Algoritmos e Estrutura de Dados II (AE23CP-3CP)

Aula #08 - Grafos - Algoritmos de Busca:
-Busca em Profundidade

Prof^a Luciene de Oliveira Marin lucienemarin@utfpr.edu.br

Roteiro

Algoritmos de busca em grafos:

• Busca em profundidade

Busca em grafos - motivação

O que é busca em grafos?

Processo de seguir sistematicamente pelas arestas a fim de visitar os vértices do grafo.

Para que serve?

Pode-se obter várias informações sobre a estrutura do grafo, que podem ser úteis para projetar algoritmos eficientes para determinados problemas.

Algoritmos

Grafos são estruturas mais complicadas do que vetores, listas e árvores (binárias). Temos dois métodos para explorar/percorrer um grafo (orientado ou não-orientado):

- Busca em largura (breadth-first search)
- Busca em profundidade (depth-first search)

Busca em profundidade

Busca em profundidade

Depth First Search = busca em profundidade

- A estratégia consiste em pesquisar o grafo o mais "profundamente" sempre que possível.
- Aplicável tanto a grafos orientados quanto não-orientados.
- Possui um número enorme de aplicações:
 - determinar os componentes de um grafo
 - ordenação topológica
 - determinar componentes fortemente conexos
 - subrotina para outros algoritmos

Entrada

Recebe um grafo G = (V, E) (representado por listas de adjacências).

Processamento

A busca inicia-se em um vértice qualquer. **Busca em profundidade** é um método recursivo. A idéia básica consiste no seguinte:

- Suponha que a busca atingiu um vértice u. Escolhe-se um vizinho não visitado v de u para prosseguir a busca.
- "Recursivamente" a busca em profundidade prossegue a partir de v.
- Quando esta busca termina, tenta-se prosseguir a busca a partir de outro vizinho de u. Se não for possível, ela retorna (backtracking) ao nível anterior da recursão.

Saída

Constrói uma Floresta de Busca em Profundidade.

- A busca em profundidade associa a cada vértice x um predecessor $\pi[x]$.
- O subgrafo induzido pelas arestas $\{(\pi[x],x):x\in V[G]\ e\ \pi[x]\neq NIL\}$ é a **Floresta de Busca em Profundidade**.
- Cada componente desta floresta é uma Árvore de Busca em Profundidade.

Outra forma de entender Busca em Profundidade

Imagine que os vértices são armazenados em uma pilha à medida que são visitados. Compare isto com **Busca em Largura** onde os vértices são colocados em uma fila.

- Suponha que a busca atingiu um vértice u.
- Escolhe-se um vizinho n\u00e3o visitado \u00bc de \u00bc para prosseguir a busca.
- Empilhe v e repete-se o passo anterior com v.
- Se nenhum vértice não visitado foi encontrado, então desempilhe um vértice da pilha, digamos u, e volte ao primeiro passo.

Cores dos vértices

A medida que o grafo é percorrido, os vértices visitados vão sendo coloridos.

Cada vértice tem uma das seguintes cores:

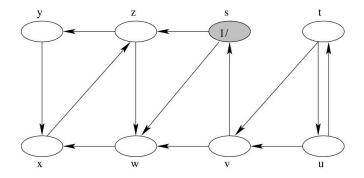
- Cor branca = "vértice ainda não visitado". Inicialmente todos os vértices são brancos.
- Cor cinza = "vértice visitado mas ainda não finalizado".
- Cor preta = "vértice visitado e finalizado".

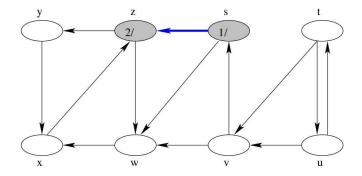
Estampas/rótulos

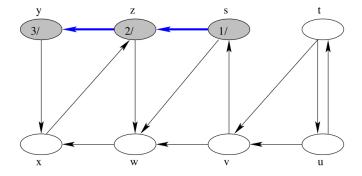
A busca em profundidade associa a cada vértice x dois rótulos:

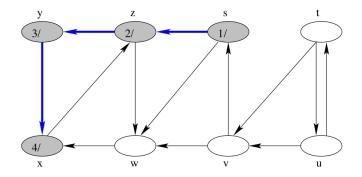
- d[x]: instante de descoberta de x. Neste instante x torna-se cinza.
- f[x]: instante de finalização de x. Neste instante x torna-se preto.

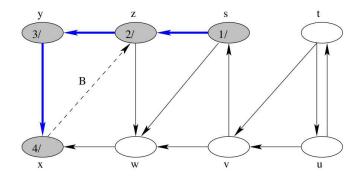
Os rótulos são inteiros entre 1 e 2|V|.

