# Búsqueda con adversario (parte 1)

Julio Godoy DIICC









- Ambiente multiagente
  - Comportamiento de otros agentes muchas veces impredecible
  - Dificultan la toma de decisiones de un agente
  - Asumimos ambientes competitivos
    - Objetivos de los agentes están en conflicto
  - Teoría de juegos
    - Rama de la economía que considera ambientes multiagente como juegos



#### **Ambiente**



- Determinista
- Observable
- Decisiones se toman en turnos
- Dos agentes/jugadores
- La utilidad de un estado final es opuesta con la misma magnitud
  - Juego de suma cero/constante o zero sum game



## Formulación de Problemas de Búsqueda



- estado inicial
  - tablero, posiciones de piezas
  - ¿de quién es el turno?
- operadores
  - definen los movimientos legales
- test objetivo
  - determina cuándo termina el juego
  - calcula el resultado
    - ganado, perdido, empate
- función de utilidad o resultado
  - valor numérico que mide la ganancia del juego



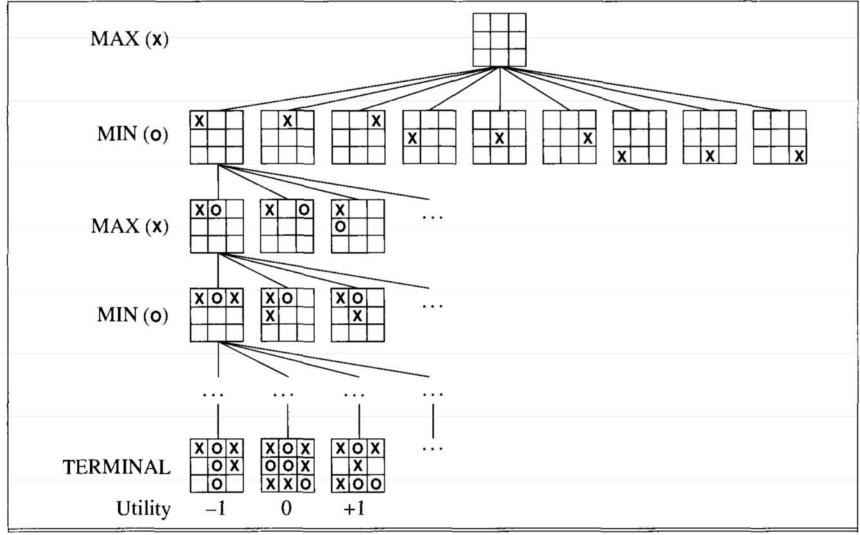
#### Juegos para dos Personas



- En juegos con dos jugadores
  - Ilamados MIN y MAX
  - generalmente MAX mueve primero, luego se turnan
- MAX debe encontrar una estrategia para llegar a un estado ganador
  - no importa lo que haga MIN
- MIN hace lo mismo
  - o al menos trata de evitar que MAX gane
- información completa
  - ambos jugadores conocen el estado completo del ambiente









#### **Decisiones Perfectas**



- Basadas en una estrategia racional (óptima) para MAX
  - recorren todas las partes relevantes del árbol de búsqueda
    - esto debe incluir posibles movidas de MIN
  - identifican un camino que lleva a MAX a un estado ganador

- A menudo no es muy práctico
  - limitaciones de tiempo y espacio

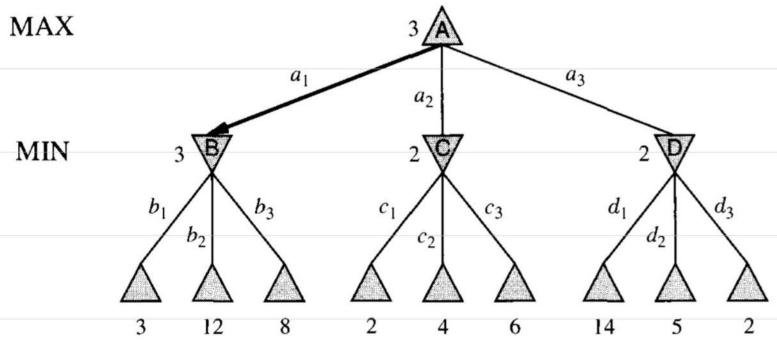


### Estrategia Minimax



- Estrategia óptima para MAX:
- Genera el árbol de juego completo
- calcula el valor de cada estado terminal basado en la función de utilidad
- •calcula la utilidad de los nodos de mayor nivel, partiendo de los nodos hoja hacia la raíz
- •MAX selecciona el nodo con valor más alto
- •MAX supone que MIN en su movida seleccionará el nodo que minimiza el valor





