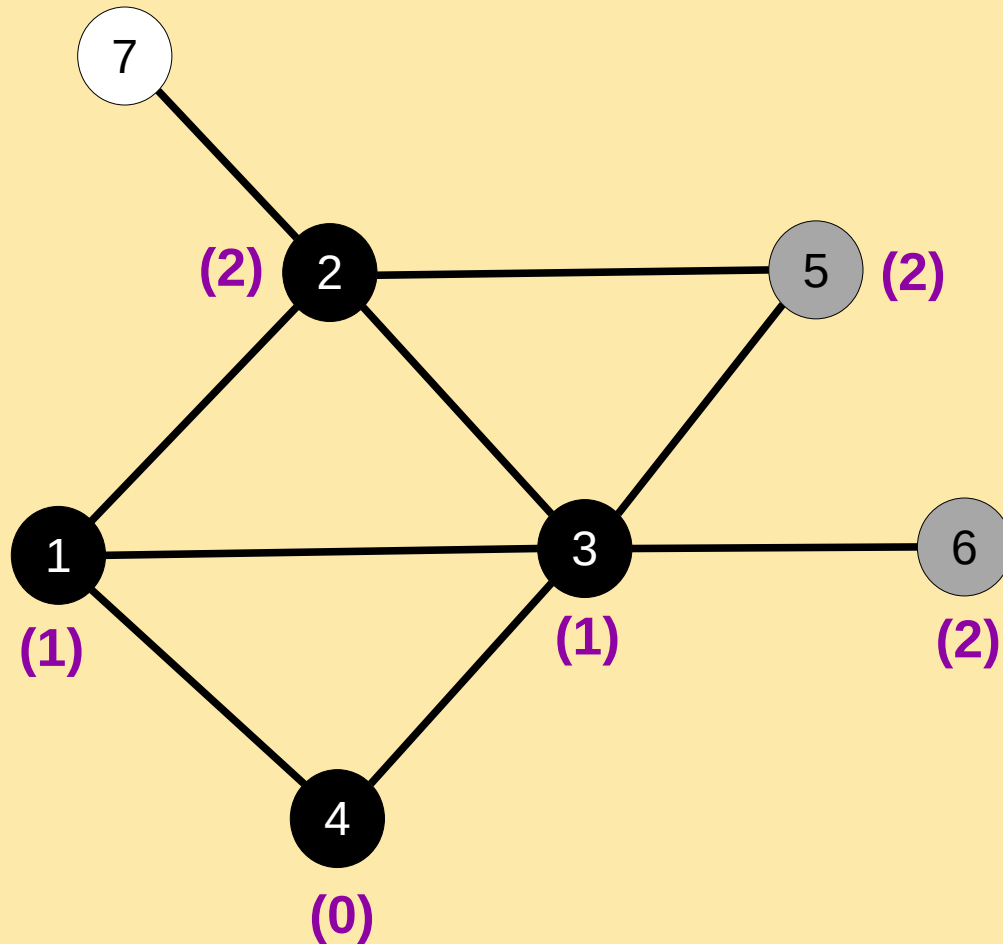
Fila = {2,6,5}

Predecessores:

1: 4
2: 1
3: 4
4: --
5: 3
6: 3
7:

Busca em largura (origem s=4)

Passo 7



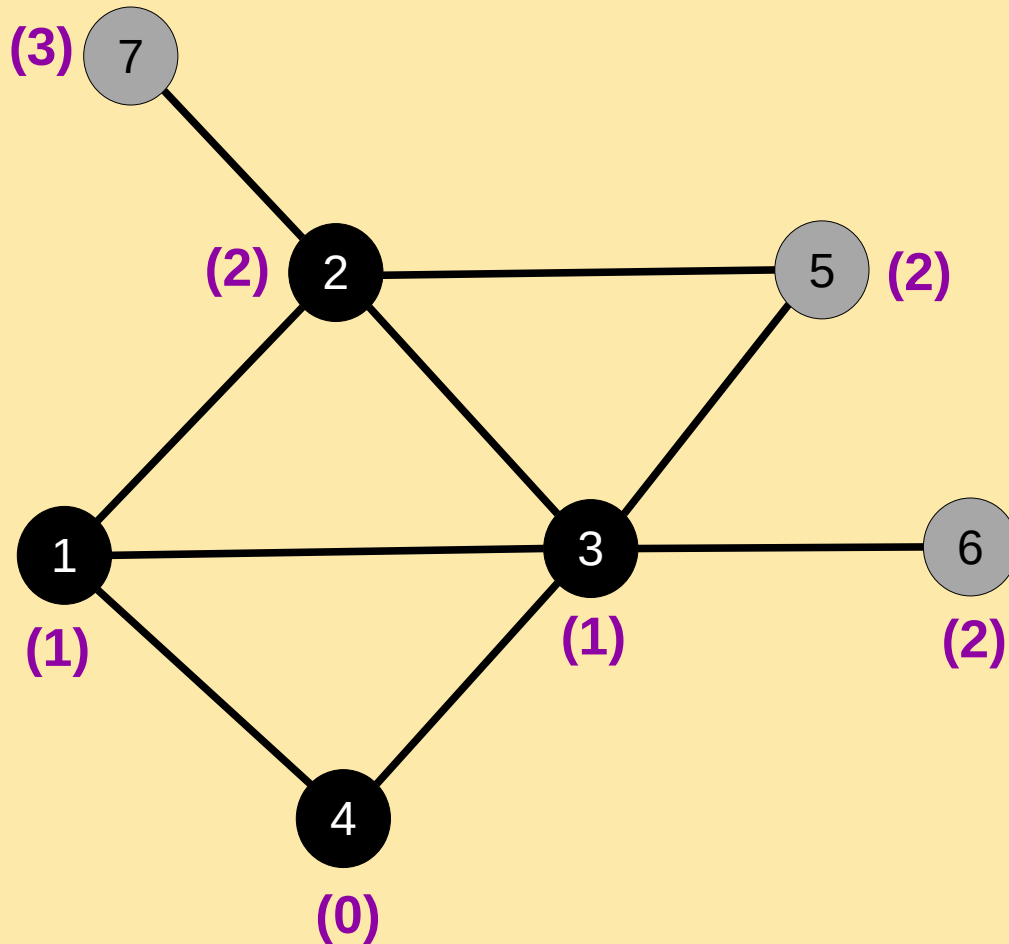
Fila = {6,5}

Predecessores:

1: 4
2: 1
3: 4
4: --
5: 3
6: 3
7:

Busca em largura (origem s=4)

Passo 8



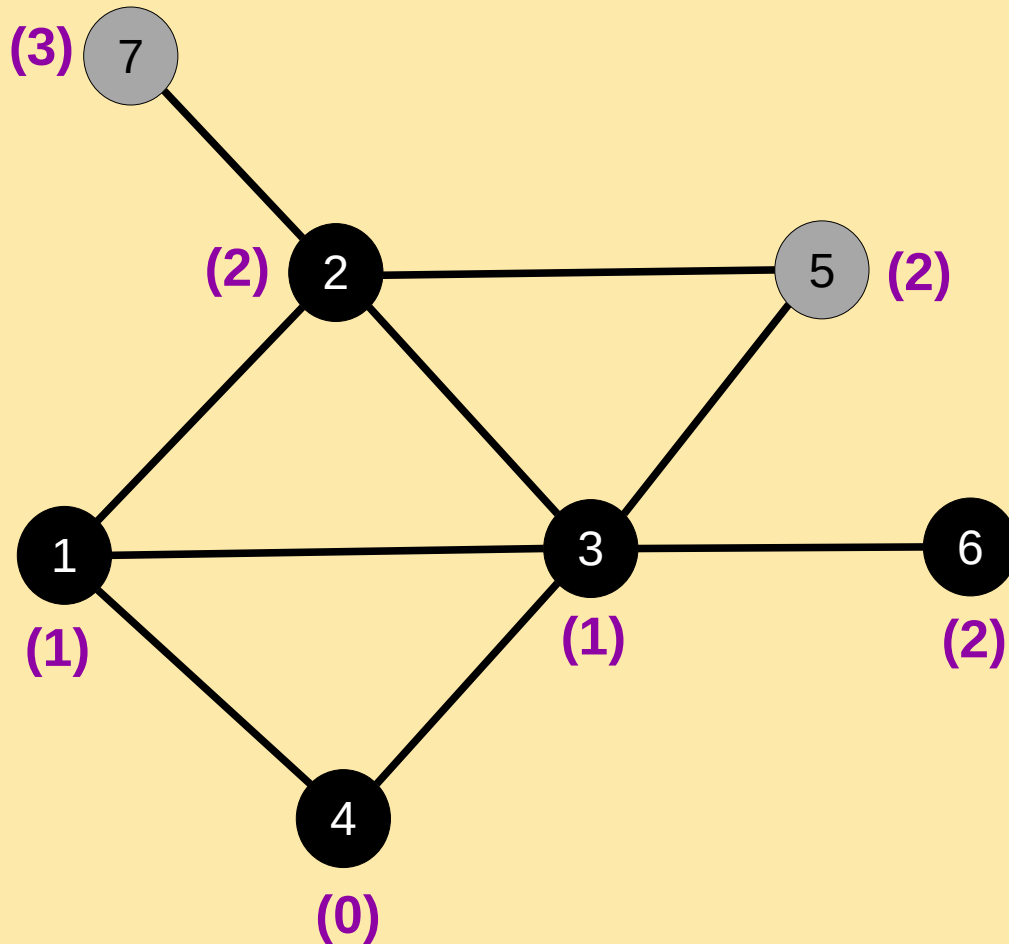
Fila = {6,5,7}

Predecessores:

1: 4
2: 1
3: 4
4: --
5: 3
6: 3
7: 2

Busca em largura (origem s=4)

Passo 9



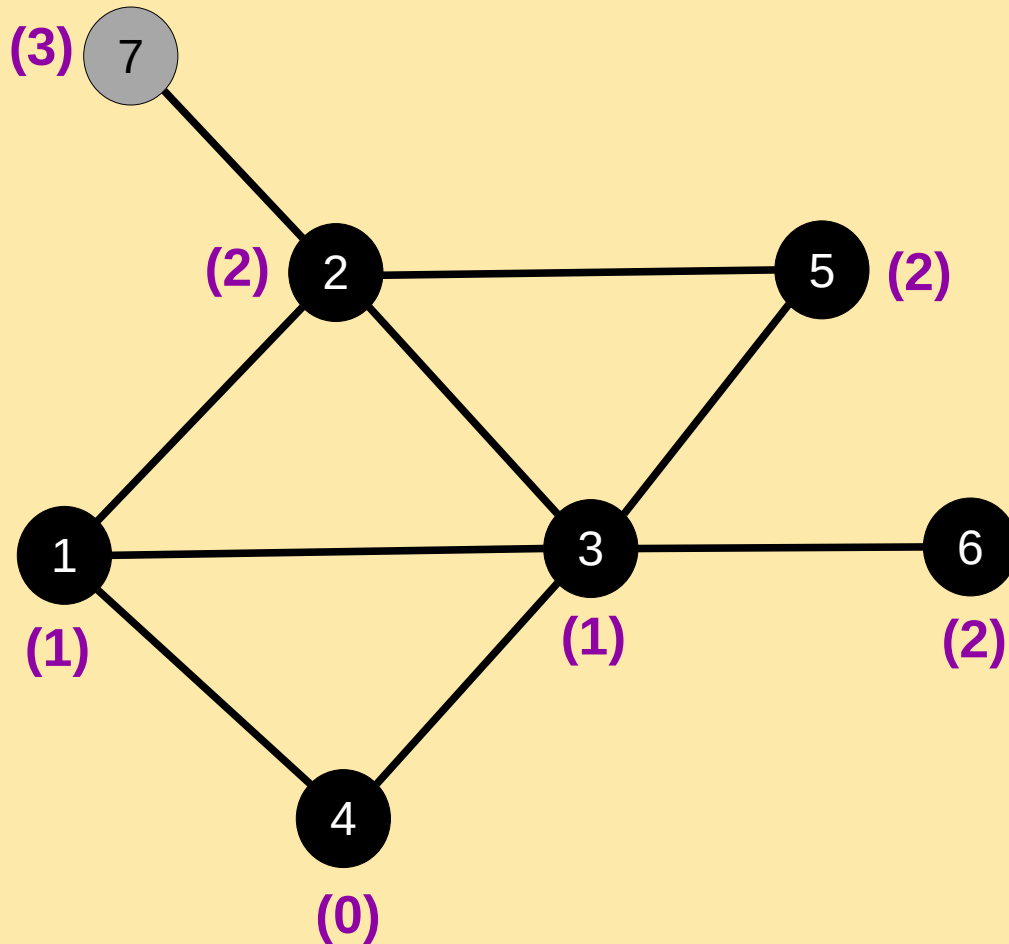
Fila = {5,7}

Predecessores:

1: 4
2: 1
3: 4
4: --
5: 3
6: 3
7: 2

Busca em largura (origem s=4)

