# Algoritmos para Juegos con Información Incompleta y No Determinismo

Rubmary Rojas

Universidad Simón Bolívar, Caracas, Venezuela

Enero 2020



## Definición

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









Ciencias sociales

conomía

Matemática

Computación

## Definición

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









Ciencias sociales

conomía

Matemática

Computación

## Definición

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









Ciencias sociales

Economía

Matemática

Computación

## Definición

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









Ciencias sociales

Economía

Matemática

Computaciór

#### **Definición**

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









Ciencias sociales

conomía

Matemática

Computaciór

## Definición

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









Ciencias sociales

conomía

Matemática

Computación

#### **Definición**

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









Ciencias sociales

Economía

Matemática

Computación

## Definición

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

## **Aplicaciones**









Ciencias sociales

conomía

Matemática

Computación

### **Definición**

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









Ciencias sociales

conomía

Matemática

Computación

#### 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





#### 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





## Información incompleta



## 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)	${\mathcal S}$ (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)	${\mathcal P}$ (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
			1 1

segundo jugador **pierde** 1

## Piedra, papel o tijera

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

 $\mathcal{S}$  (tijera)

$\mathcal{R}$ (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

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

## Piedra, papel o tijera

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

$\mathcal{R}$ (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

- 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

- 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)
	(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

- 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)
${\cal S}$	(tijera)

K (piedra)	P (papei)	S (tijera)
0,0	-1, 1	1, -1
1, -1	0,0	-1, 1
-1, 1	1,-1	0,0

 $\mathcal{D}$  (mindre)  $\mathcal{D}$  (manal)  $\mathcal{C}$  (tileve)

Juego de dos jugadores de suma cero

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

## Piedra, papel o tijera

$\mathcal{R}$	(pied	dra)
$\boldsymbol{\sigma}$	/	1.

$\mathcal{P}$	(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

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

## Piedra, papel o tijera

$\mathcal{R}$	(piedra)
$\boldsymbol{\sigma}$	( 1)

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

Juego de dos jugadores de suma cero

#### Elementos

- 1 Estrategias puras: siempre se elige la misma acción.

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

## Piedra, papel o tijera

$\mathcal{R}$	(piedra)
D	(10000)

	/	. (1 1 /	
(piedra)	0,0	-1, 1	1, -1
(papel)	1, -1	0,0	-1, 1
(tijera)	-1, 1	1,-1	0,0

Juego de dos jugadores de suma cero

#### Elementos

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

## Piedra, papel o tijera

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

K (piedra)	P (papei)	S (tijera)
0,0	-1, 1	1, -1
1, -1	0,0	-1, 1
-1, 1	1,-1	0,0
	, -	3,0

 $\mathcal{D}(\mathcal{L}^{1},\mathcal{L}^{2})$   $\mathcal{D}(\mathcal{L}^{2},\mathcal{L}^{2})$   $\mathcal{C}(\mathcal{L}^{2},\mathcal{L}^{2})$ 

Juego de dos jugadores de suma cero

#### **Elementos**

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

- 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	
		ballet	béisbol
María	ballet	2, 1	0,0
	béisbol	0,0	1, 2

• Ninguno obtiene ganancia.

#### Batalla de los sexos

н			/
п	$\sim$	c	Δ

 María obtiene una ganancia mayor que José.

#### Batalla de los sexos

			/
	$\sim$	c	Δ
J	u		c

María ballet 2,1 béisbol 0,0

ballet	béisbol
2,1	0, 0
0,0	(1,2)

 José obtiene una ganancia mayor que María.

#### Batalla de los sexos

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

#### Conceptos

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

#### Batalla de los sexos

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

#### **Conceptos**

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

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

1....

#### Batalla de los sexos

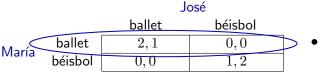
		Jose		
		ballet	béisbol	
María	ballet	2,1	0,0	
	béisbol	0,0	1, 2	

#### **Conceptos**

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

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

#### Batalla de los sexos



 Si María siempre elige ballet.

#### **Conceptos**

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

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

1.../

#### Batalla de los sexos

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

 Lo mejor para José es siempre elegir ballet.

#### **Conceptos**

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

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

béisbol

0.0

1, 2

#### Batalla de los sexos

 $\begin{array}{c|c} & & \text{Jos\'e} \\ & & \text{ballet} \\ \hline \text{Mar\'ia} & \text{ballet} & 2,1 \\ \text{b\'eisbol} & 0,0 \\ \hline \end{array}$ 

#### **Conceptos**

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

#### Batalla de los sexos

#### **Conceptos**

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

Land

#### Batalla de los sexos

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

 María no tiene motivos para cambiar su estrategia.

#### **Conceptos**

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

#### Batalla de los sexos

# José ballet béisbol María béisbol 0.0 1.2

 José no tiene motivos para cambiar su estrategia.

