# Inteligência Artificial Estratégias de Busca Parte 5

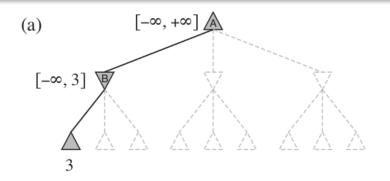
Prof. Jefferson Morais

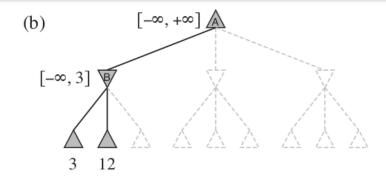
#### Minimax é impraticável para muitos jogos

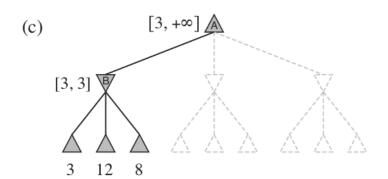
- O número de estados de jogo que a busca tem de examinar é exponencial em relação ao número de movimentos.
- É possível reduzir o expoente efetivamente pela metade e ainda encontrar a decisão ótima
- Artifício: calcular a decisão minimax correta sem examinar todos os nós na árvore de jogo

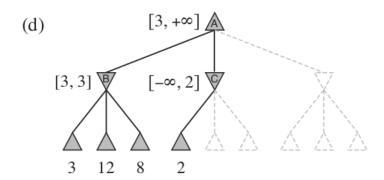
#### Poda (Prunning)

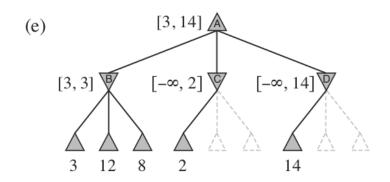
- . Deixar de considerar grandes partes da árvore de jogo
- . Elimina ramificações que não influenciam a decisão final
- Vamos analisar o algoritmo poda alfa-beta

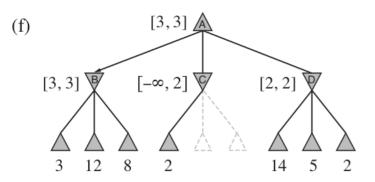










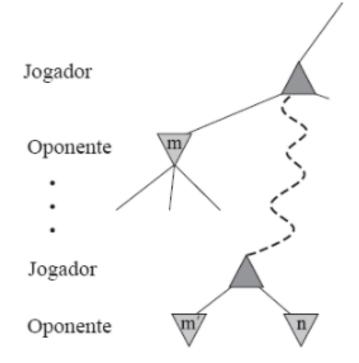


- O exemplo pode ser visto como uma simplificação da fórmula de VALOR-MINIMAX
  - . Sejam x e y valores dos dois sucessores não avaliados do nó C
  - . Seja z o mínimo entre x e y
  - . Então o valor do nó raiz é dado por

```
\begin{aligned} \text{MINIMAX}(root) &= \max(\min(3, 12, 8), \min(2, x, y), \min(14, 5, 2)) \\ &= \max(3, \min(2, x, y), 2) \\ &= \max(3, z, 2) \quad \text{where } z = \min(2, x, y) \leq 2 \\ &= 3. \end{aligned}
```

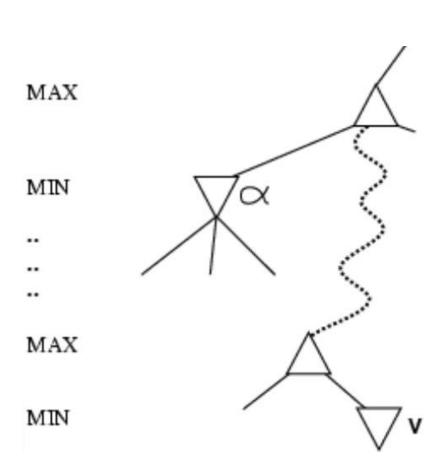
#### Generalizando

- Considere o nó **n**
- Se m ou m' é melhor que n para o jogador, nunca chegaremos a n em um jogo



