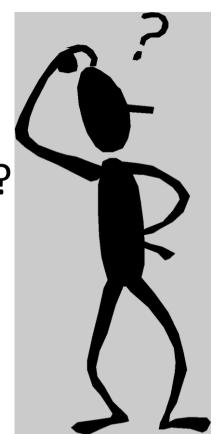


Resolução de Problemas por meio de Buscas

Profo Ms Gustavo Molina

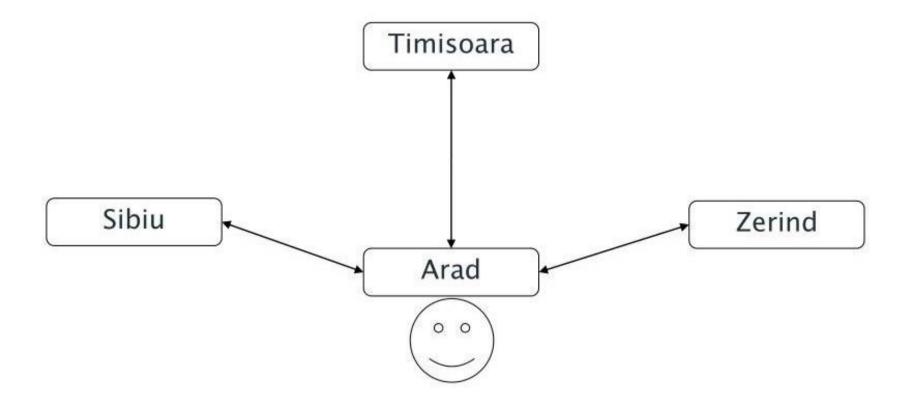
Agentes solucionadores de problemas

- O que é um problema em I.A.?
- Como formulá-lo?
- Como <u>buscar</u> a solução do problema?
- Como <u>avaliar</u> a solução e o processo de encontrá-la?

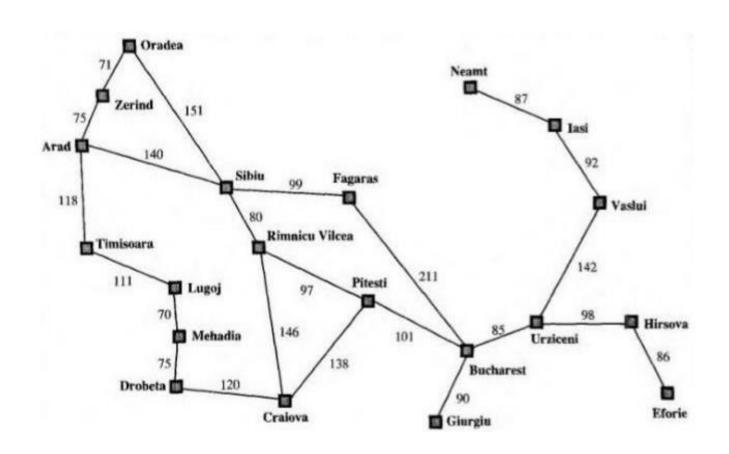


Problema de Busca

Bucharest



Problema de Busca



Definição do Problema

- A definição do problema é a primeira e mais importante etapa do processo de resolução de problemas de inteligência artificial por meio de buscas.
- Consiste em analisar o espaço de possibilidades de resolução do problema, encontrar sequências de ações que levem a um objetivo desejado.

Definição de um Problema

- Estado Inicial: Estado inicial do agente.
 - Ex: Em(Arad)
- Estado Final: Estado buscado pelo agente.
 - Ex: Em(Bucharest)
- Ações Possíveis: Conjunto de ações que o agente pode executar.
 - Ex: Ir(Cidade, PróximaCidade)
- Espaço de Estados: Conjunto de estados que podem ser atingidos a partir do estado inicial.
 - Ex: Mapa da Romênia.
- Custo: Custo numérico de cada caminho.
 - Ex: Distância em KM entre as cidades.

Considerações em Relação ao Ambiente

Estático:

O Ambiente não pode mudar enquanto o agente está realizando a resolução do problema.

Observável:

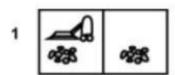
O estado inicial do ambiente precisa ser conhecido previamente.

