

Aula 5 - Propriedades e Aplicações de DFS

Luís Felipe

UFF

24 de Março de 2026

Busca em profundidade — Inicialização

Revisitando o DFS (visto em detalhes na última aula):

Busca em profundidade — Inicialização

Revisitando o DFS (visto em detalhes na última aula):

- $t \leftarrow 0$

t é um contador compartilhado entre as chamadas recursivas

Busca em profundidade — Inicialização

Revisitando o DFS (visto em detalhes na última aula):

- $t \leftarrow 0$
 t é um contador compartilhado entre as chamadas recursivas
- Para todo vértice $v \in V(G)$ faça:
 - ▶ $PE(v) \leftarrow 0$
 $PE(v)$ é o tempo de entrada de v
 - ▶ $PS(v) \leftarrow 0$
 $PS(v)$ é o tempo de saída de v
 - ▶ $pai(v) \leftarrow null$
ponteiros que definem a árvore de profundidade

Busca em profundidade — Inicialização

Revisitando o DFS (visto em detalhes na última aula):

- $t \leftarrow 0$
 t é um contador compartilhado entre as chamadas recursivas
- Para todo vértice $v \in V(G)$ faça:
 - ▶ $PE(v) \leftarrow 0$
 $PE(v)$ é o tempo de entrada de v
 - ▶ $PS(v) \leftarrow 0$
 $PS(v)$ é o tempo de saída de v
 - ▶ $pai(v) \leftarrow null$
ponteiros que definem a árvore de profundidade
- Escolher um vértice qualquer $v \in V(G)$
este vértice é chamado **raiz da busca**
- Executar $P(v)$

Busca em profundidade (DFS) — Procedimento

```
1  procedimento P(v, t)
2      t <- t + 1
3      PE(v) <- t
4
5      para todo vertice w em N(v) faca
6          se PE(w) = 0 entao
7              visitar aresta vw          // aresta azul (arvore)
8              pai(w) <- v
9              t <- P(w, t)
10         senao se PS(w) = 0 e w != pai(v) entao
11             visitar aresta vw          // aresta vermelha (retorno)
12
13     t <- t + 1
14     PS(v) <- t
15
16     retornar t
```

Busca em profundidade (DFS) — Procedimento

```
1 procedimento P(v, t)
2   t ← t + 1
3   PE(v) ← t
4
5   para todo vertice w em N(v) faça
6     se PE(w) = 0 então
7       visitar aresta vw          // aresta azul (arvore)
8       pai(w) ← v
9       t ← P(w, t)
10    senao se PS(w) = 0 e w != pai(v) então
11      visitar aresta vw          // aresta vermelha (retorno)
12
13   t ← t + 1
14   PS(v) ← t
15
16   retornar t
```

Intuição: Esgotar o filho antes de esgotar o pai.

Busca em profundidade (DFS) — Procedimento

```
1  procedimento P(v, t)
2      t <- t + 1
3      PE(v) <- t
4
5      para todo vertice w em N(v) faca
6          se PE(w) = 0 entao
7              visitar aresta vw          // aresta azul (arvore)
8              pai(w) <- v
9              t <- P(w, t)
10         senao se PS(w) = 0 e w != pai(v) entao
11             visitar aresta vw          // aresta vermelha (retorno)
12
13     t <- t + 1
14     PS(v) <- t
15
16     retornar t
```

Intuição: Esgotar o filho antes de esgotar o pai. A próxima aresta a ser visitada parte sempre do vértice **mais recente** na busca.

Busca em profundidade (DFS) — Procedimento

```

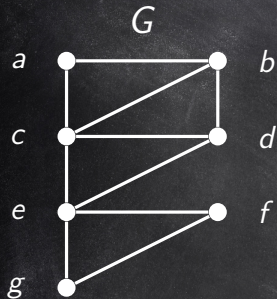
1  procedimento P(v, t)
2      t <- t + 1
3      PE(v) <- t
4
5      para todo vertice w em N(v) faca
6          se PE(w) = 0 entao
7              visitar aresta vw          // aresta azul (arvore)
8              pai(w) <- v
9              t <- P(w, t)
10         senao se PS(w) = 0 e w != pai(v) entao
11             visitar aresta vw          // aresta vermelha (retorno)
12
13     t <- t + 1
14     PS(v) <- t
15
16     retornar t

```

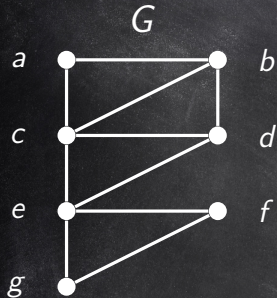
Intuição: Esgotar o filho antes de esgotar o pai. A próxima aresta a ser visitada parte sempre do vértice **mais recente** na busca.

Complexidade: $O(n + m)$ (provado na aula passada).

Execução da DFS

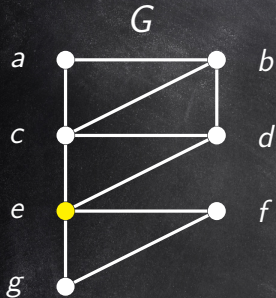


Execução da DFS



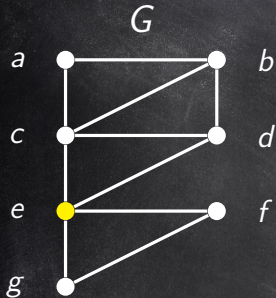
v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	0	0	0	0	0	0	0
PS(v)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	0	0	0	0	0	0	0
PS(v)	0	0	0	0	0	0	0

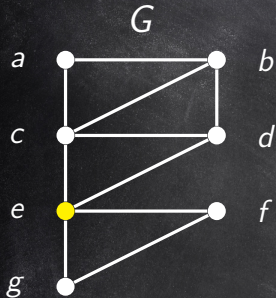
Execução da DFS



$P(e)$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	0	0	0	0	0	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

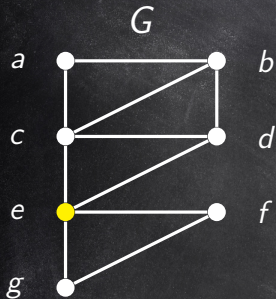
Execução da DFS



$P(e)$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	0	0	0	0	1	0	0
PS(v)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



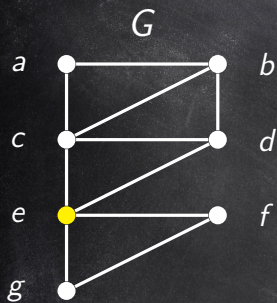
T

e ●

$P(e)$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	0	0	0	0	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS

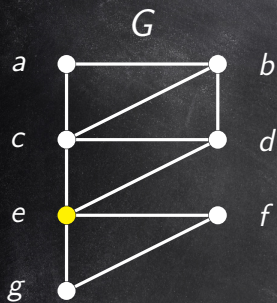


T
 e ●

$$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	0	0	0	0	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS

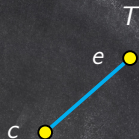
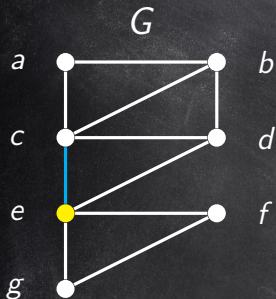


T
 e ●

$$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	0	0	0	0	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

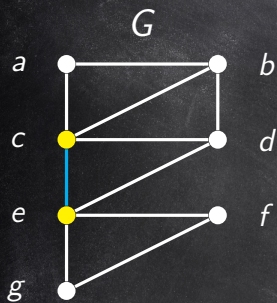
Execução da DFS



$$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	0	0	0	0	1	0	0
PS(v)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS

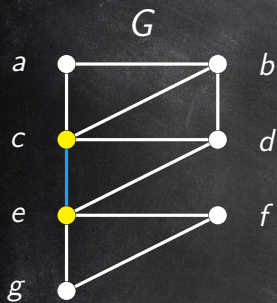


$$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$$

$$P(c)$$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	0	0	0	0	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS

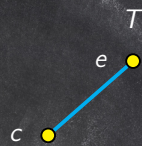
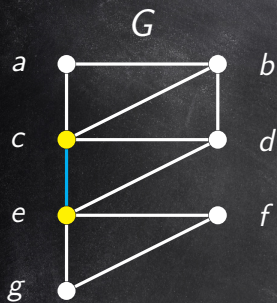


$$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$$

$$P(c)$$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	0	0	2	0	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS

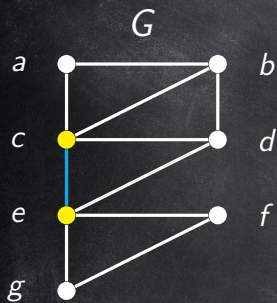


$$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$$

$$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	0	0	2	0	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS

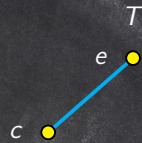
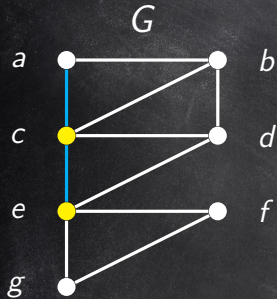


$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	0	0	2	0	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS

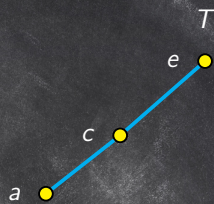
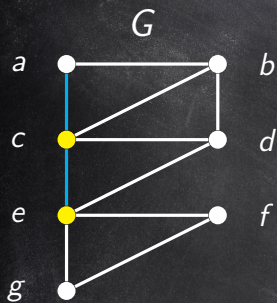


$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	0	0	2	0	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS

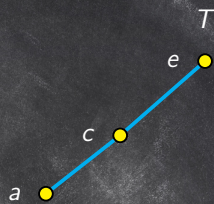
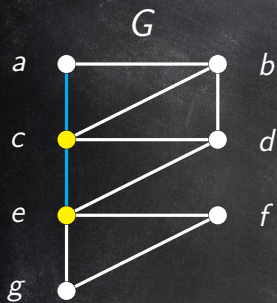