#### **Conceptos**

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

#### Batalla de los sexos

#### **Conceptos**

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

#### Batalla de los sexos

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

#### 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 báisbol 0

1 11 .	1 /: 1 1
ballet	béisbol
2, 1	0,0
0,0	1,2

José

Lanzar una moneda

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

#### **Conceptos**

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

Puede haber cooperación entre los jugadores.

	$\mathcal{R}$ (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

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

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

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

	ν,		,
$\mathcal{S}$	(ti	jera	1)

λ (pieura)	(paper)	O (tijela)
0, 0	-1, 1	1,-1
1,-1	0, 0	-1, 1
-1, 1	1,-1	0, 0

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

$\mathcal{R}$ (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

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

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

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

٠,٠		
$\mathcal{S}$ (t	ijera	a)

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

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

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

## 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.

## 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).

**Observaciones previas** 

## **Observaciones previas**

 En el juego batalla de los sexos los equilibrios de Nash no son soluciones satisfactorias.

#### **Observaciones previas**

- En el juego batalla de los sexos los equilibrios de Nash no son soluciones satisfactorias.
- Diferentes equilibrios de Nash Ilevan a diferentes ganancias esperadas.

#### **Observaciones previas**

- En el juego batalla de los sexos los equilibrios de Nash no son soluciones satisfactorias.
- Diferentes equilibrios de Nash llevan a diferentes ganancias esperadas.

#### Observaciones previas

- En el juego batalla de los sexos los equilibrios de Nash no son soluciones satisfactorias.
- Diferentes equilibrios de Nash Ilevan a diferentes ganancias esperadas.

#### Equilibrio de Nash en Juegos de Dos Jugadores de Suma Cero

Solución satisfactoria.

#### Observaciones previas

- En el juego batalla de los sexos los equilibrios de Nash no son soluciones satisfactorias.
- Diferentes equilibrios de Nash Ilevan a diferentes ganancias esperadas.

- Solución satisfactoria.
- 2 Valor del juego u: ganancia esperada del primer jugador cuando ambos jugadores utilizan **cualquier** equilibrio de Nash.

#### Observaciones previas

- En el juego batalla de los sexos los equilibrios de Nash no son soluciones satisfactorias.
- Diferentes equilibrios de Nash Ilevan a diferentes ganancias esperadas.

- Solución satisfactoria.
- 2 Valor del juego u: ganancia esperada del primer jugador cuando ambos jugadores utilizan **cualquier** equilibrio de Nash.
- f 3 El primer jugador puede garantizar una ganancia esperada de **al menos** u independientemente de la estrategia de su oponente.

#### Observaciones previas

- En el juego batalla de los sexos los equilibrios de Nash no son soluciones satisfactorias.
- Diferentes equilibrios de Nash Ilevan a diferentes ganancias esperadas.

- Solución satisfactoria.
- 2 Valor del juego u: ganancia esperada del primer jugador cuando ambos jugadores utilizan **cualquier** equilibrio de Nash.
- $oldsymbol{3}$  El primer jugador puede garantizar una ganancia esperada de **al menos** u independientemente de la estrategia de su oponente.
- 4 El segundo jugador puded garantizar una ganancia esperada de al menos -u independientemente de la estrategia de su oponente.

- 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 siguiente una estrategia mixta determinada.
- Se La estrategia empírica converge a un equilibrio de Nash.

- Juegos de dos jugadores de suma cero.
- f 1 Se juega de forma repetida a través del tiempo  $t=1,2,3,\ldots$
- 2 A tiempo t+1 cada jugador elige una acción siguiente una estrategia mixta determinada.
- 3 La estrategia empírica converge a un equilibrio de Nash.

- Juegos de dos jugadores de suma cero.
- f 1 Se juega de forma repetida a través del tiempo  $t=1,2,3,\ldots$
- 2 A tiempo t+1 cada jugador elige una acción siguiente una estrategia mixta determinada.
- Se La estrategia empírica converge a un equilibrio de Nash.

- Juegos de dos jugadores de suma cero.
- f 0 Se juega de forma repetida a través del tiempo t=1,2,3,....
- 2 A tiempo t+1 cada jugador elige una acción siguiente 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.
- 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 siguiente 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 siguiente 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

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

### 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 siguiente 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

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

### Regret

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

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

### Regret

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

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

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

- 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

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

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

### Regret

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

- 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

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

### Regret

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

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

### Regret

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

- Regret condicional.
- 2 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

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

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

### 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**

1 Las probabilidades son elegidas proporcional a los regrets positivos.

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

- 1 Las probabilidades son elegidas proporcional a los regrets positivos.
- 2 El regret va a cero cuando el número de juegos va a infinito.
- 3 Supongamos que el regret incondicional de cualquier acción es menor que  $\varepsilon>0$ .

