# Algoritmos para Juegos con Información Incompleta y No Determinismo

Rubmary Rojas

Universidad Simón Bolívar, Caracas, Venezuela

Enero 2020



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

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

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

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

### **Definición**

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

#### **Aplicaciones**

### **Definición**

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

## **Aplicaciones**



Ciencias sociales

### **Definición**

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

## **Aplicaciones**





Ciencias sociales Economía

## **Definición**

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

## **Aplicaciones**







Ciencias sociales Economía Matemática

## **Definición**

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

#### **Aplicaciones**









Ciencias sociales Economía Matemática

Computación



## No determinismo

Incertidumbre probabilística:

- Lanzar dados
- Repartir cartas



## Información incompleta

## No determinismo

Incertidumbre probabilística:

- Lanzar dados
- Repartir cartas



## Información incompleta

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



## No determinismo

Incertidumbre probabilística:

- Lanzar dados
- Repartir cartas



## Información incompleta

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



**Interrogantes** 

## 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?

## 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.

## Piedra, papel o tijera

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

segundo jugador **pierde** 1

## Piedra, papel o tijera

	${\cal R}$ (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

#### **Elementos**

## Piedra, papel o tijera

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

 $\mathcal{S}$  (tijera)

$\mathcal{R}$ (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**

1 Jugadores.

## Piedra, papel o tijera

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

 $\mathcal{R}$ ,  $\mathcal{P}$ ,  $\mathcal{S}$ .

## Piedra, papel o tijera

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

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

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

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)
$\mathcal{D}$	(nanal)

P	(paper)
$\mathcal{S}$	(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

Juego de dos jugadores de suma cero

#### **Elementos**

## **Estrategias**

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

## Piedra, papel o tijera

$\mathcal{R}$	(piedra)
$\mathcal{D}$	(nanal)

Ρ	(papei)
$\mathcal S$	(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

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.

## Piedra, papel o tijera

$\mathcal{R}$	(piedra)
D	(1)

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

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

Juego de dos jugadores de suma cero

#### Elementos

#### **Estrategias**

 $\mathcal{S}$  (tijera) 1, -1

-1, 1

0.0

- 2 Estrategias mixtas: cada acción se elige con cierta probabilidad.

## Piedra, papel o tijera

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

ic (piedia)	/ (papei)	O (tijera)
0,0	-1, 1	1, -1
1, -1	0,0	-1, 1
-1, 1	1,-1	0,0

 $\mathcal{P}$  (niedra)  $\mathcal{P}$  (nanel)  $\mathcal{S}$  (tijera)

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
	béisbol		

#### Batalla de los sexos

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

1....

#### Batalla de los sexos

	Jose	
ool		
0)		
2		
(	ool 2	

• Ninguno obtiene ganancia.

#### Batalla de los sexos

1			-
1		c	Δ
J	u		C

María bállet béisbol

ballet	béisbol
(2,1)	0,0
0,0	1, 2

 María obtiene una ganancia mayor que José.

#### Batalla de los sexos

			/
	$\sim$	c	Δ
J	u		c

María bállet béisbol

ballet	béisbol
2, 1	0, 0
0, 0	(1,2)

 José obtiene una ganancia mayor que María.

#### Batalla de los sexos

		Jo	osé	
		ballet	béisbol	
María	ballet	2,1	0,0	
IVIAIIA	béisbol	0,0	1,2	

Conceptos

1.../

#### Batalla de los sexos

		Jose		
		ballet	béisbol	
María	ballet	2,1	0,0	
IVIalia	béisbol	0,0	1,2	

#### **Conceptos**

Ganancia Esperada

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

1....

#### 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

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	Si María siempre
béisbol	0,0	1, 2	elige ballet.

#### Conceptos

- 2 Mejor Respuesta

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

Lagá

#### Batalla de los sexos

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

 Lo mejor para José es siempre elegir ballet.

#### **Conceptos**

- Ganancia Esperada
- Mejor Respuesta

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

#### Batalla de los sexos

#### **Conceptos**

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

#### Batalla de los sexos

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

#### **Conceptos**

- Ganancia Esperada
- Mejor Respuesta
- 3 Equilibrio de Nash

#### Batalla de los sexos

	José	
hallet		ŀ

María

	ballet	béisbol
llet	(2,1)	0,0
sbol	<b>0</b> ,0	1, 2

 María no tiene motivos para cambiar su estrategia.

#### **Conceptos**

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

#### Batalla de los sexos

### José

María

 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	
iviaiia	béisbol	0,0	(1,2)	

#### **Conceptos**

- Ganancia Esperada
- Mejor Respuesta
- 3 Equilibrio de Nash

#### Batalla de los sexos

#### Conceptos

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

Puede haber cooperación entre los jugadores.

#### Batalla de los sexos

ballet María

ballet	béisbol
2,1	0,0
0,0	1,2

José

Lanzar una moneda

- 1 cara ⇒ ballet2 sello ⇒ béisbol

#### Conceptos

- 4 Equilibrio Correlacionado

Puede haber cooperación entre los jugadores.

#### Batalla de los sexos

José

Lanzar una moneda

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

#### **Conceptos**

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

Puede haber cooperación entre los jugadores.

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

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

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

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

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

	$\mathcal{R}$ (piedra)	${\mathcal P}$ (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)	<b>-1</b> , 1	1,-1	0, 0

### Piedra, papel o tijera

$_{\mathcal{R}}$ (piedra)	${\cal P}$ (papel)	${\cal S}$ (tijera)
0, 0	-1, 1	1,-1
1_1	0.0	_1 1

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

 $\mathcal{R}$  (piedra)

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

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

P (papel)	⊥,-⊥	0, 0	<b>(−1</b> , ⊥
${\cal S}$ (tijera)	-1, 1	1,-1	0, 0

### Piedra, papel o tijera

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

### Piedra, papel o tijera

	${\cal R}$ (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
${\cal S}$ (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).

