

# Trabalho Prático 1

## 8-Puzzle

Inteligência Artificial - 2019/01  
Departamento de Ciência da Computação  
Universidade Federal de Minas Gerais

**Deiziane Natani da Silva**  
**2015121980**

## 1. Introdução

Este trabalho compara o desempenho de métodos de busca sem informação, com informação e busca local na abordagem da solução de um *N-Puzzle* de tamanho 8, em um tabuleiro de tamanho 3x3. O quebra-cabeça é um caso simples, mas desafiador e ideal para demonstrar conceitos de busca em Inteligência Artificial. Ele é um jogo de tabuleiro de blocos deslizáveis que envolve uma dimensão definida como N linhas e M colunas - 3 linhas e 3 colunas para um *8-puzzle*. O objetivo do jogo é mover as peças a partir de um estado inicial até seu estado final, quando o tabuleiro está ordenado de forma crescente.

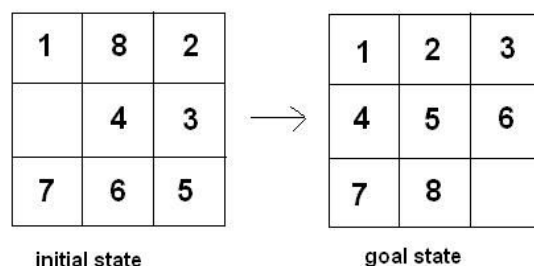


Fig. 1 - Tabuleiro *8-Puzzle*

As regras do jogo são simples, a peça vazia é a única que pode movimentar-se, sendo possível de dois a quatro movimentos: para cima, baixo, direita e esquerda. Esses movimentos geram novos estados até que o estado final seja encontrado - existem também casos em que a solução final é impossível de ser alcançada. A solução ótima para este problema pertence à classe NP-Completo. (RUSSELL; NORVIG, 2003)

Os algoritmos utilizados são *Breadth First Search* (Busca em Largura), *Iterative Deepening Search* (Busca de Aprofundamento Iterativo), *Uniform Cost Search* (Busca de Custo Uniforme), *A\* Search*, *Greedy Best First Search* e *Hill Climbing Search*.

## 2. Modelagem

O programa foi modelado em 3 arquivos: *board.py*, *search.py* e *8-puzzle.py*. O primeiro possui uma classe *Board* é usado para implementar o tabuleiro 3x3, com todas as ações que podem ser aplicadas a este tabuleiro. No *search* são implementados todos os algoritmos de busca citados na introdução, sendo cada um uma função. O *8-puzzle* é onde está o programa principal, usado para executar os algoritmos e imprimir os resultados. Para o desenvolvimento do programa foi utilizado Python 2.

## 3. Algoritmos e Heurísticas

### 3.1. Busca sem Informação

As buscas sem informação utilizam somente a informação disponível na formulação do problema. Dessa forma, as estratégias de busca diferenciam-se apenas pela ordem em que expandem os nós da árvore de busca.

#### 3.1.1. Breadth First Search

O *Breadth First Search* é um algoritmo do tipo sem informação, por isso não inicia o conhecimento total de todo o espaço de buscas. Em vez disso, ele constrói sua própria memória, lembrando todos os nós pelos quais passa, marcando-os como explorados. Além disso, a única maneira de o BFS saber quando parar é finalmente chegar a um nó que tenha o mesmo estado do Nó Meta (*Goal*). O BFS atravessa a árvore de pesquisa descobrindo a fronteira um nível por vez.

Para armazenar os nós da fronteira é utilizada uma fila FIFO (*First-In, First-Out*). Assim, novos nós (que são sempre mais profundos que seus pais) vão para a parte de trás da fila, e os nós antigos, que são mais rasos que os novos nós, são expandidos primeiro. O algoritmo é completo, sempre encontra uma solução mais rasa - que não necessariamente é a ótima, apenas se todas as ações têm custos iguais. Por armazenar os nós, ele tem um alto custo em memória, que é maior do que o tempo de execução.

