# Algoritmos para Juegos con Información Incompleta y No Determinismo

Rubmary Rojas

Universidad Simón Bolívar, Caracas, Venezuela

Enero 2020



### Teoría de Juegos

### **Definición**

- Estudio de modelos matemáticos de conflicto y cooperación.
- Agentes que toman decisiones de forma racional e inteligente.

### **Aplicaciones**









Ciencias sociales Economía Matemática

Computación

# Juegos no deterministas con información incompleta

### No determinismo

Incertidumbre probabilística:

- Lanzar dados
- Repartir cartas



### Información incompleta

Información parcial sobre algunas de las acciones que fueron tomadas previamente.



### **Interrogantes**

- ¿Qué significa que un juego sea resuelto?
- ¿Cuándo un jugador juega de forma óptima?

### **Objetivo General**

Comprender los conceptos en el área de juegos de dos personas que involucran información incompleta y no determinismo, así como implementar los algoritmos para resolverlos, realizando experimentos sobre distintos juegos que son capturados por el modelo.

Forma Normal o Estratégica

### Piedra, papel o tijera

	${\mathcal R}$ (piedra)	${\mathcal P}$ (papel)	${\mathcal S}$ (tijera)
${\mathcal R}$ (piedra)	0,0	-1, 1	1, -1
${\mathcal P}$ (papel)	1, -1	0,0	-1, 1
${\mathcal S}$ (tijera)	[-1, 1]	1,-1	0,0

### Piedra, papel o tijera

	$\mathcal{R}$ (piedra)	${\cal P}$ (papel)	${\cal S}$ (tijera)
$\mathcal{R}$ (piedra)	0,0	-1, 1	1, -1
${\cal P}$ (papel)	1, -1	0,0	-1, 1
$\setminus \mathcal{S}$ (tijera) $/$	-1, 1	1,-1	0,0

jugador 1

### Piedra, papel o tijera

	$\mathcal{R}$ (piedra)	${\mathcal P}$ (papel)	$\mathcal{S}$ (tijera)	jugador 2
${\cal R}$ (piedra)	0,0	-1, 1	1, -1	
${\mathcal P}$ (papel)	1, -1	0,0	-1, 1	
${\cal S}$ (tijera)	-1, 1	1,-1	0,0	

### Piedra, papel o tijera

	$\mathcal{R}$ (piedra)	${\cal P}$ (papel)	${\cal S}$ (tijera)
$\mathcal{R}$ (piedra)	0,0	-1, 1	1, -1
${\mathcal P}$ (papel)	1, -1	0,0	-1, 1
${\cal S}$ (tijera)	-1, 1	(1,-1)	0,0
	•		-

primer jugador **gana** 1

### Piedra, papel o tijera

	$\mathcal{R}$ (piedra)	${\cal P}$ (papel)	${\cal S}$ (tijera)
${\mathcal R}$ (piedra)	0,0	-1, 1	1, -1
${\mathcal P}$ (papel)	1, -1	0,0	-1, 1
${\cal S}$ (tijera)	-1, 1	(1,-1)	0,0
			1 1

segundo jugador **pierde** 1

### Piedra, papel o tijera

$\mathcal{R}$	(piedra)
$\mathcal{P}$	(papel)

 $\mathcal{S}$  (tijera)

${\cal R}$ (piedra)	${\mathcal P}$ (papel)	${\cal S}$ (tijera)
0,0	-1, 1	1, -1
1, -1	0,0	-1, 1
-1, 1	1,-1	0,0

#### **Elementos**

- Jugadores.
- **2** Acciones o estrategias puras:  $\mathcal{R}$ ,  $\mathcal{P}$ ,  $\mathcal{S}$ .
- 3 Función de pago o utilidades.

### Piedra, papel o tijera

$\mathcal{R}$	(piedra)
$\mathcal{P}$	(papel)
$\mathcal S$	(tijera)

${\cal R}$ (piedra)	${\cal P}$ (papel)	${\cal S}$ (tijera)
0,0	-1, 1	1, -1
1, -1	0,0	-1, 1
-1, 1	1,-1	0,0

Juego de dos jugadores de suma cero

#### **Elementos**

- Jugadores.
- **2** Acciones o estrategias puras:  $\mathcal{R}$ ,  $\mathcal{P}$ ,  $\mathcal{S}$ .
- 3 Función de pago o utilidades.

### Piedra, papel o tijera

 $\mathcal{R}$  (piedra)  $\mathcal{P}$  (papel)

 $\mathcal{S}$  (tijera)

aper) o (tijera)	P (paper)	K (piedra)
$, 1 \qquad 1, -1$	-1, 1	0,0
0 -1, 1	0,0	1, -1
-1 0,0	1,-1	-1, 1
-1 0,0	1,-1	-1, 1

T (mindra) T (manal) S (tilora)

Juego de dos jugadores de suma cero

#### **Elementos**

- Jugadores.
- **2** Acciones o estrategias puras:  $\mathcal{R}$ .  $\mathcal{P}$ .  $\mathcal{S}$ .
- 3 Función de pago o utilidades.

#### **Estrategias**

- 1 Estrategias puras: siempre se elige la misma acción.
- 2 Estrategias mixtas: cada acción se elige con cierta probabilidad.

#### Batalla de los sexos

		José		
		ballet	béisbol	
María	ballet	2,1	0,0	
IVIAIIA	béisbol	0,0	1, 2	

locá

#### Batalla de los sexos

		Jose	
		ballet	béisbol
María	ballet	2, 1	0,0
ivialia	béisbol	(0,0)	1, 2

Ninguno obtiene ganancia.

#### Batalla de los sexos

María obtiene una ganancia mayor que José.

#### Batalla de los sexos

María ballet béisbol

Jose			
ballet	béisbol		
2, 1	0,0		
0,0	(1,2)		

locá

José obtiene una ganancia mayor que María.

#### Batalla de los sexos

### Conceptos

1 Ganancia Esperada

Valor promedio que un determinado jugador obtendría si jugara infinitas veces cuando cada jugador utiliza una estrategia dada.

#### Batalla de los sexos

#### **Conceptos**

- Ganancia Esperada
- 2 Mejor Respuesta

La mejor forma en que puede jugar un jugador dadas las estrategias seleccionadas de sus oponentes.

#### Batalla de los sexos

		Jo	osé	
		ballet	béisbol	
María	ballet	2,1	0,0	$\supset$
IVIAIIA	béisbol	0,0	1, 2	

Si María siempre elige ballet.

### Conceptos

- Ganancia Esperada
- 2 Mejor Respuesta

La mejor forma en que puede jugar un jugador dadas las estrategias seleccionadas de sus oponentes.

#### Batalla de los sexos

Lo mejor para José es siempre elegir ballet.

#### **Conceptos**

- Ganancia Esperada
- 2 Mejor Respuesta

La mejor forma en que puede jugar un jugador dadas las estrategias seleccionadas de sus oponentes.