#### MINIMAX-VALUE(n) =

 $\mathsf{UTILITY}(n)$  $\max_{s \in Successors(n)} MINIMAX-VALUE(s)$  if n is a MAX node  $\min_{s \in Successors(n)} MINIMAX-VALUE(s)$  if n is a MIN node.

if n is a terminal state



#### Algoritmo MiniMax



```
function Minimax-Decision(juego) returns operador
  for each op in Operadores[juego] do
   Valor[op] := Minimax-Valor(Aplica(op, juego), juego)
  end
 return op con el mayor valor[op]
function Minimax-Valor(estado, juego) returns valor de utilidad
  if Test-Objetivo [juego](estado) then
   return Utilidad[juego](estado)
  else if mueve Max then
   return el mayor Minimax-Valor de exitosos(estado)
  else
   return el menor Minimax-Valor de exitosos(estado)
```



#### Propiedades Minimax



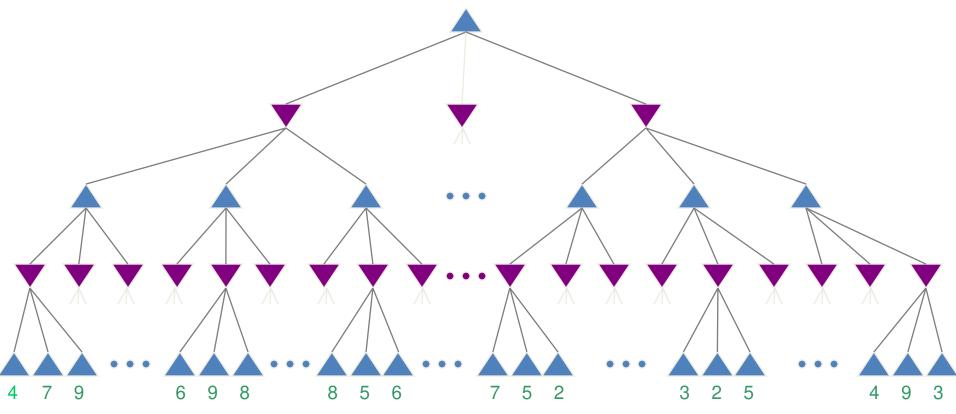
- Basado en búsqueda en profundidad
  - implementación recursiva

• complejidad temporal:  $O(b^m)$ 

- complejidad espacial: O(bm)
  - donde b es el factor de ramificación y m la profundidad máxima del árbol de búsqueda



