Última aula

- Representação computacional:
 - Matriz de adjacência;
 - Matriz de incidência;
 - Lista de adjacência.

- Alguns objetivos da busca em grafos são:
 - determinar quais vértices são alcançáveis através de um vértice inicial...
 - Determinar se um determinado objeto está presente no grafo...
 - Identificar algumas características dos grafos...

Aplicações???

Aplicações:

- Compiladores;
- Resolução de problemas (xadrez, por exemplo);
 - Este é um exemplo de uma grande classe de problemas que são resolvidos por enumeração;
 - Ou seja, busca em grafos pode auxiliar a resolver inúmeros outros problemas combinatórios;
- Função "localizar arquivo" no sistema operacional;
- Detecção de deadlocks;
- Dentre centenas de outras aplicações....

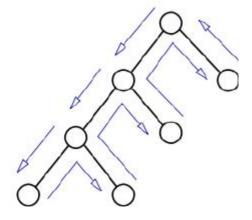
- Adaptações nos algoritmos de busca nos permitem construir algoritmos para os problemas de:
 - Árvore Geradora Mínima (AGM);
 - Caminho Mínimo;
 - Componentes Fortemente Conectados;
 - Ordenação Topológica.

- Algoritmos clássicos de Busca:
 - Busca em Largura;
 - Busca em Profundidade;

A busca em profundidade (do inglês depth-first search - <u>DFS</u>) é um algoritmo para caminhar no grafo;

Seu núcleo se concentra em buscar, sempre que possível, o mais

fundo no grafo.

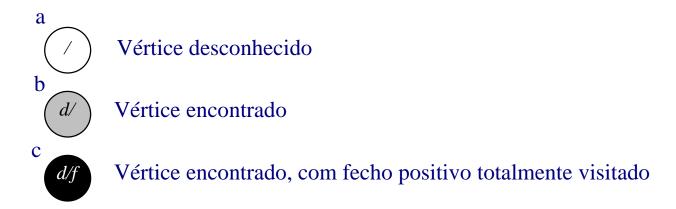


As arestas são exploradas a partir do vértice v mais recentemente descoberto que ainda possui vértices adjacentes não explorados.

- Quando todas arestas adjacentes a *v* tiverem sido exploradas, a busca "anda para trás" (do inglês *backtrack*) para explorar vértices do qual *v* foi descoberto;
- O processo continua até que sejam descobertos todos os vértices que são alcançáveis <u>a partir do vértice original</u>;
- Se todos os vértices já foram descobertos, então é o fim.
- Caso contrário o processo continua a partir de um novo vértice de origem ainda não descoberto (grafos desconexos).
 - Este é um ponto diferenciado da busca em árvore que vocês já conhecem;
 - Pois ao final de uma busca simples, pode haver vértices que não foram alcançados.

- Legenda para algoritmo:
 - <u>Vértice Branco</u> Ainda não visitado...
 - <u>Vértice cinza</u> Visitado, mas seus adjacentes ainda não foram todos visitados;
 - <u>Vértice preto</u> Visitado, e seus adjacentes já foram todos visitados.

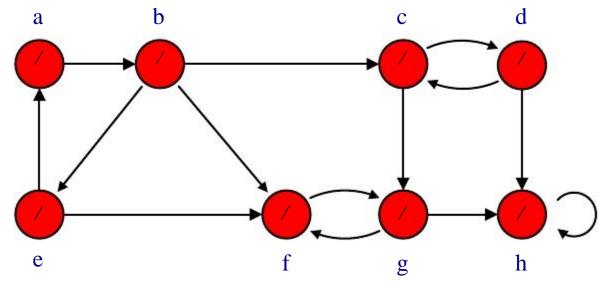
• Legenda para descoberta e finalização...



- *d*: marcador do instante que o vértice c foi descoberto;
- *f*: marcador do instante que o fecho transitivo do vértice c foi totalmente visitado (considerado então finalizado).

```
DFS(G)
1 para cada vértice u \leftarrow V[G]
2 cor[u] \leftarrow BRANCO
3 tempo \leftarrow 0
4 para cada vértice u \in V[G]
5 se\ cor[u] = BRANCO
6 DFS - VISIT(u)
```

```
DFS-VISIT(u)
1 cor[u] \leftarrow CINZA
2 tempo \leftarrow tempo + 1
3 d[u] \leftarrow tempo
4 para cada vértice v \in Adj(u)
      se\ cor[v] = BRANCO
          DFS-VISIT(v)
7 cor[u] \leftarrow PRETO
8 f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)
```

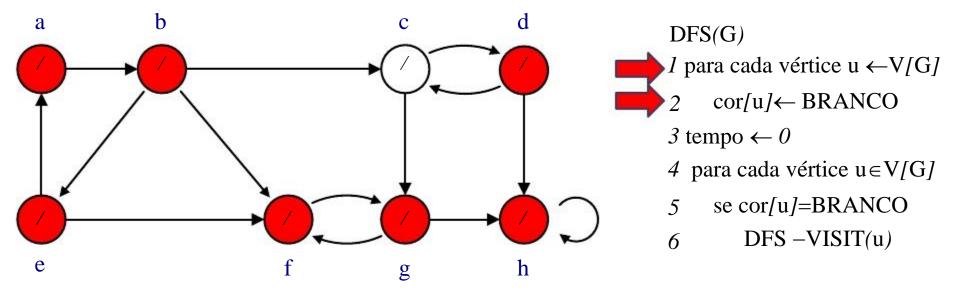


Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

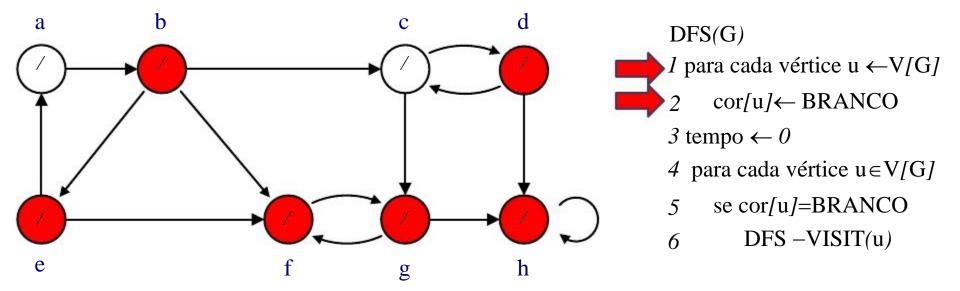
```
DFS(G)
1 para cada vértice u ←V[G]
2 cor[u]← BRANCO
3 tempo ← 0
4 para cada vértice u∈V[G]
5 se cor[u]=BRANCO
6 DFS –VISIT(u)
```

Dado um Grafo, temos uma lista de todos os vértices...

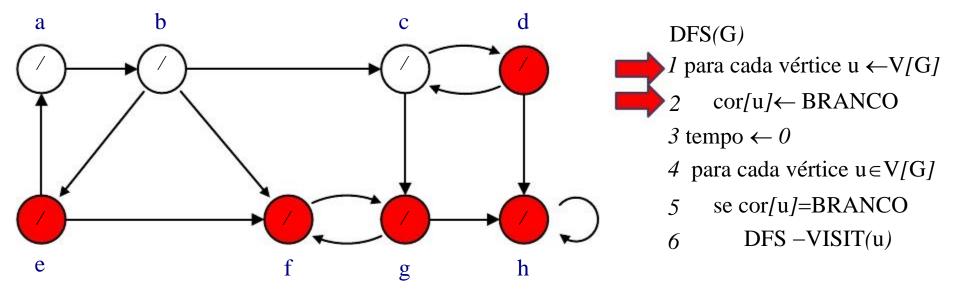
• Linha 2: Colorindo vértice c de BRANCO;



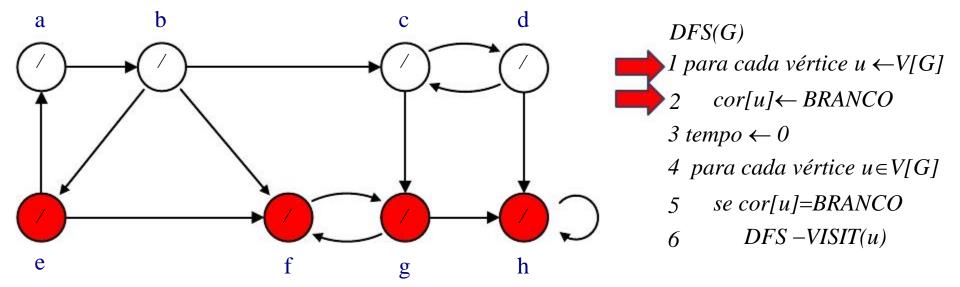
• Linha 2: Colorindo vértice a de BRANCO;



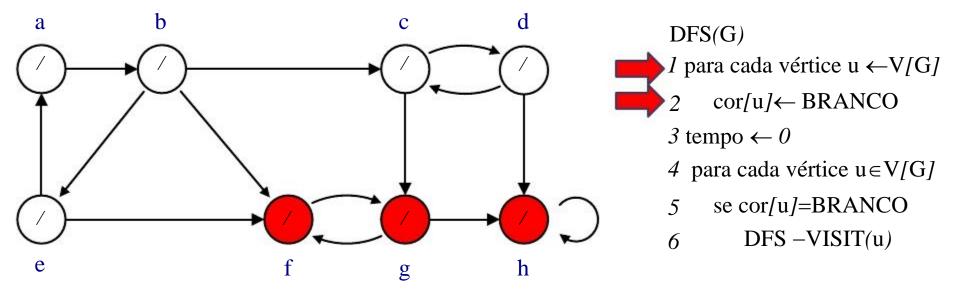
• Linha 2: Colorindo vértice **b** de BRANCO;