### Piedra, papel o tijera

	${\cal R}$ (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.

#### Teorema de Nash

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

Juegos de Dos Jugadores de Suma Cero

### Piedra, papel o tijera

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

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).

#### Juegos de Dos Jugadores de Suma Cero

Equilibrio de Nash como principal concepto de solución.

### Piedra, papel o tijera

	${\cal R}$ (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.

#### Teorema de Nash

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

#### Juegos de Dos Jugadores de Suma Cero

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

### Algoritmos para calcular un Equilibrio de Nash

• Juegos de dos jugadores de suma cero.

### Algoritmos para calcular un Equilibrio de Nash

- Juegos de dos jugadores de suma cero.
- $oldsymbol{0}$  Se juega de forma repetida a través del tiempo t=1,2,3,...

### Algoritmos para calcular un Equilibrio de Nash

- Juegos de dos jugadores de suma cero.
- 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 determinada.

### Algoritmos para calcular un Equilibrio de Nash

- Juegos de dos jugadores de suma cero.
- lacksquare 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 determinada.
- 3 La estrategia empírica converge a un equilibrio de Nash.

### Algoritmos para calcular un Equilibrio de Nash

- Juegos de dos jugadores de suma cero.
- 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 determinada.
- 3 La estrategia empírica converge a un equilibrio de Nash.

### ¿Cómo calcular la distribución de probabilidad?

 Diferentes formas de calcular la distribución de probabilidad conducen a diferentes algoritmos.

### Algoritmos para calcular un Equilibrio de Nash

- Juegos de dos jugadores de suma cero.
- **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 determinada.
- 3 La estrategia empírica converge a un equilibrio de Nash.

### ¿Cómo calcular la distribución de probabilidad?

 Diferentes formas de calcular la distribución de probabilidad conducen a diferentes algoritmos.

### Regret

### Algoritmos para calcular un Equilibrio de Nash

- Juegos de dos jugadores de suma cero.
- **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 determinada.
- 3 La estrategia empírica converge a un equilibrio de Nash.

### ¿Cómo calcular la distribución de probabilidad?

 Diferentes formas de calcular la distribución de probabilidad conducen a diferentes algoritmos.

### Regret

### Algoritmos para calcular un Equilibrio de Nash

- Juegos de dos jugadores de suma cero.
- 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 determinada.
- 3 La estrategia empírica converge a un equilibrio de Nash.

### ¿Cómo calcular la distribución de probabilidad?

 Diferentes formas de calcular la distribución de probabilidad conducen a diferentes algoritmos.

### Regret

### Regret

### Regret

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

### Tres procedimientos

$\mathcal{R}, \mathcal{S}$	$\mathcal{R},\mathcal{P}$	$\mathcal{S},\mathcal{S}$	$\bar{u}$
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

• 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

Regret condicional.

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

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

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

### Regret

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

- Regret condicional.
- Vector invariante de probabilidad de la matriz de 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.

- Regret condicional.
- Vector invariante de probabilidad de la matriz de regret condicional.
- 3 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
- Vector invariante de probabilidad de la matriz de regret condicional.
- 3 Regret incondicional.

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

$\mathcal{S},\mathcal{S}$	$\mathcal{S}, \mathcal{P}$	$\mathcal{S},\mathcal{S}$	$\bar{u}$
0	1	0	$\frac{1}{3}$

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

### Regret

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

- Regret condicional.
- Vector invariante de probabilidad de la matriz de regret condicional.
- 3 Regret incondicional.

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

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

### Regret

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

- 1 Regret condicional.
- Vector invariante de probabilidad de la matriz de regret condicional.
- 3 Regret incondicional.

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

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

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

#### **Observaciones**

#### **Observaciones**

1 Las probabilidades son elegidas proporcional a los regrets positivos.

#### **Observaciones**

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

#### **Observaciones**

- 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.

#### **Observaciones**

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

### Estrategia Empírica

#### **Observaciones**

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

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

#### **Observaciones**

- 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:

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

 $oldsymbol{1}$  4 juegos para dos jugadores de suma cero.

- $oldsymbol{0}$  4 juegos para dos jugadores de suma cero
- ${f 2}$  10 corridas por cada uno de los juegos y cada uno de los procedimientos.

- $oldsymbol{0}$  4 juegos para dos jugadores de suma cero.
- 2 10 corridas por cada uno de los juegos y cada uno de los procedimientos.

- $oldsymbol{0}$  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 Comprobación con un problema equivalente de programación lineal.

- $oldsymbol{0}$  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 Comprobación con un problema equivalente de programación lineal
- **6** Gráficas del regret con respecto al número de iteraciones.

- $oldsymbol{0}$  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 Comprobación con un problema equivalente de programación lineal
- Gráficas del regret con respecto al número de iteraciones.
- 6 Tabla de resultados:

- 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 Comprobación con un problema equivalente de programación lineal
- Gráficas del regret con respecto al número de iteraciones.
- 6 Tabla de resultados:
  - Ganancia esperada del primer jugador de la última estrategia obtenida.

- $oldsymbol{0}$  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 Comprobación con un problema equivalente de programación lineal
- Gráficas del regret con respecto al número de iteraciones.
- 6 Tabla de resultados:
  - Ganancia esperada del primer jugador de la última estrategia obtenida.
  - Explotabilidad de la última estrategia obtenida.

- $oldsymbol{0}$  4 juegos para dos jugadores de suma cero.
- 2 10 corridas por cada uno de los juegos y cada uno de los procedimientos.
- 4 Comprobación con un problema equivalente de programación lineal.
- Gráficas del regret con respecto al número de iteraciones.
- 6 Tabla de resultados:
  - Ganancia esperada del primer jugador de la última estrategia obtenida.
  - Explotabilidad de la última estrategia obtenida.
  - Tiempo promedio.