#### Batalla de los sexos

María ballet béisbol

J056		
ballet	béisbol	
2,1	0,0	
0,0	1,2	

locá

### **Conceptos**

- Ganancia Esperada
- 2 Mejor Respuesta
- 3 Equilibrio de Nash

#### Batalla de los sexos

		Jose		
		ballet	béisbol	
María	ballet	(2,1)	0, 0	
ivialia	béisbol	0,0	(1,2)	

#### Conceptos

- Ganancia Esperada
- 2 Mejor Respuesta
- 3 Equilibrio de Nash

#### Batalla de los sexos

María no tiene motivos para cambiar su estrategia.

#### **Conceptos**

- Ganancia Esperada
- 2 Mejor Respuesta
- 3 Equilibrio de Nash

#### Batalla de los sexos

José no tiene motivos para cambiar su estrategia.

#### **Conceptos**

- Ganancia Esperada
- Mejor Respuesta
- 3 Equilibrio de Nash

#### Batalla de los sexos

		Jose		
		ballet	béisbol	
María	ballet	(2,1)	0, 0	
ivialia	béisbol	0,0	(1,2)	

#### Conceptos

- Ganancia Esperada
- 2 Mejor Respuesta
- 3 Equilibrio de Nash

#### Batalla de los sexos

María

	ballet	béisbol
ballet	2,1	0,0
béisbol	0,0	1, 2

José

#### **Conceptos**

- Ganancia Esperada
- 2 Mejor Respuesta
- 3 Equilibrio de Nash
- 4 Equilibrio Correlacionado

Puede haber cooperación entre los jugadores.

#### Batalla de los sexos

María bállet béisbol

J086			
ballet	béisbol		
2, 1	0,0		
0,0	1, 2		

locá

Lanzar una moneda

- $\mathbf{0}$  cara  $\Longrightarrow$  ballet
- $\mathbf{2}$  sello  $\implies$  béisbol

### **Conceptos**

- Ganancia Esperada
- 2 Mejor Respuesta
- 3 Equilibrio de Nash
- 4 Equilibrio Correlacionado

Puede haber cooperación entre los jugadores.

#### Batalla de los sexos

María ballet béisbol

Jose		
ballet	béisbol	
2, 1	0,0	
0,0	1,2	

1--4

Lanzar una moneda

- $\mathbf{0}$  cara  $\Longrightarrow$  ballet
- $\mathbf{2}$  sello  $\implies$  béisbol

### **Conceptos**

- 1 Ganancia Esperada
- 2 Mejor Respuesta
- 3 Equilibrio de Nash
- 4 Equilibrio Correlacionado

Puede haber cooperación entre los jugadores.

### Piedra, papel o tijera

	$\mathcal{R}$ (piedra)	${\cal P}$ (papel)	${\cal S}$ (tijera)
${\mathcal R}$ (piedra)	0, 0	-1, 1	1,-1
${\mathcal P}$ (papel)	1,-1	0, 0	-1, 1
${\cal S}$ (tijera)	-1, 1	1,-1	0, 0

### Piedra, papel o tijera

	${\mathcal R}$ (piedra)	${\cal P}$ (papel)	${\mathcal S}$ (tijera)
${\mathcal R}$ (piedra)	0, 0	-1, 1	1,-1
${\mathcal P}$ (papel)	1,-1	0, 0	-1, 1
${\mathcal S}$ (tijera)	-1, 1	1,-1	0, 0

### Piedra, papel o tijera

$\mathcal{R}$ (piedra)	$\mathcal{P}$ (papel)	${\cal S}$ (tijera)

$\mathcal{R}$	(pi	iedra	ı)

 $\mathcal{P}$  (papel)  $\mathcal{S}$  (tijera)

(1 )	, (I · · I · · )	- (-3)
0, 0	<u>-1, 1</u>	1,-1
1,-1	0, 0	-1, 1
-1, 1	1,-1	0, 0

### Piedra, papel o tijera

	$\mathcal{R}$ (piedra)	${\cal P}$ (papel)	${\cal S}$ (tijera)
${\mathcal R}$ (piedra)	0, 0	-1, 1	1,-1
${\mathcal P}$ (papel)	1,-1	0, 0	-1, 1
${\cal S}$ (tijera)	-1, 1	(1,-1)	0, 0

### Piedra, papel o tijera

	${\mathcal R}$ (piedra)	${\mathcal P}$ (papel)	${\cal S}$ (tijera
$\mathcal{R}$ (piedra)	0, 0	-1, 1	1,-1
${\cal P}$ (papel)	1,-1	0, 0	-1, 1
${\cal S}$ (tijera)	(-1, 1)	1,-1	0, 0

### Piedra, papel o tijera

$\mathcal{R}$	(piedra)
10	(picura)

 ${\cal P}$  (papel)  ${\cal S}$  (tijera)

$\mathcal{R}$ (piedra)	$\mathcal{P}$ (papel)	S (tijera)
0, 0	-1, 1	1,-1
1,-1	0, 0	-1, 1
-1, 1	1,-1	0, 0

### Piedra, papel o tijera

	K (piedra)	⊬ (papei)	9 (ti
${\mathcal R}$ (piedra)	0, 0	-1, 1	1,
D (1)	1 1	0 0	1

 ${\cal P}$  (papel)

 $\mathcal{S}$  (tijera)

el o tijera		
${\cal R}$ (piedra)	${\cal P}$ (papel)	${\cal S}$ (tijera)
0, 0	-1, 1	1,-1
1,-1	0, 0	(-1, 1)
-1, 1	1,-1	0, 0

## Equilibrio de Nash

#### Piedra, papel o tijera

	${\mathcal R}$ (piedra)	${\mathcal P}$ (papel)	${\cal S}$ (tijera)
$\mathcal{R}$ (piedra)	0, 0	-1, 1	1,-1
${\cal P}$ (papel)	1,-1	0, 0	-1, 1
${\cal S}$ (tijera)	-1, 1	1,-1	0, 0

No todos los juegos tienen un equilibrio de Nash en estrategias puras.

### Equilibrio de Nash

#### Piedra, papel o tijera

	$\mathcal{R}$ (piedra)	${\mathcal P}$ (papel)	S (tijera)
$\mathcal{R}$ (piedra)	0, 0	-1, 1	1,-1
${\cal P}$ (papel)	1,-1	0, 0	-1, 1
${\cal S}$ (tijera)	-1, 1	1,-1	0, 0

No todos los juegos tienen un equilibrio de Nash en estrategias puras.

#### Teorema de Nash

Todo juego finito tiene al menos un equilibrio de Nash (en estrategias mixtas).

• Equilibrio de Nash como principal concepto de solución.

- e Equilibrio de Nash como principal concepto de solución.
- ullet Valor del juego (u).

- Equilibrio de Nash como principal concepto de solución.
- Valor del juego (u).
  - ▶ El primer jugador garantiza al menos u, independientemente de la estrategia de su oponente.

- Equilibrio de Nash como principal concepto de solución.
- ullet Valor del juego (u).
  - ▶ El primer jugador garantiza al menos *u*, independientemente de la estrategia de su oponente.
  - ▶ El segundo jugador garantiza al menos -u, independientemente de la estrategia de su oponente.