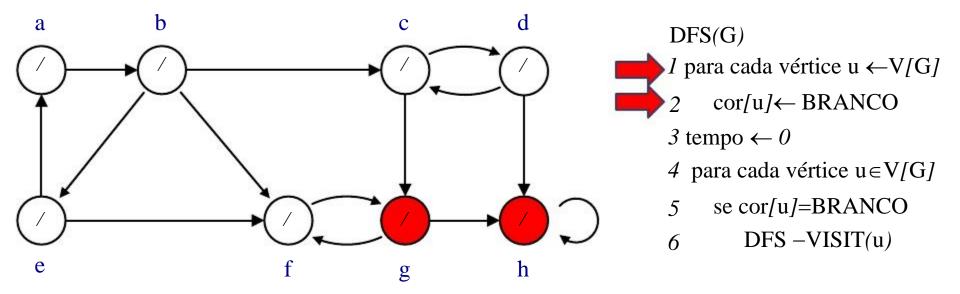
• Linha 2: Colorindo vértice d de BRANCO;



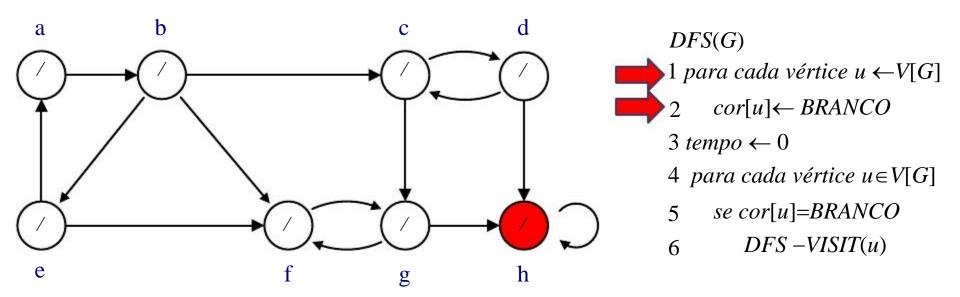
• Linha 2: Colorindo vértice e de BRANCO;



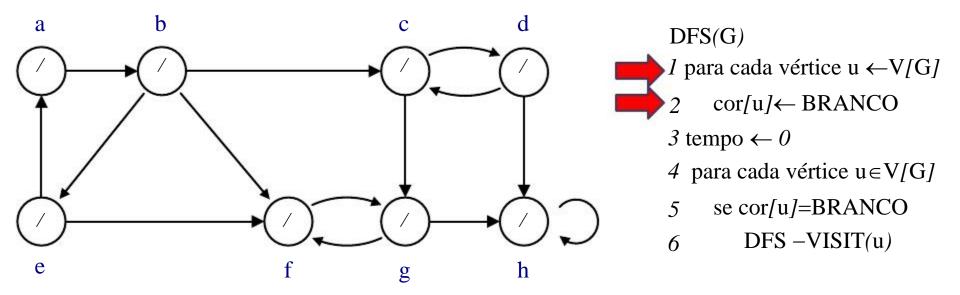
Linha 2: Colorindo vértice f de BRANCO;



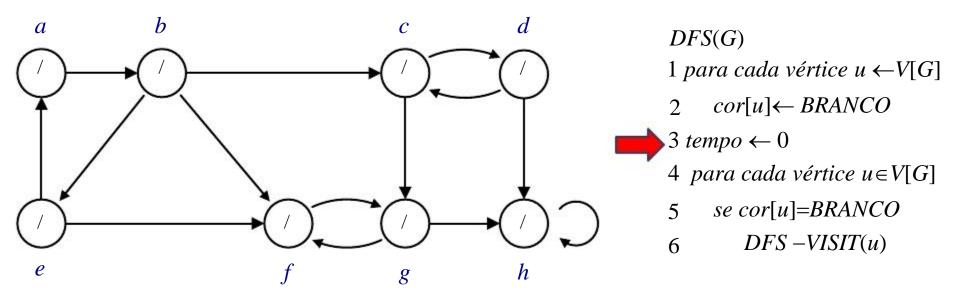
• Linha 2: Colorindo vértice **g** de BRANCO;



• Linha 2: Colorindo vértice h de BRANCO;



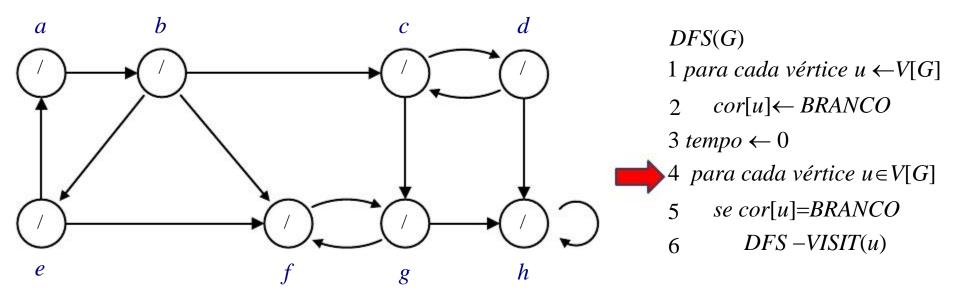
Inicializando variável tempo;



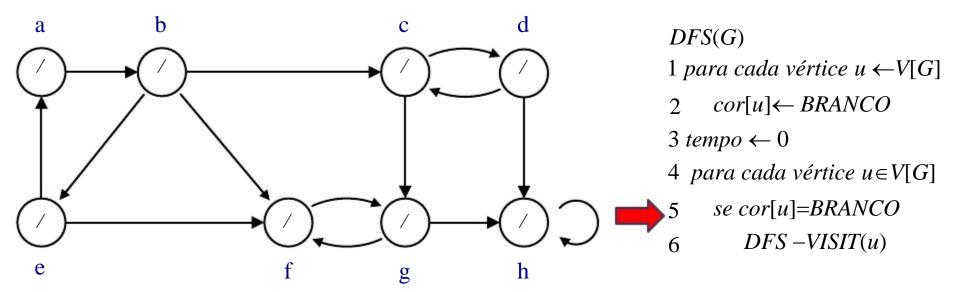
Lista: [*c*,*a*,*b*,*d*,*e*,*f*,*g*,*h*]

Para todos os vértices do grafo...

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]



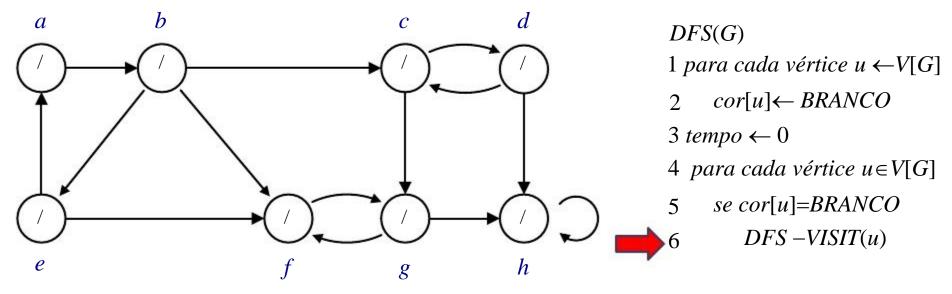
A cor do vértice c é BRANCA?

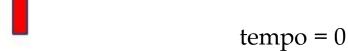


Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

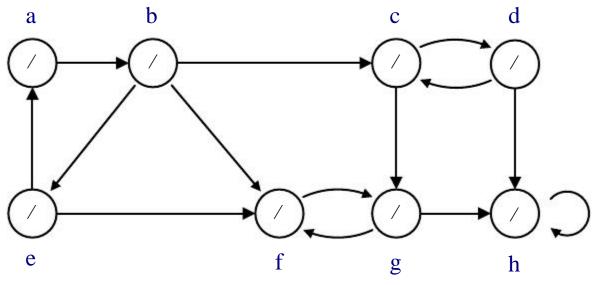


- Chamada de função: DFS_VISIT(c);
- Vai empilhar a função DFS(G), com o CP = 4, e próximo u=a;





Chamada de função: DFS_VISIT(c);



 \longrightarrow DFS -VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$

2 tempo ← tempo + 1

 $3 d[u] \leftarrow tempo$

4 para cada vértice $v \in Adj(u)$

 $5 \quad se\ cor[v] = BRANCO$

6 DFS - VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$

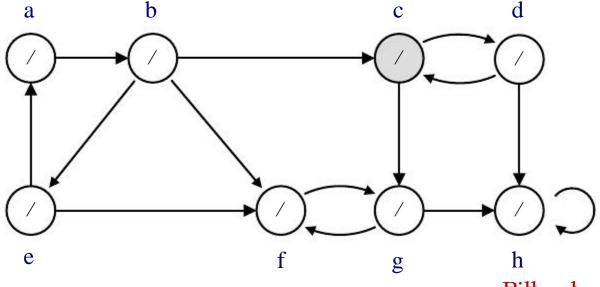
8 $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

• Colore **c** de cinza;



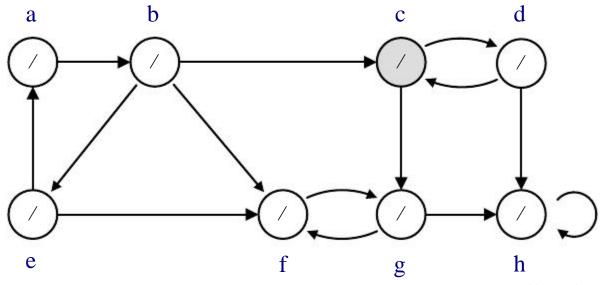
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS -VISIT(u) $l \text{ cor}[u] \leftarrow \text{CINZA}$ $l \text{ tempo} \leftarrow \text{tempo} + l$ l degree degree 1 l degree 3 l degree 4 l degree 4 l degree 4 l degree 6 l degree 7 l degree 7 l degree 8 l degree 8 l degree 8 l degree 1 $l \text$

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

• Colore **c** de cinza;



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS -VISIT(u)

1 cor[u]←CINZA

2 tempo ←tempo+1

3 d[u]←tempo

4 para cada vértice v∈ Adj(u)