Passo 10



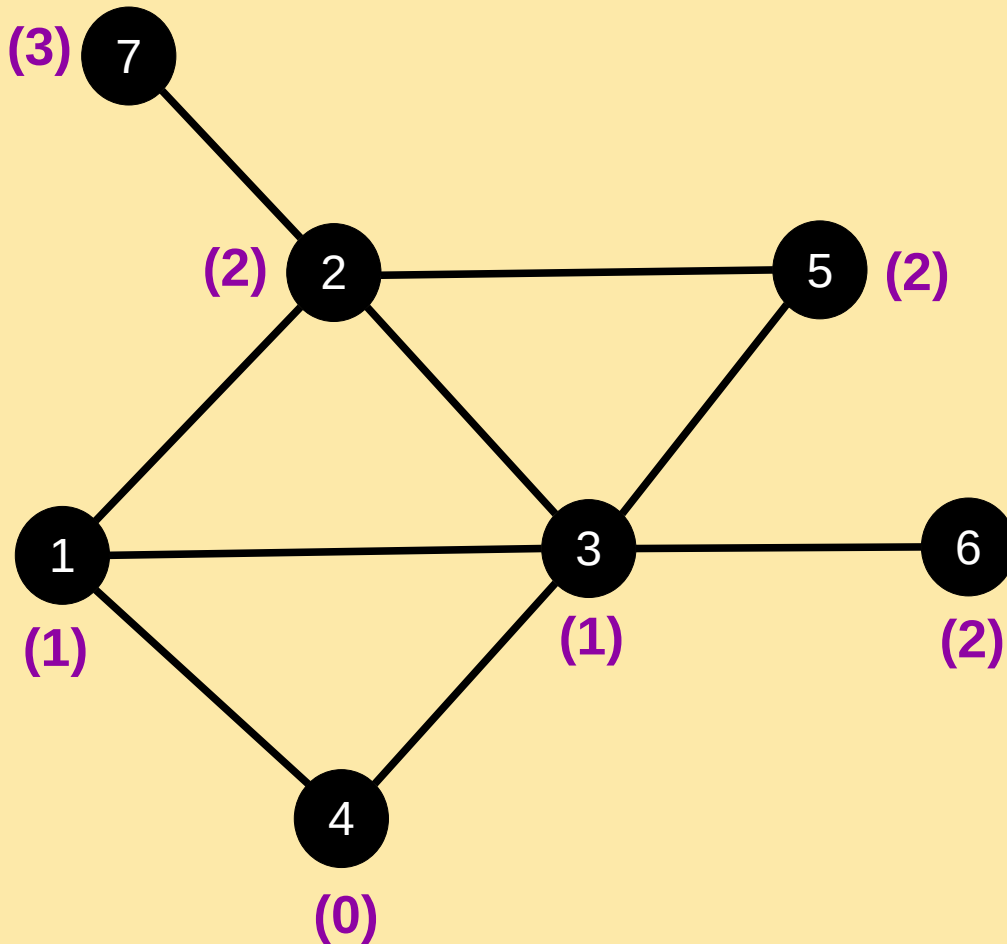
Fila = {7}

Predecessores:

1: 4
2: 1
3: 4
4: --
5: 3
6: 3
7: 2

Busca em largura (origem s=4)

Passo 11

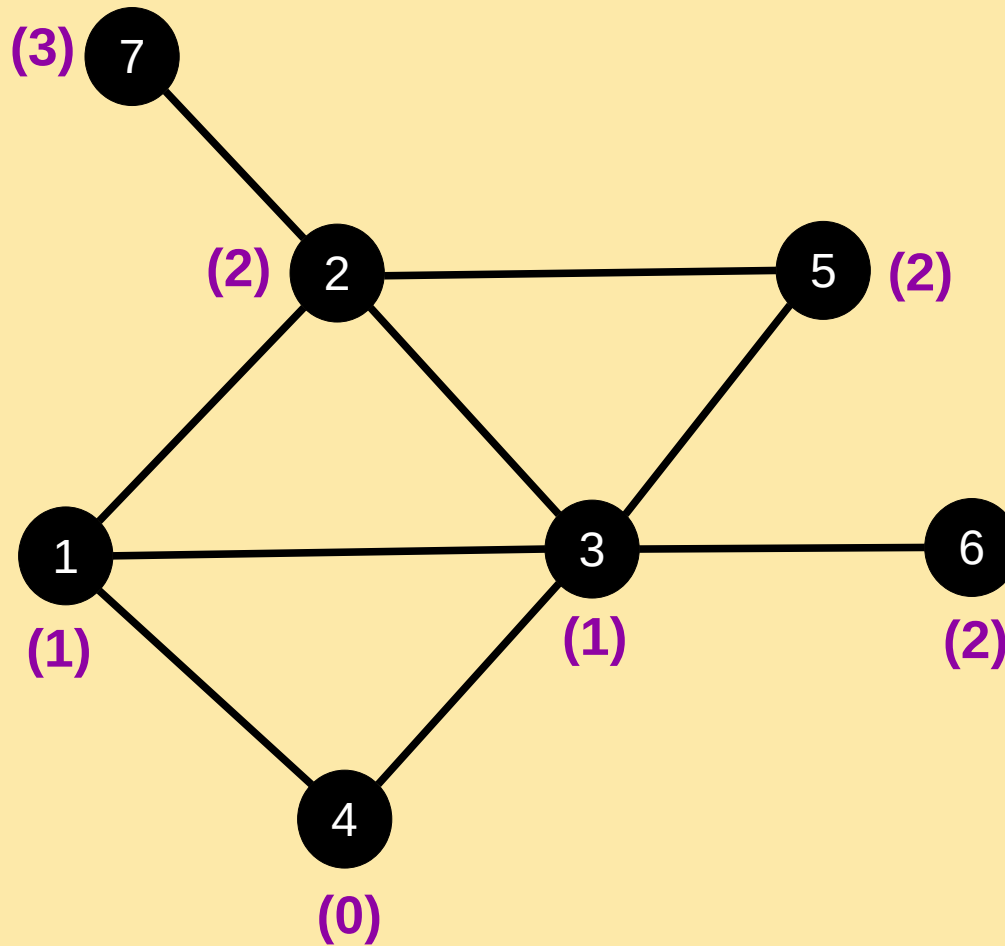


Fila = {}

Predecessores:

1: 4
2: 1
3: 4
4: --
5: 3
6: 3
7: 2

Busca em largura (origem s=4)



Predecessores:

1: 4

2: 1

3: 4

4: --

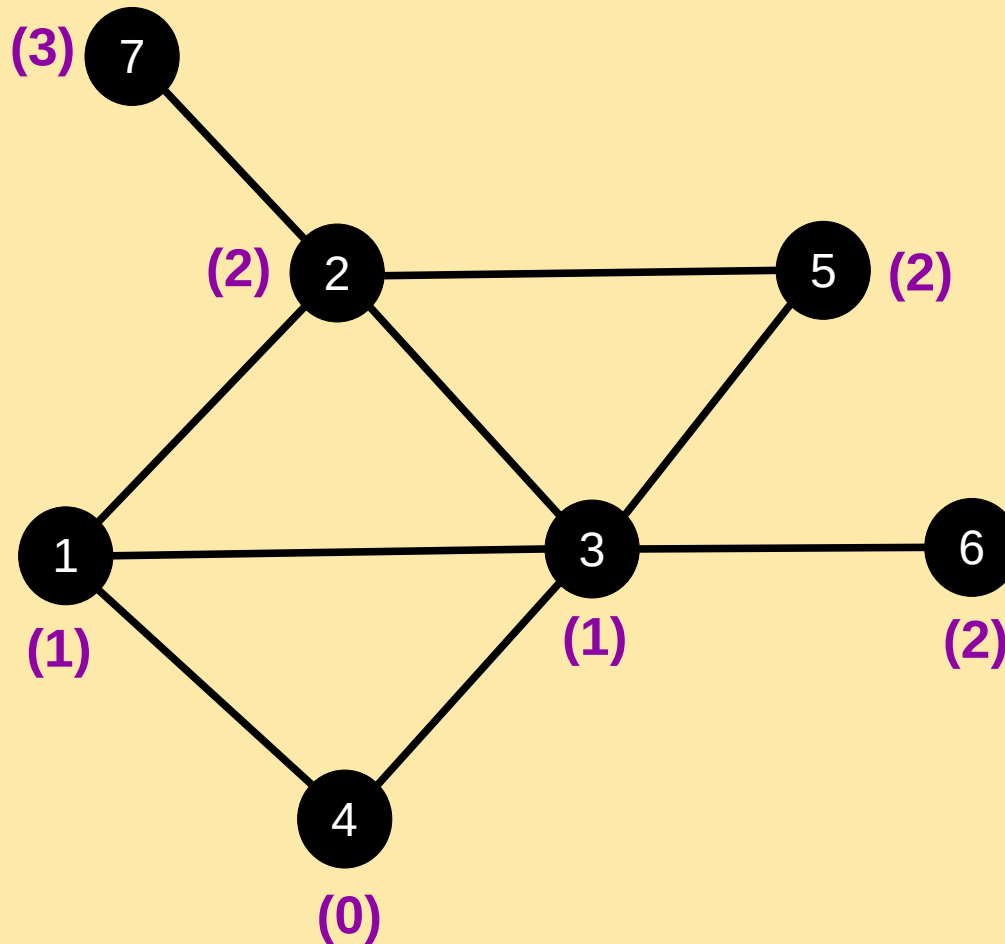
5: 3

6: 3

7: 2

Caminho exato para:
a partir do vértice 4
chegar ao vértice 5?

Busca em largura (origem s=4)



Predecessores:

1: 4

2: 1

3: 4

4: --

5: 3

6: 3

7: 2

Caminho exato para: a partir do vértice 4 chegar ao vértice 5?

5 → 3 → 4

O caminho será <4,3,5>

Para o caminho entre a origem e o destino, parte-se do vértice de destino até chegar à origem. Depois inverte-se o vetor obtido.

Busca em largura (Algoritmo)

Constantes:

- BRANCO , CINZA ,PRETO, INFINITO

Variáveis:

- Q (fila) , s (vértice de origem)

Propriedades do vértice **v**:

- v.cor (cor do vértice)
- v.dis (distância do vértice **v** até a origem **s**)
- v.pre (precedessor do vértice **v**)

Funções :

- Insere(Q,v), permite inserir o vértice **v** na fila **Q**.
- Remove(Q), permite remover o primeiro vértice da fila **Q**.

Busca em largura (Algoritmo)

Busca em largura = Breadth First Search (BFS)

BFS(G, s):

Para cada vértice v em $G.V - \{s\}$ faça

$v.cor = \text{BRANCO}$

$v.dis = \text{INFINITO}$

$s.cor = \text{CINZA}$

$s.dis = 0$

$Q = \text{VAZIO}$

Inserir(Q, s)

Enquanto $Q \neq \text{VAZIO}$ faça

$u = \text{Remove}(Q)$

 Para cada vértice v em $G.Adj[u]$ faça

 se $v.cor == \text{BRANCO}$

$v.cor = \text{CINZA}$

$v.dis = u.dis + 1$

$v.pre = u$

 Inserir(Q, v)

$u.cor = \text{PRETO}$

Busca em largura (Algoritmo)

Busca em largura = Breadth First Search (BFS)

BFS(G, s):

```
Para cada vértice  $v$  em  $G.V - \{s\}$  faça
     $v.cor = \text{BRANCO}$ 
     $v.dis = \text{INFINITO}$ 
 $s.cor = \text{CINZA}$ 
 $s.dis = 0$ 
 $Q = \text{VAZIO}$ 
Insere( $Q, s$ )
```

Inicialização

```
Enquanto  $Q \neq \text{VAZIO}$  faça
     $u = \text{Remove}(Q)$ 
```

Percorre o grafo

```
Para cada vértice  $v$  em  $G.Adj[u]$  faça
    se  $v.cor == \text{BRANCO}$ 
         $v.cor = \text{CINZA}$ 
         $v.dis = u.dis + 1$ 
         $v.pre = u$ 
        Insere( $Q, v$ )
```

Explora os vizinhos de u

```
 $u.cor = \text{PRETO}$ 
```

Busca em largura (Algoritmo)

Para cada vértice v em $G.V - \{s\}$ faça

$v.cor = \text{BRANCO}$

$v.dis = \text{INFINITO}$

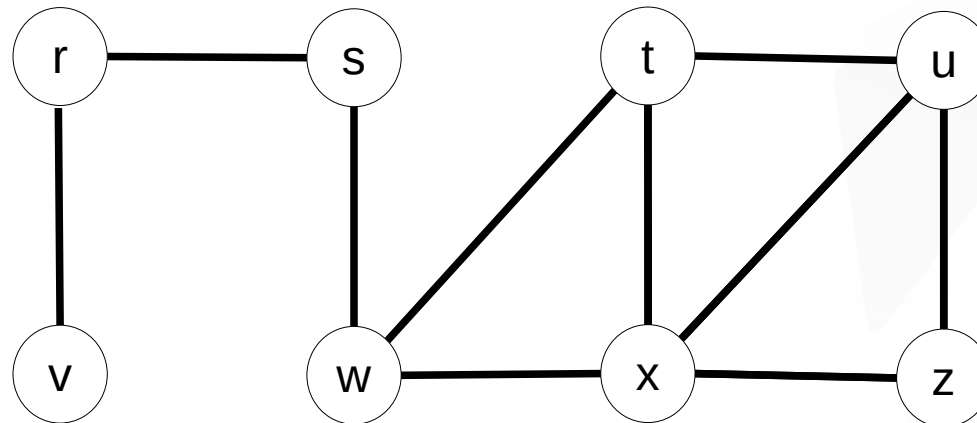
$s.cor = \text{CINZA}$

$s.dis = 0$

$Q = \text{VAZIO}$

Inserir(Q, s)

