



Inteligência Artificial

Profº - Dr. Thales Levi Azevedo Valente thales.l.a.valente@gmail.com.br

Grupo da turma 2024.2



https://chat.whatsapp.com/JFB6CgOI7IMCoYmoIKEK62

Sejam Bem-vindos!



Os celulares devem ficar no silencioso ou desligados

Pode ser utilizado apenas em caso de emergência



Boa tarde/noite, por favor e com licença DEVEM ser usados

Educação é essencial

Objetivos de hoje



Apresentar os principais conceitos de busca sem informação;



Ao final da aula, os alunos serão capazes de ter uma visão geral do funcionamento dos principais algoritmos de busca sem informação.



Relembrando a aula passada

- Um problema é definido por 4 itens:
 - ✓ 1. Estado inicial ex.: "em Arad"
 - ✓ 2. Ações ou função sucessora S(x) = conjunto de pares estado-ação
 - \checkmark ex.: S(Arad) = { \lt Arad \rightarrow Zerind, Zerind \gt , ...}
 - ✓ 3. Teste de objetivo, pode ser:
 - \checkmark explícito, ex.: x = "em Bucharest"
 - \checkmark implícito, ex.: Cheque-mate(x)
 - ✓ 4. Custo de caminho (aditivo):

- Uma solução é uma sequência de ações que levam do estado inicial para o estado objetivo.
- Uma solução ótima é uma solução com o menor custo de caminho.
- ✓ ex.: soma das distâncias, número de ações executadas, etc.
- \checkmark c (x, a, y) é o custo do passo, que deve ser sempre ≥ 0

Relembrando a aula passada

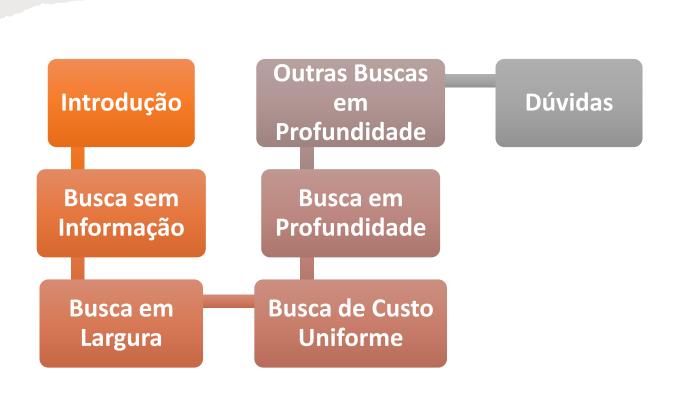
- Uma estratégia de busca é definida pela escolha da ordem da expansão de nós
- Estratégias são avaliadas de acordo com os seguintes critérios
 - ✓ **Completeza**: o algoritmo sempre encontra a solução se ela existe?
 - ✓ Complexidade de tempo: número de nós gerados
 - ✓ Complexidade de espaço: número máximo de nós na memória
 - ✓ **Otimização**: a estratégia encontra a solução ótima?

Relembrando a aula passada

- Complexidade de tempo e espaço são medidas em termos de
- Estratégias são avaliadas de acordo com os seguintes critérios
 - ✓ **b**: máximo fator de ramificação da árvore (número máximo de sucessores de qualquer nó)
 - ✓ <u>d</u>: profundidade do nó objetivo menos profundo
 - \checkmark **m**: o comprimento máximo de qualquer caminho no espaço de estados (pode ser ∞)

Roteiro: Busca sem Informação





"Children see magic because they look for it."

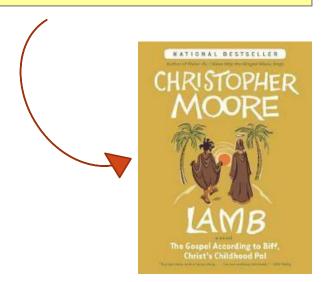
(Christopher Moore)



CHRISTOPHER MOORE American Writer of Comic Fantasy.