**Esquema General:** 

#### **Esquema General:**

 $oldsymbol{0}$  Se juega de forma repetida a través del tiempo  $t=1,2,3,\ldots$ 

#### **Esquema General:**

- f 1 Se juega de forma repetida a través del tiempo  $t=1,2,3,\ldots$
- 2 A tiempo t+1 cada jugador elige una acción siguiendo una estrategia mixta  ${\bf determinada}.$

#### **Esquema General:**

- f 1 Se juega de forma repetida a través del tiempo t=1,2,3,...
- 2 A tiempo t+1 cada jugador elige una acción siguiendo una estrategia mixta  ${\bf determinada}.$
- 3 La estrategia empírica converge a un equilibrio de Nash; en la práctica el algoritmo es detenido después de cierto número de iteraciones.

#### **Esquema General:**

- f 1 Se juega de forma repetida a través del tiempo t=1,2,3,....
- 2 A tiempo t+1 cada jugador elige una acción siguiendo una estrategia mixta  ${\bf determinada}.$
- 3 La estrategia empírica converge a un equilibrio de Nash; en la práctica el algoritmo es detenido después de cierto número de iteraciones.

Diferentes formas de calcular la estrategia mixta conducen a diferentes algoritmos:

- Regret condicional.
- 2 Regret incondicional.
- 3 Vector invariante de probabilidad.

#### Regret

Métrica de arrepentimiento de no haber elegido una acción en particular.

#### Regret

Métrica de **arrepentimiento** de no haber elegido una acción en particular.

$\mathcal{R},\mathcal{S}$	$\mathcal{R},\mathcal{P}$	$\mathcal{S},\mathcal{S}$	$\bar{u}$
1	-1	0	0

#### Regret

Métrica de arrepentimiento de no haber elegido una acción en particular.

#### Tres procedimientos

Regret condicional.

$\mathcal{R}, \mathcal{S}$	$\mathcal{R},\mathcal{P}$	$\mathcal{S},\mathcal{S}$	$\bar{u}$
1	-1	0	0

#### Regret

Métrica de arrepentimiento de no haber elegido una acción en particular.

#### Tres procedimientos

1 Regret condicional.

$\mathcal{R}, \mathcal{S}$	$\mathcal{R},\mathcal{P}$	$\mathcal{S},\mathcal{S}$	$\bar{u}$
1	-1	0	0

$$egin{array}{c|cccc} \mathcal{S},\mathcal{S} & \mathcal{S},\mathcal{P} & \mathcal{S},\mathcal{S} & ar{u} \\ \hline 0 & 1 & 0 & rac{1}{3} \\ \hline \end{array}$$

$$R_1(\mathcal{R}, \mathcal{S}) = \frac{1}{3} - 0 = \frac{1}{3}$$

#### Regret

Métrica de arrepentimiento de no haber elegido una acción en particular.

#### Tres procedimientos

1 Regret condicional.

$\mathcal{R}, \mathcal{S}$	$\mathcal{R},\mathcal{P}$	$\mathcal{S},\mathcal{S}$	$\bar{u}$
1	-1	0	0

$$\mathcal{P}$$
,  $\mathcal{S}$  $\mathcal{P}$ ,  $\mathcal{P}$  $\mathcal{S}$ ,  $\mathcal{S}$  $\bar{u}$ -100 $-\frac{1}{3}$ 

$$R_1(\mathcal{R}, \mathcal{P}) = -\frac{1}{3} - 0 = -\frac{1}{3}$$

#### Regret

Métrica de arrepentimiento de no haber elegido una acción en particular.

- Regret condicional
- 2 Regret incondicional.

$\mathcal{R}, \mathcal{S}$	$\mathcal{R},\mathcal{P}$	$\mathcal{S},\mathcal{S}$	$\bar{u}$
1	-1	0	0

#### Regret

Métrica de arrepentimiento de no haber elegido una acción en particular.

- Regret condicional.
- 2 Regret incondicional.

$\mathcal{R}, \mathcal{S}$	$\mathcal{R}, \mathcal{P}$	$\mathcal{S},\mathcal{S}$	$\bar{u}$
1	-1	0	0

$$R_1(\mathcal{S}) = \frac{1}{3} - 0 = \frac{1}{3}$$

#### Regret

Métrica de arrepentimiento de no haber elegido una acción en particular.

- Regret condicional
- 2 Regret incondicional.

$\mathcal{R}, \mathcal{S}$	$\mathcal{R},\mathcal{P}$	$\mathcal{S},\mathcal{S}$	$\bar{u}$
1	-1	0	0

$$\begin{array}{c|ccccc}
\mathcal{P}, \mathcal{S} & \mathcal{P}, \mathcal{P} & \mathcal{P}, \mathcal{S} & \bar{u} \\
-1 & 0 & -1 & -\frac{2}{3}
\end{array}$$

$$R_1(\mathcal{P}) = -\frac{2}{3} - 0 = -\frac{2}{3}$$

#### Regret

Métrica de arrepentimiento de no haber elegido una acción en particular.

- Regret condicional.
- 2 Regret incondicional.
- Vector invariante de probabilidad.

$\mathcal{R},\mathcal{S}$	$\mathcal{R},\mathcal{P}$	$\mathcal{S},\mathcal{S}$	$\bar{u}$
1	-1	0	0

#### Regret

Métrica de arrepentimiento de no haber elegido una acción en particular.

- Regret condicional.
- 2 Regret incondicional.
- Vector invariante de probabilidad.

$\mathcal{R},\mathcal{S}$	$\mathcal{R},\mathcal{P}$	$\mathcal{S},\mathcal{S}$	$\bar{u}$
1	-1	0	0

1 Las probabilidades son elegidas proporcional a los regrets positivos.

- 1 Las probabilidades son elegidas proporcional a los regrets positivos.
- 2 El regret positivo tiende a cero cuando el número de juegos tiende a infinito.

- 1 Las probabilidades son elegidas proporcional a los regrets positivos.
- 2 El regret positivo tiende a cero cuando el número de juegos tiende a infinito.
- 3 Si el regret positivo es pequeño, la **estrategia empírica** es una aproximación a un equilibrio de Nash.

- 1 Las probabilidades son elegidas proporcional a los regrets positivos.
- 2 El regret positivo tiende a cero cuando el número de juegos tiende a infinito.
- 3 Si el regret positivo es pequeño, la estrategia empírica es una aproximación a un equilibrio de Nash.

#### Estrategia Empírica

La probabilidad de que un determinado jugador elija una acción  $\boldsymbol{a}$  es igual a:

$$p(a) = \frac{\text{n\'umero de veces que el jugador eligi\'o}\ a}{\text{n\'umero total de juegos}}$$

1 4 juegos para dos jugadores de suma cero.

- 1 4 juegos para dos jugadores de suma cero.
- ${f 2}$  10 corridas por cada uno de los juegos y cada uno de los procedimientos.

- 1 4 juegos para dos jugadores de suma cero.
- $\mathbf{2}$  10 corridas por cada uno de los juegos y cada uno de los procedimientos.
- $\odot$  Criterio de parada: regret incondicional menor que 0.005.

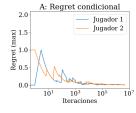
- 1 4 juegos para dos jugadores de suma cero.
- 2 10 corridas por cada uno de los juegos y cada uno de los procedimientos.
- 3 Criterio de parada: regret incondicional menor que 0.005.
- 4 Gráficas del regret con respecto al número de iteraciones.