Inicialização



Busca em largura (Algoritmo)

Para cada vértice v em $G.V - \{s\}$ faça

$v.cor = \text{BRANCO}$

$v.dis = \text{INFINITO}$

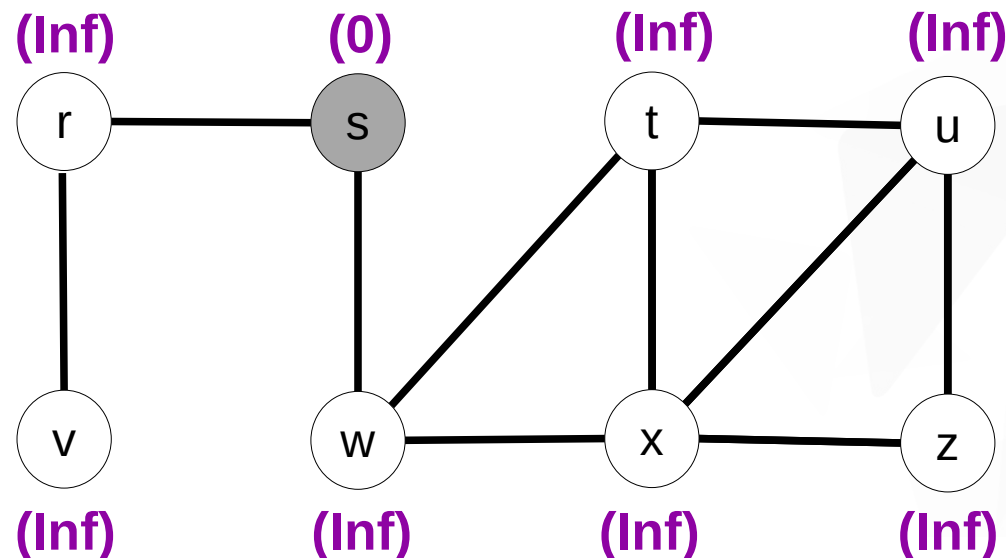
$s.cor = \text{CINZA}$

$s.dis = 0$

$Q = \text{VAZIO}$

Inserir(Q, s)

Inicialização



$Q = \{s\}$

Busca em largura (Algoritmo)

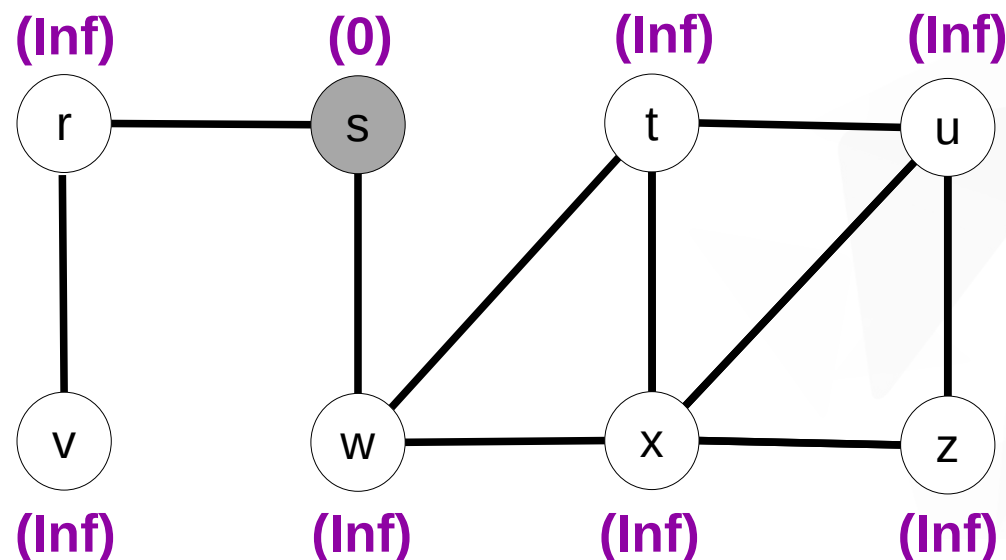
```
Enquanto Q  $\neq$  VAZIO faça  
  u = Remove(Q)
```

Percorre o grafo

```
  Para cada vértice v em G.Adj[u] faça  
    se v.cor == BRANCO  
      v.cor = CINZA  
      v.dis = u.dis+1  
      v.pre = u  
      Insere(Q,v)
```

Explora os vizinhos de u

```
  u.cor = PRETO
```



$Q = \{s\}$

Busca em largura (Algoritmo)

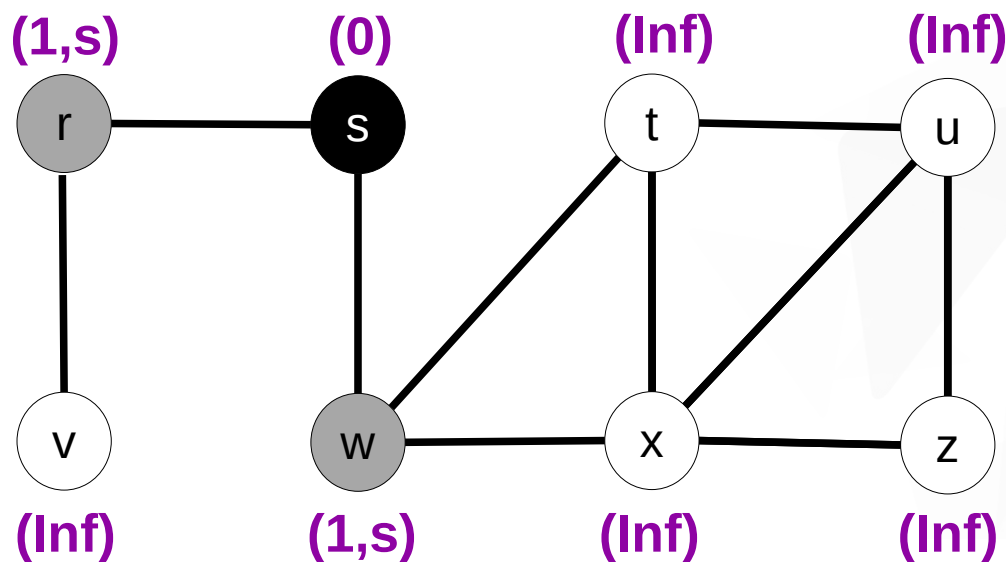
```
Enquanto Q  $\neq$  VAZIO faça  
  u = Remove(Q)
```

Percorre o grafo

```
  Para cada vértice v em G.Adj[u] faça  
    se v.cor == BRANCO  
      v.cor = CINZA  
      v.dis = u.dis+1  
      v.pre = u  
      Insere(Q,v)
```

Explora os vizinhos de u

```
  u.cor = PRETO
```



$Q = \{w, r\}$

$u = s$

Busca em largura (Algoritmo)

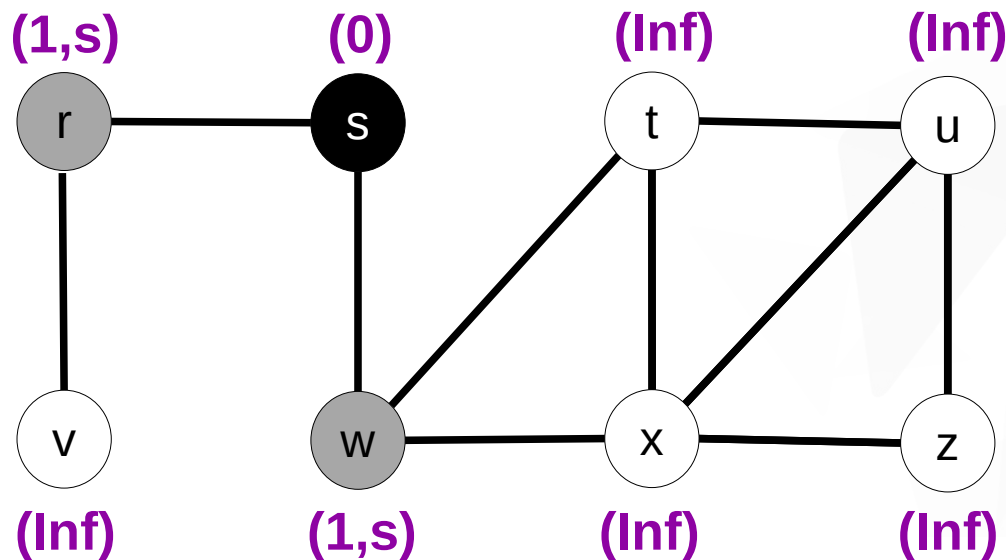
```
Enquanto Q  $\neq$  VAZIO faça  
  u = Remove(Q)
```

Percorre o grafo

```
  Para cada vértice v em G.Adj[u] faça  
    se v.cor == BRANCO  
      v.cor = CINZA  
      v.dis = u.dis+1  
      v.pre = u  
      Insere(Q,v)
```

Explora os vizinhos de u

```
  u.cor = PRETO
```



$Q = \{r\}$

$u = w$

Busca em largura (Algoritmo)

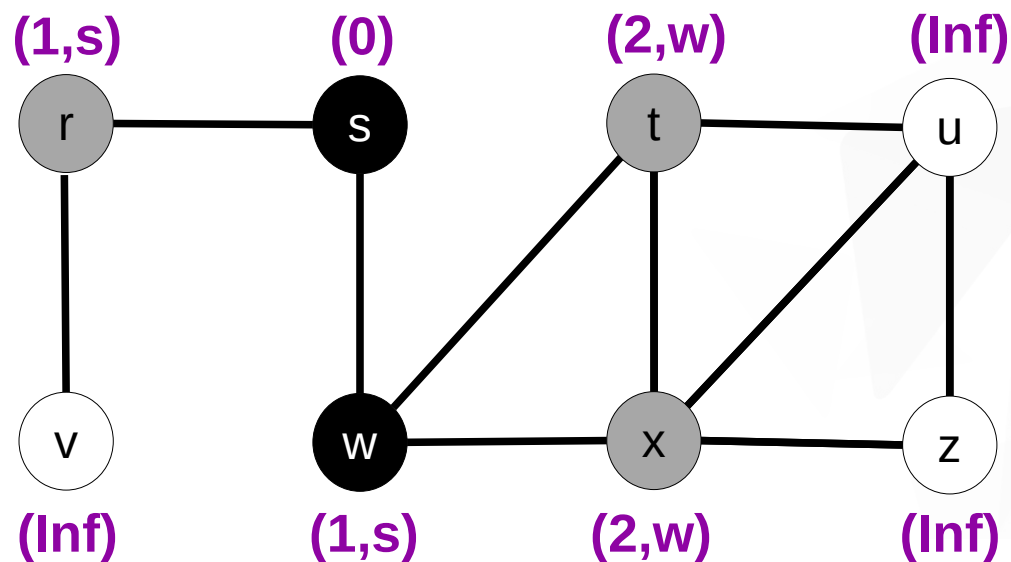
```
Enquanto Q  $\neq$  VAZIO faça  
  u = Remove(Q)
```

Percorre o grafo

```
  Para cada vértice v em G.Adj[u] faça  
    se v.cor == BRANCO  
      v.cor = CINZA  
      v.dis = u.dis+1  
      v.pre = u  
      Insere(Q,v)
```

Explora os vizinhos de u

```
  u.cor = PRETO
```



$Q = \{r, t, x\}$

$u = w$

Busca em largura (Algoritmo)

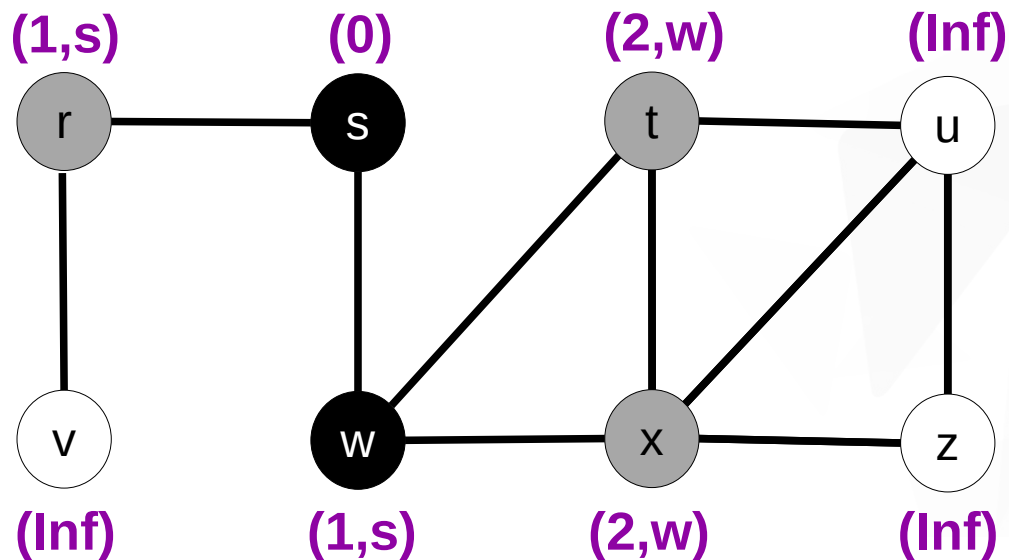
```
Enquanto Q  $\neq$  VAZIO faça  
  u = Remove(Q)
```