5 se cor[v]= BRANCO

6 DFS -VISIT(v)

7 cor[u]← PRETO

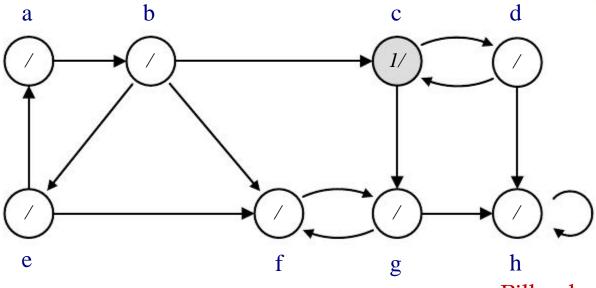
8 f[u]←tempo ← (tempo+1)

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

tempo = 0 => 1

• Colore c de cinza;



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS −VISIT(u)

1 cor[u] ← CINZA

2 tempo ← tempo+1

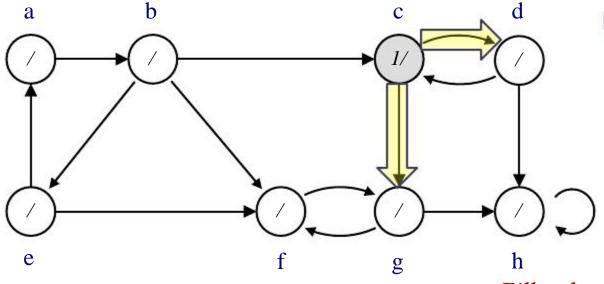
3 d[u] ← tempo4 $para\ cada\ v\'ertice\ v \in Adj(u)$ 5 $se\ cor[v]$ = BRANCO6 DFS −VISIT(v)

7 cor[u] ← PRETO8 f[u] ← tempo ← (tempo+1)

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

Como não sabemos qual a representação computacional utilizada, vamos considerar primeiro g, depois d.



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

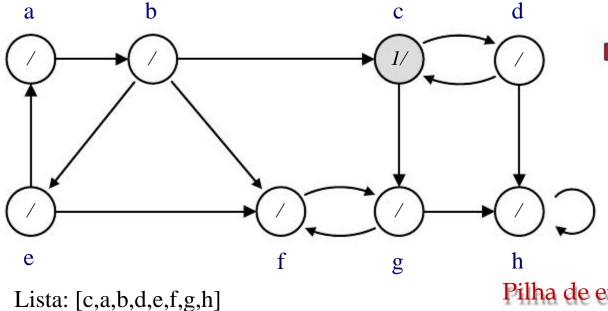
DFS-VISIT(u) $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ $2 tempo \leftarrow tempo + 1$ $3 d[u] \leftarrow tempo$ 4 para cada vértice $v \in Adj(u)$ se cor[v] = BRANCODFS-VISIT(v) $7 cor[u] \leftarrow PRETO$

8 $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Pilha de execução:

$$tempo = 1$$

A cor de g é BRANCA?



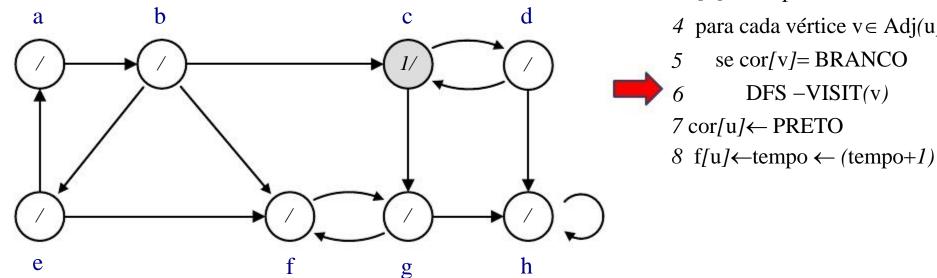
DFS –VISIT(u) 1 cor/u/←CINZA 2 tempo \leftarrow tempo+1 $3 d[u] \leftarrow tempo$ 4 para cada vértice $v \in Adj(u)$ se cor/v/= BRANCODFS -VISIT(v) 7 cor/u/← PRETO

8 $f/u/\leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

- Chama a função DFS_VISIT(g)
- Vai empilhar DFS_VISIT(c), CP = 4



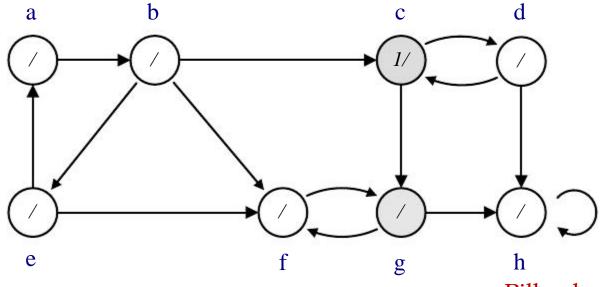
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS –VISIT(u) 1 cor/u/←CINZA 2 tempo \leftarrow tempo+1 $3 d/u/\leftarrow tempo$ 4 para cada vértice $v \in Adj(u)$ se cor/v = BRANCODFS -VISIT(v) 7 cor/u/← PRETO

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

Colore g de cinza



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

1 cor[u]←CINZA
2 tempo ←tempo+1
3 d[u]←tempo
4 para cada vértice v∈ Adj(u)
5 se cor[v]= BRANCO
6 DFS -VISIT(v)
7 cor[u]← PRETO
8 f[u]←tempo ← (tempo+1)

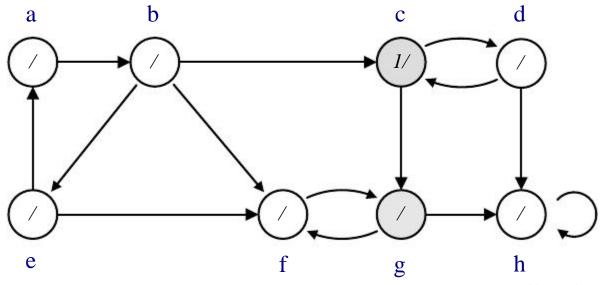
DFS –VISIT(u)

Pilha de execução:

DFS_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

Incremento no tempo: 2



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS -VISIT(u)

1 cor[u]←CINZA

2 tempo ←tempo+1

3 d[u]←tempo

4 para cada vértice v∈ Adj(u)

5 se cor[v]= BRANCO

6 DFS -VISIT(v)

7 cor[u]← PRETO

8 f[u]←tempo ← (tempo+1)

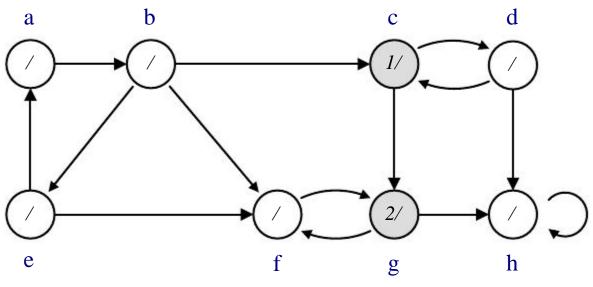
Pilha de execução:

DFS_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

tempo = 1 => 2

Indica o tempo de descoberta do vértice g



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$

2 tempo ← tempo + 1

3 d[

 $3 d[u] \leftarrow tempo$

4 para cada vértice $v \in Adj(u)$

 $5 \quad se\ cor[v] = BRANCO$

OPS - VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$

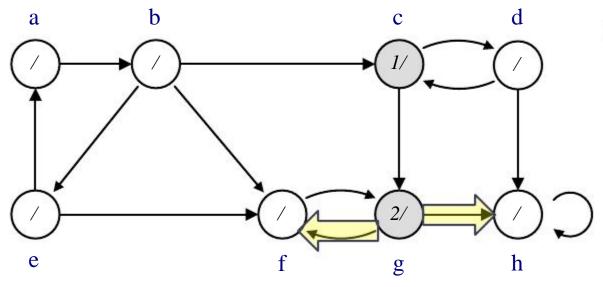
 $8 f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h] Pilha de execução:

DFS_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

• Para cada adjacente do vértice g = {f, h}



DFS –VISIT(u)

1 cor[u]←CINZA

2 tempo ← tempo+1

 $3 d[u] \leftarrow tempo$

4 para cada vértice v∈ Adj(u)

5 se cor[v]= BRANCO

6 DFS –VISIT(v)

7 cor/u/← PRETO

8 $f/u/\leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h] Pilha de execução:

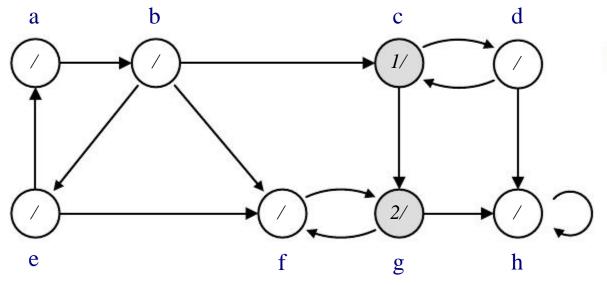
DFS_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

A cor do vértice f é BRANCA?