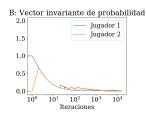
- 1 4 juegos para dos jugadores de suma cero.
- 2 10 corridas por cada uno de los juegos y cada uno de los procedimientos.
- $\odot$  Criterio de parada: regret incondicional menor que 0.005.
- 4 Gráficas del regret con respecto al número de iteraciones.
- 5 Verificación realizada con programación lineal.

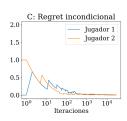
## **Matching Pennies**

#### Valor del juego (u): 0.

	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000	0,000	0,000
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$	0,006	0,006	0,008
Tiempo $T$	10,276	0,777	0,042
Iteraciones $I$	3.892.550, 4	25.616, 6	16.260, 5
T/I	$2,64{\times}10^{-6}$	$3,03{ imes}10^{-5}$	$2,58{ imes}10^{-6}$



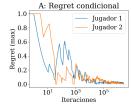


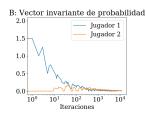


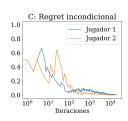
### Piedra, Papel o Tijera

#### Valor del juego (u): 0.

	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	-0,000012	0,000004	0,000022
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$	0,006	0,010	0,009
Tiempo $T$	12,198	0,345	0,049
Iteraciones $I$	4.519.054, 1	6.601, 3	19.321, 1
T/I	$2,70{ imes}10^{-6}$	$5,23{ imes}10^{-5}$	$2,54 \times 10^{-6}$

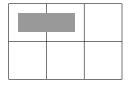


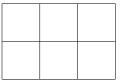




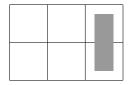
#### Ficha vs. Dominó

## Jugador 1

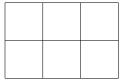




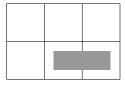
Jugador 1



Jugador 2

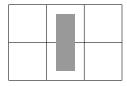


Jugador 1

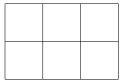




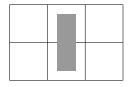
Jugador 1



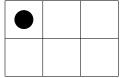
Jugador 2



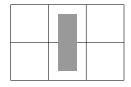
Jugador 1



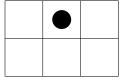
Jugador 2



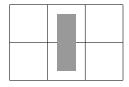
Jugador 1



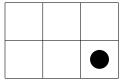
Jugador 2



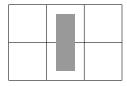
Jugador 1



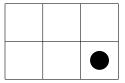
Jugador 2



## Jugador 1

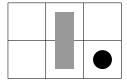


### Jugador 2

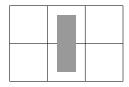


#### Resultado

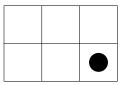
**1** La ficha y el dominó no se superponen: gana el jugador 1.



## Jugador 1

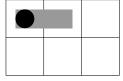


### Jugador 2

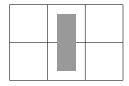


#### Resultado

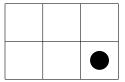
- La ficha y el dominó no se superponen: gana el jugador 1.
- 2 La ficha y el dominó sí se superponen: gana el jugador 2.



## Jugador 1

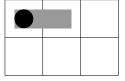


### Jugador 2



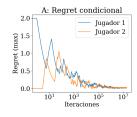
#### Resultado

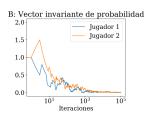
- La ficha y el dominó no se superponen: gana el jugador 1.
- 2 La ficha y el dominó sí se superponen: gana el jugador 2.

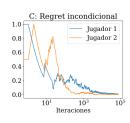


## Valor del juego (u): $\frac{1}{3}$ .

	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,333	0,334	0,334
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$	0,010	0,007	0,004
Tiempo $T$	319,179	11,275	0,237
Iteraciones $I$	108.319.272, 4	75.250, 2	84.318, 5
T/I	$2,95{ imes}10^{-6}$	$1,50 \times 10^{-4}$	$2,81 \times 10^{-6}$





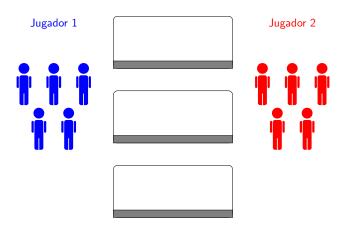


ullet S soldados por jugador.





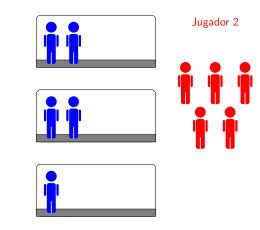
- $\bullet$  S soldados por jugador.
- ullet N campos de batalla.



 $\bullet$  S soldados por jugador.

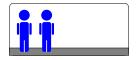
Jugador 1

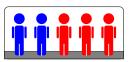
ullet N campos de batalla.



- ullet S soldados por jugador.
- ullet N campos de batalla.

Jugador 1

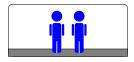


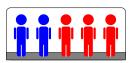




- ullet S soldados por jugador.
- ullet N campos de batalla.

Jugador 1

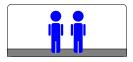






- ullet S soldados por jugador.
- ullet N campos de batalla.

Jugador 1

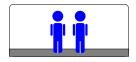




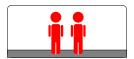


- ullet S soldados por jugador.
- ullet N campos de batalla.

Jugador 1



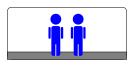




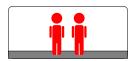
- $\bullet$  S soldados por jugador.
- ullet N campos de batalla.

- $u_1 = 1 2 = -1$
- $u_2 = 2 1 = 1$ .

Jugador 1

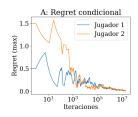


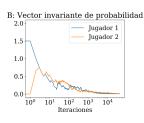


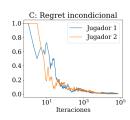


## Valor del juego (u): 0.

	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000219	0,000150	0,000024
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$	0,010	0,010	0,009
Tiempo $T$	875,533	70,453	0,166
Iteraciones $I$	190.222.305, 3	58.794, 4	48.613, 5
T/I	$4,60 \times 10^{-6}$	$1,20{ imes}10^{-3}$	$3,41{ imes}10^{-6}$

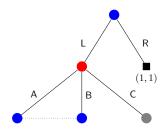


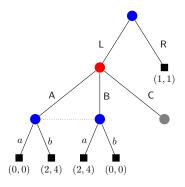


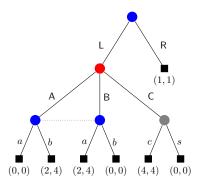


# Forma Extensiva

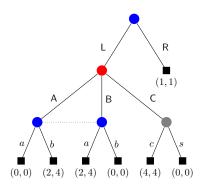








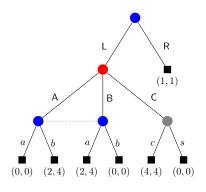
### Juegos secuenciales



#### **Elementos**

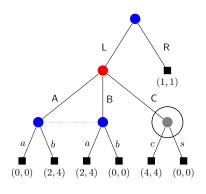
1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R.