Percorre o grafo

```
  Para cada vértice v em G.Adj[u] faça  
    se v.cor == BRANCO  
      v.cor = CINZA  
      v.dis = u.dis+1  
      v.pre = u  
      Insere(Q,v)
```

Explora os vizinhos de u

```
  u.cor = PRETO
```



$Q = \{t, x\}$

$u = r$

Busca em largura (Algoritmo)

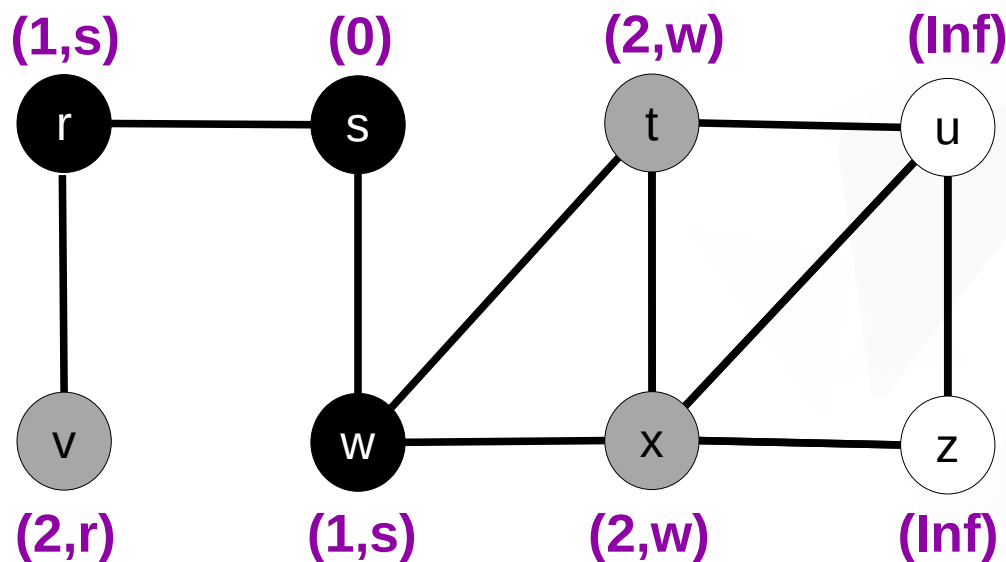
```
Enquanto Q  $\neq$  VAZIO faça  
  u = Remove(Q)
```

Percorre o grafo

```
  Para cada vértice v em G.Adj[u] faça  
    se v.cor == BRANCO  
      v.cor = CINZA  
      v.dis = u.dis+1  
      v.pre = u  
      Insere(Q,v)
```

Explora os vizinhos de u

```
  u.cor = PRETO
```



$Q = \{t, x, v\}$

$u = r$

Busca em largura (Algoritmo)

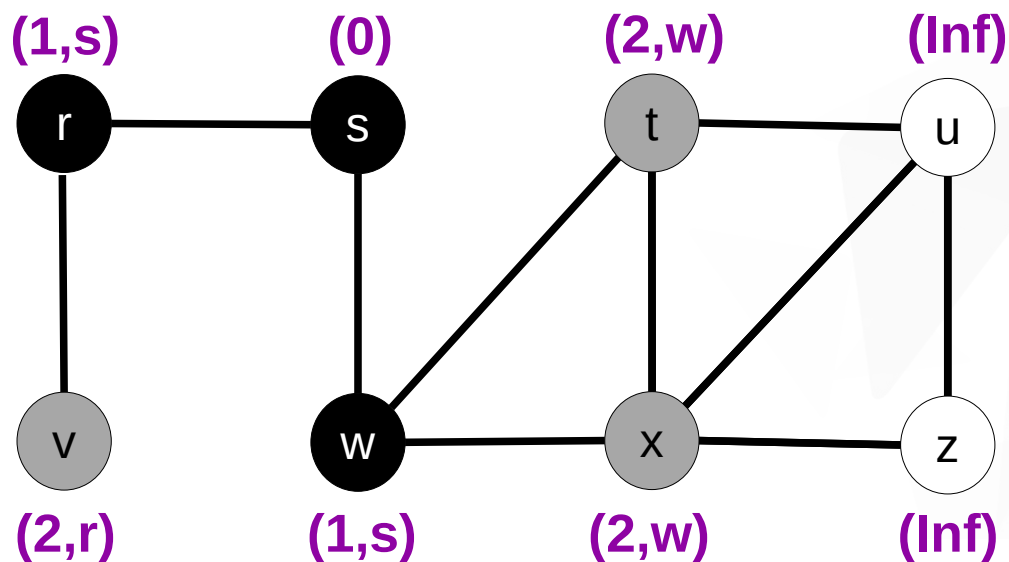
```
Enquanto Q  $\neq$  VAZIO faça  
  u = Remove(Q)
```

Percorre o grafo

```
  Para cada vértice v em G.Adj[u] faça  
    se v.cor == BRANCO  
      v.cor = CINZA  
      v.dis = u.dis+1  
      v.pre = u  
      Insere(Q,v)
```

Explora os vizinhos de u

```
  u.cor = PRETO
```



$Q = \{x, v\}$

$u = t$

Busca em largura (Algoritmo)

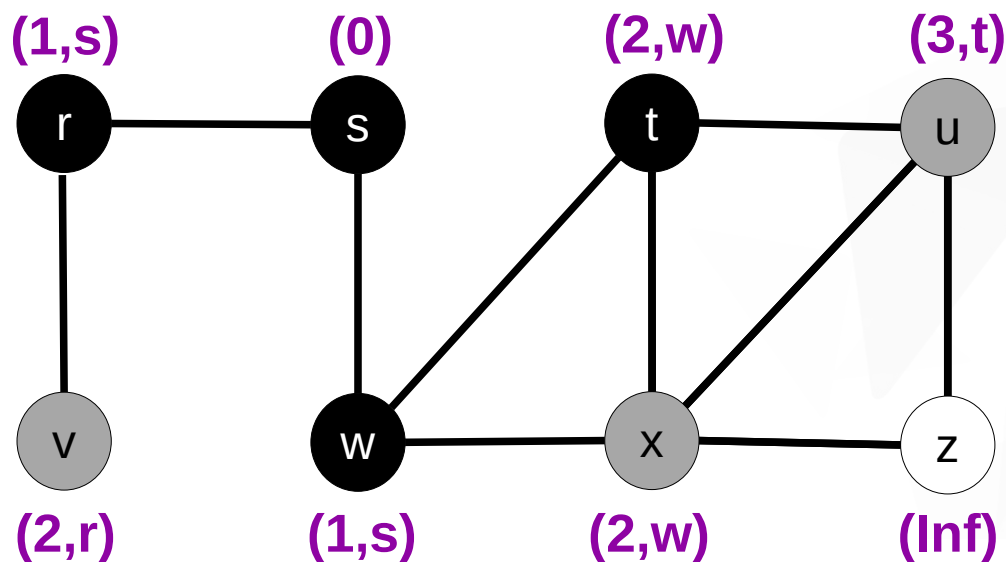
```
Enquanto Q  $\neq$  VAZIO faça  
  u = Remove(Q)
```

Percorre o grafo

```
  Para cada vértice v em G.Adj[u] faça  
    se v.cor == BRANCO  
      v.cor = CINZA  
      v.dis = u.dis+1  
      v.pre = u  
      Insere(Q,v)
```

Explora os vizinhos de u

```
  u.cor = PRETO
```



$Q = \{x,v,u\}$

$u = t$

Busca em largura (Algoritmo)

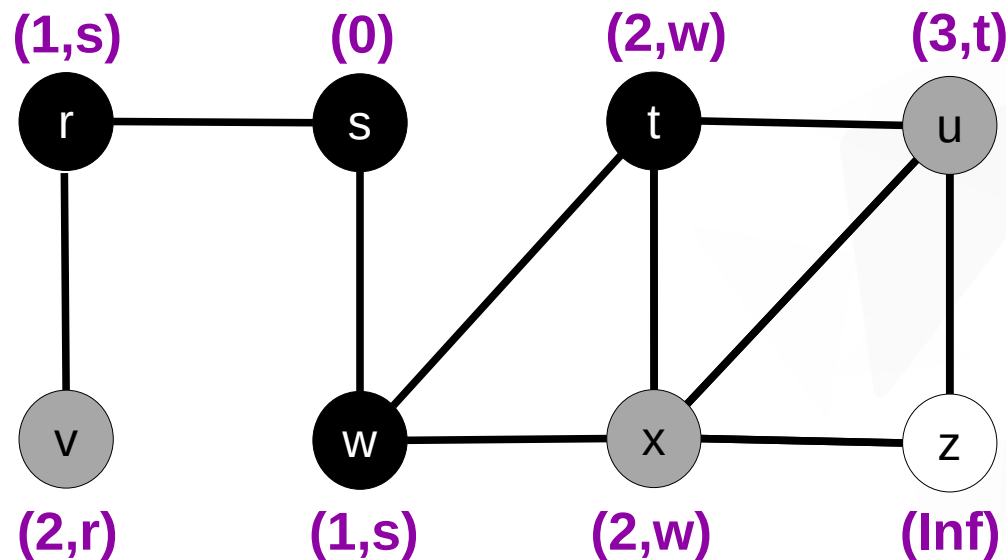
```
Enquanto Q  $\neq$  VAZIO faça  
  u = Remove(Q)
```

Percorre o grafo

```
  Para cada vértice v em G.Adj[u] faça  
    se v.cor == BRANCO  
      v.cor = CINZA  
      v.dis = u.dis+1  
      v.pre = u  
      Insere(Q,v)
```

Explora os vizinhos de u

```
  u.cor = PRETO
```



$Q = \{v, u\}$

$u = x$

Busca em largura (Algoritmo)

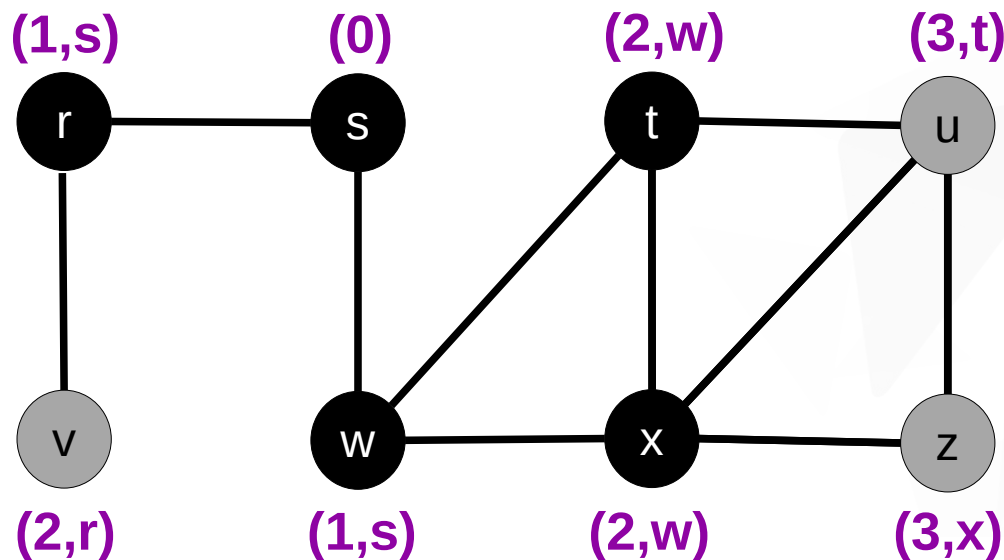
```
Enquanto Q  $\neq$  VAZIO faça  
  u = Remove(Q)
```

Percorre o grafo

```
  Para cada vértice v em G.Adj[u] faça  
    se v.cor == BRANCO  
      v.cor = CINZA  
      v.dis = u.dis+1  
      v.pre = u  
      Insere(Q,v)
```

Explora os vizinhos de u

```
  u.cor = PRETO
```



$Q = \{v, u, z\}$

$u = x$

Busca em largura (Algoritmo)