#### 3.1.2. Iterative Deepening Search

A Busca de Aprofundamento Iterativo é basicamente uma mistura da busca em profundidade e busca em largura. É similar à busca em largura, pois explora um nível de nós em cada iteração, porém mais eficiente em tempo e espaço, é completa quando o fator de ramificação (*branching factor*) é finito e quando o custo do caminho é uma função não decrescente da profundidade do nó.

Ela, assim como a busca em profundidade, ela possui custo de memória reduzido.. Encontra o melhor limite de profundidade  $\ell$  aumentando-o gradualmente até encontrar um objetivo que acontece quando alcançar  $d$ , profundidade do nó objetivo mais raso.

### 3.1.3. Uniform Cost Search

O BFS pode não encontrar a solução ótima se as ações têm custos diferentes. Nesse caso o Uniform Cost Search deve ser usado para garantir otimalidade. Ao contrário do BFS que usa apenas uma FIFO, o UCS usa uma fila de prioridade, onde os nós de menor custo  $g(n)$  são expandidos primeiro. Além disso, a UCS pode utilizar ainda mais memória que a BFS. Alterações em relação à busca em largura:

- O teste de objetivo é feito quando um nó é selecionado para expansão (e não quando é criado)
- Se o nó já está na fronteira, mesmo assim é necessário verificar se o caminho encontrado é mais barato que aquele guardado

Primeiro, observamos que, sempre que a busca de custo uniforme seleciona um nó  $n$  para expansão, o caminho ideal para esse nó foi encontrado. Então, como os custos da etapa não são negativos, os caminhos nunca ficam mais curtos à medida que os nós são adicionados. Estes dois fatos juntos implicam que a busca de custo uniforme expande os nós na ordem de seu custo ideal de caminho. Portanto, o primeiro nó de meta selecionado para expansão deve ser a solução ótima.

## 3.2. Busca com Informação

A Busca com Informação utiliza conhecimento do problema para guiar a busca. Esse conhecimento está além da própria definição do problema, como, por exemplo, o estado inicial, modelo de transição (função sucessora), custo de ação, etc. Dessa forma, podem encontrar soluções de forma mais eficiente do que as buscas sem informação.

### 3.2.1. Heurísticas

Cada problema exige uma função heurística diferente. Em cada uma, não se deve superestimar o custo real da solução. No problema foram utilizadas duas heurísticas: distância de Manhattan e *Misplaced Tiles*.

A primeira calcula o custo baseado na soma das distâncias das peças de suas posições finais. Como os ladrilhos não podem se mover ao longo das diagonais, a distância que calculada é a soma das distâncias horizontal e vertical. A heurística é admissível, porque tudo o que qualquer

movimento pode fazer é mover um ladrilho um passo mais perto do *goal*. A segunda calcula o custo baseado na quantidade de ladrilhos fora da posição correta. Ela também é admissível porque fica claro que qualquer ladrilho que esteja fora do lugar deve ser movido pelo menos uma vez.

### 3.2.2. A\* Search

A ideia por trás do algoritmo é basicamente podar caminhos que são caros. Se baseia numa função de avaliação:  $f(n) = g(n) + h(n)$ , onde  $g(n)$  = custo para chegar ao nó  $n$  e  $h(n)$  é custo estimado (através de heurística) para ir de  $n$  até o objetivo. A estratégia é completa e a busca é ótima se  $h(n)$  for heurística admissível.

### 3.2.3. Greedy Best First Search

O algoritmo de Melhor Escolha Guloso seleciona o nó a ser expandido utilizando uma função de avaliação denominada  $f(n)$  onde  $f(n)$  é uma função de custo:  $f(n) = h(n)$  - onde  $h(n)$  é o resultado de uma heurística - então o nó que apresentar menor  $f(n)$  é expandido primeiro. A implementação é idêntica ao da Busca de Custo Uniforme substituindo-se  $g(n)$  por  $f(n)$ . O algoritmo é completo se os nós são finitos porém pode não encontrar a solução ótima.

## 3.3. Busca Local

Em muitos problemas de otimização o caminho ao objetivo é irrelevante só interessa o estado objetivo, ou seja, a solução. Nestes casos, podem ser usados algoritmos de busca local. Eles também usam pouca memória (normalmente, uma quantidade constante e podem encontrar soluções razoáveis/factíveis em espaços de estados grandes ou infinitos (e também contínuos).