### Juegos secuenciales



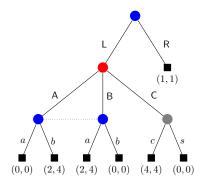
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R.
- Función que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.

#### Juegos secuenciales



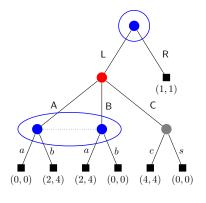
- ① Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R
- Función que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.
  - Nodos de Azar

### Juegos secuenciales



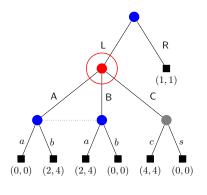
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R
- ② Función que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.
  - ▶ Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.

### Juegos secuenciales



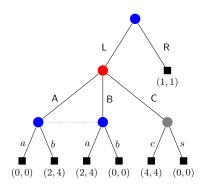
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R
- ② Función que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.
  - ▶ Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.

### Juegos secuenciales



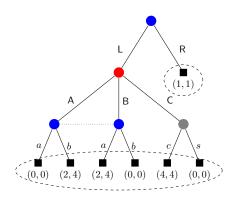
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R
- ② Función que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.
  - ▶ Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.

### Juegos secuenciales



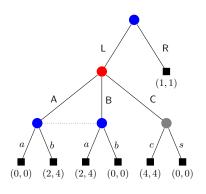
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R
- Función que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.
  - ▶ Nodos de Azar
- Conjuntos de información
- 4 Función que asigna por cada historia (nodo) terminal y cada jugador una utilidad.

### Juegos secuenciales



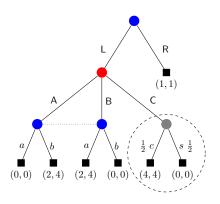
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R
- Función que asigna a cada historia (nodo) no termina un jugador.
  - ▶ Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.
- 4 Función que asigna por cada historia (nodo) terminal y cada jugador una utilidad.

### Juegos secuenciales



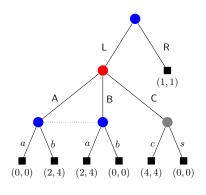
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R
- Punción que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.
  - Nodos de Azar
- Conjuntos de información.
- Función que asigna por cada historia (nodo) terminal y cada jugador una utilidad.
- 5 Distribución de probabilidad sobre el conjunto de acciones en cada nodo de azar.

### Juegos secuenciales



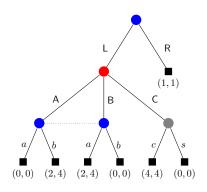
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R
- Función que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.
  - ▶ Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.
- 4 Función que asigna por cada historia (nodo) terminal y cada jugador una utilidad.
- 6 Distribución de probabilidad sobre el conjunto de acciones en cada nodo de azar.

### Juegos secuenciales



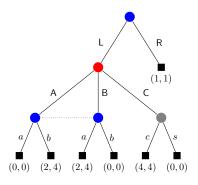
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R.
- Punción que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.
  - Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.
- Función que asigna por cada historia (nodo) terminal y cada jugador una utilidad.
- 5 Distribución de probabilidad sobre el conjunto de acciones en cada nodo de azar.

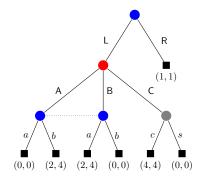
### Juegos secuenciales



#### **Perfect Recall**

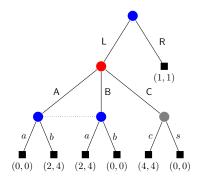
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R.
- Punción que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.
  - Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.
- 4 Función que asigna por cada historia (nodo) terminal y cada jugador una utilidad.
- 6 Distribución de probabilidad sobre el conjunto de acciones en cada nodo de azar.





### **Forma Normal**

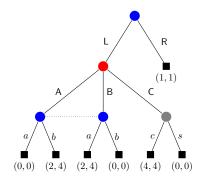
	Α	В	C
(L, a)	0,0	2,4	2,2
(L, b)	2,4	0,0	2,2
(R, a)	1,1	1,1	1,1
(R, b)	1,1	1,1	1,1



**Estrategias** 

#### **Forma Normal**

	Α	В	C
(L, a)	0,0	2,4	2,2
(L, b)	2,4	0,0	2,2
(R, a)	1,1	1,1	1,1
(R, b)	1,1	1,1	1,1

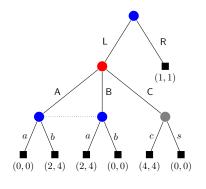


### **Estrategias**

Estrategias Puras.

#### Forma Norma

	Α	В	C
(L, a)	0,0	2,4	2,2
(L, b)	2,4	0,0	2,2
(R, a)	1,1	1,1	1,1
(R, b)	1,1	1,1	1,1

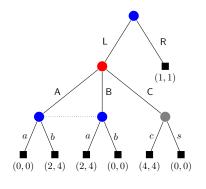


### **Estrategias**

1 Estrategias Puras.

#### Forma Norma

	Α	В	C
(L, a)	0,0	2,4	2,2
(L, b)	2,4	0,0	2,2
(R, a)	1,1	1, 1	1,1
(R, b)	1,1	1, 1	1,1

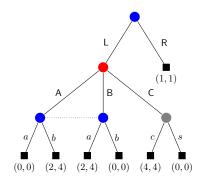


### **Estrategias**

1 Estrategias Puras.

#### Forma Norma

	A	В	С
(L, a)	0,0	2,4	2,2
(L, b)	2,4	0,0	2,2
(R, a)	1,1	1,1	1,1
(R, b)	1,1	1,1	1,1

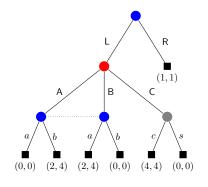


### **Estrategias**

1 Estrategias Puras.

#### **Forma Normal**

	Α	В	C
(L, a)	0,0	2,4	2,2
(L, b)	2,4	0,0	2,2
(R, a)	1,1	1,1	1,1
(R, b)	1,1	1,1	1,1

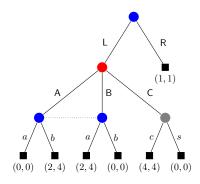


### **Estrategias**

- 1 Estrategias Puras.
- 2 Estrategias Mixtas.

#### **Forma Normal**

	Α	В	C
(L, a)	0,0	2,4	2,2
(L, b)	2,4	0,0	2,2
(R, a)	1,1	1,1	1,1
(R, b)	1,1	1,1	1,1



#### **Forma Normal**

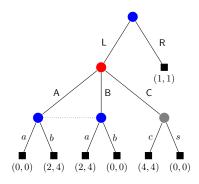
	Α	В	C
(L, a)	0,0	2,4	2,2
(L, b)	2,4	0,0	2,2
(R, a)	1, 1	1,1	1,1
(R, b)	1, 1	1,1	1,1

### **Estrategias**

- 1 Estrategias Puras.
- 2 Estrategias Mixtas.