- $oldsymbol{0}$  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 Comprobación con un problema equivalente de programación lineal
- Gráficas del regret con respecto al número de iteraciones.
- 6 Tabla de resultados:
  - Ganancia esperada del primer jugador de la última estrategia obtenida.
  - Explotabilidad de la última estrategia obtenida.
  - Tiempo promedio.
  - Número de iteraciones promedio.

- 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 Comprobación con un problema equivalente de programación lineal
- Gráficas del regret con respecto al número de iteraciones.
- 6 Tabla de resultados:
  - Ganancia esperada del primer jugador de la última estrategia obtenida.
  - Explotabilidad de la última estrategia obtenida.
  - Tiempo promedio.
  - Número de iteraciones promedio.
  - Promedio del tiempo por iteración.

- 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 Comprobación con un problema equivalente de programación lineal.
- **5** Gráficas del regret con respecto al número de iteraciones.
- 6 Tabla de resultados:
  - Ganancia esperada del primer jugador de la última estrategia obtenida.
  - Explotabilidad de la última estrategia obtenida.
  - Tiempo promedio.
  - Número de iteraciones promedio.
  - Promedio del tiempo por iteración.

	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	$2,64{ imes}10^{-6}$	$3,03 \times 10^{-5}$	$2,58 \times 10^{-6}$

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

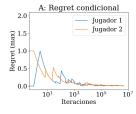
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$			
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$	0,006	0,006	0,008
Tiempo $T$	10,276	0,777	0,042
Iteraciones $I$	3.892.550, 4	25.616, 6	16.260, 5
T/I	$2,64 \times 10^{-6}$	$3,03\times10^{-5}$	$2,58 \times 10^{-6}$

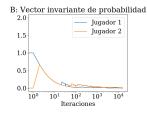
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$			
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$			0,008
Tiempo $T$	10,276	0,777	0,042
Iteraciones $I$	3.892.550, 4	25.616, 6	16.260, 5
T/I	$2,64 \times 10^{-6}$	$3,03\times10^{-5}$	$2,58 \times 10^{-6}$

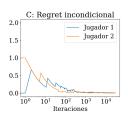
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000	0,000	0,000
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$			0,008
Tiempo $T$	10,276	0,777	0,042
Iteraciones $I$	3.892.550, 4	25.616, 6	16.260, 5
T/I	$2,64 \times 10^{-6}$	$3,03 \times 10^{-5}$	$2,58 \times 10^{-6}$

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

	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	$2,64{ imes}10^{-6}$	$3,03{ imes}10^{-5}$	$2,58 \times 10^{-6}$







	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	$2,70 \times 10^{-6}$	$5,23{\times}10^{-5}$	$2,54{ imes}10^{-6}$

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

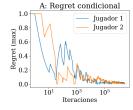
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	-0,000012	0,000004	0,000022
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$	0,006	0,010	0,009
Tiempo $T$	12, 198	0,345	0,049
Iteraciones $I$	4.519.054, 1	6.601, 3	19.321, 1
T/I	$2,70 \times 10^{-6}$	$5,23 \times 10^{-5}$	$2,54 \times 10^{-6}$

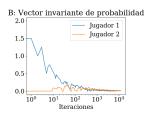
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	-0,000012	0,000004	0,000022
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$			0,009
Tiempo $T$	12,198	0,345	0,049
Iteraciones $I$	4.519.054, 1	6.601, 3	19.321, 1
T/I	$2,70 \times 10^{-6}$	$5,23 \times 10^{-5}$	$2,54 \times 10^{-6}$

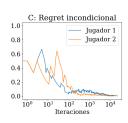
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	-0,000012	0,000004	0,000022
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$			0,009
Tiempo $T$	12,198	0,345	0,049
Iteraciones $I$	4.519.054, 1	6.601, 3	19.321, 1
T/I	$2,70 \times 10^{-6}$	$5,23 \times 10^{-5}$	$2,54 \times 10^{-6}$

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

	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	$2,70{ imes}10^{-6}$	$5,23{ imes}10^{-5}$	$2,54 \times 10^{-6}$

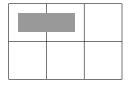




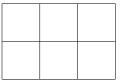


Jugador 2

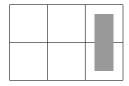
### Jugador 1



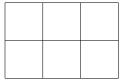
### Jugador 2



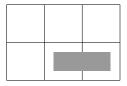
Jugador 1



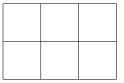
Jugador 2



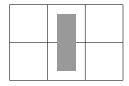
Jugador 1



Jugador 2



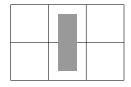
Jugador 1



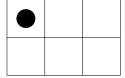
Jugador 2



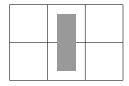
Jugador 1



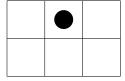
Jugador 2



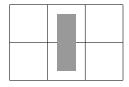
Jugador 1



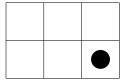
Jugador 2



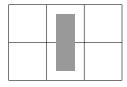
Jugador 1



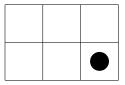
Jugador 2



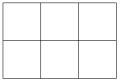
Jugador 1



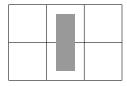
Jugador 2



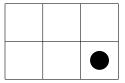
Resultado



#### Jugador 1

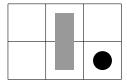


#### Jugador 2

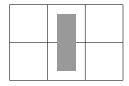


#### Resultado

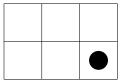
• La ficha y el dominó no se superponen: gana el jugador 1.



### Jugador 1

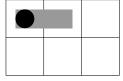


#### Jugador 2

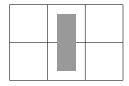


#### Resultado

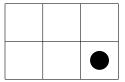
- La ficha y el dominó no se superponen: gana el jugador 1.
- 2 La ficha y el dominó sí se superponen: gana el jugador 2.