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

- Então, invoca DFS_VISIT(f);
- Empilha DFS_VISIT(g), CP: 4 próximo: v=h



DFS -VISIT(u)

1 cor[u]←CINZA

2 tempo ←tempo+1

3 d[u]←tempo

4 para cada vértice v∈ Adj(u)

5 se cor[v]= BRANCO

6 DFS -VISIT(v)

8 $f/u/\leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

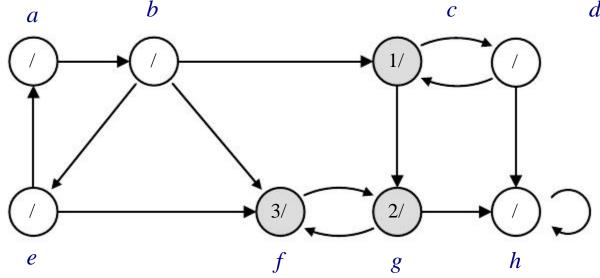
7 cor/u/← PRETO

Pilha de execução:

DFS_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

- Marca o vértice f como CINZA.
 Incrementa o Tempo.
- Indica o tempo de descoberta do vértice f



Lista: [*c*,*a*,*b*,*d*,*e*,*f*,*g*,*h*]

DFS - VISIT(u) $1 \ cor[u] \leftarrow CINZA$

 $2 \ tempo \leftarrow tempo + 1$

 $3 d[u] \leftarrow tempo$

4 para cada vértice $v \in Adj(u)$

5 $se\ cor[v] = BRANCO$

6 DFS - VISIT(v)

7 $cor[u] \leftarrow PRETO$

8 $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Pilha de execução:

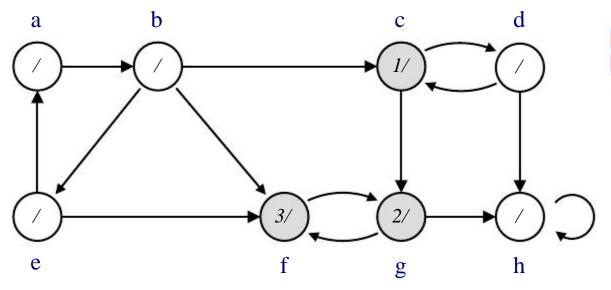
DFS_VISIT(g), CP: linha 4

DFS_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

tempo = 2 => 3

- O vértice f possui apenas um adjacente: {g}
- g não é BRANCO;



DFS - VISIT(u) $1 \ cor[u] \leftarrow CINZA$ $2 \ tempo \leftarrow tempo + 1$ $3 \ d[u] \leftarrow tempo$ $4 \ para \ cada \ v\'ertice \ v \in Adj(u)$ $5 \ se \ cor[v] = BRANCO$ $6 \ DFS - VISIT(v)$ $7 \ cor[u] \leftarrow PRETO$

8 $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

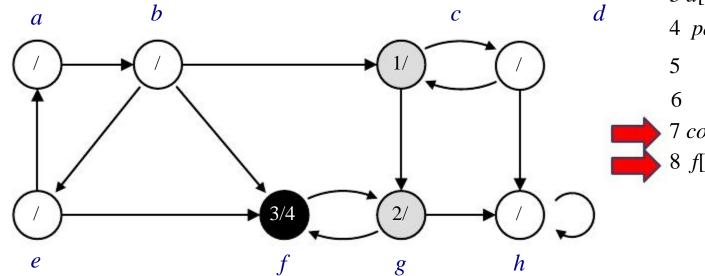
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

tempo = 3

Pilha de execução:

DFS_VISIT(g), CP: linha 4 DFS_VISIT(c), CP: linha 4 DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

- O laço termina, f recebe a cor preta; Incrementa o tempo; É indicado o tempo de finalização de f;
- A função termina... Agora, e a última chamada é desempilhada.



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$

2 tempo ← tempo + 1

 $3 d[u] \leftarrow tempo$

4 para cada vértice $v \in Adj(u)$

 $se\ cor[v] = BRANCO$

6 DFS - VISIT(v)

7 $cor[u] \leftarrow PRETO$

8 $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Lista: [*c*,*a*,*b*,*d*,*e*,*f*,*g*,*h*]

Pilha de execução:

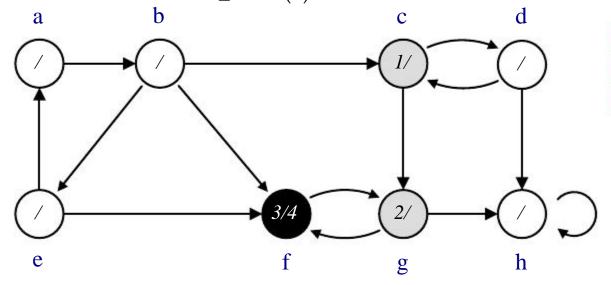
DFS_VISIT(g), CP: linha 4

DFS_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

tempo = 3 = > 4

- Desempilhou: DFS_VISIT(g), CP: linha 4
- O próximo adjacente de g é h, e ele é BRANCO...
- Assim, empilha novamente DFS_VISIT(g), CP: linha 4
- E chama DFS_VISIT(h)



DFS –VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$

2 tempo ← tempo + 1

 $3 d[u] \leftarrow tempo$

4 para cada vértice $v \in Adj(u)$

 $5 \quad se\ cor[v] = BRANCO$

6 DFS - VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$

 $8 f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

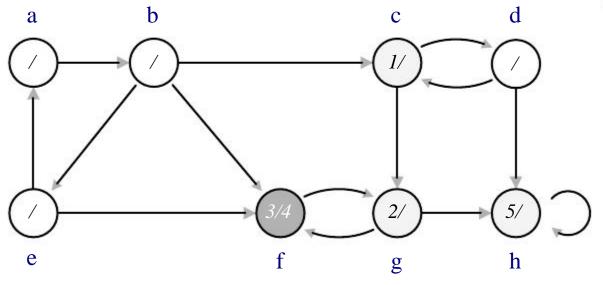
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

DFS_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

• Colore o vértice h de cinza, incrementa uma unidade de tempo, e indica o tempo que o vértice h foi localizado...



DFS -VISIT(u)

1 cor[u]←CINZA

2 tempo ← tempo+1

 $3 d[u] \leftarrow tempo$

4 para cada vértice $v \in Adj(u)$

5 se cor/v = BRANCO

6 DFS –VISIT(v)

7 cor/u/← PRETO

8 $f/u/\leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

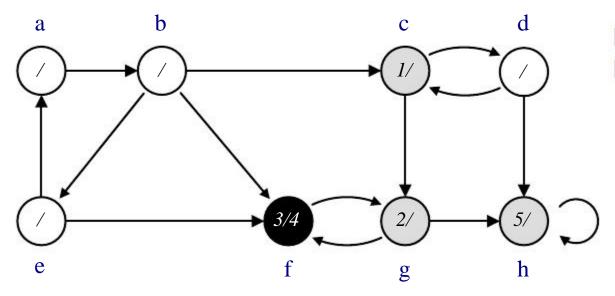
DFS_VISIT(g), CP: linha 4

DFS_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

tempo = 4 => 5

- Para cada adjacente de h: {h}
- Mas o vértice h é CINZA...
- Então a busca sobre h será finalizada...



DFS -VISIT(u)

1 cor[u]←CINZA

2 tempo ← tempo+1

3 d[u]←tempo

4 para cada vértice v∈ Adj(u)

 $5 ext{ se cor/v} = BRANCO$

O DFS –VISIT(v)

7 cor/u/← PRETO

8 $f/u/\leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

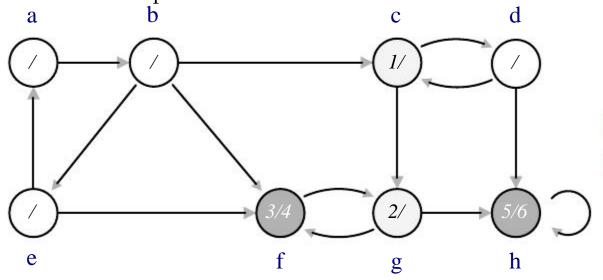
Pilha de execução:

DFS_VISIT(g), CP: linha 4

DFS_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

- Marca h de PRETO;
- Incrementa o tempo em uma unidade;
- Indica o tempo de finalização de h;
- Desempilha...



DFS -VISIT(u)

1 cor/u/←CINZA

2 tempo ← tempo+1

3 d[u]←tempo

4 para cada vértice v∈ Adj(u)

 $5 ext{ se cor/v} = BRANCO$

6 DFS -VISIT(v)

7 cor[u]← PRETO

8 $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

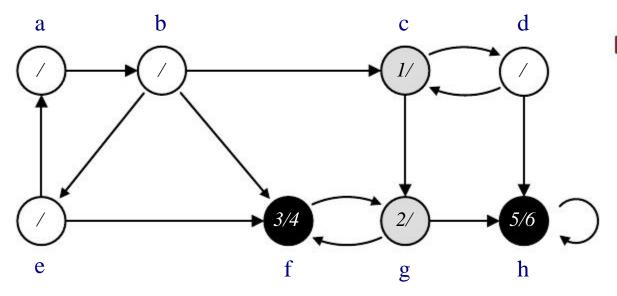
DFS_VISIT(g), CP: linha 4

DFS_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

tempo = 5 = > 6

- Desempilhou : DFS_VISIT(g), CP: linha 4
- O vértice g não possui mais adjacentes não visitados.
- Assim, a busca em g termina...



DFS -VISIT(u)

1 cor[u]←CINZA

2 tempo ← tempo+1

3 d[u]←tempo

4 para cada vértice $v \in Adj(u)$

5 se cor/v = BRANCO

6 DFS –VISIT(v)

7 cor/u/← PRETO

8 $f/u/\leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

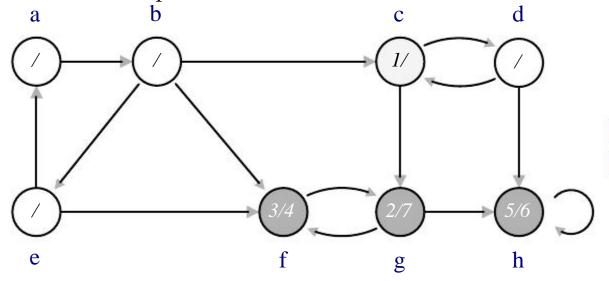
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

DFS_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

- Marca g de PRETO;
- Incrementa o tempo em uma unidade;
- Indica o tempo de finalização de g;
- Desempilha...



