INTELIGÊNCIA COMPUTACIONAL

PROF. JOSENALDE OLIVEIRA

josenalde.oliveira@ufrn.br https://github.com/josenalde/ic

ANÁLISE E DESENVOLVIMENTO DE SISTEMAS - UFRN

- Métodos fracos não aparentam necessariamente ser inteligentes. Também são usados em aplicações tradicionais.
 - Exemplo: Lógica, métodos de busca, métodos de planejamento
- Métodos fortes lidam diretamente com conhecimento, dependem do conhecimento para funcionar. Desenvolvidos no escopo da IA/IC
 - Exemplo: Sistemas especialistas, Técnicas de aprendizado de máquina, Algoritmos Genéticos, Sistemas multiagentes (BDI), Sistemas fuzzy

• Lógica: cálculo sentencial e dedução: é a verificação da veracidade de sentenças a partir da veracidade ou falsidade dos átomos (tabelas verdade, tautologias, formas de dedução)

a	b	$\mathbf{a} \wedge \mathbf{b}$	$\mathbf{a} \vee \mathbf{b}$	$a \rightarrow b$	$a \leftrightarrow b$	$\neg a$
V	V	V	V	V	V	F
V	F	F	V	F	F	F
F	V	F	V	V	\mathbf{F}	V
F	F	F	F	\mathbf{V}	V	V

<u></u>			
1. $a \rightarrow a$		Identidade	
$2. a \leftrightarrow a$		Equivalência	
3. $(a \land a) \leftrightarrow a$		Idempotência	
4. $(a \lor a) \leftrightarrow a$		Idempotência	
$5. \neg (\neg a) \leftrightarrow a$	Taurtala ai ara	Dupla Negação	
6. $(a \lor (\neg a))$	Tautologias	Terceiro Excluído	
7. \neg (a \land (\neg a))		Não Contradição	
8. $\neg a \rightarrow (a \rightarrow b)$		Negação do Antecedente	
9. $(a \rightarrow b) \leftrightarrow (\neg b \rightarrow \neg a)$		Contraposição	
$10. \neg (a \land b) \leftrightarrow ((\neg a) \lor (\neg b))$		De Morgan	
$11. \neg (a \lor b) \leftrightarrow ((\neg a) \land (\neg b))$		De Morgan	

1. $a, a \rightarrow b \Rightarrow b$	Modus Ponens
2. $a \rightarrow b$, $\neg b \Rightarrow \neg a$	Modus Tollens
3. $a \rightarrow b$, $b \rightarrow c \Rightarrow a \rightarrow c$	Silogismo Hipotético
$4. \neg a, a \lor b \Rightarrow b$	Silogismo Disjuntivo
5. $a \lor c$, $(a \to b) \land (c \to d) \Rightarrow b \lor d$	Dilema Construtivo
6. $((\neg b) \lor (\neg d))$, $(a \to b) \land (c \to d) \Rightarrow (\neg a) \lor (\neg c)$	Dilema Dedutivo
7. $a \wedge b \Rightarrow a$	Simplificação
8. $a, b \Rightarrow a \wedge b$	Conjunção
9. $a \Rightarrow a \lor b$	Adição
10. $\neg a$, a \Rightarrow b	Dedução por Absurdo

Formas base de dedução

12. $(a \lor b) \leftrightarrow \neg ((\neg a) \land (\neg b))$ 13. $(a \land b) \leftrightarrow \neg ((\neg a) \lor (\neg b))$ 14. $\neg (a \to b) \leftrightarrow (a \land (\neg b))$ 15. $(a \lor b) \leftrightarrow ((\neg a) \to b)$

• Lógica: cálculo de predicados: O cálculo de predicados também estuda a legitimidade ou não de sentenças, mas agora incluindo os efeitos dos quantificadores (∀ e ∃), bem como

```
(TODAS \text{ as crianças estudam}) \\ (Alice \'e uma criança) \\ (Alice estuda) \\ (Vx [Criança(x) \rightarrow Estuda(x)]) (Criança(Alice) = V) \} \Rightarrow Estuda (Alice) = V. \\ (EXISTEM \text{ crianças que estudam}) \\ (Alice \'e studa) \\ (Alice \'e uma criança) \\ (Alice estuda) \\ (Alice e
```

i. $\forall x [Musculoso(x) \rightarrow Forte(x)]$; premissa. ii. $\forall y [J\'oquei(y) \rightarrow (\neg Forte(y))]$; premissa. iii. $\exists z [J\'oquei(z) \land Alto(z)]$; premissa. iv. $\forall w [\neg Alto(w) \lor Musculoso(w)]$; premissa obtida por negação da tese. : cláusula derivada de i. v. $(\neg Musculoso(x)) \vee Forte(x)$; cláusula derivada de ii. vi. $(\neg J\acute{o}quei(y)) \lor (\neg Forte(y))$; cláusula derivada de iii. vii. Jóquei $(z') \wedge Alto(z')$; simplificação de vii. ; simplificação de vii. : cláusula derivada de iv. $x. \neg Alto(w) \lor Musculoso(w)$; resolução ix, x. ; resolução v,xi. ; resolução vi, xii. ; por absurdo, viii, xiii

Dedução FALSA

A avaliação da legitimidade pode ser feita por refutação, negando-se a tese e verificando que isso leva a contradição.

os predicados (verbos e objetos).

