AEDSIII - Caminhos Críticos

Caio D.Alves^{1,2}

¹Instituto de Ciências Exatas e Aplicadas – Universidade Federal de Ouro Preto (UFOP) CEP 35931-008 – João Monlevade – MG – Brasil

²Departamento de Computação e Sistemas (DECSI) Universidade Federal de Ouro Preto (UFOP) – João Monlevade, MG – Brasil

{caio}@caio.damasceno@aluno.ufop.edu.br

Resumo. Este trabalho prático tem como objetivo aplicar algoritmos de caminho crítico na grade curricular de um curso de graduação. O método permite identificar a sequência mais crítica de disciplinas e suas dependências. O programa desenvolvido lê dados de arquivos .csv, ajusta algoritmos de caminho mínimo para resolver o problema do caminho máximo e apresenta ao usuário o caminho crítico e o tempo mínimo de conclusão da graduação.

1. Introdução

O presente trabalho tem como objetivo desenvolver um algoritmo para encontrar o caminho crítico em cursos, aplicando conceitos de grafos. O caminho crítico é a sequência de etapas que, caso haja um atraso em qualquer uma delas, compromete o prazo mínimo de conclusão da graduação. Através de técnicas de grafos e algoritmos de caminho máximo, podemos automatizar a identificação do caminho crítico, otimizando a gestão do curso.

Neste trabalho pratico, o algoritmo utilizado para resolver o problema é uma variação do algoritmo de Bellman-Ford, modificado para encontrar o caminho mais longo em um grafo, uma vez que o caminho crítico é, na verdade, o caminho de maior duração entre o início e o fim do curso.

2. Repositório do Código

O código implementado pode ser encontrado no seguinte repositório GitHub (O codigo esta comentado linha a linha): https://github.com/CaioDamascenoAlves/AEDSIII/tree/main/TRABALHO%20PRATICO%2002

3. Implementação

A implementação do programa foi feita em Python, utilizando a biblioteca csv para leitura de arquivos e defaultdict da coleção collections para criar a estrutura de dados do grafo. A seguir, detalhamos as principais estruturas e funções implementadas.

4. Estruturas de Dados

O grafo, que representa as disciplinas do curso, é implementado como um dicionário, onde as chaves correspondem aos códigos das disciplinas e os valores são listas das disciplinas dependentes. Essa estrutura permite uma representação eficiente das dependências entre as disciplinas, facilitando a navegação e a manipulação dos dados.

Adicionalmente, um dicionário separado é utilizado para armazenar informações detalhadas sobre cada disciplina. Esse dicionário inclui dados como nome, duração e período, o que possibilita um gerenciamento mais organizado e claro das disciplinas ao longo do processo.

4.1. Exemplo da Estrutura do Grafo

A estrutura do grafo pode ser exemplificada da seguinte forma:

```
{
    'D1': ['D2', 'D3'],
    'D2': ['D4'],
    'D3': ['D4']
}
```

Neste exemplo, a disciplina D1 possui dependências em relação às disciplinas D2 e D3, ambas por sua vez, dependem da disciplina D4. Essa representação ilustra claramente a relação de precedência entre as disciplinas, essencial para a análise do caminho crítico.

4.2. Estruturas Utilizadas

Para garantir a eficiência na análise das disciplinas, duas estruturas de dados principais foram utilizadas:

- **Grafo:** Representado por um dicionário, onde cada chave é uma disciplina e os valores são listas que representam as disciplinas que dependem da disciplina correspondente. Essa configuração permite a construção de um grafo direcionado que reflete as relações de precedência.
- Informações das Disciplinas: Cada disciplina é armazenada em um dicionário separado, onde são incluídas as seguintes informações:
 - Nome: O nome descritivo da disciplina.
 - **Duração:** O tempo necessário para completar a disciplina.
 - **Período:** O período em que a disciplina deve ser realizada.

5. Funções Principais

5.1. ler_csv()

Esta função lê o arquivo CSV fornecido pelo usuário, carrega as tarefas e suas dependências no grafo, além de registrar suas durações. O arquivo CSV deve seguir o seguinte formato:

```
Código, Nome, Período, Duração, Dependências
T1, Lógica de Programação, 1, 5,
T2, Engenharia de Software, 2, 3, T1
T3, Sistemas Web e Mobile, 3, 2, T1
```

5.2. bellman_ford_caminho_mais_longo()

Esta função é uma adaptação do algoritmo de Bellman-Ford para encontrar o caminho mais longo em vez do caminho mais curto. Para isso, invertemos a lógica de relaxamento das arestas. Caso algum ciclo positivo seja detectado, o programa lança um erro. Conforme descrito por SESvTutorial [SESvTutorial 2024], o Bellman-Ford tradicionalmente resolve o problema de caminho mais curto. No entanto, aqui a mudança crucial foi invertemos a lógica de relaxamento das arestas:

Relaxation longest path:

```
if (d[u] + c(u,v) > d[v]) then d[v] = d[u] + c(u,v)
```

5.3. obter_caminho_critico()

Após a execução do algoritmo de Bellman-Ford, esta função percorre o grafo de trás para frente, a partir do nó de fim, e reconstrói o caminho crítico.

5.4. analisar()

Esta é a função principal, que chama as funções anteriores para ler o arquivo CSV, processar o grafo e, por fim, exibir o caminho crítico e o tempo mínimo de conclusão.