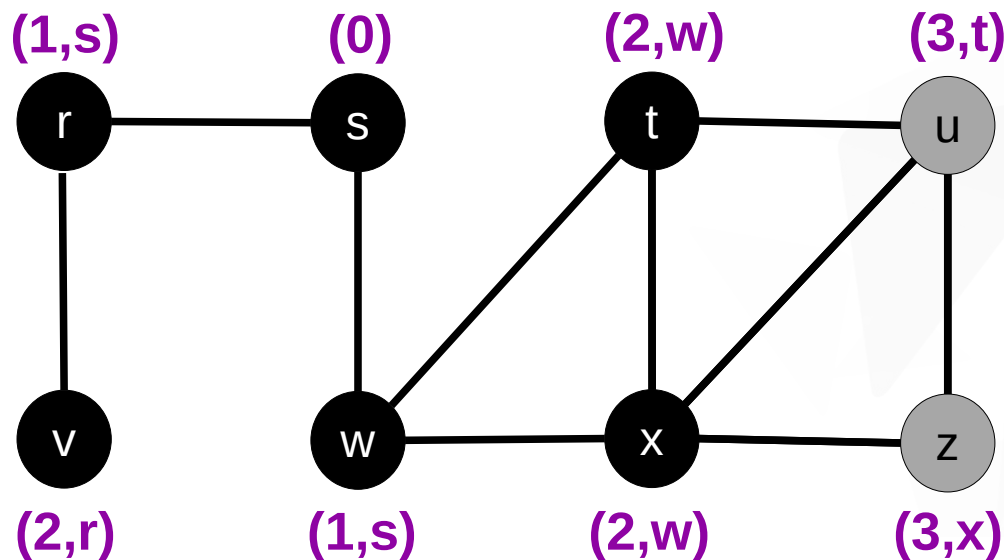
```
Enquanto Q  $\neq$  VAZIO faça  
  u = Remove(Q)
```

Percorre o grafo

```
  Para cada vértice v em G.Adj[u] faça  
    se v.cor == BRANCO  
      v.cor = CINZA  
      v.dis = u.dis+1  
      v.pre = u  
      Insere(Q,v)
```

Explora os vizinhos de u

```
  u.cor = PRETO
```



$Q = \{u, z\}$

$u = v$

Busca em largura (Algoritmo)

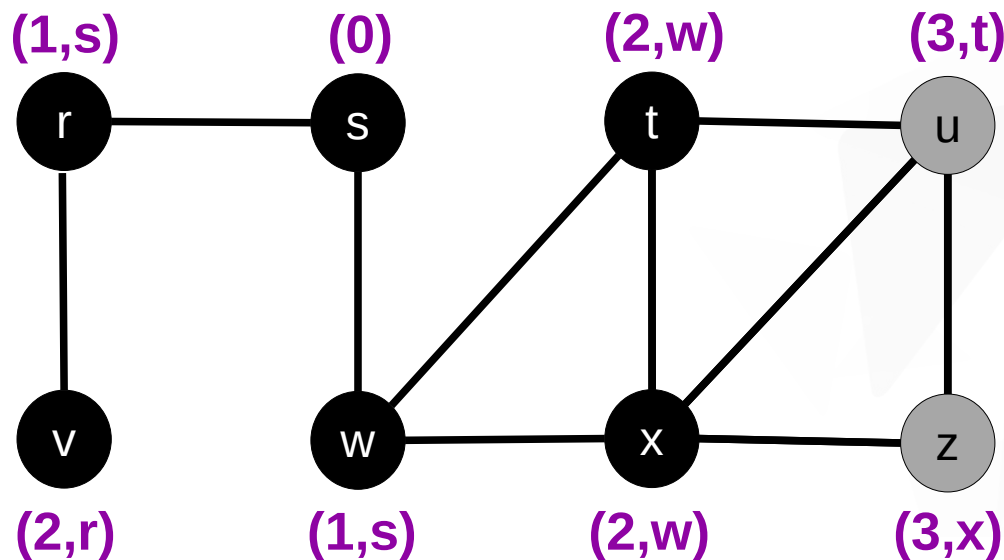
```
Enquanto Q  $\neq$  VAZIO faça  
  u = Remove(Q)
```

Percorre o grafo

```
  Para cada vértice v em G.Adj[u] faça  
    se v.cor == BRANCO  
      v.cor = CINZA  
      v.dis = u.dis+1  
      v.pre = u  
      Insere(Q,v)
```

Explora os vizinhos de u

```
  u.cor = PRETO
```



$Q = \{z\}$

$u = u$

Busca em largura (Algoritmo)

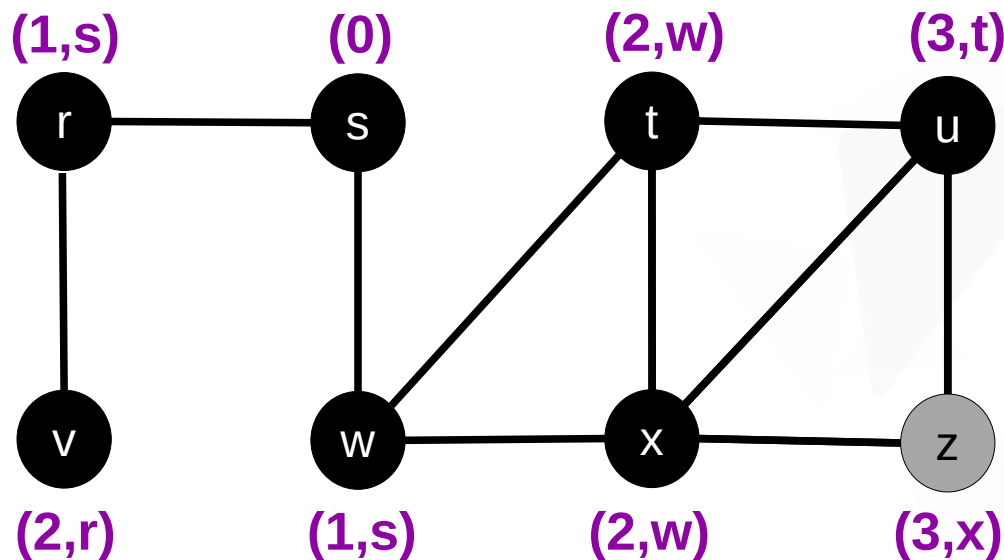
```
Enquanto Q  $\neq$  VAZIO faça  
  u = Remove(Q)
```

Percorre o grafo

```
  Para cada vértice v em G.Adj[u] faça  
    se v.cor == BRANCO  
      v.cor = CINZA  
      v.dis = u.dis+1  
      v.pre = u  
      Insere(Q,v)
```

Explora os vizinhos de u

```
  u.cor = PRETO
```



$Q = \{z\}$

$u = u$

Busca em largura (Algoritmo)

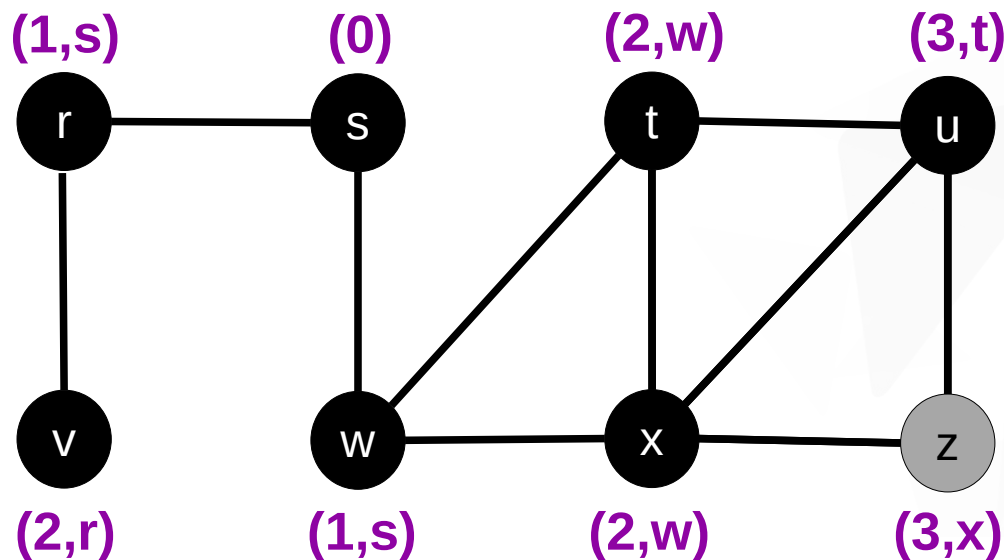
```
Enquanto Q  $\neq$  VAZIO faça  
  u = Remove(Q)
```

Percorre o grafo

```
  Para cada vértice v em G.Adj[u] faça  
    se v.cor == BRANCO  
      v.cor = CINZA  
      v.dis = u.dis+1  
      v.pre = u  
      Insere(Q,v)
```

Explora os vizinhos de u

```
  u.cor = PRETO
```



$Q = \{\}$

$u = z$

Busca em largura (Algoritmo)

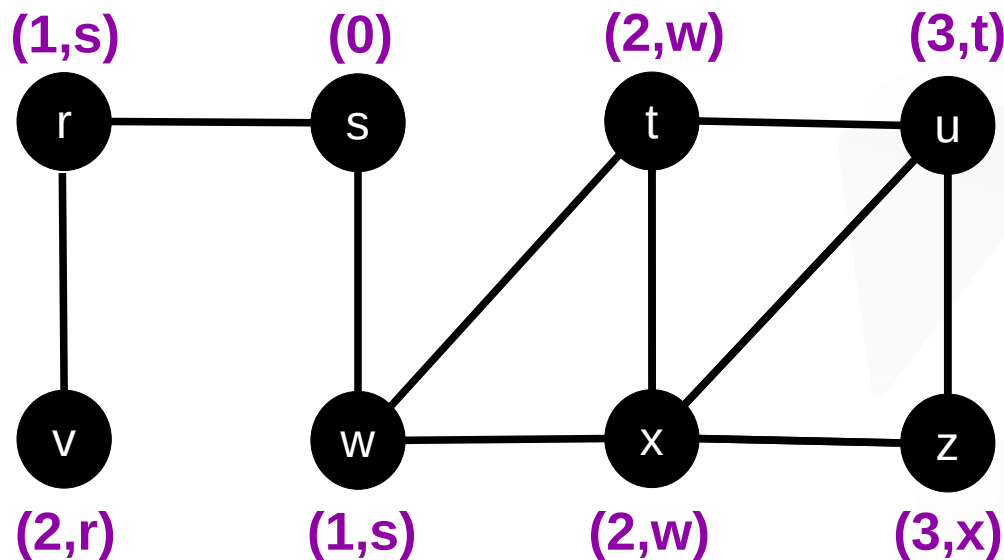
```
Enquanto Q  $\neq$  VAZIO faça  
  u = Remove(Q)
```

Percorre o grafo

```
  Para cada vértice v em G.Adj[u] faça  
    se v.cor == BRANCO  
      v.cor = CINZA  
      v.dis = u.dis+1  
      v.pre = u  
      Insere(Q,v)
```

Explora os vizinhos de u

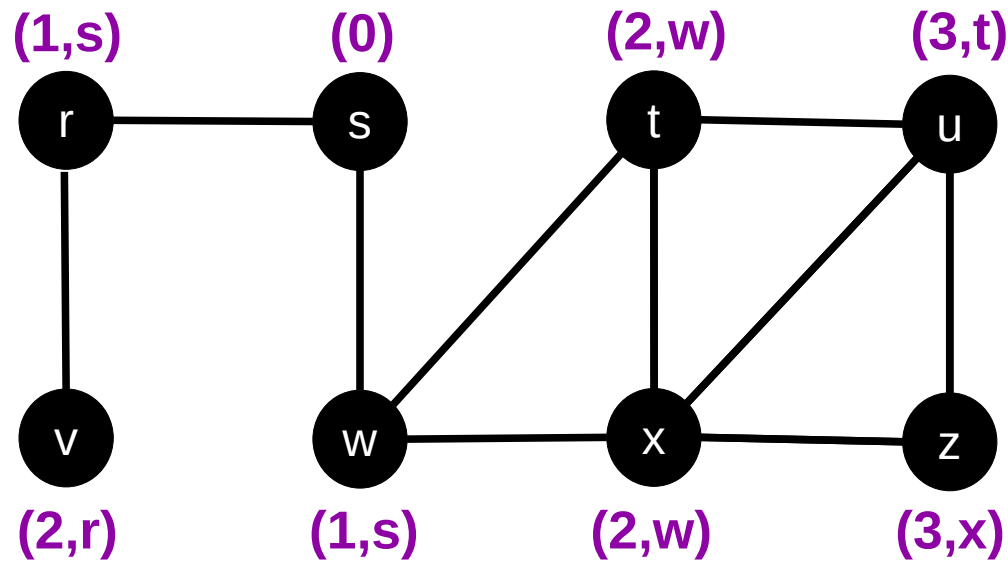
```
  u.cor = PRETO
```



$Q = \{\}$

$u = z$

Busca em largura



Caminho mínimo do vértice **s** ao vértice **u**:

$u.pre = t$

$t.pre = w$

$w.pre = s$

Assim : $\langle s, w, t, u \rangle$

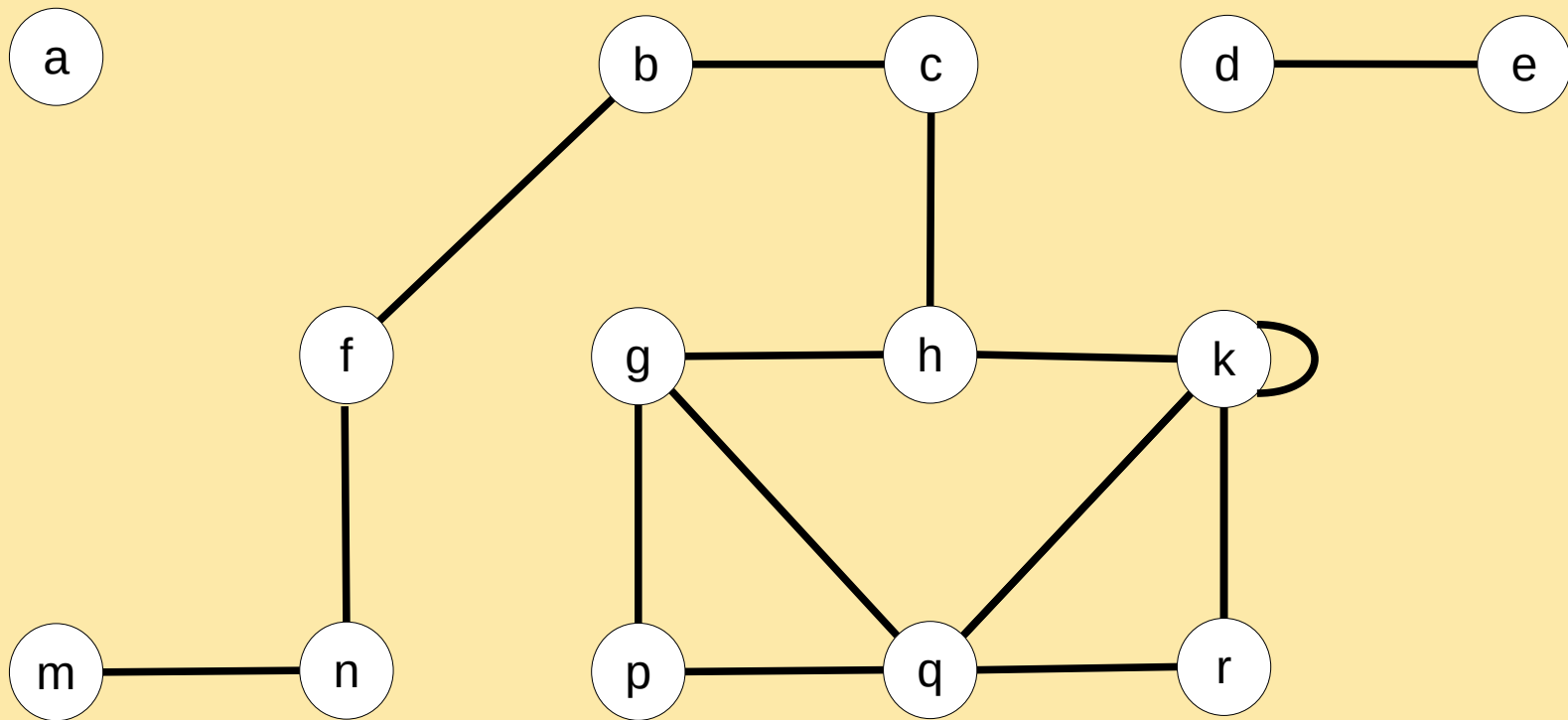
Busca em largura

- O algoritmo de busca em grafos também **trabalha com grafos não conexos**.
- Para tais casos, apenas os vértices **v** que **estão na mesma componente** do vértice **s** terão valores $v.\text{dis} \neq \text{INFINITO}$.
- Podemos usar o atributo **v.dis** de todos os vértices para **decidir** se o grafo é conexo.

III. Atividade Prática

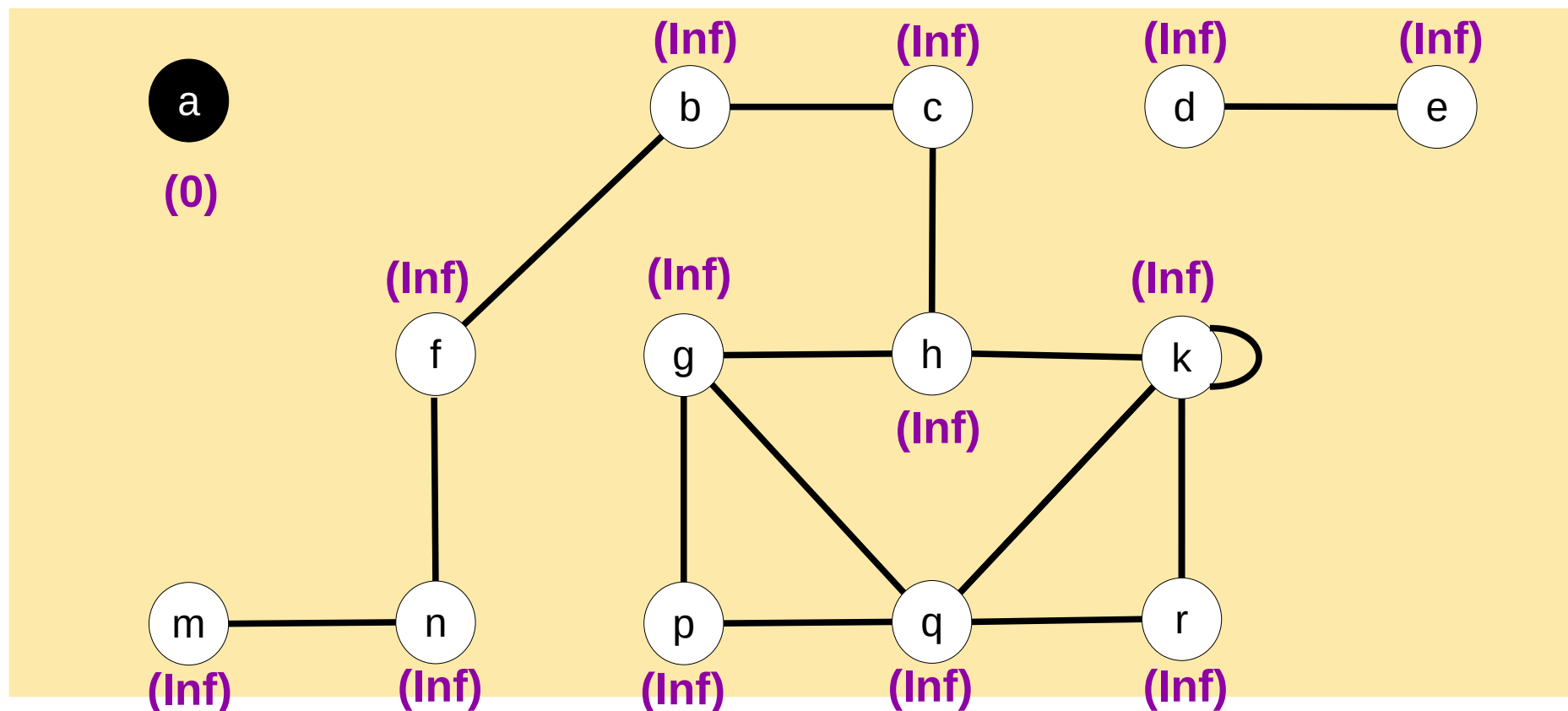
Atividade Prática

- **1.** Utilize o algoritmo de busca em largura para obter a distância:
 - **a)** Do vértice **a** ao vértice **q**.
 - **b)** Do vértice **c** ao vértice **q**.



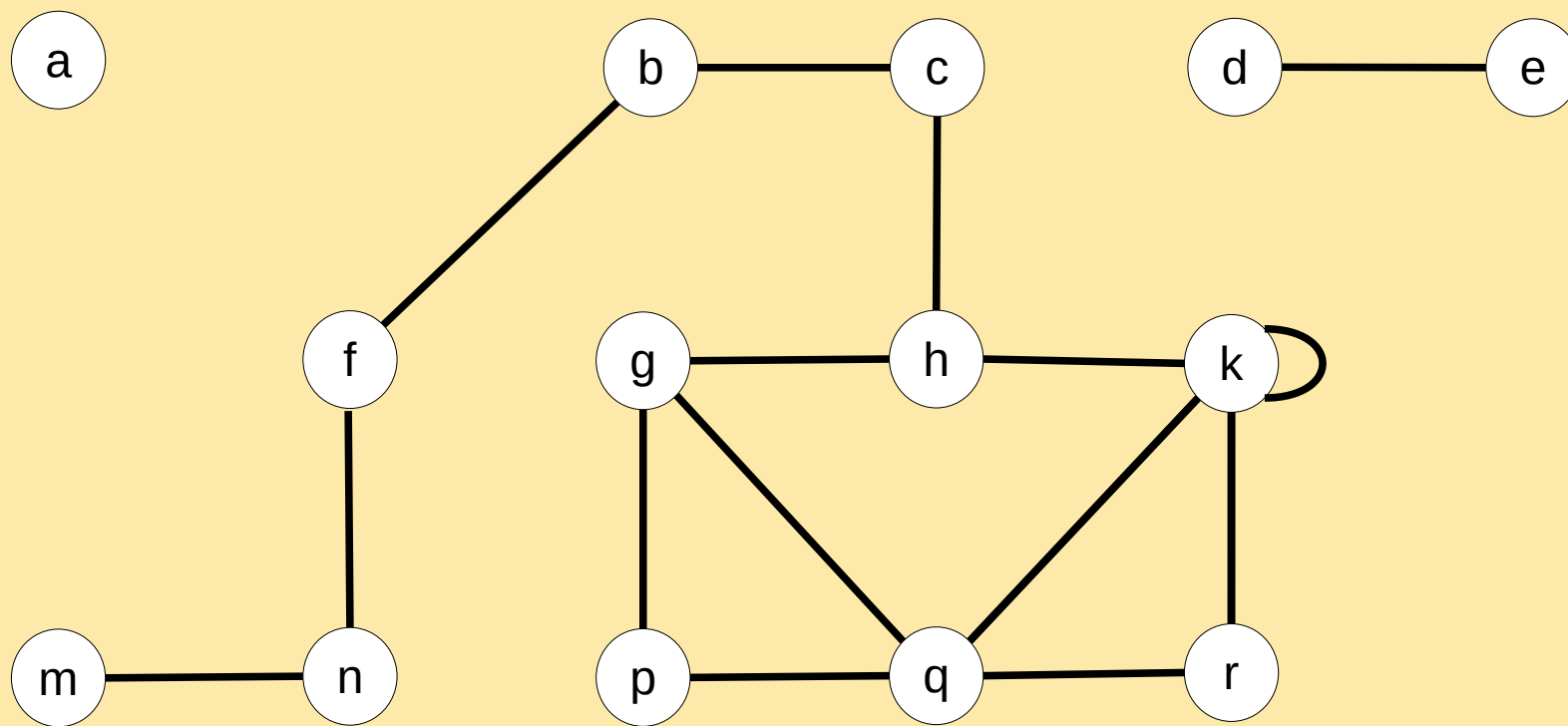
Atividade Prática

- 1. Utilize o algoritmo de busca em largura para obter a distância:
 - a) Do vértice **a** ao vértice **q**.



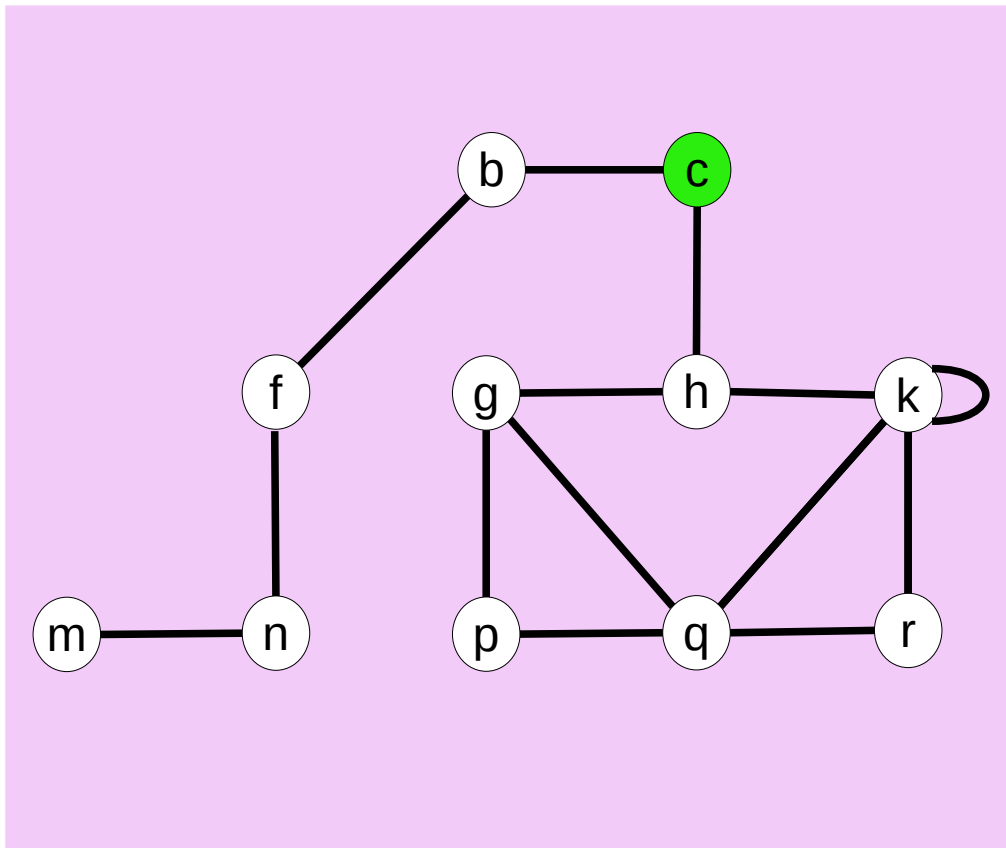
Atividade Prática

- 1. Utilize o algoritmo de busca em largura para obter a distância:
 - b) Do vértice **c** ao vértice **q**.