### 3.3.1. Hill Climbing Search

Como a *Greedy Best First Search* só baseia suas decisões na Função Heurística  $h(n)$ , *Hill Climbing* funciona da mesma maneira, mas desconsidera totalmente a memória dos nós explorados. Portanto, ele percorre a Árvore de Pesquisa selecionando o sucessor com o valor de heurística mais barato, sem reter a memória dos estados explorados.

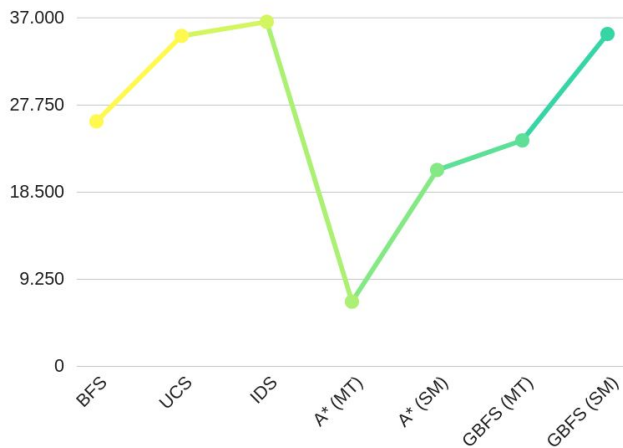
Isso garantirá que a técnica funcione com uso mínimo de memória, com o mínimo de computação possível, mas ainda mantendo a vantagem de um método de busca com informação. A desvantagem do *Hill Climbing* é que, devido à ausência de memória, há a possibilidade de repetir os mesmos estados e ficar preso em algum estado de máximos locais, platôs ou *shoulders*. Um platô é uma área plana da paisagem do espaço de estado. Ele pode ser um máximo local plano, a partir do qual não existe uma saída para cima, ou um *shoulder*, a partir do qual é possível progredir, porém são necessárias adaptações.

Para tentar resolver o problema dos *shoulders* o algoritmo implementado permite movimentos que não melhoram a solução - ou seja, tem custos iguais - até um limite  $k$ .

## 4. Análise dos Algoritmos e Soluções

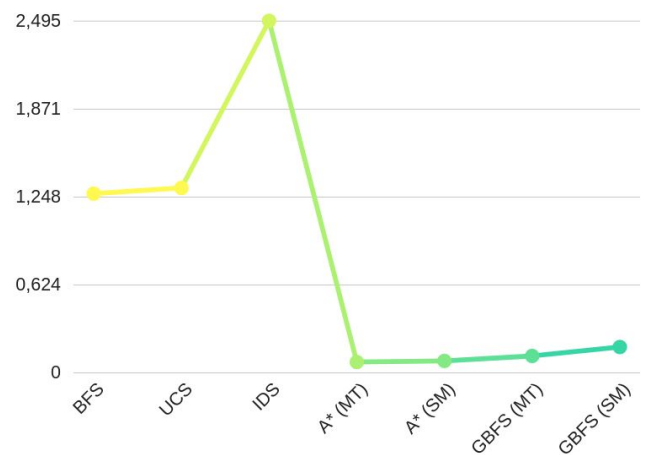
**SOLUÇÃO 9**

TEMPO (EM MS)



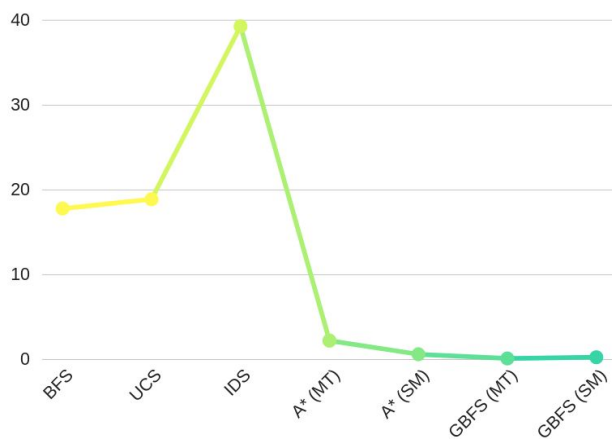
**SOLUÇÃO 17**

TEMPO (EM S)