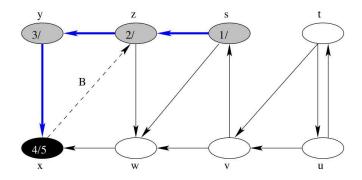


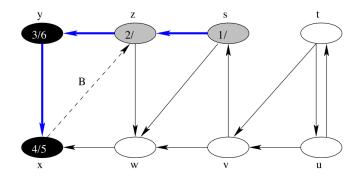


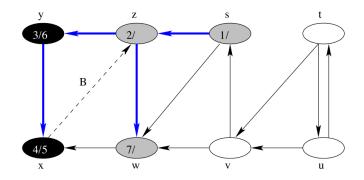


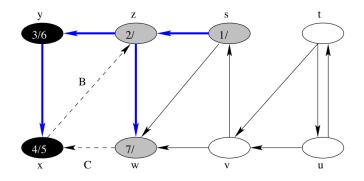


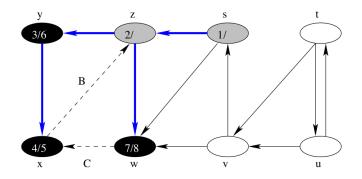


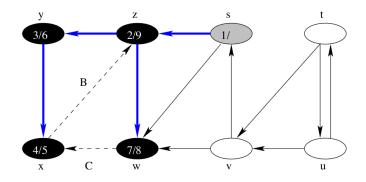


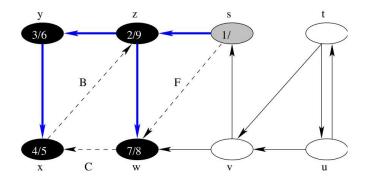


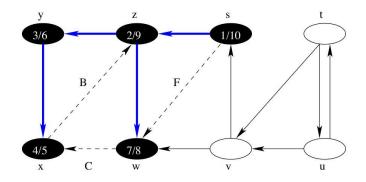


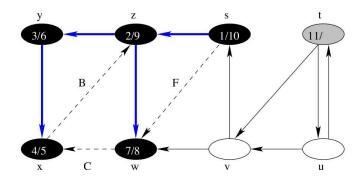


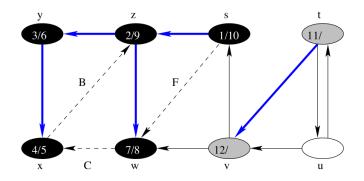


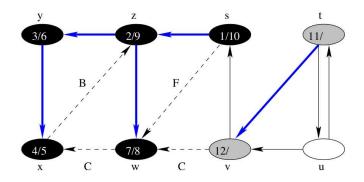


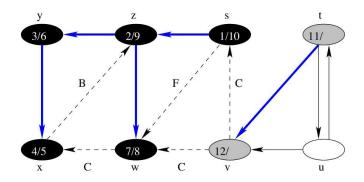


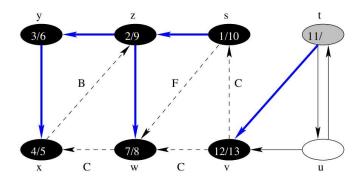


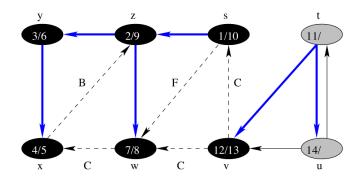


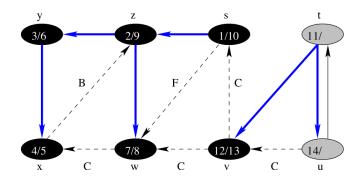


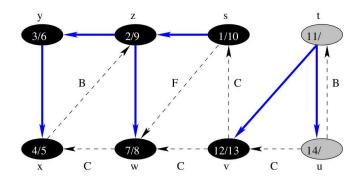


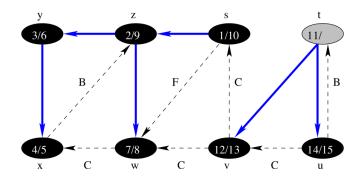


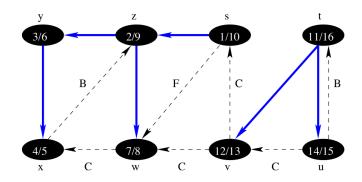












Rótulos versus cores

Para todo $x \in V[G]$ vale que d[x] < f[x]. Além disso:

- $x \in \text{branco}$ antes do instante d[x].
- x é cinza entre os instantes d[x] e f[x].
- x é preto após o instante f[x].

Recebe um grafo G (na forma de listas de adjacências) e devolve:

- (i) os instantes d[v], f[v] para cada $v \in V$ e
- (ii) uma Floresta de Busca em Profundidade.

```
DFS-VISIT(u)
\mathsf{DFS}(G)
                                                       cor[u] \leftarrow cinza
     para cada u \in V[G] faça
                                                     tempo \leftarrow tempo + 1
          cor[u] \leftarrow branco
                                                     d[u] \leftarrow \text{tempo}
          \pi[u] \leftarrow \text{NIL}
                                                       para cada v \in Adj[u] faça
     tempo \leftarrow 0
                                                  5
                                                            se cor[V] = branco
5
     para cada u \in V[G] faça
                                                  6
                                                                então \pi[v] \leftarrow u
6
          se cor[u] = branco
                                                                           DFS-VISIT(V)
              então DFS-VISIT(u)
                                                       cor[u] \leftarrow preto
                                                       f[u] \leftarrow \text{tempo} \leftarrow \text{tempo} + 1
```

 DSF-visit: Constrói recursivamente uma Árvore de Busca em Profundidade com raiz u.