- 1 Las probabilidades son elegidas proporcional a los regrets positivos.
- 2 El regret va a cero cuando el número de juegos va a infinito.
- 3 Supongamos que el regret incondicional de cualquier acción es menor que  $\varepsilon>0$ .
  - La estrategia empírica es una aproximación a un equilibrio de Nash que se encuentra una distancia no mayor que  $2\varepsilon$ .

- 1 Las probabilidades son elegidas proporcional a los regrets positivos.
- 2 El regret va a cero cuando el número de juegos va a infinito.
- 3 Supongamos que el regret incondicional de cualquier acción es menor que  $\varepsilon>0$ .
  - La estrategia empírica es una aproximación a un equilibrio de Nash que se encuentra una distancia no mayor que  $2\varepsilon$ .
  - $2\varepsilon$ -equilibrio de Nash.

#### **Observaciones**

- 1 Las probabilidades son elegidas proporcional a los regrets positivos.
- 2 El regret va a cero cuando el número de juegos va a infinito.
- 3 Supongamos que el regret incondicional de cualquier acción es menor que  $\varepsilon>0$ .
  - La estrategia empírica es una aproximación a un equilibrio de Nash que se encuentra una distancia no mayor que  $2\varepsilon$ .
  - $2\varepsilon$ -equilibrio de Nash.

#### Estrategia Empírica

#### **Observaciones**

- 1 Las probabilidades son elegidas proporcional a los regrets positivos.
- 2 El regret va a cero cuando el número de juegos va a infinito.
- 3 Supongamos que el regret incondicional de cualquier acción es menor que  $\varepsilon>0$ .
  - La estrategia empírica es una aproximación a un equilibrio de Nash que se encuentra una distancia no mayor que  $2\varepsilon$ .
  - $2\varepsilon$ -equilibrio de Nash.

#### Estrategia Empírica

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

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

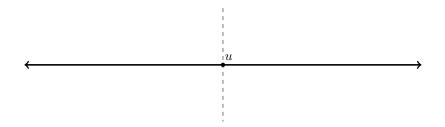
#### Evaluación y Correctitud

 Gráficas del regret incondicional con respecto al número de iteraciones.

- Gráficas del regret incondicional con respecto al número de iteraciones.
- 2 Problema equivalente de programación lineal.

- Gráficas del regret incondicional con respecto al número de iteraciones.
- 2 Problema equivalente de programación lineal.
- 3 Explotabilidad.

- Equilibrio de Nash  $\sigma^* = (\sigma_1^*, \sigma_2^*)$
- Gráficas del regret incondicional con respecto al número de iteraciones.
- 2 Problema equivalente de programación lineal.
- 3 Explotabilidad.

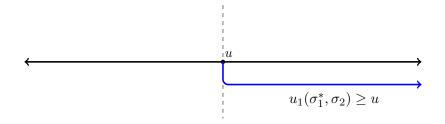


#### Evaluación y Correctitud

- Gráficas del regret incondicional con respecto al número de iteraciones.
- Problema equivalente de programación lineal.
- 3 Explotabilidad.

### Equilibrio de Nash $\sigma^* = (\sigma_1^*, \sigma_2^*)$

 Primer jugador garantiza una ganancia esperada de al menos u.

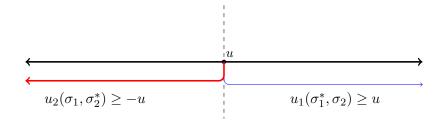


#### Evaluación y Correctitud

- Gráficas del regret incondicional con respecto al número de iteraciones.
- Problema equivalente de programación lineal.
- 3 Explotabilidad.

### Equilibrio de Nash $\sigma^* = (\sigma_1^*, \sigma_2^*)$

- Primer jugador garantiza una ganancia esperada de al menos u.
- Segundo jugador garantiza una ganancia esperada de al menos -u.

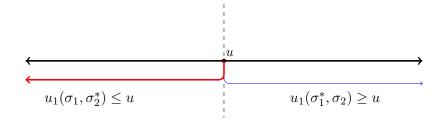


#### Evaluación y Correctitud

- Gráficas del regret incondicional con respecto al número de iteraciones.
- 2 Problema equivalente de programación lineal.
- 3 Explotabilidad.

### Equilibrio de Nash $\sigma^* = (\sigma_1^*, \sigma_2^*)$

- Primer jugador garantiza una ganancia esperada de al menos u.
- Segundo jugador garantiza una ganancia esperada de a lo sumo u para el primer jugador.



#### Evaluación y Correctitud

- Gráficas del regret incondicional con respecto al número de iteraciones.
- 2 Problema equivalente de programación lineal.
- 8 Explotabilidad.

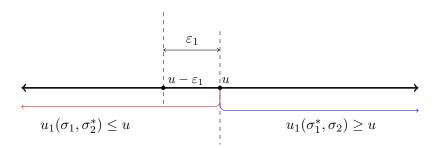


#### Evaluación y Correctitud

- Gráficas del regret incondicional con respecto al número de iteraciones.
- Problema equivalente de programación lineal.
- 3 Explotabilidad.

