Grafos: busca em profundidade

Prof. Jefferson T. Oliva

Algoritmos e Estrutura de Dados II (AE23CP) Engenharia de Computação Departamento Acadêmico de Informática (Dainf) Universidade Tecnológica Federal do Paraná (UTFPR) Campus Pato Branco





Sumário

- Busca em Profundidade
- Implementação da Busca em Profundidade
- Análise de Complexidade da Busca em Profundidade
- Classificação de Arestas

Introdução

- Busca em grafos: processo de seguir sistematicamente pelas arestas a fim de visitar os vértices do grafo
 - Busca em profundidade
 - Busca em largura

Sumário

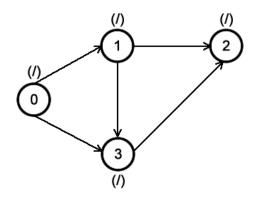
- Objetivo: visitar todos os vértices e numerá-los na ordem em que são descobertos e em que o processamento é finalizado
- Estratégia: buscar, sempre que possível, o mais profundo no grafo
- Aplicável tanto a grafos orientados quanto não-orientados
- Possui um número enorme de aplicações:
 - Determinar os componentes de um grafo
 - Ordenação topológica
 - Determinar componentes fortemente conexos
 - Sub-rotina para outros algoritmos

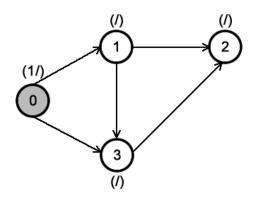
- Um algoritmo de busca em profundidade recebe um grafo G = (V, E) representado por listas de adjacências
- A busca em profundidade explora arestas a partir do vértice v mais recentemente descoberto
 - Esse processo é repetido, recursivamente a partir do vértice v, até acabar os vértices alcançáveis
 - Caso não seja possível explorar mais vértices, a busca é continuada a partir de um vizinho próximo ao vértice explorado
- A busca em profundidade é executada até todos os vértices serem visitados

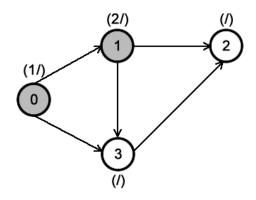
- Diferentemente da busca em largura (que gera um sub-grafo em forma árvore), a busca em profundidade pode gerar várias árvores a partir de um único grafo
- Em outras palavras, a busca em profundidade pode formar uma floresta de busca em profundidade
- A busca em profundidade possui duas principais semelhanças com a busca em largura
 - Descobre vértices a partir da varredura do grafo
 - Há atribuição de cores aos vértices
 - Branca: "vértice ainda não visitado" (Inicialmente todos os vértices são brancos)
 - Cinza: "vértice visitado, mas ainda não finalizado"
 - Preta: "vértice visitado e finalizado"

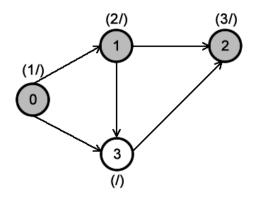
- Na busca em largura é registrada a distância entre o vértice s e outros vértices
- Na busca em profundidade, cada vértice, ao final do processamento, possui um "carimbo de tempo"
 - Momento da descoberta
 - Momento da finalização do processamento do vértice
- O processo pode ser implementado por meio de uma pilha

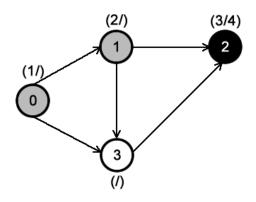
- Outra forma de entender busca em profundidade: imagine que os vértices são armazenados em uma pilha à medida que são visitados
 - Suponha que a busca atingiu um vértice u
 - Escolhe-se um vizinho n\u00e3o visitado v de u para prosseguir a busca
 - Empilhe v e repete-se o passo anterior com v
 - Se nenhum vértice não visitado foi encontrado, então desempilhe um vértice da pilha e volte ao primeiro passo