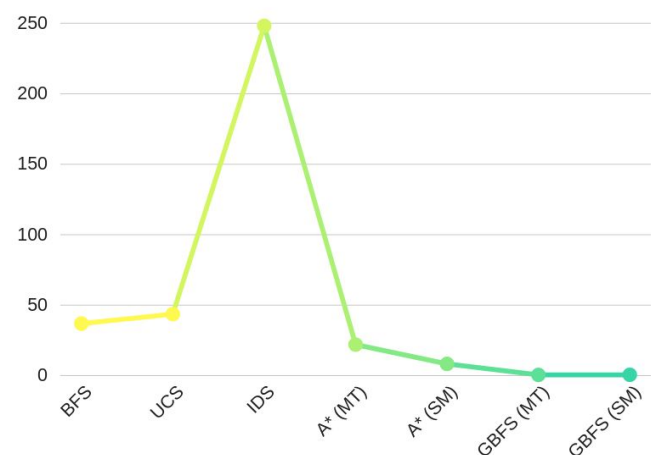
**SOLUÇÃO 24**

TEMPO (EM S)



**SOLUÇÃO 31**

TEMPO (EM S)



Comparação de Iterações, Memória e Caminho

Tabela 1. Solução 09

	Movimentos	Iterações	Memória
BFS	9	393	254
UCS	9	459	288
IDS	9	882	5
A* (MT)	9	30	22
A* (SM)	9	22	20
GBFS (MT)	29	192	128
GBFS (SM)	31	67	46

Tabela 2. Solução 31

	Movimentos	Iterações	Memória
BFS	31	519.169	50
UCS	31	519.143	76
IDS	31	4.338.424	17
A* (MT)	31	173.880	42.684
A* (SM)	31	17.413	9.862
GBFS (MT)	161	1.222	755
GBFS (SM)	151	522	361

## Análise do Hill Climbing

Tabela 3. Solução 04

	Movimentos	Iterações	Memória	Goal
Hill Climbing (MT)	4	5	4	✓
Hill Climbing (SM)	2	3	2	✗

Tabela 4. Solução 09

	Movimentos	Iterações	Memória	Goal
Hill Climbing (MT)	3	4	3	×
Hill Climbing (SM)	3	4	3	×

Tabela 5. Solução 17

	Movimentos	Iterações	Memória	Goal
Hill Climbing (MT)	10	11	10	×
Hill Climbing (SM)	12	13	16	×

Tabela 6. Solução 24

	Movimentos	Iterações	Memória	Goal
Hill Climbing (MT)	0	1	0	×
Hill Climbing (SM)	10	11	10	×

## 5. Conclusão

A partir dos resultados, parece que a técnica Hill Climbing consegue encontrar algumas soluções, mas ignora mais nós do que as outras buscas - o algoritmo só aceita soluções que melhorem a função heurística. Dessa forma, há uma grande chance de falha ao usar as heurísticas escolhidas (Misplaced Tiles e Sum of Manhattan) em casos de soluções mais longas ou problemas mais complexos. Há situações em que a solução é alcançada com uma heurística e com a outra não.

Com relação aos outros algoritmos, o A\* é geralmente o melhor em tempo de execução, porém, isso depende também das heurísticas utilizadas. Os algoritmos de busca sem informação são mais lentos na maioria dos casos (principalmente o Iterative Deepening Search).

O trabalho foi de grande importância no entendimento do conhecimento adquiridos até essa parte da disciplina. Pudemos ver o funcionamento do que foi aprendido e enfrentar os desafios encontrados em implementá-los. Foi possível

fixar melhor o conteúdo e compreendermos seus pormenores, que são de extrema importância.

## 6. Referências

RUSSELL, S. J.; NORVIG, P. **Artificial Intelligence: A Modern Approach**, 2nd ed. Prentice-Hall, Englewood Cliffs, NJ, 2003.