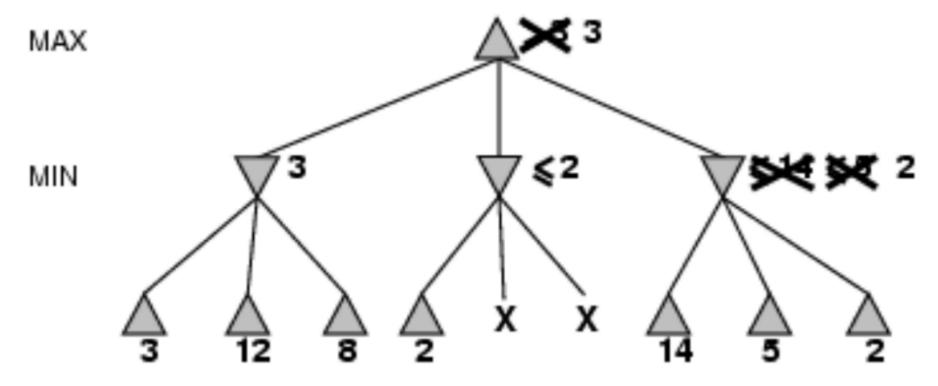
- Poda alfa-beta recebe esse nome por causa de seus parâmetros
  - . Alfa (α): valor mais alto
    - o valor da melhor escolha encontrado em qualquer ponto de escolha ao longo do caminho para MAX
  - . Beta (β): valor mais baixo
    - o valor da melhor escolha encontrado em qualquer ponto de escolha ao longo do caminho para MIN
- Os valores de  $\alpha$  e  $\beta$  são atualizados à medida que o algoritmo prossegue
- O algoritmo poda as ramificações restantes em um nó tão logo se sabe que o valor do nó corrente é pior que o valor corrente de  $\alpha$  ou  $\beta$

- α é o valor da melhor escolha encontrado até então para a escolha de MAX
  - Se v é pior que α, MAX irá evitálo
  - Poda o ramo inteiro
- Se já achou algo melhor, por que piorar?



```
function ALPHA-BETA-SEARCH(state) returns an action
   v \leftarrow \text{MAX-VALUE}(state, -\infty, +\infty)
   return the action in ACTIONS(state) with value v
function MAX-VALUE(state, \alpha, \beta) returns a utility value
   if TERMINAL-TEST(state) then return UTILITY(state)
   v \leftarrow -\infty
   for each a in ACTIONS(state) do
      v \leftarrow \text{MAX}(v, \text{MIN-VALUE}(\text{RESULT}(s, a), \alpha, \beta))
      if v \geq \beta then return v
      \alpha \leftarrow \text{MAX}(\alpha, v)
   return v
function Min-Value(state, \alpha, \beta) returns a utility value
   if TERMINAL-TEST(state) then return UTILITY(state)
   v \leftarrow +\infty
   for each a in ACTIONS(state) do
      v \leftarrow \text{MIN}(v, \text{MAX-VALUE}(\text{RESULT}(s, a), \alpha, \beta))
      if v \leq \alpha then return v
      \beta \leftarrow \text{MIN}(\beta, v)
   return v
```

 A efetividade da poda alfa-beta é altamente dependente da ordem em que os estados são examinados



Se terceiro sucessor (2) tivesse sido gerado primeiro, os outros dois (14, 5) poderiam ter sido podados, pois a solução nesse ramo já seria pior que a da ação que leva ao 3.

- Se <u>supusermos</u> que isso pode ser feito perfeitamente
  - Alfa-beta precisará examinar apenas O(b<sup>m/2</sup>) nós para escolher o melhor movimento, contra O(b<sup>m</sup>) para minimax
  - . O fator de ramificação efetivo se tornará $\sqrt{b}$  , em vez de  ${f b}$ 
    - No caso do xadrez, 6 em vez de 35
- Se sucessores forem examinados em ordem aleatória
  - O número total de nós examinados será cerca de **O(b<sup>3m/4</sup>)** para um valor moderado de **b**

- Considerações sobre o algoritmo
  - Poda não afeta resultado final
  - Boa ordem de movimento melhora efetividade da poda
  - Com "ordem perfeita", complexidade de tempo = O(b<sup>m/2</sup>)
  - Dobra profundidade da busca
- Curiosidades
  - Xadrez
    - Minimax: 5 jogadas à frente
      - Humano médio: 6 a 8
    - Alfa-beta: 10 jogadas à frente
      - Desempenho de especialista

<u>Curiosidade: filme que conta a história da disputa entre o Kasparov vs Deep Blue "Game Over: Kasparov and the Machine"</u>

### Decisões imperfeitas em tempo real

- O algoritmo minimax gera o espaço de busca do jogo inteiro
- O algoritmo alfa-beta poda grandes partes desse espaço
  - . Ainda assim, o algoritmo faz uma busca até os estados terminais, pelo menos para uma parte do espaço de busca
  - . Em problemas reais, essa profundidade não é prática (limite de tempo)
- São ineficientes para jogos que possuam muitos passos para os estados terminais (i.e., quase todos os jogos interessantes!)
- Solução
  - Substituir a função utilidade por uma função de avaliação (heurística), a qual fornece uma estimativa da utilidade esperada da posição

## Funções de Avaliação

- Uma função de avaliação retorna uma estimativa da utilidade esperada do jogo
- Nota: o desempenho do algoritmo está diretamente relacionado com a função de avaliação projetada
- Boas práticas para projetar boas funções de avaliação
  - Deve ordenar os <u>estados terminais</u> do mesmo modo que a verdadeira função utilidade



- . A computação não deve demorar muito tempo
- No caso de <u>estados não terminais</u>, a função de avaliação deve estar fortemente relacionada com as chances reais de vitória