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS -VISIT(u)

1 cor[u]←CINZA

2 tempo ← tempo+1

3 d[u]←tempo

4 para cada vértice v∈ Adj(u)

5 se cor[v]= BRANCO

6 DFS - VISIT(v)

7 cor/u/← PRETO

8 $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

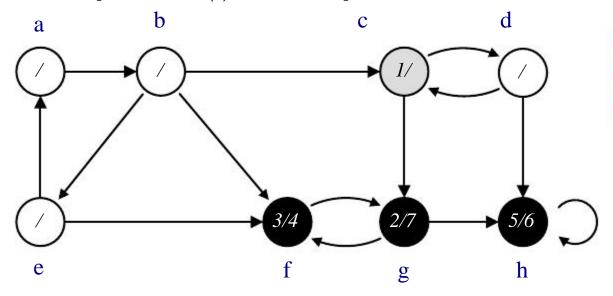
Pilha de execução:

DFS_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

tempo = 6 => 7

- Desempilhou DFS_VISIT(c), CP: linha 4
- O próximo adjacente do vértice c é o vértice d, que é BRANCO, assim, invoca DFS_VISIT(d) e empilha [DFS_VISIT(c), CP: linha 4] novamente



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS -VISIT(u)

1 cor[u]←CINZA

2 tempo ←tempo+1

3 d[u]←tempo

4 para cada vértice v∈ Adj(u)

5 se cor[v]= BRANCO

6 DFS -VISIT(v)

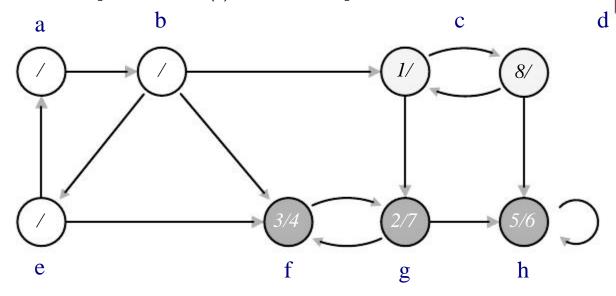
7 cor[u]← PRETO

8 $f/u/\leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

- Desempilhou DFS_VISIT(c), CP: linha 4
- O próximo adjacente do vértice c é o vértice d, que é BRANCO, assim, invoca DFS_VISIT(d) e empilha [DFS_VISIT(c), CP: linha 4] novamente



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$

 $2 \ tempo \leftarrow tempo + 1$

 $3 d[u] \leftarrow tempo$

4 para cada vértice $v \in Adj(u)$

5 se cor[v] = BRANCO

OFS - VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$

 $8 f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

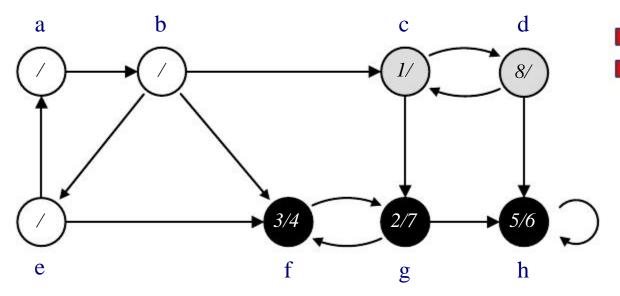
Pilha de execução:

DFS_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

tempo = 7 = > 8

• O vértice d possui apenas um adjacente, que não é BRANCO, assim a busca sobre d termina...



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS -VISIT(u)

1 cor[u]←CINZA

2 tempo ←tempo+1

3 d[u]←tempo

4 para cada vértice v∈ Adj(u)

5 se cor[v]= BRANCO

6 DFS -VISIT(v)

7 cor[u]← PRETO

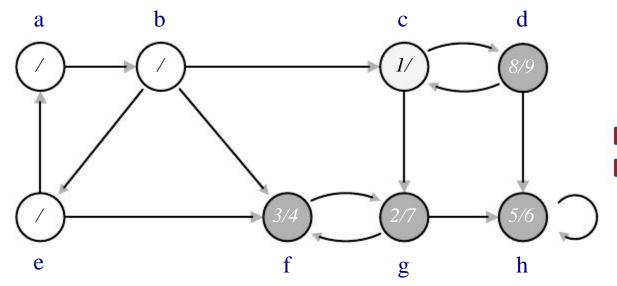
8 $f/u/\leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Pilha de execução:

DFS_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = a

- Marca d de PRETO; Incrementa o tempo;
- Atribui o tempo de finalização de d;
- Desempilha...



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

1 cor[u]←CINZA
2 tempo ←tempo+1
3 d[u]←tempo
4 para cada vértice v∈ Adj(u)
5 se cor[v]=BRANCO

→ 7 cor[u]← PRETO

DFS –VISIT(u)

8 $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

DFS -VISIT(v)

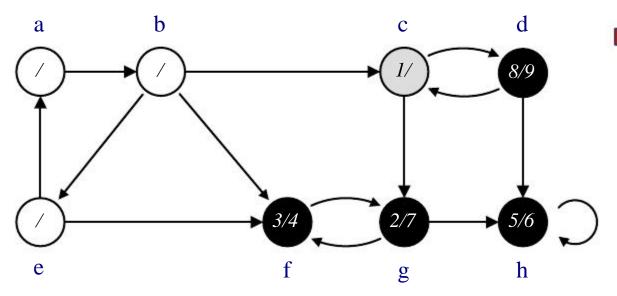
Pilha de execução:

DFS_VISIT(c), CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

tempo = 8 = > 9

- Desempilhou DFS_VISIT(c), CP: linha 4
- Não possui mais adjacentes, então a busca sobre c será finalizada...



DFS -VISIT(u)

1 cor[u]←CINZA

2 tempo ← tempo+1

3 d[u]←tempo

4 para cada vértice $v \in Adj(u)$

5 se cor[v]= BRANCO

O DFS –VISIT(v)

7 cor/u/← PRETO

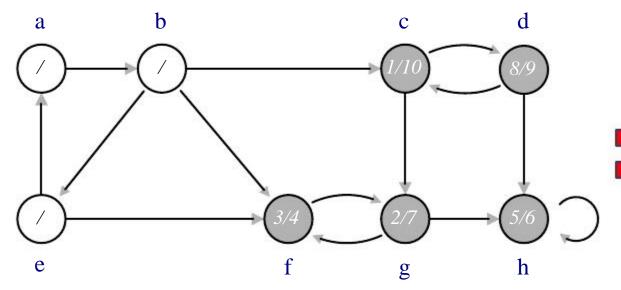
8 $f/u/\leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

- Marca c de PRETO; Incrementa o tempo;
- Atribui o tempo de finalização de c;
- Desempilha...



DFS -VISIT(u)

1 cor[u]←CINZA

2 tempo ← tempo+1

3 d[u]←tempo

4 para cada vértice v∈ Adj(u)

5 se cor/v = BRANCO

O DFS –VISIT(v)

7 cor/u/← PRETO

8 $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

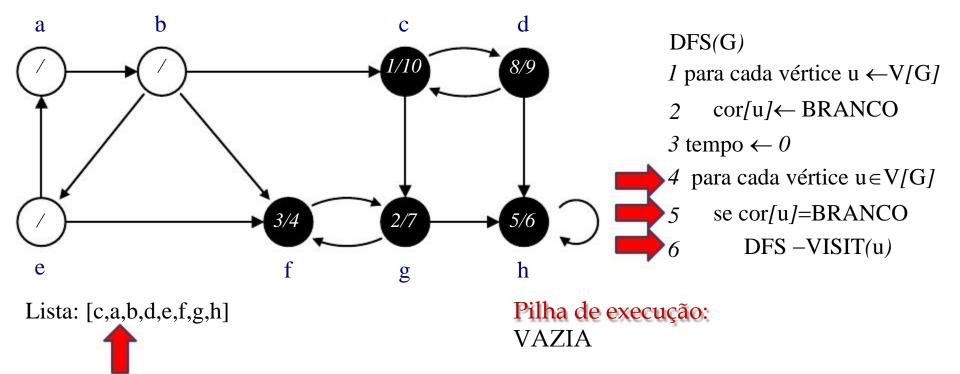
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

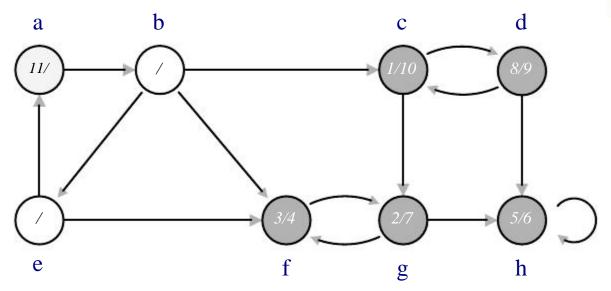
DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = a

tempo = 9 => 10

- Desempilhou: DFS(G) CP: linha 4 próximo: u = a
- O vértice a é BRANCO, então chama: DFS_VISIT(a);
- Empilha DFS(G) CP: linha 4 próximo: u = b



- Marca a de CINZA;
- Incrementa o tempo;
- Atribui o tempo de descoberta de a...



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS - VISIT(u) $1 \ cor[u] \leftarrow CINZA$ $2 \ tempo \leftarrow tempo + 1$ $3 \ d[u] \leftarrow tempo$ $4 \ para \ cada \ v\'ertice \ v \in Adj(u)$

5 se cor[v] = BRANCO

OFS - VISIT(v)

7 $cor[u] \leftarrow PRETO$

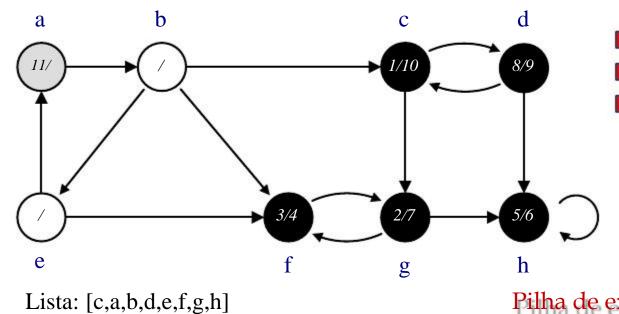
8 $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = b

tempo = 10 => 11

- Para todos os adjacentes do vértice $a = \{b\}$
- Se cor de b for BRANCA, então, DFS VISIT(b)
- Empilha DFS VISIT(a): CP=4.



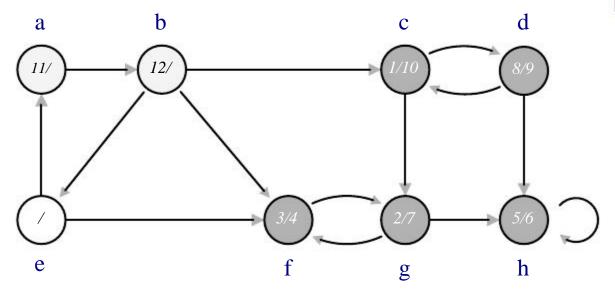
DFS-VISIT(u) $1 cor[u] \leftarrow CINZA$ $2 \ tempo \leftarrow tempo + 1$ $3 d[u] \leftarrow tempo$ 4 para cada vértice $v \in Adj(u)$ se cor[v] = BRANCODFS-VISIT(v) $7 cor[u] \leftarrow PRETO$

8 $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = b

- Marca b de CINZA;
- Incrementa o tempo;
- Atribui o tempo de descoberta de b...