$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	0	0	2	0	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



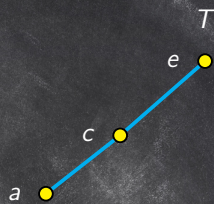
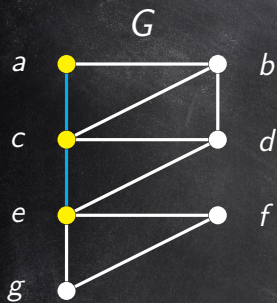
$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a)$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	0	0	2	0	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



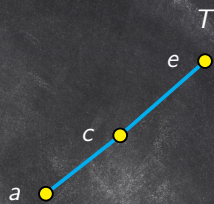
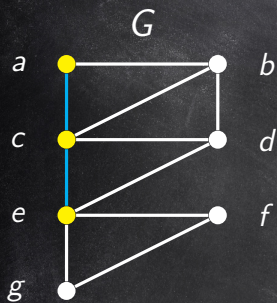
$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a)$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	0	0	2	0	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



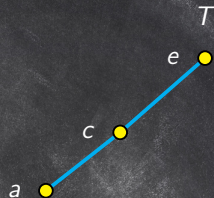
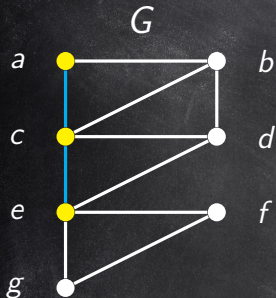
$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a)$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	3	0	2	0	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



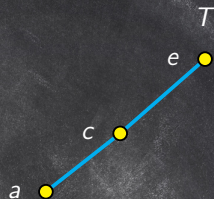
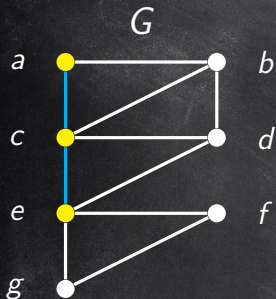
$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	3	0	2	0	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



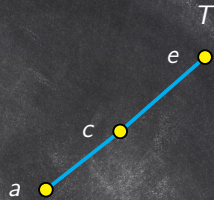
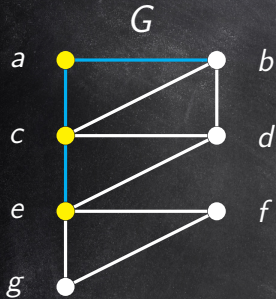
$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	3	0	2	0	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



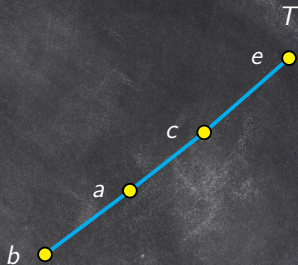
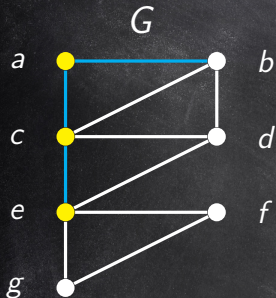
$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

<i>v</i>	<i>a</i>	<i>b</i>	<i>c</i>	<i>d</i>	<i>e</i>	<i>f</i>	<i>g</i>
PE(<i>v</i>)	3	0	2	0	1	0	0
PS(<i>v</i>)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



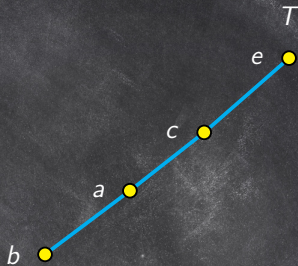
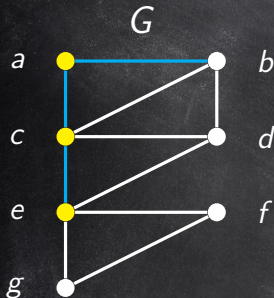
$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

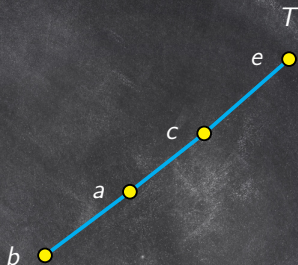
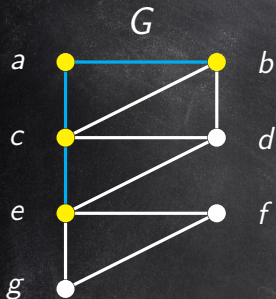
<i>v</i>	<i>a</i>	<i>b</i>	<i>c</i>	<i>d</i>	<i>e</i>	<i>f</i>	<i>g</i>
PE(<i>v</i>)	3	0	2	0	1	0	0
PS(<i>v</i>)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS


 $P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$
 $P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$
 $P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$
 $P(b)$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	3	0	2	0	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

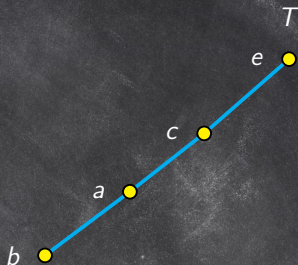
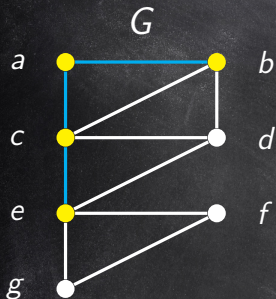
$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b)$

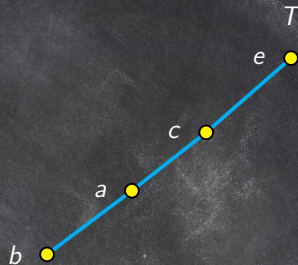
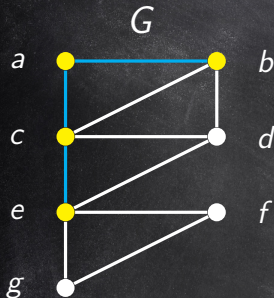
v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	0	2	0	1	0	0
PS(v)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS


 $P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$
 $P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$
 $P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$
 $P(b)$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	3	4	2	0	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

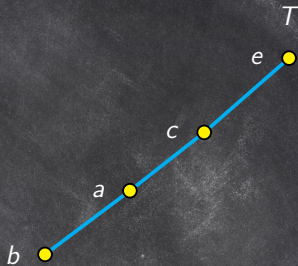
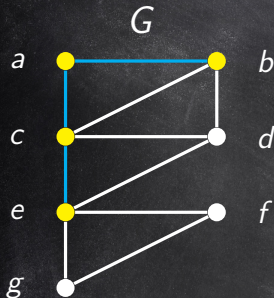
$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	0	1	0	0
PS(v)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



$$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$$

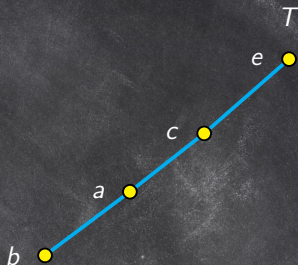
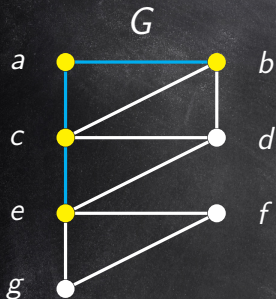
$$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$$

$$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$$

$$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	0	1	0	0
PS(v)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

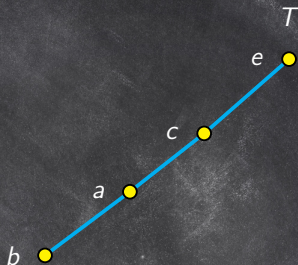
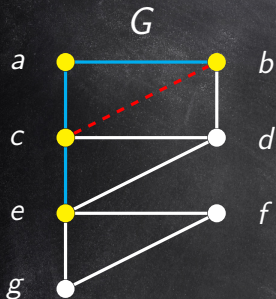
$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	0	1	0	0
PS(v)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

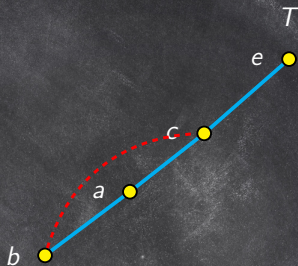
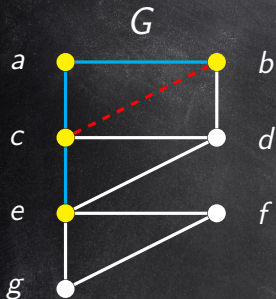
$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	3	4	2	0	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

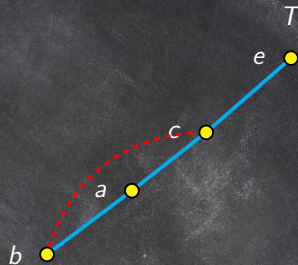
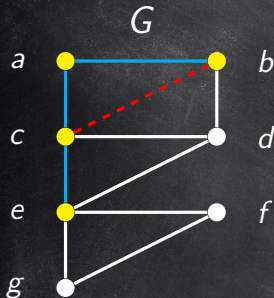
$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

<i>v</i>	<i>a</i>	<i>b</i>	<i>c</i>	<i>d</i>	<i>e</i>	<i>f</i>	<i>g</i>
PE(<i>v</i>)	3	4	2	0	1	0	0
PS(<i>v</i>)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

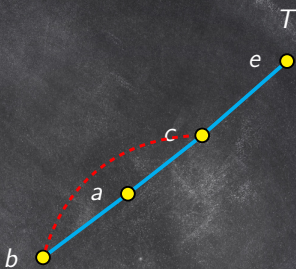
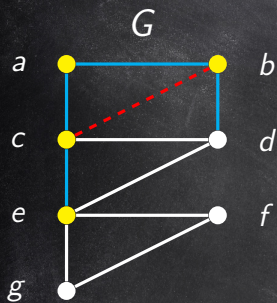
$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	0	1	0	0
PS(v)	0	0	0	0	0	0	0