#### Jugador 1

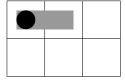


#### Jugador 2



#### 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.



	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	$2,95 \times 10^{-6}$	$1,50{ imes}10^{-4}$	$2,81 \times 10^{-6}$

	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,333	0,334	0,334
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$		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	$2,95 \times 10^{-6}$	$1,50 \times 10^{-4}$	$2,81 \times 10^{-6}$

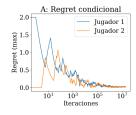
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,333	0,334	0,334
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$	0,010	0,007	0,004
Tiempo $T$	319,179	11,275	0,237
Iteraciones $I$	108.319.272, 4	75.250, 2	84.318, 5
T/I	$2,95 \times 10^{-6}$	$1,50 \times 10^{-4}$	$2,81 \times 10^{-6}$

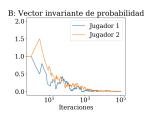
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,333	0,334	0,334
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$		0,007	0,004
Tiempo $T$	319,179	11,275	0,237
Iteraciones $I$	108.319.272, 4	75.250, 2	84.318, 5
T/I	$2,95 \times 10^{-6}$	$1,50 \times 10^{-4}$	$2,81 \times 10^{-6}$

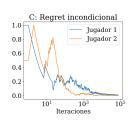
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,333	0,334	0,334
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$		0,007	0,004
Tiempo $T$	319,179	11,275	0,237
Iteraciones $I$	108.319.272, 4	75.250, 2	84.318, 5
T/I	$2,95 \times 10^{-6}$	$1,50 \times 10^{-4}$	$2,81 \times 10^{-6}$

	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,333	0,334	0,334
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$		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	$2,95{ imes}10^{-6}$	$1,50 \times 10^{-4}$	$2,81{ imes}10^{-6}$

	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	$2,95{ imes}10^{-6}$	$1,50 \times 10^{-4}$	$2,81 \times 10^{-6}$







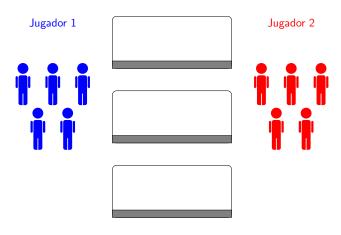
ullet S soldados por jugador.



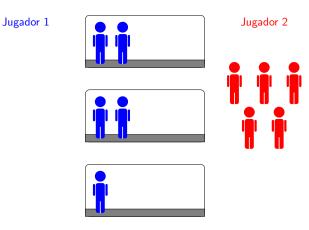
Jugador 2



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

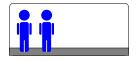


- $\bullet$  S soldados por jugador.
- ullet N campos de batalla.

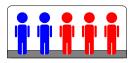


- ullet S soldados por jugador.
- ullet N campos de batalla.

Jugador 1



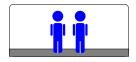
Jugador 2



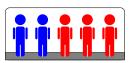


- ullet S soldados por jugador.
- ullet N campos de batalla.

Jugador 1

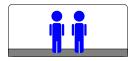


Jugador 2





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



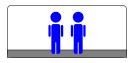






- ullet S soldados por jugador.
- ullet N campos de batalla.

Jugador 1





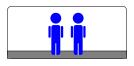


 $\bullet$  S soldados por jugador.

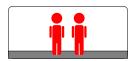
•  $u_1 = 1 - 2 = -1$ 

ullet N campos de batalla.

Jugador 1



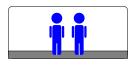




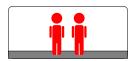
- $\bullet$  S soldados por jugador.
- $\bullet$  N campos de batalla.

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

Jugador 1







	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000219	0,000150	0,000024
Explotabilidad $\varepsilon_{\sigma}$	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	$4,60 \times 10^{-6}$	$1,20{ imes}10^{-3}$	$3,41{ imes}10^{-6}$

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

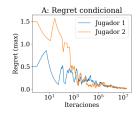
	Α	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$ Explotabilidad $\varepsilon_{\sigma}$	0,000219 0,010	0,000150 0,010	$0,000024 \\ 0,009$
Tiempo $T$ Iteraciones $I$ $T/I$	$875,533$ $190.222.305,3$ $4,60\times10^{-6}$	$70,453$ $58.794,4$ $1,20\times10^{-3}$	$0,166$ $48.613,5$ $3,41\times10^{-6}$

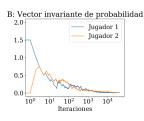
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000219	0,000150	0,000024
Explotabilidad $\varepsilon_{\sigma}$			0,009
Tiempo $T$	875,533	70,453	0,166
Iteraciones $I$	190.222.305, 3	58.794, 4	48.613, 5
T/I	$4,60 \times 10^{-6}$	$1,20 \times 10^{-3}$	$3,41 \times 10^{-6}$

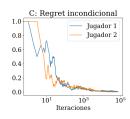
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000219	0,000150	0,000024
Explotabilidad $\varepsilon_{\sigma}$			0,009
Tiempo $T$	875,533	70,453	
Iteraciones $I$	190.222.305, 3	58.794, 4	48.613, 5
T/I	$4,60 \times 10^{-6}$	$1,20 \times 10^{-3}$	$3,41 \times 10^{-6}$

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

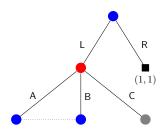
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000219	0,000150	0,000024
Explotabilidad $\varepsilon_{\sigma}$	0,010	0,010	0,009
Tiempo $T$	875,533	70,453	0,166
Iteraciones $I$	190.222.305, 3	58.794, 4	48.613, 5
T/I	$4,60{ imes}10^{-6}$	$1,20{ imes}10^{-3}$	$3,41{ imes}10^{-6}$

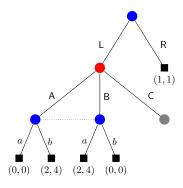


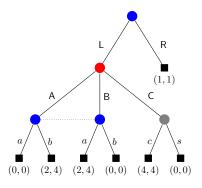




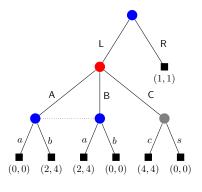




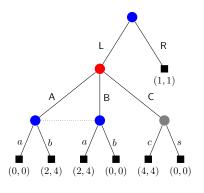




## Juegos secuenciales



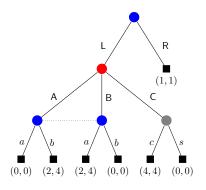
# Juegos secuenciales



### **Elementos**

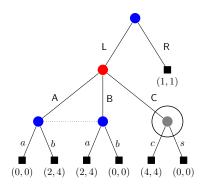
1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R.