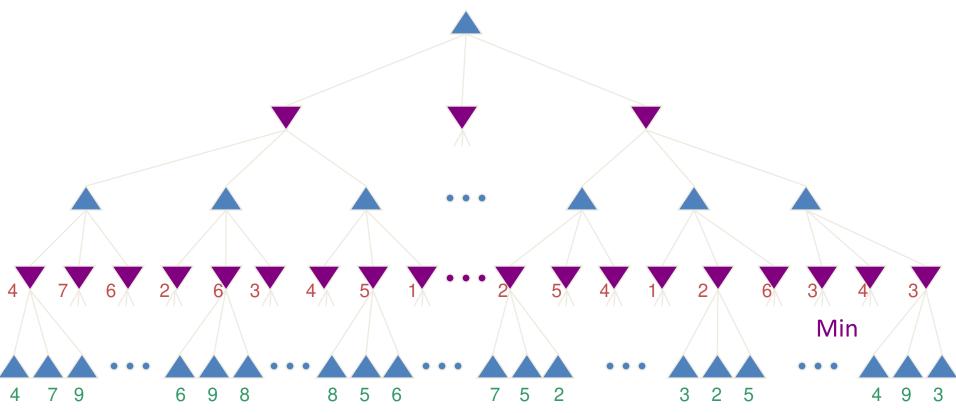




Nodos terminales: valores calculados a partir de la función de utilidad



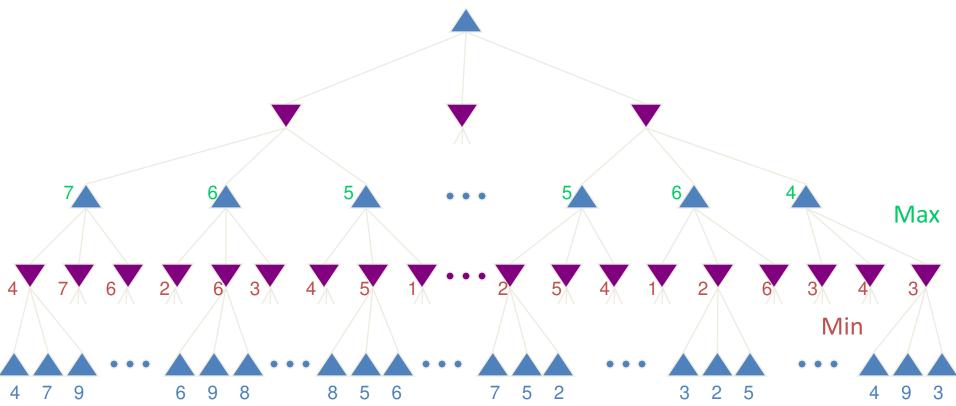




Otros nodos: valores calculados vía algoritmo minimax

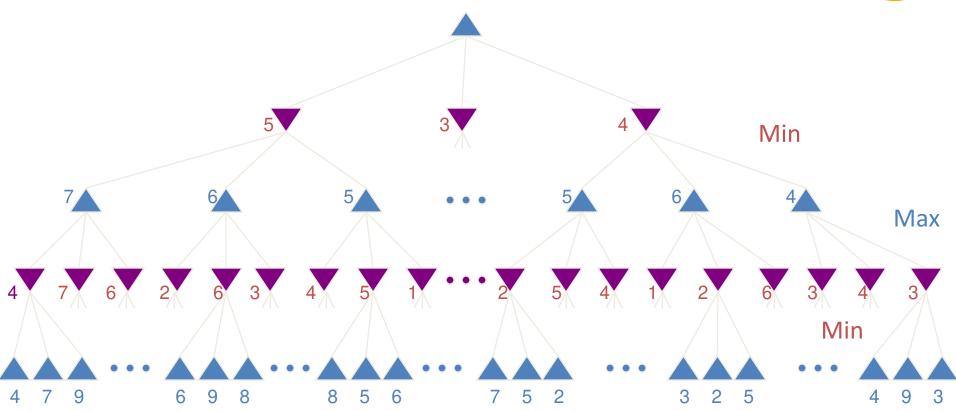






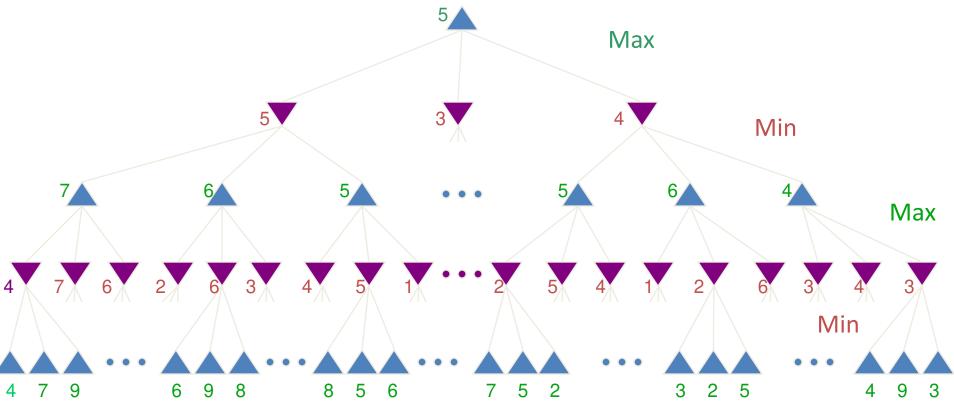






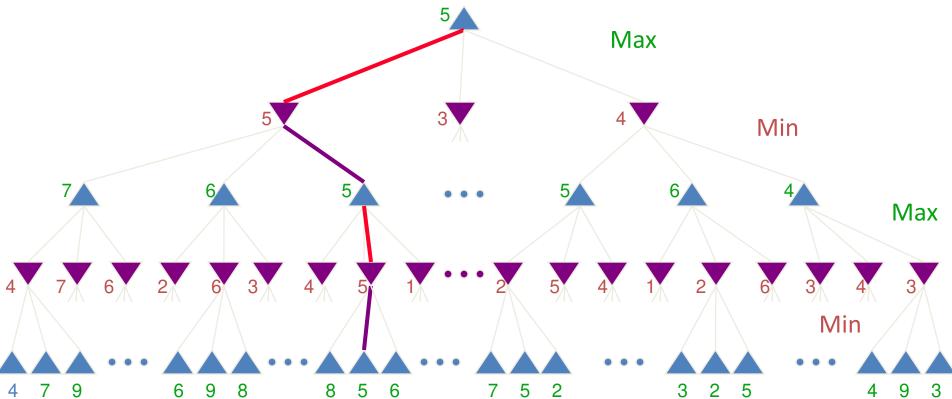












Movidas por Max y contramovidas por Min

## Fin parte 1

# Búsqueda con adversario (parte 2)

Julio Godoy DIICC







#### Poda



- Descarta partes del árbol de búsqueda
  - que garantizadamente no serán buenos movimientos

- Resulta un ahorro substancial tanto en tiempo como en espacio
  - sin embargo, la parte de la tarea que queda puede ser exponencial



#### Poda Alfa-Beta



- Descarta movimientos que con certeza no tendrán una buena evaluación
  - nodos superiores en el árbol tienen una mejor opción
- Se aplica a movimientos de ambos jugadores