(L, a)	(L, b)	(R, a)	(R, b)
0.45	0.30	0.00	0.25

Α	В	C
0.25	0.25	0.50



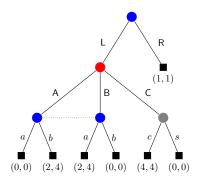
#### **Forma Normal**

	Α	В	C
(L, a)	0,0	2,4	2,2
(L, b)	2,4	0,0	2,2
(R, a)	1,1	1,1	1,1
(R, b)	1,1	1,1	1,1

### **Estrategias**

- Estrategias Puras.
- 2 Estrategias Mixtas.

**3** Estrategias de Comportamiento.



#### **Forma Normal**

	Α	В	C
(L, a)	0,0	2,4	2,2
(L, b)	2,4	0,0	2,2
(R, a)	1,1	1,1	1,1
(R, b)	1,1	1,1	1,1

### **Estrategias**

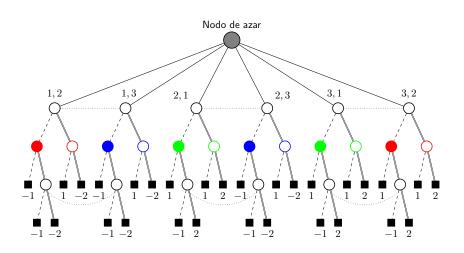
- 1 Estrategias Puras.
- 2 Estrategias Mixtas.

,	(L, 0	, ,	R, a)	(R, b) $0.25$
Α	В	C		
0.25	0.25	0.50		

**3** Estrategias de Comportamiento.

L	R	a	b
0.65	0.35	0.40	0.60

### **Kuhn Poker**



1 El árbol del juego se recorre repetidamente.

- El árbol del juego se recorre repetidamente.
- 2 Inicia con una estrategia uniforme en cada conjunto de información.

- 1 El árbol del juego se recorre repetidamente.
- 2 Inicia con una estrategia uniforme en cada conjunto de información
- 3 En cada iteración se elige una mejor estrategia revisando las decisiones pasadas, utilizando las métricas de regret.

- El árbol del juego se recorre repetidamente.
- 2 Inicia con una estrategia uniforme en cada conjunto de información.
- ⑤ En cada iteración se elige una mejor estrategia revisando las decisiones pasadas, utilizando las métricas de regret.
- 4 La estrategia promedio converge a un equilibrio de Nash; en la práctica el algoritmo es detenido después de cierto número de iteraciones

- El árbol del juego se recorre repetidamente.
- 2 Inicia con una estrategia uniforme en cada conjunto de información.
- 3 En cada iteración se elige una mejor estrategia revisando las decisiones pasadas, utilizando las métricas de regret.
- 4 La estrategia promedio converge a un equilibrio de Nash; en la práctica el algoritmo es detenido después de cierto número de iteraciones

- El árbol del juego se recorre repetidamente.
- 2 Inicia con una estrategia uniforme en cada conjunto de información.
- 3 En cada iteración se elige una mejor estrategia revisando las decisiones pasadas, utilizando las métricas de regret.
- 4 La estrategia promedio converge a un equilibrio de Nash; en la práctica el algoritmo es detenido después de cierto número de iteraciones

### ¿Cómo se mejora la estrategia en cada iteración?

 Sumar el regret contrafactual que se tiene en cada conjunto de información por cada acción.

- 1 El árbol del juego se recorre repetidamente.
- 2 Inicia con una estrategia uniforme en cada conjunto de información.
- 3 En cada iteración se elige una mejor estrategia revisando las decisiones pasadas, utilizando las métricas de regret.
- 4 La estrategia promedio converge a un equilibrio de Nash; en la práctica el algoritmo es detenido después de cierto número de iteraciones

- Sumar el regret contrafactual que se tiene en cada conjunto de información por cada acción.
- Regret contrafactual: cuánto mejor lo habría hecho en todos los juegos hasta ahora si siempre hubiera jugado esta acción en este conjunto de información.

- 1 El árbol del juego se recorre repetidamente.
- 2 Inicia con una estrategia uniforme en cada conjunto de información.
- 3 En cada iteración se elige una mejor estrategia revisando las decisiones pasadas, utilizando las métricas de regret.
- La estrategia promedio converge a un equilibrio de Nash; en la práctica el algoritmo es detenido después de cierto número de iteraciones

- Sumar el regret contrafactual que se tiene en cada conjunto de información por cada acción.
- Regret contrafactual: cuánto mejor lo habría hecho en todos los juegos hasta ahora si siempre hubiera jugado esta acción en este conjunto de información.
- Regret Matching: en la nueva estrategia las acciones son elegidas con probabilidades proporcionales a los regrets positivos.

- 1 El árbol del juego se recorre repetidamente.
- 2 Inicia con una estrategia uniforme en cada conjunto de información.
- 3 En cada iteración se elige una mejor estrategia revisando las decisiones pasadas, utilizando las métricas de regret.
- 4 La estrategia promedio converge a un equilibrio de Nash; en la práctica el algoritmo es detenido después de cierto número de iteraciones

- Sumar el regret contrafactual que se tiene en cada conjunto de información por cada acción.
- Regret contrafactual: cuánto mejor lo habría hecho en todos los juegos hasta ahora si siempre hubiera jugado esta acción en este conjunto de información.
- Regret Matching: en la nueva estrategia las acciones son elegidas con probabilidades proporcionales a los regrets positivos.

1 Tres clases de juegos, cada uno con diferentes parámetros.

- 1 Tres clases de juegos, cada uno con diferentes parámetros.
- 2 CFR con muestreo en los nodos de azar (referencia).

- 1 Tres clases de juegos, cada uno con diferentes parámetros.
- 2 CFR con muestreo en los nodos de azar (referencia).
- **3** 10 horas de entrenamiento.

- 1 Tres clases de juegos, cada uno con diferentes parámetros.
- 2 CFR con muestreo en los nodos de azar (referencia).
- **3** 10 horas de entrenamiento.
- 4 Gráfica del regret con respecto al número de iteraciones.

- 1 Tres clases de juegos, cada uno con diferentes parámetros.
- 2 CFR con muestreo en los nodos de azar (referencia).
- 3 10 horas de entrenamiento.
- 4 Gráfica del regret con respecto al número de iteraciones.
- 5 Verificación: la explotabilidad mide la distancia entre la estrategia actual y un equilibrio de Nash.

- 1 Tres clases de juegos, cada uno con diferentes parámetros.
- 2 CFR con muestreo en los nodos de azar (referencia).
- 3 10 horas de entrenamiento.
- 4 Gráfica del regret con respecto al número de iteraciones.
- **5** Verificación: la explotabilidad mide la distancia entre la estrategia actual y un equilibrio de Nash.
- **6** Un juego se considera resuelto si la explotabilidad es menor que el 1% de la mínima ganancia positiva posible.

# One Card Poker (OCP)

# One Card Poker (OCP)

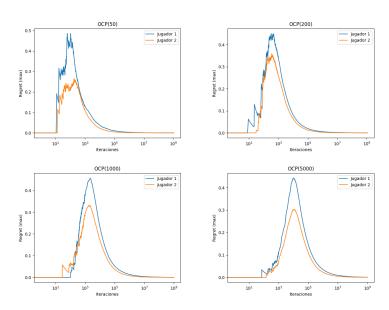
Generalización del Juego Kuhn Poker.