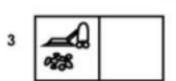
Determinístico:

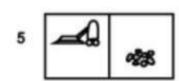
O próximo estado do agente deve ser determinado pelo estado atual + ação. A execução da ação não pode falhar.

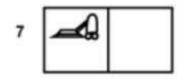
Exemplo: Aspirador de Pó

- Espaço de Estados: 8 estados possíveis (figura ao lado);
- Estado Inicial: Qualquer estado;
- Estado Final: Estado 7 ou 8 (ambos quadrados limpos);
- Ações Possíveis: Mover para direita, mover para esquerda e limpar;
- Custo: Cada passo tem o custo 1, assim o custo do caminho é definido pelo numero de passos;



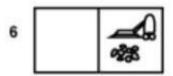








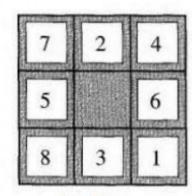






Exemplo: 8-Puzzle

- Espaço de Estados: 181.440 possíveis estados;
- Estado Inicial: Qualquer estado;
- Estado Final: Figura ao lado Goal State;
- Ações Possíveis: Mover o quadrado vazio para direita, para esquerda, para cima ou para baixo;
- Custo: Cada passo tem o custo 1, assim o custo do caminho é definido pelo numero de passos;



Start State

	1	2
3	4	5
6	7	8

Goal State

- 15-puzzle (4x4) 1.3 trilhões estados possíveis.
- 24-puzzle (5x5) 10²⁵ estados possíveis.

Exemplo: Xadrez

- Espaço de Estados: Aproximadamente 10⁴⁰ possíveis estados (Claude Shannon, 1950);
- Estado Inicial: Posição inicial de um jogo de xadrez;
- Estado Final: Qualquer estado onde o rei adversário está sendo atacado e o adversário não possui movimentos válidos;
- Ações Possíveis: Regras de movimentação de cada peça do xadrez;
- Custo: Quantidade de posições examinadas;





Aplicações em Problemas Reais

Cálculo de Rotas:

- Planejamento de rotas de aviões;
- Sistemas de planejamento de viagens;
- Caixeiro viajante;
- Rotas em redes de computadores;
- Jogos de computadores (rotas dos personagens);

Alocação

- Salas de aula;
- Máquinas industriais;

Aplicações em Problemas Reais

Circuitos Eletrônicos:

- Posicionamento de componentes;
- Rotas de circuitos;

Robótica:

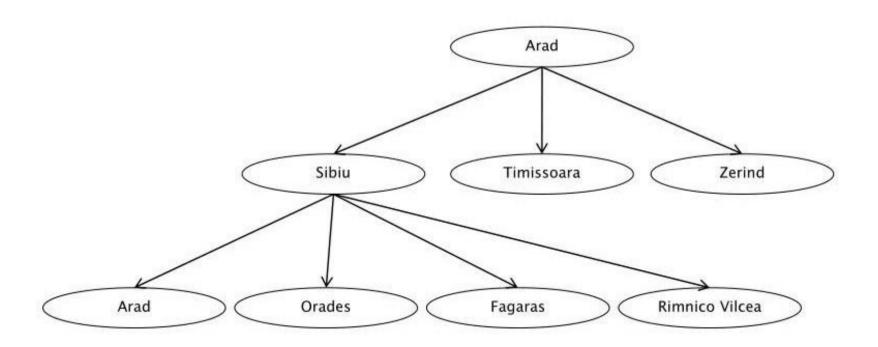
- Navegação e busca de rotas em ambientes reais;
- Montagem de objetos por robôs;

Como Encontrar a Solução?

- Uma vez o problema bem formulado, o estado final (objetivo) deve ser "buscado" no espaço de estados.
- A busca é representada em uma árvore de busca:
 - Raiz: corresponde ao estado inicial;
 - Expande-se o estado corrente, gerando um novo conjunto de sucessores;
 - Escolhe-se o próximo estado a expandir seguindo uma estratégia de busca;
 - Prossegue-se até chegar ao estado final (solução) ou falhar na busca pela solução;

Buscando Soluções

Exemplo: Ir de Arad para Bucharest

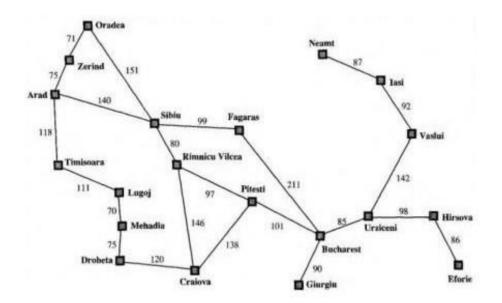


Buscando Soluções

O espaço de estados é diferente da árvore de buscas.