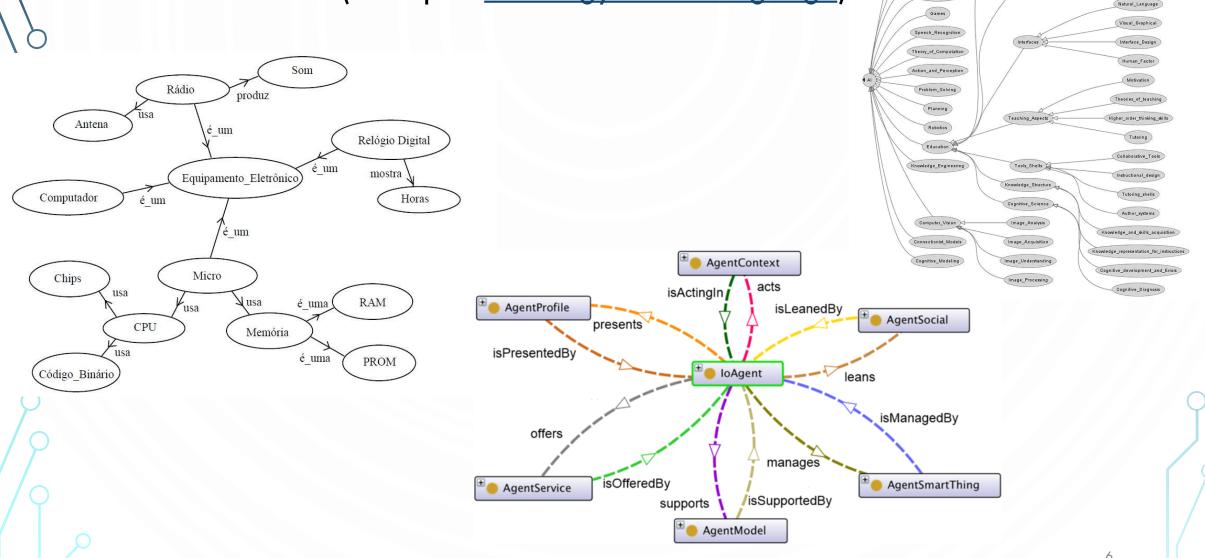
- A **lógica** é um dos tipos de representação de conhecimento em IA, porém dada sua complexidade e não necessariamente clareza, compromete o uso, mas há comunidade.
- Outros tipos de representação inclui por regras de produção (S. Esp, Fuzzy,
 - i. Se (produz_leite \(\Lambda \) tem_pelos) Então (mamífero)
 - ii. Se (mamífero \(\Lambda \) come_carne) Então (carnívoro)
 - iii. Se (mamífero Λ possui_presas Λ possui_garras) Então (carnívoro)
 - iv. Se (mamífero A possui_casco) Então (ungulado)
 - v. Se (carnívoro A pardo A pintado) Então (onça)
 - vi. Se (carnívoro Λ pardo Λ listrado) Então (tigre)
 - vii. Se (ungulado Λ pardo Λ pintado) Então (girafa)
 - viii. Se (ungulado Λ branco Λ listrado) Então (zebra)



• Rede semântica: A rede semântica é uma coleção de nós conectados por arcos. Os nós representam objetos, conceitos ou eventos e os arcos representam as relações. Usualmente os nós e os arcos são etiquetados para indicar o que representam:

https://codedocs.org/what-is/lisp-programming-language

• Rede semântica (Exemplo: Ontology Web Language)



Educational_Robotics

Social_and_Cultural_Aspects

Learning_Environments

Synthesizing

Learning_Aspects

Theorem_Proving

Computer_Science

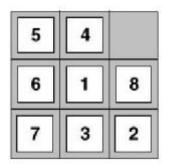
• Rede semântica (Exemplo: Ontology Web Language)

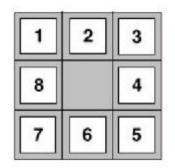
Ontologias são utilizadas para **capturar conhecimento** sobre um domínio de interesse. Uma ontologia descreve os conceitos de um domínio e também as relações que existem entre esses conceitos. As diversas linguagens para construção de ontologias fornecem diferentes funcionalidades. O padrão mais recente de linguagens para ontologias é o OWL, desenvolvido no âmbito do W3C-World Wide Web Consortium. O Protege-OWL possui um conjunto de operadores (por exemplo, o AND, o OR e o NOT) e é baseado em um modelo lógico que torna possível definir conceitos da forma como são descritos. Conceitos complexos podem ser constituídos a partir de definições de conceitos simples. Além disso, o modelo lógico permite a utilização de um MI, o qual pode verificar se as declarações e as definições da ontologia são mutuamente consistentes entre si e reconhecer se conceitos são adequados a definições. O MI pode, portanto, ajudar a manter a hierarquia, o que é útil quando existem casos em que uma classe tem mais de um pai.

