

SIN110 Algoritmos e Grafos

aula 11

Grafos

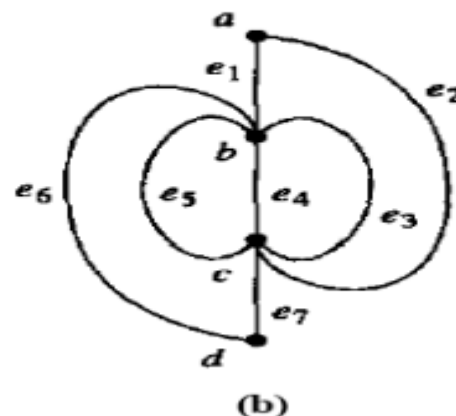
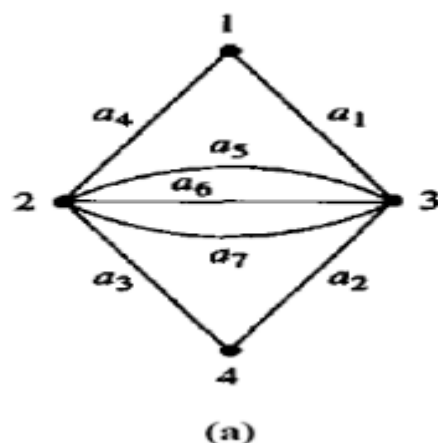
- *modelagem, representação computacional (E07)*
- Busca em Profundidade
- Busca em Largura

Grafos:

- conceitos,
- modelagem,
- representação computacional

E07 solução

1) Verificando os grafos abaixo diga se eles são isomorfos. Justifique o *sim* ou o *não*.



Observando, temos uma função $f(V_a) \rightarrow f(V_b)$ tal que:

$1 \rightarrow a; 4 \rightarrow d; 2 \rightarrow b; 3 \rightarrow c.$

E as arestas $(x,y)_a \rightarrow (f(x),f(y))_b$:

- $(1,2) = a_4 \rightarrow e_1 = (a,b)$*
- $(1,3) = a_1 \rightarrow e_2 = (a,c)$*
- $(2,4) = a_3 \rightarrow e_6 = (b,d)$*
- $(3,4) = a_2 \rightarrow e_7 = (c,d)$*
- $(2,3) = a_5 \rightarrow e_3 = (b,c)$*
- $(2,3) = a_6 \rightarrow e_4 = (b,c)$*
- $(2,3) = a_7 \rightarrow e_5 = (b,c)$*

Concluindo os grafos (a) e (b) são isomorfos.

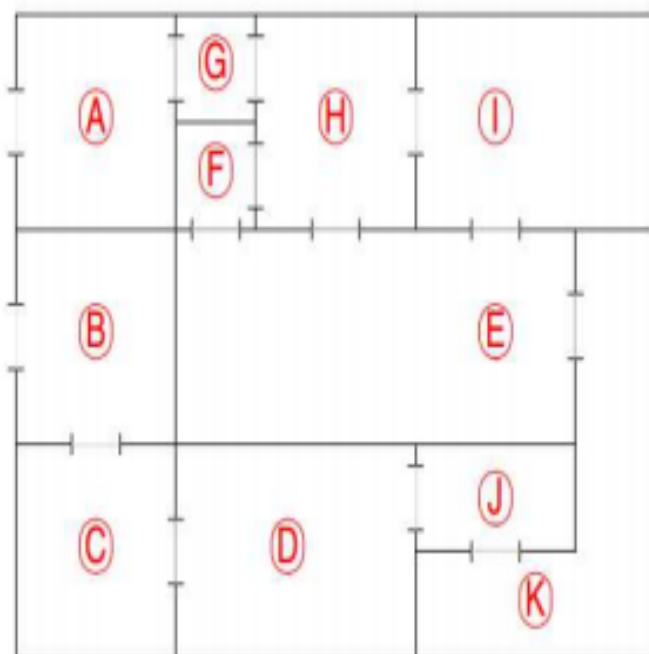
2) nome "ABEL SÁ" dígrafo $G = (V, E)$ onde,
 $V = \{A, B, E, L, S\}$ e
 $E = \{(A, B), (B, E), (E, B), (E, L), (L, S), (S, A), (A, S)\}$

• Listas Adj: $A \rightarrow B \rightarrow S$
 $B \rightarrow E$
 $E \rightarrow B \rightarrow L$
 $L \rightarrow S$
 $S \rightarrow A$

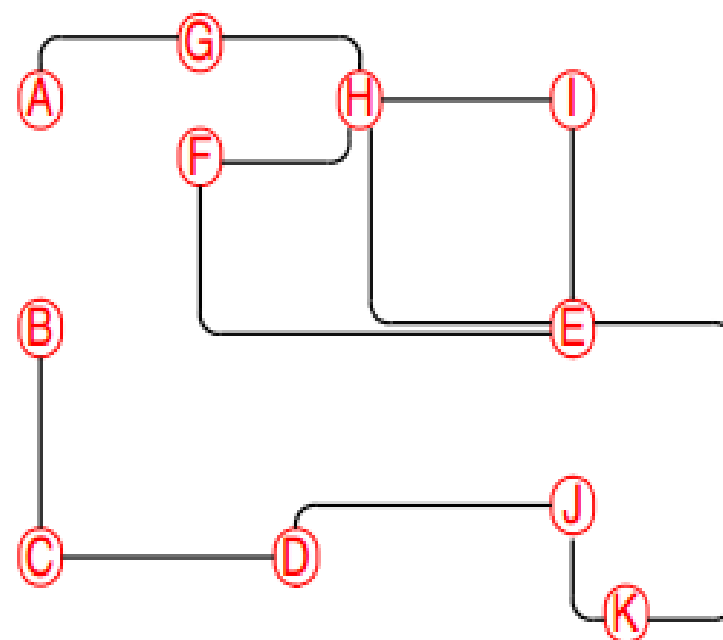
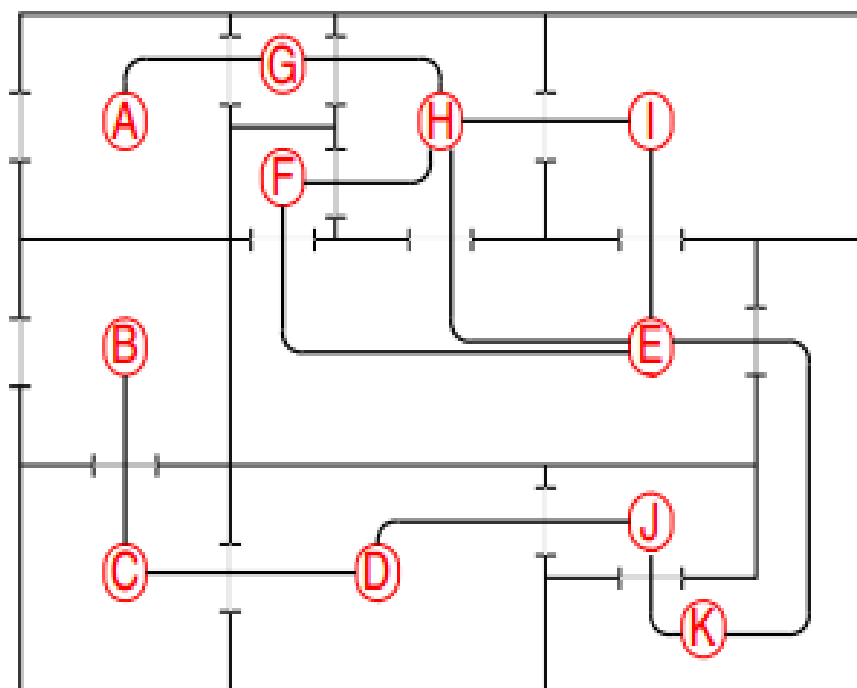
$A \rightarrow B \leftrightarrow E$
 $\uparrow \downarrow \quad \downarrow$
 $S \leftarrow \text{-----} L$

- Dígrafo de ordem 5;
- Fonte e sumidouro: não tem
- Ciclo: $A - B - E - L - S - A$
- Ponte e vert artic: não tem
- Dígrafo conexo, todos vértices alcançáveis a partir de todos demais.

3) Uma casa possui uma divisão representada pela planta abaixo. É possível uma pessoa sair do cômodo A, terminar no cômodo B e passar por todas as portas da casa exatamente uma única vez? Se sim, apresente um possível trajeto. Se encontrou um trajeto, poderia dizer que é Euleriano ou Hamiltoniano? Justifique.



A planta da casa pode ser representada pelo grafo abaixo:



Cada vértice deste grafo tem um grau par, exceto os vértices A e B que têm grau 1. Assim, existe um trajeto Euleriano de A para B .

→ AGHFEIHEKJDCB

4) Um "grafo de palavras" é definido assim: cada vértice é uma palavra da língua portuguesa e duas palavras são adjacentes se diferem em exatamente uma posição. Por exemplo, rato e ralo são adjacentes, enquanto ralo e rota não são. Faça uma figura da parte do grafo definida pelas palavras abaixo:

| | | | | | | | | |
|--------|--------|--------|--------|--------|--------|--------|--------|--------|
| caiado | cavado | cavalo | girafa | girava | ralo | ramo | rata | rato |
| remo | reta | reto | rota | vaiado | varado | virada | virado | virava |

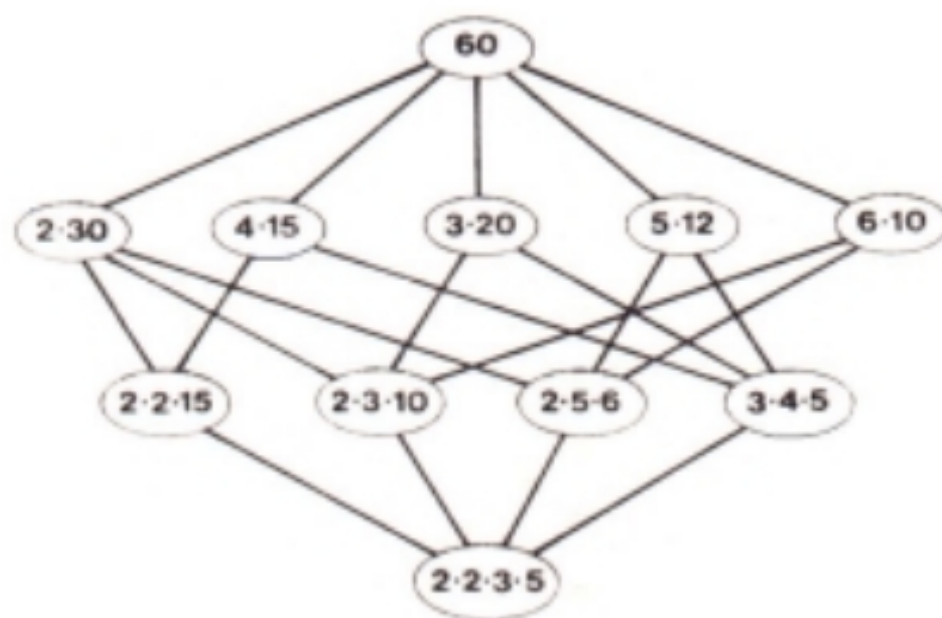
É possível sair de "girafa" e chegar em "cavalo" andando pelas arestas do grafo? Se for possível mostre o caminho encontrado.

Observando o grafo:

cavalo → cavado → caiado → vaiado → varado → virado →
virada → virava → girava → girafa

É possível!

5) Elabore um grafo que representa as fatorações no número 60. Descreva o grafo G mostrando sua representação em Listas de Adjacências.



As fatorações de 60

6) Os amigos João, Pedro, Antônio, Marcelo e Francisco sempre se encontram para botar conversa fora e às vezes jogar dama, xadrez e dominó. As preferências de cada um são as seguintes: João só joga xadrez; Pedro não joga dominó; Antônio joga tudo; Marcelo não joga xadrez e dominó e Francisco não joga nada.

a) Represente através de um grafo bipartido $G=(V,E)$ todas as possibilidades de um amigo jogar com os demais. Defina V e E .

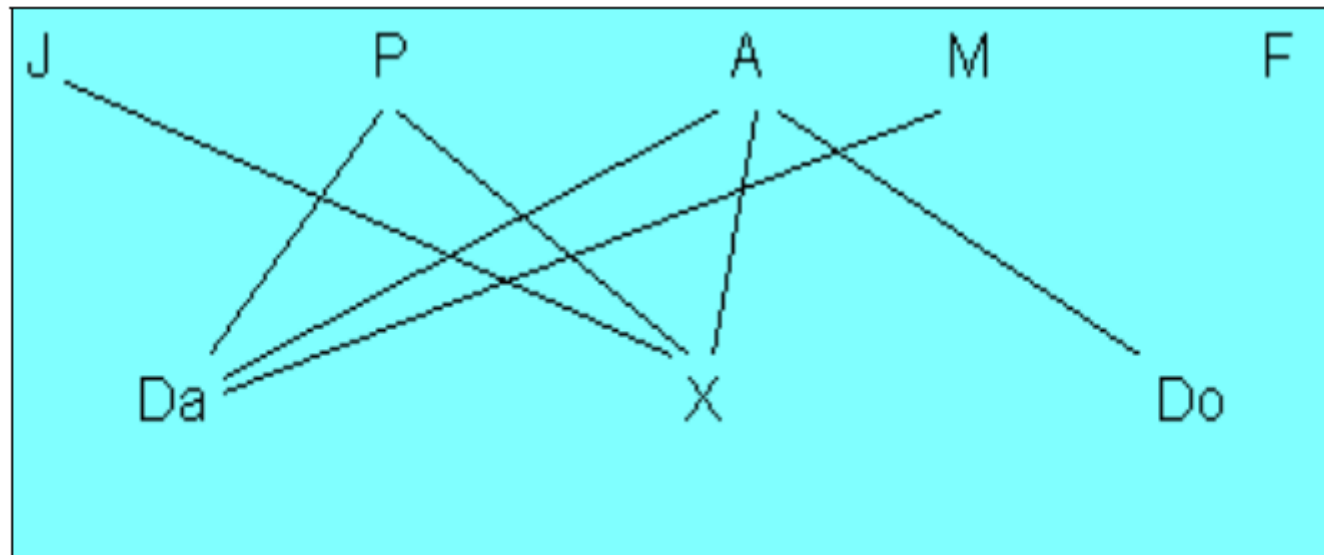
b) Defina um subgrafo em que todos, menos Francisco, joguem ao mesmo tempo.

c) A partir do grafo bipartido do item (a), construa um grafo rotulado que mostra "o quê", quem pode jogar com quem.

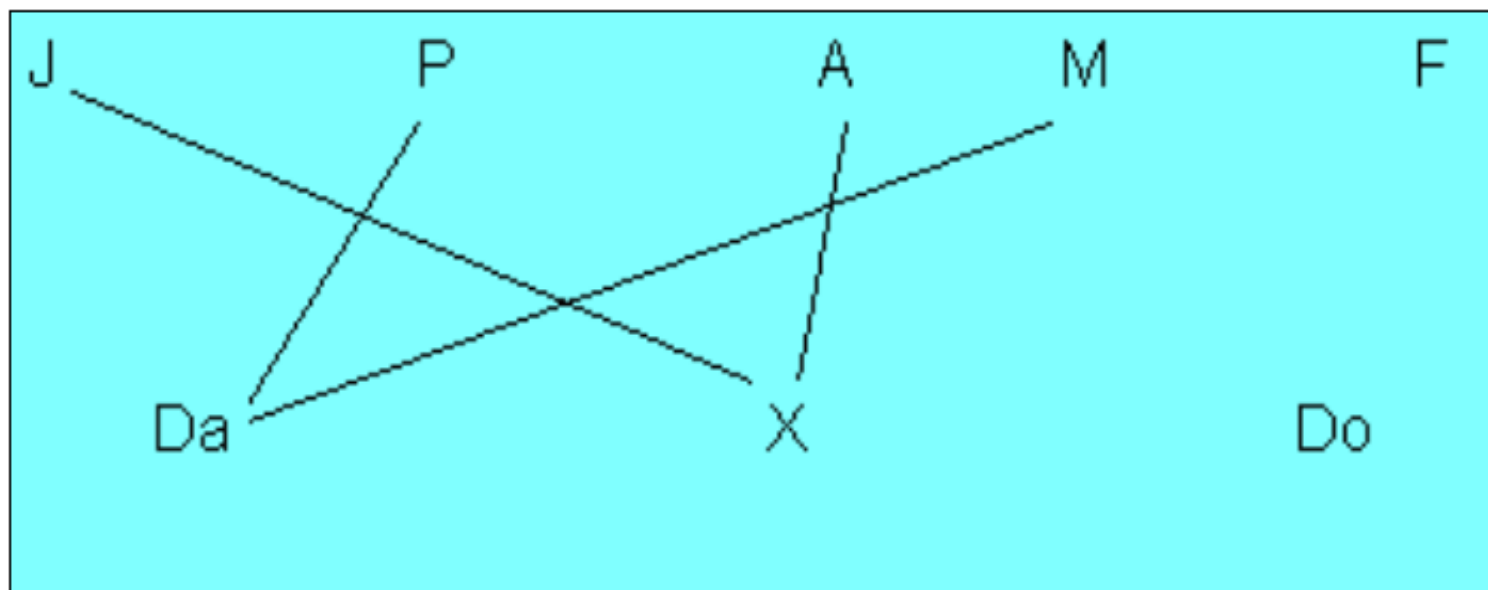
a) Represente através de um grafo bipartido $G=(V,E)$ todas as possibilidades de um amigo jogar com os demais. Defina V e E .

$V\{(J(o\tilde{a}o), P(edro), A(nt\tilde{o}nio), M(arcelo), F(rancisco),$
 $Da(ma), X(adrez), Do(mino))\}$

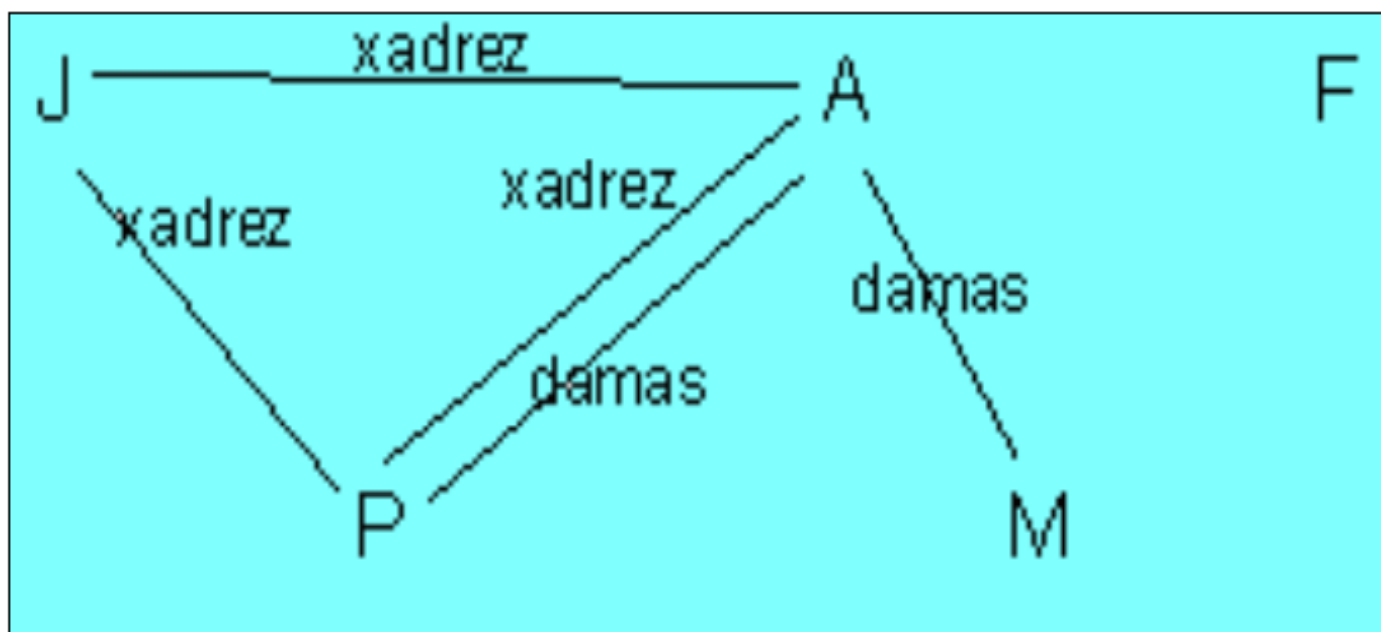
$E=\{(J,X), (P,Da), (P,X), (A,X), (A,Da), (A,Do), (M,Da)\},$



b) Defina um subgrafo em que todos, menos Francisco, joguem ao mesmo tempo.



c) A partir do grafo bipartido do item (a), construa um grafo rotulado que mostra "o quê", quem pode jogar com quem.



7. Exercício com modelagem em grafos

Considere 3 jarros com capacidades de 8, 5 e 3 litros.

O maior, 8 litros, está cheio de vinho.

Deseja-se dividir esse vinho em duas porções de 4 litros para transporte.

Desenvolva uma sequencia de operações utilizando apenas os 3 jarros na execução para alcançar a divisão.

Exercício: modelagem em grafos

Considere 3 jarros com capacidades de 8, 5 e 3 litros. O maior, 8 litros, está cheio de vinho. Deseja-se dividir e duas porções de 4 litros para transporte. Desenvolva uma sequencia de operações utilizando apenas os 3 jarros na execução para alcançar a divisão.

→ Desenvolvemos a solução modelando em um dígrafo

Exercício: modelagem em grafos

→ Considere 3 jarros com capacidades de 8, 5 e 3 litros. O maior, 8 litros, está cheio de vinho. Deseja-se dividir e duas porções de 4 litros para transporte. Desenvolva uma sequencia de operações utilizando apenas os 3 jarros na execução para alcançar a divisão.

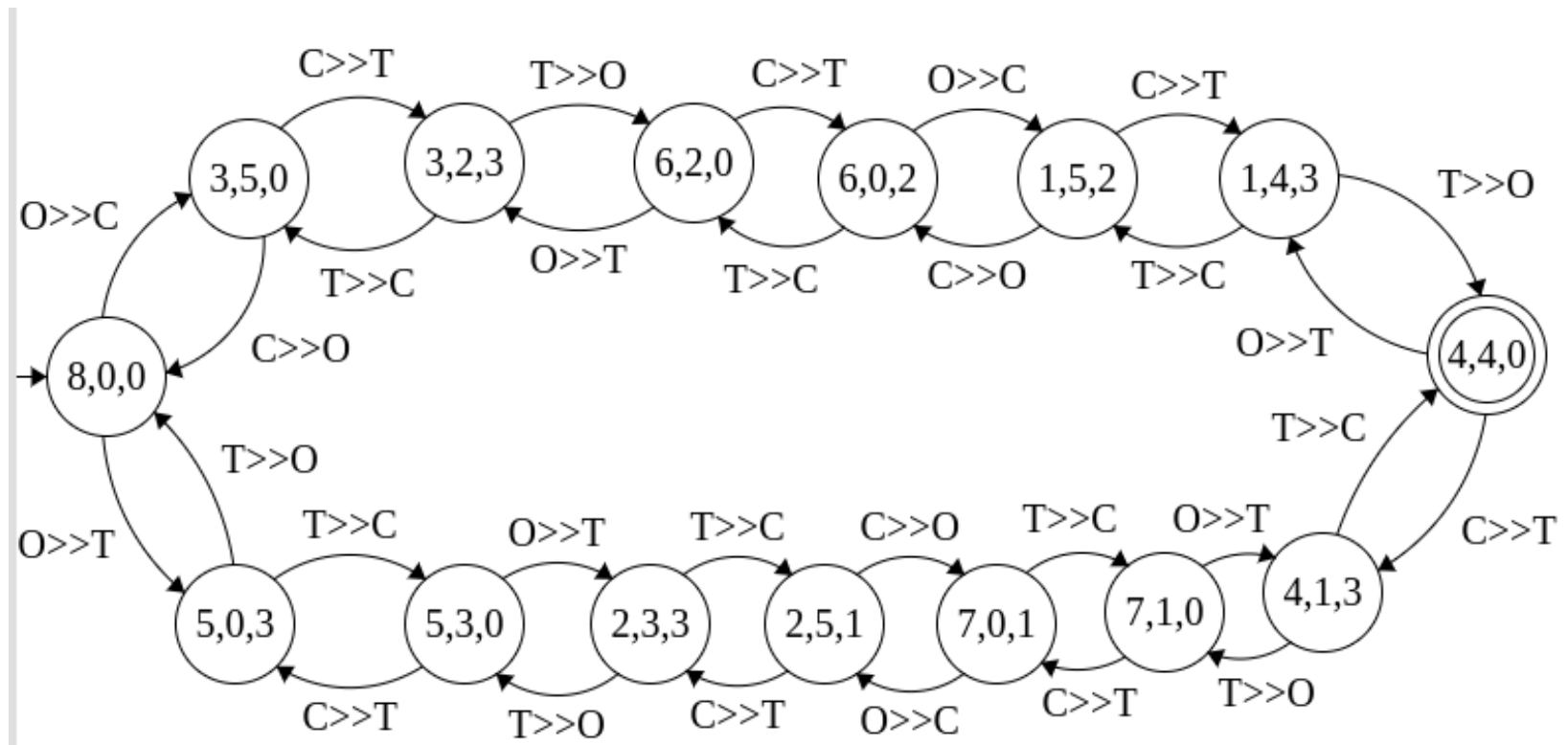
Modelando:

- *Vértices são os 3 jarros em triplas: (O, C, T) indicando o volume de vinho em cada um (exemplos: $[8, 0, 0]$ de início, $[4, 4, 0]$ no final e intermediários como $[2, 3, 3]$ ou $[5, 3, 0]$).*
- *Arcos com rótulos que indicam o movimento entre dois jarros, exemplos: “ $O \gg T$ ” – do jarro de oito litros para o de três litros (um movimento em que enche o de menor volume) ou, “ $T \gg C$ ” (esvazia o conteúdo do jarro de 3 litros no jarro de 5 litros) e assim por diante.*

Exercício - modelagem em grafos

→ Considere 3 jarros com capacidades de 8, 5 e 3 litros. O maior, 8 litros, está cheio de vinho. Deseja-se dividir e duas porções de 4 litros para transporte. Desenvolva uma sequência de operações utilizando apenas os 3 jarros na execução para alcançar a divisão.

Dígrafo - solução com as duas sequencias possíveis:



Busca em Profundidade (DFS)

Busca em Profundidade (DFS)

- Explorar vértices descobertos mais recentes primeiro
- **Interpretação**
 - procurar uma saída de um labirinto
 - vai fundo atrás da saída (tomando decisões a cada encruzilhada)
 - volta a última encruzilhada quando encontrar um beco sem saída (ou lugar já visitado)

Pesquisa primeiro na profundidade

A busca em profundidade - do inglês depth-first search: DFS

Na busca em profundidade, as arestas são exploradas a partir do vértice visitado mais recentemente.

Sempre que um vértice v é descoberto durante a busca na lista de adjacências de um outro vértice já visitado u , busca em profundidade (DFS) memoriza este evento ao definir o predecessor de v - $\text{pred}(v)$ - como u .