Exemplo:

- 20 estados no espaço de espaços;
- Número de caminhos infinito;
- Árvore com infinitos nós;



Medida de Desempenho

Desempenho do Algoritmo:

- (1) O algoritmo encontrou alguma solução?
- (2) É uma boa solução?
 - Custo de caminho (qualidade da solução).
- (3) É uma solução computacionalmente barata?
 - Custo da busca (tempo e memória).

Custo Total

© Custo do Caminho + Custo de Busca.

Métodos de Busca

Busca Cega ou Exaustiva:

Não sabe qual o melhor nó da fronteira a ser expandido. Apenas distingue o estado objetivo dos não objetivos.

Busca Heurística:

Estima qual o melhor nó da fronteira a ser expandido com base em funções heurísticas.

Busca Local:

Operam em um único estado e movem-se para a vizinhança deste estado.

Busca Cega

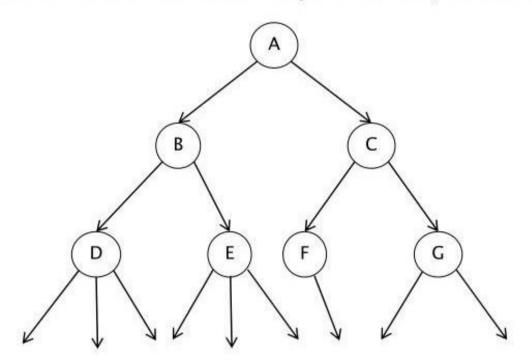
Algoritmos de Busca Cega:

- Busca em largura;
- Busca de custo uniforme;
- Busca em profundidade;
- Busca com aprofundamento iterativo;

Busca em Largura

Estratégia:

O nó raiz é expandido, em seguida todos os nós sucessores são expandidos, então todos próximos nós sucessores são expandidos, e assim em diante.



Busca em Largura

Pode ser implementado com base no pseudocódigo da função "BuscaEmArvore" apresentado anteriormente. Utiliza-se uma estrutura de fila (first-in-first-out) para armazenar os nós das fronteira.

© Complexidade: $O(b^{d+1})$

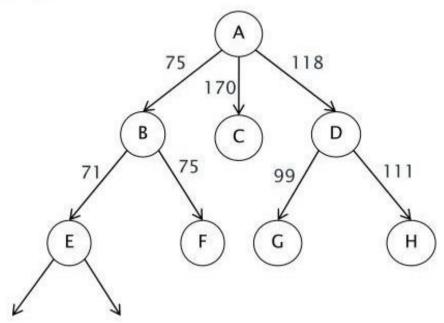
Profundidade (d)	Nós	Tempo	Memória
2	1100	0.11 ms	107 KB
4	111,100	11 ms	10.6 MB
6	107	1.1 seg	1 GB
8	109	2 min	103 GB
10	1011	3 horas	10 TB
12	10 ¹³	13 dias	1 PB
14	10 ¹⁵	3.5 anos	99 PB

^{*} Considerando o numero de folhas b = 10 e cada nó ocupando 1KB de memória

Busca de Custo Uniforme

Estratégia:

Expande sempre o nó de menor custo de caminho. Se o custo de todos os passos for o mesmo, o algoritmo acaba sendo o mesmo que a busca em largura.



