Grafos

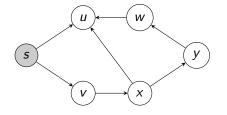
Ricardo Dutra da Silva

Universidade Tecnológica Federal do Paraná

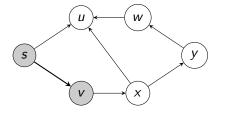
Algoritmo: BuscaProfundidade(G = (V, E), v)

```
2 para (v, w) \in E faça
3 | se w.visitado = falso então
4 | BuscaProfundidade(G, w)
```

 $v.visitado \leftarrow verdadeiro$

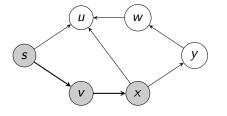


Pilha de recursão



Pilha de recursão

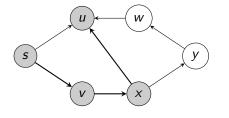
BuscaProfundidade(G, v)



Pilha de recursão

BuscaProfundidade(G, x)

BuscaProfundidade(G, v)

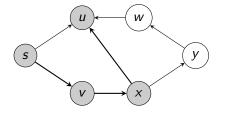


Pilha de recursão

BuscaProfundidade(G, u)

BuscaProfundidade(G, x)

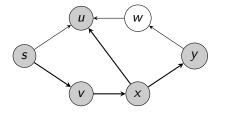
BuscaProfundidade(G, v)



Pilha de recursão

BuscaProfundidade(G, x)

BuscaProfundidade(G, v)

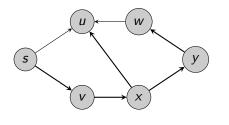


Pilha de recursão

BuscaProfundidade(G, y)

BuscaProfundidade(G, x)

BuscaProfundidade(G, v)



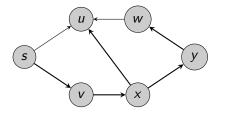
Pilha de recursão

BuscaProfundidade(G, w)

BuscaProfundidade(G, y)

BuscaProfundidade(G, x)

BuscaProfundidade(G, v)

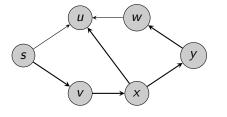


Pilha de recursão

BuscaProfundidade(G, y)

BuscaProfundidade(G, x)

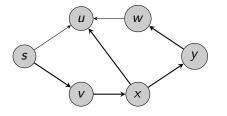
BuscaProfundidade(G, v)



Pilha de recursão

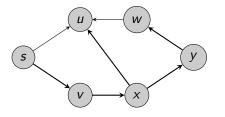
BuscaProfundidade(G, x)

BuscaProfundidade(G, v)

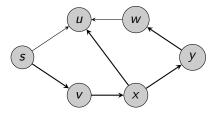


Pilha de recursão

BuscaProfundidade(G, v)



Pilha de recursão



Pilha de recursão

Análise da complexidade do algoritmo (supondo um grafo conexo):

- linhas 1 executada uma vez para cada vértice, $\mathcal{O}(n)$;
- linhas 2 e 3 executadas uma vez para cada aresta, $\mathcal{O}(m)$ vezes;
- linha 4 tem execução limitada pelas linhas 2 e 3, $\mathcal{O}(m)$ vezes.

Portanto, o algoritmo tem complexidade $\mathcal{O}(n+m)$.