O vetor de predecessores forma uma árvore, o vetor predecessor da busca em profundidade pode ser composto de várias árvores.

O algoritmo DFS recebe um grafo cujos vértices são coloridos durante a busca:

- BRANCO: antes da busca;
- CINZA: quando o vértice for visitado e,
- PRETO: quando os vértices adjacentes já foram visitados.

DFS emprega uma variável global "tempo", que marca as visitas em cada vértice em dois instantes:

- $d(v) \leftarrow \text{tempo}$, no instante em que v foi visitado (pintado de CINZA) ,
- $f(v) \leftarrow \text{tempo}$, no instante em que a busca pelos vértices na lista de adjacências de v foi completada sendo então pintado de PRETO.

Algoritmo:

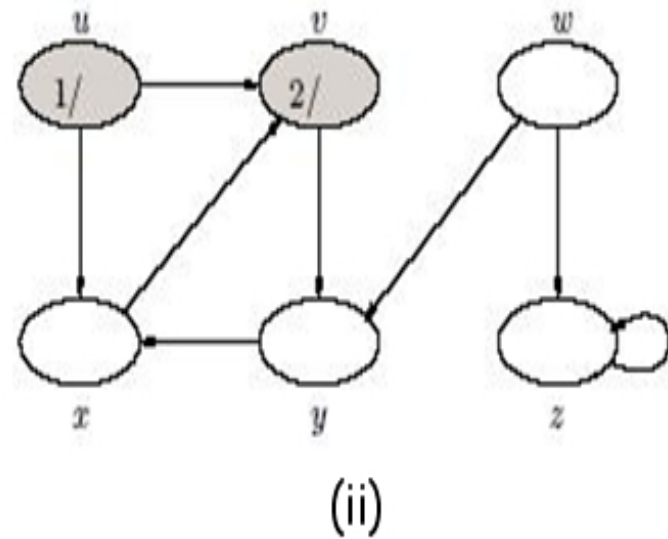
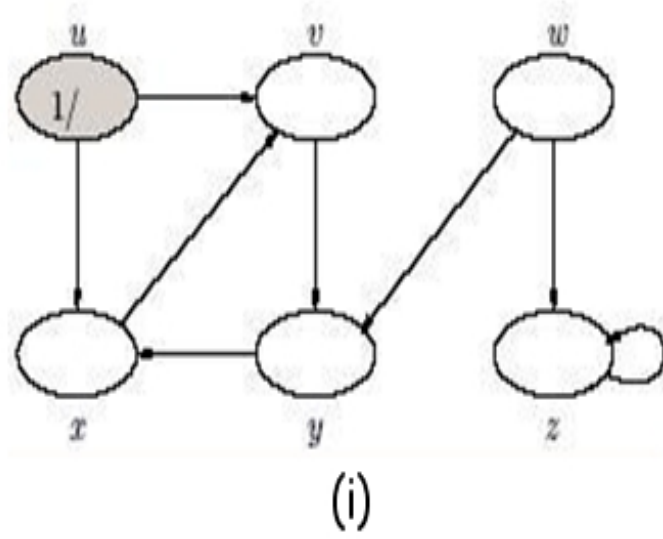
DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred(u) \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{branco}$
7. então $\text{Visita_DFS}(u)$

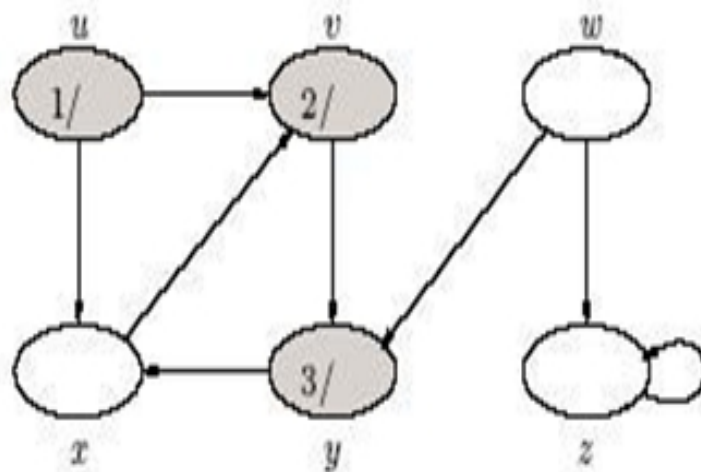
Visita_DFS(u)

1. $\text{cor}[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $\text{tempo} \leftarrow \text{tempo} + 1$
3. $d(u) \leftarrow \text{tempo}$
4. para cada v em $\text{Adj}(u)$ faça
5. se $\text{cor}[v] = \text{BRANCO}$
6. então $\text{pred}(v) \leftarrow u$
7. Visita_DFS(v)
8. $\text{cor}[u] \leftarrow \text{PRETO}$
9. $\text{tempo} \leftarrow \text{tempo} + 1$
10. $f(u) \leftarrow \text{tempo}$

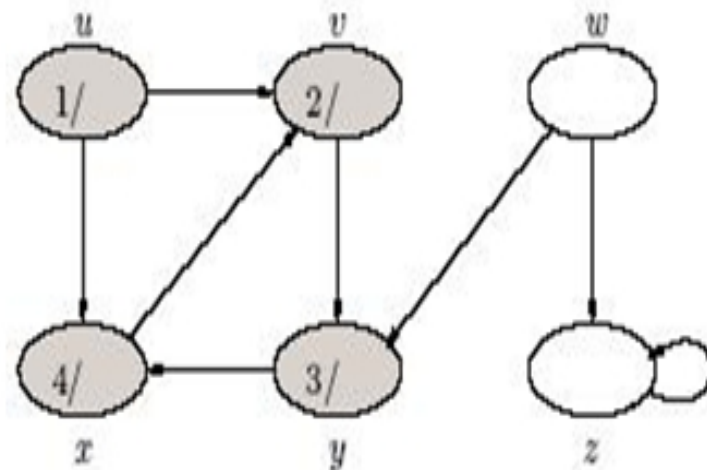
Exemplo:



Exemplo:

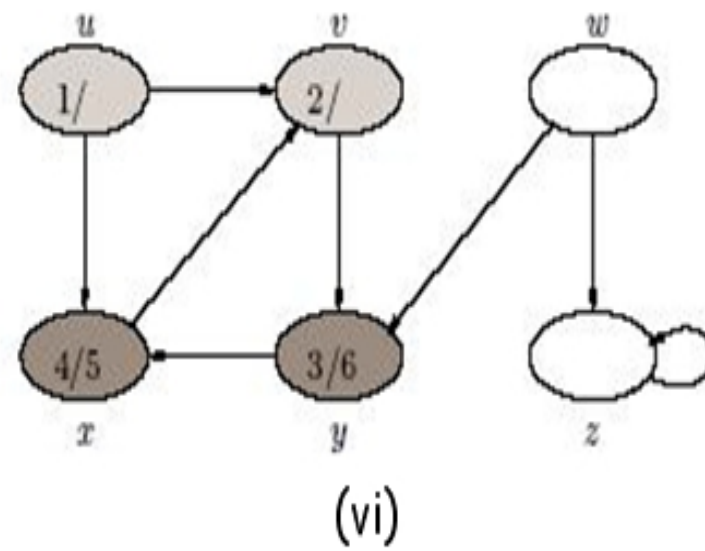
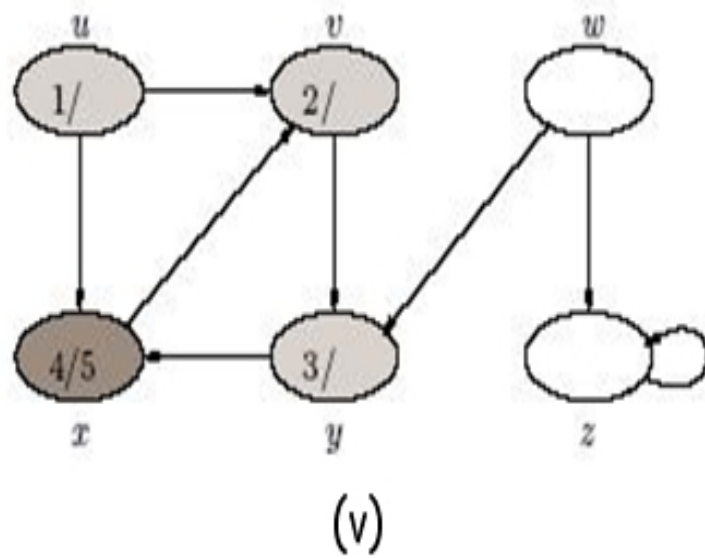


(iii)

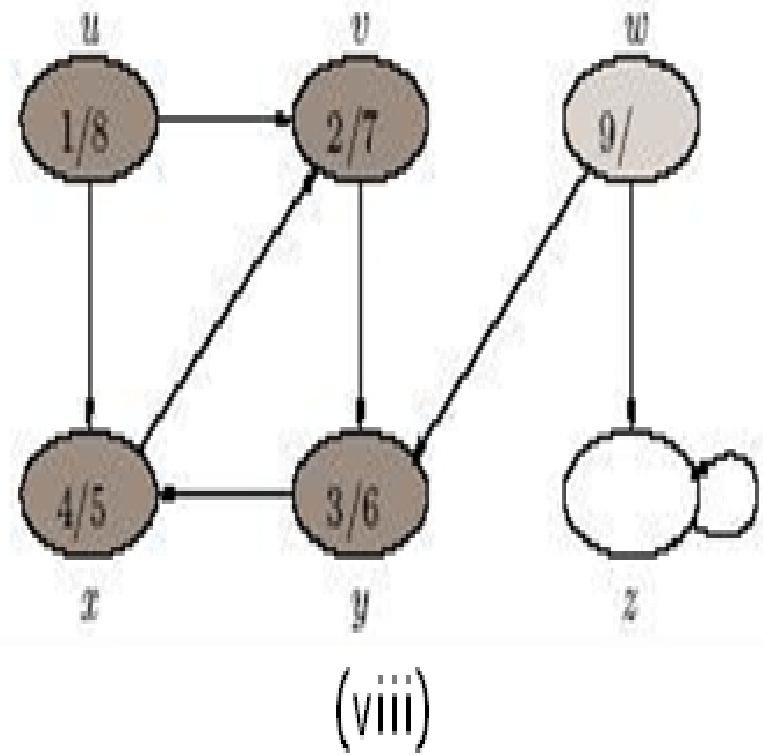
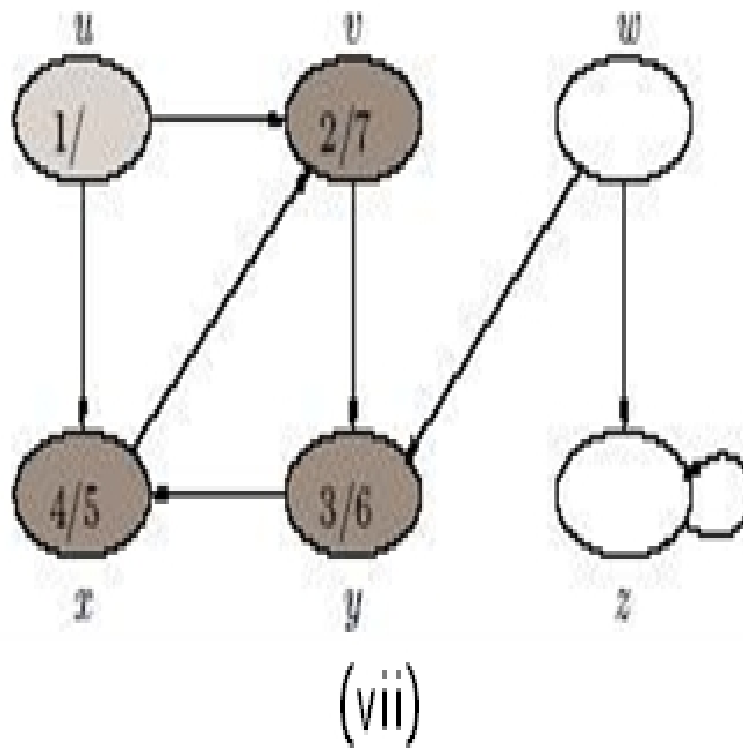


(iv)

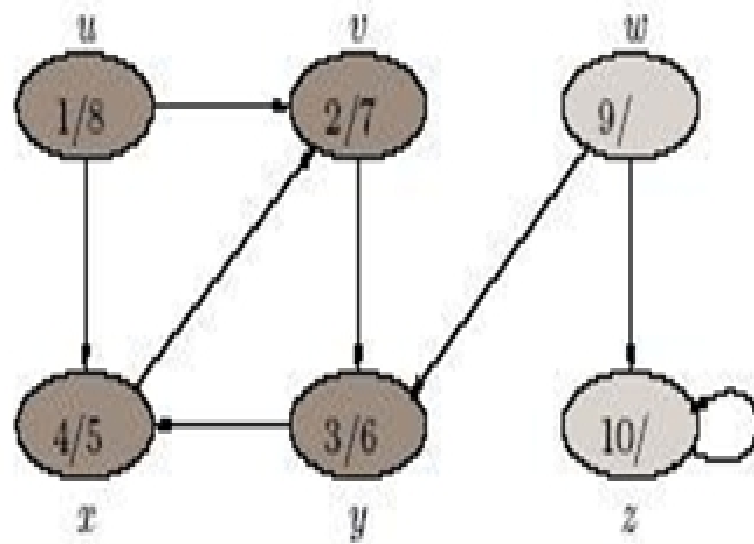
Exemplo:



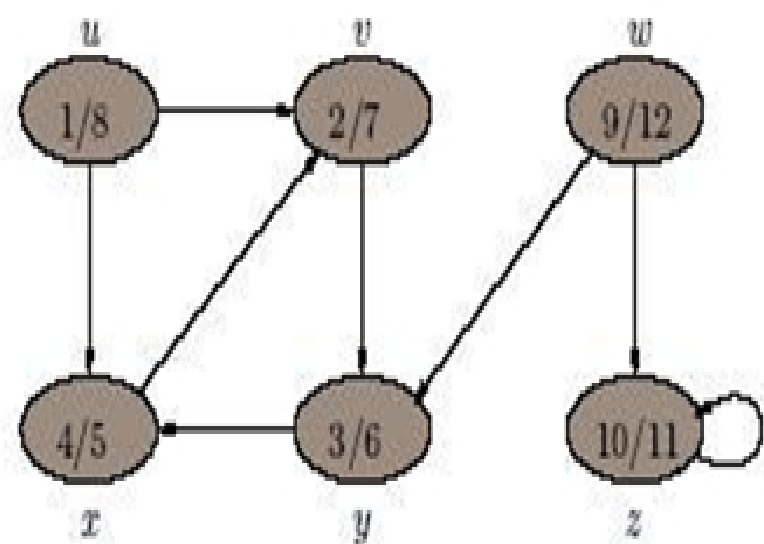
Exemplo:



Exemplo:



(ix)



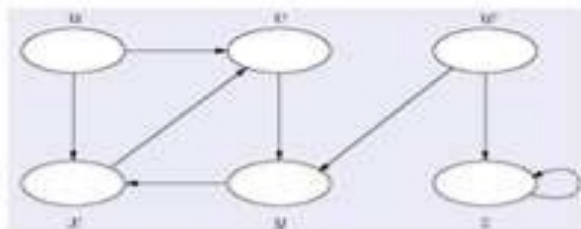
(x)

DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $\text{Visita_DFS}(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

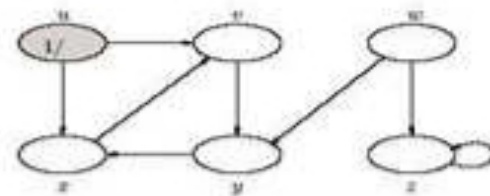
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $\text{Visita_DFS}(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

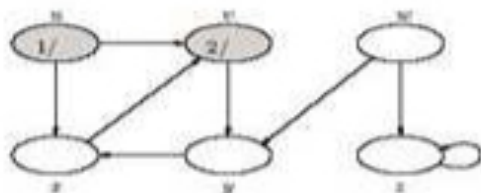


Dígrafo e suas listas adj:

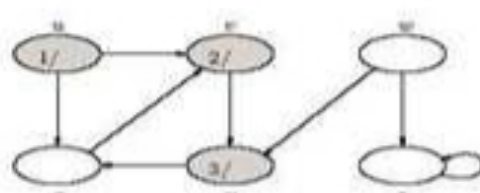
| | | | | |
|---|---|---|---|---|
| u | → | v | → | x |
| v | → | y | | |
| w | → | z | | |
| x | → | v | | |
| y | → | x | | |
| z | → | x | | |



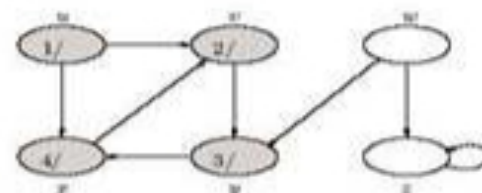
(i)



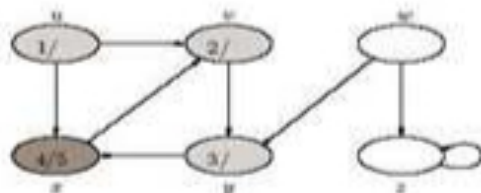
(ii)



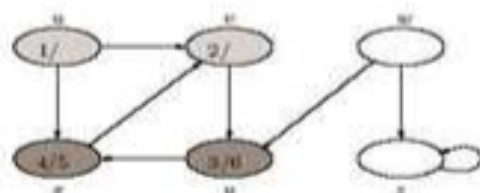
(iii)



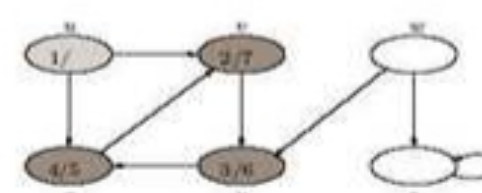
(iv)



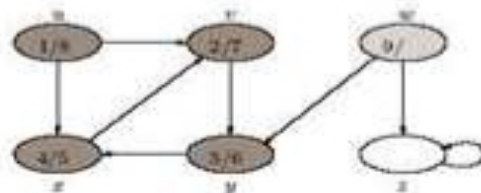
(v)



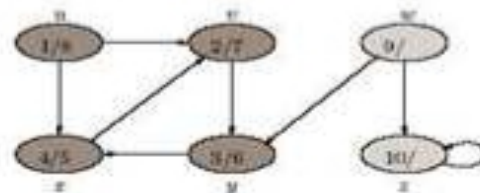
(vi)



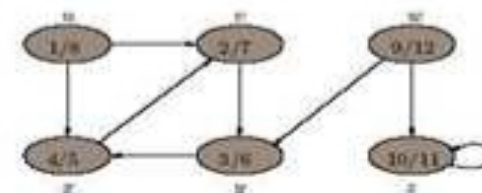
(vii)



(viii)

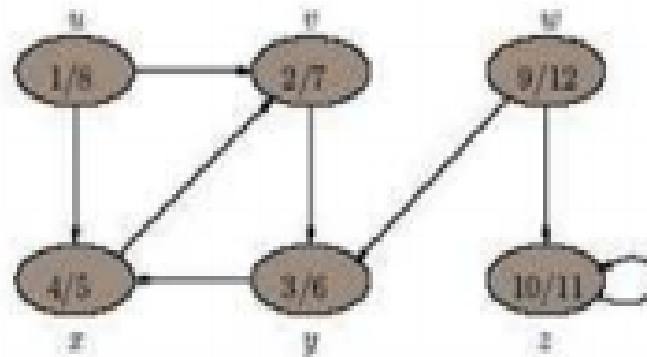


(ix)



(x)

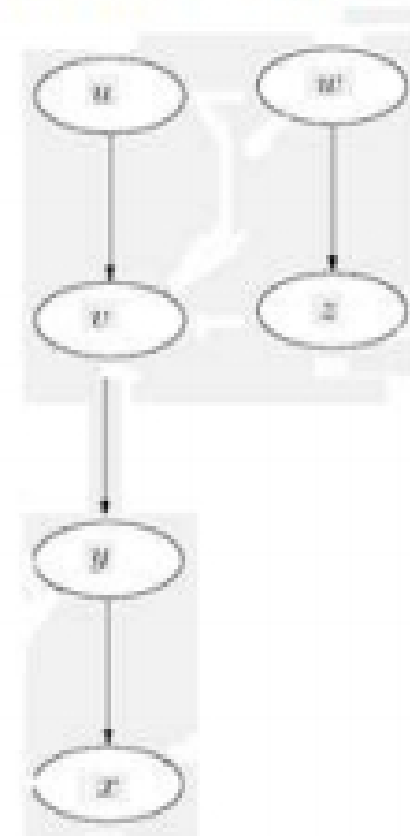
DFS



pred:

| | | | | | |
|-----|-----|-----|-----|-----|-----|
| - | u | - | y | v | w |
| [u] | [v] | [w] | [x] | [y] | [z] |

Arborescências:



Busca em profundidade

- A ordem em que os nós e arestas são visitados depende:
 - Do vértice inicial
 - Da ordem em que os vértices e arestas aparecem na lista de adjacências

+ exemplo DFS

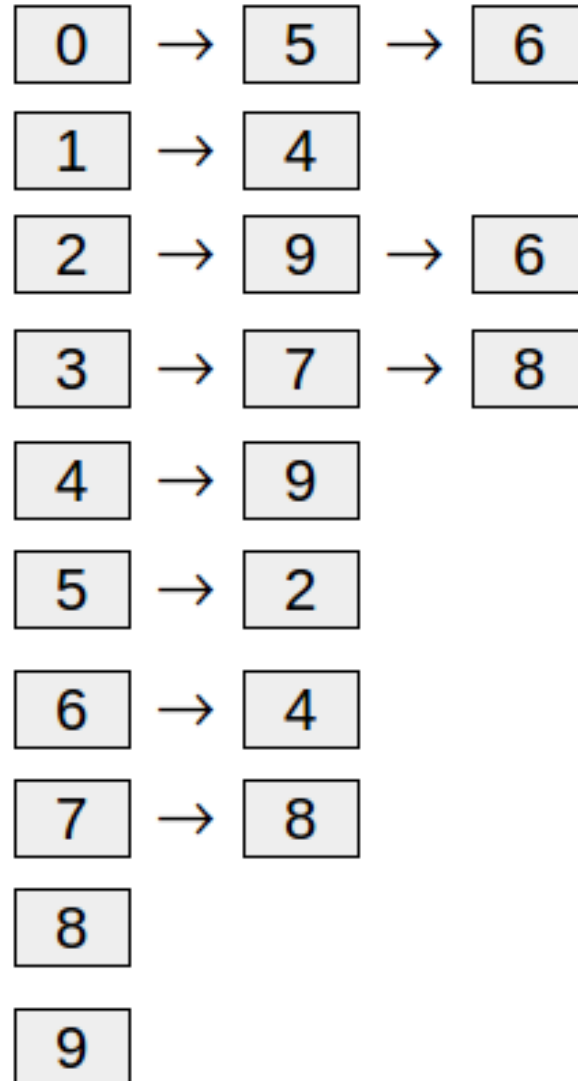
Aplique a **busca em profundidade**, ao *dígrafo* definido pelos arcos:

3-7 1-4 7-8 0-5 5-2 3-8 2-9 0-6 4-9 2-6 6-4

Considerando essa ordem de inclusão na construção do dígrafo em representação com listas de adjacências.