  - $-\alpha$  indica la mejor elección para Max así que nunca disminuirá
  - $-\beta$  indica la mejor elección para Min así que nunca aumentará
- Es una extensión del minimax
  - como resultado entrega el mismo movimiento que minimax, pero menos costoso



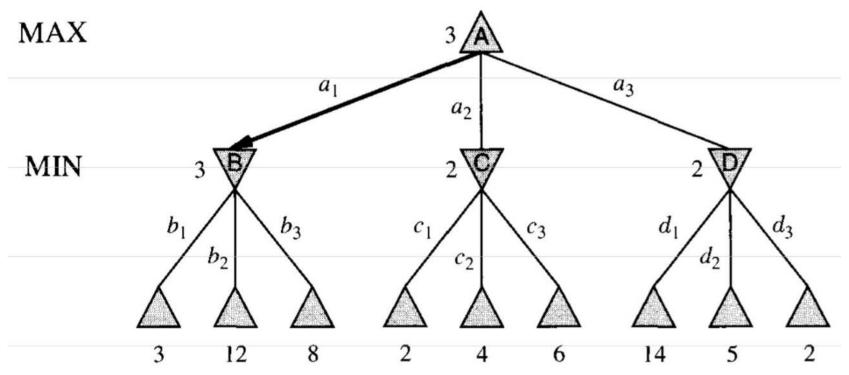
#### Algorítmo Alfa-Beta



```
function Max-Value(estado, juego, alfa, beta) returns el valor minimax de estado
 if Cutoff-Test (estado) then return Eval(estado)
  for each s in Sucesores(estado) do
    alfa := Max (alfa, Min-Value(s, juego, alfa, beta))
   if alfa >= beta then return beta
  end
  return alfa
function Min-Value(estado, juego, alfa, beta) returns el valor minimax de estado
 if Cutoff-Test (estado) then return Eval(estado)
  for each s in Sucesores(estado) do
    beta := Min (beta, Max-Value(s, juego, alfa, beta))
   if beta <= alfa then return alfa
  end
  return beta
```