## Aproximación $\sigma' = (\sigma'_1, \sigma'_2)$

• Primer jugador garantiza una ganancia esperada de al menos  $u - \varepsilon_1$ .

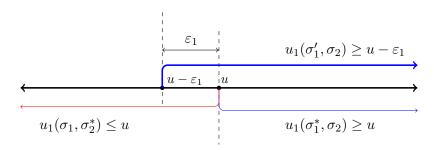


#### Evaluación y Correctitud

- Gráficas del regret incondicional con respecto al número de iteraciones.
- 2 Problema equivalente de programación lineal.
- 3 Explotabilidad.

## Aproximación $\sigma' = (\sigma'_1, \sigma'_2)$

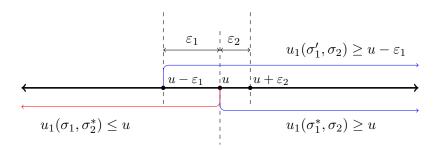
• Primer jugador garantiza una ganancia esperada de al menos  $u - \varepsilon_1$ .



#### Evaluación y Correctitud

- Gráficas del regret incondicional con respecto al número de iteraciones.
- Problema equivalente de programación lineal.
- § Explotabilidad.

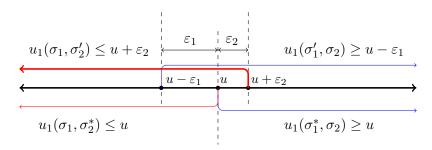
- Primer jugador garantiza una ganancia esperada de al menos  $u \varepsilon_1$ .
- Segundo jugador garantiza una ganancia esperada de a lo sumo  $u + \varepsilon_2$  para el primer jugador.



### Evaluación y Correctitud

- Gráficas del regret incondicional con respecto al número de iteraciones.
- 2 Problema equivalente de programación lineal.
- 8 Explotabilidad.

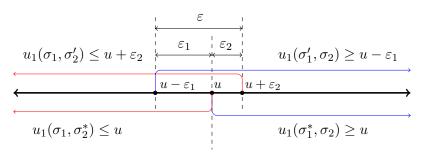
- Primer jugador garantiza una ganancia esperada de al menos  $u \varepsilon_1$ .
- Segundo jugador garantiza una ganancia esperada de a lo sumo  $u+\varepsilon_2$  para el primer jugador.



#### Evaluación y Correctitud

- Gráficas del regret incondicional con respecto a número de iteraciones.
- Problema equivalente de programación lineal.
- **3** Explotabilidad:  $\varepsilon = \varepsilon_1 + \varepsilon_2$ .

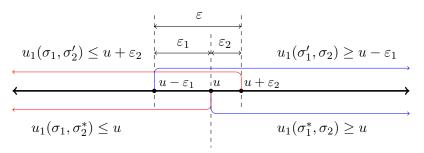
- Primer jugador garantiza una ganancia esperada de al menos  $u-\varepsilon_1$ .
- Segundo jugador garantiza una ganancia esperada de a lo sumo  $u+\varepsilon_2$  para el primer jugador.



#### Evaluación y Correctitud

- Gráficas del regret incondicional con respecto al número de iteraciones.
- 2 Problema equivalente de programación lineal.
- **3** Explotabilidad:  $\varepsilon = \varepsilon_1 + \varepsilon_2$ .

- Primer jugador garantiza una ganancia esperada de al menos  $u \varepsilon_1$ .
- Segundo jugador garantiza una ganancia esperada de a lo sumo  $u+\varepsilon_2$  para el primer jugador.



**Experimentos** 

### **Experimentos**

 $\mathbf{0}$  4 juegos para dos jugadores de suma cero.

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

- 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 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 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.
- 3 Criterio de parada: regret incondicional menor que 0.005
- 4 Tabla de resultados
  - Ganancia esperada del primer jugador de la última estrategia obtenida.

- 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 Tabla de resultados
  - Ganancia esperada del primer jugador de la última estrategia obtenida.
  - Explotabilidad de la última estrategia obtenida.

- 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 Tabla de resultados
  - Ganancia esperada del primer jugador de la última estrategia obtenida.
  - Explotabilidad de la última estrategia obtenida.
  - Tiempo promedio.

- 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 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.

- 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 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 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.