Busca de Custo Uniforme

- A primeira solução encontrada é a solução ótima se custo do caminho sempre aumentar ao logo do caminho, ou seja, não existirem operadores com custo negativo.
- Implementação semelhante a busca em largura. Adiciona-se uma condição de seleção dos nós a serem expandidos.
- **©** Complexidade: $O(b^{1+(C/\alpha)})$
 - Onde:

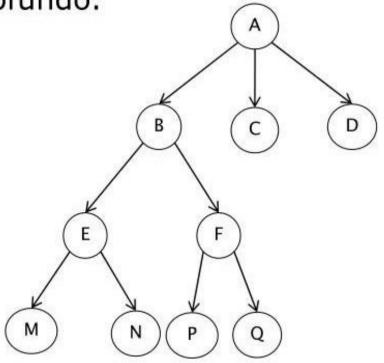
C = custo da solução ótima;

a = custo mínimo de uma ação;

Busca em Profundidade

Estratégia:

Expande os nós da vizinhança até o nó mais profundo.



Busca em Profundidade

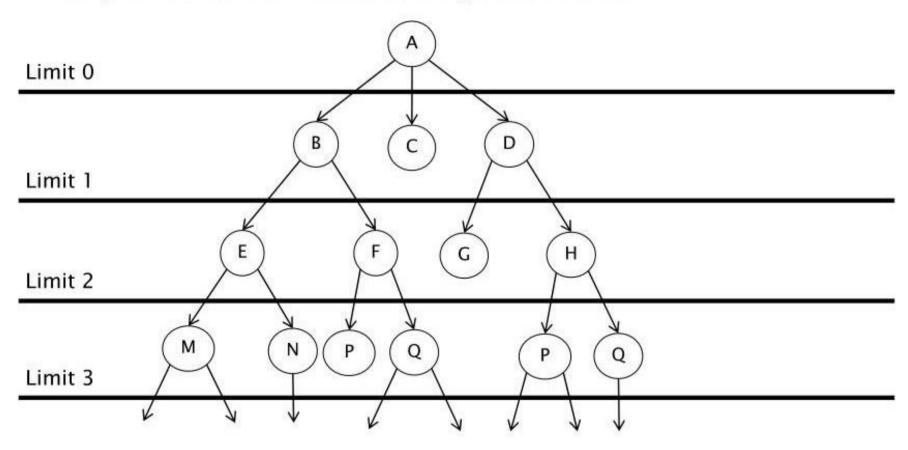
- Pode ser implementado com base no pseudocódigo da função "BuscaEmArvore" apresentado anteriormente. Utiliza-se uma estrutura de pilha (last-in-first-out) para armazenar os nós das fronteira.
- Pode também ser implementado de forma recursiva.
- Consome pouca memória, apenas o caminho de nós sendo analisados precisa armazenado. Caminhos que já foram explorados podem ser descartados da memória.

Busca em Profundidade

- Uso de memória pela busca em largura em uma arvore com 12 de profundidade: 1000 TB.
- Uso de memória pela busca em profundidade em uma arvore com 12 de profundidade: 118 KB.
- Problema: O algoritmo pode fazer uma busca muito longa mesmo quando a resposta do problema esta localizado a poucos nós da raiz da árvore.

Busca com Aprofundamento Iterativo

Estratégia: Consiste em uma busca em profundidade onde o limite de profundidade é incrementado gradualmente.



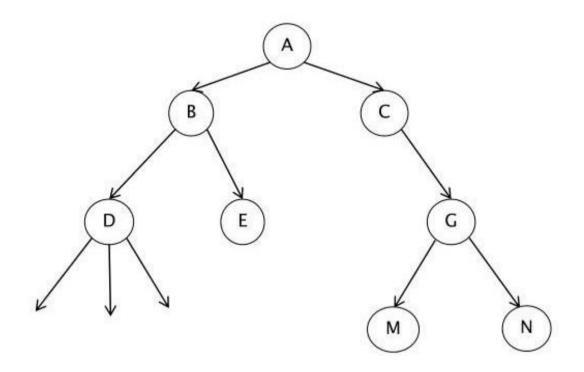
Busca com Aprofundamento Iterativo

- Combina os benefícios da busca em largura com os benefícios da busca em profundidade.
- Evita o problema de caminhos muito longos ou infinitos.
- A repetição da expansão de estados não é tão ruim, pois a maior parte dos estados está nos níveis mais baixos.
- Cria menos estados que a busca em largura e consome menos memória.

Busca Bidirecional

Estratégia:

A busca se inicia ao mesmo tempo a partir do estado inicial e do estado final.