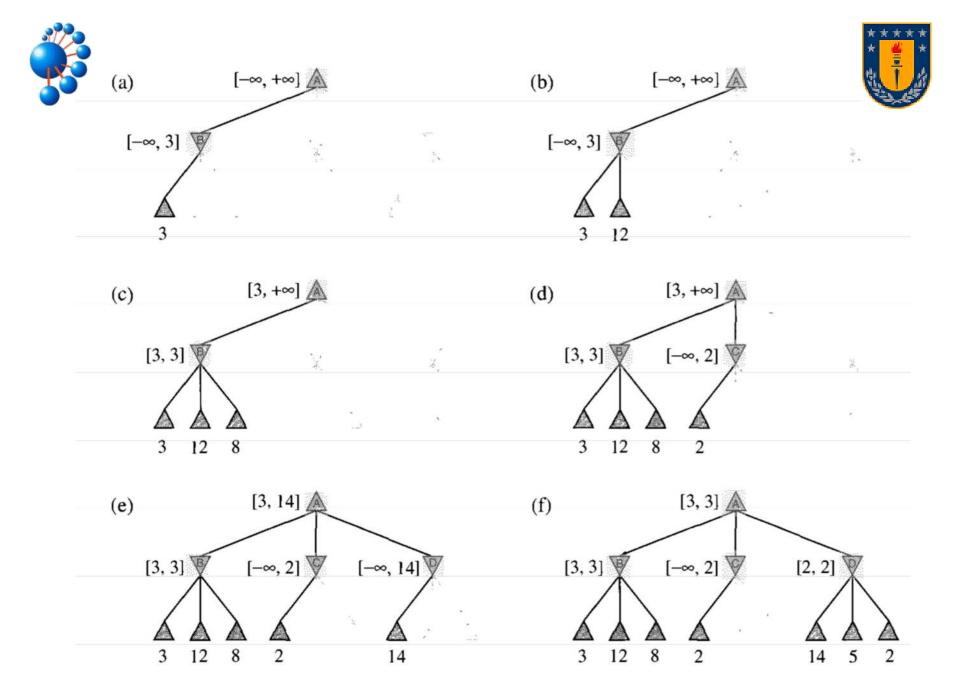


MINIMAX-VALUE
$$(root) = \max(\min(3, 12, 8), \min(2, x, y), \min(14, 5, 2))$$

$$= \max(3, \min(2, x, y), 2)$$

$$= \max(3, z, 2) \quad \text{where } z \le 2$$

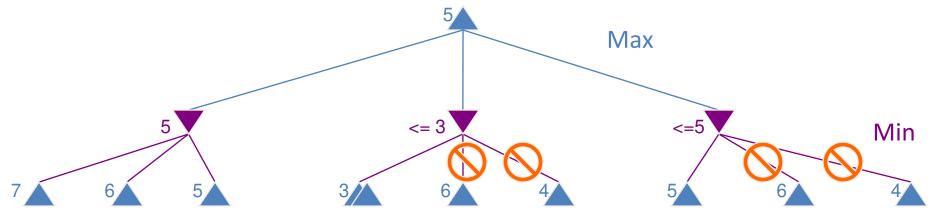
$$= 3.$$





#### Ejemplo 1 Alfa-Beta





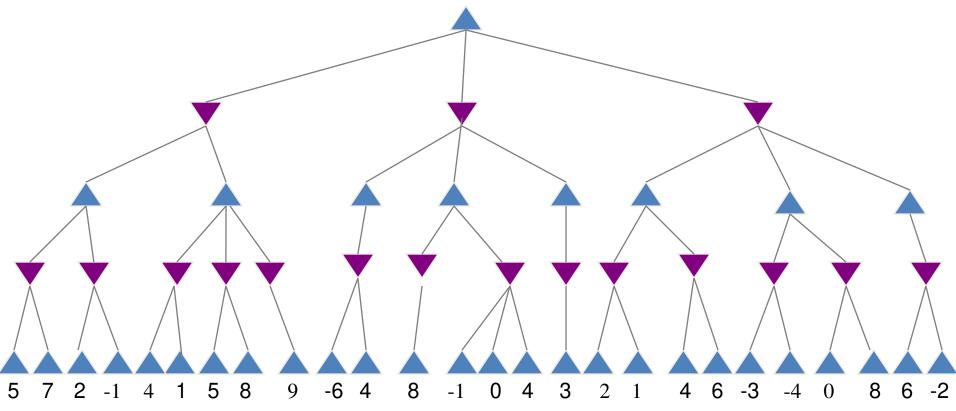
$$\alpha$$
 mejor elección para Max  $5$   $\beta$  mejor elección para Min  $7 -> 6 -> 5 -> 3$ 

- Algunas ramas del árbol pueden ser podadas ya que ellas nunca serán consideradas
  - después de examinar una rama, Max ya sabe si ella no le interesará, Min eligiría un valor menor del que Max ya tiene a su disposición