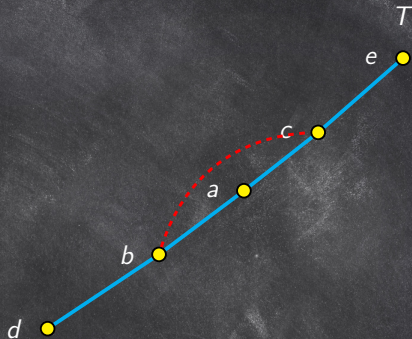
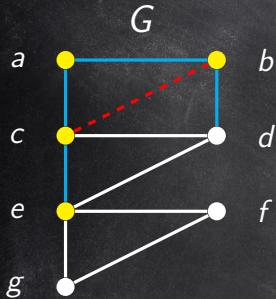
Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$
 $P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$
 $P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$
 $P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

<i>v</i>	<i>a</i>	<i>b</i>	<i>c</i>	<i>d</i>	<i>e</i>	<i>f</i>	<i>g</i>
PE(<i>v</i>)	3	4	2	0	1	0	0
PS(<i>v</i>)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

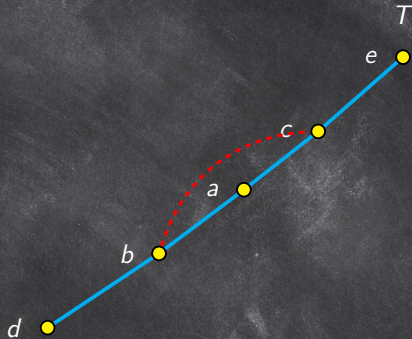
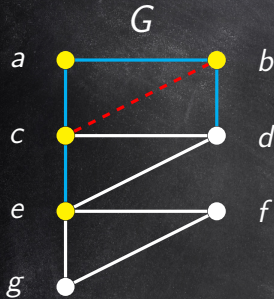
$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	3	4	2	0	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

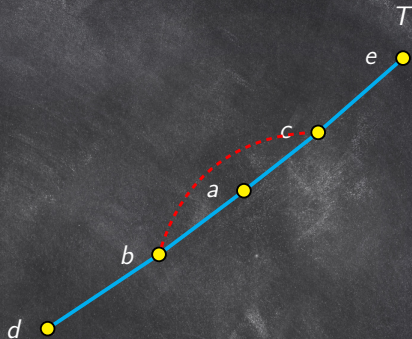
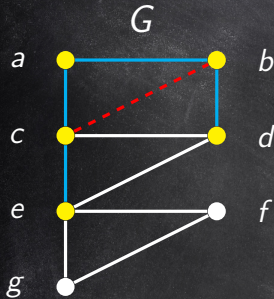
$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d)$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	0	1	0	0
PS(v)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

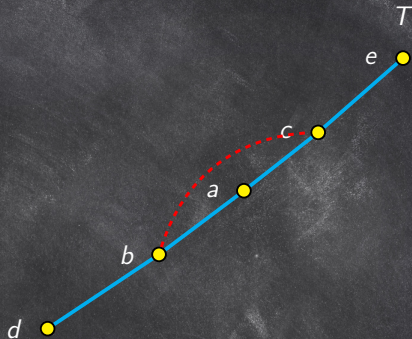
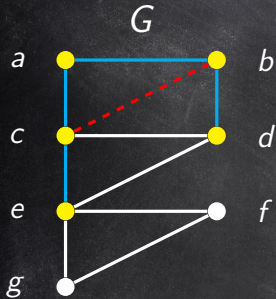
$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d)$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	0	1	0	0
PS(v)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

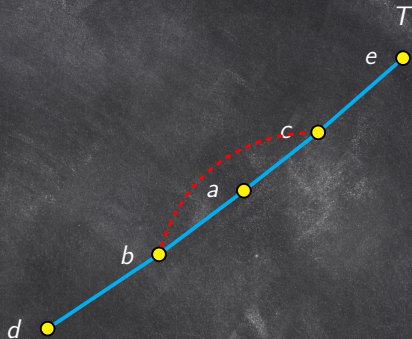
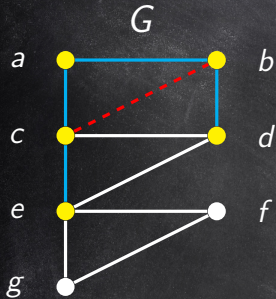
$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d)$

<i>v</i>	<i>a</i>	<i>b</i>	<i>c</i>	<i>d</i>	<i>e</i>	<i>f</i>	<i>g</i>
PE(<i>v</i>)	3	4	2	5	1	0	0
PS(<i>v</i>)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

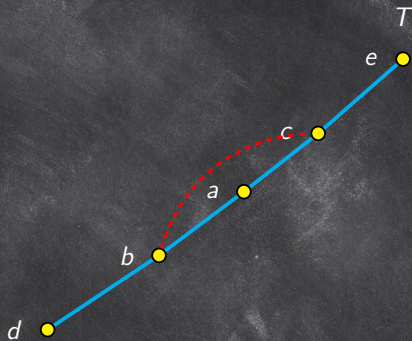
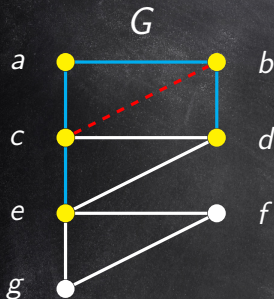
$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

<i>v</i>	<i>a</i>	<i>b</i>	<i>c</i>	<i>d</i>	<i>e</i>	<i>f</i>	<i>g</i>
PE(<i>v</i>)	3	4	2	5	1	0	0
PS(<i>v</i>)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

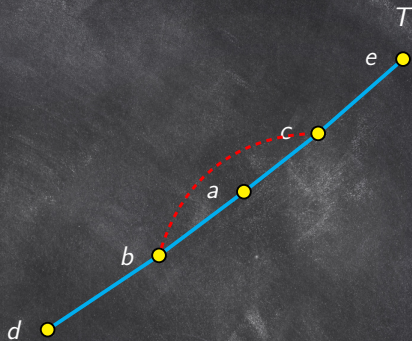
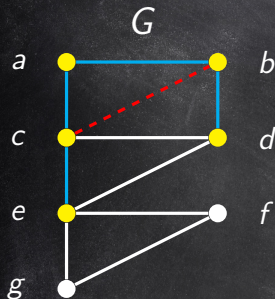
$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

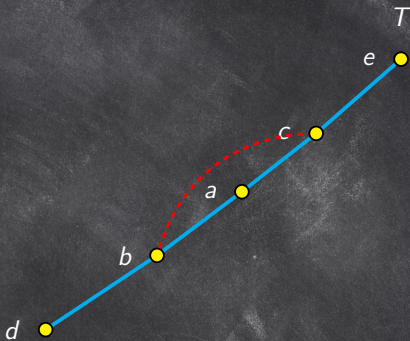
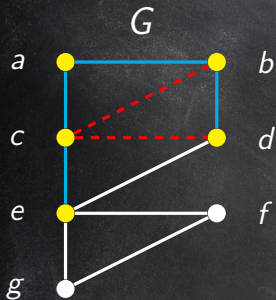
$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

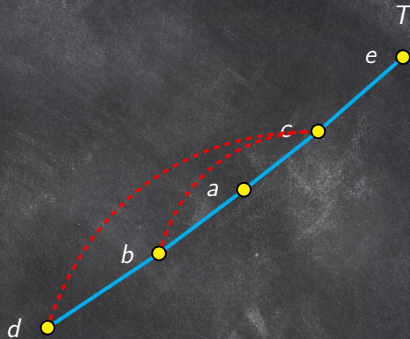
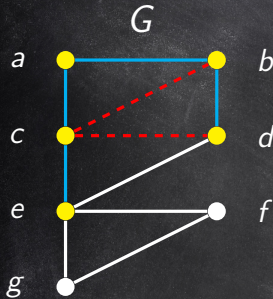
v	a	b	c	d	e	f	g
$PE(v)$	3	4	2	5	1	0	0
$PS(v)$	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS


$$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$$
$$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$$
$$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$$
$$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$$
$$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

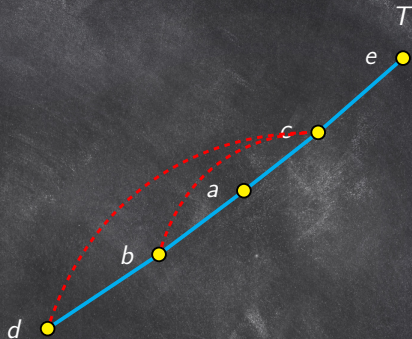
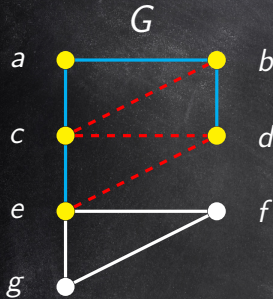
$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

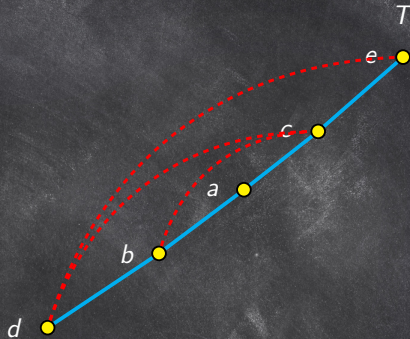
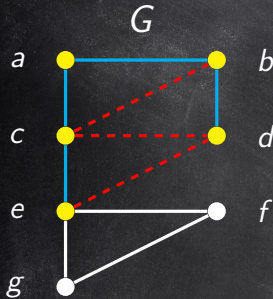
$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