	Α	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 $arepsilon_{\sigma}$			0,008
Tiempo $T$	10,276	0,777	0,042
Iteraciones $I$	3.892.550, 4	25.616, 6	16.260, 5
T/I	$2,64 \times 10^{-6}$	$3,03 \times 10^{-5}$	$2,58 \times 10^{-6}$

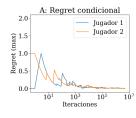
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000	0,000	0,000
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$	0,006	0,006	0,008
Tiempo $T$	10,276	0,777	0,042
Iteraciones $I$	3.892.550, 4	25.616, 6	16.260, 5
T/I	$2,64 \times 10^{-6}$	$3,03 \times 10^{-5}$	$2,58 \times 10^{-6}$

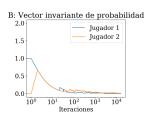
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000	0,000	0,000
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$			0,008
Tiempo $T$	10,276	0,777	0,042
Iteraciones $I$	3.892.550, 4	25.616, 6	16.260, 5
T/I	$2,64 \times 10^{-6}$	$3,03 \times 10^{-5}$	$2,58 \times 10^{-6}$

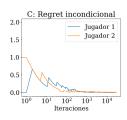
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000	0,000	0,000
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$			0,008
Tiempo $T$	10,276	0,777	0,042
Iteraciones $I$	3.892.550, 4	25.616, 6	16.260, 5
T/I	$2,64 \times 10^{-6}$	$3,03 \times 10^{-5}$	$2,58 \times 10^{-6}$

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







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

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

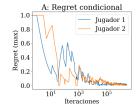
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	-0,000012	0,000004	0,000022
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$	0,006	0,010	0,009
Tiempo $T$	12, 198	0,345	0,049
Iteraciones $I$	4.519.054, 1	6.601, 3	19.321, 1
T/I	$2,70 \times 10^{-6}$	$5,23 \times 10^{-5}$	$2,54 \times 10^{-6}$

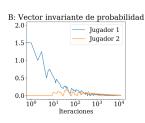
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	-0,000012	0,000004	0,000022
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$			0,009
Tiempo $T$	12,198	0,345	0,049
Iteraciones $I$	4.519.054, 1	6.601, 3	19.321, 1
T/I	$2,70 \times 10^{-6}$	$5,23 \times 10^{-5}$	$2,54 \times 10^{-6}$

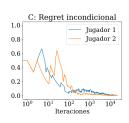
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	-0,000012	0,000004	0,000022
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$			0,009
Tiempo $T$	12,198	0,345	0,049
Iteraciones $I$	4.519.054, 1	6.601, 3	19.321, 1
T/I	$2,70 \times 10^{-6}$	$5,23 \times 10^{-5}$	$2,54 \times 10^{-6}$

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

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



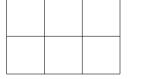


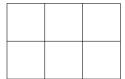


Ficha vs. Dominó

Ficha vs. Dominó

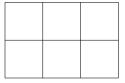
Jugador 1 Jugador 2





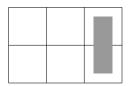
Ficha vs. Dominó

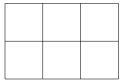
Jugador 1



Ficha vs. Dominó

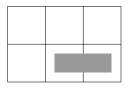
Jugador 1

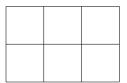




Ficha vs. Dominó

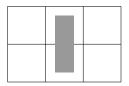
Jugador 1

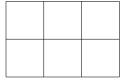




Ficha vs. Dominó

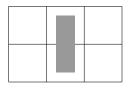
Jugador 1

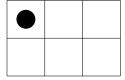




Ficha vs. Dominó

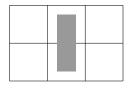
Jugador 1

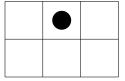




Ficha vs. Dominó

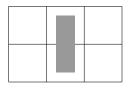
Jugador 1

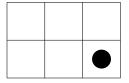




Ficha vs. Dominó

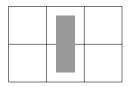
Jugador 1



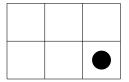


#### Ficha vs. Dominó

Jugador 1

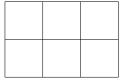


Jugador 2



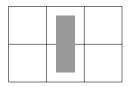
#### Resultado

- 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



#### Ficha vs. Dominó

Jugador 1

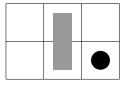


Jugador 2



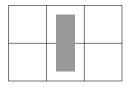
#### Resultado

- 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

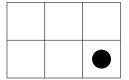


### Ficha vs. Dominó

Jugador 1

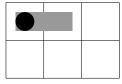


Jugador 2



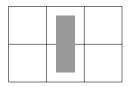
### Resultado

- 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.



#### Ficha vs. Dominó

Jugador 1

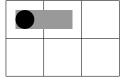


Jugador 2



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

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

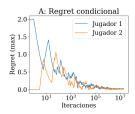
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,333	0,334	0,334
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$	0,010	0,007	0,004
Tiempo $T$	319,179	11,275	0,237
Iteraciones $I$	108.319.272, 4	75.250, 2	84.318, 5
T/I	$2,95 \times 10^{-6}$	$1,50 \times 10^{-4}$	$2,81 \times 10^{-6}$

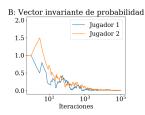
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,333	0,334	0,334
Explotabilidad $\varepsilon_{\sigma}$		0,007	0,004
Tiempo $T$	319,179	11,275	0,237
Iteraciones $I$	108.319.272, 4	75.250, 2	84.318, 5
T/I	$2,95 \times 10^{-6}$	$1,50 \times 10^{-4}$	$2,81 \times 10^{-6}$