Link:

https://www.chrismoore.com/biography/



- Reflexão sobre a forma como nossa perspectiva influencia o que percebemos no mundo ao nosso redor.
 - ✓ As crianças têm uma curiosidade natural e disposição para explorar e buscar o extraordinário.
- Idéia pode ser relacionada aos algoritmos de busca no contexto de inteligência artificial e ciência da computação da seguinte maneira.
 - ✓ Busca como Exploração Intencional
 - ✓ Curiosidade e Estratégias de Busca
 - ✓ Enxergar Soluções Onde Não Parecem Existir

- Reflexão sobre a forma como nossa perspectiva influencia o que percebemos no mundo ao nosso redor.
 - ✓ As crianças têm uma curiosidade natural e disposição para explorar e buscar o extraordinário.
- Idéia pode ser relacionada aos algoritmos de busca no contexto de inteligência artificial e ciência da computação da seguinte maneira.
 - ✓ Busca como Exploração Intencional
 - ✓ Enxergar Soluções Onde Não Parecem Existir
 - ✓ Curiosidade e Estratégias de Busca

Busca como Exploração Intencional.

- ✓ Assim como as crianças veem magia porque estão dispostas a buscá-la, os algoritmos de busca encontram soluções porque são projetados para explorar o espaço de estados.
- ✓ A eficiência e o sucesso de um algoritmo de busca dependem da maneira como ele "procura" a solução em um espaço de possibilidade.

Enxergar Soluções Onde Não Parecem Existir.

✓ Algumas abordagens, como algoritmos genéticos ou redes neurais, simulam a capacidade de encontrar padrões ou soluções que não são óbvias para os humanos, semelhante à capacidade infantil de ver "magia" onde outros não enxergam.

- Curiosidade e Estratégias de Busca.
 - ✓ <u>Busca Cega (como busca em largura ou profundidade)</u>:
 - ✓ Sem conhecimento prévio, o algoritmo explora todos os caminhos possíveis, semelhante à curiosidade infantil indiscriminada
 - ✓ Busca Heurística (como A*):
 - ✓ Aqui, o algoritmo "procura por magia" ao usar uma heurística para focar em caminhos mais promissores, tornando a busca mais direcionada e eficiente.
 - ✓ A heurística, nesse caso, é a "disposição para encontrar o extraordinário" no espaço de estados

Estratégias de busca sem informação:

- ✓ Busca cega.
- ✓ Não possui informação adicional sobre o estado, além daquelas fornecidas na definição do problema.
- ✓ Geram sucessores e distinguem um estado objetivo de um estado não objetivo.
- ✓ As estratégias de busca se distinguem pela ordem em que os nós são expandidos.

Estratégias de busca sem informação

Etapas básicas:

- ✓ Estado inicial;
- ✓ Ações;
- ✓ Teste de objetivos;
- ✓ Uma função de custo.

Estratégias de busca sem informação

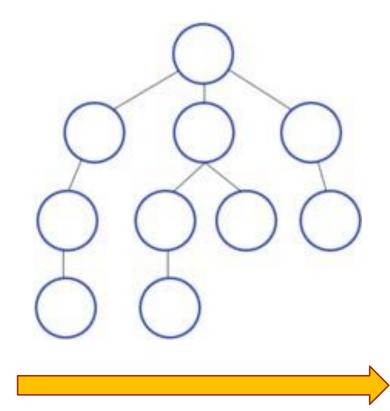
- Tipos: se distinguem pela ordem em que os nós são expandidos
 - ✓ Busca em largura (Breadth-first);
 - ✓ Busca de custo uniforme;
 - ✓ Busca em profundidade (Depth-first).

- Também conhecido por breadth-first search (BFS) ou busca em amplitude.
- Examina, sistematicamente, todos os vértices de um grafo direcionado ou não-direcionado.
- Realiza uma busca exaustiva num grafo passando por todas as arestas e vértices.

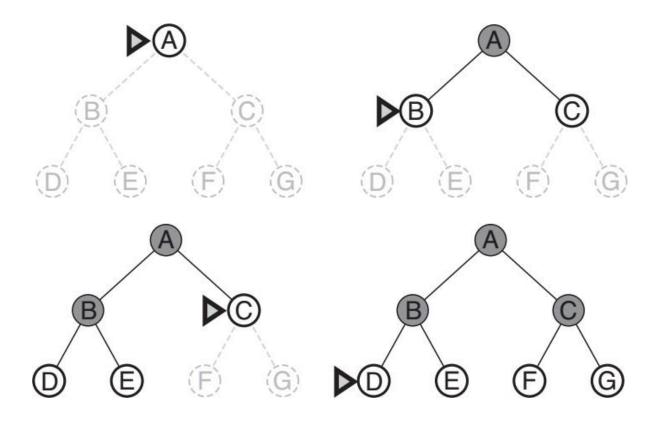
- A busca começa por um vértice, digamos s, especificado pelo usuário.
- O algoritmo visita s, depois visita todos os vértices que estão à distância 1
 de s, depois todos os vértices que estão à distância 2 de s, e assim por diante.
- Para implementar a ideia o algoritmo utiliza uma fila de vértices.
 - ✓ A "borda" é uma fila FIFO (first-in, first-out), isto é, novos itens entram no final.