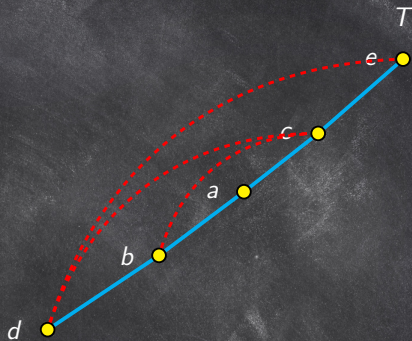
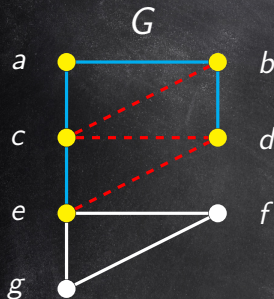
$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	0	0	0	0	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

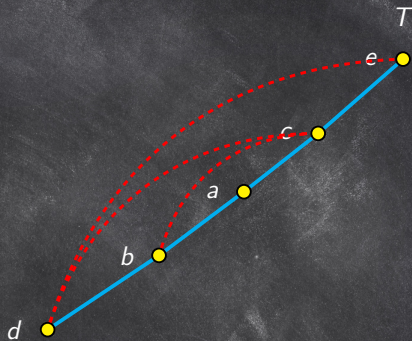
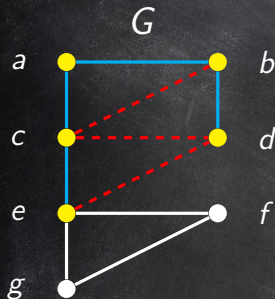
$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	0	0	0	6	0	0	0

Execução da DFS



$$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$$

$$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$$

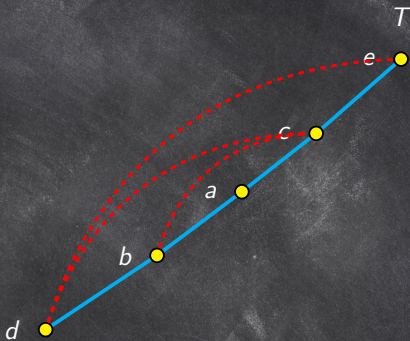
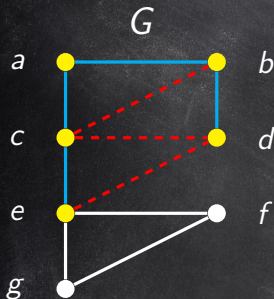
$$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$$

$$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$$

$$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	0	7	0	6	0	0	0

Execução da DFS



$$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$$

$$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$$

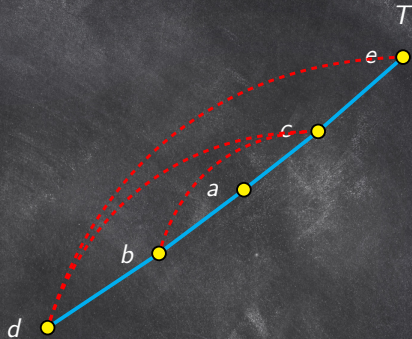
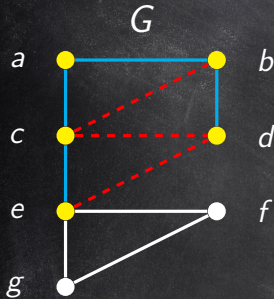
$$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$$

$$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$$

$$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	0	7	0	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

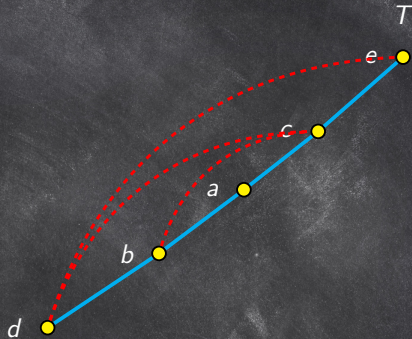
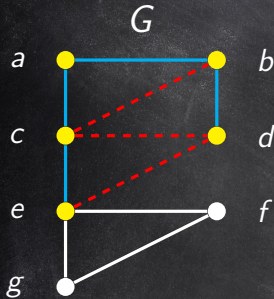
$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	8	7	0	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

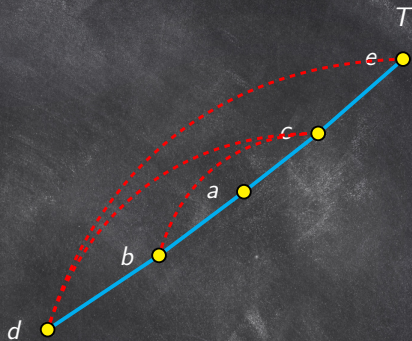
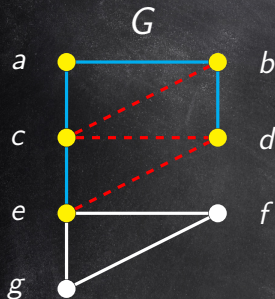
$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

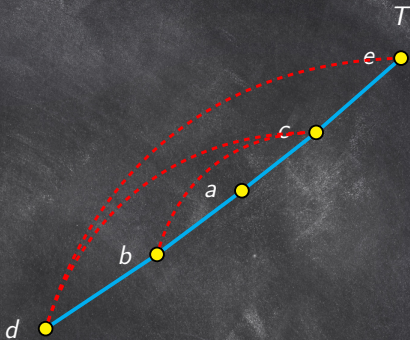
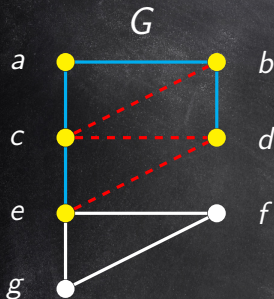
v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	8	7	0	6	0	0	0

Execução da DFS


 $P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$
 $P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$
 $P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$
 $P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$
 $P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	8	7	0	6	0	0	0

Execução da DFS



$$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$$

$$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$$

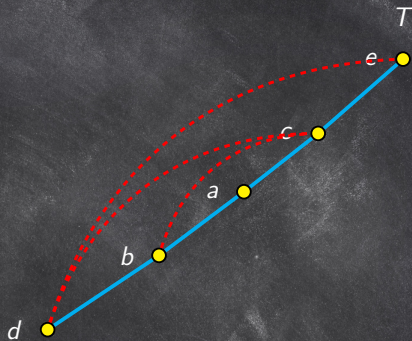
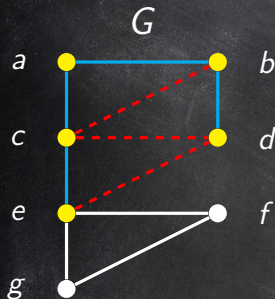
$$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$$

$$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$$

$$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	8	7	0	6	0	0	0

Execução da DFS



$$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$$

$$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$$

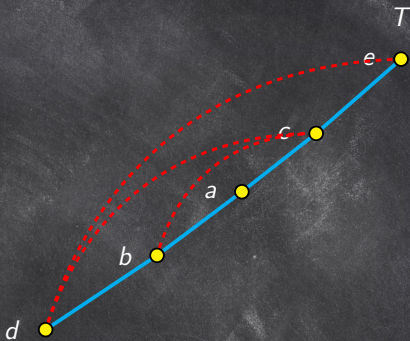
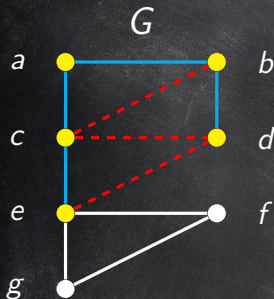
$$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$$

$$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$$

$$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

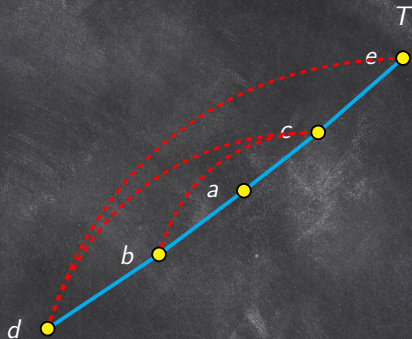
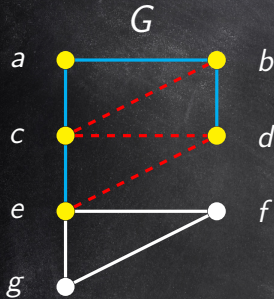
$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

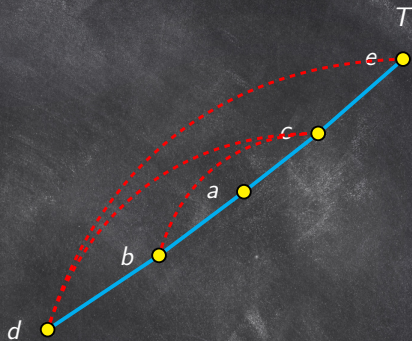
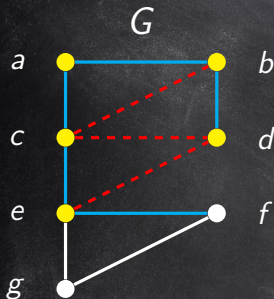
Execução da DFS



- $P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$
 $P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$
 $P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$
 $P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$
 $P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

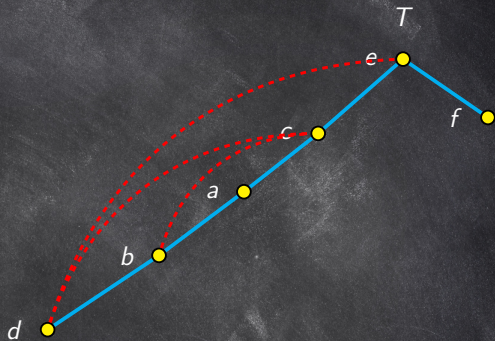
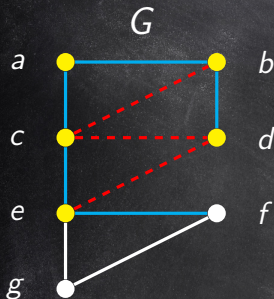
$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