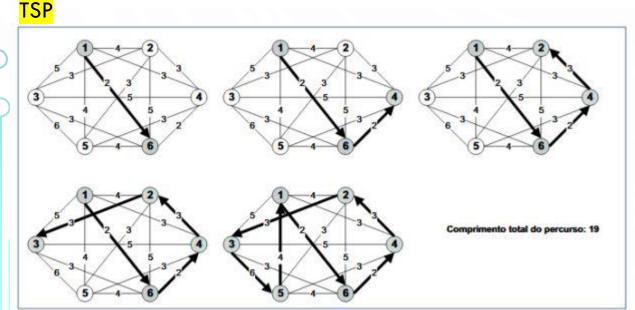
Exemplo de aplicação: https://ainfo.cnptia.embrapa.br/digital/bitstream/item/210473/1/Usando-software-SBIAgro-2007.pdf

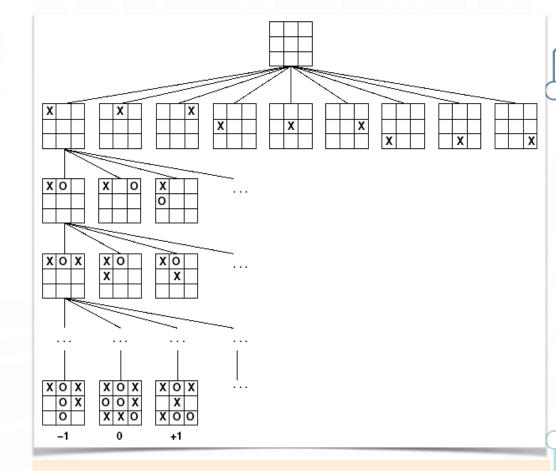
Busca: Muitos problemas de IA necessitam de métodos de busca (*search*), durante o processo de solução.

a. The 8-puzzle problem: The 8-puzzle is a small board game for a single player; it consists of 8 square tiles numbered 1 through 8 and one blank space on a 3 x 3 board, as depicted in left board in Figure 2. Moves of the puzzle are made by sliding an adjacent tile into the position occupied by the blank space, which has the effect of exchanging the positions of the tile and blank space. Only tiles that are horizontally or vertically adjacent (not diagonally adjacent) may be moved into the blank space. The object is to reach the configuration in the right board of Figure 2.



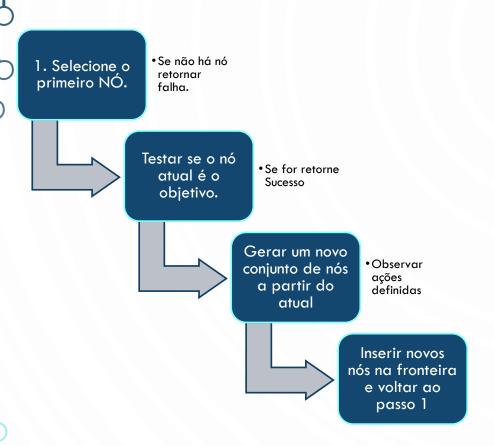


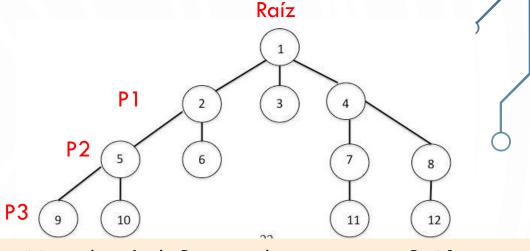




Exemplo de busca exaustiva ou cega, onde não sabe qual nó de cada nível a expandir, não calcula o custo deste nó até o final.

Busca: Em geral seguem este fluxograma para busca genérica

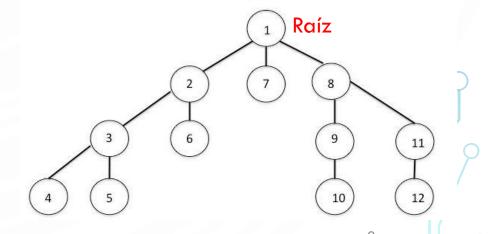




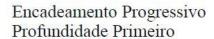
Busca em **Largura**: visita todos nós de Px antes de avançar para Px+1 Se implantado com FILA (FIFO), nós de menor profundidade expande antes Algoritmo COMPLETO, pois encontra solução caso exista uma Contudo não é ÓTIMO, pois a solução é a mais rasa! Só se o custo do caminho crescer com a profundidade