Importante: a distância de um *vértice s* a um *vértice t* é o comprimento de um caminho mínimo de *s* a *t*.

Exemplo ilustrativo:



Exemplo ilustrativo:



- Completa? Sim (se b é finito)
- Tempo? $1+b+b^2+b^3+...+b^d+b(b^d-1)=O(b^{d+1})$
- Espaço? $O(b^{d+1})$ (mantém todos os nós na memória)
- Ótima? Sim (se todas as ações tiverem o mesmo custo)

Esta estratégia só dá bons resultados quando a profundidade da árvore de busca é pequena.

Profundidade	Nós	Tempo	Memória
0	1	1 milissegundo	100 bytes
2	111	0.1 segundo	11 quilobytes
4	11111	11 segundos	1 megabytes
6	10 ⁶	18 minutos	111 megabytes
8	10 ⁸	31 horas	11 gigabytes
10	10 ¹⁰	128 dias	1 terabyte
12	10 ¹²	35 anos	111 terabytes
14	10 ¹⁴	3500 anos	11111 terabytes

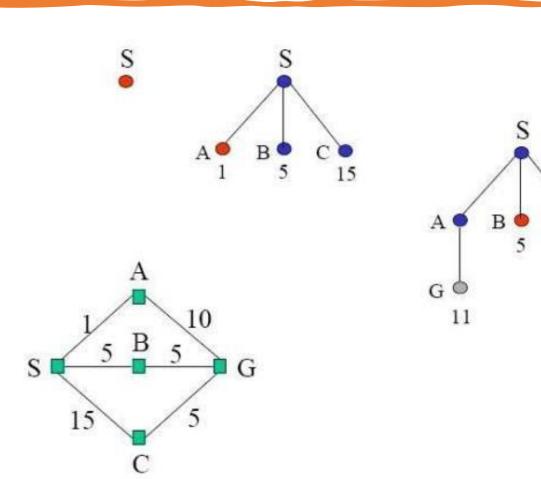
Busca de custo uniforme

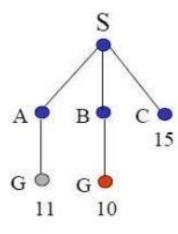
- Expande o nó não-expandido que tenha o caminho de custo mais baixo.
 - ✓ Equivalente a busca em extensão se os custos são todos iguais
- Implementação: fila ordenada pelo custo do caminho
- Completa? Sim, se o custo de cada passo $\geq \epsilon$
- Tempo? número de nós com $g \le custo da solução ótima$
 - ✓ $O(b^{\lceil c^*/\epsilon \rceil})$ onde c^* é o custo da solução ótima
- Espaço? de nós com g ≤ custo da solução ótima, O(b [c*/ε])
- Ótima? Sim pois os nós são expandidos em ordem crescente de custo total.

Busca em custo uniforme

- A estratégia encontra a melhor solução se:
 - Se o custo do caminho nunca diminuir enquanto o mesmo for percorrido.
 - Esta restrição é obedecida se o custo do caminho é a soma dos custos dos operadores que geram o caminho e nenhum operador tem custo negativo.