Arcos: 3-7 1-4 7-8 0-5 5-2 3-8 2-9 0-6 4-9 2-6 6-4, listas de adjacência:

Listas de Adjacência



Listas de adjacência e, dígrafo correspondente:

Listas de Adjacência

0 → 5 → 6

1 → 4

2 → 9 → 6

3 → 7 → 8

4 → 9

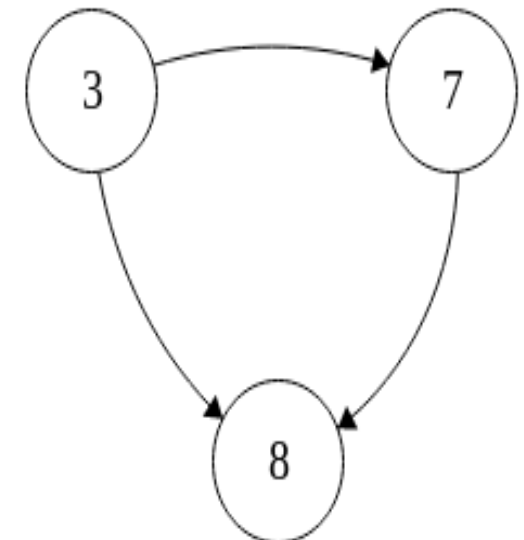
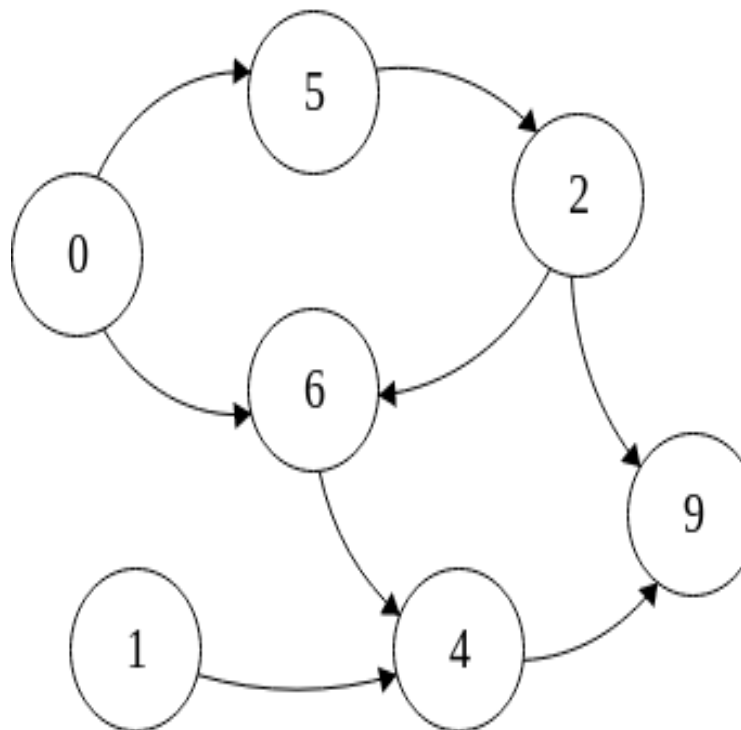
5 → 2

6 → 4

7 → 8

8

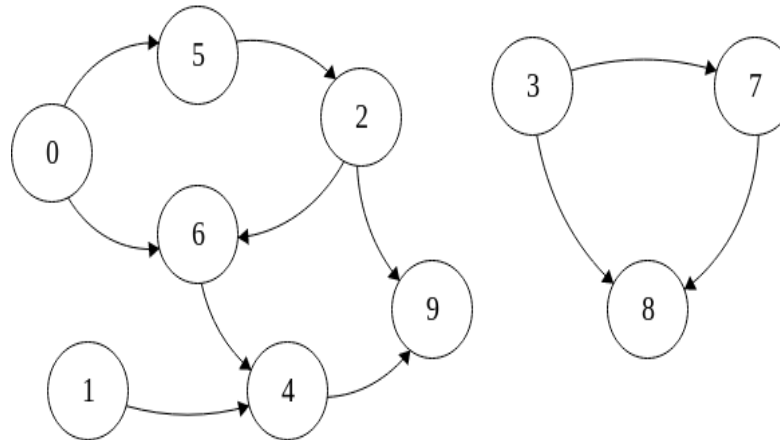
9



DFS:

Listas de Adjacência

| | | | | |
|---|---|---|---|---|
| 0 | → | 5 | → | 6 |
| 1 | → | 4 | | |
| 2 | → | 9 | → | 6 |
| 3 | → | 7 | → | 8 |
| 4 | → | 9 | | |
| 5 | → | 2 | | |
| 6 | → | 4 | | |
| 7 | → | 8 | | |
| 8 | | | | |
| 9 | | | | |



| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | BR | - | | |
| 1 | BR | - | | |
| 2 | BR | - | | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | BR | - | | |
| 5 | BR | - | | |
| 6 | BR | - | | |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | BR | - | | |

DFS(G)

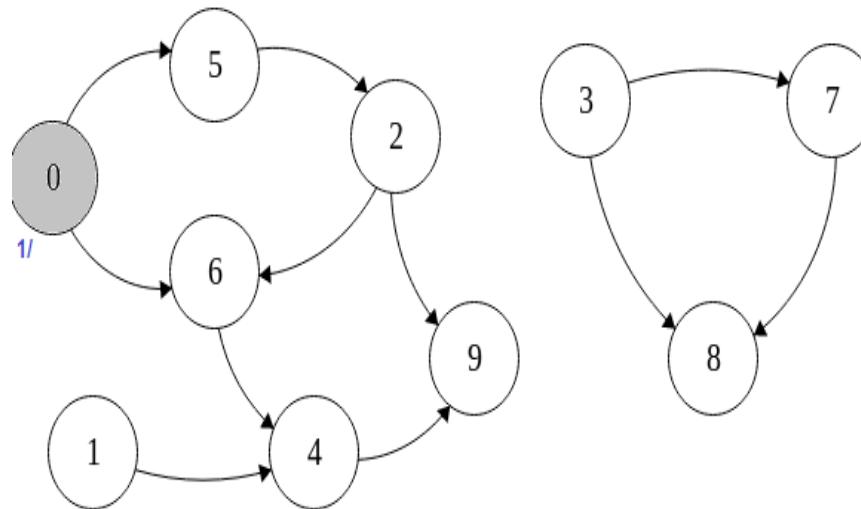
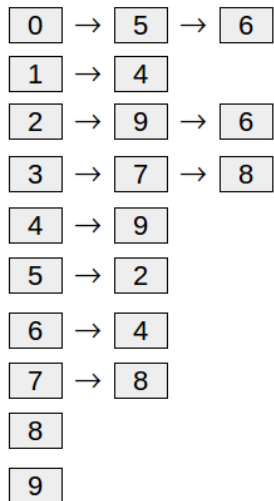
1. para cada vértice u em G faça
2. cor[u] = BRANCO
3. pred[u] ← NIL
4. tempo ← 0
5. para cada vértice u em G faça
6. se cor(u) = BRANCO
7. então Visita_DFS(u)
8. devolve pred[1..n]

Visita_DFS(u)

1. cor[u] ← CINZA
2. tempo ← tempo + 1
3. d(u) ← tempo
4. para cada v em Adj(u) faça
5. se cor[v] = BRANCO
6. então pred[v] ← u
7. Visita_DFS(v)
7. cor[u] ← PRETO
8. tempo ← tempo + 1
9. f(u) ← tempo

DFS:

Listas de Adjacência



| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | BR | - | | |
| 2 | BR | - | | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | BR | - | | |
| 5 | BR | - | | |
| 6 | BR | - | | |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | BR | - | | |

DFS(G)

- para cada vértice u em G faça
- cor[u] = BRANCO
- pred[u] ← NIL
- tempo ← 0
- para cada vértice u em G faça
- se cor(u) = BRANCO
- então Visita_DFS(u)
- devolve pred[1..n]

u=0

Visita_DFS(u)

Vis(0)

- cor[u] ← CINZA
- tempo ← tempo + 1
- d(u) ← tempo
- para cada v em Adj(u) faça
- se cor[v] = BRANCO
- então pred[v] ← u
- Visita_DFS(v)
- cor[u] ← PRETO
- tempo ← tempo + 1
- f(u) ← tempo

v=5

Vis(5)

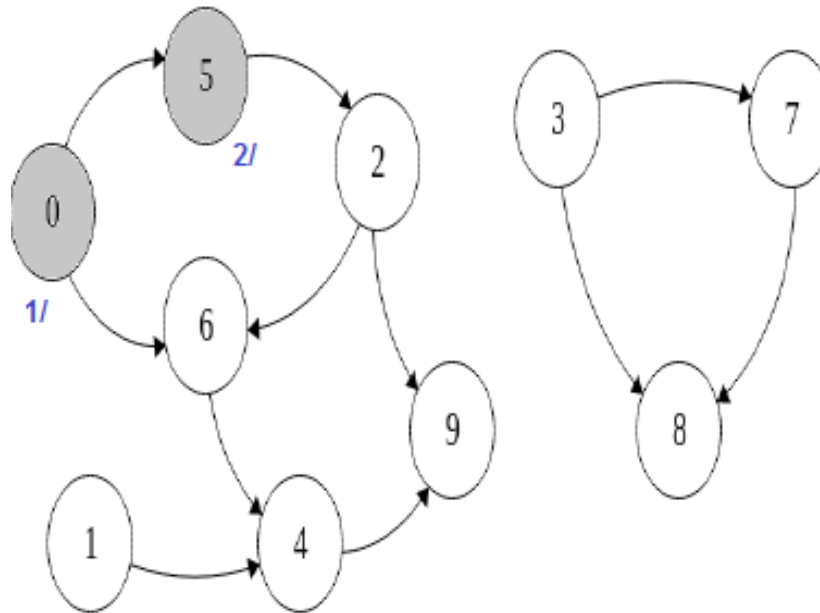
DFG

Vis(0)

DFS:

Listas de Adjacência

| | | | | |
|---|---|---|---|---|
| 0 | → | 5 | → | 6 |
| 1 | → | 4 | | |
| 2 | → | 9 | → | 6 |
| 3 | → | 7 | → | 8 |
| 4 | → | 9 | | |
| 5 | → | 2 | | |
| 6 | → | 4 | | |
| 7 | → | 8 | | |
| 8 | | | | |
| 9 | | | | |



| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | BR | - | | |
| 2 | BR | - | | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | BR | - | | |
| 5 | CZ | 0 | 2 | |
| 6 | BR | - | | |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | BR | - | | |

DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. cor[u] = BRANCO
3. pred[u] ← NIL
4. tempo ← 0
5. para cada vértice u em G faça u=0
6. se cor(u) = BRANCO
7. então Visita_DFS(u)
8. devolve pred[1..n]

Visita_DFS(u)

1. cor[u] ← CINZA Vis(5)
2. tempo ← tempo + 1
3. d(u) ← tempo
4. para cada v em Adj(u) faça v=2
5. se cor[v] = BRANCO
6. então pred[v] ← u
7. Visita_DFS(v) Vis(2)
7. cor[u] ← PRETO
8. tempo ← tempo + 1
9. f(u) ← tempo

DFG

Vis(0)

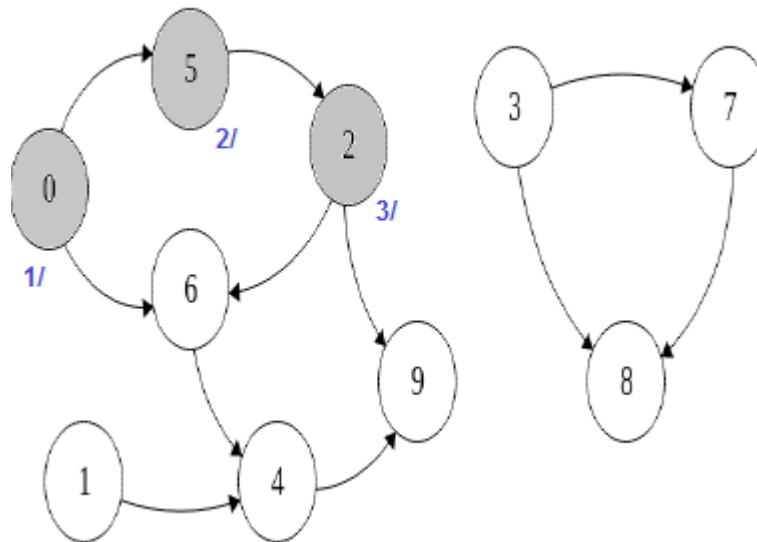
Vis(5)

DFS:

Listas de Adjacência

```

0 → 5 → 6
1 → 4
2 → 9 → 6
3 → 7 → 8
4 → 9
5 → 2
6 → 4
7 → 8
8
9
    
```



| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | BR | - | | |
| 2 | CZ | 5 | 3 | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | BR | - | | |
| 5 | CZ | 0 | 2 | |
| 6 | BR | - | | |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | BR | - | | |

DFS(G)

- para cada vértice u em G faça
- cor[u] = BRANCO
- pred[u] ← NIL
- tempo ← 0
- para cada vértice u em G faça u=0
- se cor(u) = BRANCO
- então Visita_DFS(u)
- devolve pred[1..n]

Visita_DFS(u)

- cor[u] ← CINZA Vis(2)
- tempo ← tempo + 1
- d(u) ← tempo
- para cada v em Adj(u) faça v=9
- se cor[v] = BRANCO
- então pred[v] ← u
- Visita_DFS(v) Vis(9)
- cor[u] ← PRETO
- tempo ← tempo + 1
- f(u) ← tempo

DFG

Vis(0)

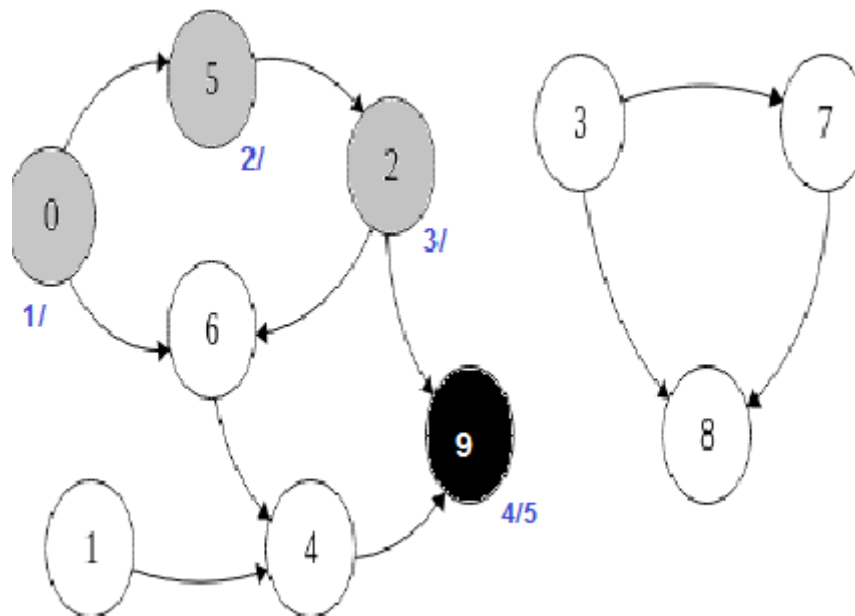
Vis(5)

Vis(2)

DFS:

Listas de Adjacência

- 0 → 5 → 6
- 1 → 4
- 2 → 9 → 6
- 3 → 7 → 8
- 4 → 9
- 5 → 2
- 6 → 4
- 7 → 8
- 8
- 9



| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | BR | - | | |
| 2 | CZ | 5 | 3 | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | BR | - | | |
| 5 | CZ | 0 | 2 | |
| 6 | BR | - | | |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | PR | 2 | 4 | 5 |

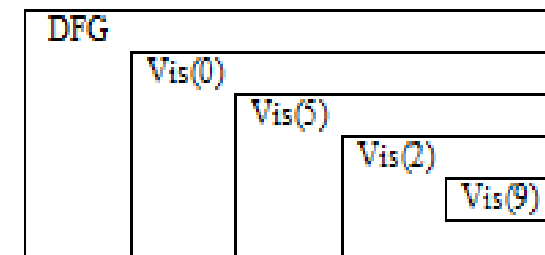
DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. cor[u] = BRANCO
3. pred[u] ← NIL
4. tempo ← 0
5. para cada vértice u em G faça u=0
6. se cor(u) = BRANCO
7. então Visita_DFS(u)
8. devolve pred[1..n]

Visita_DFS(u)

1. cor[u] ← CINZA
2. tempo ← tempo + 1
3. d(u) ← tempo
4. para cada v em Adj(u) faça ---
5. se cor[v] = BRANCO
6. então pred[v] ← u
7. Visita_DFS(v)
7. cor[u] ← PRETO Vis(9)
8. tempo ← tempo + 1
9. f(u) ← tempo

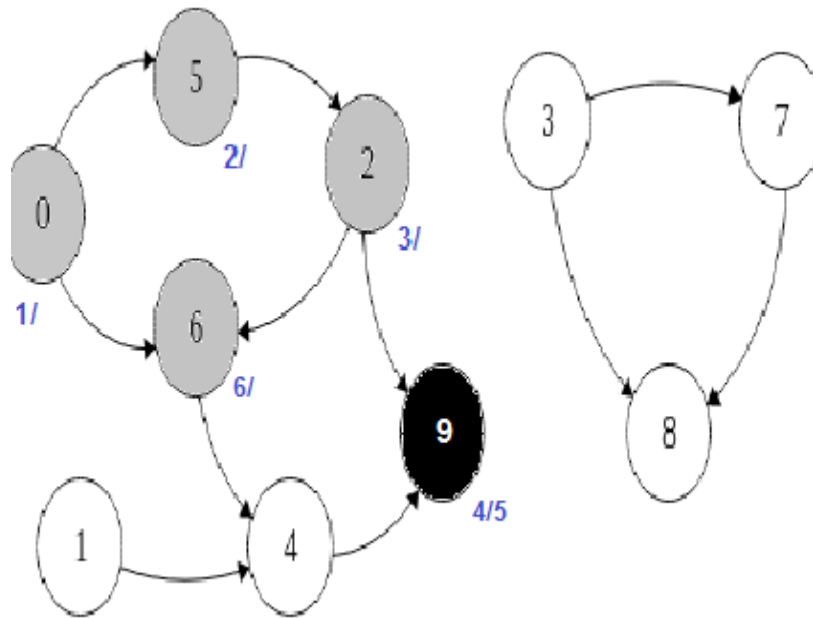
DFG



DFS:

Listas de Adjacência

| | | | | |
|---|---|---|---|---|
| 0 | → | 5 | → | 6 |
| 1 | → | 4 | | |
| 2 | → | 9 | → | 6 |
| 3 | → | 7 | → | 8 |
| 4 | → | 9 | | |
| 5 | → | 2 | | |
| 6 | → | 4 | | |
| 7 | → | 8 | | |
| 8 | | | | |
| 9 | | | | |



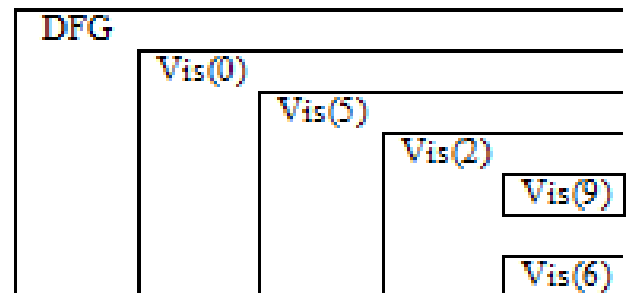
| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | BR | - | | |
| 2 | CZ | 5 | 3 | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | BR | - | | |
| 5 | CZ | 0 | 2 | |
| 6 | CZ | 2 | 6 | |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | PR | 2 | 4 | 5 |

DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. cor[u] = BRANCO
3. pred[u] ← NIL
4. tempo ← 0
5. para cada vértice u em G faça u=0
6. se cor(u) = BRANCO
7. então Visita_DFS(u)
8. devolve pred[1..n]

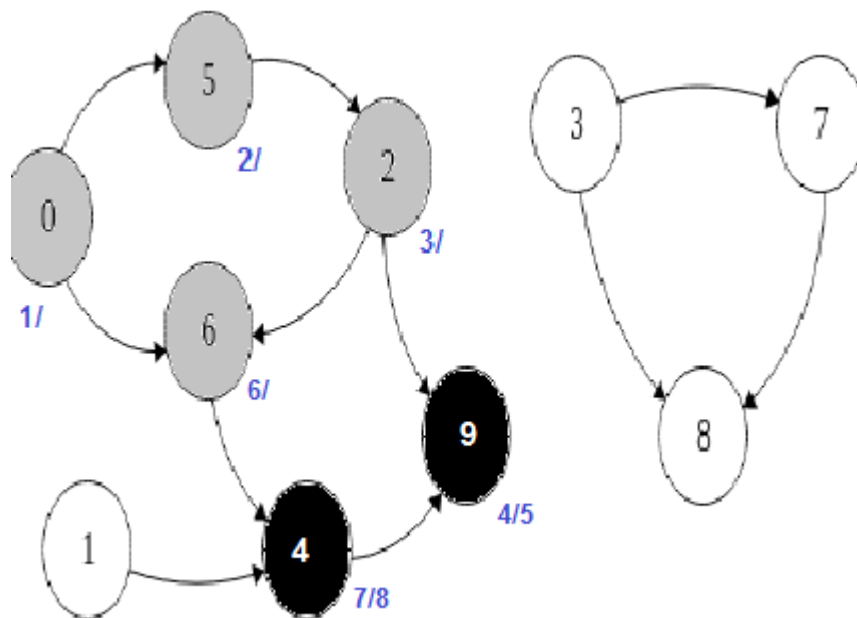
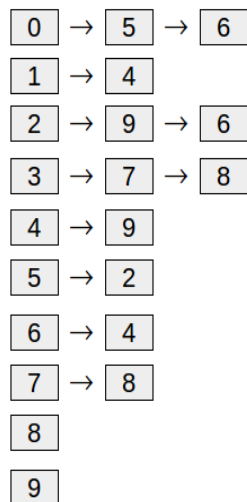
Visita_DFS(u)

1. cor[u] ← CINZA Vis(6)
2. tempo ← tempo + 1
3. d(u) ← tempo
4. para cada v em Adj(u) faça v=4
5. se cor[v] = BRANCO
6. então pred[v] ← u
7. Visita_DFS(v) Vis(4)
7. cor[u] ← PRETO
8. tempo ← tempo + 1
9. f(u) ← tempo



DFS:

Listas de Adjacência



| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | BR | - | | |
| 2 | CZ | 5 | 3 | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | PR | 6 | 7 | 8 |
| 5 | CZ | 0 | 2 | |
| 6 | CZ | 2 | 6 | |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | PR | 2 | 4 | 5 |

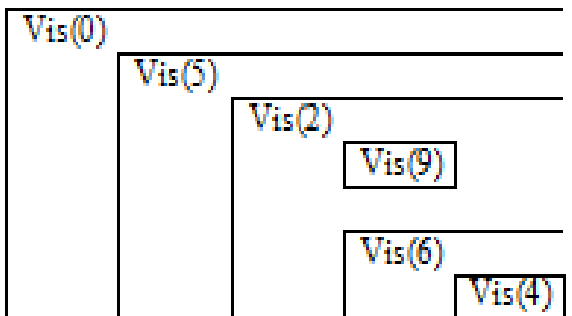
DFS(G)

- para cada vértice u em G faça
- cor[u] = BRANCO
- pred[u] ← NIL
- tempo ← 0
- para cada vértice u em G faça u=0
- se cor(u) = BRANCO
- então Visita_DFS(u)
- devolve pred[1..n]

Visita_DFS(u)

- cor[u] ← CINZA
- tempo ← tempo + 1
- d(u) ← tempo
- para cada v em Adj(u) faça v=9
- se cor[v] = BRANCO
- então pred[v] ← u
- Visita_DFS(v)
- cor[u] ← PRETO
- tempo ← tempo + 1
- f(u) ← tempo

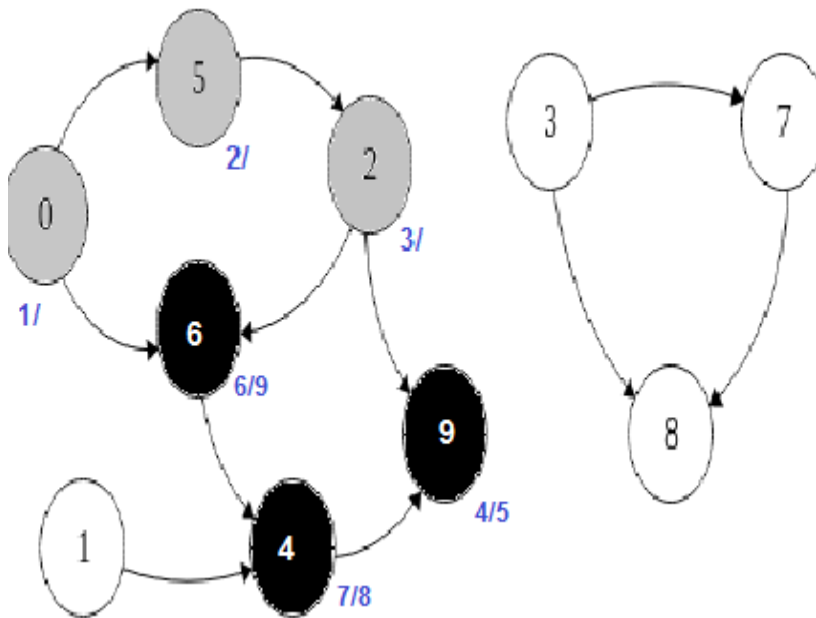
DFG



DFS:

Listas de Adjacência

- 0 → 5 → 6
- 1 → 4
- 2 → 9 → 6
- 3 → 7 → 8
- 4 → 9
- 5 → 2
- 6 → 4
- 7 → 8
- 8
- 9



| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | BR | - | | |
| 2 | CZ | 5 | 3 | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | PR | 6 | 7 | 8 |
| 5 | CZ | 0 | 2 | |
| 6 | PR | 2 | 6 | 9 |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | PR | 2 | 4 | 5 |

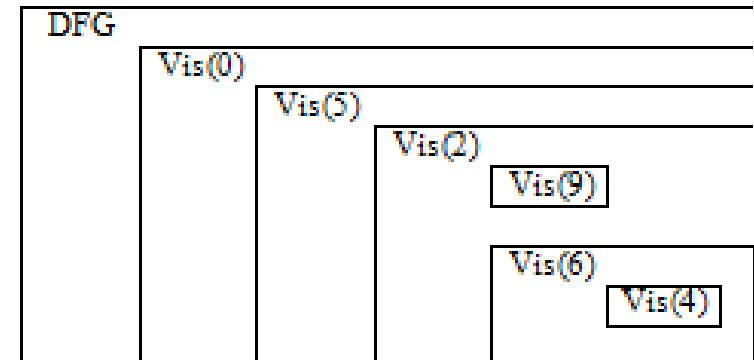
DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. cor[u] = BRANCO
3. pred[u] ← NIL
4. tempo ← 0
5. para cada vértice u em G faça u=0
6. se cor(u) = BRANCO
7. então Visita_DFS(u)
8. devolve pred[1..n]

Visita_DFS(u)

1. cor[u] ← CINZA
2. tempo ← tempo + 1
3. d(u) ← tempo
4. para cada v em Adj(u) faça v=4
5. se cor[v] = BRANCO
6. então pred[v] ← u
7. Visita_DFS(v)
7. cor[u] ← PRETO
8. tempo ← tempo + 1
9. f(u) ← tempo

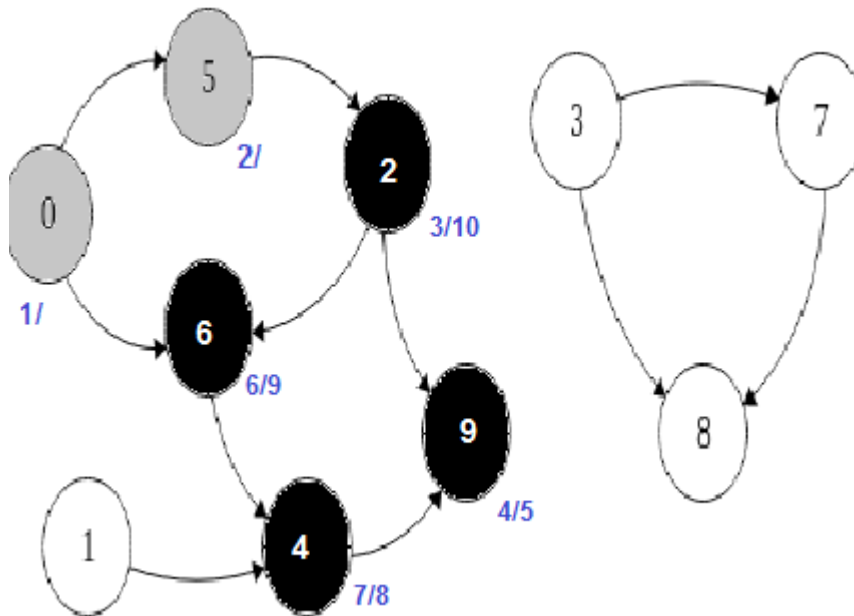
DFG



DFS:

Listas de Adjacência

- 0 → 5 → 6
- 1 → 4
- 2 → 9 → 6
- 3 → 7 → 8
- 4 → 9
- 5 → 2
- 6 → 4
- 7 → 8
- 8
- 9



| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | BR | - | | |
| 2 | PR | 5 | 3 | 10 |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | PR | 6 | 7 | 8 |
| 5 | CZ | 0 | 2 | |
| 6 | PR | 2 | 6 | 9 |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | PR | 2 | 4 | 5 |

DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. cor[u] = BRANCO
3. pred[u] ← NIL
4. tempo ← 0
5. para cada vértice u em G faça u=0
6. se cor(u) = BRANCO
7. então Visita_DFS(u)
8. devolve pred[1..n]

Visita_DFS(u)

1. cor[u] ← CINZA Vis(2)
2. tempo ← tempo + 1
3. d(u) ← tempo
4. para cada v em Adj(u) faça
5. se cor[v] = BRANCO v=6
6. então pred[v] ← u v=9
7. Visita_DFS(v)
7. cor[u] ← PRETO
8. tempo ← tempo + 1
9. f(u) ← tempo

DFG

Vis(0)

Vis(5)

Vis(2)

