Definição

- Um percurso ou cadeia é uma seqüência de arestas sucessivamente adjacentes, cada uma tendo uma extremidade adjacente à anterior e a outra a subsequente (à exceção da primeira e da última)
 - Percurso fechado: a última aresta da sucessão é adjacente a primeira;
 - Percurso aberto: caso contrário

Comprimento de um percurso

- Número de arestas por ele utilizado (incluindo repetições)
- O que é o comprimento de um percurso em um grafo valorado?

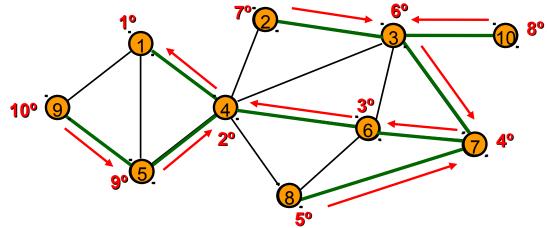
Tipos de percurso

- Simples: não repete arestas
- Elementar: não repete vértices nem arestas (caminho)
- Ciclo: percurso simples e fechado
- Ciclo elementar: só há repetição do último vértice
- Uma corda é uma aresta que une dois vértices não consecutivos de um ciclo

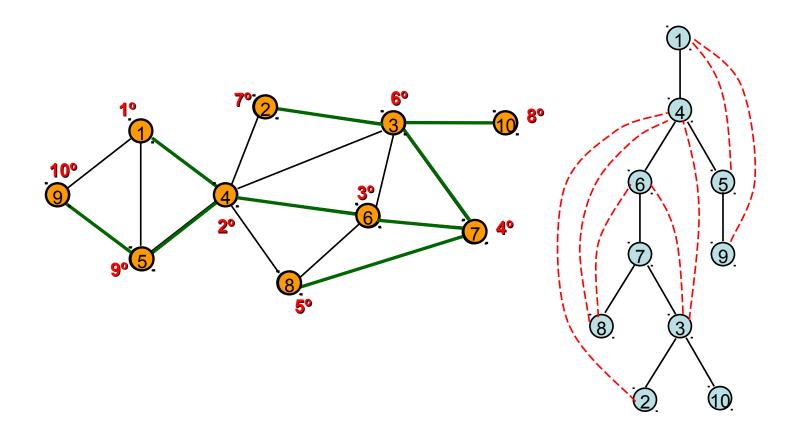
 Caminhar/percorrer um grafo: visitar todos os nós e arestas

BUSCA EM PROFUNDIDADE

Enquanto for possível, aprofundar-se no grafo. Quando não for mais possível, recuar.



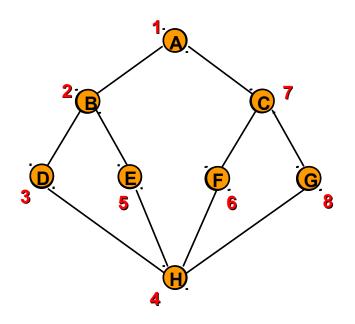
5



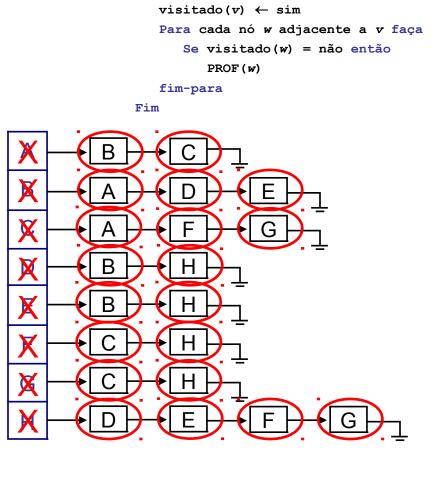
- A ordem em que os nós e arestas são visitados depende:
 - do nó inicial
 - da ordem em que os nós e as arestas aparecem na estrutura de dados

Algoritmo recursivo para busca a partir de um nó

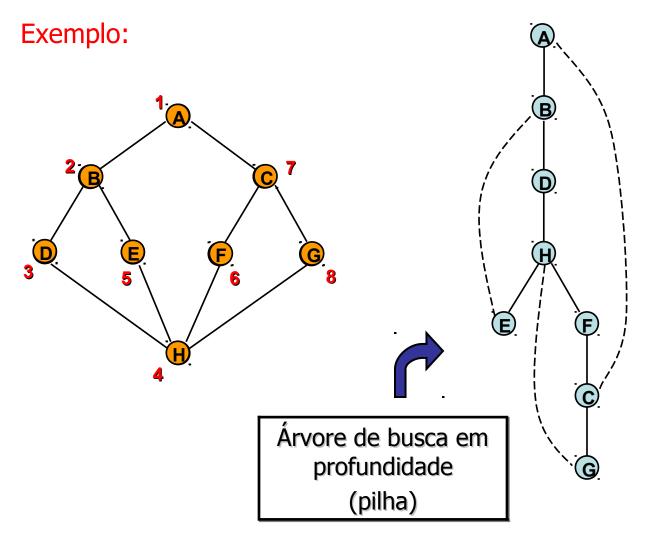
Exemplo:



- não visitado
- visitado



Procedimento PROF (nó v)