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS -VISIT(u)

1 cor[u]←CINZA

2 tempo ←tempo+1

3 d[u]←tempo

4 para cada vértice v∈ Adj(u)

5 se cor/v = BRANCO

O DFS –VISIT(v)

7 cor/u/← PRETO

8 $f/u/\leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

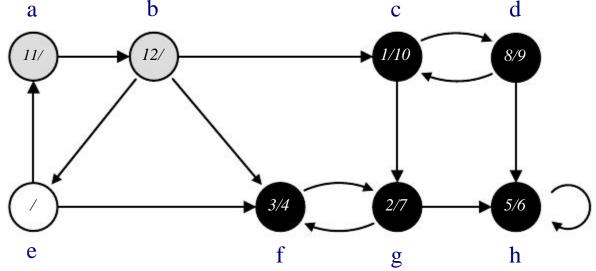
Pilha de execução:

DFS_VISIT(a) - CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = b

tempo = 11 => 12

- Para todos os adjacentes do vértice $b = \{c,e,f\}$
- A cor de c e de f é PRETA, então pula!
- Como a cor de e é BRANCA, então, DFS VISIT(e)
- Empilha DFS VISIT(b): CP=4.



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

DFS -VISIT(u)

1 cor(u)←CINZA

2 tempo \leftarrow tempo+1

3 d/u/←tempo

4 para cada vértice $v \in Adj(u)$

se cor/v = BRANCO

DFS -VISIT(v)

7 cor/u/← PRETO

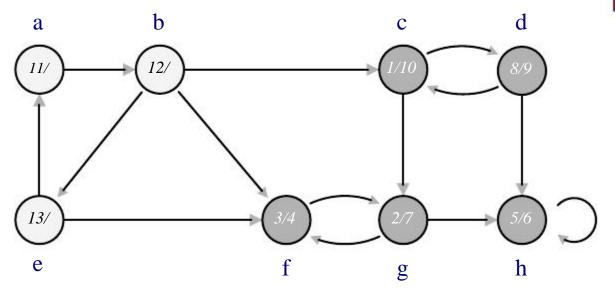
8 $f/u/\leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Pilha de execução:

DFS_VISIT(a) - CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = b

- Marca e de CINZA;
- Incrementa o tempo;
- Atribui o tempo de descoberta de e...



DFS -VISIT(u)

1 cor[u]←CINZA

2 tempo ← tempo+1

3 d[u]←tempo

4 para cada vértice $v \in Adj(u)$

5 se cor[v]= BRANCO

DFS - VISIT(v)

7 cor/u/← PRETO

8 $f/u/\leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

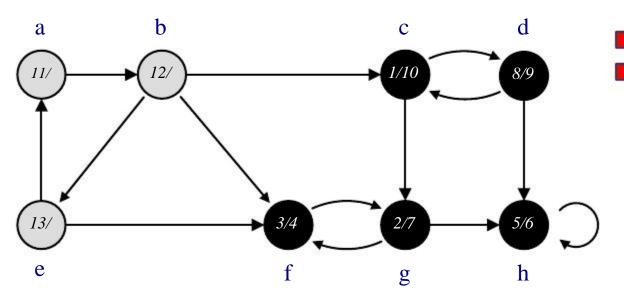
DFS_VISIT(b) - CP: linha 4

DFS_VISIT(a) - CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = b

tempo = 12 => 13

- Avalia o único adjacente do vértice e = {f};
- O vértice f não é BRANCO, então, finaliza a busca sobre o vértice e.



DFS -VISIT(u)

1 cor[u]←CINZA

2 tempo ←tempo+1

3 d[u]←tempo

4 para cada vértice v∈ Adj(u)

5 se cor[v]= BRANCO

6 DFS -VISIT(v)

8 $f[u]\leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

7 cor/u/← PRETO

Pilha de execução:

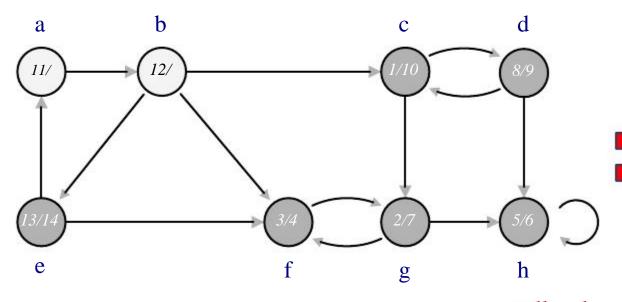
DFS_VISIT(b) - CP: linha 4

DFS_VISIT(a) - CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = b

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

- Marca e de PRETO; Incrementa o tempo;
- Atribui o tempo de finalização de e;
- Desempilha...



DFS -VISIT(u)

1 cor[u]←CINZA

2 tempo ← tempo+1

3 d[u]←tempo

4 para cada vértice v∈ Adj(u)

 $5 ext{ se cor[v]= BRANCO}$

OPS - VISIT(v)

7 cor/u/← PRETO

8 $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

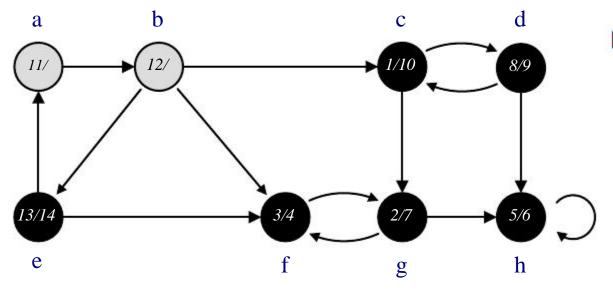
DFS_VISIT(b) - CP: linha 4

DFS_VISIT(a) - CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = b

tempo = 13 => 14

- Não possui mais adjacentes;
- Assim finaliza busca em b...



DFS -VISIT(u)

1 cor[u]←CINZA

2 tempo ← tempo+1

 $3 d/u/\leftarrow tempo$

4 para cada vértice $v \in Adj(u)$

5 se cor(v) = BRANCO

6 DFS –VISIT(v)

7 cor/u/← PRETO

8 $f/u/\leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

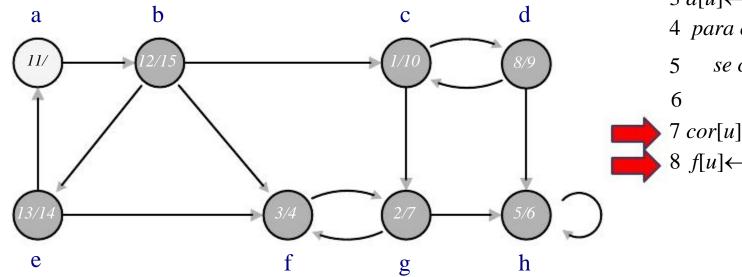
Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

DFS_VISIT(a) - CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = b

- Marca b de PRETO; Incrementa o tempo;
- Atribui o tempo de finalização de b;
- Desempilha...



DFS-VISIT(u)

 $1 cor[u] \leftarrow CINZA$

 $2 tempo \leftarrow tempo + 1$

 $3 d[u] \leftarrow tempo$

4 para cada vértice $v \in Adj(u)$

 $se\ cor[v] = BRANCO$

6 DFS - VISIT(v)

 $7 cor[u] \leftarrow PRETO$

8 $f[u] \leftarrow tempo \leftarrow (tempo+1)$

Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

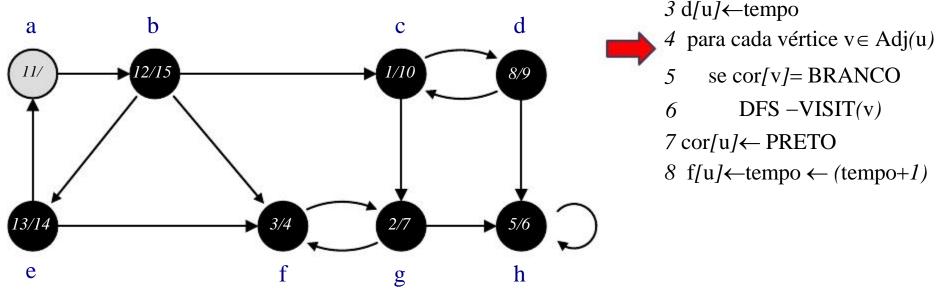
Pilha de execução:

DFS_VISIT(a) - CP: linha 4

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = b

tempo = 14 => 15

- Desempilhou: DFS_VISIT(a) CP: linha 4
- Mas o vértice a não possui mais adjacentes BRANCOS;
- Assim, finaliza a busca sobre a...



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

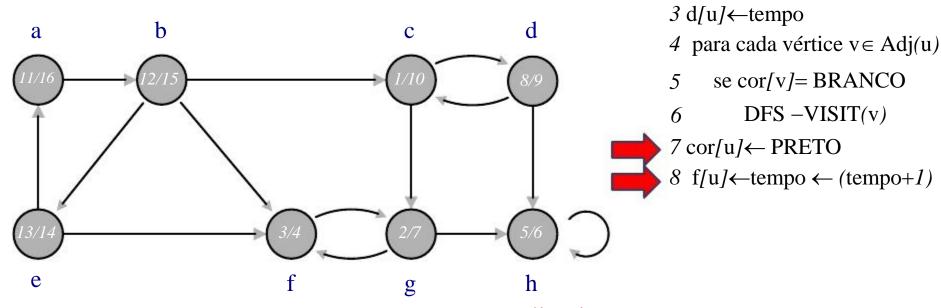
DFS(G) - CP: linha 4 – próximo: u = b

DFS –VISIT(u)

1 cor/u/←CINZA

2 tempo \leftarrow tempo+1

- Marca a de PRETO; Incrementa o tempo;
- Atribui o tempo de finalização de a;
- Desempilha...