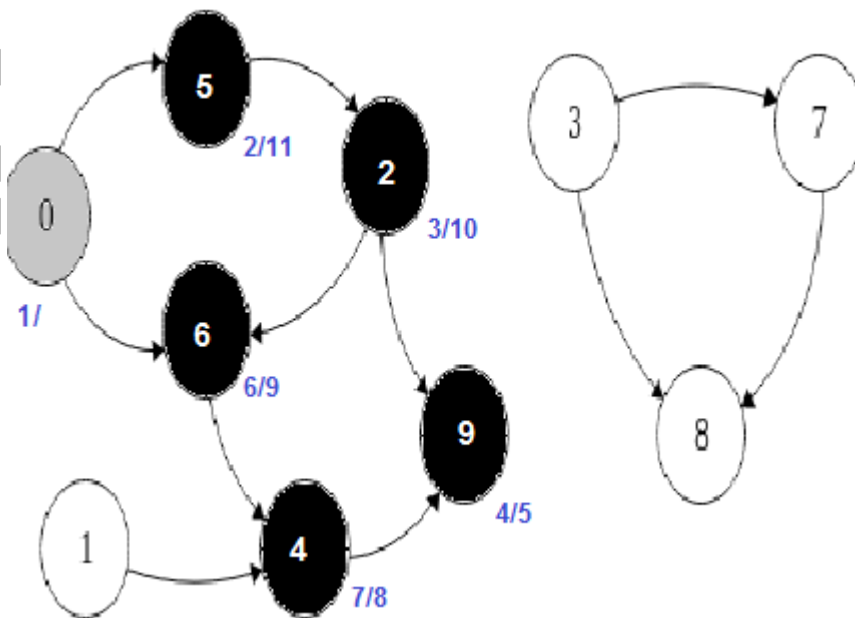
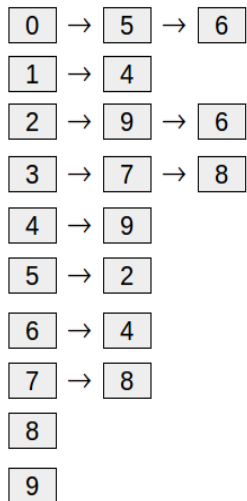
Vis(9)

Vis(6)

Vis(4)

DFS:

Listas de Adjacência



| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | BR | - | | |
| 2 | PR | 5 | 3 | 10 |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | PR | 6 | 7 | 8 |
| 5 | PR | 0 | 2 | 11 |
| 6 | PR | 2 | 6 | 9 |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | PR | 2 | 4 | 5 |

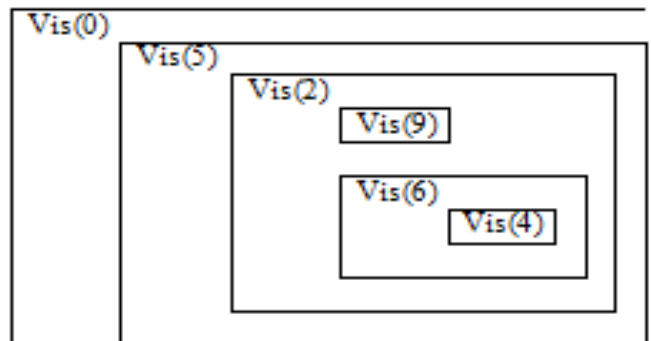
DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. cor[u] = BRANCO
3. pred[u] ← NIL
4. tempo ← 0
5. para cada vértice u em G faça u=0
6. se cor(u) = BRANCO
7. então Visita_DFS(u)
8. devolve pred[1..n]

Visita_DFS(u)

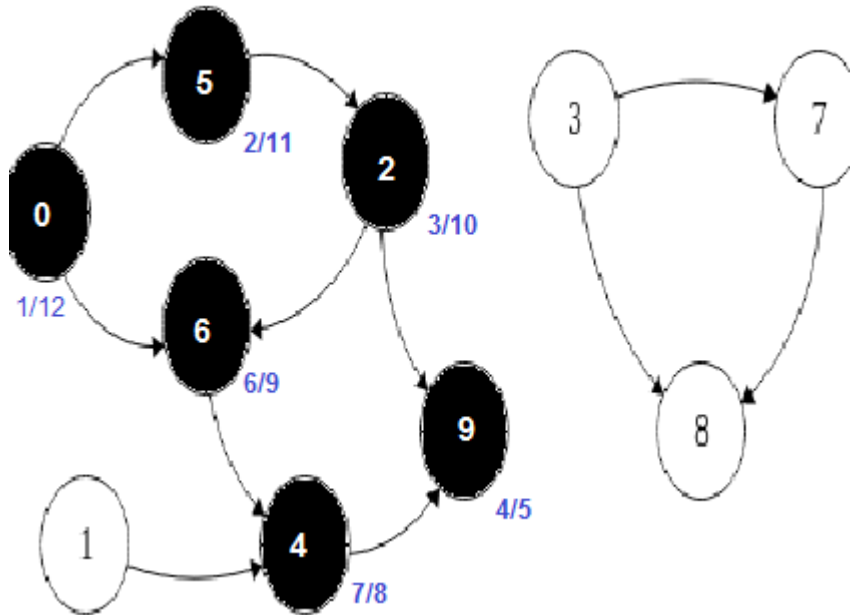
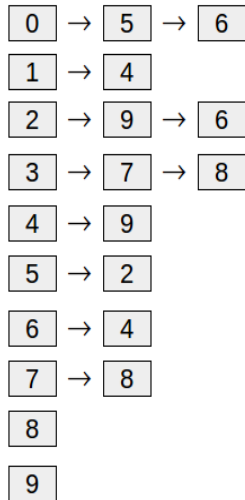
1. cor[u] ← CINZA
2. tempo ← tempo + 1
3. d(u) ← tempo
4. para cada v em Adj(u) faça v=2
5. se cor[v] = BRANCO
6. então pred[v] ← u
7. Visita_DFS(v)
7. cor[u] ← PRETO
8. tempo ← tempo + 1
9. f(u) ← tempo

DFG



DFS:

Listas de Adjacência



| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | PR | - | 1 | 12 |
| 1 | BR | - | | |
| 2 | PR | 5 | 3 | 10 |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | PR | 6 | 7 | 8 |
| 5 | PR | 0 | 2 | 11 |
| 6 | PR | 2 | 6 | 9 |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | PR | 2 | 4 | 5 |

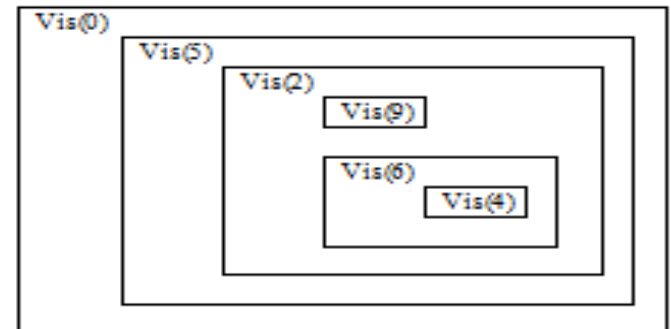
DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. cor[u] = BRANCO
3. pred[u] ← NIL
4. tempo ← 0
5. para cada vértice u em G faça u=0
6. se cor(u) = BRANCO
7. então Visita_DFS(u)
8. devolve pred[1..n]

Visita_DFS(u) Vis(0)

1. cor[u] ← CINZA
2. tempo ← tempo + 1
3. d(u) ← tempo
4. para cada v em Adj(u) faça v=5
5. se cor[v] = BRANCO
6. então pred[v] ← u
7. Visita_DFS(v)
7. cor[u] ← PRETO
8. tempo ← tempo + 1
9. f(u) ← tempo

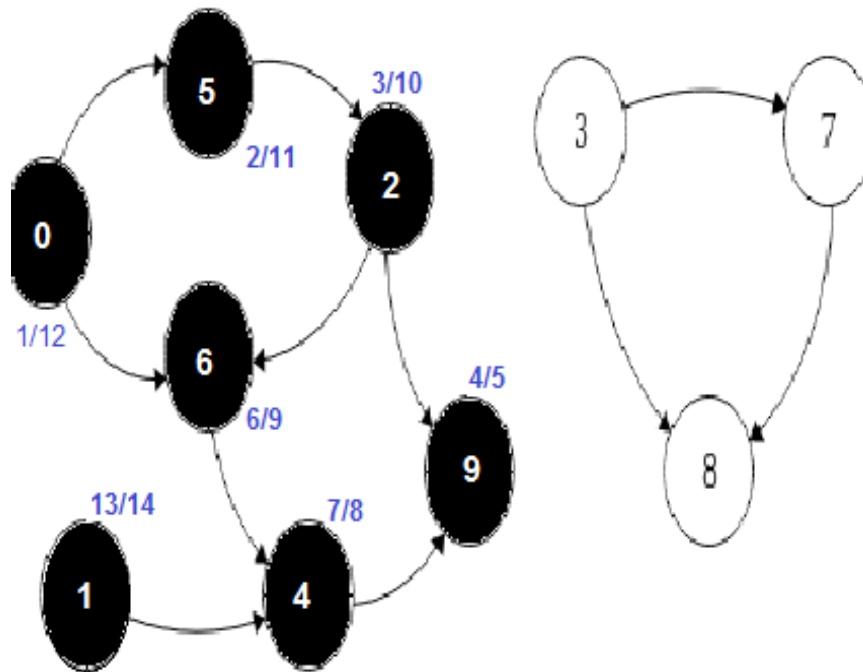
DFG



DFS:

Listas de Adjacência

- 0 → 5 → 6
- 1 → 4
- 2 → 9 → 6
- 3 → 7 → 8
- 4 → 9
- 5 → 2
- 6 → 4
- 7 → 8
- 8
- 9



| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | PR | - | 1 | 12 |
| 1 | PR | - | 13 | 14 |
| 2 | PR | 5 | 3 | 10 |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | PR | 6 | 7 | 8 |
| 5 | PR | 0 | 2 | 11 |
| 6 | PR | 2 | 6 | 9 |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | PR | 2 | 4 | 5 |

DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. cor[u] = BRANCO
3. pred[u] ← NIL
4. tempo ← 0
5. para cada vértice u em G faça
6. se cor(u) = BRANCO
7. então Visita_DFS(u)
8. devolve pred[1..n]

u = 1

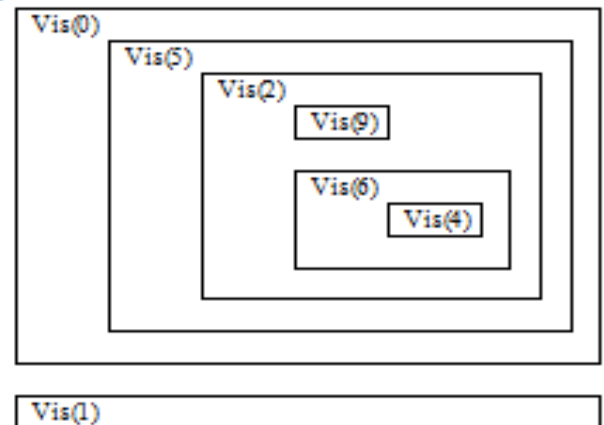
Visita_DFS(u)

1. cor[u] ← CINZA
2. tempo ← tempo + 1
3. d(u) ← tempo
4. para cada v em Adj(u) faça
5. se cor[v] = BRANCO
6. então pred[v] ← u
7. Visita_DFS(v)
7. cor[u] ← PRETO
8. tempo ← tempo + 1
9. f(u) ← tempo

Vis(1)

v=4

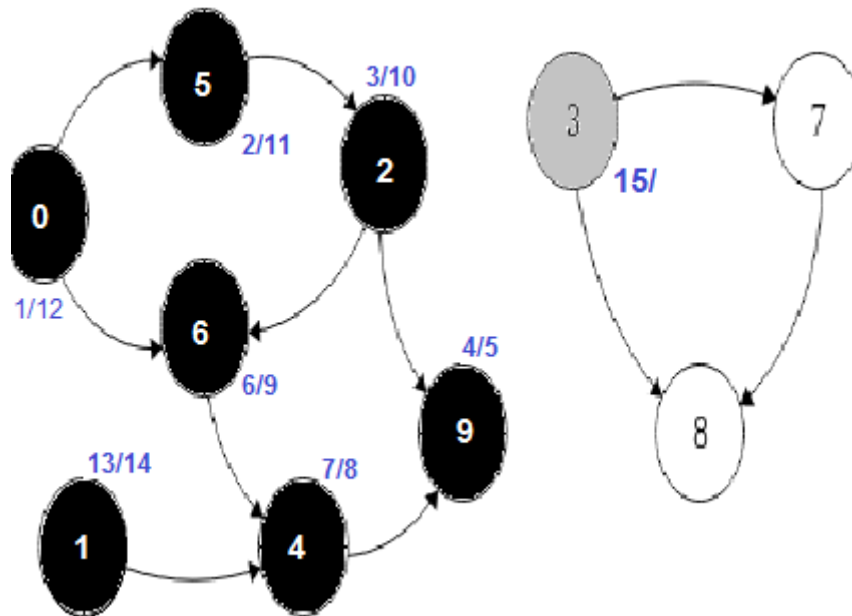
DFG



DFS:

Listas de Adjacência

- 0 → 5 → 6
- 1 → 4
- 2 → 9 → 6
- 3 → 7 → 8
- 4 → 9
- 5 → 2
- 6 → 4
- 7 → 8
- 8
- 9



| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | PR | - | 1 | 12 |
| 1 | PR | - | 13 | 14 |
| 2 | PR | 5 | 3 | 10 |
| 3 | CZ | - | 15 | |
| 4 | PR | 6 | 7 | 8 |
| 5 | PR | 0 | 2 | 11 |
| 6 | PR | 2 | 6 | 9 |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | PR | 2 | 4 | 5 |

DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. cor[u] = BRANCO
3. pred[u] ← NIL
4. tempo ← 0
5. para cada vértice u em G faça
6. se cor(u) = BRANCO
7. então Visita_DFS(u)
8. devolve pred[1..n]

u=3

Visita_DFS(u)

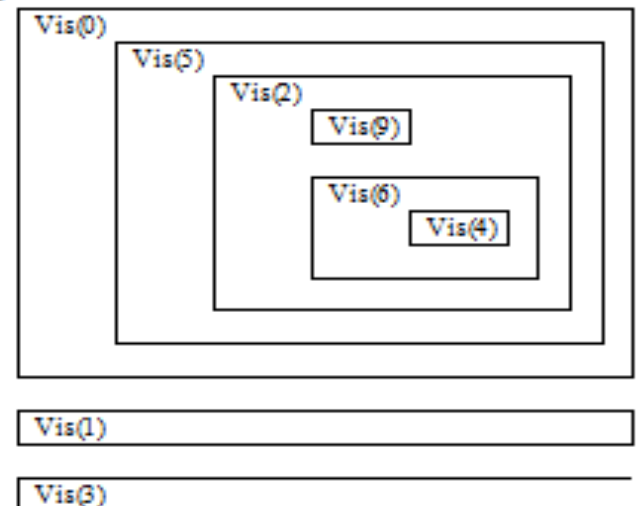
1. cor[u] ← CINZA
2. tempo ← tempo + 1
3. d(u) ← tempo
4. para cada v em Adj(u) faça
5. se cor[v] = BRANCO
6. então pred[v] ← u
7. Visita_DFS(v)
7. cor[u] ← PRETO
8. tempo ← tempo + 1
9. f(u) ← tempo

Vis(3)

v=7

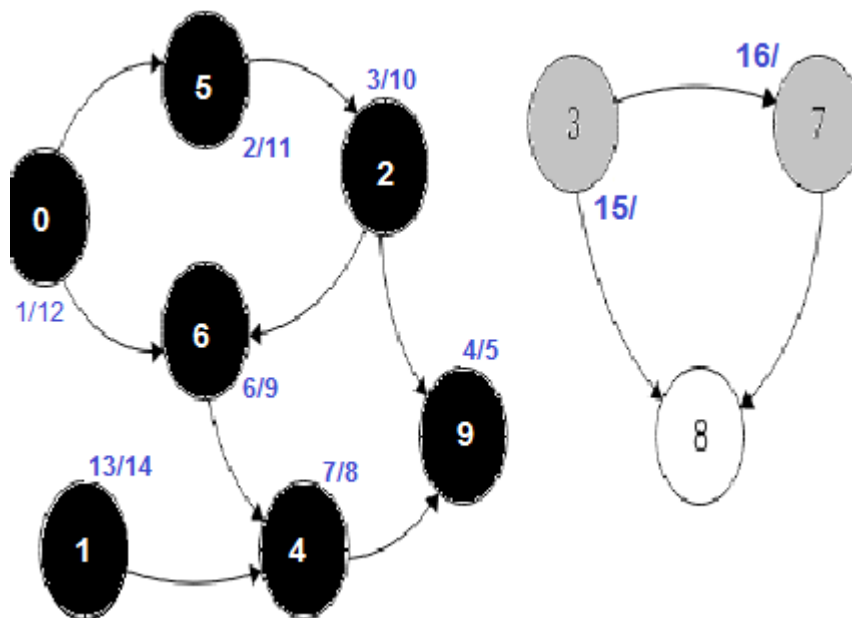
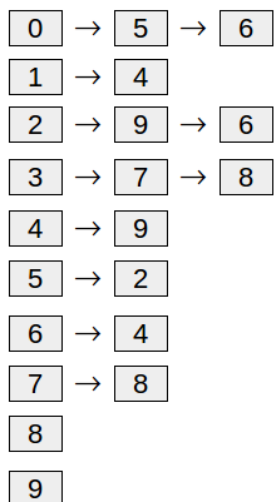
Vis(7)

DFG



DFS:

Listas de Adjacência



| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | PR | - | 1 | 12 |
| 1 | PR | - | 13 | 14 |
| 2 | PR | 5 | 3 | 10 |
| 3 | CZ | - | 15 | |
| 4 | PR | 6 | 7 | 8 |
| 5 | PR | 0 | 2 | 11 |
| 6 | PR | 2 | 6 | 9 |
| 7 | CZ | 3 | 16 | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | PR | 2 | 4 | 5 |

DFS(G)

- para cada vértice u em G faça
- cor[u] = BRANCO
- pred[u] ← NIL
- tempo ← 0
- para cada vértice u em G faça
- se cor(u) = BRANCO
- então Visita_DFS(u)
- devolve pred[1..n]

u=3

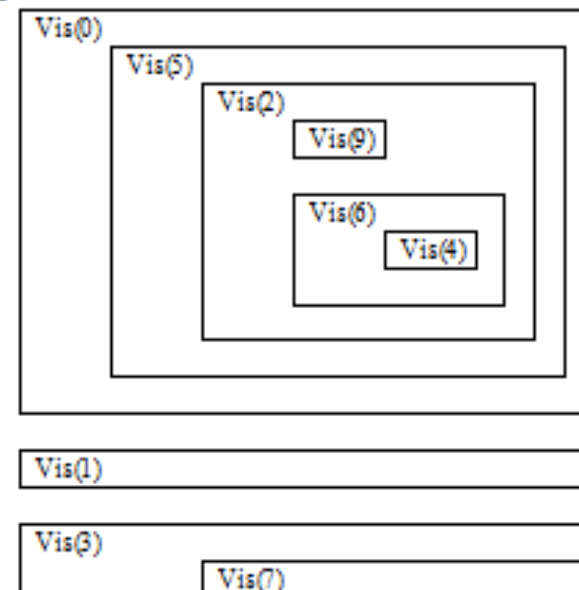
Visita_DFS(u)

- cor[u] ← CINZA
- tempo ← tempo + 1
- d(u) ← tempo
- para cada v em Adj(u) faça
- se cor[v] = BRANCO
- então pred[v] ← u
- Visita_DFS(v)
- cor[u] ← PRETO
- tempo ← tempo + 1
- f(u) ← tempo

Vis(7)

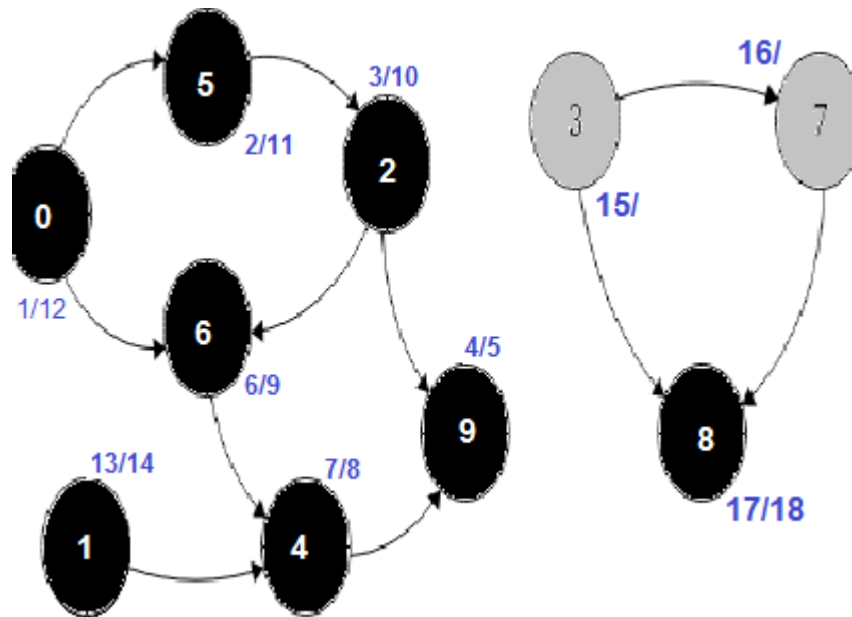
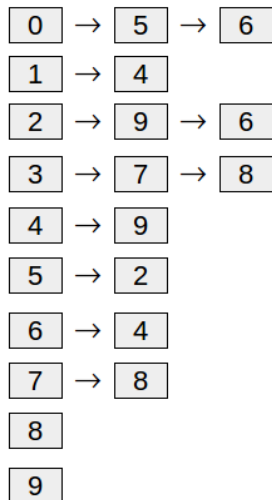
v=8

DFG



DFS:

Listas de Adjacência



| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | PR | - | 1 | 12 |
| 1 | PR | - | 13 | 14 |
| 2 | PR | 5 | 3 | 10 |
| 3 | CZ | - | 15 | |
| 4 | PR | 6 | 7 | 8 |
| 5 | PR | 0 | 2 | 11 |
| 6 | PR | 2 | 6 | 9 |
| 7 | CZ | 3 | 16 | |
| 8 | PR | 7 | 17 | 18 |
| 9 | PR | 2 | 4 | 5 |

DFS(G)

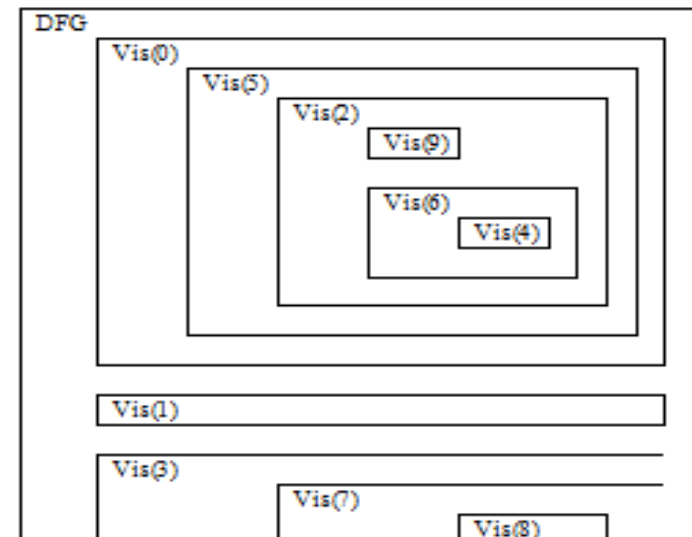
- para cada vértice u em G faça
- cor[u] = BRANCO
- pred[u] ← NIL
- tempo ← 0
- para cada vértice u em G faça
- se cor(u) = BRANCO
- então Visita_DFS(u)
- devolve pred[1..n]

u=3

Visita_DFS(u)

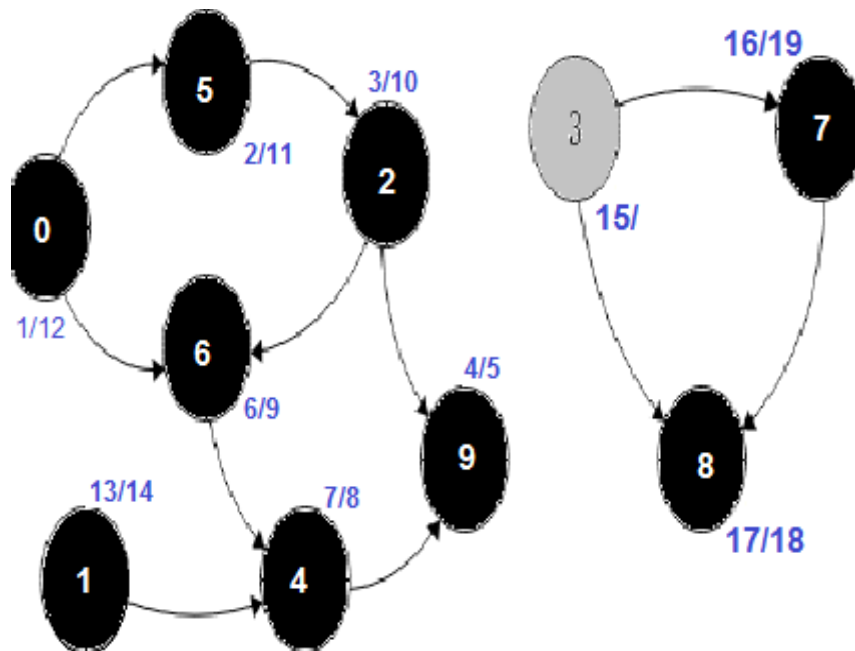
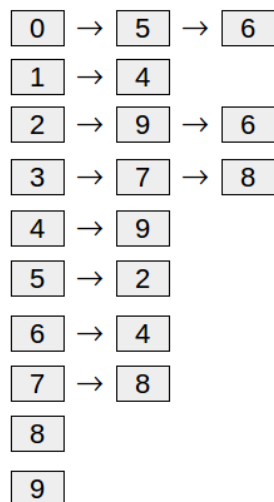
- cor[u] ← CINZA
- tempo ← tempo + 1
- d(u) ← tempo
- para cada v em Adj(u) faça
- se cor[v] = BRANCO
- então pred[v] ← u
- Visita_DFS(v)
- cor[u] ← PRETO
- tempo ← tempo + 1
- f(u) ← tempo

Vis(8)



DFS:

Listas de Adjacência



| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | PR | - | 1 | 12 |
| 1 | PR | - | 13 | 14 |
| 2 | PR | 5 | 3 | 10 |
| 3 | CZ | - | 15 | |
| 4 | PR | 6 | 7 | 8 |
| 5 | PR | 0 | 2 | 11 |
| 6 | PR | 2 | 6 | 9 |
| 7 | PR | 3 | 16 | 19 |
| 8 | PR | 7 | 17 | 18 |
| 9 | PR | 2 | 4 | 5 |

DFS(G)

- para cada vértice u em G faça
- cor[u] = BRANCO
- pred[u] ← NIL
- tempo ← 0
- para cada vértice u em G faça
- se cor(u) = BRANCO
- então Visita_DFS(u)
- devolve pred[1..n]

u=3

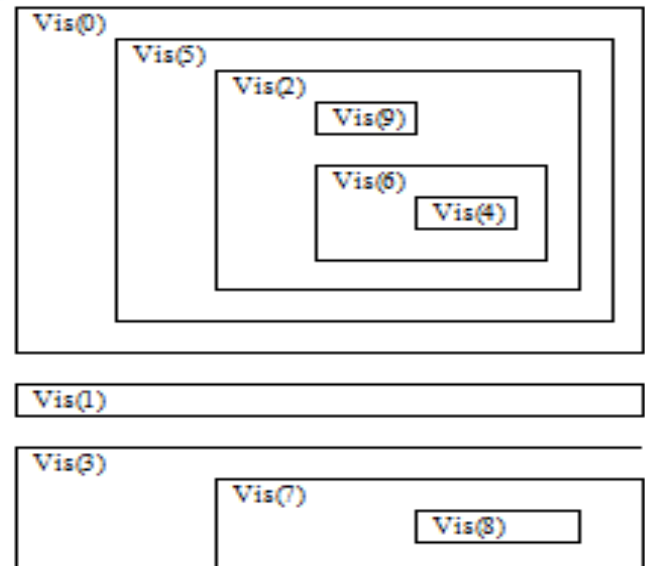
Visita_DFS(u)