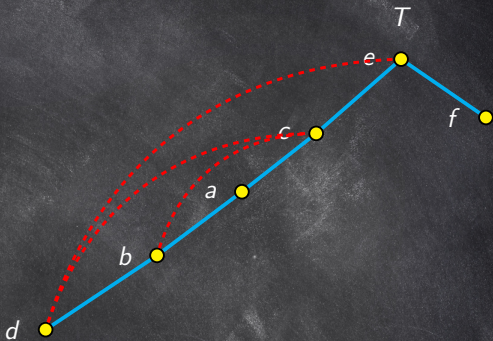
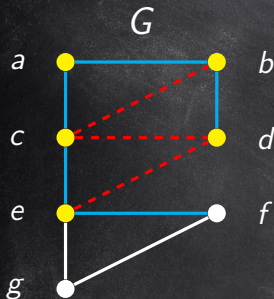
$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

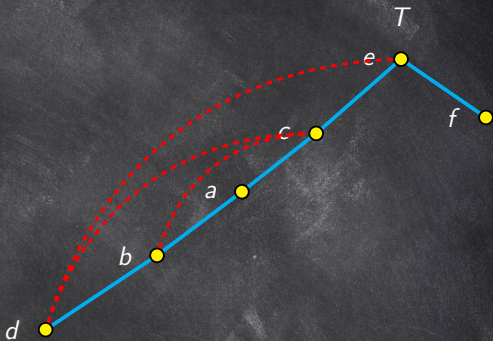
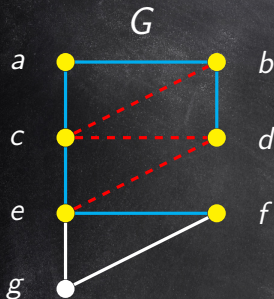
$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

$P(f)$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

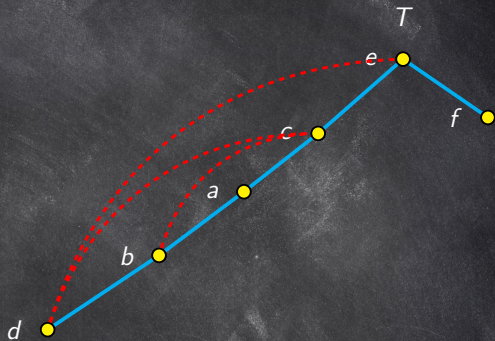
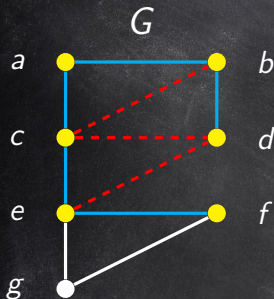
$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

$P(f)$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	0	0
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

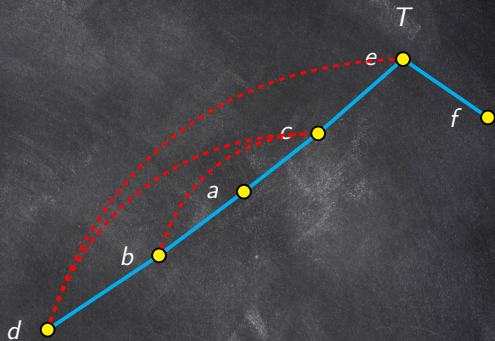
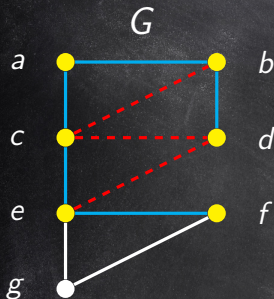
$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

$P(f)$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	0
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

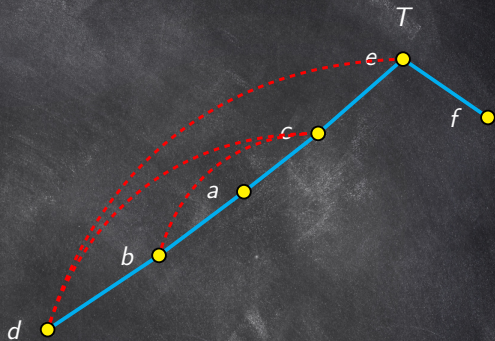
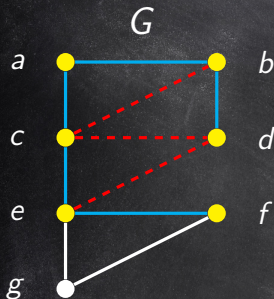
$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

$P(f) \rightarrow N(f) = \{e, g\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	0
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

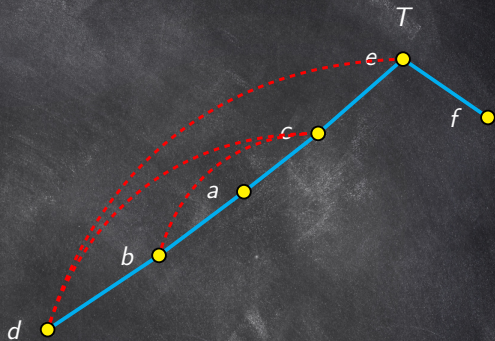
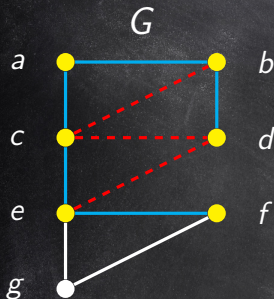
$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

$P(f) \rightarrow N(f) = \{e, g\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	0
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

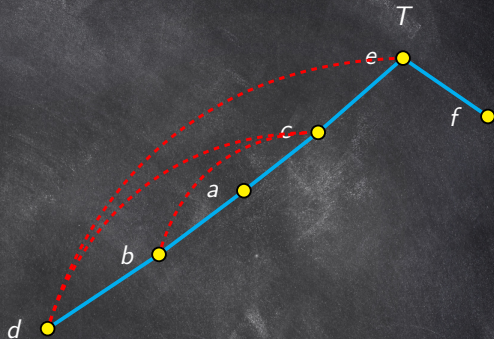
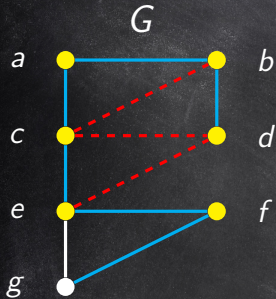
$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

$P(f) \rightarrow N(f) = \{e, g\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	0
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

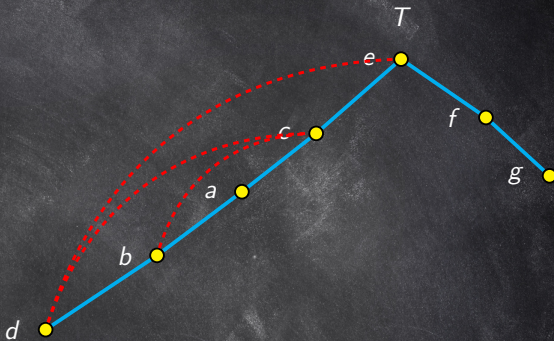
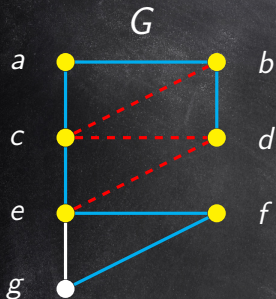
Execução da DFS



- $P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$
 $P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$
 $P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$
 $P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$
 $P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$
 $P(f) \rightarrow N(f) = \{e, g\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	0
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

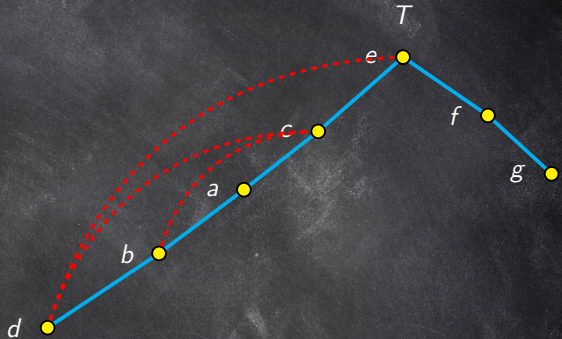
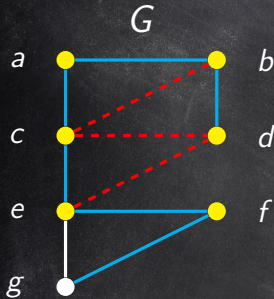
$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

$P(f) \rightarrow N(f) = \{e, g\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	0
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

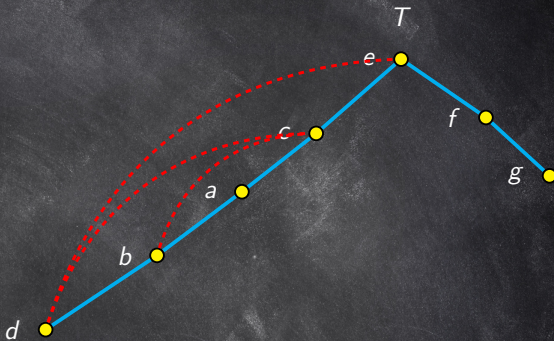
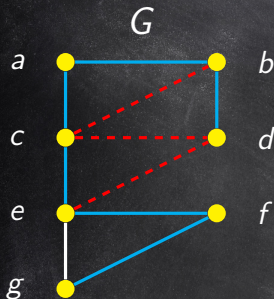
$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

$P(f) \rightarrow N(f) = \{e, g\}$

$P(g)$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	0
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