Algoritmo busca em profundidade - complexidade

DFS(G) - consumo de tempo

O(V) + V chamadas a DFS-visit().

DFS-visit(u) - consumo de tempo

linhas 4-7: executado |Adj[u]| vezes.

```
DFS(G)

1 para cada u \in V[G] faça

2 cor[u] \leftarrow branco

3 \pi[u] \leftarrow NIL

4 tempo \leftarrow 0

5 para cada u \in V[G] faça

6 se cor[u] = branco

7 então DFS-VISIT(u)
```

```
DFS-VISIT(u)

1 cor[u] \leftarrow cinza

2 tempo \leftarrow tempo + 1

3 d[u] \leftarrow tempo

4 para cada \ v \in Adj[u] faça

5 se cor[v] = branco

6 então \pi[v] \leftarrow u

7 DFS-VISIT(v)

8 cor[u] \leftarrow preto

9 f[u] \leftarrow tempo \leftarrow tempo + 1
```

Algoritmo busca em profundidade - complexidade

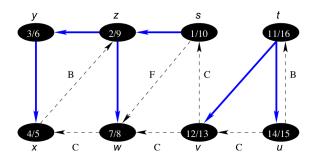
- DFS-visit(v) é executado exatamente uma vez para cada v ∈ V.
- Em uma execução de DFS-visit(v), o laço das linhas 4-7 é executado |Adj[u]| vezes.
 Assim, o custo total de todas as chamadas é:

 $\sum_{v\in V}|Adj(v)|=\Theta(E).$

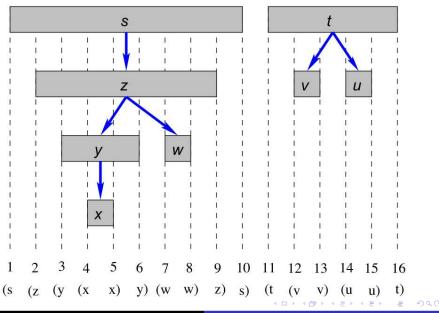
Conclusão: A complexidade de tempo de DFS é O(V + E).

Estrutura de parênteses

- Os rótulos d[x], f[x] têm propriedades muito úteis para serem usadas em outros algoritmos.
- Eles refletem a ordem em que a busca em profundidade foi executada.
- Eles fornecem informação de como é a "cara" (estrutura) do grafo.



Estrutura de parênteses



Estrutura de parênteses

Teorema dos Parênteses

Em uma busca em profundidade sobre um grafo G = (V, E), para quaisquer vértices u e v, ocorre exatamente uma das situações abaixo:

- [d[u], f[u]] e [d[v], f[v]] são disjuntos.
- [d[u], f[u]] está contido em [d[v], f[v]] e u é descendente de v na **Árvore de BP**.
- [d[v], f[v]] está contido em [d[u], f[u]] e v é descendente de u na **Árvore de BP**.

Busca em profundidade

Classificação de arestas

Busca em profundidade pode ser usada para classificar arestas de um grafo G = (V, E).

Ela classifica as arestas em quatro tipos:

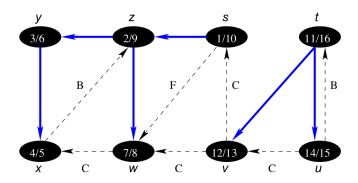
Arestas da árvore: arestas que pertencem á Floresta de BP.

Arestas de retorno: arestas (u, v) ligando um vértice u a um ancestral v na **Árvore de BP**.

Arestas de avanço: arestas (u, v) ligando um vértice u a um descendente próprio v na **Árvore de BP**.

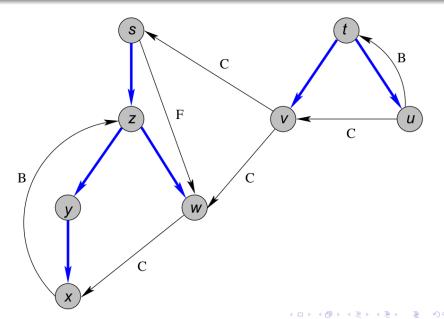
Arestas de cruzamento: todas as outras arestas.

Classificação de arestas



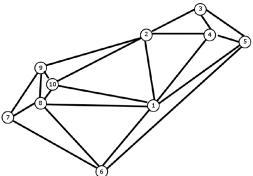
É fácil modificar o algoritmo DFS(G) para que ele também classifique as arestas de G. (Exercício)

Classificação de arestas



Exercício

Considere o grafo abaixo, em seguida faça:



- Execute a busca em profundidade sobre o grafo acima, considerando quaisquer um dos nós como origem.
- Implemente o algoritmo de busca em profundidade em linguagem C.
- Classifique as arestas do grafo.