- cor[u] ← CINZA
- tempo ← tempo + 1
- d(u) ← tempo
- para cada v em Adj(u) faça
- se cor[v] = BRANCO
- então pred[v] ← u
- Visita_DFS(v)
- cor[u] ← PRETO
- tempo ← tempo + 1
- f(u) ← tempo

Vis(7)

v=8

DFG

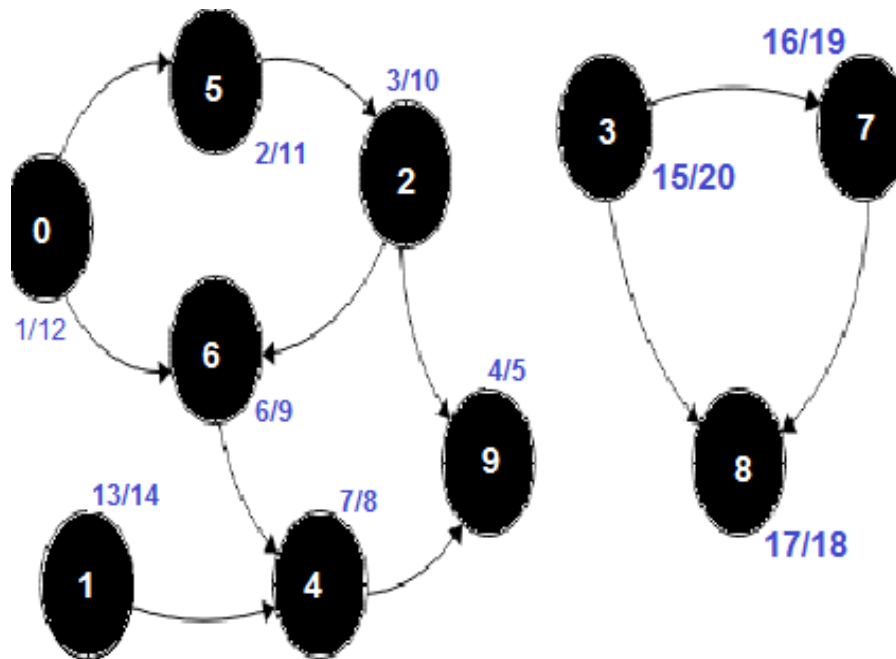


DFS:

Listas de Adjacência

```

0 → 5 → 6
1 → 4
2 → 9 → 6
3 → 7 → 8
4 → 9
5 → 2
6 → 4
7 → 8
8
9
    
```



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $Visita_DFS(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

$u=3$

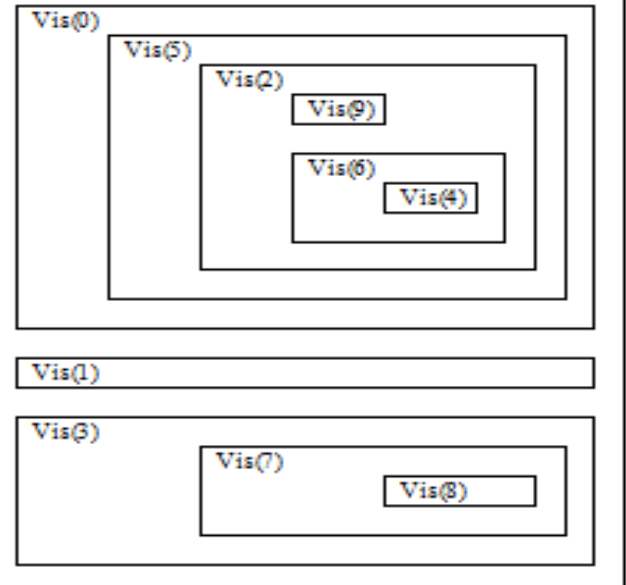
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$ $v=8$
6. então $pred[v] \leftarrow u$ $v=7$
7. $Visita_DFS(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

$Vis(3)$

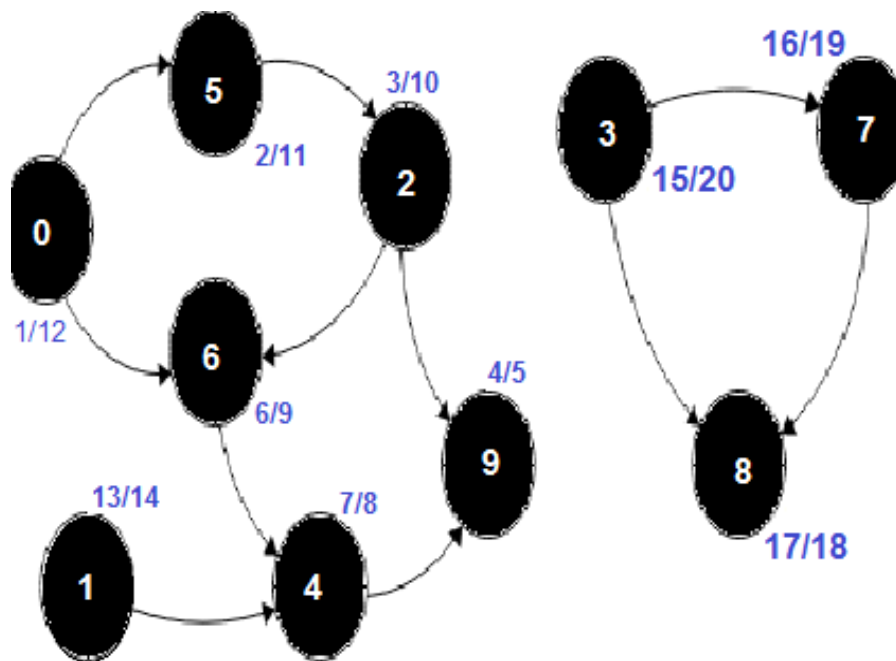
| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | PR | - | 1 | 12 |
| 1 | PR | - | 13 | 14 |
| 2 | PR | 5 | 3 | 10 |
| 3 | PR | - | 15 | 20 |
| 4 | PR | 6 | 7 | 8 |
| 5 | PR | 0 | 2 | 11 |
| 6 | PR | 2 | 6 | 9 |
| 7 | PR | 3 | 16 | 19 |
| 8 | PR | 7 | 17 | 18 |
| 9 | PR | 2 | 4 | 5 |

DFG



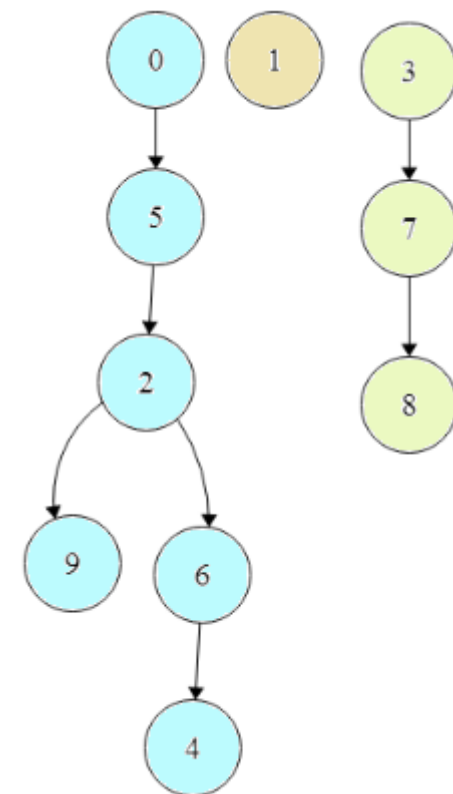
Listas de Adjacência

0 → 5 → 6
 1 → 4
 2 → 9 → 6
 3 → 7 → 8
 4 → 9
 5 → 2
 6 → 4
 7 → 8
 8
 9



| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | PR | - | 1 | 12 |
| 1 | PR | - | 13 | 14 |
| 2 | PR | 5 | 3 | 10 |
| 3 | PR | - | 15 | 20 |
| 4 | PR | 6 | 7 | 8 |
| 5 | PR | 0 | 2 | 11 |
| 6 | PR | 2 | 6 | 9 |
| 7 | PR | 3 | 16 | 19 |
| 8 | PR | 7 | 17 | 18 |
| 9 | PR | 2 | 4 | 5 |

Arborescências



(dígrafo tem 3 componentes)

+ + exemplo DFS

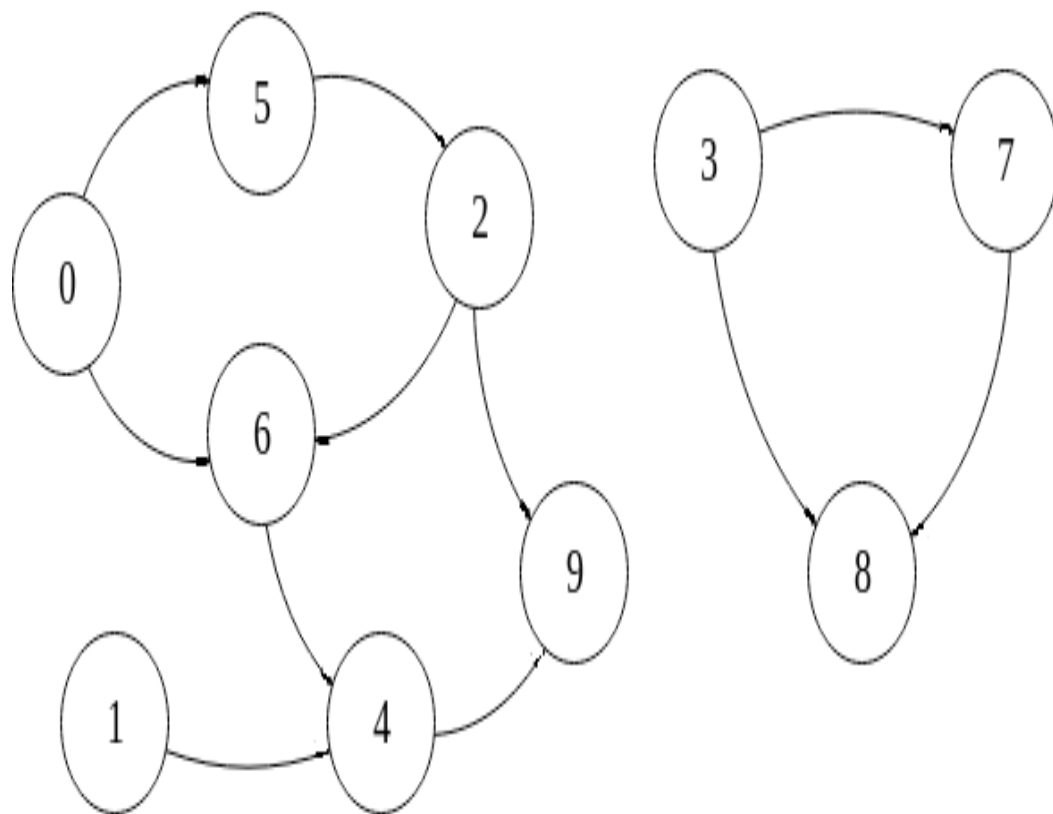
Aplique a **busca em profundidade**, ao *grafo* definido pelas arestas (considerando essa ordem de inclusão na construção do grafo):

3-7 1-4 7-8 0-5 5-2 3-8 2-9 0-6 4-9 2-6 6-4,

Considerando sua representação em matriz de adjacências.

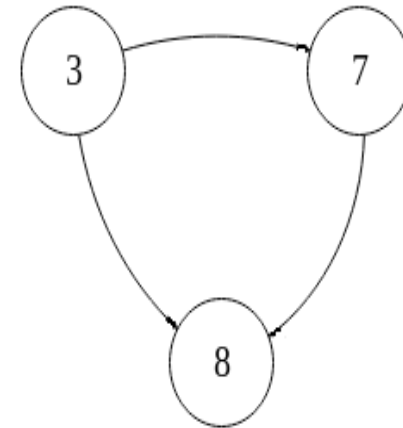
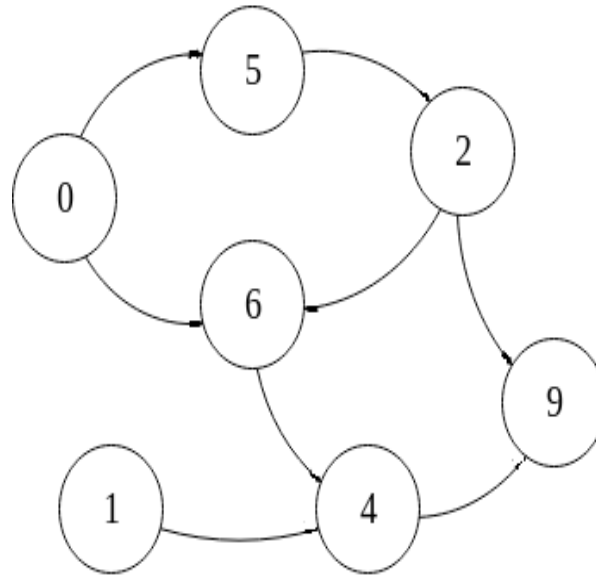
Matriz de adjacências e, grafo correspondente

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. cor[u] = BRANCO
3. pred[u] ← NIL
4. tempo ← 0
5. para cada vértice u em G faça
6. se cor(u) = BRANCO
7. então Visita_DFS(u)
8. devolve pred[1..n]

Visita_DFS(u)

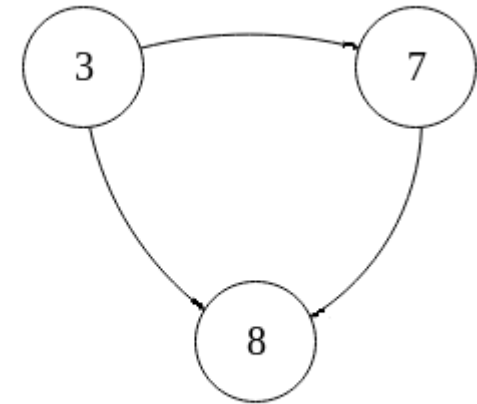
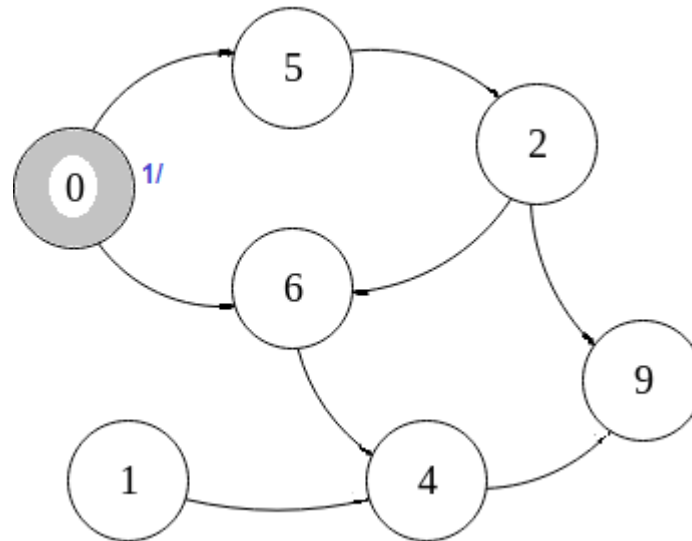
1. cor[u] ← CINZA
2. tempo ← tempo + 1
3. d(u) ← tempo
4. para cada v em Adj(u) faça
5. se cor[v] = BRANCO
6. então pred[v] ← u
7. Visita_DFS(v)
7. cor[u] ← PRETO
8. tempo ← tempo + 1
9. f(u) ← tempo

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | BR | - | | |
| 1 | BR | - | | |
| 2 | BR | - | | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | BR | - | | |
| 5 | BR | - | | |
| 6 | BR | - | | |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | BR | - | | |

DFG

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. cor[u] = BRANCO
3. pred[u] ← NIL
4. tempo ← 0
5. para cada vértice u em G faça
6. se cor(u) = BRANCO
7. então Visita_DFS(u)
8. devolve pred[1..n]

Visita_DFS(u)

1. cor[u] ← CINZA
2. tempo ← tempo + 1
3. d(u) ← tempo
4. para cada v em Adj(u) faça
5. se cor[v] = BRANCO
6. então pred[v] ← u
7. Visita_DFS(v)
7. cor[u] ← PRETO
8. tempo ← tempo + 1
9. f(u) ← tempo

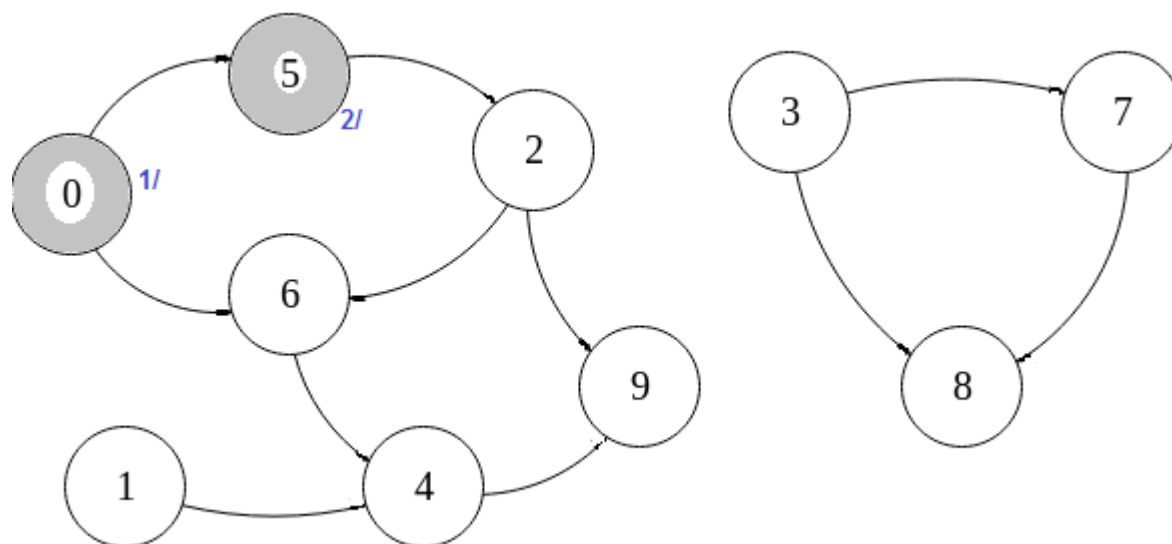
| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | BR | - | | |
| 2 | BR | - | | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | BR | - | | |
| 5 | BR | - | | |
| 6 | BR | - | | |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | BR | - | | |

DFG

Vis(0)

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor[u] = \text{BRANCO}$
7. então $\text{Visita_DFS}(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

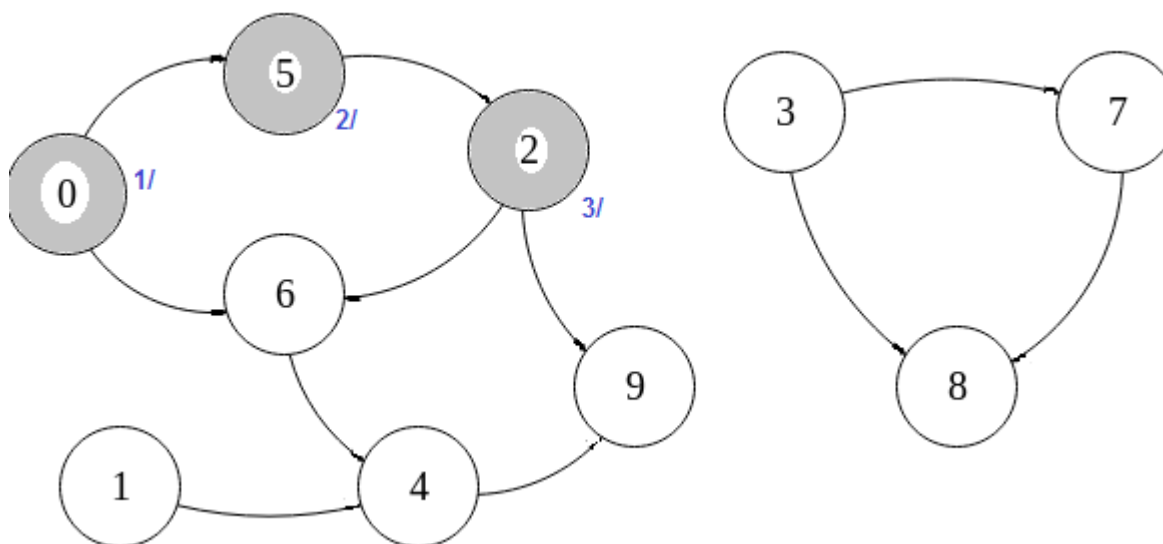
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $\text{Visita_DFS}(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | BR | - | | |
| 2 | BR | - | | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | BR | - | | |
| 5 | CZ | 0 | 2 | |
| 6 | BR | - | | |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | BR | - | | |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $\text{Visita_DFS}(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

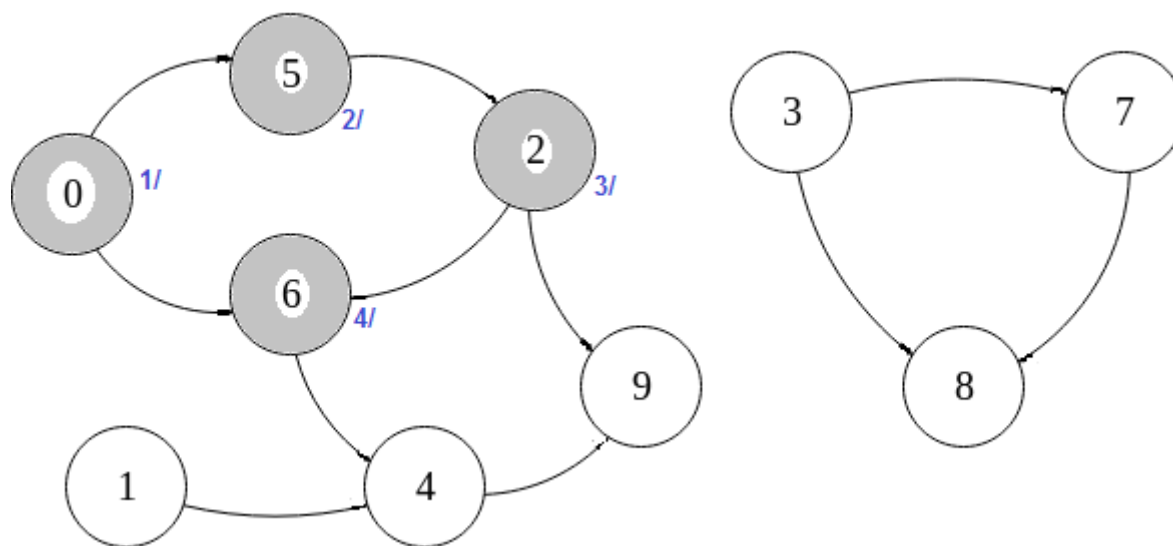
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $\text{Visita_DFS}(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | BR | - | | |
| 2 | CZ | 5 | 3 | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | BR | - | | |
| 5 | CZ | 0 | 2 | |
| 6 | BR | - | | |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | BR | - | | |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $\text{Visita_DFS}(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

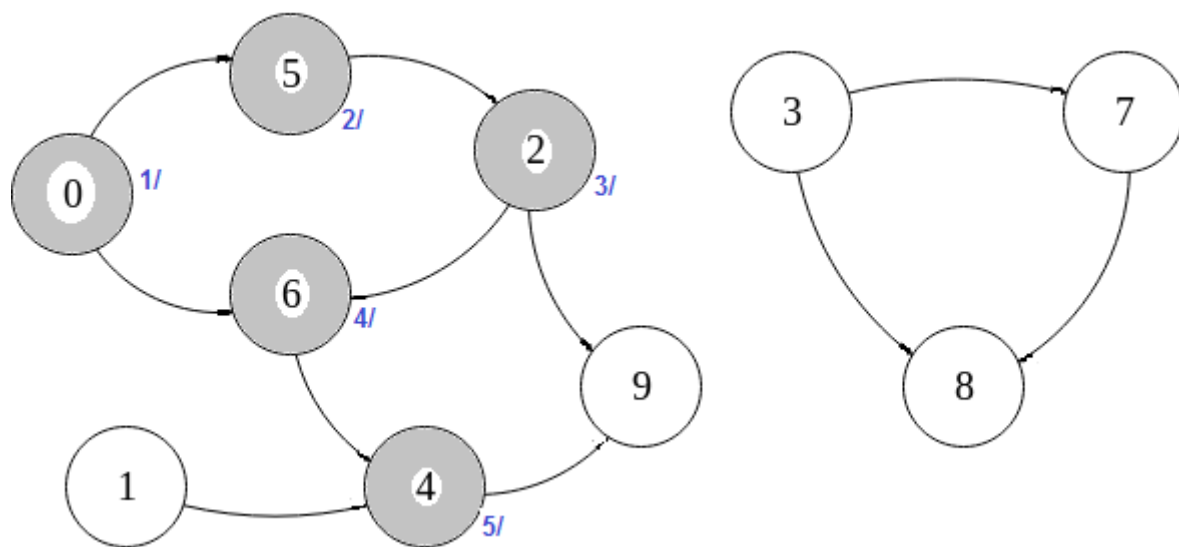
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $\text{Visita_DFS}(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | BR | - | | |
| 2 | CZ | 5 | 3 | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | BR | - | | |
| 5 | CZ | 0 | 2 | |
| 6 | CZ | 2 | 4 | |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | BR | - | | |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $\text{Visita_DFS}(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