## Juegos secuenciales



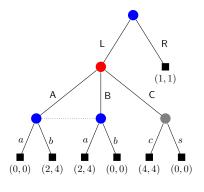
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R
- Función que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.

### Juegos secuenciales



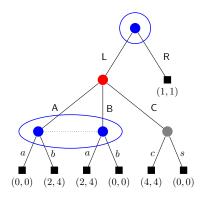
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R
- Función que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.
  - Nodos de Azar

## Juegos secuenciales



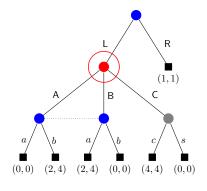
- Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R.
- 2 Función que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.
  - ▶ Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.

## Juegos secuenciales



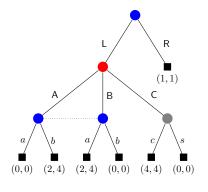
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R
- Punción que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.
  - ▶ Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.

## Juegos secuenciales



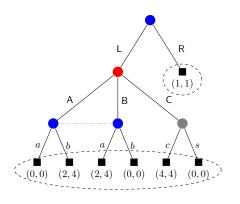
- $\textbf{1} \ \, \text{Historias o nodos}. \\ \, \text{Ej: } \emptyset, \ LA, LBb, R$
- 2 Función que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.
  - ▶ Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.

## Juegos secuenciales



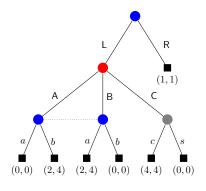
- Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R
- Punción que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.
  - ▶ Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.
- 4 Función que asigna por cada historia (nodo) terminal y cada jugador una utilidad.

### Juegos secuenciales



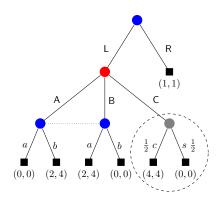
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R
- ② Función que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.
  - ▶ Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.
- 4 Función que asigna por cada historia (nodo) terminal y cada jugador una utilidad.

## Juegos secuenciales



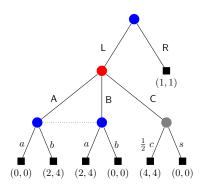
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R
- Punción que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.
  - ▶ Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.
- Función que asigna por cada historia (nodo) terminal y cada jugador una utilidad.
- 5 Distribución de probabilidad sobre el conjunto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

### Juegos secuenciales

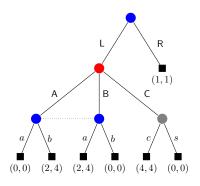


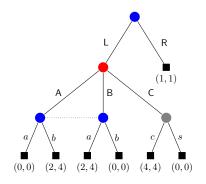
- **1** Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R.
- Eunción que asigna a cada historia (nodo) no termina un jugador.
  - ▶ Nodos de Azar
- Conjuntos de información.
- Función que asigna por cada historia (nodo) terminal y cada jugador una utilidad.
- 5 Distribución de probabilidad sobre el conjunto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

### Juegos secuenciales

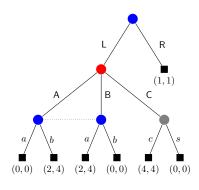


- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBb, R.
- Función que asigna a cada historia (nodo) no terminal un jugador.
  - Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.
- 4 Función que asigna por cada historia (nodo) terminal y cada jugador una utilidad.
- 5 Distribución de probabilidad sobre el conjunto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



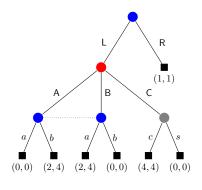


	Α	В	C
(L, a)	0,0	2,4	2,2
(L, b)	2,4	0,0	2,2
(R, a)	1,1	1,1	1,1
(R, b)	1,1	1,1	1,1



# **Estrategias**

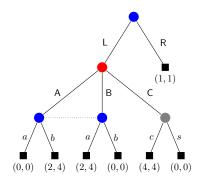
	Α	В	C
(L, a)	0,0	2,4	2,2
(L, b)	2,4	0,0	2,2
(R, a)	1,1	1,1	1,1
(R, b)	1,1	1,1	1,1



# **Estrategias**

1 Estrategias Puras.

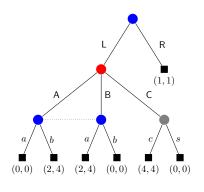
	Α	В	C
(L, a)	0,0	2,4	2,2
(L, b)	2,4	0,0	2,2
(R, a)	1, 1	1,1	1,1
(R, b)	1, 1	1,1	1,1



# **Estrategias**

1 Estrategias Puras.

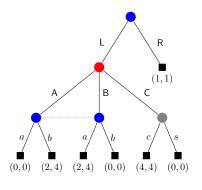
	Α	В	C
(L, a)	0,0	2,4	2, 2
(L, b)	2,4	0,0	2, 2
(R, a)	1,1	1,1	1, 1
(R, b)	1,1	1,1	1, 1



## **Estrategias**

1 Estrategias Puras.

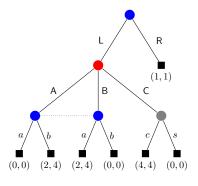
	A	В	С
(L, a)	0,0	2,4	2,2
(L, b)	2,4	0,0	2,2
(R, a)	1,1	1,1	1,1
(R, b)	1,1	1,1	1,1



## **Estrategias**

Estrategias Puras.