Lista: [c,a,b,d,e,f,g,h]

Pilha de execução:

DFS(G) - CP: linha 4 - próximo: u = b

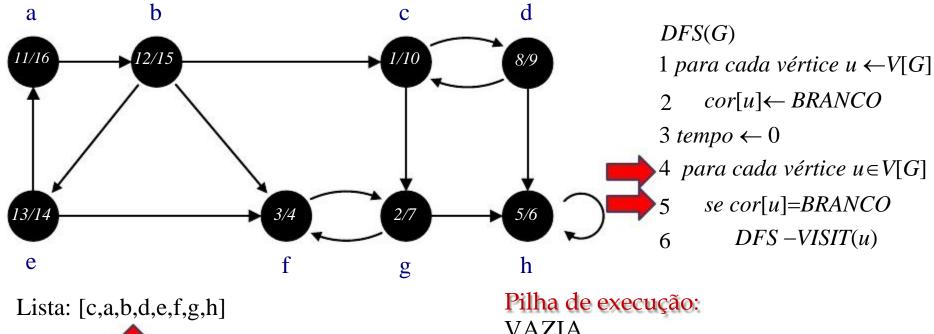
DFS –VISIT(u)

1 cor/u/←CINZA

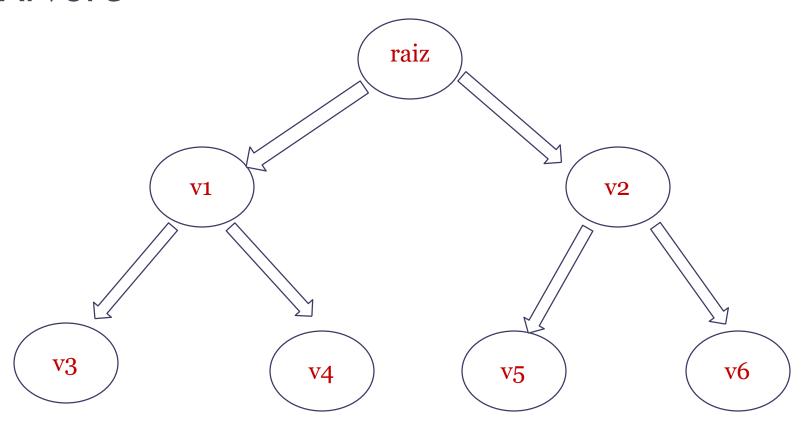
2 tempo \leftarrow tempo+1

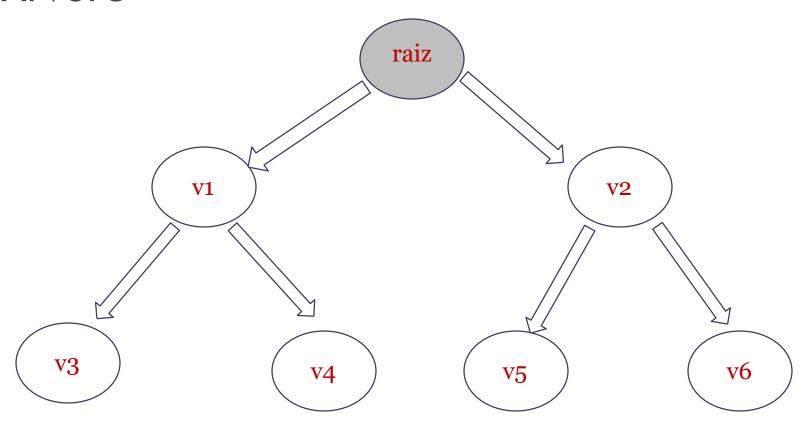
tempo = 15 => 16

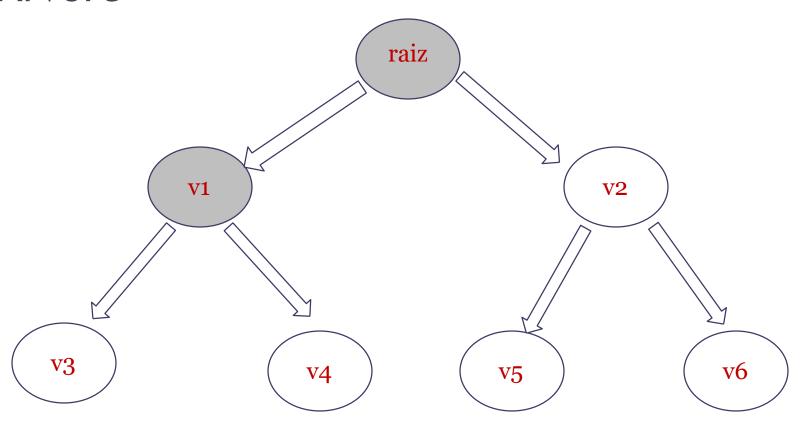
- Desempilhou: DFS(G) CP: linha 4 próximo: u = b
- Mas todos os vértices não são mais BRANCOS;
- Assim, a DFS(G) termina verificando a cor de todos os vértices restantes...