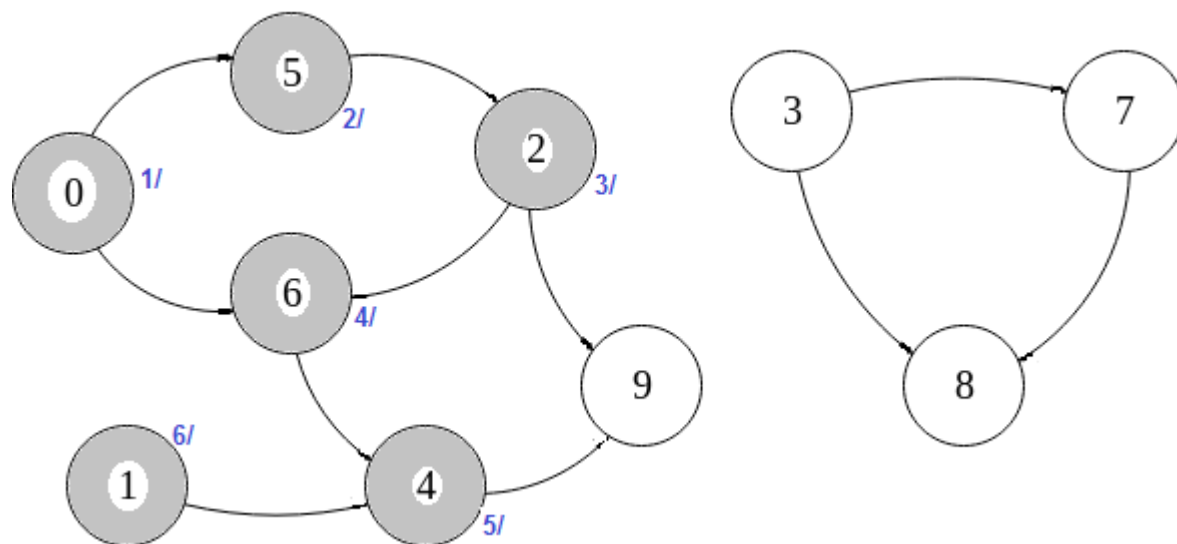
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $\text{Visita_DFS}(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | BR | - | | |
| 2 | CZ | 5 | 3 | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | CZ | 6 | 5 | |
| 5 | CZ | 0 | 2 | |
| 6 | CZ | 2 | 4 | |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | BR | - | | |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $\text{Visita_DFS}(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

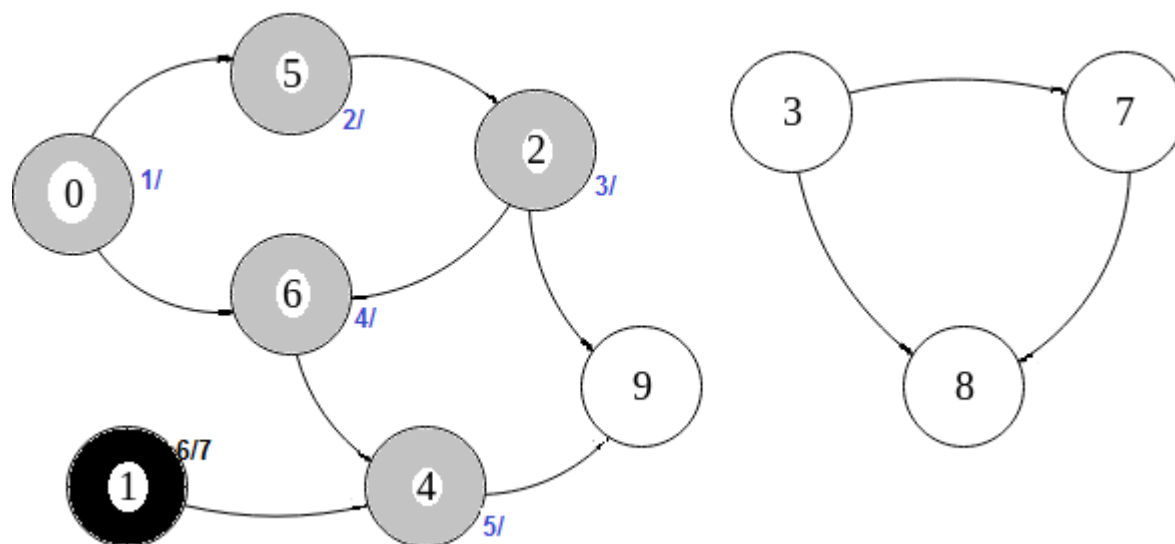
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $\text{Visita_DFS}(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | CZ | 4 | 6 | |
| 2 | CZ | 5 | 3 | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | CZ | 6 | 5 | |
| 5 | CZ | 0 | 2 | |
| 6 | CZ | 2 | 4 | |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | BR | - | | |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $\text{Visita_DFS}(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

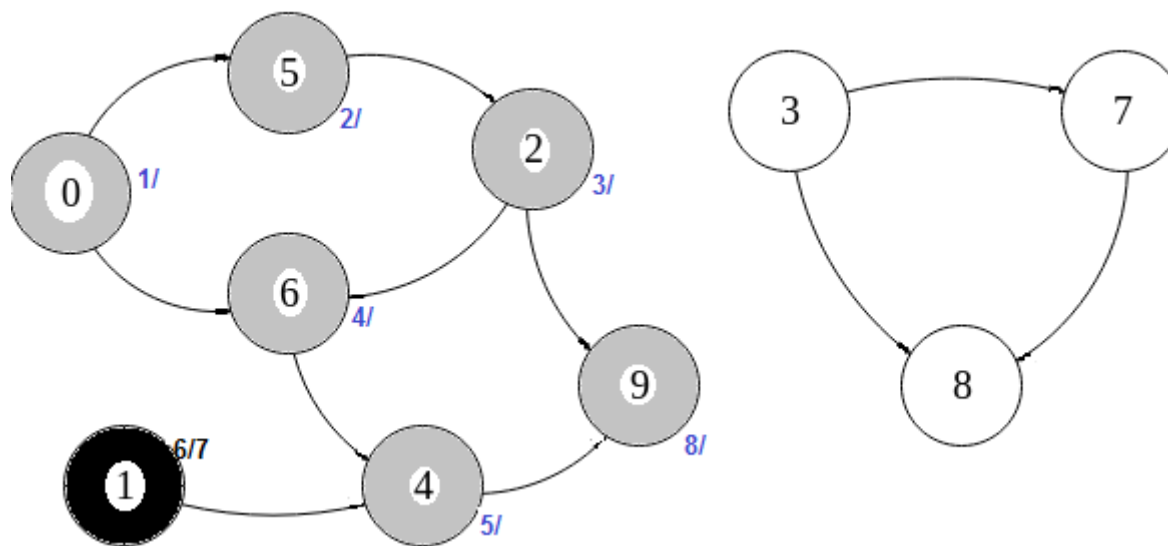
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $\text{Visita_DFS}(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | PR | 4 | 6 | 7 |
| 2 | CZ | 5 | 3 | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | CZ | 6 | 5 | |
| 5 | CZ | 0 | 2 | |
| 6 | CZ | 2 | 4 | |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | BR | - | | |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $\text{Visita_DFS}(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

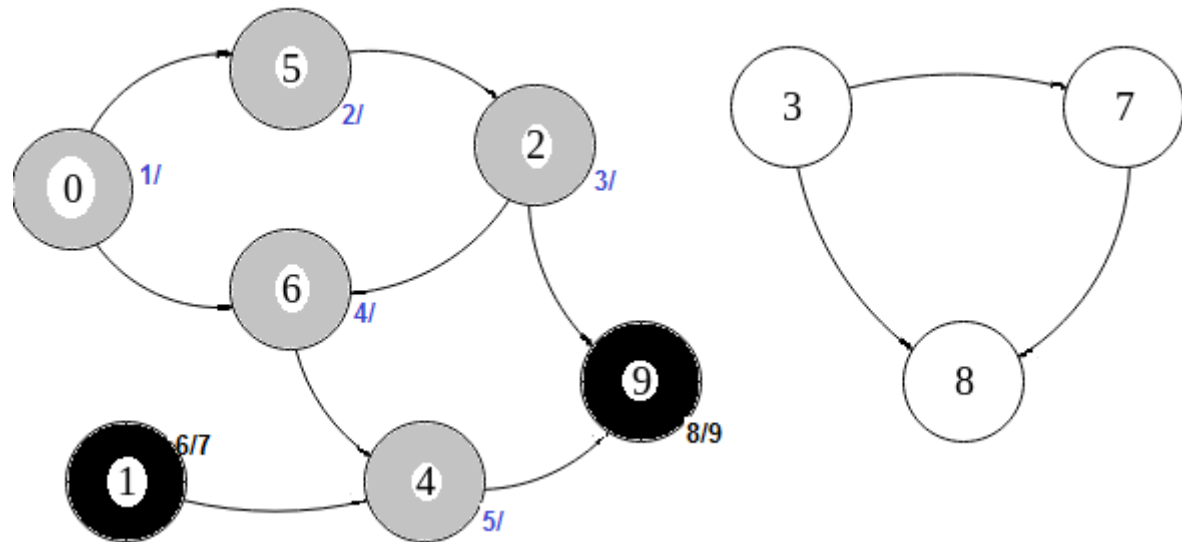
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $\text{Visita_DFS}(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | PR | 4 | 6 | 7 |
| 2 | CZ | 5 | 3 | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | CZ | 6 | 5 | |
| 5 | CZ | 0 | 2 | |
| 6 | CZ | 2 | 4 | |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | CZ | 4 | 8 | |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $\text{Visita_DFS}(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

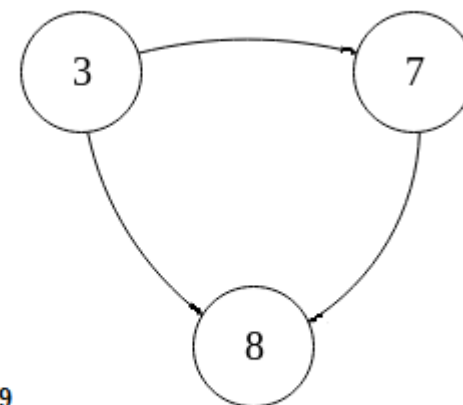
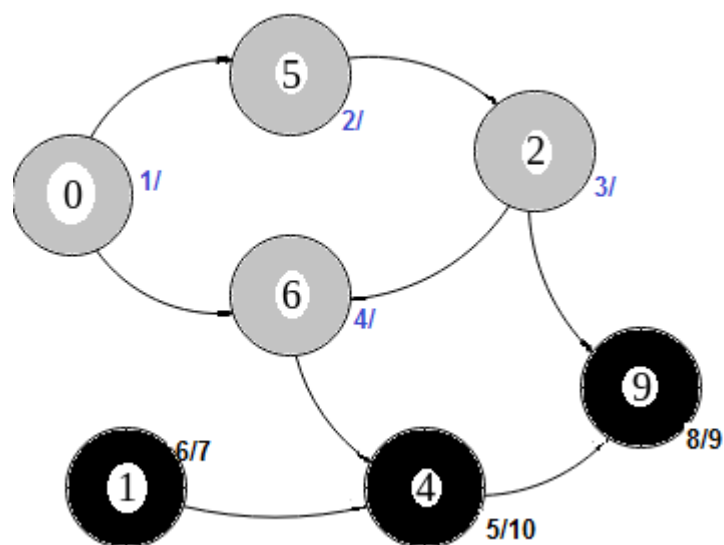
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $\text{Visita_DFS}(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | PR | 4 | 6 | 7 |
| 2 | CZ | 5 | 3 | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | CZ | 6 | 5 | |
| 5 | CZ | 0 | 2 | |
| 6 | CZ | 2 | 4 | |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | PR | 4 | 8 | 9 |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $\text{Visita_DFS}(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

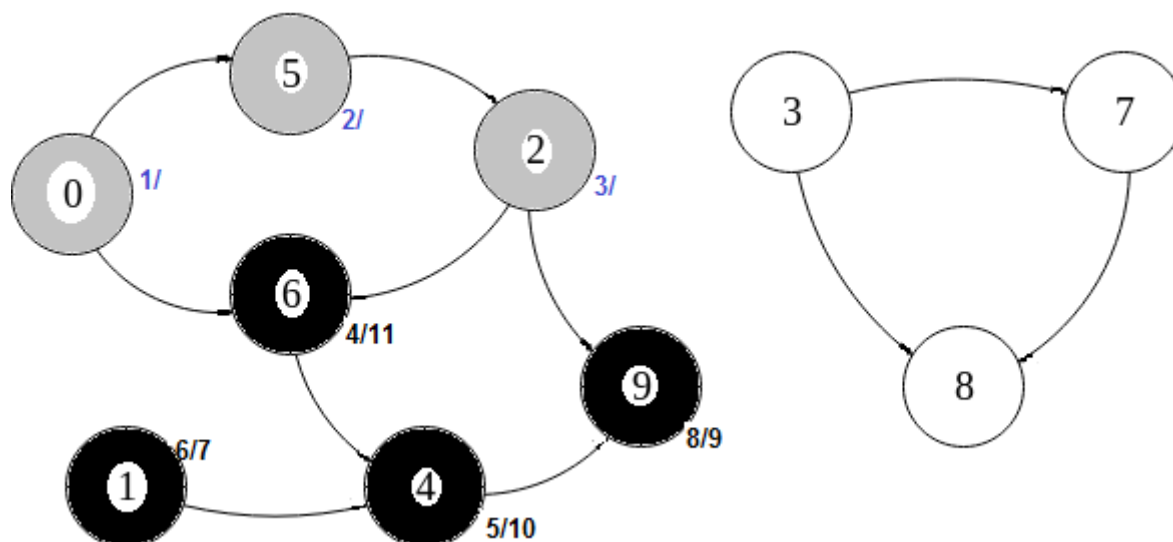
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $\text{Visita_DFS}(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | PR | 4 | 6 | 7 |
| 2 | CZ | 5 | 3 | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | PR | 6 | 5 | 10 |
| 5 | CZ | 0 | 2 | |
| 6 | CZ | 2 | 4 | |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | PR | 4 | 8 | 9 |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $Visita_DFS(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

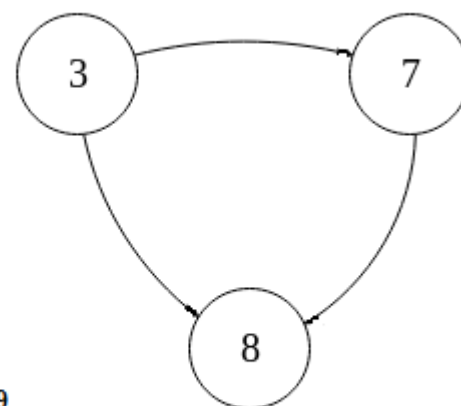
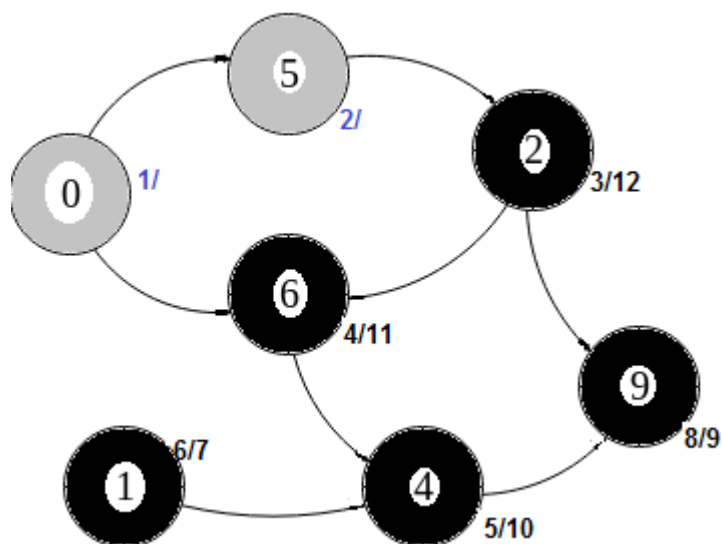
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $Visita_DFS(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | PR | 4 | 6 | 7 |
| 2 | CZ | 5 | 3 | |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | PR | 6 | 5 | 10 |
| 5 | CZ | 0 | 2 | |
| 6 | PR | 2 | 4 | 11 |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | PR | 4 | 8 | 9 |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $\text{Visita_DFS}(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

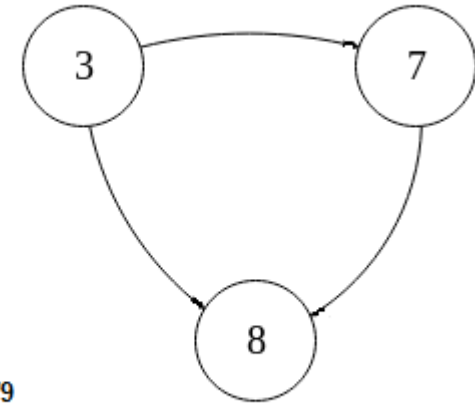
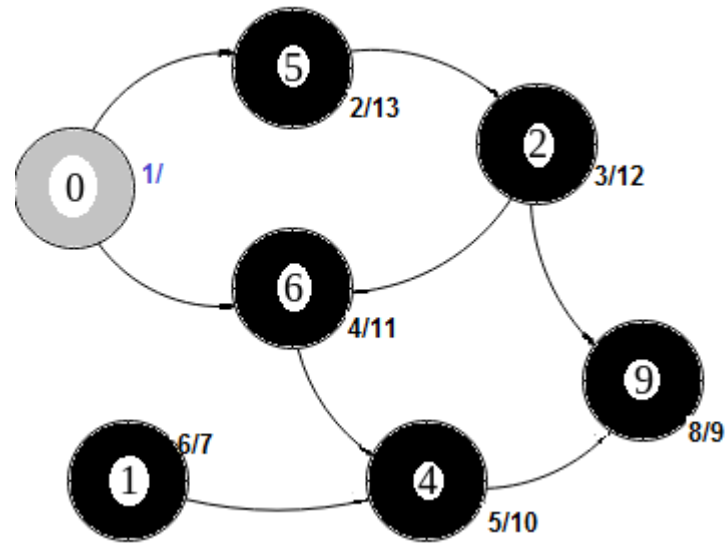
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $\text{Visita_DFS}(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | PR | 4 | 6 | 7 |
| 2 | PR | 5 | 3 | 12 |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | PR | 6 | 5 | 10 |
| 5 | CZ | 0 | 2 | |
| 6 | PR | 2 | 4 | 11 |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | PR | 4 | 8 | 9 |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $Visita_DFS(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

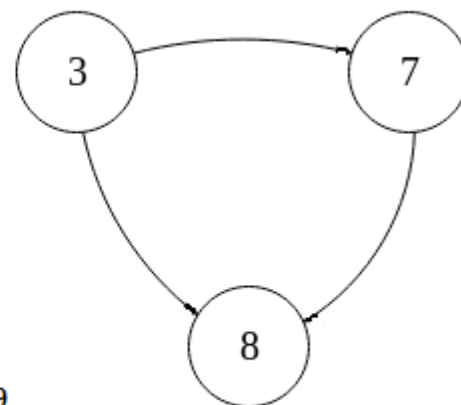
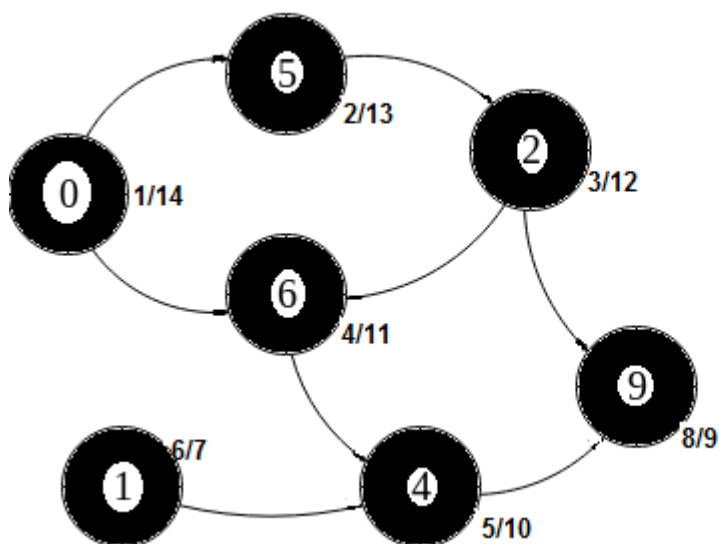
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $Visita_DFS(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | CZ | - | 1 | |
| 1 | PR | 4 | 6 | 7 |
| 2 | PR | 5 | 3 | 12 |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | PR | 6 | 5 | 10 |
| 5 | PR | 0 | 2 | 13 |
| 6 | PR | 2 | 4 | 11 |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | PR | 4 | 8 | 9 |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $\text{Visita_DFS}(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

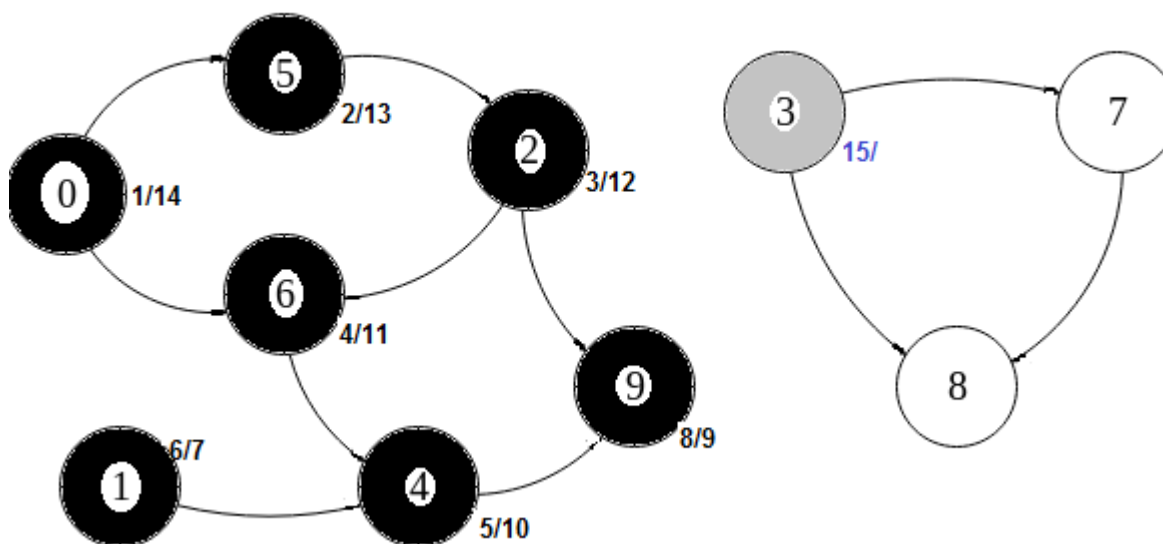
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $\text{Visita_DFS}(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | PR | - | 1 | 14 |
| 1 | PR | 4 | 6 | 7 |
| 2 | PR | 5 | 3 | 12 |
| 3 | BR | - | | |
| 4 | PR | 6 | 5 | 10 |
| 5 | PR | 0 | 2 | 13 |
| 6 | PR | 2 | 4 | 11 |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | PR | 4 | 8 | 9 |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $Visita_DFS(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

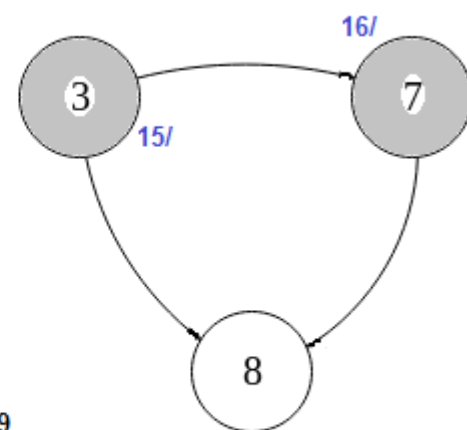
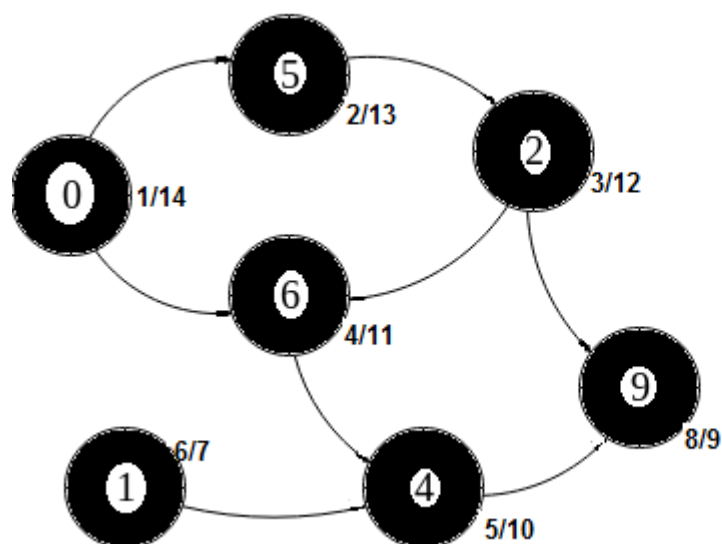
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $Visita_DFS(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | PR | - | 1 | 14 |
| 1 | PR | 4 | 6 | 7 |
| 2 | PR | 5 | 3 | 12 |
| 3 | CZ | - | 15 | |
| 4 | PR | 6 | 5 | 10 |
| 5 | PR | 0 | 2 | 13 |
| 6 | PR | 2 | 4 | 11 |
| 7 | BR | - | | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | PR | 4 | 8 | 9 |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $\text{Visita_DFS}(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

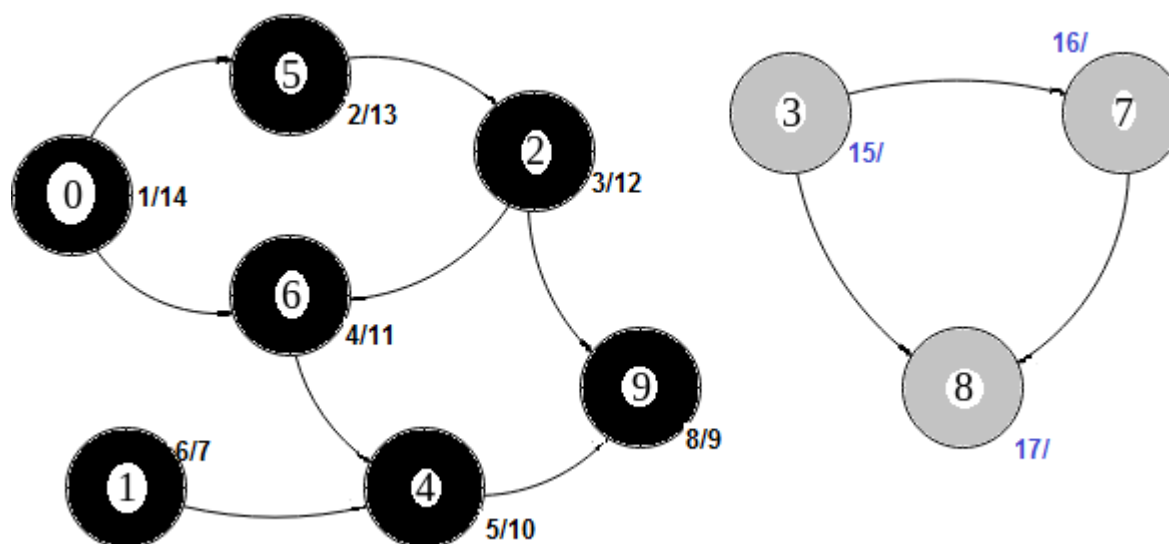
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $\text{Visita_DFS}(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | PR | - | 1 | 14 |
| 1 | PR | 4 | 6 | 7 |
| 2 | PR | 5 | 3 | 12 |
| 3 | CZ | - | 15 | |
| 4 | PR | 6 | 5 | 10 |
| 5 | PR | 0 | 2 | 13 |
| 6 | PR | 2 | 4 | 11 |
| 7 | CZ | 3 | 16 | |
| 8 | BR | - | | |
| 9 | PR | 4 | 8 | 9 |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $\text{Visita_DFS}(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