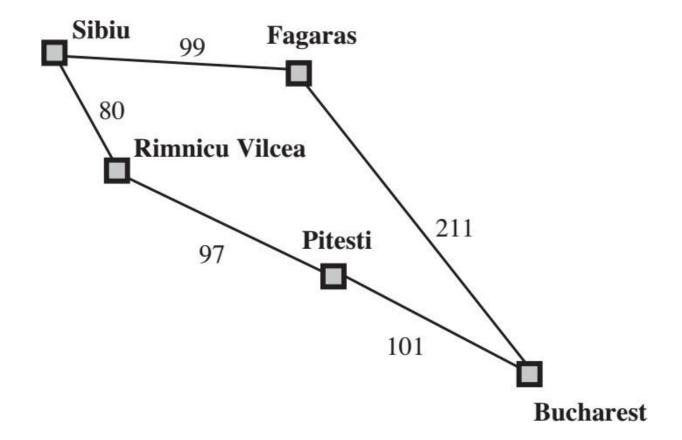
Busca em custo uniforme





Exercício

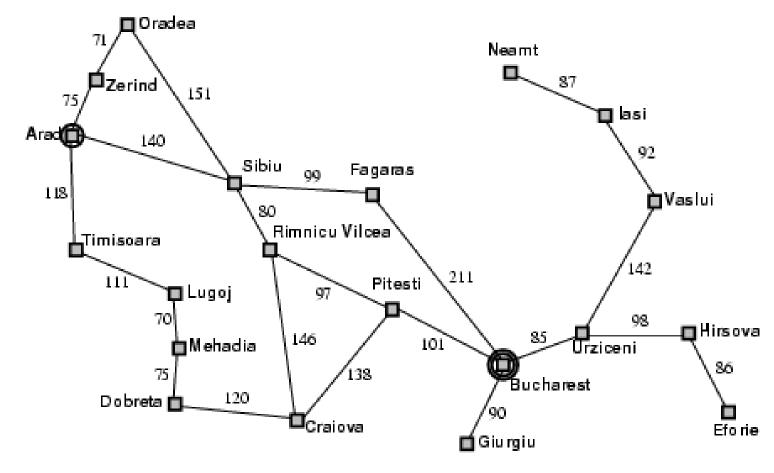
 Aplicar busca de custo uniforme para achar o caminho mais curto entre Sibiu e Bucareste



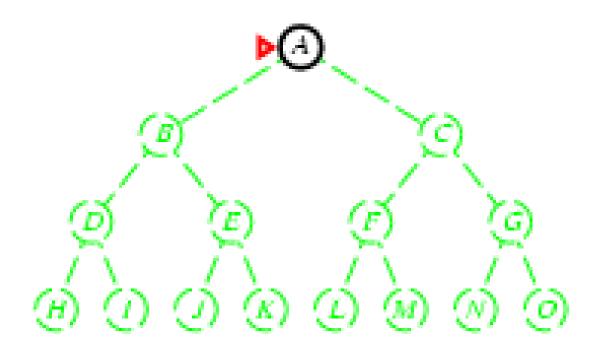
Exercício

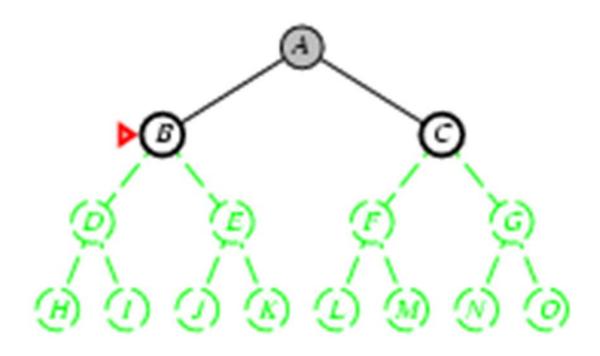
Aplicar busca de custo uniforme para achar o caminho mais curto entre

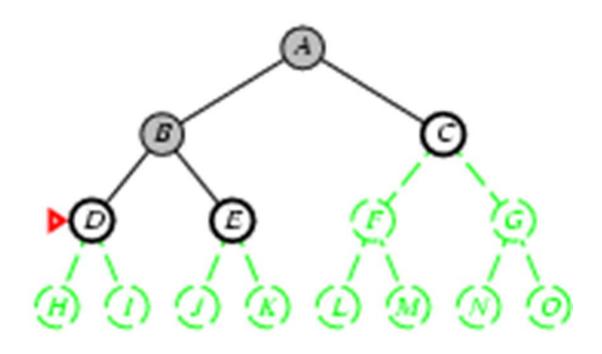
Arad e Bucareste

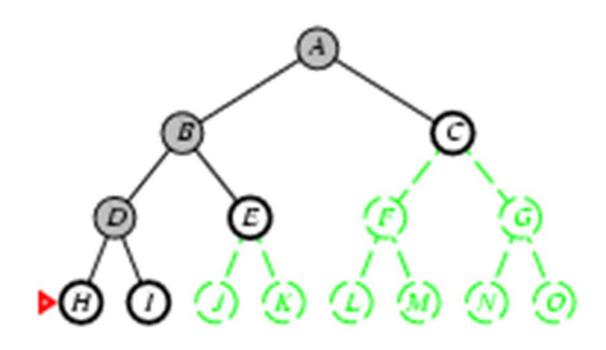


- Também conhecido por depth-first seacrh (DFS).
- Expande sempre um dos nós de maior profundidade na árvore.
- Quando a busca encontra um nó que não pode ser expandido, retorna e expande os nós que estão pendentes.
- Para implementar a ideia o algoritmo utiliza uma pilha.