Comparação dos Metodos de Busca Cega

Criterio	Largura	Uniforme	Profundidade	Aprofundamento Iterativo	Bidirecional
Completo?	Sim ¹	Sim ¹ , ²	Não	Sim ¹	Sim ¹ , ⁴
Ótimo?	Sim ³	Sim	Não	Sim ³	Sim ³ , ⁴
Tempo	$O(b^{d+1})$	$O(b^{1+(C/\alpha)})$	$O(b^m)$	$O(b^d)$	$O(b^{d/2})$
Espaço	$O(b^{d+1})$	$O(b^{1+(C/lpha)})$	O(bm)	O(bd)	$O(b^{d/2})$

b = fator de folhas por nó.

d =profundidade da solução mais profunda.

m = profundidade máxima da árvore.

¹ completo se b for finito.

² completo se o custo de todos os passos for positivo.

³ ótimo se o custo de todos os passos for idêntico.

⁴ se ambas as direções usarem busca em largura.

Busca Heurística

- Algoritmos de Busca Heurística:
 - Busca Gulosa
 - A*
- A busca heurística leva em conta o objetivo para decidir qual caminho escolher.
- Conhecimento extra sobre o problema é utilizado para guiar o processo de busca.

Busca Heurística

- Como encontrar um barco perdido?
 - Busca Cega -> Procura no oceano inteiro.
 - Buca Heurística -> Procura utilizando informações relativas ao problema. Ex: correntes marítimas, vento, etc.

Busca Heurística

Função Heurística (h)

- Estima o custo do caminho mais barato do estado atual até o estado final mais próximo.
- São específicas para cada problema.

Exemplo:

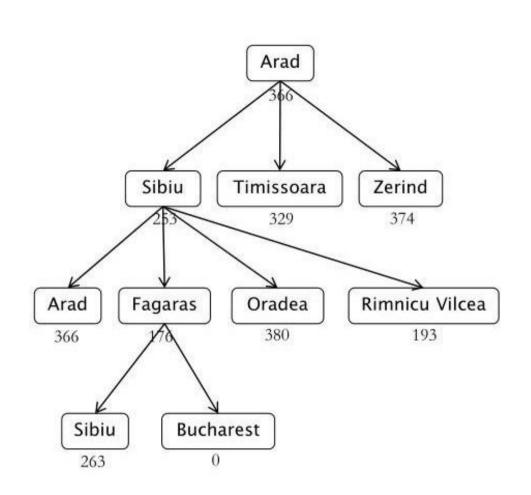
- Encontrar a rota mais curta entre duas cidades:
 - n e o nó final.

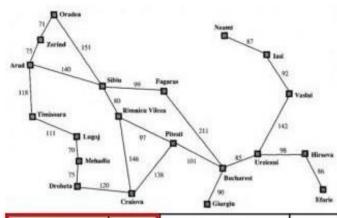
Busca Gulosa

Estratégia:

- Expande os nós que se encontram mais próximos do objetivo (uma linha reta conectando os dois pontos no caso de distancias), desta maneira é provável que a busca encontre uma solução rapidamente.
- A implementação do algoritmo se assemelha ao utilizado na busca cega, entre tanto utiliza-se uma função heurística para decidir qual o nó deve ser expandido.

Busca Gulosa

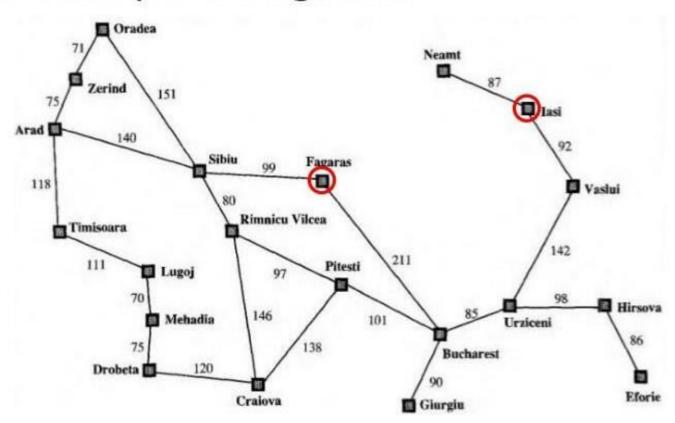




Arad	366	Mehadia	241
Bucharest	0	Neamt	234
Craiova	160	Oradea	380
Drobeta	242	Pitesti	100
Eforie	161	Rimnicu Vilcea	193
Fagaras	176	Sibiu	253
Giurgiu	77	Timisoara	329
Iasi	226	Vaslui	199
Lugoj	244	Zerind	374
Hirsova	151	Urziceni	80

Busca Gulosa

Ir de Iasi para Fagaras?