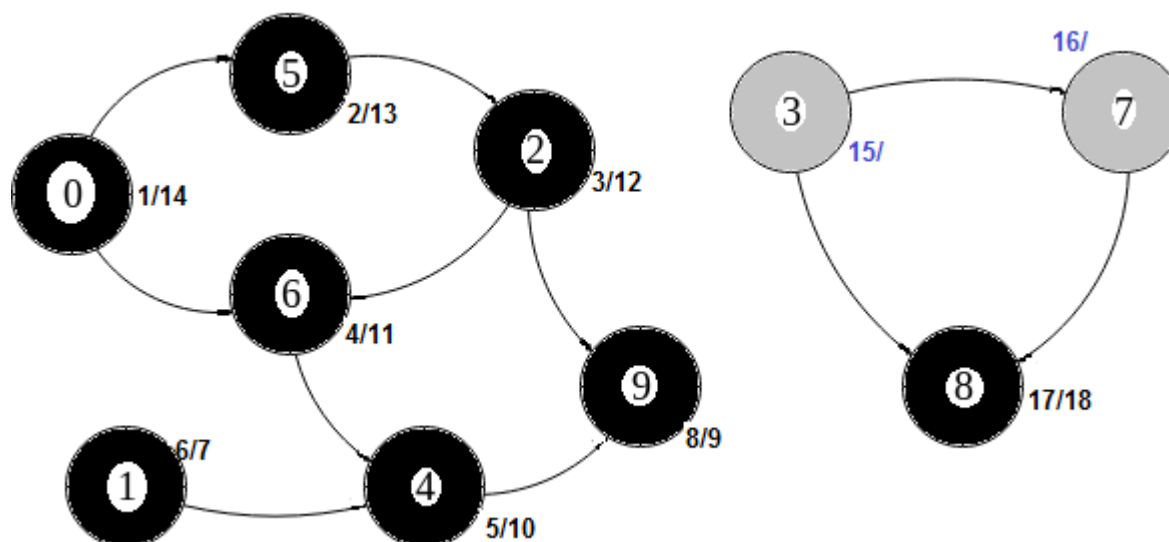
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $\text{Visita_DFS}(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | PR | - | 1 | 14 |
| 1 | PR | 4 | 6 | 7 |
| 2 | PR | 5 | 3 | 12 |
| 3 | CZ | - | 15 | |
| 4 | PR | 6 | 5 | 10 |
| 5 | PR | 0 | 2 | 13 |
| 6 | PR | 2 | 4 | 11 |
| 7 | CZ | 3 | 16 | |
| 8 | CZ | 7 | 17 | |
| 9 | PR | 4 | 8 | 9 |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $\text{Visita_DFS}(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

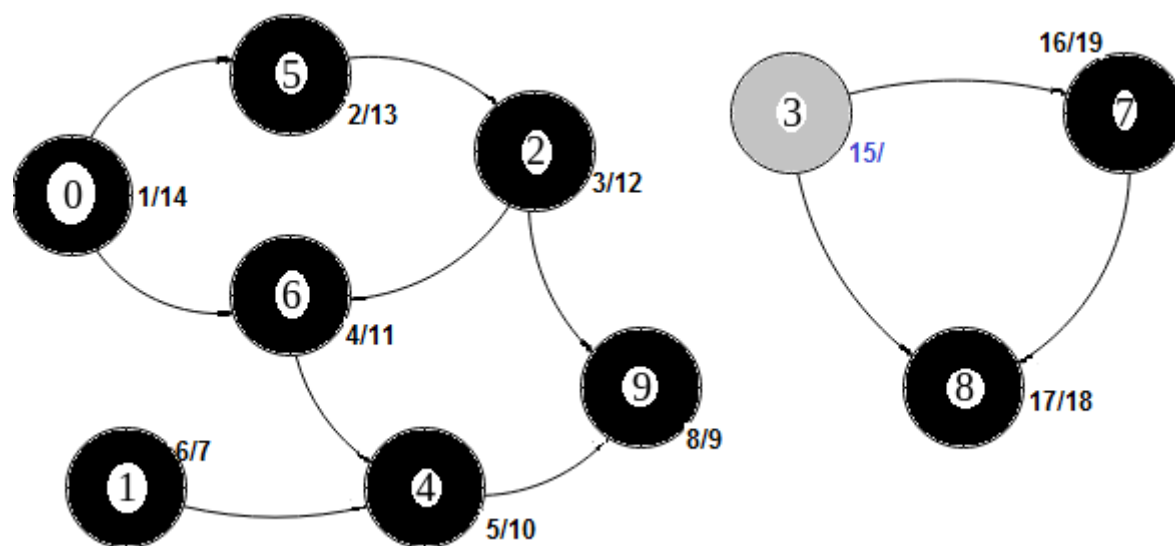
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $\text{Visita_DFS}(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | PR | - | 1 | 14 |
| 1 | PR | 4 | 6 | 7 |
| 2 | PR | 5 | 3 | 12 |
| 3 | CZ | - | 15 | |
| 4 | PR | 6 | 5 | 10 |
| 5 | PR | 0 | 2 | 13 |
| 6 | PR | 2 | 4 | 11 |
| 7 | CZ | 3 | 16 | |
| 8 | PR | 7 | 17 | 18 |
| 9 | PR | 4 | 8 | 9 |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $\text{Visita_DFS}(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

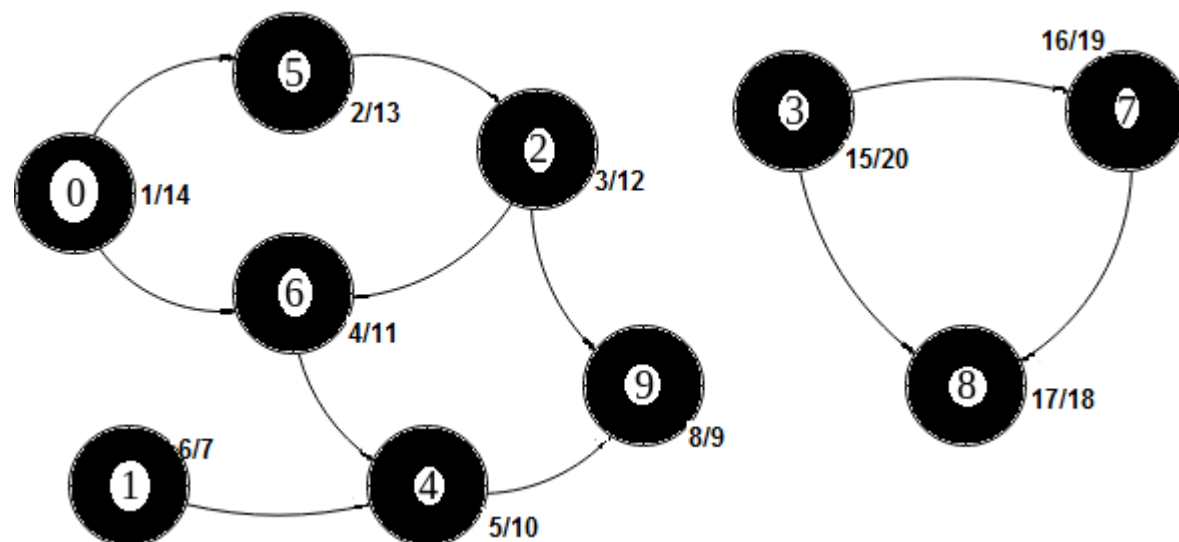
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $\text{Visita_DFS}(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | PR | - | 1 | 14 |
| 1 | PR | 4 | 6 | 7 |
| 2 | PR | 5 | 3 | 12 |
| 3 | CZ | - | 15 | |
| 4 | PR | 6 | 5 | 10 |
| 5 | PR | 0 | 2 | 13 |
| 6 | PR | 2 | 4 | 11 |
| 7 | PR | 3 | 16 | 19 |
| 8 | PR | 7 | 17 | 18 |
| 9 | PR | 4 | 8 | 9 |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $Visita_DFS(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

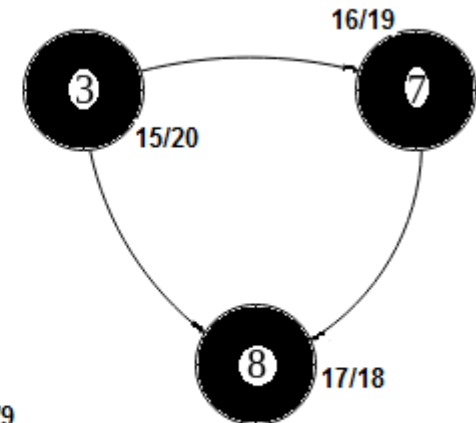
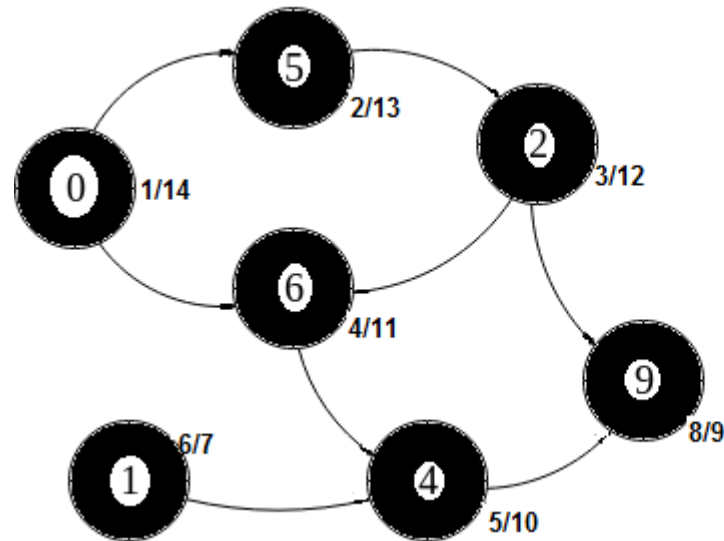
Visita_DFS(u)

1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $Visita_DFS(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

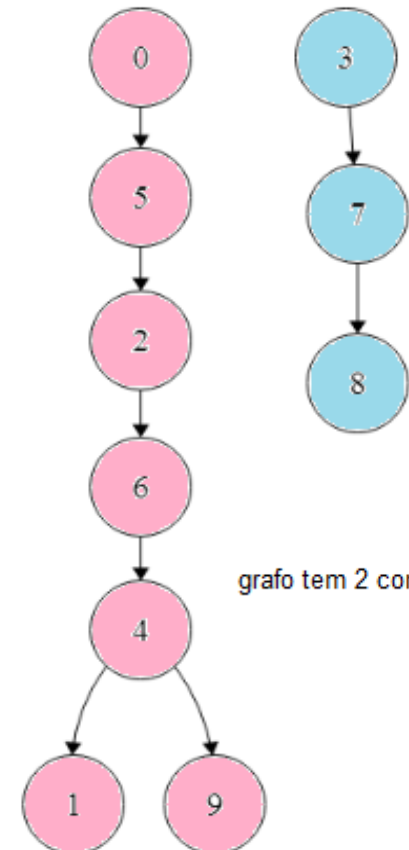
| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | PR | - | 1 | 14 |
| 1 | PR | 4 | 6 | 7 |
| 2 | PR | 5 | 3 | 12 |
| 3 | PR | - | 15 | 20 |
| 4 | PR | 6 | 5 | 10 |
| 5 | PR | 0 | 2 | 13 |
| 6 | PR | 2 | 4 | 11 |
| 7 | PR | 3 | 16 | 19 |
| 8 | PR | 7 | 17 | 18 |
| 9 | PR | 4 | 8 | 9 |

DFS

| Adj | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 |
|-----|---|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 6 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 7 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 8 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 9 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |



Arborescências



grafo tem 2 componentes

DFS(G)

1. para cada vértice u em G faça
2. $cor[u] = \text{BRANCO}$
3. $pred[u] \leftarrow \text{NIL}$
4. $tempo \leftarrow 0$
5. para cada vértice u em G faça
6. se $cor(u) = \text{BRANCO}$
7. então $\text{Visita_DFS}(u)$
8. devolve $pred[1..n]$

Visita_DFS(u)

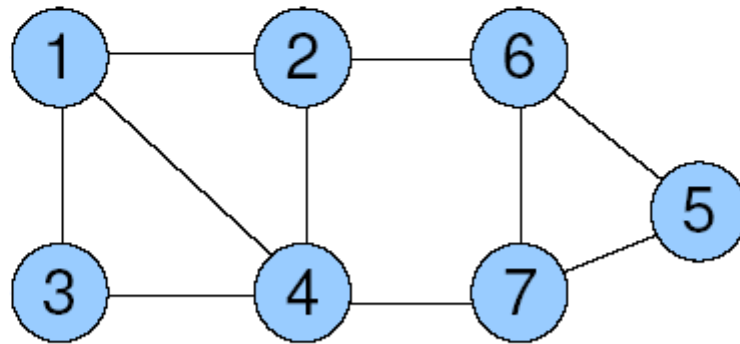
1. $cor[u] \leftarrow \text{CINZA}$
2. $tempo \leftarrow tempo + 1$
3. $d(u) \leftarrow tempo$
4. para cada v em $Adj(u)$ faça
5. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
6. então $pred[v] \leftarrow u$
7. $\text{Visita_DFS}(v)$
7. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
8. $tempo \leftarrow tempo + 1$
9. $f(u) \leftarrow tempo$

| u | cor(u) | pred(u) | d(u) | f(u) |
|---|--------|---------|------|------|
| 0 | PR | - | 1 | 14 |
| 1 | PR | 4 | 6 | 7 |
| 2 | PR | 5 | 3 | 12 |
| 3 | PR | - | 15 | 20 |
| 4 | PR | 6 | 5 | 10 |
| 5 | PR | 0 | 2 | 13 |
| 6 | PR | 2 | 4 | 11 |
| 7 | PR | 3 | 16 | 19 |
| 8 | PR | 7 | 17 | 18 |
| 9 | PR | 4 | 8 | 9 |

Busca em Largura (BFS)

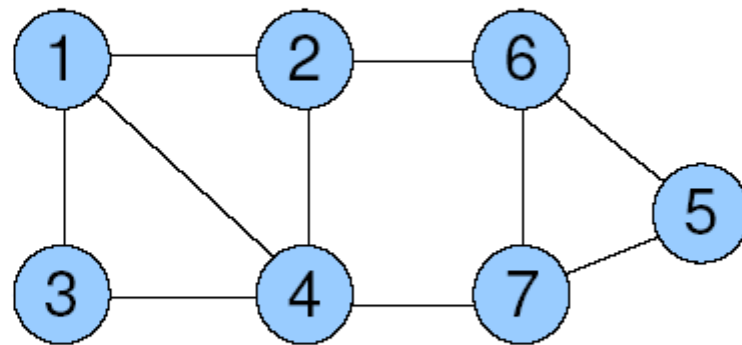
Busca em Largura (BFS)

- Explorar vértices descobertos mais antigos primeiro



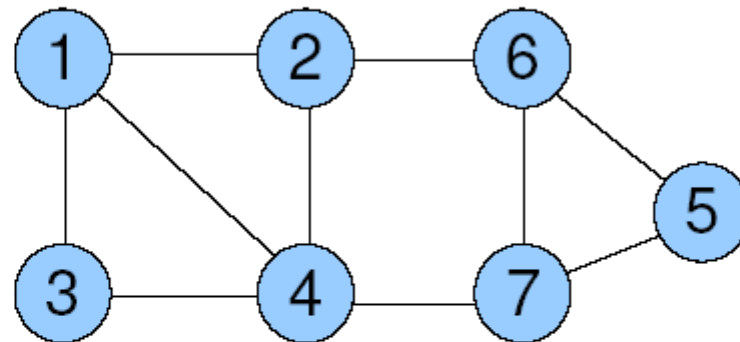
- Origem: vértice 1

Busca em Largura (BFS)



- Origem: vértice 1
- Em que ordem os vértices são *descobertos*?

Busca em Largura (BFS)



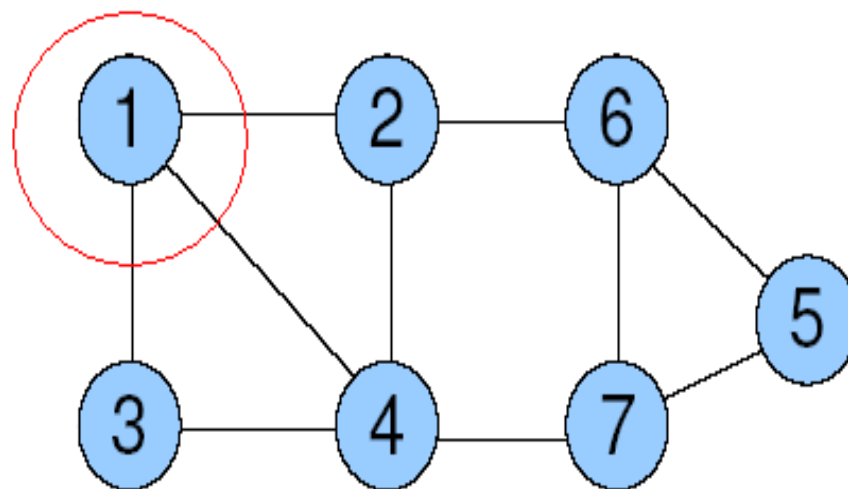
- Em que ordem os vértices são *descobertos*?

Assumir arestas são exploradas em ordem crescente dos vértices adjacentes (matriz ou lista de adjacência)

Busca em Largura: Interpretação

- Onda é propagada à partir da raiz

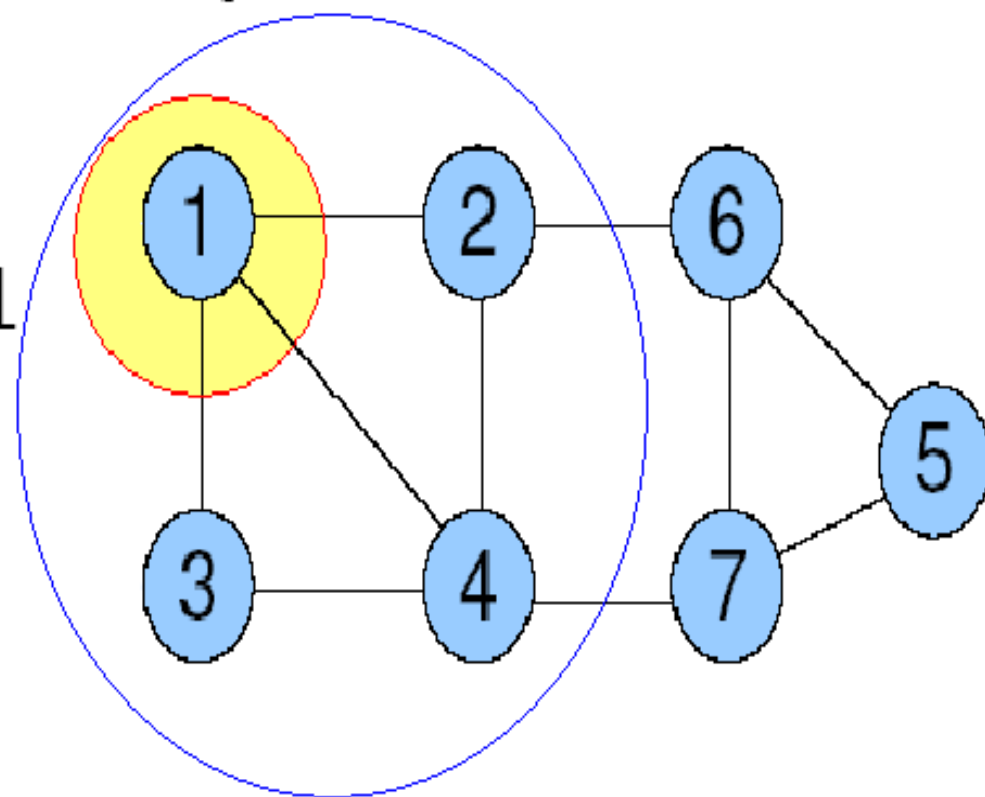
- Origem: vértice 1



Busca em Largura: Interpretação

- Onda é propagada à partir da raiz

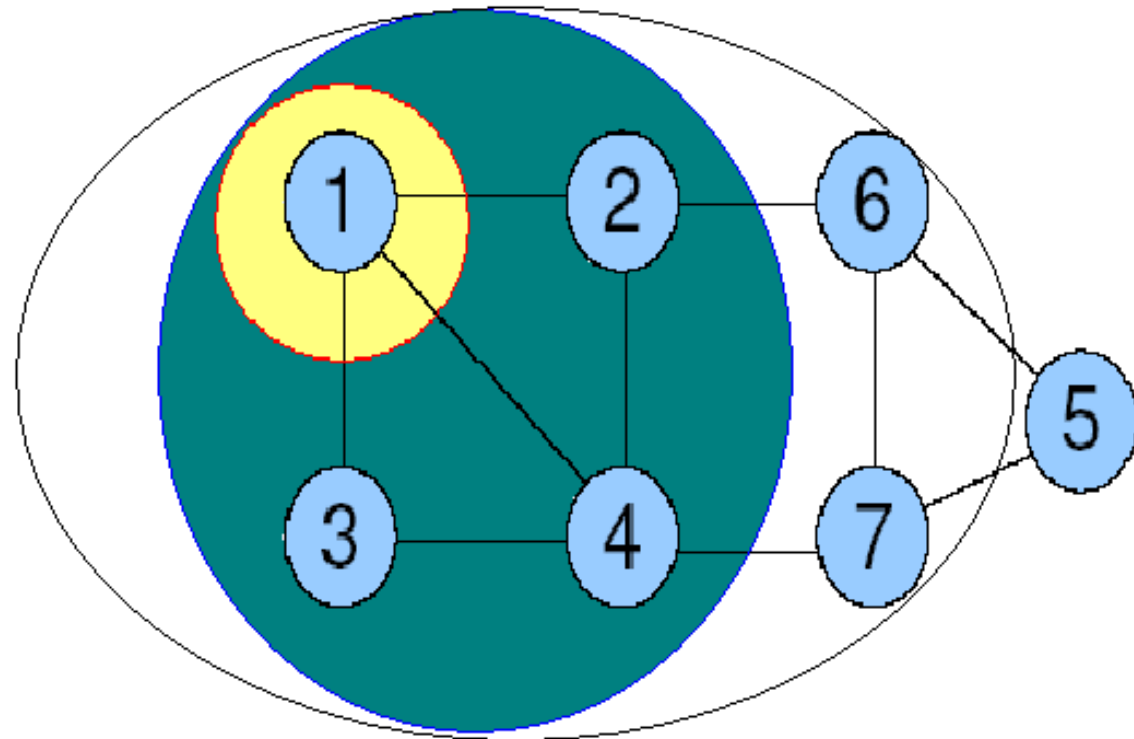
- Origem: vértice 1



Busca em Largura: Interpretação

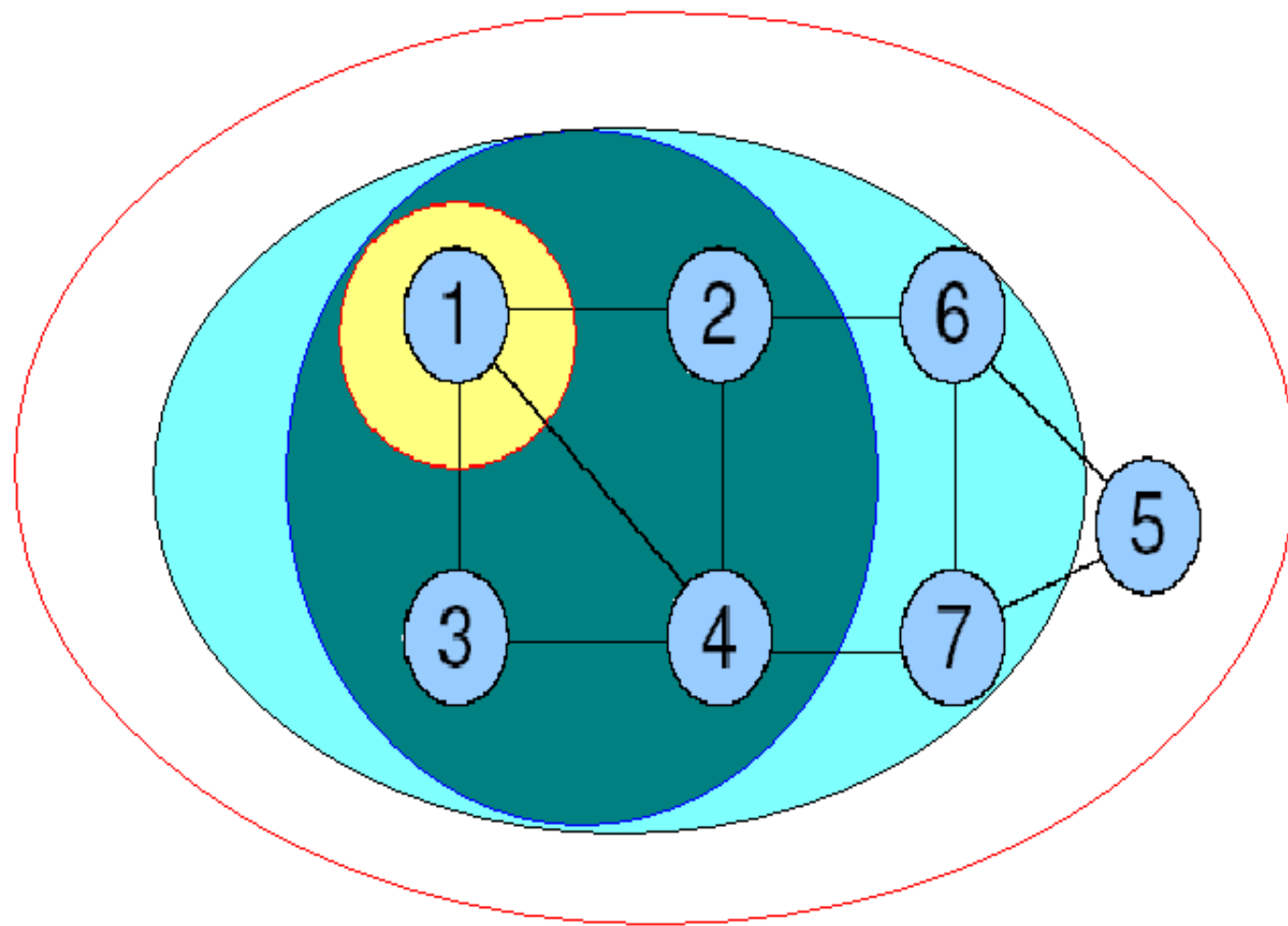
- Onda é propagada à partir da raiz

- Origem: vértice 1



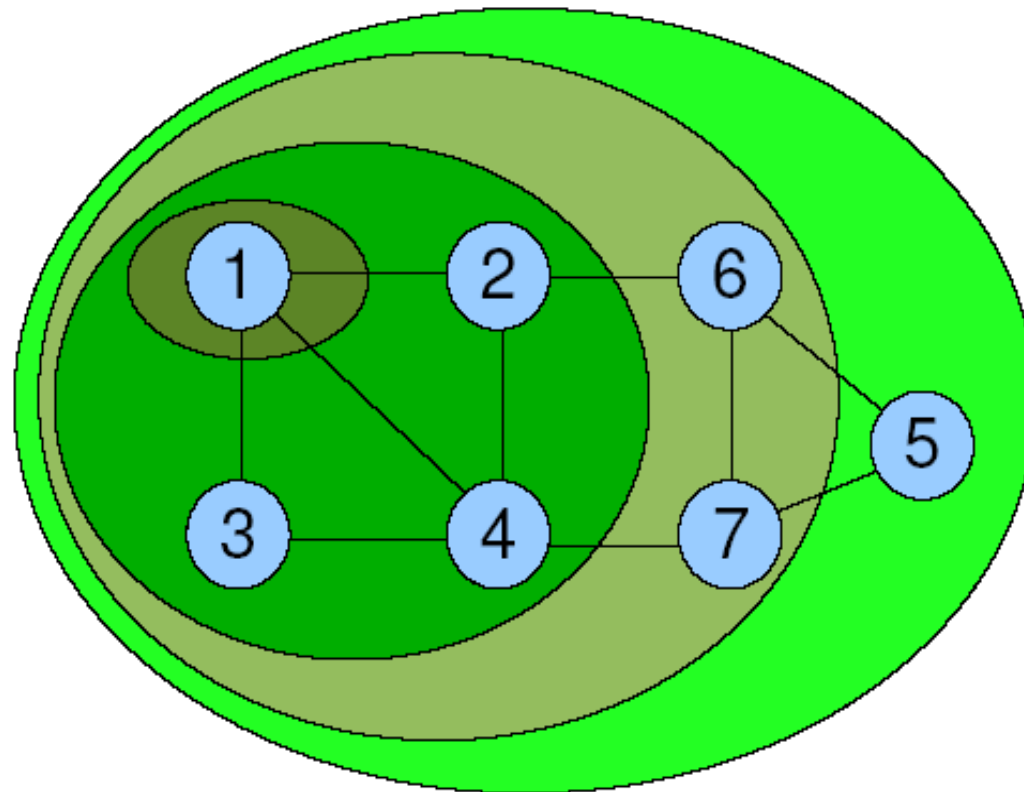
Busca em Largura: Interpretação

- Onda é propagada à partir da raiz

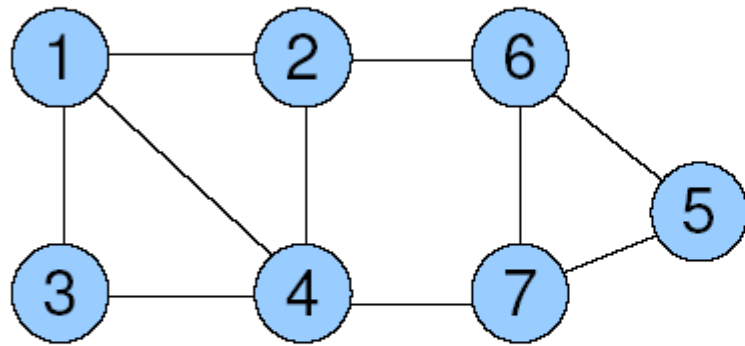


Interpretação

- Onda expande em círculos, descobrindo vértices alcançáveis!