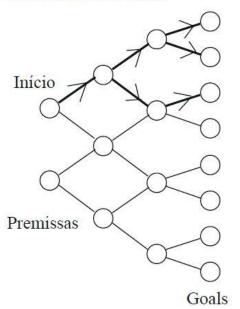
Tem custo de tempo e de memória exponencial em função da ramificação

Busca em **Profundidade**: visita primeiro de cada profundidade etc. Visitará todos os nós de um ramo antes de ir para outro ramo. Pode ser implementado com LIFO (pilha), recursividade etc. Custo de memória menor, custo de tempo equivalente



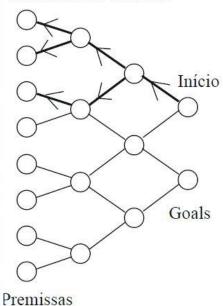
Busca: Em geral seguem este fluxograma para busca genérica





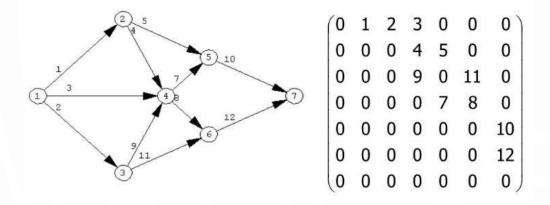
Encadeamento PROGRESSIVO (baseado em dados). Parte do estado inicial e usa ações permitidas para ir em frente até que um objetivo seja atingido. Mais comum.

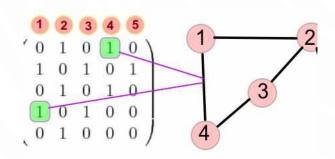
Encadeamento Retroativo Profundidade Primeiro

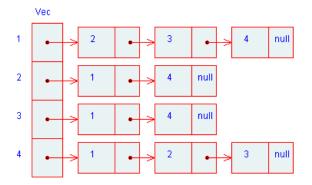


Encadeamento RETROATIVO (baseado em objetivos). Parte do objetivo e volta ao nó. Usado quando o objetivo é bem especificado, como em prova de teoremas matemáticos, achar saída de labirintos etc.

A busca cega no máximo calcula o custo do nó atual para o nó inicial, mas não em relação ao objetivo. Necessário função heurística para estimar distância ao objetivo Busca: formas de representação em grafos (matrizes de adjacências, listas encadeadas, dicionários, etc)







Busca HEURÍSTICA

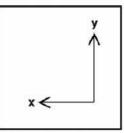
- Utilizam conhecimento específico do problema na escolha do próximo nó a ser expandido
 - Exemplo: Em rotas, poderia utilizar a distância direta entre duas cidades (menor distância entre dois pontos é uma reta)
- A busca heurística aplica uma função de avaliação a cada nó da fronteira do espaço de estados

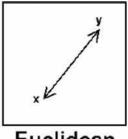


- A função de avaliação heurística depende de cada problema
- Heurística é uma estratégia aplicada na resolução de um problema que utiliza conhecimento

específico do problema (muitas vezes, conhecimento **empírico**) – IDEIA: O nó de menor custo aparente na fronteira do espaço de estados até o nó objetivo é testado e expandido primeiro