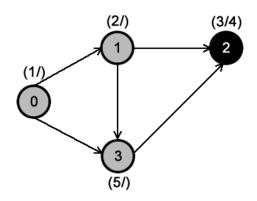


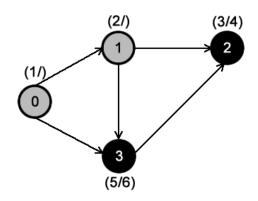


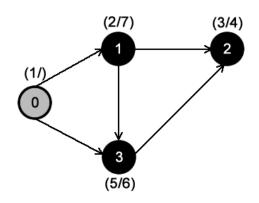


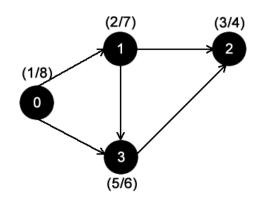












• Exercício: aplicar busca em profundidade no grafo do exemplo anterior, mas em sua versão não-direcionada

Sumário

- Para cada vértice v, a cor atual é guardada no vetor cor[v], que pode ser branco, cinza ou preto
- Vetor d[u]: momento da descoberta de u
- ullet Vetor f[u]: momento de término da exploração de u
- Vetor $\pi[u]$: pai de u

- O algoritmo de busca em profundidade recebe um grafo G (na forma de listas de adjacências) e devolve
 - Para cada vértice v, os instantes de descoberta e de finalização
 - Ploresta de busca em profundidade

```
\begin{array}{ll} \mathsf{DFS}(G) \\ 1 & \mathsf{para\ cada}\ u \in V[G]\ \mathsf{faça} \\ 2 & \mathsf{cor}[u] \leftarrow \mathsf{branco} \\ 3 & \pi[u] \leftarrow \mathsf{NIL} \\ 4 & \mathsf{tempo} \leftarrow 0 \\ 5 & \mathsf{para\ cada}\ u \in V[G]\ \mathsf{faça} \\ 6 & \mathsf{se\ cor}[u] = \mathsf{branco} \\ 7 & \mathsf{então\ DFS-VISIT}(u) \end{array}
```

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

Sumário

Análise de Complexidade da Busca em Profundidade

Análise de Complexidade da Busca em Profundidade

- Complexidade
 - Procedimento DFS
 - Inicialização dos vetores cor e \prod : O(|V|)
 - ullet Exploração dos vértices: O(|V|)

Análise de Complexidade da Busca em Profundidade

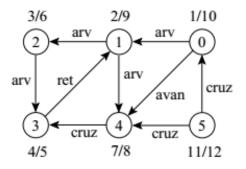
- Complexidade
 - Procedimento DFS_visit
 - ullet Exploração dos vértices adjacentes: O(|E|)
 - Custo total: O(|V| + |E|)

Sumário

- Arestas de árvore
- Arestas de retorno
- Arestas de avanço
- Arestas de cruzamento

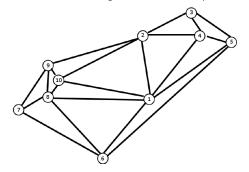
- Na busca em profundidade cada aresta pode ser classificada pela cor do vértice que é alcançado pela primeira vez
 - Branco indica uma aresta de árvore
 - Cinza indica uma aresta de retorno
 - Preto indica uma aresta de avanço quando u é descoberto antes de v (d[u] < d[v])
 - Preto indica uma aresta de cruzamento quando u é descoberto depois de v (d[u] > d[v])

Exemplo



- Teste para verificar se um grafo é acíclico
 - Basta verificar se não há arestas de retorno
 - Caso uma aresta de retorno seja encontrada, então o grafo tem ciclo
 - Caso contrário, o grafo é acíclico

- Exercício 1: implemente uma função para a classificação de arestas em um grafo.
- Exercício 2: considerando o grafo abaixo, faça:



- Execute a busca em profundidade sobre o grafo acima, considerando quaisquer um dos nós como origem
- Classifique as arestas do grafo

Referências I



Marin, L. O.
Grafos – Algoritmos de Busca: Busca em Profundidade.
AE23CP – Algoritmos e Estrutura de Dados II.
Slides. Engenharia de Computação. Dainf/UTFPR/Pato
Branco, 2017.

Ziviani, N. Projeto de Algoritmos - com implementações em Java e C++. Thomson, 2007.