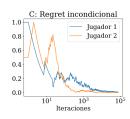
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,333	0,334	0,334
Explotabilidad $\varepsilon_{\sigma}$		0,007	0,004
Tiempo $T$	319,179	11,275	0,237
Iteraciones $I$	108.319.272, 4	75.250, 2	84.318, 5
T/I	$2,95 \times 10^{-6}$	$1,50 \times 10^{-4}$	$2,81 \times 10^{-6}$

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

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





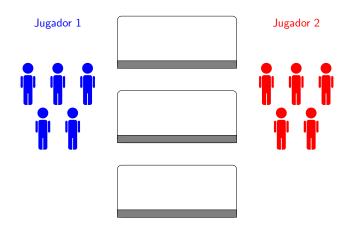


#### **Coronel Blotto**

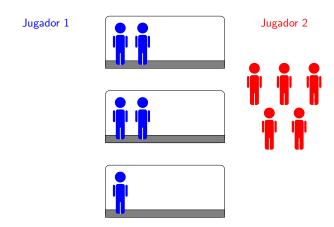
ullet S soldados por jugador.



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



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

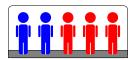


#### **Coronel Blotto**

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



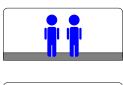




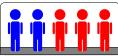


- ullet S soldados por jugador.
- ullet N campos de batalla.







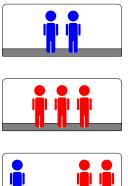




#### **Coronel Blotto**

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

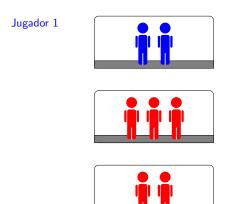






#### **Coronel Blotto**

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



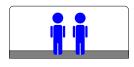
#### **Coronel Blotto**

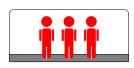
ullet S soldados por jugador.

•  $u_1 = 1 - 2 = -1$ 

ullet N campos de batalla.

Jugador 1





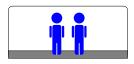


#### **Coronel Blotto**

- ullet 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	$4,60 \times 10^{-6}$	$1,20{ imes}10^{-3}$	$3,41 \times 10^{-6}$

	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	$4,60 \times 10^{-6}$	$1,20\times10^{-3}$	$3,41 \times 10^{-6}$

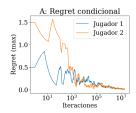
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000219	0,000150	0,000024
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$	0,010	0,010	0,009
Tiempo $T$	875,533	70,453	
Iteraciones $I$	190.222.305, 3	58.794, 4	48.613, 5
T/I	$4,60 \times 10^{-6}$	$1,20 \times 10^{-3}$	$3,41 \times 10^{-6}$

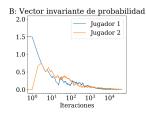
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000219		0,000024
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$			0,009
Tiempo $T$	875,533	70,453	0,166
Iteraciones $I$	190.222.305, 3	58.794, 4	48.613, 5
T/I	$4,60 \times 10^{-6}$	$1,20 \times 10^{-3}$	$3,41 \times 10^{-6}$

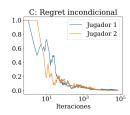
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000219	0,000150	0,000024
Explotabilidad $arepsilon_{\sigma}$			0,009
Tiempo $T$	875,533	70,453	
Iteraciones $I$	190.222.305, 3	58.794, 4	48.613, 5
T/I	$4,60 \times 10^{-6}$	$1,20 \times 10^{-3}$	$3,41 \times 10^{-6}$

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

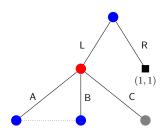
	А	В	С
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000219	0,000150	0,000024
Explotabilidad $\varepsilon_{\sigma}$	0,010	0,010	0,009
Tiempo $T$	875,533	70,453	0,166
Iteraciones $I$	190.222.305, 3	58.794, 4	48.613, 5
T/I	$4,60 \times 10^{-6}$	$1,20{ imes}10^{-3}$	$3,41{ imes}10^{-6}$

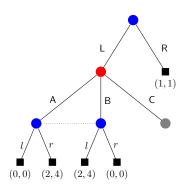


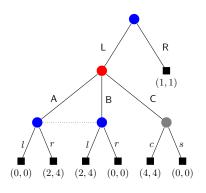




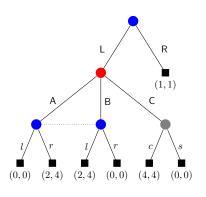


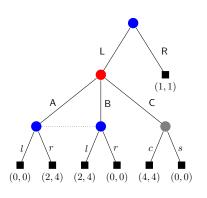




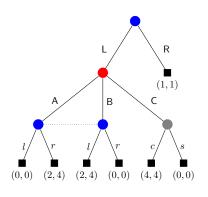


### **Elementos**

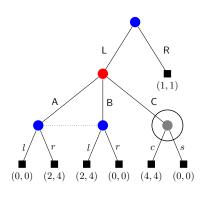




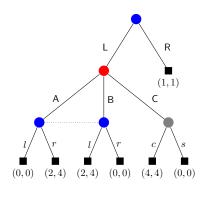
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBr, R.
  - Acciones



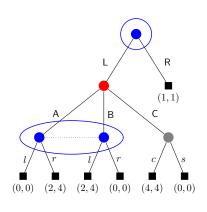
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBr, R
  - Acciones
- Punción que asigna a cada historia (nodo) un jugador.