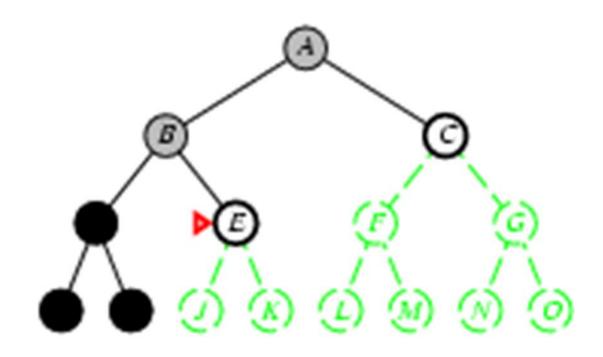


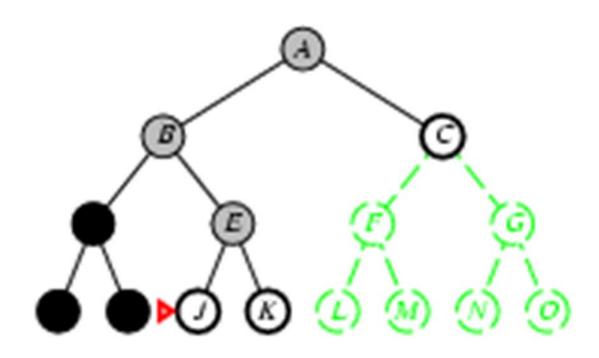


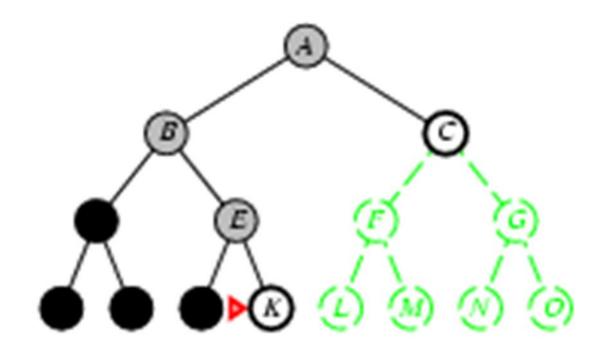


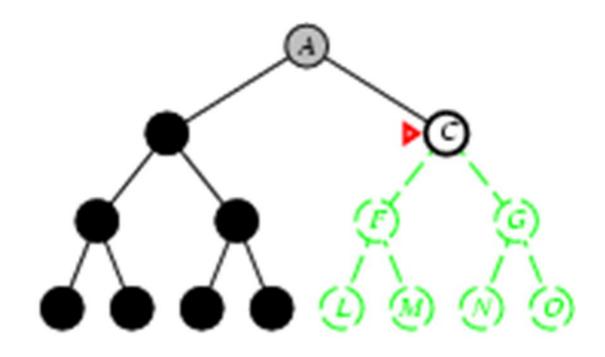


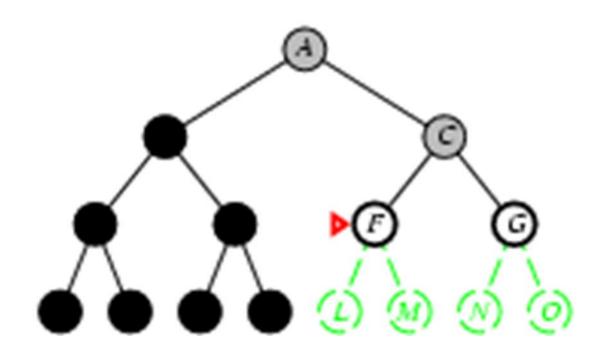


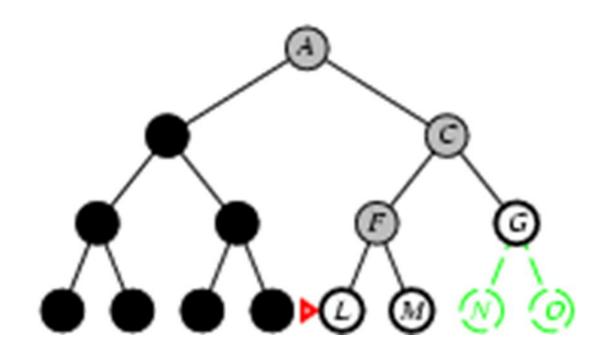


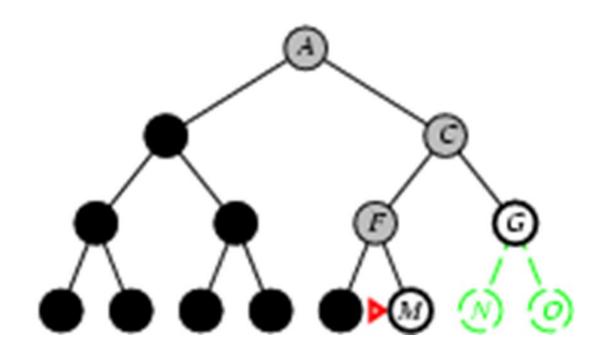




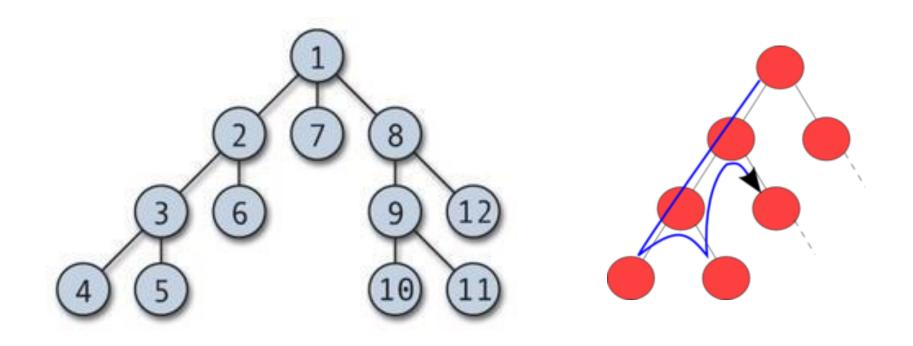








Busca em Profundidade (resumo)



Vantagens:

- ✓ Econômico em memória.
- ✓ É necessário armazenar apenas um único caminho da raiz até um nó-folha.
- ✓ Problemas com muitas soluções: a busca em profundidade "tende" a ser melhor que a busca em largura.

Desvantagens:

- ✓ A estratégia pode forçar uma busca em um ramo que não há soluções.
- ✓ Deve ser evitada para árvores de busca com profundidades muito grandes ou infinitas.

Busca em Profundidade Limitada

- Completa? Não: falha em espaços com profundidade infinita, espaços com loops. Se modificada para evitar estados repetidos é completa para espaços finitos.
- Tempo? O(b^m): péssimo quando m é muito maior que d. Mas se há muitas soluções pode ser mais eficiente que a busca em extensão
- Espaço? O(bm): i.e., espaço linear!
 - 118 kilobytes ao invés de 10 petabytes para busca com b=10, d=m=12

Ótima? Não

Busca em Profundidade Limitada

- Busca em profundidade com limite de profundidade l, isto é, nós com profundidade l não tem sucessores
- Completa? Não; a solução pode estar além do limite.
- Tempo? *O*(*b*′)
- Espaço? O(bl): i.e., espaço linear!
- Ótima? Não

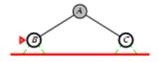
Busca de Aprofundamento Iterativo

- Estratégia utilizada em conjunto com busca em profundidade para encontrar o melhor limite l
 - ✓ Aumentar gradualmente l até encontrar um estado objetivo
- Isto ocorre quando a profundidade alcançar d
 - ✓ (profundidade do objetivo mais raso)