- Generalización del Juego Kuhn Poker.
- N: número de cartas.

- Generalización del Juego Kuhn Poker.
- N: número de cartas.
- ullet OCP(N).

- Generalización del Juego Kuhn Poker.
- N: número de cartas.
- ullet OCP(N).

Juego	N	I	Iteraciones	$u(\sigma)$	$\varepsilon_{\sigma}$ (%)	Resuelto
OCP(3)	55	12	1.181.763.638	-0,056	0,0098	<b>✓</b>
OCP(12)	1.189	48	1.147.919.240	-0,062	0,0032	✓
OCP(50)	22.051	200	1.145.291.974	-0,058	0,0099	✓
OCP(200)	358.201	800	1.128.993.847	-0,056	0,0078	✓
OCP(1000)	8.991.001	4.000	1.087.573.694	-0,056	0,0098	✓
OCP(5000)	224.955.001	20.000	1.038.367.354	-0,056	0,0241	✓



Juego de dados y apuestas.

- Juego de dados y apuestas.
- K: número de caras de los dados.

- Juego de dados y apuestas.
- K: número de caras de los dados.
- ullet  $D_1, D_2$ : número de dados del primer y segundo jugador, respectivamente.

- Juego de dados y apuestas.
- K: número de caras de los dados.
- ullet  $D_1, D_2$ : número de dados del primer y segundo jugador, respectivamente.
- Dudo $(K, D_1, D_2)$ .

- Juego de dados y apuestas.
- K: número de caras de los dados.
- ullet  $D_1, D_2$ : número de dados del primer y segundo jugador, respectivamente.
- ullet Dudo $(K, D_1, D_2)$ .

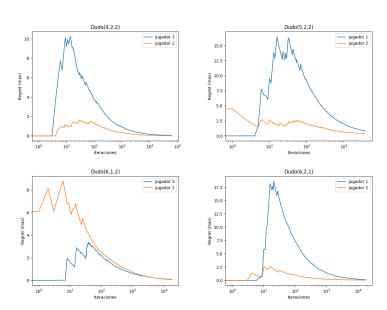
Juego	N	I	Iteraciones	$u(\sigma)$	$\varepsilon_{\sigma}$ (%)	Resuelto
Dudo(4,1,1)	8.177	512	18.697.532	-0,125	0,0259	<b>✓</b>
Dudo(4,1,2)	327.641	14.366	1.215.600	-0,508	0,0971	✓
Dudo(4,2,1)	327.641	14.366	1.213.799	0,552	0,3701	✓
Dudo(4,2,2)	13.107.101	327.680	63.109	0,0069	2,1132	X
Dudo(5,1,1)	51.176	2.560	4.521.208	-0,120	0,1186	✓
Dudo(5,1,2)	4.915.126	163.840	151.235	-0,565	0,6197	✓
Dudo(5,2,1)	4.915.126	163.840	143.698	0,581	0,0122	✓
Dudo(5,2,2)	471.858.976	7.864.320	3.826	0,836	15,1963	X
Dudo(6,1,1)	294.877	12.288	1.067.782	-0,111	0,0975	✓
Dudo(6,1,2)	66.060.163	1.769.472	17.702	-0,593	4,5781	X
Dudo(6,2,1)	66.060.163	1.769.472	17.221	0,592	3,9594	X

- Juego de dados y apuestas.
- K: número de caras de los dados.
- ullet  $D_1, D_2$ : número de dados del primer y segundo jugador, respectivamente.
- ullet Dudo $(K, D_1, D_2)$ .

Juego	N	I	Iteraciones	$u(\sigma)$	$\varepsilon_{\sigma}$ (%)	Resuelto
Dudo(4, 1, 1)	8.177	512	18.697.532	-0,125	0,0259	/
	327.641	14.366	1.215.600		0,0971	/
	327.641	14.366	1.213.799		0,3701	√
Dudo(4,2,2)	13.107.101	327.680	63.109	0,0069	2,1132	X
	51.176	2.560	4.521.208	-0,120	0,1186	√
	4.915.126	163.840	151.235			√
	4.915.126	163.840	143.698	0,581		√
Dudo(5,2,2)	471.858.976	7.864.320	3.826	0,836	15,1963	X
	294.877	12.288	1.067.782	-0,111		√
Dudo(6,1,2)	66.060.163	1.769.472	17.702	-0,593	4,5781	X
Dudo(6,2,1)	66.060.163	1.769.472	17.221	0,592	3,9594	X

- Juego de dados y apuestas.
- K: número de caras de los dados.
- ullet  $D_1, D_2$ : número de dados del primer y segundo jugador, respectivamente.
- ullet Dudo $(K, D_1, D_2)$ .

Juego	N	I	Iteraciones	$u(\sigma)$	$\varepsilon_{\sigma}$ (%)	Resuelto
Dudo(4,1,1)	8.177	512	18.697.532	-0,125	0,0259	<b>✓</b>
Dudo(4,1,2)	327.641	14.366	1.215.600	-0,508	0,0971	✓
Dudo(4,2,1)	327.641	14.366	1.213.799	0,552	0,3701	✓
Dudo(4,2,2)	13.107.101	327.680	63.109	0,0069	2,1132	X
Dudo(5,1,1)	51.176	2.560	4.521.208	-0,120	0,1186	✓
Dudo(5,1,2)	4.915.126	163.840	151.235	-0,565	0,6197	✓
Dudo(5,2,1)	4.915.126	163.840	143.698	0,581	0,0122	✓
Dudo(5,2,2)	471.858.976	7.864.320	3.826	0,836	15,1963	X
Dudo(6,1,1)	294.877	12.288	1.067.782	-0,111	0,0975	✓
Dudo(6,1,2)	66.060.163	1.769.472	17.702	-0,593	4,5781	X
Dudo(6,2,1)	66.060.163	1.769.472	17.221	0,592	3,9594	X



Versión para dos jugadores.

- Versión para dos jugadores.
- M: máximo número de puntos en una cara de una pieza.

- Versión para dos jugadores.
- M: máximo número de puntos en una cara de una pieza.
- ullet N: número de piezas de la mano inicial para cada jugador.

- Versión para dos jugadores.
- M: máximo número de puntos en una cara de una pieza.
- lacktriangle N: número de piezas de la mano inicial para cada jugador.
- ullet Domino(M,N).

- Versión para dos jugadores.
- M: máximo número de puntos en una cara de una pieza.
- ullet N: número de piezas de la mano inicial para cada jugador.
- lacksquare Domino(M,N).

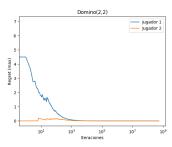
Juego	N	I	Iteraciones	$u(\sigma)$	$\varepsilon_{\sigma}$ (%)	Resuelto
Domino(2,2)	7.321	102	540.186.366	2,4000	0,0000	<b>✓</b>
Domino(3,2)	46.534.657	88.947	400.047.334	2,8767	0,0315	✓
Domino(3,3)	246.760.993	107.854	72.492.951	2,1539	0,3854	✓
Domino(3,4)	1.547.645.185	104.050	11.213.463	3,2034	1,4871	X

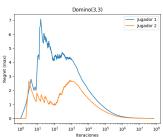
- Versión para dos jugadores.
- M: máximo número de puntos en una cara de una pieza.
- ullet N: número de piezas de la mano inicial para cada jugador.
- lacksquare Domino(M,N).