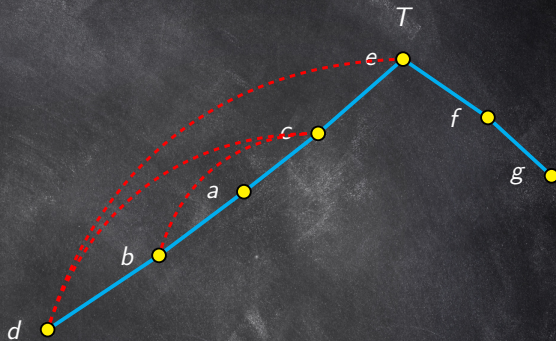
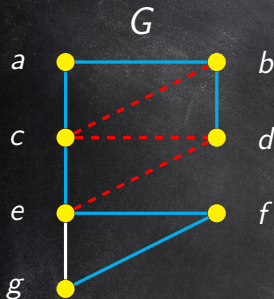
$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

$P(f) \rightarrow N(f) = \{e, g\}$

$P(g)$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	0
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

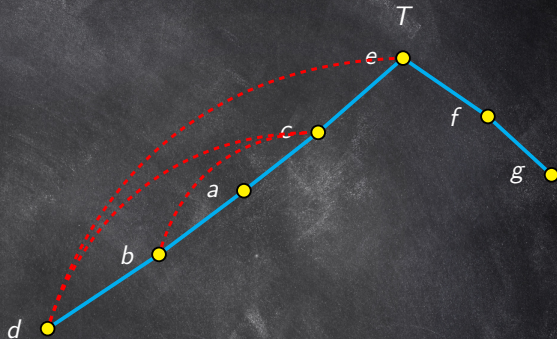
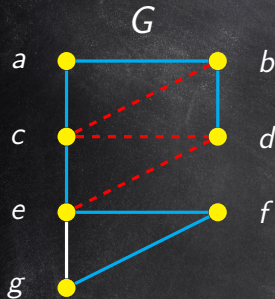
$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

$P(f) \rightarrow N(f) = \{e, g\}$

$P(g)$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	11
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

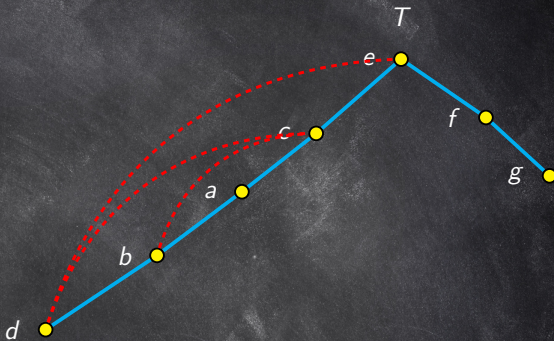
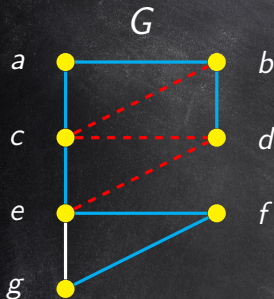
$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

$P(f) \rightarrow N(f) = \{e, g\}$

$P(g) \rightarrow N(g) = \{e, f\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	11
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

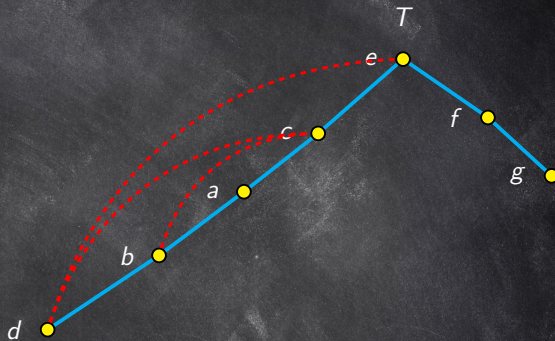
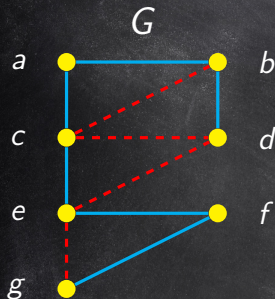
Execução da DFS



- $P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$
 $P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$
 $P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$
 $P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$
 $P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$
 $P(f) \rightarrow N(f) = \{e, g\}$
 $P(g) \rightarrow N(g) = \{e, f\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	11
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

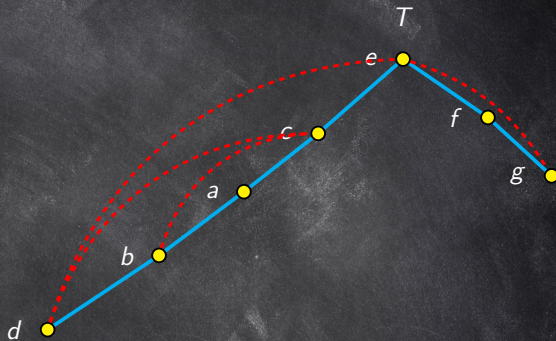
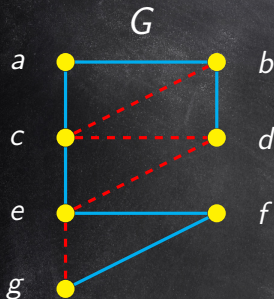
$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

$P(f) \rightarrow N(f) = \{e, g\}$

$P(g) \rightarrow N(g) = \{e, f\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	11
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

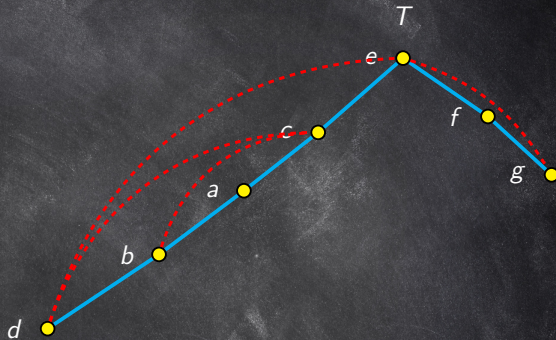
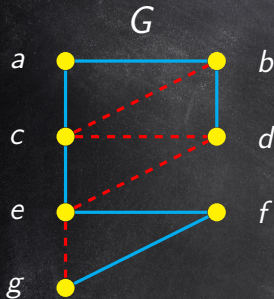
$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

$P(f) \rightarrow N(f) = \{e, g\}$

$P(g) \rightarrow N(g) = \{e, f\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	11
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

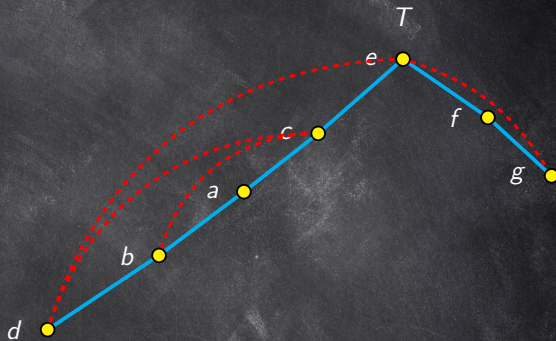
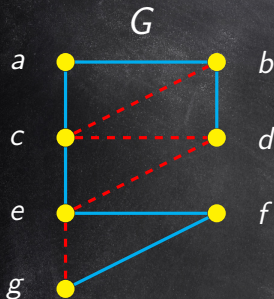
Execução da DFS



- $P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$
 $P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$
 $P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$
 $P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$
 $P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$
 $P(f) \rightarrow N(f) = \{e, g\}$
 $P(g) \rightarrow N(g) = \{e, f\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	11
PS(v)	8	7	9	6	0	0	0

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

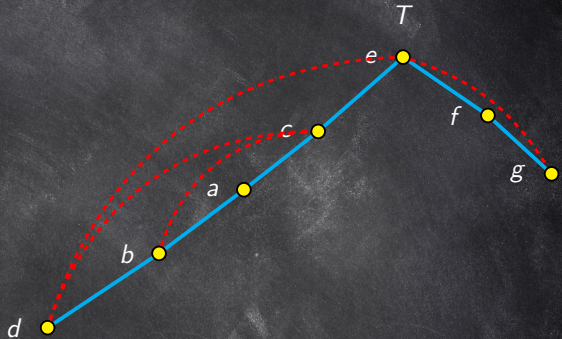
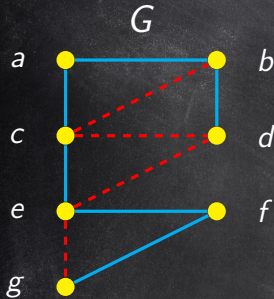
$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

$P(f) \rightarrow N(f) = \{e, g\}$

$P(g) \rightarrow N(g) = \{e, f\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	11
PS(v)	8	7	9	6	0	0	12

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

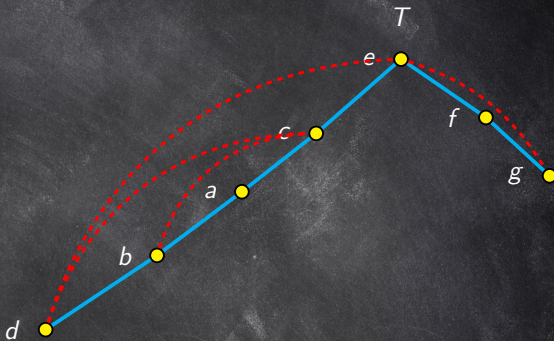
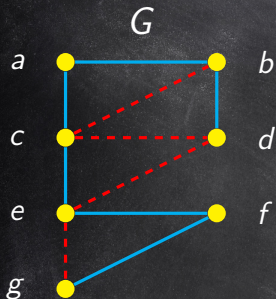
$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

$P(f) \rightarrow N(f) = \{e, g\}$

$P(g) \rightarrow N(g) = \{e, f\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	11
PS(v)	8	7	9	6	0	13	12

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

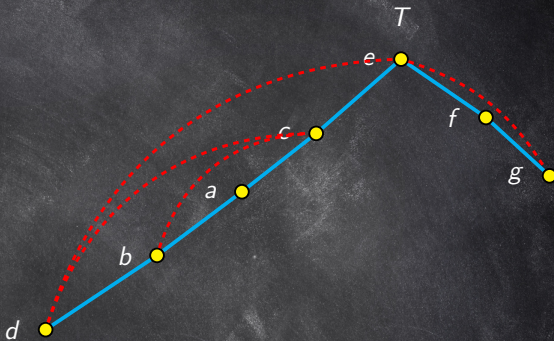
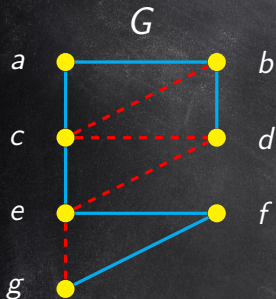
$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

$P(f) \rightarrow N(f) = \{e, g\}$

$P(g) \rightarrow N(g) = \{e, f\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	11
PS(v)	8	7	9	6	0	13	12

Execução da DFS



$P(e) \rightarrow N(e) = \{c, d, f, g\}$

$P(c) \rightarrow N(c) = \{a, b, d, e\}$

$P(a) \rightarrow N(a) = \{b, c\}$

$P(b) \rightarrow N(b) = \{a, c, d\}$

$P(d) \rightarrow N(d) = \{b, c, e\}$

$P(f) \rightarrow N(f) = \{e, g\}$

$P(g) \rightarrow N(g) = \{e, f\}$

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	11
PS(v)	8	7	9	6	14	13	12

Árvore da busca

Árvore é um grafo conexo e acíclico.