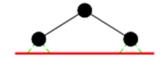


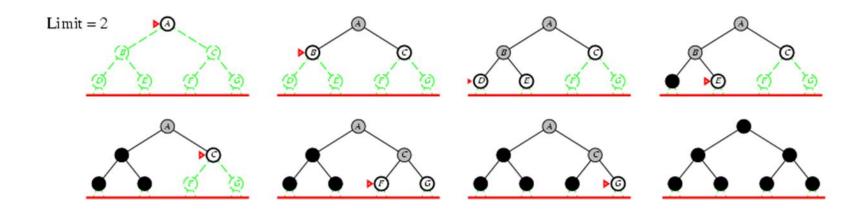


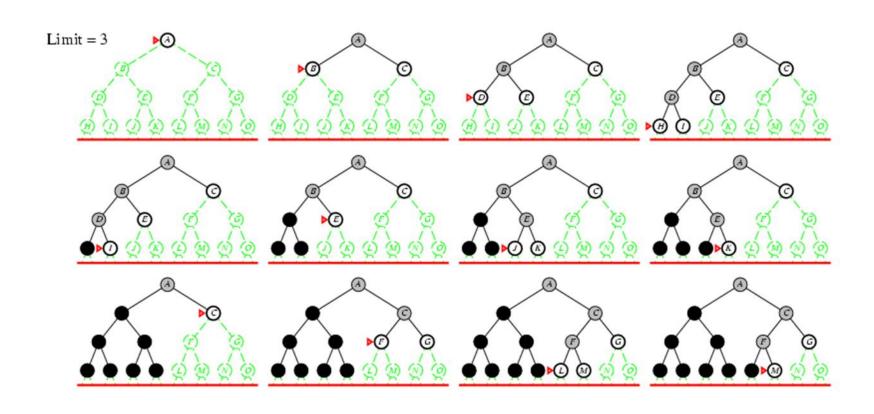












Propriedades da busca de aprofundamento iterativo

- Completa? Sim.
- Tempo? $(d+1)b^0 + db^1 + (d-1)b^2 + ... + b^d = O(b^d)$
- Espaço? O(bd): i.e., espaço linear!

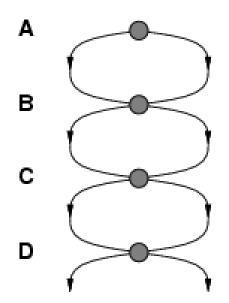
■ Ótima? Sim, se custo de passo = 1

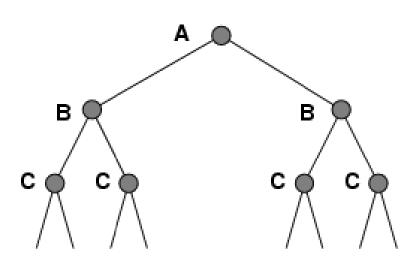
Resumo dos Algoritmos

Criterion	Breadth- First	Uniform- Cost	Depth- First	Depth- Limited	Iterative Deepening
Complete?	Yes $O(b^{d+1})$	Yes $O(b^{\lceil C^*/\epsilon \rceil})$	No $O(b^m)$	No $O(b^l)$	Yes $O(b^d)$
Space Optimal?	$O(b^{d+1})$ Yes	$O(b^{\lceil C^*/\epsilon ceil})$ Yes	O(bm)No	O(bl)No	O(bd) Yes

Detecção de estados repetidos

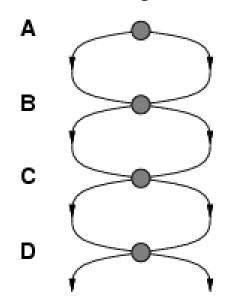
- O processo de busca pode perder tempo expandindo nós já explorados antes
 - ✓ Estados repetidos podem levar a loops infinitos
 - ✓ Estados repetidos podem transformar um problema linear em um problema exponencial

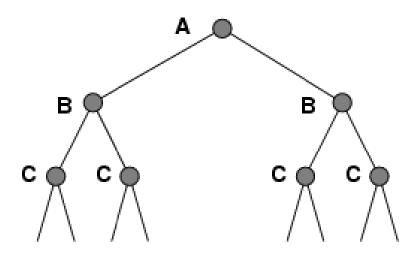




Detecção de estados repetidos

- Comparar os nós prestes a serem expandidos com nós já visitados
 - ✓ Se o nó já tiver sido visitado, será descartado.
 - ✓ Lista "closed" (fechado) armazena nós já visitados.
 - ✓ A busca percorre um grafo e não uma árvore.





