GAME TREE

¿Agentes en nuestra contra? ! Juegos i

Juego: entorno con más de un agente Problema: 1 agente

VARIABLES

Determinista o estocástico
Completamente observable
2, 3, o más jugadores
Equipo o individual
Por turnos o simultáneas
Adversarial o cooperativo
Suma zero
(uno gana y otro pierde)

ganancia =0 → perdío empate En suma zero es darle la menor ganancia al adversario Nos interesan los de suma zero y los de suma zero determinista con 2 agentes.

¿Qué tengo?

• S := Conjunto de estados

So é S estado inicial

• A := Acciones

• P := Jugadores P= {1,...,N}

• S×P → P(A) := acciones_legales

• S×A×P→S := transición

• S→{T,F} := es_terminal

• S×P → IR := ganancia

T_a = 5 → A

Política (Policy): Solución para un jugador

class Modelojuego DetTZ2

def inicializa (self):

return (So, j) j = {-1, 1}

def acciones_legales (self, s, j):

return {a1, a2,...}

def transición(self, f, a, j):

return 5

def terminal (Self, s):

return bool

def ganancia (self, s):

return ganancia de 1

ARBOL DE JUEGO:

Todas las posibilidades de lo que yo hago y lo que hace mi oponente.

E). TIC-TAC-TOE

So = {0,0,0,0,0,0,0,0,0,0}

S` = {1,0,-1,0,0,0,0,0,0,0}

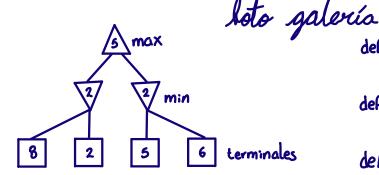
donde yo say 1 y mi oponente -1

La profundidad del árbol es 9 < 9!

L'Solo hay 9 jugadas

MINIMAX:

- *Juegos de suma zero determinísticos: gato, ajedrez, checkers
- · Un jugador maximiza el resultado, el otro minimiza el resultado.



Siempre pregunta los max y min con base a los valores terminales. def max-value(state):
return max
def min-value(state):
return min
def value (state):
if Δ return max-value

else return min-value

* Siempre es beno contra un jugador perfecto, si no hay jugador perfecto, regresa como el jugador perfecto

EFICIENCIA: Tiempo: O(bm) y Espacio: O(bm)

Es demasiado lento, hay que reducirlo

→ Para reducir el tiempo lo i PODAMOS!

[10, \omega] (10, \omega] (10, \omega) (10,

PODA ALPHA-BETA

Podemos pasar de un tiempo de

 $O(b^m)$ a $O(b^{m/2})$ en el mejor caso, $O(b^{3/4 \cdot m})$ en el caso promedio.

- Cortamos camino al no buscar más opciones cuando nuestra cota inferior es mayor a la cota superior, porque entonces ya no hay solución.

a: Mejor opción de MAX } def MAX (...): ... def MIN (...): ... if v≥ a return v ... if v≤ β return v ...

Muy bonito, pero no es suficiente. ¿Qué más podemos hacer? → Limitar la profundidad de la búsqueda. Usamos la suma linear de pesas de los features para que funcione Eval(s)= ωf1(s) + ω2f2(s) + ...+ ωnfn(s)

¿Negmax? solo funciona para dos jugadores, intercala de uno a uno entre min y max