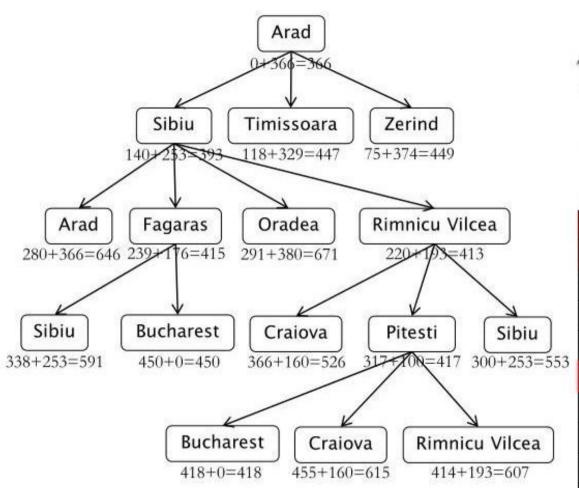


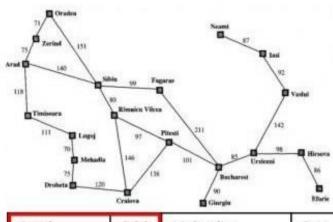
Estratégia:

- Combina o custo do caminho g(n) com o valor da heurística h(n)
- g(n) = custo do caminho do nó inicial até o nó n
- h(n) = valor da heurística do nó n até um nó objetivo (distancia em linha reta no caso de distancias espaciais)
- g(n) = g(n) + h(n)

É a técnica de busca mais utilizada.







Arad	366	Mehadia	241
Bucharest	0	Neamt	234
Craiova	160	Oradea	380
Drobeta	242	Pitesti	100
Eforie	161	Rimnicu Vilcea	193
Fagaras	176	Sibiu	253
Giurgiu	77	Timisoara	329
Iasi	226	Vaslui	199
Lugoj	244	Zerind	374
Hirsova	151	Urziceni	80



A estratégia é completa e ótima.

Custo de tempo:

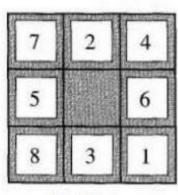
Exponencial com o comprimento da solução, porém boas funções heurísticas diminuem significativamente esse custo.

© Custo memória: $O(b^d)$

- Guarda todos os nós expandidos na memória.
- Nenhum outro algoritmo ótimo garante expandir menos nós.

Definindo Heurísticas

- Cada problema exige uma função heurística diferente.
- Não se deve superestimar o custo real da solução.
- Como escolher uma boa função heurística para o jogo 8-Puzzle?



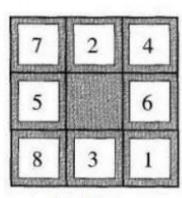
Start State

	1	2
3	4	5
6	7	8

Goal State

Definindo Heurísticas

- Como escolher uma boa função heurística para o jogo 8-Puzzle?
 - h¹ = número de elementos fora do lugar.
 - h² = soma das distâncias de cada número à sua posição final (movimentação horizontal e vertical).
- Qual das heurísticas é melhor?



Start State

	1	2
3	4	5
6	7	8

Goal State

Exemplo - A*

- Heurística do A*: f(n) = g(n) + h(n)
 - g(n) = custo do caminho
- Qual seria a função heurística h(n) mais adequada para este problema?
 - A distancia em linha reta é uma opção.

Dúvidas??



Leitura Complementar

 Russell, S. and Norvig, P. Artificial Intelligence: a Modern Approach, 3nd Edition, Prentice-Hall, 2013.

 Capítulo 3: Resolvendo problemas por meio de buscas