## Ejemplo 2 Alfa-Beta



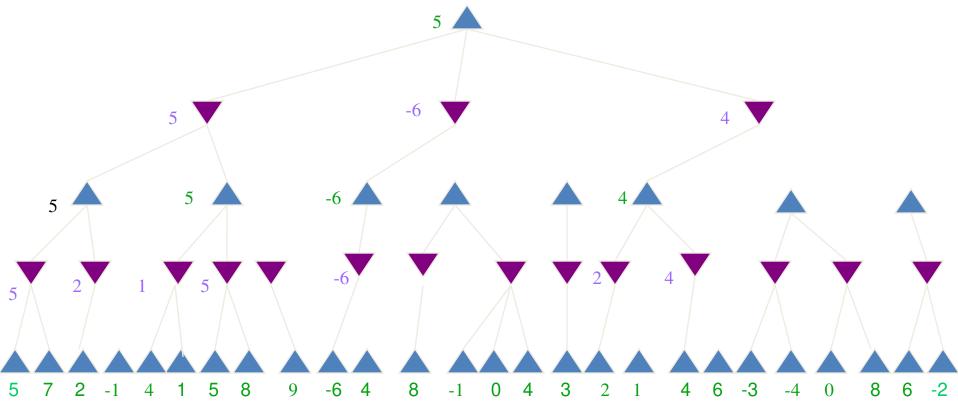


Nodos terminales: valores calculados a partir de la función de utilidad



### Ejemplo 2 Alfa-Beta

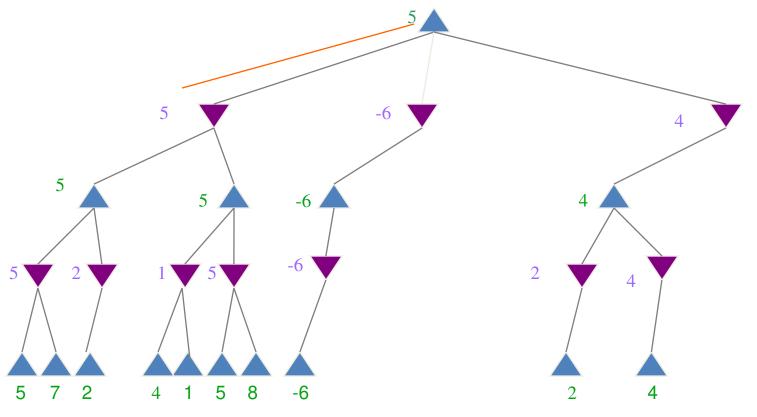






## Ejemplo 2 Alfa-Beta



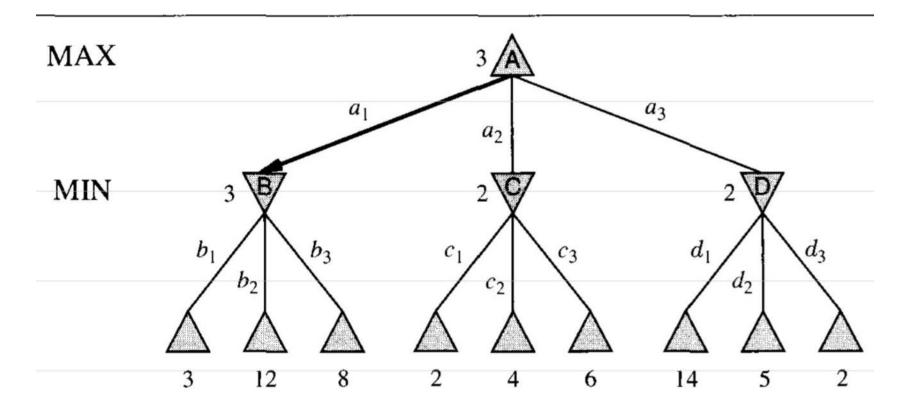




#### Propiedades Poda Alfa - Beta



 El orden en que se generan los nodos terminales a evaluar importa





#### Propiedades Poda Alfa - Beta



- El orden en que se generan los nodos terminales a evaluar importa
- Con ordenamiento 'perfecto':
  - C. Temporal:  $O(b^m) \rightarrow O(b^{m/2})!$
  - En ajedrez,  $35^{100} \rightarrow 35^{50}$
  - Sin embargo, 35<sup>50</sup> sigue siendo un número muy grande.