Atividade prática

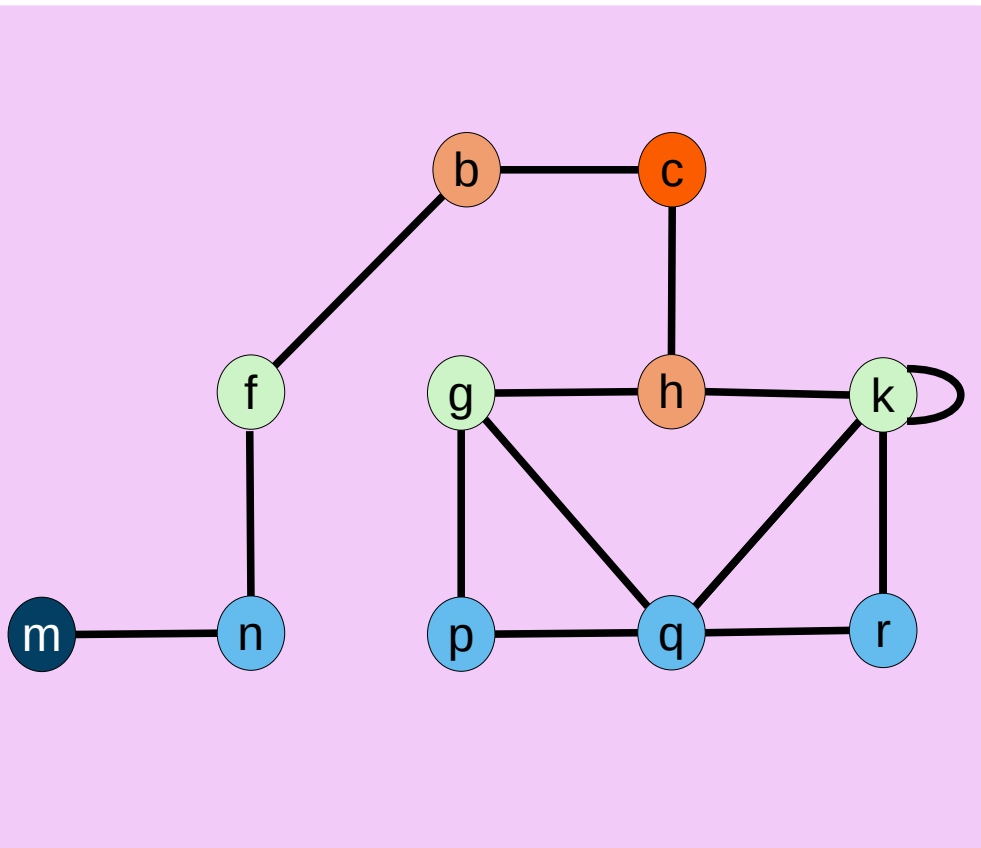
- Algoritmo de busca em largura iniciando do vértice c



Grafo de entrada

Atividade prática

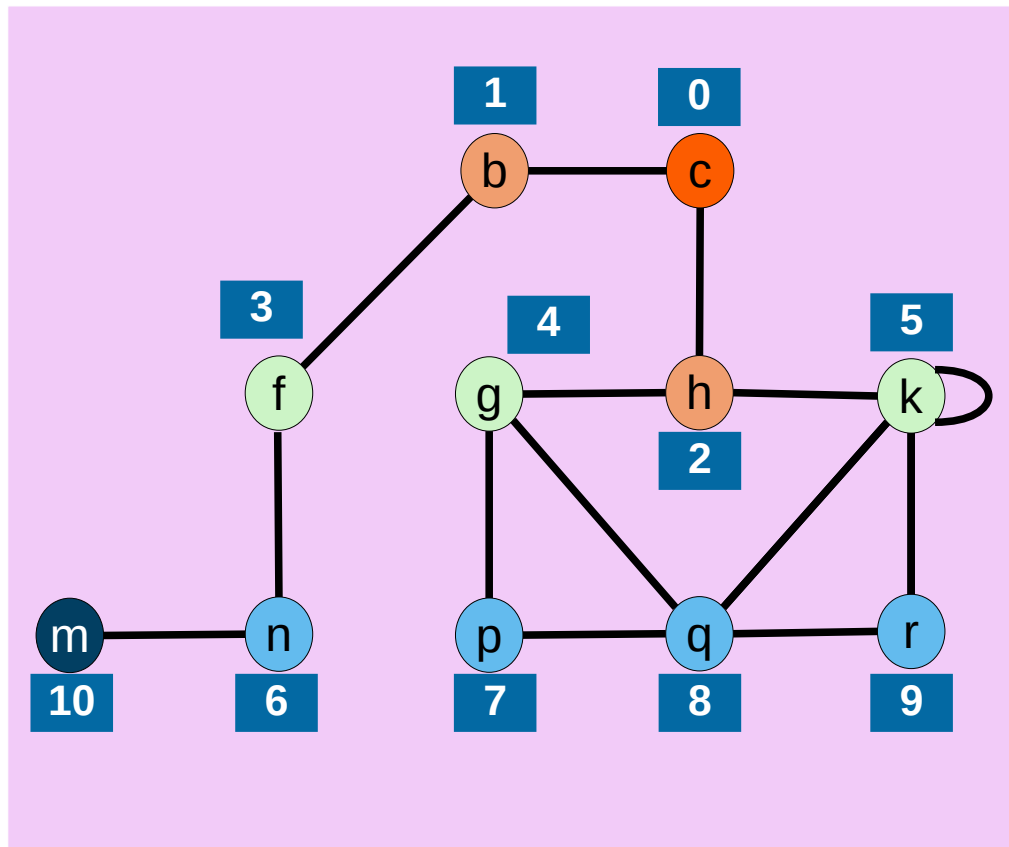
- Algoritmo de busca em largura iniciando do vértice c



Grafo de entrada

Atividade prática

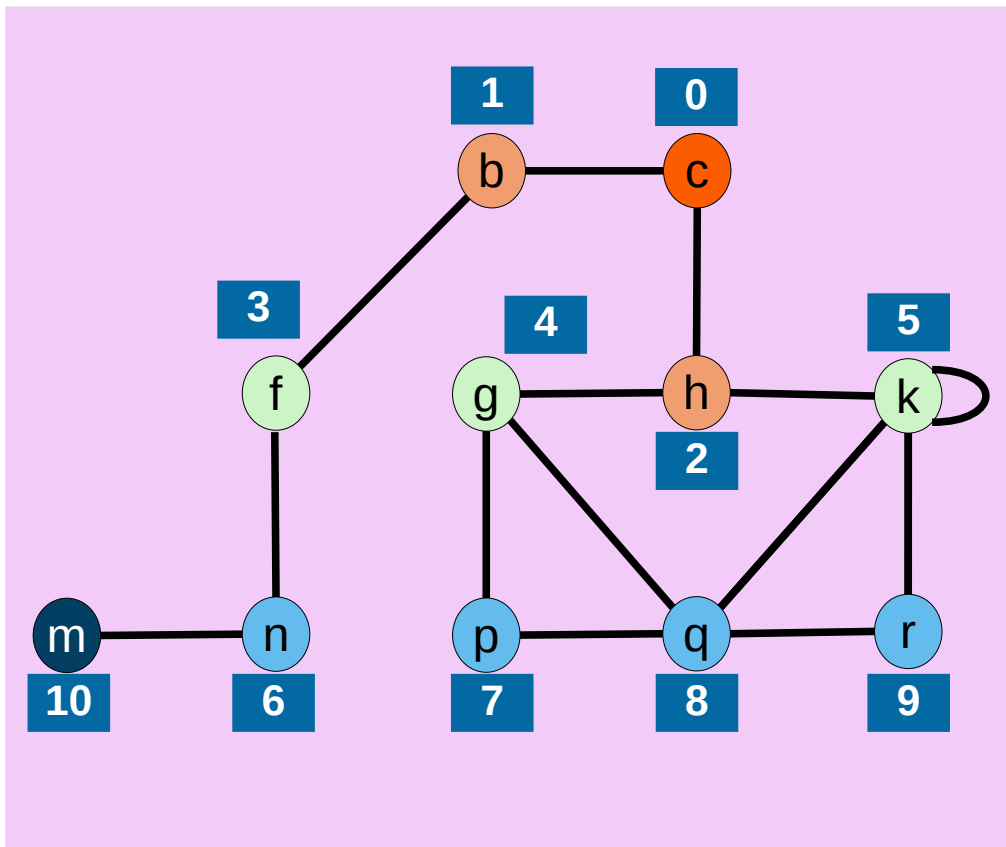
- Algoritmo de busca em largura iniciando do vértice c