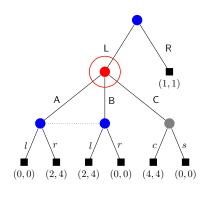
- ① Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBr, R
  - Acciones
- Punción que asigna a cada historia (nodo) un jugador.
  - Nodos de Azar



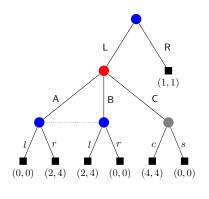
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBr, R
  - Acciones
- Punción que asigna a cada historia (nodo) un jugador.
  - ▶ Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.



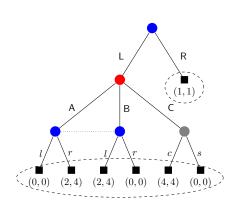
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBr, R
  - Acciones
- Punción que asigna a cada historia (nodo) un jugador.
  - ▶ Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.



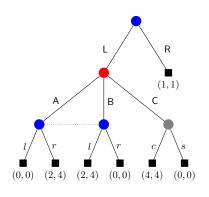
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBr, R
  - Acciones
- Punción que asigna a cada historia (nodo) un jugador.
  - ▶ Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.



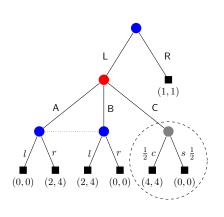
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBr, R
  - Acciones
- Punción que asigna a cada historia (nodo) un jugador.
  - ▶ Nodos de Azar
- Conjuntos de información.
- 4 Función que asigna por cada historia (nodo) terminal y cada jugador una utilidad.



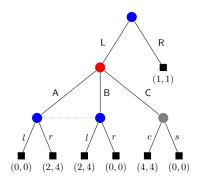
- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBr, R
  - Acciones
- 2 Función que asigna a cada historia (nodo) un jugador.
  - Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.
- 4 Función que asigna por cada historia (nodo) terminal y cada jugador una utilidad.

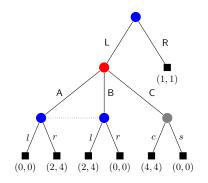


- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBr, R
  - Acciones
- Punción que asigna a cada historia (nodo) un jugador.
  - Nodos de Azar
- Conjuntos de información.
- 4 Función que asigna por cada historia (nodo) terminal y cada jugador una utilidad.
- 5 Distribución de probabilidad sobre el conjunto de acciones en cada nodo de azar.

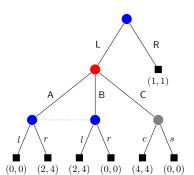


- 1 Historias o nodos. Ej:  $\emptyset$ , LA, LBr, R.
  - Acciones
- Función que asigna a cada historia (nodo) un jugador.
  - Nodos de Azar
- 3 Conjuntos de información.
- 4 Función que asigna por cada historia (nodo) terminal y cada jugador una utilidad.
- 6 Distribución de probabilidad sobre el conjunto de acciones en cada nodo de azar.



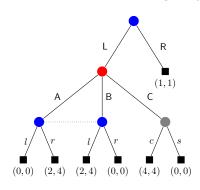


	Α	В	C
(L, l)	0,0	2,4	2, 2
(L, r)	2,4	0, 0	2, 2
(R, l)	1,1	1,1	1, 1
(R, r)	1,1	1,1	1, 1



# **Estrategias**

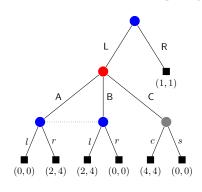
	Α	В	C
(L, l)		2, 4	2, 2
(L, r)	2,4	0, 0	2, 2
(R, l)	1,1	1,1	1,1
(R, r)	1,1	1,1	1,1



### **Estrategias**

1 Estrategias Puras.

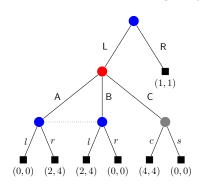
	Α	В	C
(L, l)	0,0	2,4	2, 2
(L, r)	2,4	0,0	2, 2
(R, l)	1,1	1,1	1, 1
(R, r)	1,1	1,1	1,1



### **Estrategias**

Estrategias Puras.