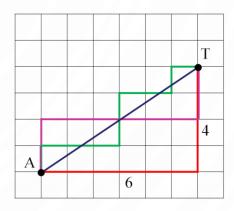
Exemplos busca gulosa e busca A*





Manhattan

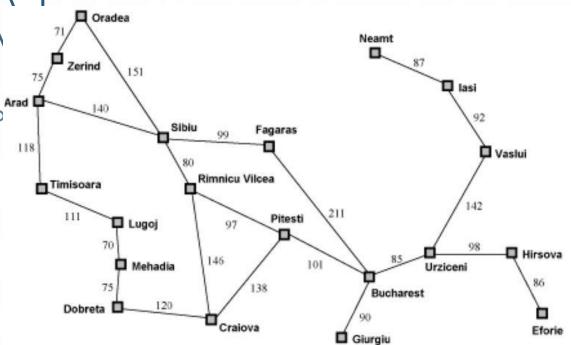
Euclidean



Manhattan: 4 + 6 = 10

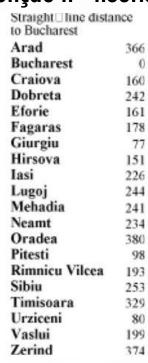
Euclidiana: 7,21

Busca HEURÍSTICA GULOSA

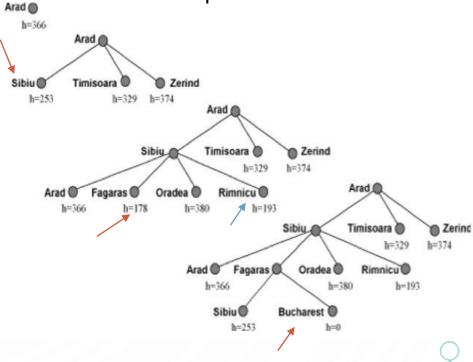


Exemplo rota Arad - Bucareste

Função h - heurística



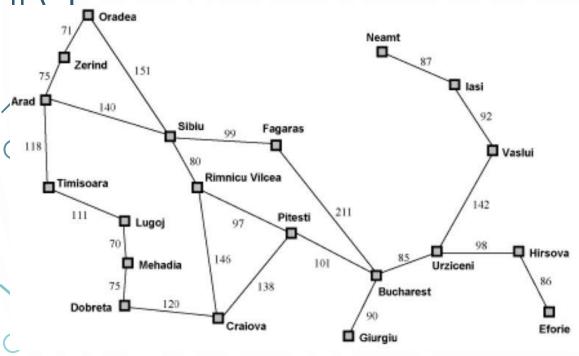
Solução não é ótima! Custo exponencial



Por Fagaras: 450

Por Rimnicu: 418

Busca HEURÍSTICA A*

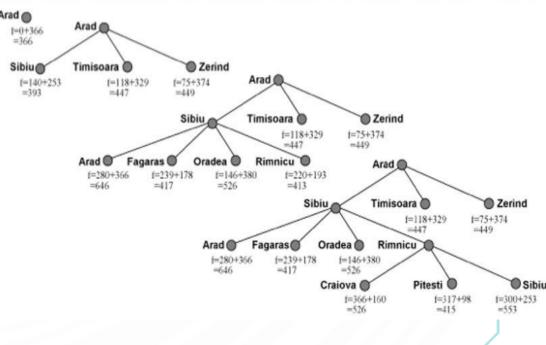


Função h - heurística

i onçuo n -	1160
Straight ☐ line dista to Bucharest	nce
Arad	366
Bucharest	0
Craiova	160
Dobreta	242
Eforie	161
Fagaras	178
Giurgiu	77
Hirsova	151A
Iasi	226
Lugoj	244
Mehadia	241
Neamt	234
Oradea	380
Pitesti	98
Rimnicu Vilcea	193
Sibiu	253
Timisoara	329
Urziceni	80
Vaslui	199
Zerind	374

Solução ótima e completa!

Custo exponencial, guarda todos nós expandidos



Exemplo rota Arad - Bucareste

Ainda a mais usada

Função de avaliação:

$$f(n) = g(n) + h(n)$$

g (n) = distância de n ao nó inicial

h (n) = distância estimada de n ao nó final

A* expande o nó de menor valor de f na fronteira do espaço de estado

Busca HEURÍSTICA A*

Passo 0. Criar um grafo de busca G, inicialmente contendo somente o nó de partida S.

Passo 1. Inicializar uma lista chamada OPEN com o nó de partida ${\bf S}$ e uma lista chamada

CLOSED com Ø. (OPEN é a lista dos nós ainda não selecionados para expansão, enquanto CLOSED

é a lista dos nós já expandidos)

Passo 2. LOOP: Se OPEN = Ø Então FIM e reportar Falha.

Passo 3. Tomar um nó de OPEN com o menor f'.

Chamar este nó de N.

Retirá-lo de OPEN e colocá-lo em CLOSED.

Passo 4. Se N é o nó buscado (*goal*) Então FIM e fornecer a solução percorrendo os ponteiros de N a S.

Passo 5. Expandir **N**, gerando o conjunto de nós SUCESSORES e então adicionálos no grafo.

Passo 6. Para cada membro M de SUCESSORES:

Se **M** ∉ {OPEN, CLOSED}

Então adicionar M em OPEN;

Se $M \in OPEN$ Então chamar a cópia de M em OPEN de Mold; verificar se g(M) < g(M) class em caso afirmativo, tem-se que é melhor chegar a M através do

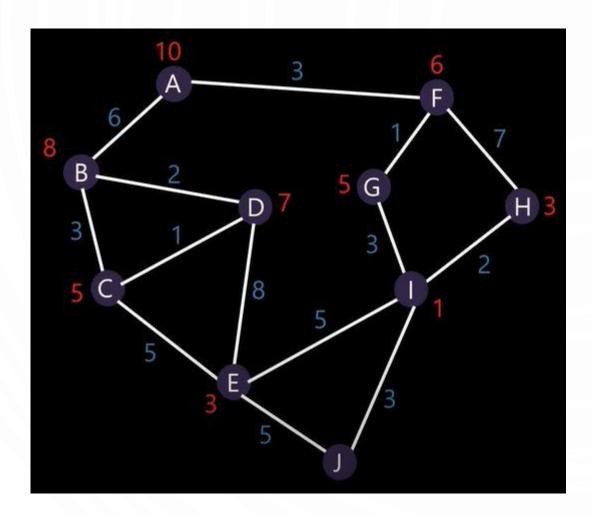
caminho atual do que a indicada pelo ponteiro de Mold. Portanto, descarta-se Mold e faz-se o M apontar para N.

em caso negativo, basta que se remova M.

Se $M \in CLOSED$ Então chamar a cópia de M em CLOSED de Mold; de modo similar ao caso ($M \in OPEN$), verificar qual o melhor caminho para M e atualizar os valores de g e f.