5.5. Listagem do Código

Aqui está a listagem do código utilizado na implementação:

```
# Importa
  import csv
  from collections import defaultdict
  class AnalisadorCaminhoCritico:
      def __init__(self, nome_arquivo):
          self.nome_arquivo = nome_arquivo
          self.grafo = defaultdict(list)
          self.tarefas = {}
10
      def ler_csv(self):
11
          with open(self.nome_arquivo, 'r', encoding='utf-8') as arquivo:
              leitor_csv = csv.DictReader(arquivo)
13
              for linha in leitor_csv:
14
                  codigo = linha['C digo']
15
                  self.tarefas[codigo] = {
16
                       'nome': linha['Nome'],
                       'periodo': int(linha['Per odo']),
18
                      'duracao': int(linha['Dura o'])
19
20
                  dependencias = linha['Depend ncias'].split(';') if linha['Depend ncias
                      'l else []
                  for dep in dependencias:
23
                      if dep:
                           self.grafo[dep].append(codigo)
24
26
      def bellman_ford_caminho_mais_longo(self):
          distancia = {tarefa: float('-inf') for tarefa in self.tarefas}
          distancia['INICIO'] = 0
          distancia['FIM'] = float('-inf')
29
30
          predecessor = {tarefa: None for tarefa in self.tarefas}
          predecessor['INICIO'] = None
31
          predecessor['FIM'] = None
32
33
34
          for tarefa in self.tarefas:
              if not any(tarefa in deps for deps in self.grafo.values()):
35
                  self.grafo['INICIO'].append(tarefa)
```

```
if tarefa not in self.grafo:
38
                   self.grafo[tarefa].append('FIM')
39
          for _ in range(len(self.tarefas) + 2):
40
              for u in self.grafo:
41
42
                   for v in self.grafo[u]:
                      peso = self.tarefas[v]['duracao'] if v != 'FIM' else 0
43
                       if distancia[u] + peso > distancia[v]:
44
45
                           distancia[v] = distancia[u] + peso
46
                           predecessor[v] = u
47
48
          for u in self.grafo:
              for v in self.grafo[u]:
49
                  peso = self.tarefas[v]['duracao'] if v != 'FIM' else 0
50
                   if distancia[u] + peso > distancia[v]:
51
                       raise ValueError("O grafo cont m um ciclo de peso positivo")
52
53
54
          return distancia, predecessor
55
      def obter_caminho_critico(self, predecessor, fim):
56
57
          caminho = []
58
          atual = fim
          while atual != 'INICIO':
60
              caminho.append(atual)
61
              atual = predecessor[atual]
          caminho.reverse()
62
63
          return caminho[:-1]
      def analisar(self):
65
66
          self.ler_csv()
67
              distancia, predecessor = self.bellman_ford_caminho_mais_longo()
68
              caminho_critico = self.obter_caminho_critico(predecessor, 'FIM')
69
70
              print("Caminho cr tico:")
71
              for tarefa in caminho_critico:
72
                  if tarefa in self.tarefas:
73
                       print(f"{tarefa}: {self.tarefas[tarefa]['nome']}")
              print(f"\nTempo m nimo de concluso: {distancia['FIM']} per odos")
74
75
          except ValueError as e:
              print(f"Erro: {e}")
```

Listing 1. Implementação do Algoritmo Bellman-Ford CPM

6. Testes Executados

Foram realizados testes utilizando diferentes arquivos CSV que representam disciplinas de cursos e suas dependências. Os arquivos fornecidos pelo professor, como o TOY, foram utilizados como base, e arquivos adicionais foram criados representando cursos reais da Ufop.

6.1. Exemplo de Teste

Para rodar o projeto, basta executar o arquivo main.py usando o comando:

```
python main.py
```

O programa solicitará ao usuário o caminho do arquivo CSV contendo as tarefas e dependências. Como exemplo, o arquivo SJM.csv foi processado da seguinte maneira:

Ao rodar o programa e fornecer o arquivo SJM.csv, a saída foi:

```
Caminho crítico:
CSI101: PROGRAMAÇÃO DE COMPUTADORES I
CSI103: ALGORITMOS E ESTRUTURA DE DADOS I
```

CSI105: ALGORITMOS E ESTRUTURA DE DADOS III CSI106: FUNDAMENTOS TEÓRICOS DA COMPUTAÇÃO

CSI107: LINGUAGENS DE PROGRAMAÇÃO

Tempo mínimo de conclusão: 5 períodos

O programa então permite que o usuário insira novos arquivos CSV ou digite '0' para sair. Ao digitar '0', o programa é encerrado com a mensagem:

Encerrando o programa.

Esse exemplo mostra como o algoritmo foi capaz de identificar o caminho crítico de dependências no curso e calcular o tempo mínimo necessário para a conclusão das disciplinas.

7. Conclusão

Este trabalho permitiu aplicar conhecimentos de grafos para resolver um problema real de gestão de disciplinas em um curso de graduação. A principal dificuldade foi ajustar o algoritmo de Bellman-Ford para o problema do caminho máximo. O programa desenvolvido cumpre os requisitos propostos e pode ser facilmente adaptado para diferentes contextos de planejamento de projetos.

Referências

[SESvTutorial 2024] SESvTutorial (2024). Bellman-ford algorithm tutorial. Accessed: 2024-09-24.