## Fin parte 2

# Búsqueda con adversario (parte 3)

Julio Godoy DIICC











 La búsqueda completa es impracticable para la mayoría de los juegos

Ajedrez: 35<sup>100</sup> (grafo de búsqueda aprox. 10<sup>40</sup> nodos)

• Go: 250<sup>??</sup>







- Alternativa:
  - buscar sólo parte del árbol
    - requiere un test de corte para determinar cuándo parar
  - Usa función de evaluación
    - basada en heurísticas para estimar la utilidad esperada del juego a partir de una posición dada



#### Función de Evaluación



Determina la eficiencia de un programa de juegos

- debe ser consistente con la función de utilidad
  - los valores para los nodos terminales deben ser los mismos

- compromiso entre precisión y costo en tiempo
  - sin límites de tiempo, puede usarse minimax







debería reflejar las chances reales de ganar

- con frecuencia usa funciones lineales ponderadas  $E = w_1 f_1 + w_2 f_2 + ... + w_n f_n$ 
  - combinación de características, ponderadas de acuerdo a su relevancia



### Ejemplo: Juego del gato



Función de evaluación simple

$$E(s) = (fx + cx + dx) - (fo + co + do)$$

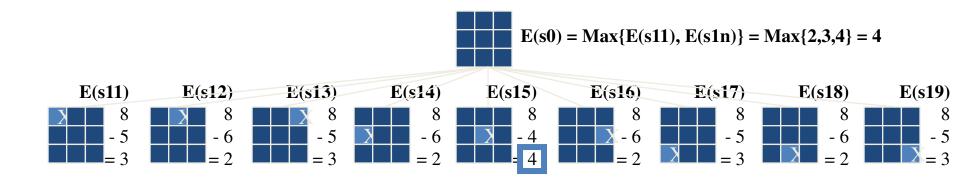
donde f,c,d son los números de las filas, columnas y diagonales aún disponibles; x y o son las piezas de los dos jugadores

- 1-jugador lookahead
  - inicia en el tope del árbol
  - evalúa las 9 elecciones para el jugador 1
  - elige el valor máximo de E
- 2-jugadores lookahead
  - también mira posibles movimientos del oponente
    - suponiendo que el oponente elige el mínimo valor para E



### Juego del gato 1-Jugador

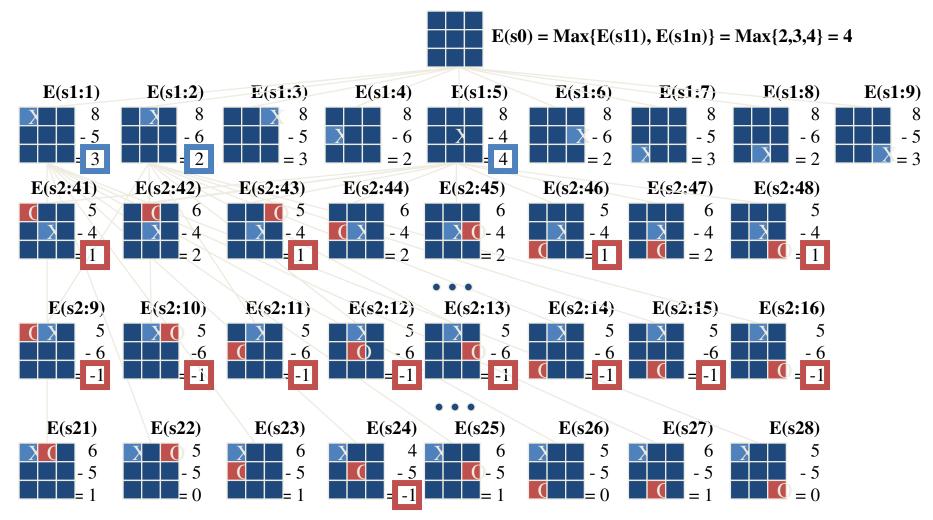






# Juego del Gato 2-Jugadores







### Límites de Búsqueda



 La búsqueda debe ser acotada a causa de las limitaciones de tiempo y espacio

- pueden usarse estrategias de búsqueda como profundidad limitada o profundización iterativa
  - no sacan partido del conocimiento sobre el problema