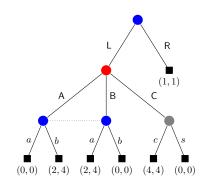
	Α	В	C
(L, a)	0,0	2,4	2,2
(L, b)	2,4	0,0	2,2
(R, a)	1,1	1,1	1,1
(R, b)	1,1	1,1	1,1



### **Estrategias**

- Estrategias Puras.
- 2 Estrategias Mixtas.

	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

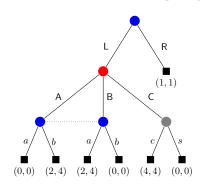


### **Estrategias**

- 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
(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



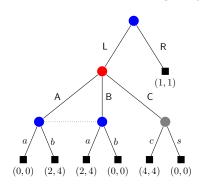
### **Estrategias**

- 1 Estrategias Puras.
- 2 Estrategias Mixtas.

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

Α	В	С
0.25	0.25	0.50

	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



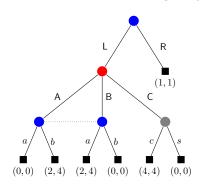
#### **Forma Normal**

	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**

- Estrategias Puras.
- Estrategias Mixtas.

3 Estrategias de Comportamiento.



#### **Forma Normal**

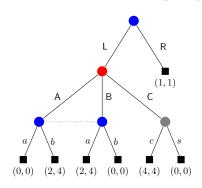
	Α	В	C
(L, a)	0,0	2,4	2,2
(L, b)	2,4	0,0	2,2
(R, a)	1, 1	1,1	1,1
(R, b)	1, 1	1,1	1,1

### **Estrategias**

- Estrategias Puras.
- Estrategias Mixtas.

3 Estrategias de Comportamiento.

L	R	a	b
0.65	0.35	0.40	0.60



#### **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**

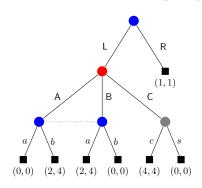
- Estrategias Puras.
- Estrategias Mixtas.

		(R, a) 0.00	
, ,	B 0.25 0		

Sestrategias de Comportamiento.

	R		b
0.65	0.35	0.40	0.60

### Equilibrio de Nash



#### **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**

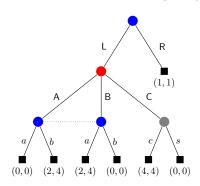
- Estrategias Puras.
- 2 Estrategias Mixtas.

	(L, b) 0.30		
Α	В	C	

3 Estrategias de Comportamiento.

### **Equilibrio de Nash**

**Perfect Recall** 



#### **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.

` ,	`	(R, a) 0 0.00	` ,
A	В	C	
0.25	0.25	0.50	

3 Estrategias de Comportamiento.

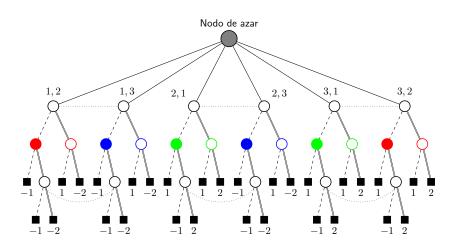
L	R	a	b
0.65	0.35	0.40	0.60

### **Equilibrio de Nash**

**Perfect Recall** 

## **Kuhn Poker**

### Kuhn Poker



1 El árbol del juego se recorre repetidamente. La máquina juega contra sí misma a lo largo del tiempo.

- El árbol del juego se recorre repetidamente. La máquina juega contra sí misma a lo largo del tiempo.
- 2 Se inicia con distribución uniforme en cada conjunto de información.

- El árbol del juego se recorre repetidamente. La máquina juega contra sí misma a lo largo del tiempo.
- 2 Se inicia con distribución 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. La máquina juega contra sí misma a lo largo del tiempo.
- 2 Se inicia con distribución uniforme en cada conjunto de información
- Sen 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.

- El árbol del juego se recorre repetidamente. La máquina juega contra sí misma a lo largo del tiempo.
- 2 Se inicia con distribución 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.

- El árbol del juego se recorre repetidamente. La máquina juega contra sí misma a lo largo del tiempo.
- 2 Se inicia con distribución 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.

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

 Sumar el regret (arrepentimiento) que se tiene en cada conjunto de información por cada acción.

- El árbol del juego se recorre repetidamente. La máquina juega contra sí misma a lo largo del tiempo.
- 2 Se inicia con distribución 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.

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

- El árbol del juego se recorre repetidamente. La máquina juega contra sí misma a lo largo del tiempo.
- 2 Se inicia con distribución 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.

- Sumar el regret (arrepentimiento) que se tiene en cada conjunto de información por cada acción.
- Regret (de una acción en un conjunto de información): 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. La máquina juega contra sí misma a lo largo del tiempo.
- 2 Se inicia con distribución 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.

- Sumar el regret (arrepentimiento) que se tiene en cada conjunto de información por cada acción.
- Regret (de una acción en un conjunto de información): 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.

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

- Tres clases de juegos, cada uno con diferentes parámetros.
- 2 CFR con muestreo en los nodos de azar
- 3 10 horas de entrenamiento.
- 4 Un juego se considera resuelto si la explotabilidad es menor que el 1% de la mínima ganancia positiva posible.

- 1 Tres clases de juegos, cada uno con diferentes parámetros.
- 2 CFR con muestreo en los nodos de azar
- 3 10 horas de entrenamiento.
- ① Un juego se considera resuelto si la explotabilidad es menor que el 1% de la mínima ganancia positiva posible.
- **5** 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
- 3 10 horas de entrenamiento.
- ① Un juego se considera resuelto si la explotabilidad es menor que el 1% de la mínima ganancia positiva posible.
- 6 Gráfica del regret con respecto al número de iteraciones.
- 6 Tabla de resultados:

- Tres clases de juegos, cada uno con diferentes parámetros
- 2 CFR con muestreo en los nodos de azar
- 3 10 horas de entrenamiento.
- ① Un juego se considera resuelto si la explotabilidad es menor que el 1% de la mínima ganancia positiva posible.
- 6 Gráfica del regret con respecto al número de iteraciones.
- 6 Tabla de resultados:
  - Instancia estudiada.

