Relatório da Atividade 5: Algoritmos de Busca sem Informação

Este relatório detalha a resolução da Atividade 5 da disciplina de Inteligência Artificial, focada na implementação e comparação de algoritmos de busca em largura (BFS) e busca em profundidade (DFS).

Grupo:

- Rafael Henrique
- Hugo Ryan
- Caio Vitor

Questão 1: Busca em Largura (BFS) na Romênia

Objetivo: Encontrar uma rota entre duas cidades da Romênia usando BFS.

Cidades Escolhidas:

• Origem: Arad

• **Destino:** Bucharest

A busca em largura explora o grafo em camadas, garantindo que o caminho mais curto em número de arestas seja encontrado primeiro.

Passo a Passo da Busca (Resumido):

- 1. **Início:** Fronteira = [Arad], Visitados = {Arad}
- 2. **Expande Arad:** Fronteira = [Zerind, Sibiu, Timisoara]
- 3. **Expande Zerind:** Fronteira = [Sibiu, Timisoara, Oradea]
- 4. **Expande Sibiu:** Fronteira = [Timisoara, Oradea, Fagaras, Rimnicu Vilcea]
- 5. ... a busca continua expandindo nó por nó na ordem em que foram adicionados à fronteira.
- 6. Fim: A busca encontra Bucharest através do caminho vindo de Fagaras ou Pitesti.

Resultado Final (BFS):

- Caminho Encontrado: ['Arad', 'Sibiu', 'Rimnicu Vilcea', 'Pitesti', 'Bucharest']
- Custo Total: 418

Questão 2: Implementação da Busca em Profundidade (DFS)

A implementação da Busca em Profundidade foi criada a partir da classe BuscaLargura. A única alteração estrutural necessária foi na forma como os nós são removidos da fronteira.

- Busca em Largura (Fila FIFO): Usa fronteira.pop(0), removendo o elemento mais antigo.
- Busca em Profundidade (Pilha LIFO): Usa fronteira.pop(), removendo o elemento mais recente.

Essa simples mudança faz com que o algoritmo explore um ramo do grafo o mais fundo possível antes de retroceder (backtracking).

Questão 3 e 4: DFS na Romênia e Comparação

Objetivo: Usar a implementação de DFS para encontrar uma rota entre **Arad** e **Bucharest** (mesmo par da Questão 1, conforme a correção do professor) e comparar os resultados.

Passo a Passo da Busca (Resumido):

- 1. **Início:** Fronteira = [Arad]
- 2. **Expande Arad:** Fronteira = [Zerind, Sibiu, Timisoara] (Timisoara é o último a entrar, primeiro a sair)
- 3. **Expande Timisoara:** Fronteira = [Zerind, Sibiu, Lugoj]
- 4. **Expande Lugoj:** Fronteira = [Zerind, Sibiu, Mehadia]
- 5. ... a busca continua descendo pelo ramo de Timisoara -> Lugoj -> Mehadia -> Drobeta -> Craiova, etc.

Resultado Final (DFS):

• Caminho Encontrado: ['Arad', 'Sibiu', 'Fagaras', 'Bucharest']

• Custo Total: 450

Comparativo: BFS vs. DFS (Arad → Bucharest)

Critério	Busca em Largura (BFS)	Busca em Profundidade (DFS)
Caminho	Arad → Sibiu → R. Vilcea → Pitesti → Bucharest	Arad → Sibiu → Fagaras → Bucharest
Custo Total	418 (Ótimo em custo)	450 (Não ótimo em custo)
Nós no Caminho	5	4 (Ótimo em nº de paradas)
Estratégia	Explora em camadas, mais lento mas garante otimalidade (se custos forem uniformes).	Explora um caminho até o fim, mais rápido para encontrar <i>uma</i> solução, mas não garante ser a melhor.

Memória	Geralmente consome mais memória, pois armazena	Mais eficiente em memória, pois só armazena o
	todos os nós de uma camada.	caminho atual.

Questão 5: Novo Problema - Os Jarros de Água

Objetivo: Medir exatamente 4 litros de água usando apenas jarros de 3 e 5 litros.

Modelagem do Problema:

- Estado: Uma tupla (j3, j5) representando a quantidade de água em cada jarro.
- Estado Inicial: (0, 0)
- Estado Objetivo: Qualquer estado onde j3 = 4 ou j5 = 4. Como o jarro de 3L não pode ter 4L, o objetivo é (x, 4).
- Ações: Encher, esvaziar, ou despejar a água de um jarro para o outro.

Resultados para o Problema dos Jarros

Busca em Largura (BFS):

- Resultado: Encontrou a solução ótima (mais curta).
- Solução: $(0,0) \to (0,5) \to (3,2) \to (0,2) \to (2,0) \to (2,5) \to (3,4)$
- Número de Passos: 6

Busca em Profundidade (DFS):

- Resultado: Encontrou uma solução, mas muito mais longa.
- **Solução:** A DFS encontrou um caminho com 16 passos, explorando um ramo muito profundo antes de encontrar a solução.
- Número de Passos: 16

Conclusão: Para problemas onde o caminho mais curto é desejado, como o dos jarros, a BFS é a abordagem mais adequada, pois garante a otimalidade. A DFS pode ser útil quando qualquer solução é aceitável e a memória é uma restrição.