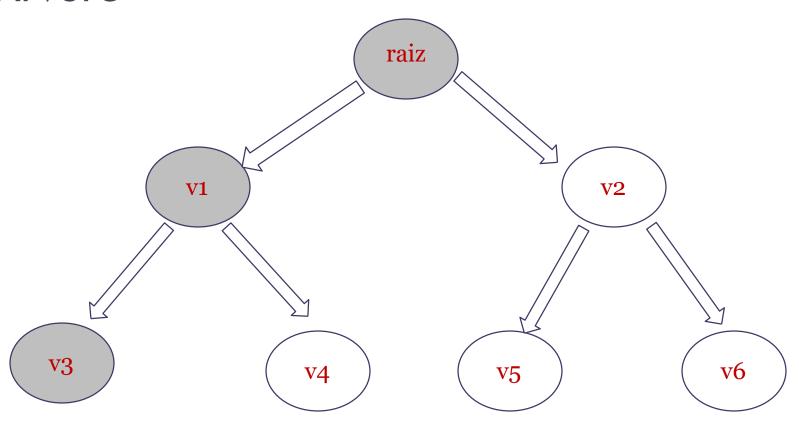


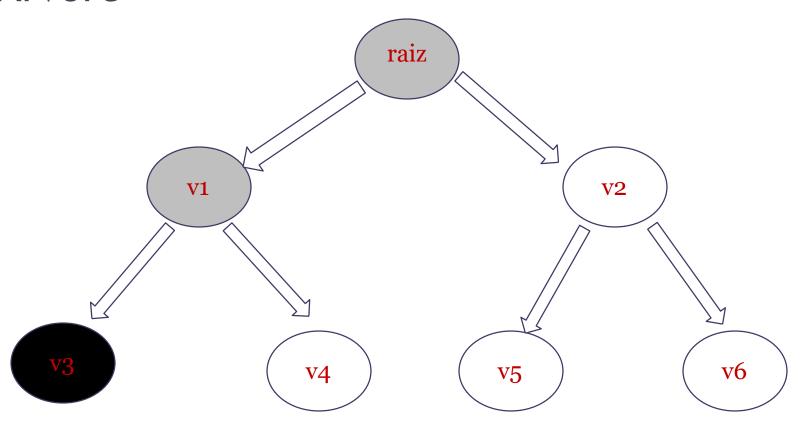
VAZIA

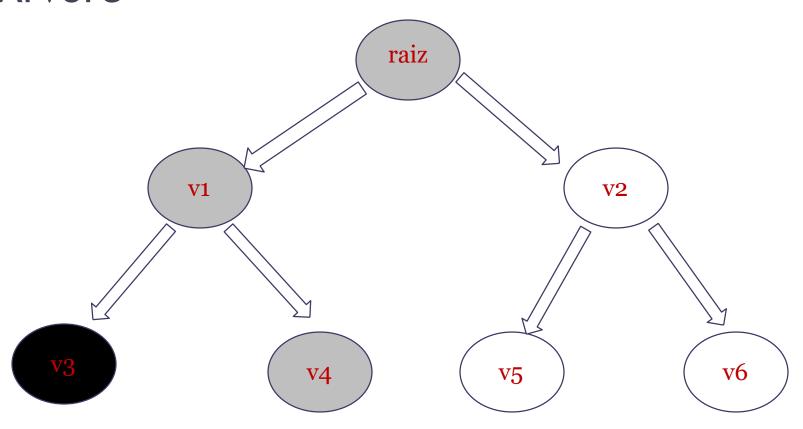


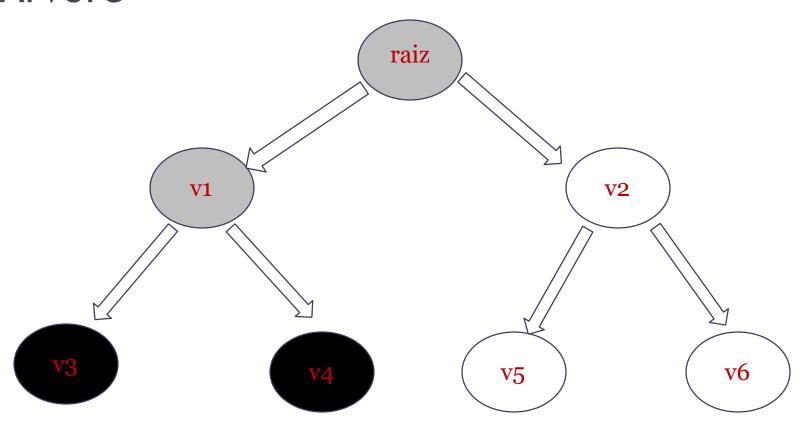


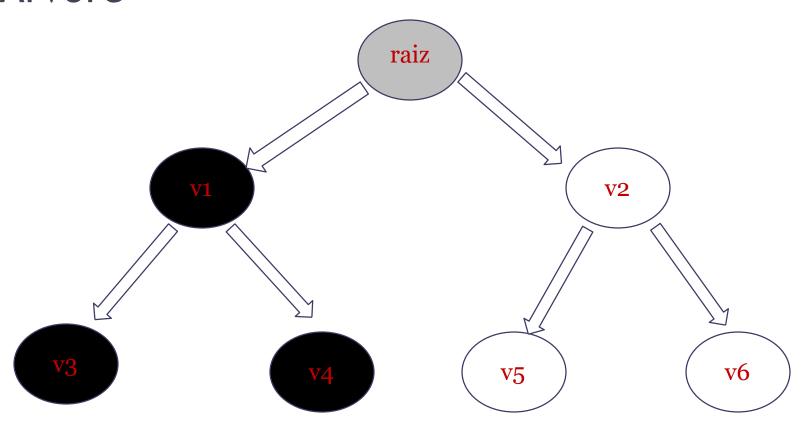


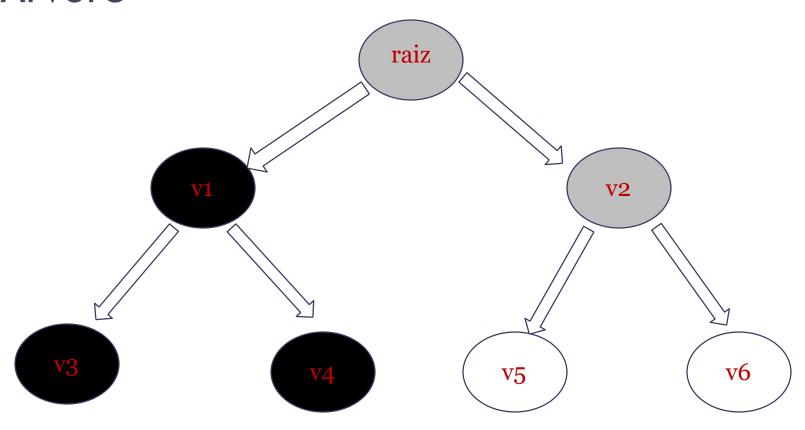


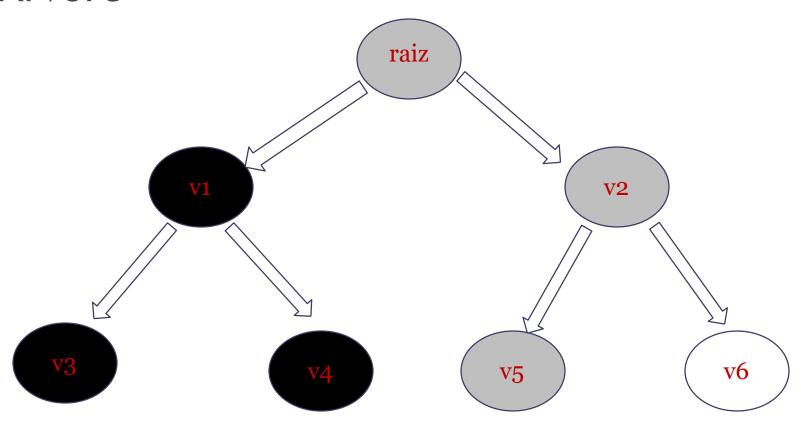


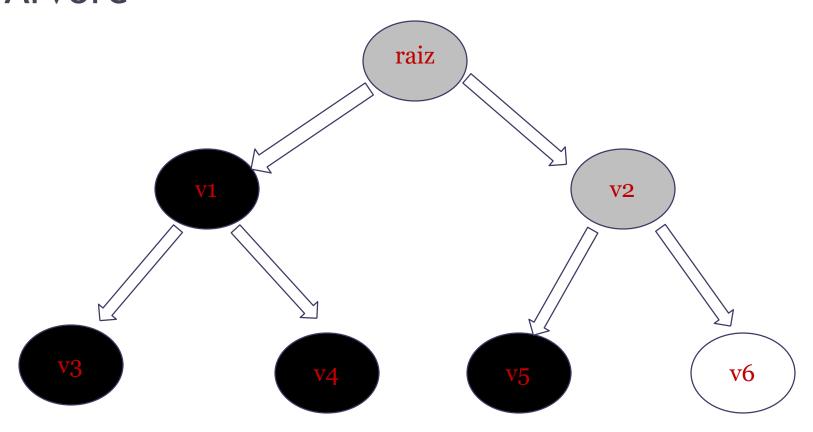


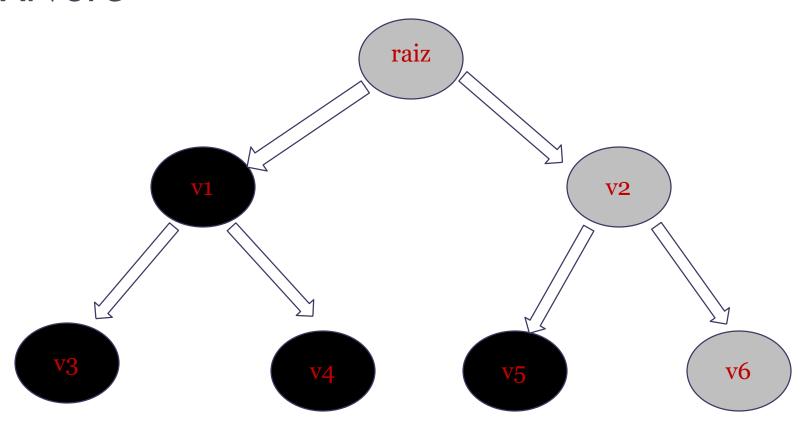


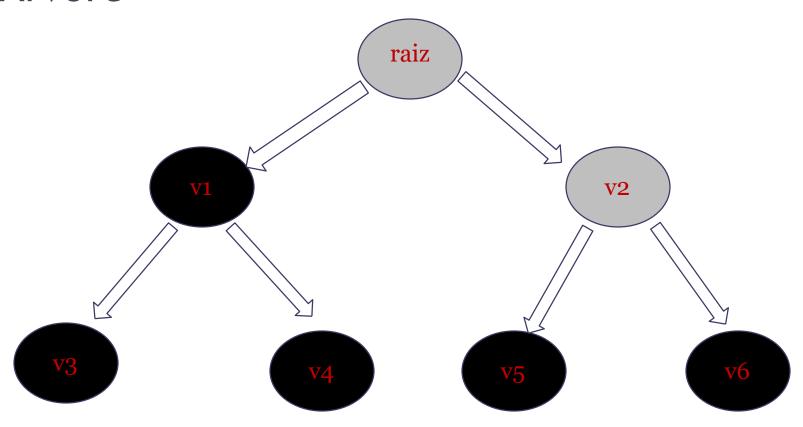


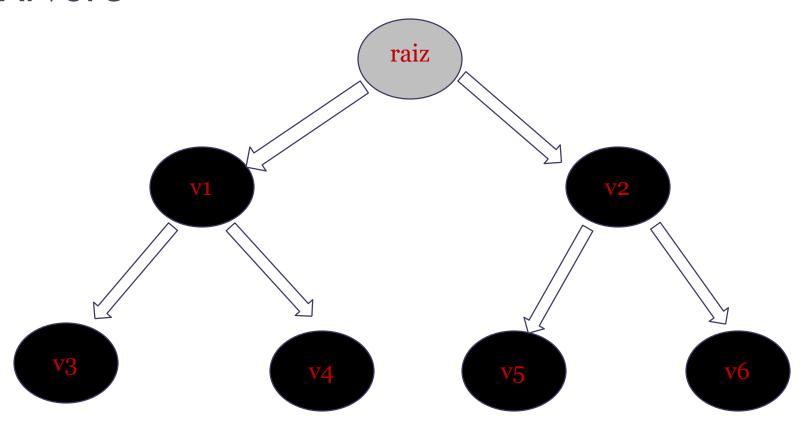


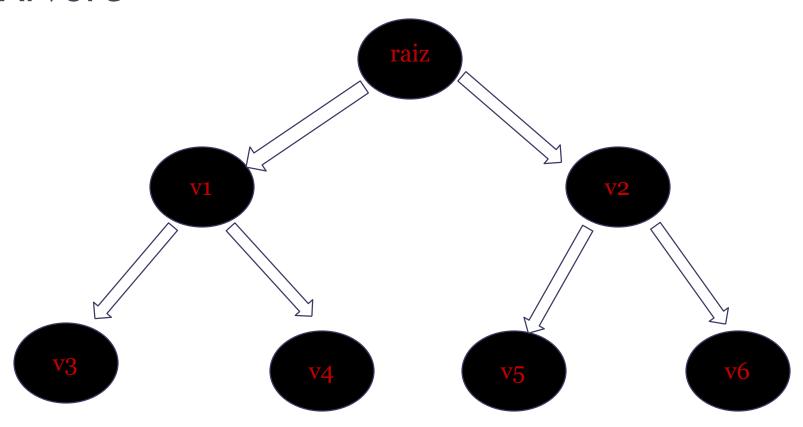








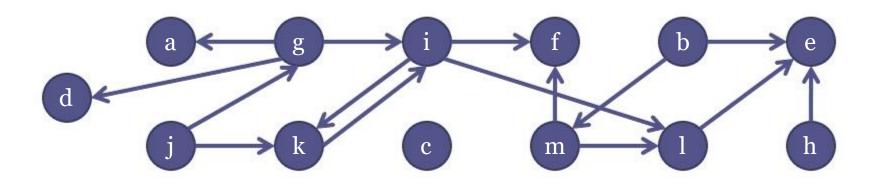




Exercícios

Exercício 01

Realizar a busca em profundidade sobre o seguinte grafo:



- Considerar a ordem alfabética para qualquer decisão de ordem de elementos de conjuntos em qualquer parte do algoritmo.
- Ao final, indique o tempo de descoberta e de finalização de cada vértice do grafo

Bibliografia

- CORMEN, T. H.; LEISERSON, C. E.; RIVEST, R. L.;
 (2002). Algoritmos Teoria e Prática. Tradução da
 2ª edição americana. Rio de Janeiro. Editora
 Campus.
 - Capítulo 22.3
- ZIVIANI, N. (2007). Projeto e Algoritmos com implementações em Java e C++. São Paulo. Editora Thomson;
 - Capítulo 7.3