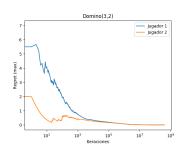
Juego	N	I	Iteraciones	$u(\sigma)$	$\varepsilon_{\sigma}$ (%)	Resuelto
Domino(2,2)	7.321	102	540.186.366	2,4000		/
	46.534.657	88.947	400.047.334	2,8767		/
	246.760.993	107.854	72.492.951	2,1539	0,3854	/
Domino(3,4)	1.547.645.185	104.050	11.213.463	3,2034	1,4871	X

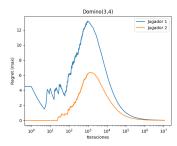
- Versión para dos jugadores.
- M: máximo número de puntos en una cara de una pieza.
- ullet N: número de piezas de la mano inicial para cada jugador.
- lacksquare Domino(M,N).

Juego	N	I	Iteraciones	$u(\sigma)$	$\varepsilon_{\sigma}$ (%)	Resuelto
Domino(2,2)	7.321	102	540.186.366	2,4000	0,0000	<b>✓</b>
Domino(3,2)	46.534.657	88.947	400.047.334	2,8767	0,0315	✓
Domino(3,3)	246.760.993	107.854	72.492.951	2,1539	0,3854	✓
Domino(3,4)	1.547.645.185	104.050	11.213.463	3,2034	1,4871	X









• Juegos no resueltos con 10 horas de entrenamiento.

- Juegos no resueltos con 10 horas de entrenamiento.
- 200 horas de entrenamiento.

- Juegos no resueltos con 10 horas de entrenamiento.
- 200 horas de entrenamiento.

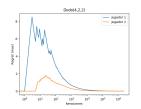
Juego	N	I	Iteraciones	$u(\sigma)$	$\varepsilon_{\sigma}$ (%)	Resuelto
Dudo(4,2,2)	13.107.101	327.680	2.276.259	0,00875	0,2382	<b>✓</b>
Dudo(5,2,2)	471.858.976	7.864.320	133.863	-0,00004	1,7695	X
Dudo(6,1,2)	66.060.163	1.769.472	543.485	-0,597	0,5102	✓
Dudo(6,2,1)	66.060.163	1.769.472	513.786	0,597	0,6727	✓
Domino(3,4)	1.547.645.185	104.050	365.484.932	3.2027	0,1812	✓

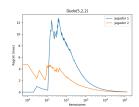
- Juegos no resueltos con 10 horas de entrenamiento.
- 200 horas de entrenamiento.

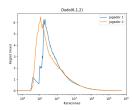
Juego	N	I	Iteraciones	$u(\sigma)$	$\varepsilon_{\sigma}$ (%)	Resuelto
	13.107.101		2.276.259			/
Dudo(5,2,2)	471.858.976	7.864.320	133.863	-0,00004	1,7695	X
	66.060.163	1.769.472				✓
	66.060.163	1.769.472	513.786		0,6727	√
Domino(3,4)	1.547.645.185	104.050	365.484.932	3.2027	0,1812	√

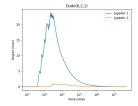
- Juegos no resueltos con 10 horas de entrenamiento.
- 200 horas de entrenamiento.

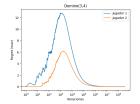
Juego	N	I	Iteraciones	$u(\sigma)$	$\varepsilon_{\sigma}$ (%)	Resuelto
Dudo(4,2,2)	13.107.101	327.680	2.276.259	0,00875	0,2382	<b>✓</b>
Dudo(5,2,2)	471.858.976	7.864.320	133.863	-0,00004	1,7695	X
Dudo(6,1,2)	66.060.163	1.769.472	543.485	-0,597	0,5102	✓
Dudo(6,2,1)	66.060.163	1.769.472	513.786	0,597	0,6727	✓
Domino(3,4)	1.547.645.185	104.050	365.484.932	3.2027	0,1812	✓











1 La forma normal y forma extensiva son modelos adecuados para representar juegos con información incompleta y no determinista.

- La forma normal y forma extensiva son modelos adecuados para representar juegos con información incompleta y no determinista
- 2 El equilibrio de Nash es el principal concepto de solución utilizado para juegos de dos jugadores de suma cero.

- 1 La forma normal y forma extensiva son modelos adecuados para representar juegos con información incompleta y no determinista
- ② El equilibrio de Nash es el principal concepto de solución utilizado para juegos de dos jugadores de suma cero.
- 3 Los algoritmos de Regret Matching y Counterfactual Regret Minimization son efectivos para encontrar aproximaciones al equilibrio de Nash en el tipo de juegos mencionado.

- 1 La forma normal y forma extensiva son modelos adecuados para representar juegos con información incompleta y no determinista
- ② El equilibrio de Nash es el principal concepto de solución utilizado para juegos de dos jugadores de suma cero.
- 3 Los algoritmos de Regret Matching y Counterfactual Regret Minimization son efectivos para encontrar aproximaciones a equilibrio de Nash en el tipo de juegos mencionado.
- 4 Se utilizó la explotabilidad como métrica para medir la distancia entre una estrategia y un equilibrio de Nash.

- La forma normal y forma extensiva son modelos adecuados para representar juegos con información incompleta y no determinista
- ② El equilibrio de Nash es el principal concepto de solución utilizado para juegos de dos jugadores de suma cero.
- 3 Los algoritmos de Regret Matching y Counterfactual Regret Minimization son efectivos para encontrar aproximaciones a equilibrio de Nash en el tipo de juegos mencionado.
- Se utilizó la explotabilidad como métrica para medir la distancia entre una estrategia y un equilibrio de Nash.
- **5** Se resolvieron diversos juegos captados por el modelo, incluyendo una versión del juego de dominó.

- 1 La forma normal y forma extensiva son modelos adecuados para representar juegos con información incompleta y no determinista.
- 2 El equilibrio de Nash es el principal concepto de solución utilizado para juegos de dos jugadores de suma cero.
- 3 Los algoritmos de Regret Matching y Counterfactual Regret Minimization son efectivos para encontrar aproximaciones al equilibrio de Nash en el tipo de juegos mencionado.
- 4 Se utilizó la explotabilidad como métrica para medir la distancia entre una estrategia y un equilibrio de Nash.
- **5** Se resolvieron diversos juegos captados por el modelo, incluyendo una versión del juego de dominó.

1 Resolver instancias mayores del juego de dominó para 2 personas considerando abstracciones.

- Resolver instancias mayores del juego de dominó para 2 personas considerando abstracciones.
- 2 Experimentos sobre el juego para 4 personas considerando cada pareja como un único jugador.

- 1 Resolver instancias mayores del juego de dominó para 2 personas considerando abstracciones.
- 2 Experimentos sobre el juego para 4 personas considerando cada pareja como un único jugador.

# **Demo**

Gracias por su atención

# ¿Preguntas?