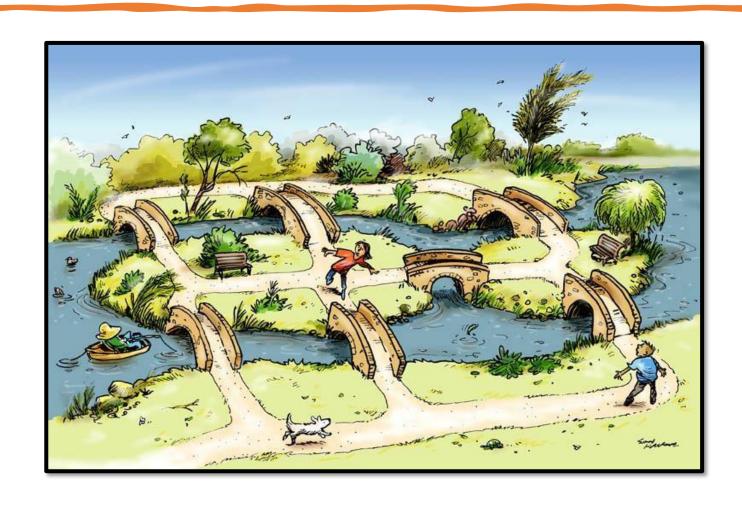
Conclusão

• A formulação de problemas usualmente requer a abstração de detalhes do mundo real para que seja definido um espaço de estados que possa ser explorado através de algoritmos de busca.

■ Há uma variedade de estratégias de busca sem informação (ou busca cega).

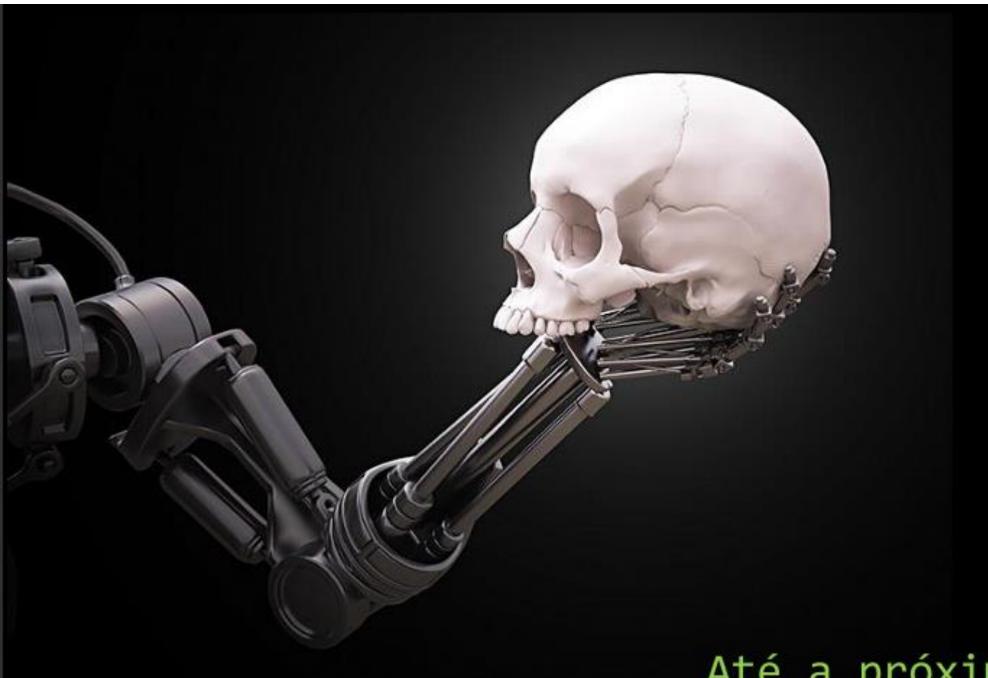
■ A busca de aprofundamento iterativo usa somente espaço linear e não muito mais tempo que outros algoritmos sem informação.

Obrigado!





Dúvidas?



Até a próxima...



Apresentador

Thales Levi Azevedo Valente

E-mail:

thales.l.a.valente@gmail.com

Referências

- Links referenciados nos respectivos slides.
- T.B. Borchartt . *Introdução à Inteligência Artificial*. 2024. 37 slides. Universidade Federal do Maranhão.
- A.O. B. Filho. Inteligência Artificial Introdução. 2024. 31 slides.
 Universidade Federal do Maranhão.