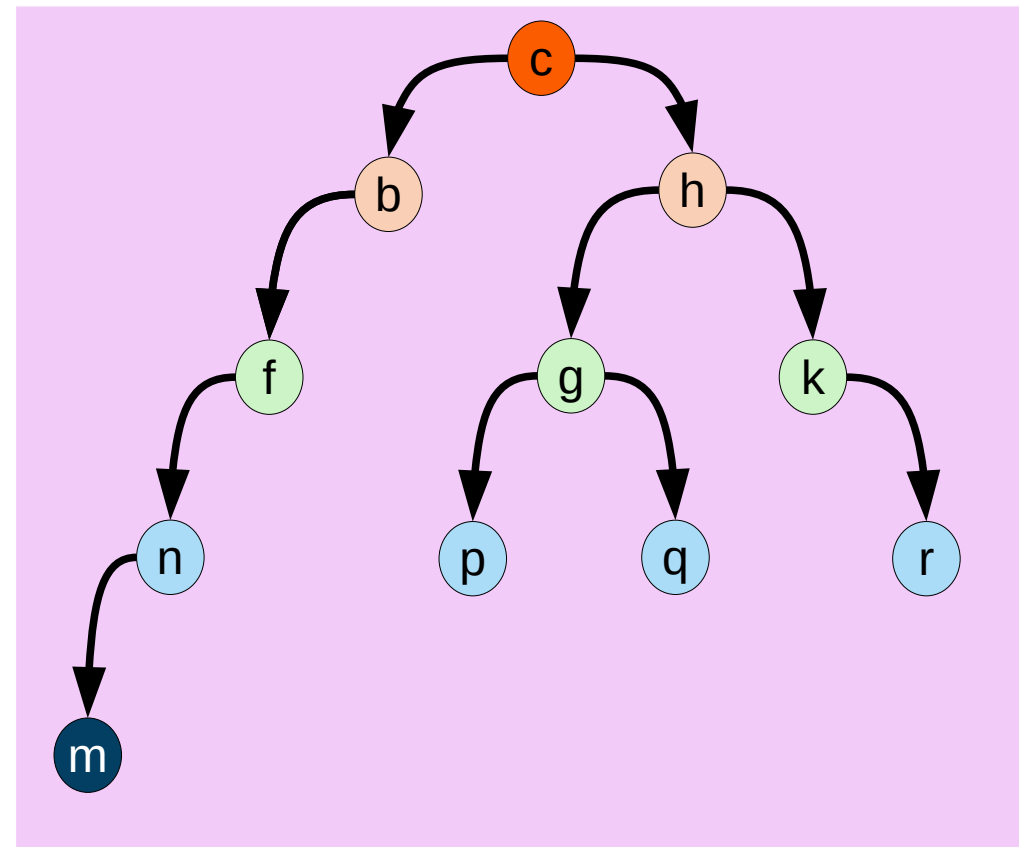
Grafo de entrada

Atividade prática

- Algoritmo de busca em largura iniciando do vértice c



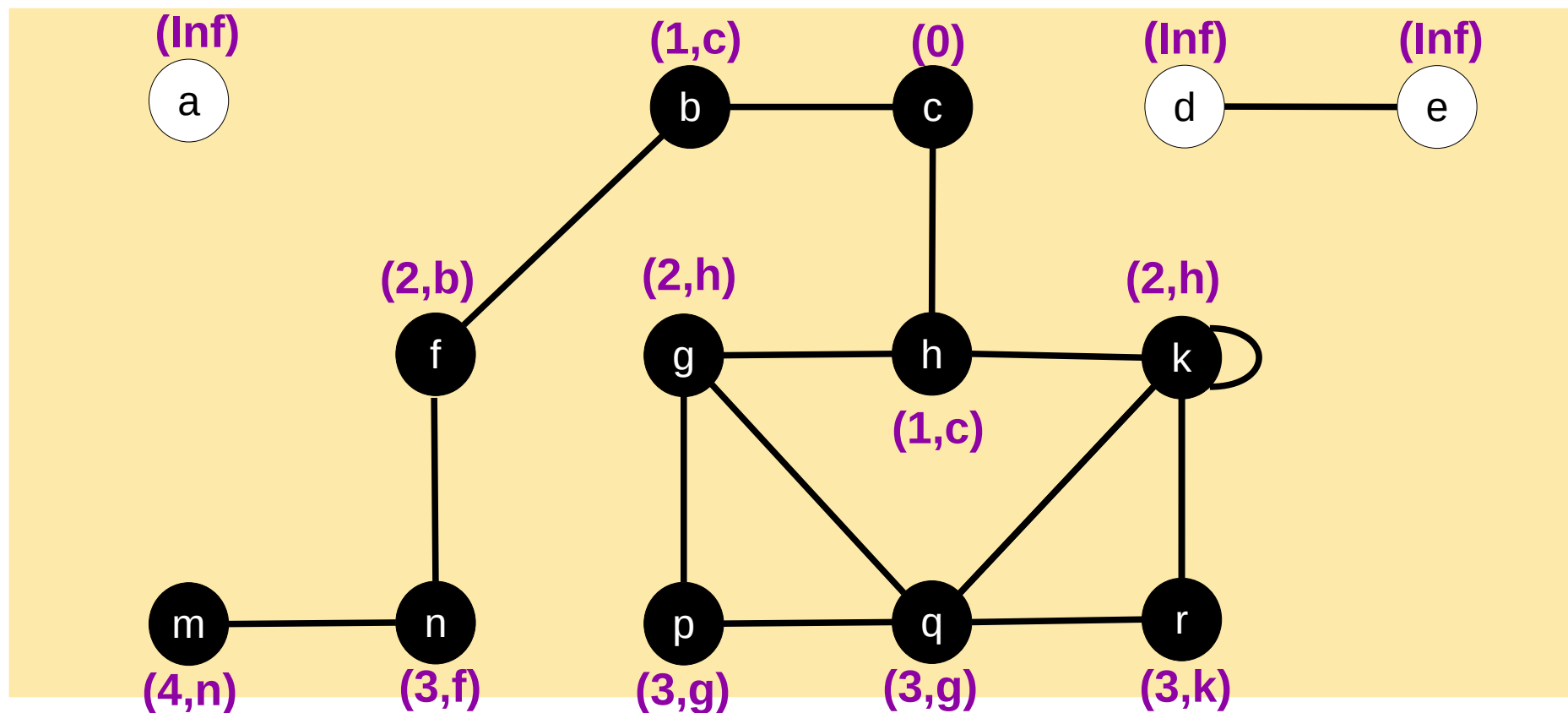
Grafo de entrada



Árvore de busca em largura

Atividade prática

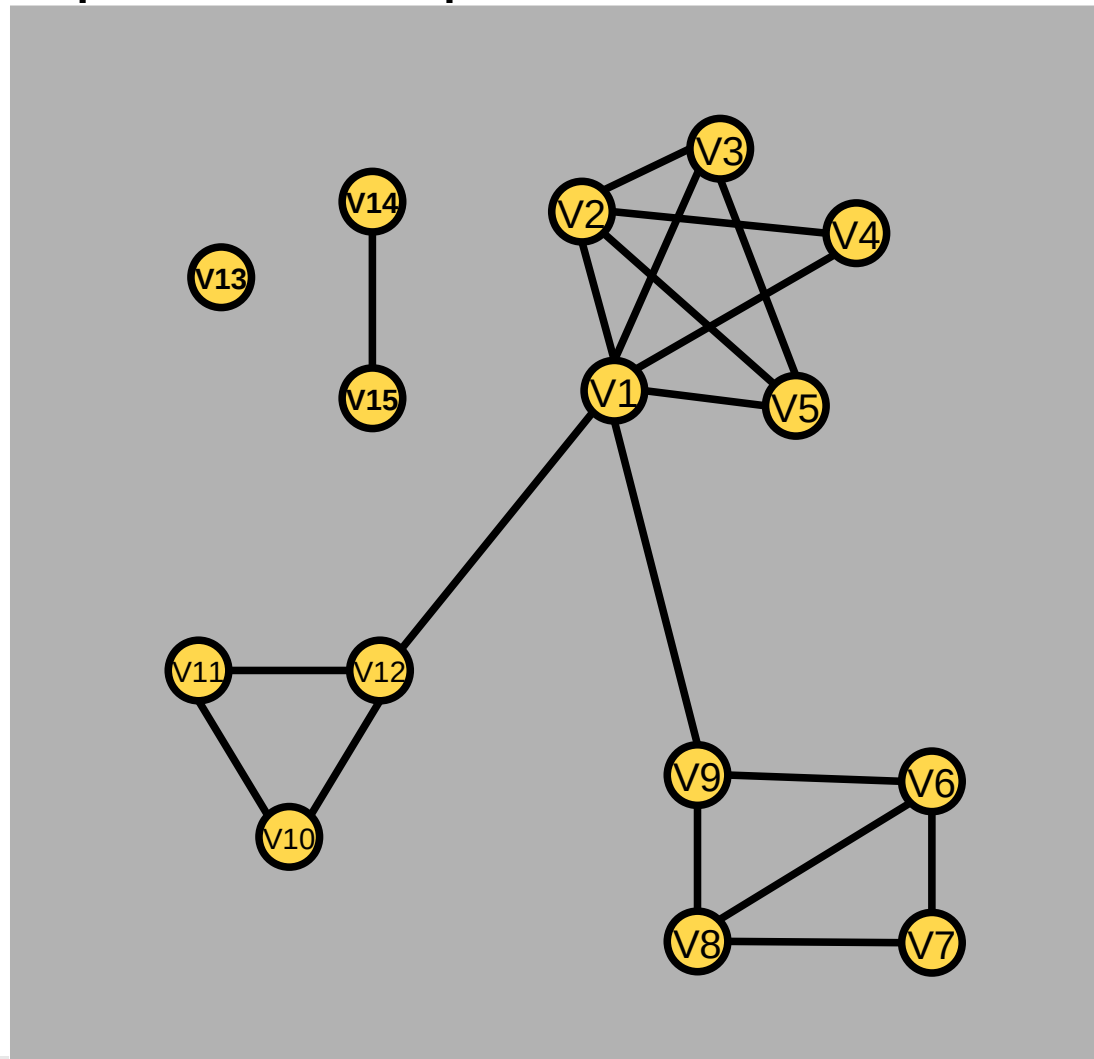
- 1. Utilize o algoritmo de busca em largura para obter a distância:
 - b) Do vértice **c** ao vértice **q**.



Atividade Prática

2. Execute o algoritmo de Busca em Largura a partir do vértice 1 do grafo G. Indique a sequência de vértices visitados, considerando na busca a preferência para vértices de:

- a) menor índice
- b) maior índice

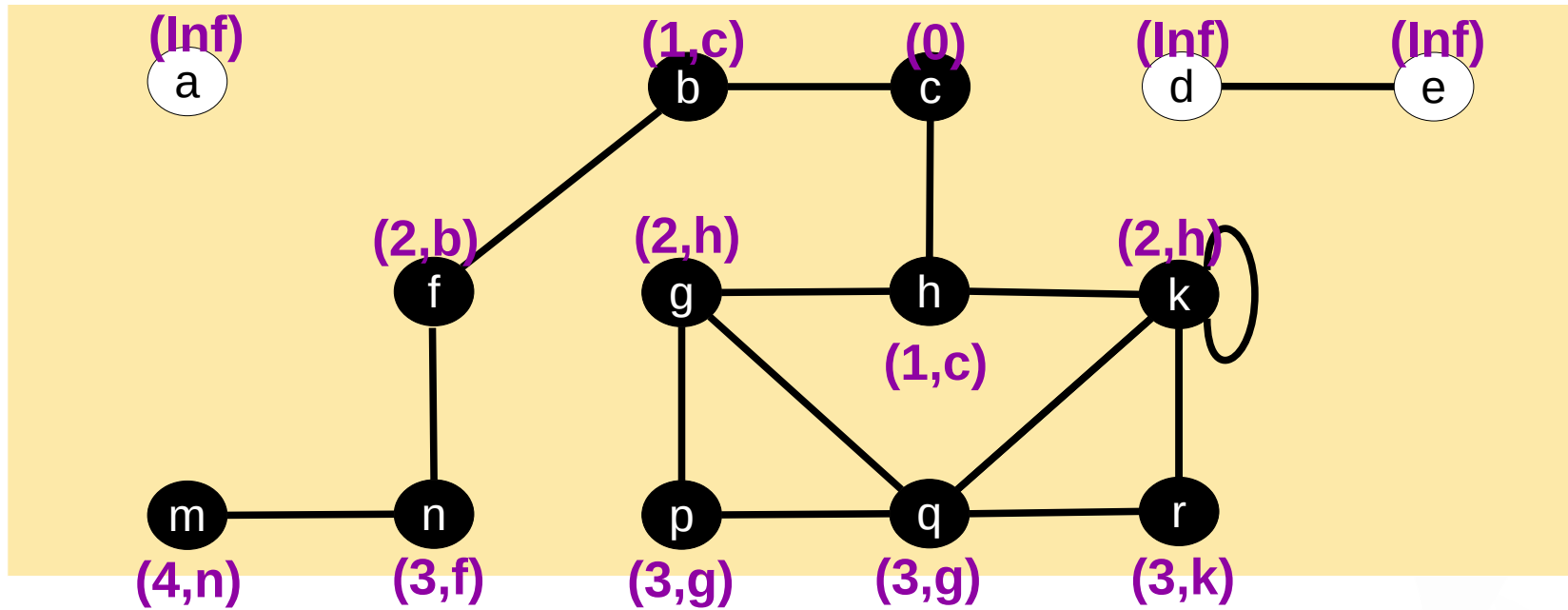


Atividade Prática

2. Execute o algoritmo de Busca em Largura a partir do vértice 1 do grafo G. Indique a sequência de vértices visitados, considerando na busca a preferência para vértices de:

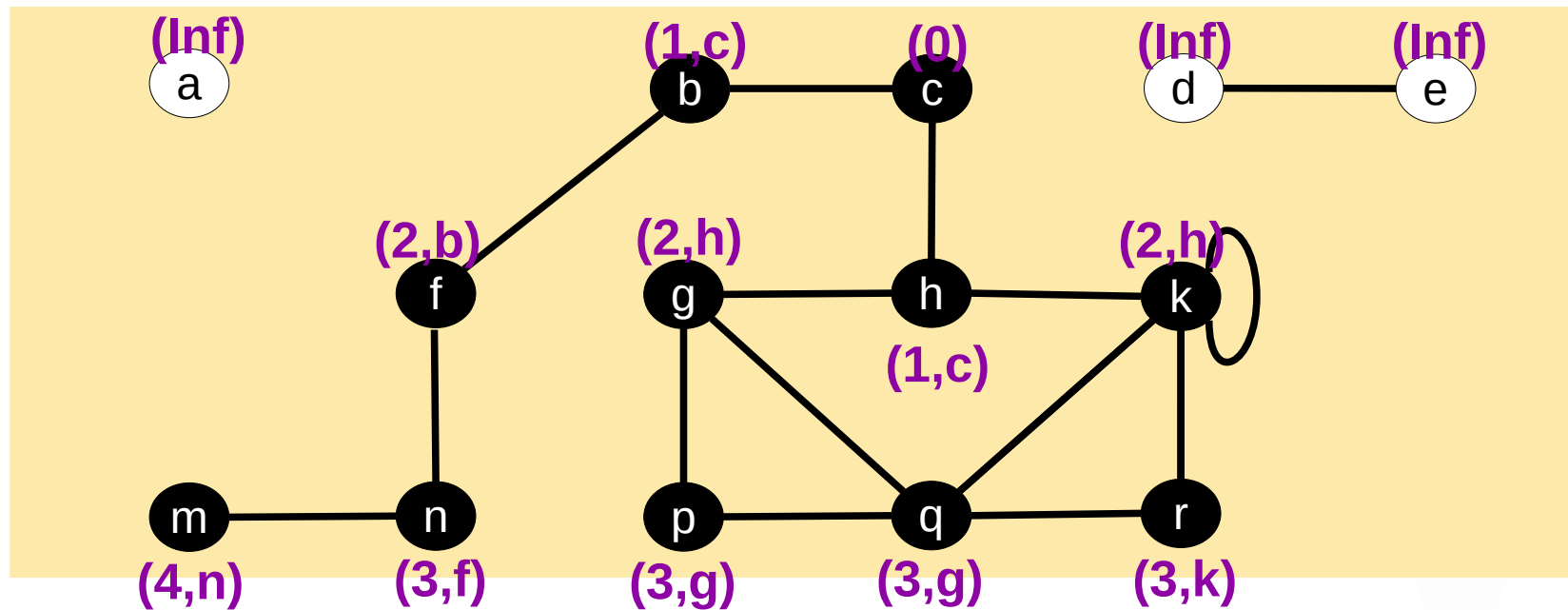
(a) menor índice	1,2,3,4,5,9,12,6,8,10,11,7
(b) maior índice	1,12,9,5,4,3,2,11,10,8,6,7

Para finalizar...



- Como verificar se o grafo é não-conexo?
- Como saber quais vértices são alcançáveis a partir de c ?

Para finalizar...



- **Como verificar se o grafo é não-conexo?**

Examinando o atributo v.dist: se pelo menos um deles for igual a INFINITO, o grafo não é conexo

- **Como saber quais vértices são alcançáveis a partir de c?**

Examinando o atributo v.dist. Um vértice v é alcançável se:

- v.dist \neq INFINITO.