Passo 7. Reordenar OPEN com base no f'.

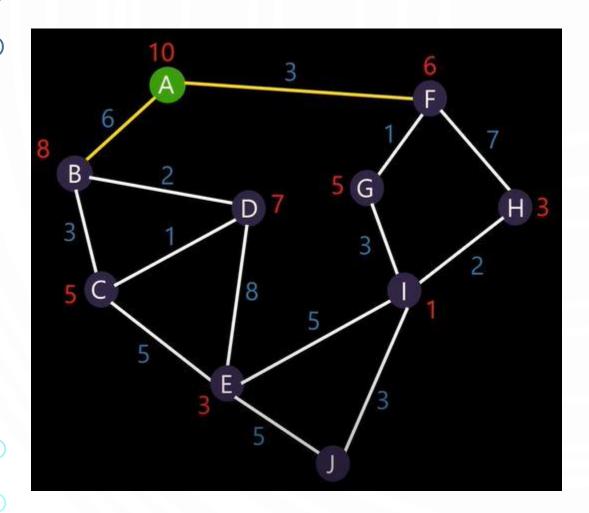
Passo 8. Return LOOP;



Encontrar caminho mais curto entre A e J

Azul: distância real

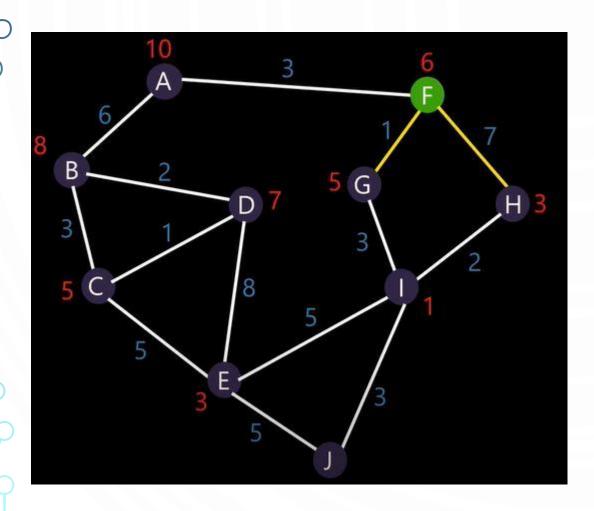
Vermelho: heurística até o destino



Encontrar caminho mais curto entre A e J

-) Expandindo A:
 - 1) F(B)=6+8=14
 - 2) F(F)=3+10=13

Seleciona F



Encontrar caminho mais curto entre A e J

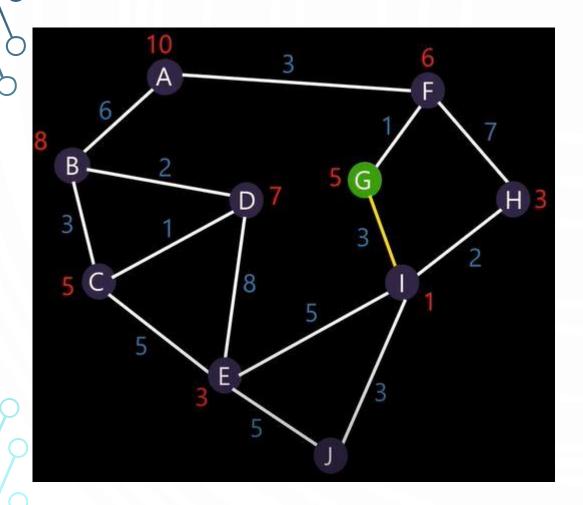
- 1) Expandindo A:
 - 1) F(B)=6+8=14
 - 2) F(F)=3+10=13

Seleciona F

- 2) Expandindo F:
 - 1) F(G)=(3+1)+5=9
 - 2) F(H)=(3+7)+3=13

Seleciona G

3) Expandindo G:



Encontrar caminho mais curto entre A e J

- 1) Expandindo A:
 - 1) F(B)=6+8=14
 - 2) F(F)=3+10=13

Seleciona F

2) Expandindo F:

1)
$$F(G)=(3+1)+5=9$$

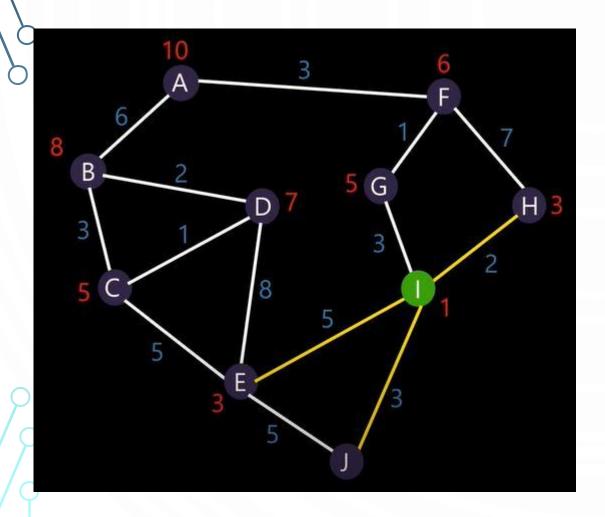
2)
$$F(H)=(3+7)+3=13$$

Seleciona G

3) Expandindo G:

1)
$$F(I)=(3+1+3)+1=8$$

4) Expandindo I:



Encontrar caminho mais curto entre A e J

- 1) Expandindo A:
 - 1) F(B)=6+8=14
 - 2) F(F)=3+10=13

Seleciona F

- 2) Expandindo F:
 - 1) F(G)=(3+1)+5=9
 - 2) F(H)=(3+7)+3=13

Seleciona G

3) Expandindo G:

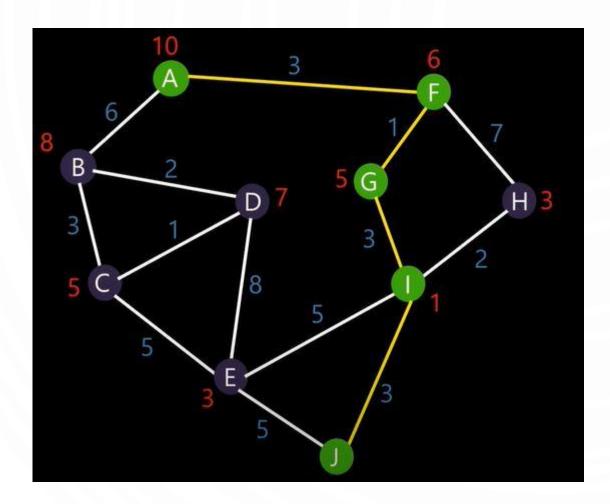
1)
$$F(I)=(3+1+3)+1=8$$

4) Expandindo I:

1)
$$F(E)=(3+1+3+5)+3=15$$

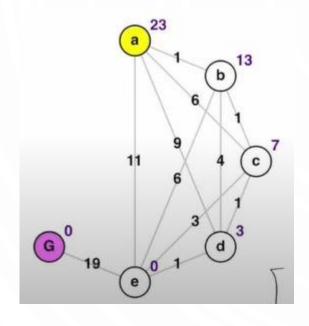
2)
$$F(H)=(3+1+3+2)+3=12$$

3)
$$F(J)=(3+1+3+3)+0=10$$



Encontrar caminho mais curto entre A e J

Solução: A-F-G-I-J (menor caminho)



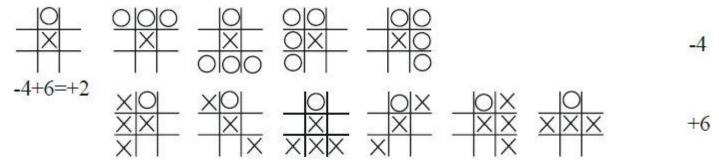
Encontrar caminho mais curto entre a e G

Solução: ?

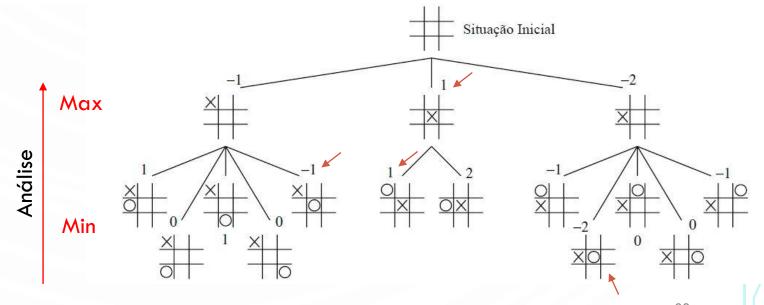
Para compreender bem o algoritmo e como implementá-lo, fazer passo a passo

• Uma heurística possível é contar, em cada situação de jogo, a diferença entre o número de alinhamentos possíveis para cada jogador.

Jogador O em (1,2) e X em (2,2)

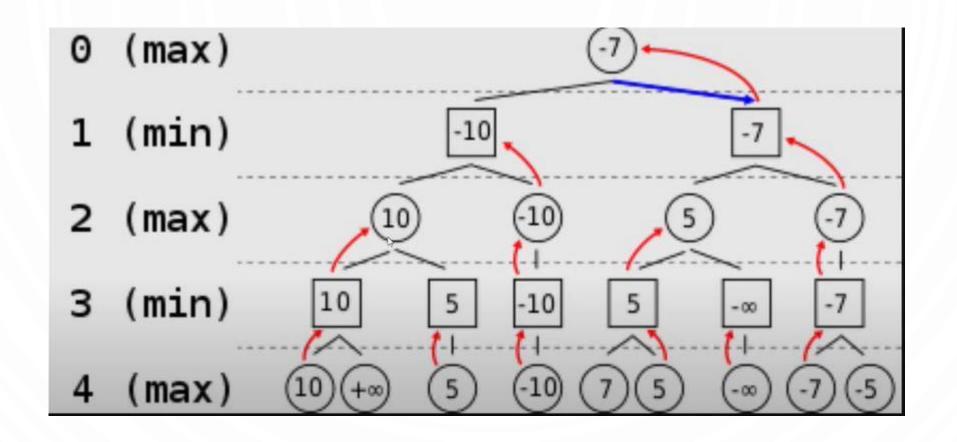


A primeira linha apresenta os alinhamentos possíveis (4) para o jogador (O) e a segunda os possíveis (6) para o jogador (x). A diferença -4+6=+2 é o índice para a configuração no canto superior esquerdo.