Algoritmo de busca em profundidade

```
Procedimento BUSCA-PROF

Para i = 1,...,n faça

visitado(i) ← não

fim-para

Para i = 1,...,n faça

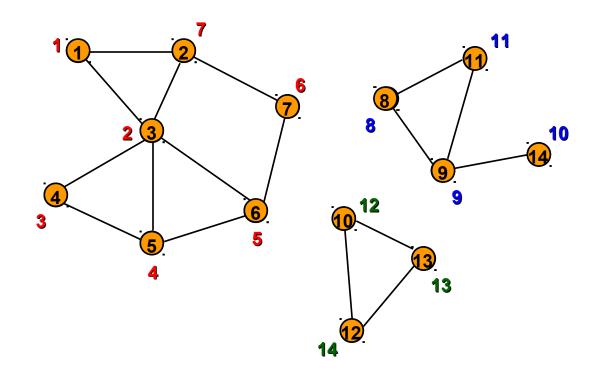
Se visitado(i) = não então

PROF(i)

fim-para

Fim
```

Exemplo:



Aplicações de busca em profundidade, grafo G=(V,E)

22:10

13

Algoritmo para encontrar as componentes conexas

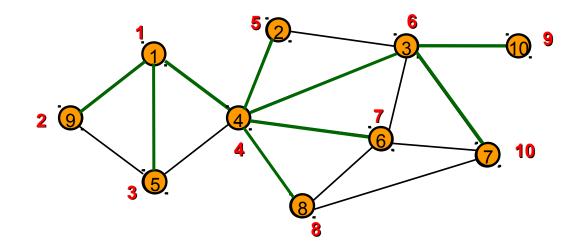
```
Procedimento COMPONENTES-CONEXAS
   Para i = 1, \ldots, n faça
      visitado(i) \leftarrow 0
   fim-para
   componente \leftarrow 0
   Para i = 1, \ldots, n faça
       Se visitado(i) = 0 então
          componente \leftarrow componente + 1
          PROF(i, componente)
       fim-se
   fim-para
Fim
```

Algoritmo para encontrar as componentes conexas

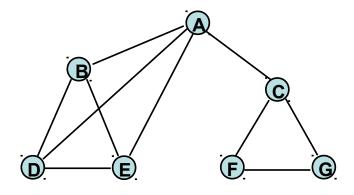
```
Procedimento PROF(v, marca)
    visitado(v) ← marca
    Para cada nó w adjacente a v faça
    Se visitado(w) = 0 então
        PROF(w, marca)
    fim-se
    fim-para
Fim
```

BUSCA EM AMPLITUDE

Enquanto for possível, examinar todos os nós à mesma distância do nó inicial. Quando não for mais possível, aprofundar.

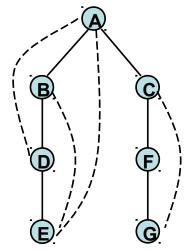


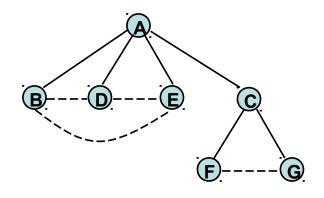
Exemplo:



Árvore de busca em profundidade (pilha)

Árvore de busca em amplitude (fila)

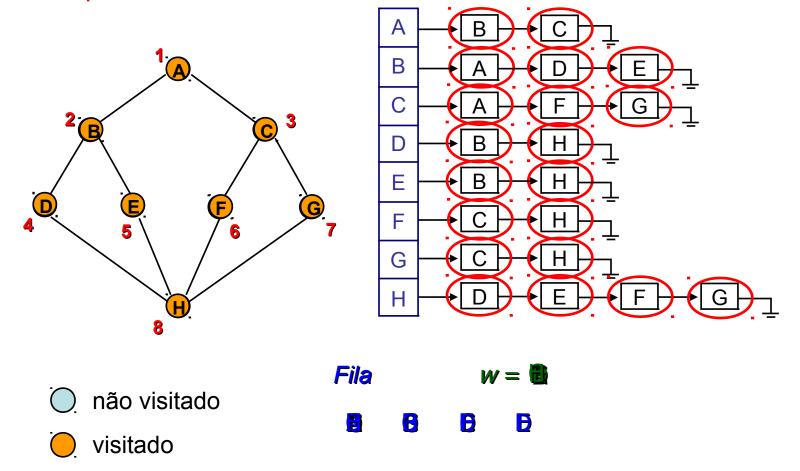




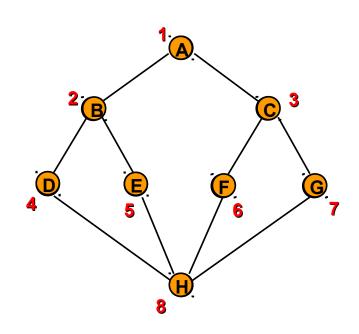
Algoritmo de busca em amplitude

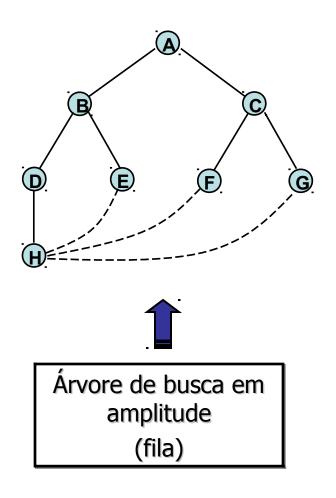
```
Procedimento BUSCA-AMPL(v)
   visitado(v) \leftarrow sim
   Colocar v em uma fila
   Enquanto fila não vazia faça
      w ← retirar o elemento da frente da
fila
      Para cada vértice i adjacente a w faça
         Se visitado(i) = não então
           visitado(i) \leftarrow sim
           Colocar i no final da fila
         fim-se
      fim-para
   fim-enquanto
Fim
```

Exemplo:

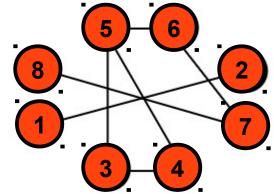


Exemplo:









RCM

1 / 1

5 4 2

3 8 3

2 6 4

6 2 5

8 3 6

4 5 7