Árvore da busca

Árvore é um grafo conexo e acíclico.

Obs.: Se o grafo de entrada G é conexo, a árvore de profundidade T é uma árvore geradora de G (isto é, uma árvore que alcança todos os vértices de G).

Árvore da busca

Árvore é um grafo conexo e acíclico.

Obs.: Se o grafo de entrada G é conexo, a árvore de profundidade T é uma **árvore geradora de G** (isto é, uma árvore que alcança todos os vértices de G).

Neste caso, todos os vértices de G são alcançados pela busca e ficam com uma PE diferente de zero no final da busca.

Árvore da busca

Árvore é um grafo conexo e acíclico.

Obs.: Se o grafo de entrada G é conexo, a árvore de profundidade T é uma **árvore geradora de G** (isto é, uma árvore que alcança todos os vértices de G).

Neste caso, todos os vértices de G são alcançados pela busca e ficam com uma PE diferente de zero no final da busca.

Somente as arestas **azuis** (ligando pai e filho) pertencem à árvore de profundidade T . As arestas **vermelhas** (arestas de retorno) não pertencem a T .

Luis Felipe
24/03/26

Busca em profundidade

Arestas de retorno

Busca em profundidade

Arestas de retorno

- Toda aresta de retorno fecha um **ciclo**.
- Toda aresta de retorno liga um vértice v a um de seus ancestrais na árvore de profundidade T .

Busca em profundidade

Arestas de retorno

- Toda aresta de retorno fecha um **ciclo**.
- Toda aresta de retorno liga um vértice v a um de seus ancestrais na árvore de profundidade T .
 - ▶ Na DFS, quando uma aresta é classificada como aresta de retorno, ela necessariamente conecta um vértice a outro que ainda está ativo na **pilha de recursão**. Os únicos vértices ativos nesse momento são seus ancestrais.
 - ▶ Ou seja, quando seguimos para uma nova ramificação, os vértices das ramificações anteriores já foram completamente explorados. Portanto, esses vértices **não estão mais na pilha de recursão**.

Intervalos de vida e pilha de execução na DFS

Definição (Intervalo de vida).

Para cada vértice v , definimos:

$$I(v) = [PE(v), PS(v)]$$

onde:

- $PE(v)$ é o tempo de descoberta (entrada);
- $PS(v)$ é o tempo de finalização (saída).

Intervalos de vida e pilha de execução na DFS

Definição (Intervalo de vida).

Para cada vértice v , definimos:

$$I(v) = [PE(v), PS(v)]$$

onde:

- $PE(v)$ é o tempo de descoberta (entrada);
- $PS(v)$ é o tempo de finalização (saída).

O intervalo $I(v)$ representa exatamente o período em que v permanece ativo na pilha de execução da DFS.

Intervalos de vida e pilha de execução na DFS

Definição (Intervalo de vida).

Para cada vértice v , definimos:

$$I(v) = [PE(v), PS(v)]$$

onde:

- $PE(v)$ é o tempo de descoberta (entrada);
- $PS(v)$ é o tempo de finalização (saída).

O intervalo $I(v)$ representa exatamente o período em que v permanece ativo na pilha de execução da DFS.

Durante a execução:

- Um vértice está na pilha $\iff$

Intervalos de vida e pilha de execução na DFS

Definição (Intervalo de vida).

Para cada vértice v , definimos:

$$I(v) = [PE(v), PS(v)]$$

onde:

- $PE(v)$ é o tempo de descoberta (entrada);
- $PS(v)$ é o tempo de finalização (saída).

O intervalo $I(v)$ representa exatamente o período em que v permanece ativo na pilha de execução da DFS.

Durante a execução:

- Um vértice está na pilha $\iff PE(v) > 0$ e $PS(v) = 0$;

Intervalos de vida e pilha de execução na DFS

Definição (Intervalo de vida).

Para cada vértice v , definimos:

$$I(v) = [PE(v), PS(v)]$$

onde:

- $PE(v)$ é o tempo de descoberta (entrada);
- $PS(v)$ é o tempo de finalização (saída).

O intervalo $I(v)$ representa exatamente o período em que v permanece ativo na pilha de execução da DFS.

Durante a execução:

- Um vértice está na pilha $\iff PE(v) > 0$ e $PS(v) = 0$;
- Os vértices ativos formam sempre um **caminho da raiz até o vértice corrente**.

Intervalos de vida e pilha de execução na DFS

Definição (Intervalo de vida).

Para cada vértice v , definimos:

$$I(v) = [PE(v), PS(v)]$$

onde:

- $PE(v)$ é o tempo de descoberta (entrada);
- $PS(v)$ é o tempo de finalização (saída).

O intervalo $I(v)$ representa exatamente o período em que v permanece ativo na pilha de execução da DFS.

Durante a execução:

- Um vértice está na pilha $\iff PE(v) > 0$ e $PS(v) = 0$;
- Os vértices ativos formam sempre um **caminho da raiz até o vértice corrente**.

Caracterização de ancestralidade.

Para vértices v e w : v é descendente de $w \iff I(v) \subset I(w)$
ou equivalentemente: $PE(w) < PE(v)$ e $PS(v) < PS(w)$.

Busca em profundidade

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	11
PS(v)	8	7	9	6	14	13	12

Busca em profundidade

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	11
PS(v)	8	7	9	6	14	13	12

[illegible]

Busca em profundidade

v	a	b	c	d	e	f	g
PE(v)	3	4	2	5	1	10	11
PS(v)	8	7	9	6	14	13	12

$t \rightarrow$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
a														
b														
c														
d														
e														
f														
g														

Intervalos de vida dos vértices: v é descendente de w na árvore de profundidade T se e somente se o intervalo de vida de v está contido no intervalo de vida de w . Isto é: $PE(v) > PE(w)$ e $PS(v) < PS(w)$ (v “entra depois” e “sai antes” de w).

Aplicação 1: Conexidade e número de componentes

- **Problema:** Dado um grafo G , verificar se G é conexo.

Aplicação 1: Conexidade e número de componentes

- **Problema:** Dado um grafo G , verificar se G é conexo.
- **Ideia:** rodar DFS repetidamente enquanto existir vértice não descoberto.

Aplicação 1: Conexidade e número de componentes

- **Problema:** Dado um grafo G , verificar se G é conexo.
- **Ideia:** rodar DFS repetidamente enquanto existir vértice não descoberto.
- **Resultado:** o contador c ao final é o número de componentes conexas.

Aplicação 1: Conexidade e número de componentes

- **Problema:** Dado um grafo G , verificar se G é conexo.
- **Ideia:** rodar DFS repetidamente enquanto existir vértice não descoberto.
- **Resultado:** o contador c ao final é o número de componentes conexas.

```
1  c <- 0
2  enquanto existe v em V(G) tal que PE(v) = 0 faça
3      c <- c + 1
4      executar P(v)           // P(v) é o procedimento DFS com raiz v
```

Aplicação 1: Conexidade e número de componentes

- **Problema:** Dado um grafo G , verificar se G é conexo.
- **Ideia:** rodar DFS repetidamente enquanto existir vértice não descoberto.
- **Resultado:** o contador c ao final é o número de componentes conexas.

```
1 c <- 0
2 enquanto existe v em V(G) tal que PE(v) = 0 faça
3     c <- c + 1
4     executar P(v)           // P(v) é o procedimento DFS com raiz v
```

- Se $c = 1$, então G é conexo.
- Se $c > 1$, então G é desconexo.

```

1  def dfs(v, adj, pe):
2
3  pe[v] = 1          # Marca o vertice v como descoberto
4
5  # Percorre todos os vizinhos de v
6  for w in adj[v]:
7      if pe[w] == 0:
8          dfs(w, adj, pe)
9
10 def numero_componentes(adj):
11     n = len(adj)
12     pe = [0] * n    # PE(v) = 0 significa "nao descoberto"
13
14     c = 0
15     for v in range(n):
16         if pe[v] == 0:
17             c += 1
18             dfs(v, adj, pe)
19     return c
20
21 def eh_conexo(adj):
22     return numero_componentes(adj) == 1
23
24 # Exemplo
25 if __name__ == "__main__":
26     # grafo com 5 vertices (0..4)
27     # 0-1-2 eh um componente; 3-4 eh outro => c = 2
28     adj = [
29         [1],          # 0
30         [0, 2],        # 1
31         [1],          # 2
32         [4],          # 3
33         [3],          # 4
34     ]
35
36     c = numero_componentes(adj)
37     print("Numero de componentes:", c)
38
39     if c == 1:
40         print("Grafo conexo")
41     else:
42         print("Grafo desconexo")

```

Aplicação 2: Existe caminho de v até w ?