Camadas: Exemplo



■ L_0 : vértice 2

■ L_i : ?

4. Busca em Largura

Pesquisa primeiro na extensão: a busca em largura

A busca em largura ou pesquisa primeiro na extensão - do inglês breadth-first search: BFS - é um dos algoritmos mais simples para se pesquisar um (dí)grafo possibilitando descobrir distâncias entre vértices.

O comprimento de um caminho é o número de arestas (arcos) do caminho:

- A distância de um vértice x a um vértice y é o comprimento de um caminho de comprimento mínimo que começa em x e termina em y .
- Naturalmente a distância de x a y pode não ser igual à distância de y a x .

4. Busca em Largura

Pesquisa primeiro na extensão: a busca em largura

A distância de x a y é *infinita* se não existe caminho algum. É importante ressaltar que a afirmação "a distância de x a y é k " equivale a duas afirmações:

- (i) existe um caminho de x a y cujo comprimento é k ,
- (ii) não existe caminho de x a y cujo comprimento seja menor que k .

4. Busca em Largura

Dado um vértice x de um grafo, encontrar a distância de x a cada um dos demais vértices.

No algoritmo:

- Vértices são inicialmente identificados com BRANCO.
- Depois tornar-se CINZA e finalmente PRETO.
- Um vértice se torna CINZA quando é atingido pela primeira vez e permanece CINZA enquanto seus vizinhos não tiverem sido todos explorados. Porém é preciso que os vértices de cor CINZA sejam examinados *na mesma ordem em que foram encontrados*.
- Para administrar essa ordem, vamos guardar os vértices de cor CINZA em uma **fila**.

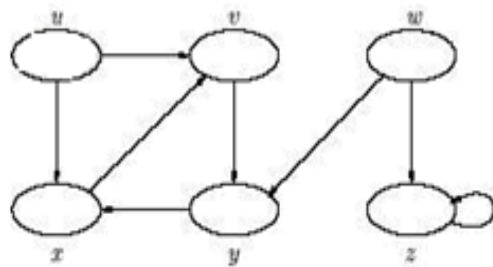
4. Busca em Largura

BFS(G,x)

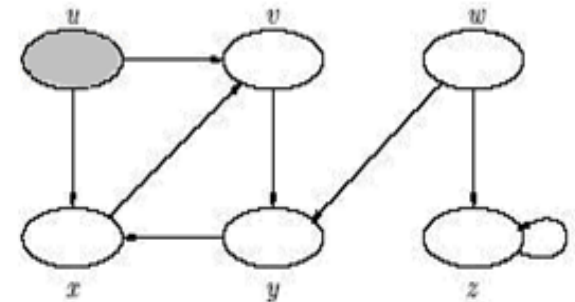
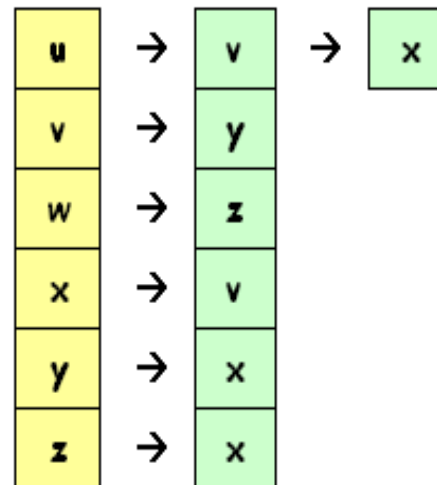
1. para $u \leftarrow 1$ até n faça
2. $cor[u] \leftarrow \text{BRANCO}$
3. $d[u] \leftarrow \infty$
4. $cor[x] \leftarrow \text{CINZA}$
5. $d[x] = 0$
6. $Q \leftarrow \text{Inicializa-Fila}(Q,x)$
7. enquanto $Q \neq \emptyset$ faça
8. $u \leftarrow \text{Primeiro-da-Fila}(Q)$
9. para cada v em $\text{Adj}[u]$ faça
10. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
11. então $cor[v] \leftarrow \text{CINZA}$
12. $dist[v] \leftarrow dist[u] + 1$
13. $\text{Insira-na-Fila}(Q,v)$
14. $\text{Remove-da-Fila}(Q)$
15. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
16. devolve $dist[1..n]$

4. Busca em Largura

Exemplo: andamento de BFS em um dígrafo começando por "u"



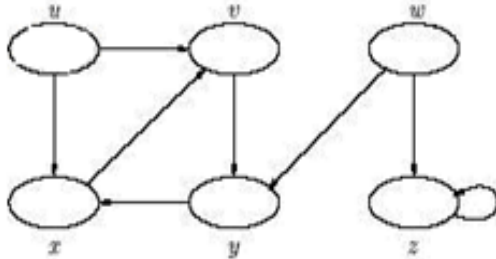
Dígrafo e listas:



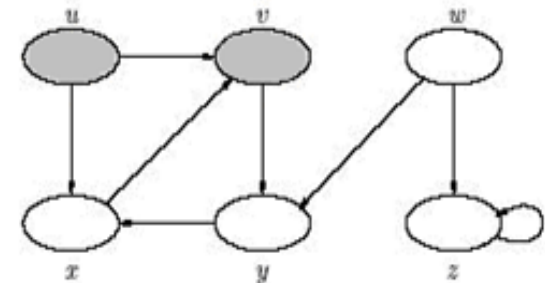
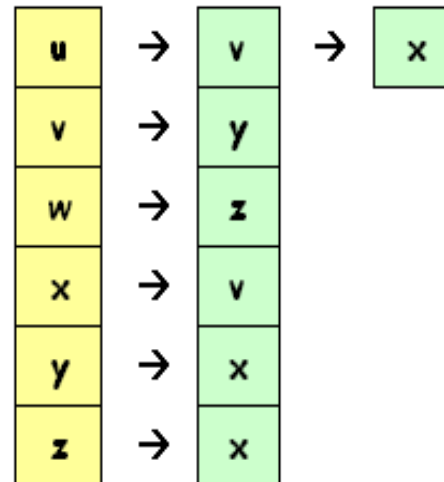
(i) Fila: u

4. Busca em Largura

Exemplo: andamento de BFS em um dígrafo começando por "u"



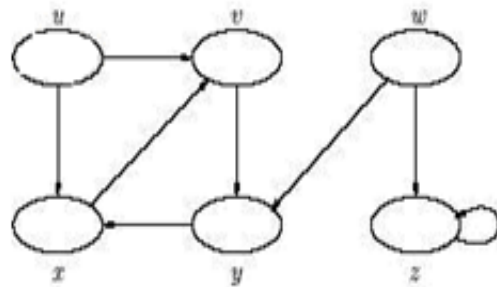
Dígrafo e listas:



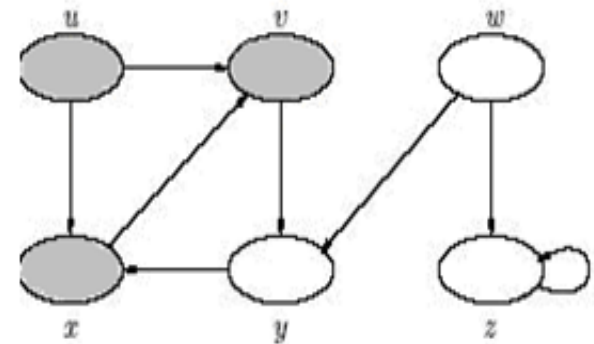
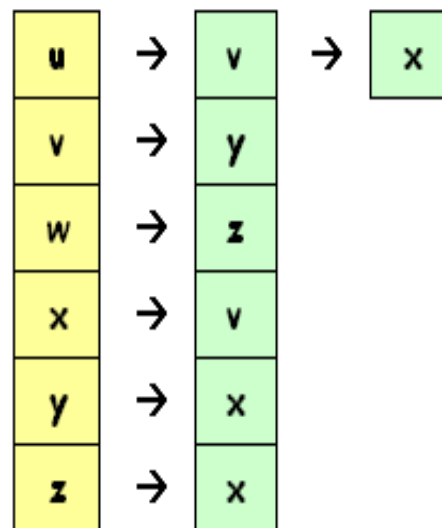
(ii) Fila: u,v

4. Busca em Largura

Exemplo: andamento de BFS em um dígrafo começando por "u"



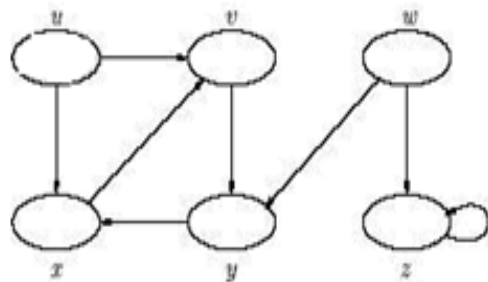
Dígrafo e listas:



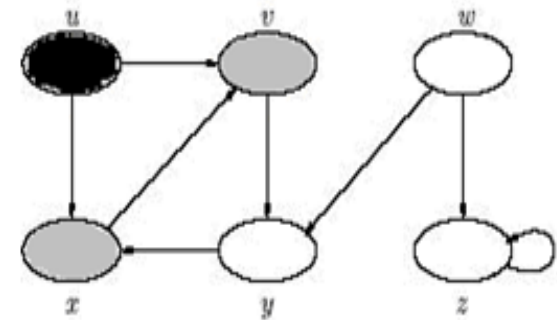
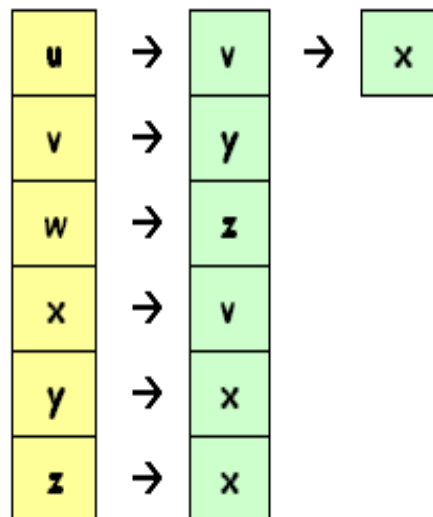
(iii) Fila: u, v, x

4. Busca em Largura

Exemplo: andamento de BFS em um dígrafo começando por "u"



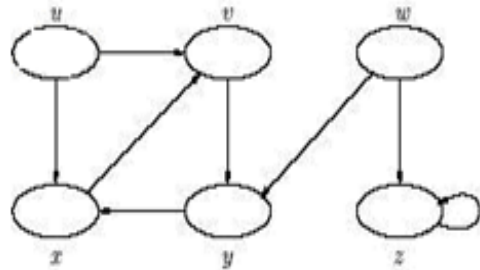
Dígrafo e listas:



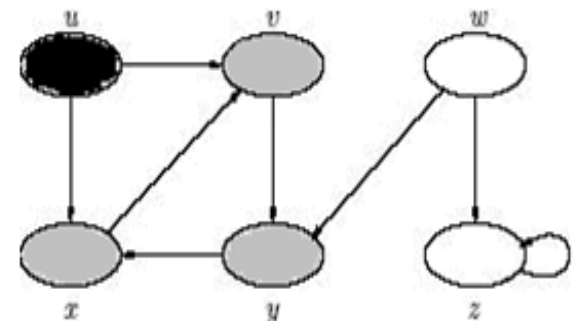
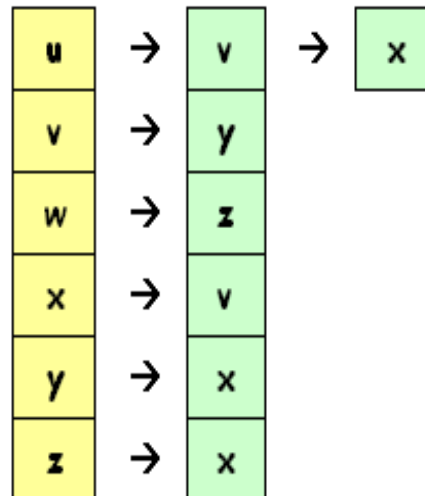
(iv) Fila: v, x

4. Busca em Largura

Exemplo: andamento de BFS em um dígrafo começando por "u"



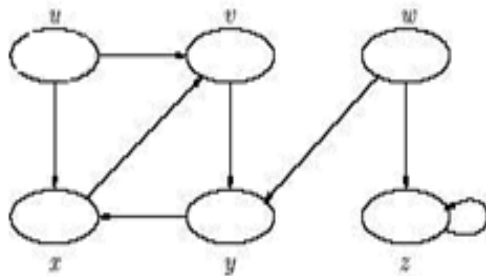
Dígrafo e listas:



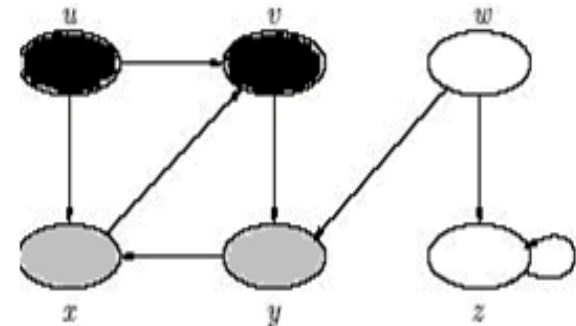
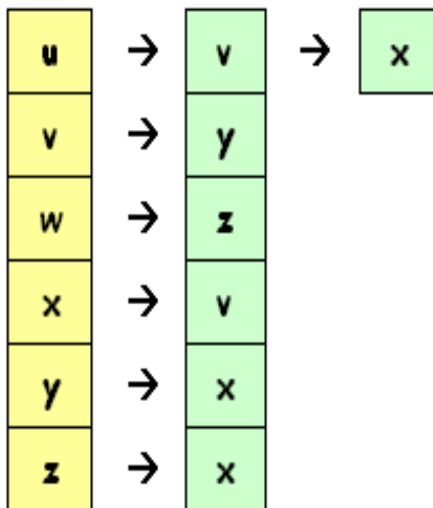
(v) Fila: v, x, y

4. Busca em Largura

Exemplo: andamento de BFS em um dígrafo começando por "u"



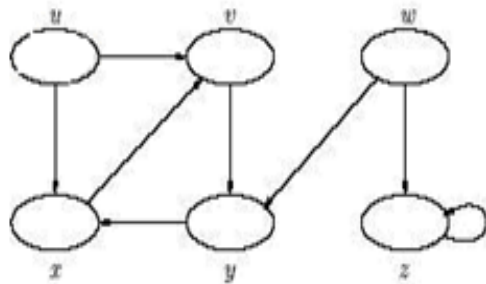
Dígrafo e listas:



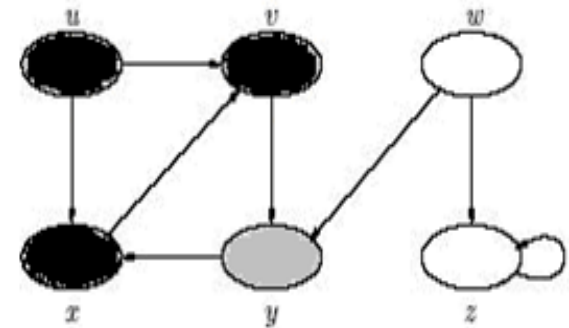
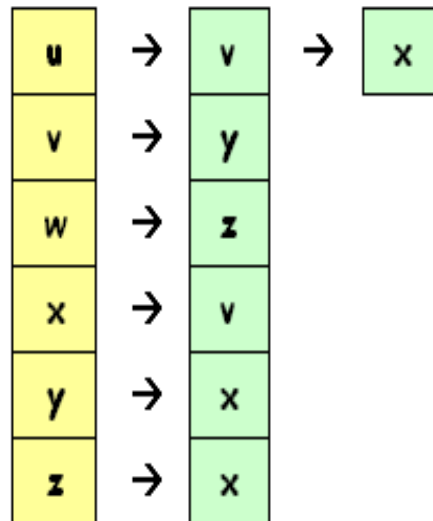
(vi) Fila: x, y

4. Busca em Largura

Exemplo: andamento de BFS em um dígrafo começando por "u"



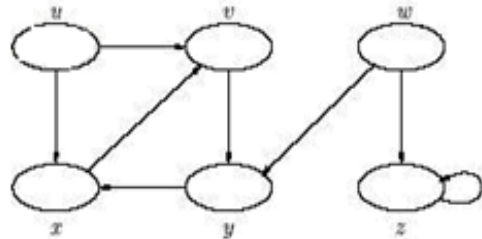
Dígrafo e listas:



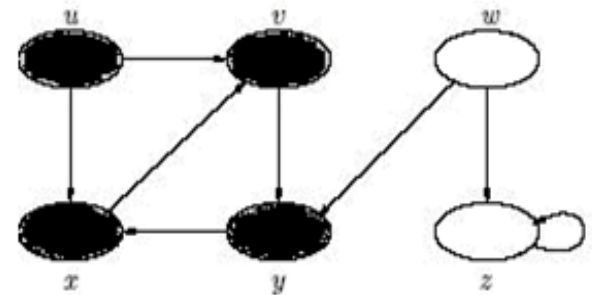
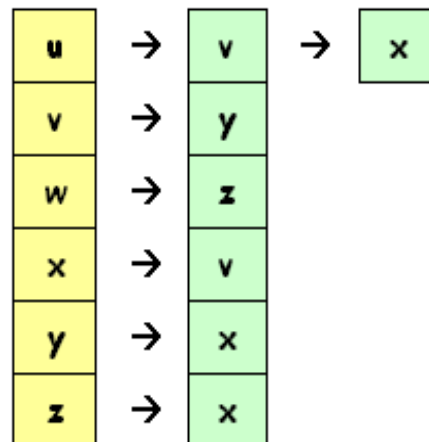
(vii) Fila: y

4. Busca em Largura

Exemplo: andamento de BFS em um dígrafo começando por "u"



Dígrafo e listas:



(viii) Fila: \emptyset

Distâncias de u a cada vértice:

| | | | | | | |
|-------|-----|-----|----------|-----|-----|----------|
| dist: | 0 | 1 | ∞ | 1 | 2 | ∞ |
| | [u] | [v] | [w] | [x] | [y] | [z] |

4. Busca em Largura

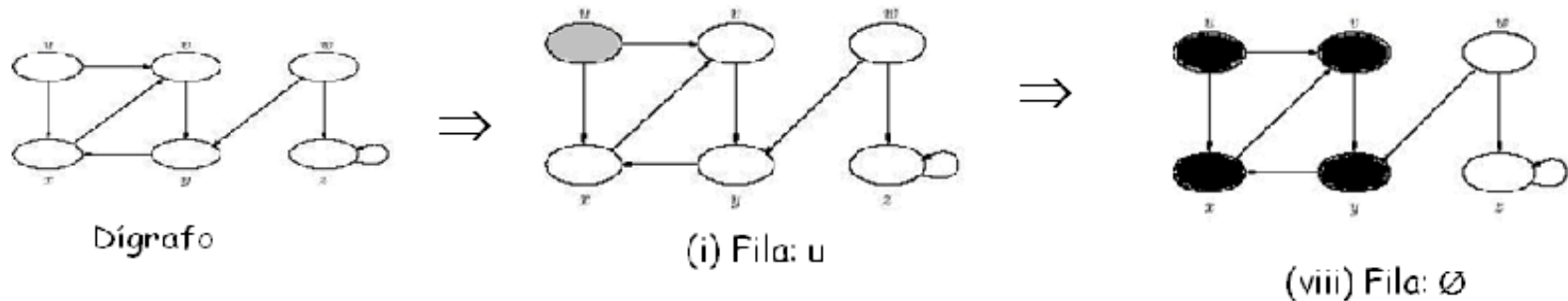
Arborescência da busca em largura

BFS(G,x)

1. para $u \leftarrow 1$ até n faça
2. $cor[u] \leftarrow \text{BRANCO}$
3. $d[u] \leftarrow \infty$
4. $pred(u) \leftarrow \text{NIL}$
5. $cor[x] \leftarrow \text{CINZA}$
6. $d[x] = 0$
7. $Q \leftarrow \text{Inicializa-Fila}(Q,x)$
8. enquanto $Q \neq \emptyset$ faça
9. $u \leftarrow \text{Primeiro-da-Fila}(Q)$
10. para cada v em $Adj[u]$ faça
11. se $cor[v] = \text{BRANCO}$
12. então $cor[v] \leftarrow \text{CINZA}$
13. $dist[v] \leftarrow dist[u] + 1$
14. $pred(v) \leftarrow u$
15. $\text{Insira-na-Fila}(Q,v)$
16. $\text{Remove-da-Fila}(Q)$
17. $cor[u] \leftarrow \text{PRETO}$
18. devolve $dist[1..n]$, $pred[1..n]$

4. Busca em Largura

Exemplo:

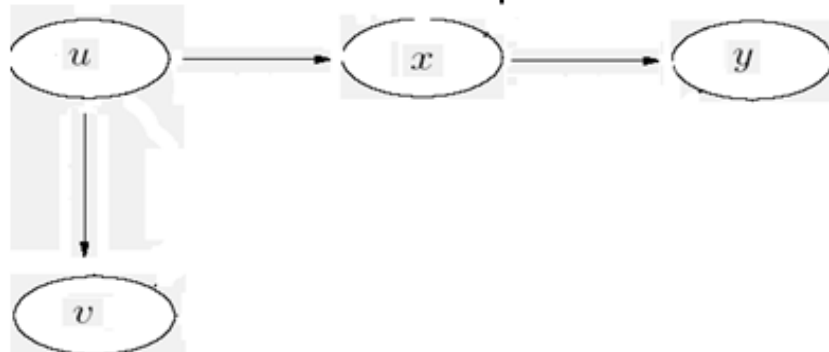


Configuração final dos vetores:

| | | | | | | |
|-------|-----|-----|-----|-----|-----|-----|
| pred: | - | u | - | u | x | - |
| | [u] | [v] | [w] | [x] | [y] | [z] |

| | | | | | | |
|-------|---|---|----------|---|---|----------|
| dist: | 0 | 1 | ∞ | 1 | 2 | ∞ |
|-------|---|---|----------|---|---|----------|

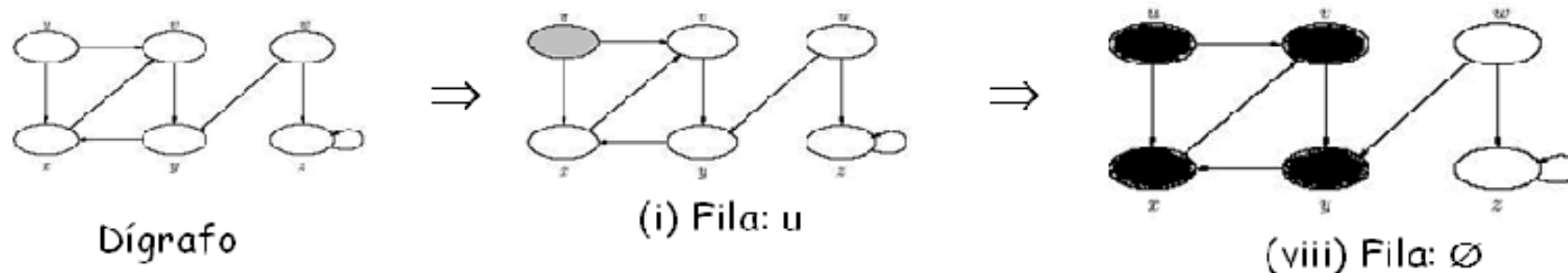
Arborescência a partir de u



:

4. Busca em Largura

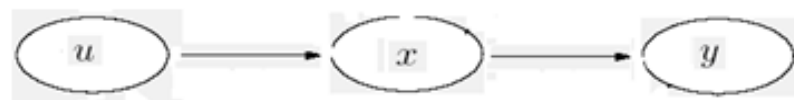
Exemplo: revendo o andamento do algoritmo BFS em um dígrafo começando a busca por "u"



Configuração final dos vetores:

| | | | | | | |
|-------|-----|-----|----------|-----|-----|----------|
| pred: | - | u | - | u | x | - |
| | [u] | [v] | [w] | [x] | [y] | [z] |
| dist: | 0 | 1 | ∞ | 1 | 2 | ∞ |
| | [u] | [v] | [w] | [x] | [y] | [z] |

Arborescência para o caminho u - y:



Que é impressa: $u \rightarrow x \rightarrow y$

+ exemplo ...

grafo