Busca HEURÍSTICA MIN MAX:

• Para jogos com 2 jogadores, melhor de um pior para o outro!



o mecanismo que o jogador (×) utiliza para posicionar a sua ficha. Caso o jogador (×) posicione a ficha na posição (1,1), o jogador (O) poderá obter valor -1 através da ocupação de (2,2), que é a situação mais favorável para (O), dada a jogada do (×). Se o jogador (O) ocupar a posição (2,1), por exemplo, obtém apenas valor +1, ou seja pior para (O). Note-se que o melhor caso para (O) será também o pior caso para (×). Assim, considerando-se as possibilidades para a primeira jogada de (×), os valores associados são:

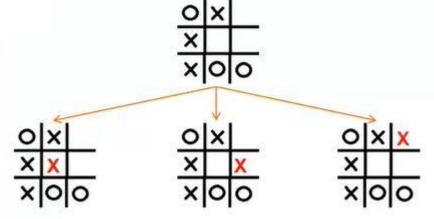
- (x) em (1,1) -> valor -1,
- (x) em (2,2) -> valor +1,
- (x) em (2,1) -> valor -2.

Portanto, considerando o melhor dos piores casos, o jogador (×) deve optar por colocar a sua ficha em (2,2), que corresponde ao máximo entre -1, +1 e -2. Por outro lado, o valor -1 corresponde ao mínimo entre 1, 0, 1, 0 e -1 da sub-árvore à esquerda da Figura. Analogamente, o valor -2 corresponde ao mínimo entre -1, -2, 0, 0, e -1, da sub-árvore à direita da Figura. Esta estratégia de decisão é chamada de 'maxmin', ou seja, 'maximizar o ganho considerando os piores casos'.

Seja jogada de MAX = X Árvore com profundidade máxima Função de avaliação

- +1 vitória Max
- -1 vitória Min
- 0 empate



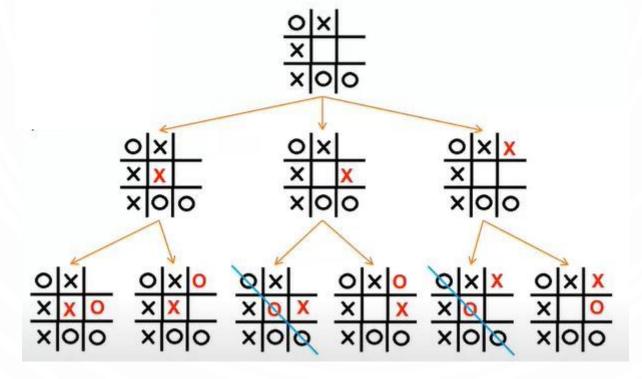


Seja jogada de MAX = X Árvore com profundidade máxima Função de avaliação

+1 vitória Max

-1 vitória Min

0 empate

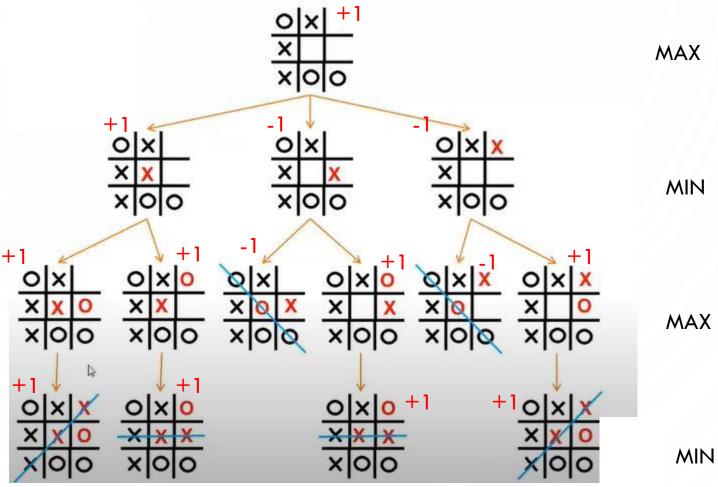


Seja jogada de MAX = X Árvore com profundidade máxima Função de avaliação

+1 vitória Max

-1 vitória Min

0 empate



Seja jogada de MAX = X Árvore com profundidade máxima Função de avaliação

- +1 vitória Max
- -1 vitória Min
- 0 empate

