Jogos versus pesquisa

- Adversário imprevisível
 - a solução é uma estratégia que especifica uma jogada para cada resposta possível do adversário
- Limitações de tempo
 - na impossibilidade de encontrar a solução ótima, é necessário aproximar
- História
 - Computador considera possíveis linhas de jogo (Babbage, 1846).
 - Algoritmo para jogada perfeita (Zermelo, 1912; Von neumann, 1944)
 - Horizonte finito, avaliação aproximada (Zuse, 1945; Wiener, 1948, **Shannon**, 1950)
 - Primeiro programa de xadrez (Turing, 1951)
 - Aprendizagem (machine learning) para aumentar a qualidade da avaliação (Samuel, 1952-1957)
 - Corte (prunning) para permitir pesquisa a maior profundidade (McCarthy, 1956)

Tipos de jogos

determinísticos

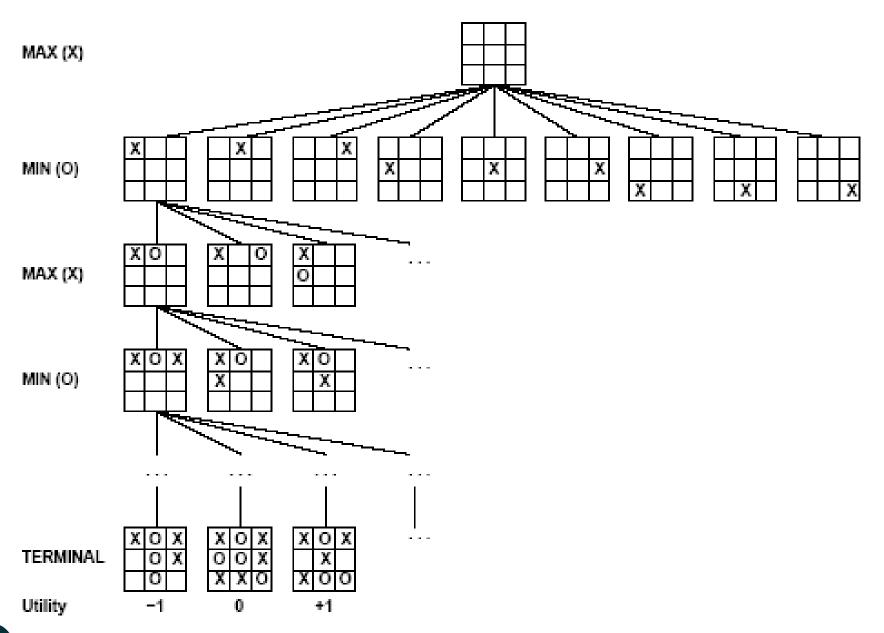
de azar

informação perfeita

informação imperfeita

xadrez, damas, go, jogo do galo	gamão, monopólio
	bridge, poker, bisca, scrabble, guerra

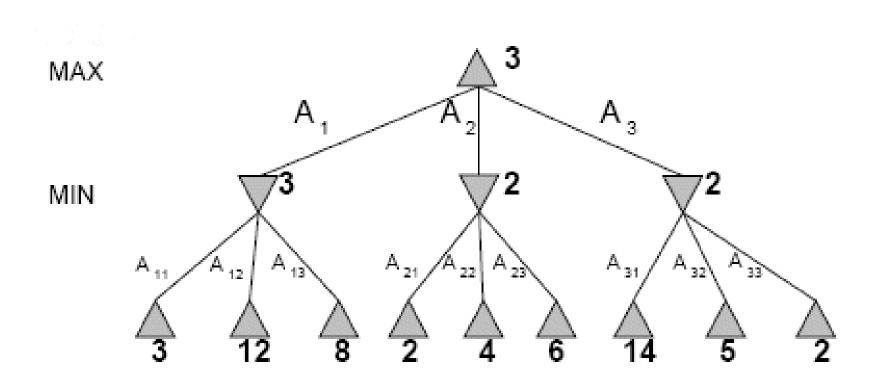
Jogo do galo



MiniMax

- Estratégia perfeita para jogos determinísticos com informação perfeita
 - Assume que os jogadores usam uma estratégia racional
- Ideia:
 - escolher a jogada com maior valor minimax
- Valor: o nosso ganho
 - Quando somos nós a jogar: escolhe-se a jogada que proporciona o valor mais elevado (MAX)
 - Quando é o adversário a jogar, assume-se que vai jogar bem (do ponto de vista dele), ou seja, vai escolher a jogada que acarreta valor mais baixo para nós (MIN)

• Exemplo: jogo de duas jogadas:



MiniMax (cont.)

```
função DECISÃO-MINIMAX( estado) retorna ação
   v \leftarrow VALOR-MAX(estado) é máximo
   retorna ação com valor v
função VALOR-MAX( estado) retorna um valor de utilidade
   se TESTE-TERMINAL( estado) então
      retorna UTILIDADE( estado)
   senão
         retorna o valor mais elevado de VALOR-MIN( SUCESSORES( estado))
função VALOR-MIN( estado) retorna um valor de utilidade
  se TESTE-TERMINAL( estado) então
      retorna UTILIDADE( estado)
  senão
         retorna o valor mais baixo de VALOR-MAX( SUCESSORES( estado))
```

Propriedades do MiniMax

- Completo ??
 - Só se a árvore é finita
- Ótimo ??
 - Sim, contra um adversário ótimo (racional). Senão?...
- Tempo ??
 - O(b m)
- Espaço ??
 - O(b m) -- pesquisa em profundidade
- Xadrez:
 - b = 35, m = 100
 - uma solução exata é completamente irrealizável
 - tempo = $O(35^{100})$

Limitação dos recursos disponíveis

- Exemplo:
 - 100 segundos para realizar uma jogada
 - exploram-se 10 000 nós por segundo
 - então podem-se explorar 1 000 000 de nós por jogada
- Solução tradicional
 - Corte (cutoff)
 - por exemplo, limitar a profundidade da pesquisa
 - Função de avaliação
 - estimar a qualidade da posição (usando por exemplo uma função heurística)

Função de avaliação -- Exemplo

- Qual é a melhor função de avaliação?
 - Como medimos a qualidade de cada uma das posições seguintes?





- Normalmente a função de avaliação é uma função linear pesada de vários parâmetros
 - Exemplo do xadrez:

Avaliação(s) =
$$w_1 f_1(s) + w_2 f_2(s) + ... + w_n f_n(s)$$

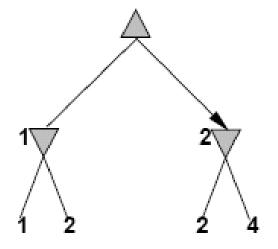
 $w_1 = 9$, e $f_1(s) = (n^o de rainhas brancas) – ($n^o de rainhas pretas)$$

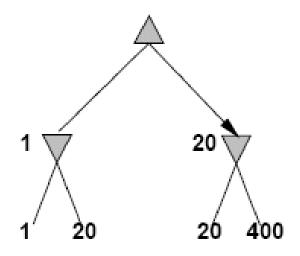
Função de avaliação (cont.)

- Os valores exatos n\u00e3o interessam
- O comportamento mantém-se para qualquer transformação monotónica da função de avaliação

MAX

MIN



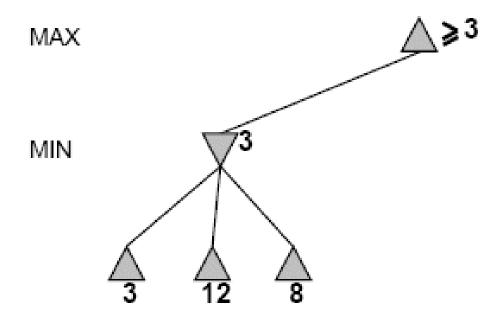


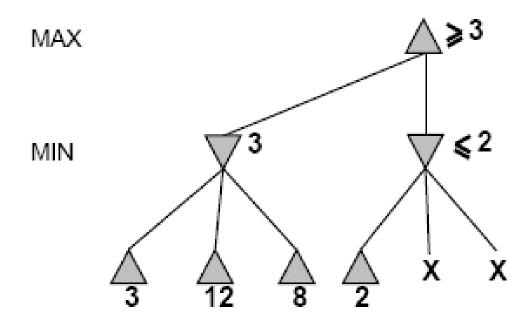
Corte da pesquisa (cutoff)

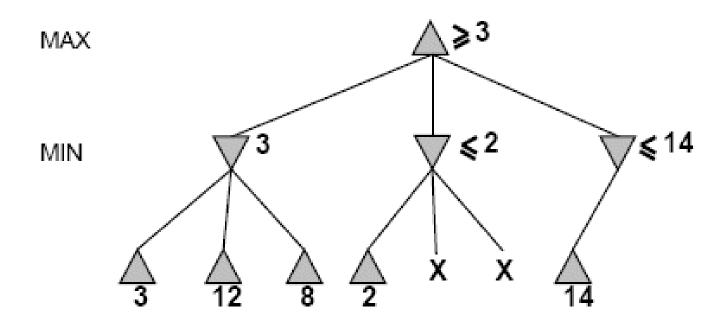
- MINIMAX-CUTOFF é idêntico a VALOR-MINIMAX exceto
 - TERMINAL? é substituído por CUTOFF?
 - UTILIDADE é substituído por AVALIAÇÃO
- Funciona na prática?
 - Exemplo do xadrez:

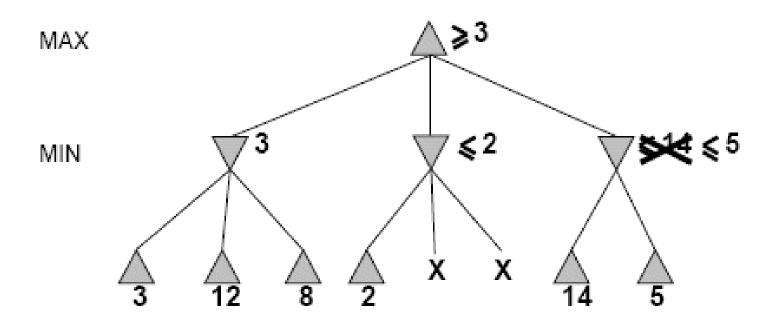
$$b^{m} = 10^{6}$$
, $b = 35 ==> m = 4$

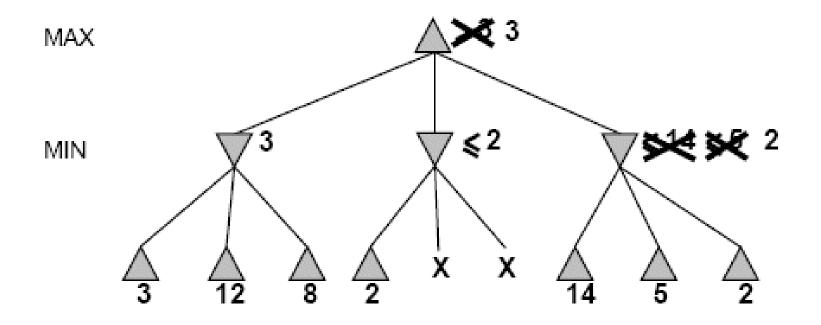
- um jogador que analisa até 4 jogadas futuras não tem hipóteses!
- m = 4 : humano principiante
- m = 8 : computador típico, humano com nível de mestre
- m = 12 : Deep blue, Kasparov











Propriedades do corte α – β

- O corte α–β não afeta o resultado final
- Uma boa ordenação dos nós aumenta a eficiência do corte α–β
- Com uma ordenação perfeita, complexidade temporal = O(b m/2)
 - duplica a profundidade da pesquisa
 - por exemplo, pode passar de 4 para 8 jogadas em xadrez, e passar do nível de principiante ao de mestre

Algoritmo do corte $\alpha - \beta$

```
função PESQUISA-ALFA-BETA( estado, jogo) retorna ação
  ação, estado ← a, s em SUCESSORES[ jogo]( estado)
                    tal que VALOR-MIN(s, jogo, -∞, +∞) é máximo
  retorna ação
função VALOR-MAX( estado, jogo, \alpha, \beta) retorna valor minimax de estado
  se TESTE-CORTE( estado) então retorna AVALIAÇÃO( estado)
  para cada s em SUCESSORES( estado)
    \alpha \leftarrow \max(\alpha, VALOR-MIN(s, jogo, \alpha, \beta))
    se \alpha \geq \beta então retorna \beta
  retorna α
função VALOR-MIN( estado, jogo, \alpha, \beta) retorna valor minimax de estado
  se TESTE-CORTE( estado) então retorna AVALIAÇÃO( estado)
  para cada s em SUCESSORES( estado)
    \beta \leftarrow \min(\beta, VALOR-MAX(s, jogo, \alpha, \beta))
    se β \le α então retorna α
  retorna B
α: a melhor alternativa para MAX ao longo do caminho
β: a melhor alternativa para MIN ao longo do caminho
```

18

Jogos determinísticos na prática

Damas

 Chinook venceu o campeão humano histórico Marion Tinsley em 1994; usou base de dados de finais (443 748 401 247 posições)

Xadrez

 Deep Blue derrotou Kasparov em 1997. Pesquisa 200 milhões de posições por segundo; algumas linhas de pesquisa têm profundidade 40

Othello

 Campeões humanos recusam-se a jogar contra computadores, que são demasiados bons

Go

 Campeões humanos recusam-se a jogar contra computadores, que são demasiado fracos. No jogo do Go, b > 300.