- **Problema:** Dado G e vértices v, w , decidir se existe caminho de v a w .

Aplicação 2: Existe caminho de v até w ?

- **Problema:** Dado G e vértices v, w , decidir se existe caminho de v a w .
- **Solução:** executar uma única DFS com raiz v .
- Se ao final $PE(w) = 0$, então w não foi alcançado. Logo não existe caminho.
- Caso contrário, se $PE(w) \neq 0$, então w foi alcançado, e existe um caminho de v a w em G ; neste caso, w será descendente de v na árvore de profundidade T , e para determinar o caminho basta rodar o algoritmo a seguir.

Aplicação 2: Existe caminho de v até w ?

- **Problema:** Dado G e vértices v, w , decidir se existe caminho de v a w .
- **Solução:** executar uma única DFS com raiz v .
- Se ao final $PE(w) = 0$, então w não foi alcançado. Logo não existe caminho.
- Caso contrário, se $PE(w) \neq 0$, então w foi alcançado, e existe um caminho de v a w em G ; neste caso, w será descendente de v na árvore de profundidade T , e para determinar o caminho basta rodar o algoritmo a seguir.

Reconstruindo um caminho (usando *pai*)

Aplicação 2: Existe caminho de v até w ?

- **Problema:** Dado G e vértices v, w , decidir se existe caminho de v a w .
- **Solução:** executar uma única DFS com raiz v .
- Se ao final $PE(w) = 0$, então w **não foi alcançado**. Logo não existe caminho.
- Caso contrário, se $PE(w) \neq 0$, então w foi alcançado, e existe um caminho de v a w em G ; neste caso, w será descendente de v na árvore de profundidade T , e para determinar o caminho basta rodar o algoritmo a seguir.

Reconstruindo um caminho (**usando pai**)

Se $PE(w) \neq 0$, então existe caminho; para **extrair** um caminho:

```
1 x <- w
2 C <- x
3 enquanto x != v faca
4     x <- pai(x)
5     colocar x a esquerda em C
6 imprimir C           // Obs: C nao é necessariamente o melhor
```

Luis Felipe
24/03/20

```
1 def dfs_com_pai(v, adj, pe, pai):
2     pe[v] = 1
3     for w in adj[v]:
4         if pe[w] == 0:
5             pai[w] = v
6             dfs_com_pai(w, adj, pe, pai)
7
8 def caminho_v_ate_w(adj, v, w):
9     n = len(adj)
10    pe = [0] * n           # PE(u)=0: nao descoberto; PE(u)=1: descoberto
11    pai = [-1] * n         # pai[u] = predecessor na arvore DFS (-1 = null)
12
13    dfs_com_pai(v, adj, pe, pai)   # Executa DFS a partir de v (raiz)
14
15    if pe[w] == 0:           # Se w nao foi alcancado, nao existe caminho
16        return None
17
18    # Reconstrucao do caminho usando pai
19    x = w
20    C = [x]
21    while x != v:
22        x = pai[x]
23        C.insert(0, x)       # coloca a esquerda (inicio da lista)
24    return C
25
26 if __name__ == "__main__":
27     adj = [
28         [1, 2],           # 0
29         [0, 3],           # 1
30         [0, 3, 4],        # 2
31         [1, 2, 5],        # 3
32         [2],              # 4
33         [3, 6],           # 5
34         [5],              # 6
35     ]
36     v = 0
37     w = 6
38     C = caminho_v_ate_w(adj, v, w)
39     if C is None:
40         print("Nao existe caminho de", v, "ate", w)
41     else:
42         print("Existe caminho de", v, "ate", w)
43         print("Um caminho encontrado:", C)
```

Aplicação 3: Labirinto

- **Problema:** Dado um labirinto, determinar um caminho da entrada até a saída (se existir).

Aplicação 3: Labirinto

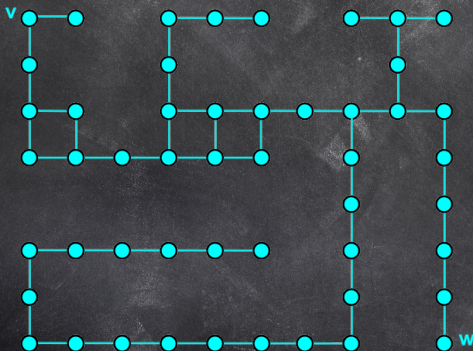
- **Problema:** Dado um labirinto, determinar um caminho da entrada até a saída (se existir).
- **Modelagem:** cada célula/canto navegável vira um vértice; conexões viram arestas.

Aplicação 3: Labirinto

- **Problema:** Dado um labirinto, determinar um caminho da entrada até a saída (se existir).
- **Modelagem:** cada célula/canto navegável vira um vértice; conexões viram arestas.
- **Solução:** reduzir para a Aplicação 2 (caminho entre dois vértices).

Aplicação 3: Solução (redução para grafo)

- Montar o grafo correspondente ao labirinto.
- Executar DFS a partir da entrada v .
- Se a saída w for alcançada, reconstruir o caminho usando $\text{pai}(\cdot)$.



Aplicação 4: Encontrar ciclo ou concluir que é acíclico

- **Problema:** Dado G , encontrar um ciclo em G ou concluir que G é acíclico.

Aplicação 4: Encontrar ciclo ou concluir que é acíclico

- **Problema:** Dado G , encontrar um ciclo em G ou concluir que G é acíclico.
- **Solução:** executar DFS.

Aplicação 4: Encontrar ciclo ou concluir que é acíclico

- **Problema:** Dado G , encontrar um ciclo em G ou concluir que G é acíclico.
- **Solução:** executar DFS. Teremos dois casos:
 - ▶ Se não aparece **nenhuma aresta de retorno**, então G é acíclico.
 - ▶ Se aparece **uma aresta de retorno** vw , então ela fecha um ciclo. Neste caso, v é descendente de w na árvore, e um ciclo C é formado. Para determinar C , basta rodar o algoritmo da **Aplicação 2**.

Aplicação 5: Decidir se o grafo é 2-colorível (bipartido)

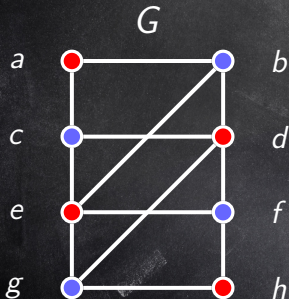
- G é **2-colorível** se podemos colorir os vértices com duas cores de modo que vértices vizinhos não tenham a mesma cor.

Aplicação 5: Decidir se o grafo é 2-colorível (bipartido)

- G é **2-colorível** se podemos colorir os vértices com duas cores de modo que vértices vizinhos não tenham a mesma cor.
- **Teorema:** G é 2-colorível sse G não contém ciclo ímpar (**Aula 3**).

Aplicação 5: Decidir se o grafo é 2-colorível (bipartido)

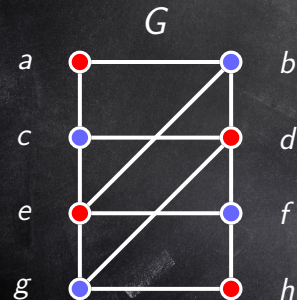
- G é **2-colorível** se podemos colorir os vértices com duas cores de modo que vértices vizinhos não tenham a mesma cor.
- **Teorema:** G é 2-colorível sse G não contém ciclo ímpar (**Aula 3**).



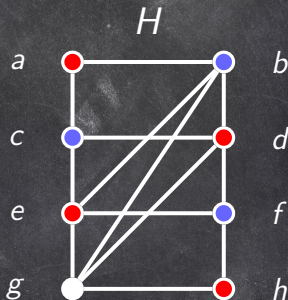
G é 2-colorível

Aplicação 5: Decidir se o grafo é 2-colorível (bipartido)

- G é **2-colorível** se podemos colorir os vértices com duas cores de modo que vértices vizinhos não tenham a mesma cor.
- **Teorema:** G é 2-colorível sse G não contém ciclo ímpar (**Aula 3**).



G é 2-colorível



H não é 2-colorível

Aplicação 5: 2-coloribilidade (Bipartido)

```

1  def dfs_color(v, adj, cor, pai):
2      """
3      Tenta colorir a componente de v com duas cores (0/1).
4      Retorna False se encontrar conflito (ciclo impar), True caso contrario.
5      """
6      for w in adj[v]:
7          if cor[w] == -1:
8              pai[w] = v
9              cor[w] = 1 - cor[v]
10             if not dfs_color(w, adj, cor, pai):
11                 return False
12             elif w != pai[v]:
13                 if cor[w] == cor[v]:
14                     return False
15         return True
16
17  def eh_2colorivel(adj):
18      """
19      Retorna True se o grafo (possivelmente desconexo) for 2-colorivel.
20      adj: lista de adjacencia.
21      """
22      n = len(adj)
23      cor = [-1] * n      # -1 = sem cor, 0 e 1 sao as duas cores
24      pai = [-1] * n
25
26      for s in range(n):
27          if cor[s] == -1:
28              cor[s] = 0
29              pai[s] = -1
30              if not dfs_color(s, adj, cor, pai):
31                  return False
32      return True

```

Aplicação 5: Exemplo

```
1  if __name__ == "__main__":
2      # Exemplo 1: bipartido (um quadrado 0-1-2-3-0)
3      adj1 = [
4          [1, 3], # 0
5          [0, 2], # 1
6          [1, 3], # 2
7          [2, 0], # 3
8      ]
9      print("G1 2-colorivel?", eh_2colorivel(adj1))
10
11     # Exemplo 2: nao bipartido (triangulo 0-1-2-0)
12     adj2 = [
13         [1, 2], # 0
14         [0, 2], # 1
15         [0, 1], # 2
16     ]
17     print("G2 2-colorivel?", eh_2colorivel(adj2))
```