 estrategias más refinadas usan conocimiento de respaldo



### El Problema del Horizonte



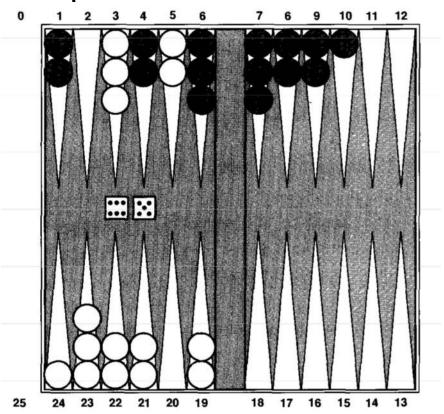
- Movimientos pueden tener consecuencias desastrozas en el futuro, pero no son visibles
  - los cambios en la evaluación no serán evidentes hasta en niveles más profundos
    - ellos están "detrás del horizonte"
- Qué horizonte usar?
  - problema abierto aún, sin una solución general
  - Sólo aproximaciones pragmáticas restringidas a juegos o situaciones especificas







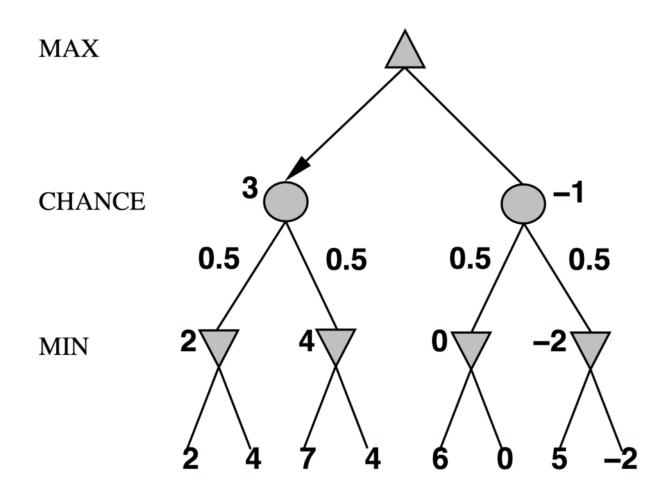
- Juegos donde hay elementos aleatorios
  - Juegos con dados
  - Buen desempeño: mezcla de habilidad y suerte.







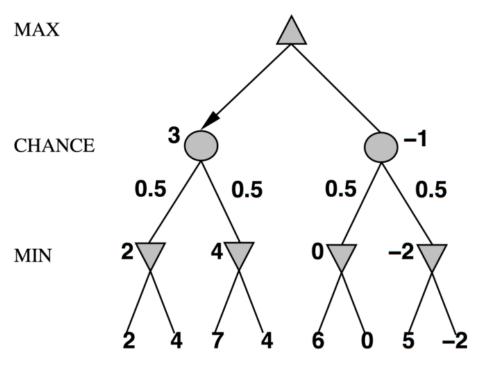












#### Expectiminimax(n) =

1	UTILITY(n)	if $n$ is a terminal state
J	$\max_{s \in Successors(n)} EXPECTIMINIMAX(s)$	if $n$ is a MAX node
Ì	$\min_{s \in Successors(n)} EXPECTIMINIMAX(s)$	if $n$ is a MIN node
	$\sum_{s \in Successors(n)} P(s) \cdot \text{EXPECTIMINIMAX}(s)$	if $n$ is a chance node





- Elementos aleatorios afectan la complejidad
- Ej: Backgammon
  - b aprox. 20
  - Posibles combinaciones de 2 dados: 21
  - A profundidad 4: 1.2\*10<sup>9</sup> !
  - TD-gammon d=2 + muy buena función de evaluación.
- A mayor profundidad, probabilidad de alcanzar un nodo disminuye
- Podemos utilizar poda alfa-beta?



# Estado del arte en juegos



- Damas: Chinook (usando poda alfa-beta) venció al campeón humano en 1994.
  - Desde 2007, Chinook juega a la perfección
    - Además usa base de datos de 37 billones de jugadas finales.
- Ajedrez: Deep Blue (de IBM) venció a campeón humano en 1997
  - Analizaba 30 mil millones de jugadas por cada movimiento, alcanzando profundidad 14.
  - Función de evaluación de +8000 elementos



# Estado del arte en juegos



- Backgammon: TD-Gammon, competitivo con mejores jugadores, usa:
  - Aprendizaje por refuerzo
  - Redes neuronales
- Go: AlphaGo venció a campeón humano en 2016. Usa:
  - Búsqueda en árbol basada en método Monte Carlo
  - Aprendizaje profundo



# Estado del arte en juegos



• Starcraft?

DOTA?