- Tres clases de juegos, cada uno con diferentes parámetros.
- 2 CFR con muestreo en los nodos de azar
- 3 10 horas de entrenamiento.
- 4 Un juego se considera resuelto si la explotabilidad es menor que el 1% de la mínima ganancia positiva posible.
- 5 Gráfica del regret con respecto al número de iteraciones
- 6 Tabla de resultados:
  - Instancia estudiada.
  - Número de nodos del árbol.

- Tres clases de juegos, cada uno con diferentes parámetros.
- 2 CFR con muestreo en los nodos de azar
- 3 10 horas de entrenamiento.
- @ Un juego se considera resuelto si la explotabilidad es menor que el 1% de la mínima ganancia positiva posible.
- Gráfica del regret con respecto al número de iteraciones
- 6 Tabla de resultados:
  - Instancia estudiada.
  - Número de nodos del árbol.
  - Número de conjuntos de información.

- 1 Tres clases de juegos, cada uno con diferentes parámetros
- 2 CFR con muestreo en los nodos de azar
- 3 10 horas de entrenamiento.
- @ Un juego se considera resuelto si la explotabilidad es menor que el 1% de la mínima ganancia positiva posible.
- 5 Gráfica del regret con respecto al número de iteraciones
- 6 Tabla de resultados:
  - Instancia estudiada.
  - Número de nodos del árbol.
  - Número de conjuntos de información.
  - Número de iteraciones.

- Tres clases de juegos, cada uno con diferentes parámetros.
- 2 CFR con muestreo en los nodos de azar
- 3 10 horas de entrenamiento.
- 4 Un juego se considera resuelto si la explotabilidad es menor que el 1% de la mínima ganancia positiva posible.
- 6 Gráfica del regret con respecto al número de iteraciones
- 6 Tabla de resultados:
  - Instancia estudiada.
  - Número de nodos del árbol.
  - Número de conjuntos de información.
  - Número de iteraciones.

 Ganancia esperada del primer jugador de la estrategia calculada.

- Tres clases de juegos, cada uno con diferentes parámetros.
- 2 CFR con muestreo en los nodos de azar
- 3 10 horas de entrenamiento.
- @ Un juego se considera resuelto si la explotabilidad es menor que e 1% de la mínima ganancia positiva posible.
- 6 Gráfica del regret con respecto al número de iteraciones
- 6 Tabla de resultados:
  - Instancia estudiada.
  - Número de nodos del árbol.
  - Número de conjuntos de información.
  - Número de iteraciones.

- Ganancia esperada del primer jugador de la estrategia calculada.
- Explotabilidad.

- Tres clases de juegos, cada uno con diferentes parámetros.
- 2 CFR con muestreo en los nodos de azar
- 3 10 horas de entrenamiento.
- 4 Un juego se considera resuelto si la explotabilidad es menor que el 1% de la mínima ganancia positiva posible.
- 5 Gráfica del regret con respecto al número de iteraciones
- 6 Tabla de resultados:
  - Instancia estudiada.
  - Número de nodos del árbol.
  - Número de conjuntos de información.
  - Número de iteraciones.

- Ganancia esperada del primer jugador de la estrategia calculada.
- Explotabilidad.
- ▶ Se resolvió o no la instancia.

## **Experimentos**

- 1 Tres clases de juegos, cada uno con diferentes parámetros.
- 2 CFR con muestreo en los nodos de azar.
- 3 10 horas de entrenamiento.
- 4 Un juego se considera resuelto si la explotabilidad es menor que el 1% de la mínima ganancia positiva posible.
- 5 Gráfica del regret con respecto al número de iteraciones.
- 6 Tabla de resultados:
  - ▶ Instancia estudiada.
  - Número de nodos del árbol.
  - Número de conjuntos de información.
  - Número de iteraciones.

- Ganancia esperada del primer jugador de la estrategia calculada.
- Explotabilidad.
- Se resolvió o no la instancia.

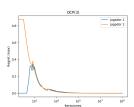
Generalización del Juego Kuhn Poker.

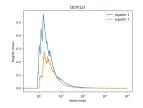
- Generalización del Juego Kuhn Poker.
- N: número de cartas.

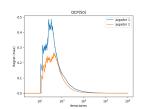
- Generalización del Juego Kuhn Poker.
- N: número de cartas.
- ullet OCP(N).

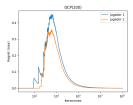
- Generalización del Juego Kuhn Poker.
- N: número de cartas.
- ullet OCP(N).

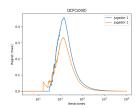
Juego	N	I	Iteraciones	$u(\sigma)$	$\varepsilon_{\sigma}$ (%)	Resuelto
OCP(3)	55	12	1.181.763.638	-0,056	0,0098	<b>✓</b>
OCP(12)	1.189	48	1.147.919.240	-0,062	0,0032	✓
OCP(50)	22.051	200	1.145.291.974	-0,058	0,0099	✓
OCP(200)	358.201	800	1.128.993.847	-0,056	0,0078	✓
OCP(1000)	8.991.001	4.000	1.087.573.694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

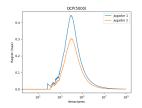












Juego de dados y apuestas.

- 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 $(K, D_1, D_2)$ .

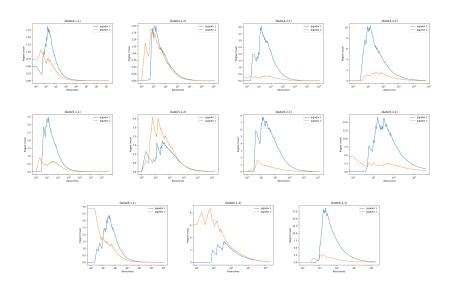
Juego	N	I	Iteraciones	$u(\sigma)$	$\varepsilon_{\sigma}$ (%)	Resuelto
Dudo(4,1,1)	8.177	512	18.697.532	-0,125	0,0259	✓
Dudo(4,1,2)	327.641	14.366	1.215.600	-0,508	0,0971	✓
Dudo(4,2,1)	327.641	14.366	1.213.799	0,552	0,3701	✓
Dudo(4,2,2)	13.107.101	327.680	63.109	0,0069	2,1132	X
Dudo(5,1,1)	51.176	2.560	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	×

- 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
	8.177		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	✓
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	×



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).

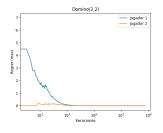
Juego	N	I	Iteraciones	$u(\sigma)$	$\varepsilon_{\sigma}$ (%)	Resuelto
Domino(2,2)	7.321	102	540.186.366	2,4000	0,0000	<b>✓</b>
Domino(3,2)	46.534.657	88.947	400.047.334	2,8767	0,0315	✓
Domino(3,3)	246.760.993	107.854	72.492.951	2,1539	0,3854	✓
Domino(3,4)	1.547.645.185	104.050	11.213.463	3,2034	1,4871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

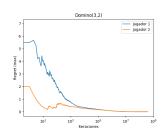
- Versión para dos jugadores.
- M: máximo número de puntos en una cara de una pieza.
- ullet N: número de piezas de la mano inicial para cada jugador.
- lacksquare Domino(M,N).

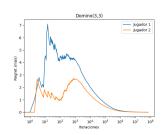
Juego	N	I	Iteraciones	$u(\sigma)$	$\varepsilon_{\sigma}$ (%)	Resuelto
Domino(2,2)	7.321	102	540.186.366	2,4000		/
	46.534.657	88.947	400.047.334	2,8767		/
	246.760.993	107.854	72.492.951	2,1539	0,3854	/
Domino(3,4)	1.547.645.185	104.050	11.213.463	3,2034	1,4871	X

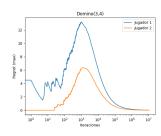
- Versión para dos jugadores.
- M: máximo número de puntos en una cara de una pieza.
- ullet N: número de piezas de la mano inicial para cada jugador.
- lacksquare Domino(M,N).

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









# **Demo**

### **Conclusiones**

• Estudio de juegos no determinista con información incompleta: forma normal y forma extensiva.

- Estudio de juegos no determinista con información incompleta: forma normal y forma extensiva.
- 2 Equilibrio de Nash como concepto principal de solución en los juegos de dos jugadores de suma cero.

- Estudio de juegos no determinista con información incompleta: forma normal y forma extensiva.
- 2 Equilibrio de Nash como concepto principal de solución en los juegos de dos jugadores de suma cero.
- 3 Algoritmos de Regret Matching y Counterfactual Regret Minimization para encontrar aproximaciones de equilibrios de Nash.

- Estudio de juegos no determinista con información incompleta: forma normal y forma extensiva.
- 2 Equilibrio de Nash como concepto principal de solución en los juegos de dos jugadores de suma cero.
- Salgoritmos de Regret Matching y Counterfactual Regret Minimization para encontrar aproximaciones de equilibrios de Nash.
- 4 Explotabilidad como métrica de error en las estrategias encontradas.

- Estudio de juegos no determinista con información incompleta: forma normal y forma extensiva.
- 2 Equilibrio de Nash como concepto principal de solución en los juegos de dos jugadores de suma cero.
- 3 Algoritmos de Regret Matching y Counterfactual Regret Minimization para encontrar aproximaciones de equilibrios de Nash.
- Explotabilidad como métrica de error en las estrategias encontradas.
- 6 Resolución de diversos juegos con no determinismo e información incompleta, incluyendo una versión del dominó.

### **Conclusiones**

- 1 Estudio de juegos no determinista con información incompleta: forma normal y forma extensiva.
- 2 Equilibrio de Nash como concepto principal de solución en los juegos de dos jugadores de suma cero.
- 3 Algoritmos de Regret Matching y Counterfactual Regret Minimization para encontrar aproximaciones de equilibrios de Nash.
- Sesolución de diversos juegos con no determinismo e información incompleta, incluyendo una versión del dominó.

### Recomendaciones

### **Conclusiones**

- Estudio de juegos no determinista con información incompleta: forma normal y forma extensiva.
- 2 Equilibrio de Nash como concepto principal de solución en los juegos de dos jugadores de suma cero.
- Se Algoritmos de Regret Matching y Counterfactual Regret Minimization para encontrar aproximaciones de equilibrios de Nash.
- 6 Resolución de diversos juegos con no determinismo e información incompleta, incluyendo una versión del dominó.

### Recomendaciones

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

### **Conclusiones**

- Estudio de juegos no determinista con información incompleta: forma normal y forma extensiva.
- 2 Equilibrio de Nash como concepto principal de solución en los juegos de dos jugadores de suma cero.
- 3 Algoritmos de Regret Matching y Counterfactual Regret Minimization para encontrar aproximaciones de equilibrios de Nash.
- 6 Resolución de diversos juegos con no determinismo e información incompleta, incluyendo una versión del dominó.

### Recomendaciones

- 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.

### **Conclusiones**

- **1** Estudio de juegos no determinista con información incompleta: forma normal y forma extensiva.
- 2 Equilibrio de Nash como concepto principal de solución en los juegos de dos jugadores de suma cero.
- 3 Algoritmos de Regret Matching y Counterfactual Regret Minimization para encontrar aproximaciones de equilibrios de Nash.
- 4 Explotabilidad como métrica de error en las estrategias encontradas.
- **6** Resolución de diversos juegos con no determinismo e información incompleta, incluyendo una versión del dominó.

### Recomendaciones

- 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.

**Gracias por** 

su atención

¿Preguntas?