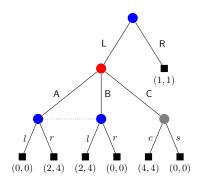
	В	C
0,0	2, 4	2, 2
2,4	0, 0	2, 2
1,1	1,1	1, 1
1, 1	1,1	1, 1
	$     \begin{array}{c}       0, 0 \\       2, 4 \\       \hline       1, 1 \\       \hline       1, 1     \end{array} $	0,0 $2,4$



## **Estrategias**

Estrategias Puras.

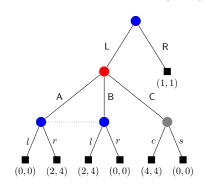
	A	В	С
(L, l)	0,0	2,4	2, 2
(L, r)	2,4	0,0	2, 2
(R, l)	1,1	1,1	1, 1
(R, r)	1,1	1,1	1, 1



### **Estrategias**

- ① Estrategias Puras
- 2 Estrategias Mixtas.

	Α	В	C
(L, l)	0,0	2,4	2, 2
(L, r)	2,4	0,0	2, 2
(R, l)	1,1	1,1	1, 1
(R, r)	1,1	1,1	1, 1

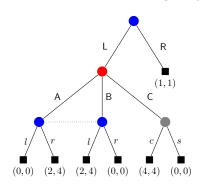


## **Estrategias**

- Estrategias Puras.
- 2 Estrategias Mixtas.

0.45  0.30  0.00  0.
----------------------

	Α	В	C
(L, l)	0,0	2,4	2, 2
(L, r)	2,4	0,0	2, 2
(R, l)	1,1	1,1	1, 1
(R, r)	1,1	1,1	1,1

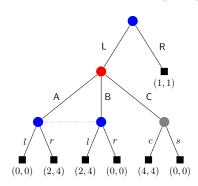


## **Estrategias**

- Estrategias Puras.
- 2 Estrategias Mixtas.

. ,	(L, r	(R, l) 0.00	
Α	В		
0.25	0.25	0.50	

	Α	В	C
(L, l)	0,0	2,4	2, 2
(L, r)	2,4	0, 0	2, 2
(R, l)	1,1	1,1	1, 1
(R, r)	1,1	1,1	1,1



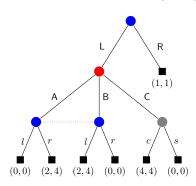
#### Forma Normal

	Α	В	C
(L, l)	0,0	2,4	2, 2
(L, r)	2,4	0,0	2, 2
(R, l)	1,1	1,1	1, 1
(R, r)	1,1	1,1	1, 1

## **Estrategias**

- Estrategias Puras.
- 2 Estrategias Mixtas.

3 Estrategias de Comportamiento.



#### **Forma Normal**

	Α	В	C
(L, l)	0,0	2, 4	2, 2
(L, r)	2,4	0, 0	2, 2
(R, l)	1,1	1,1	1, 1
(R, r)	1, 1	1,1	1, 1

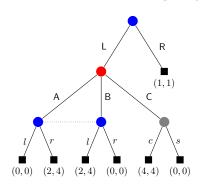
## **Estrategias**

- Estrategias Puras.
- 2 Estrategias Mixtas.

	(L, r) 0.30		
A	В	C	

3 Estrategias de Comportamiento.

L	R	l	r
0.65	0.35	0.40	0.60



#### **Forma Normal**

	Α	В	C
(L, l)	0,0	2,4	2, 2
(L, r)	2,4	0,0	2, 2
(R, l)	1,1	1,1	1, 1
(R, r)	1, 1	1,1	1, 1

## **Estrategias**

- Estrategias Puras.
- 2 Estrategias Mixtas.

	(L, r) 0.30		
A	В	C	

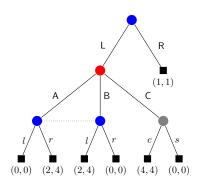
0.25 0.25 0.50

Sestrategias de Comportamiento.

L R l r 0.65 0.35 0.40 0.60

## Equilibrio de Nash

Cada jugador utiliza una mejor respuesta frente a su oponente.



### **Forma Normal**

	Α	В	C
(L, l)	0,0	2,4	2, 2
(L, r)	2,4	0, 0	2, 2
(R, l)	1,1	1,1	1, 1
(R, r)	1,1	1, 1	1, 1

### **Estrategias**

- 1 Estrategias Puras.
- 2 Estrategias Mixtas.

(L, l)	•	(R, l)	(R, r)
0.45		0.00	0.25
A	B	C	
0.25	0.25	0.50	

3 Estrategias de Comportamiento.

L	R	l	r
0.65	0.35	0.40	0.60

## Equilibrio de Nash

Cada jugador utiliza una mejor respuesta frente a su oponente.

### **Perfect Recall**

1 El jugador recuerda lo que sabía.

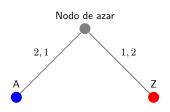
- El jugador recuerda lo que sabía.
- 2 El jugador recuerda lo que eligió.

Nodo de azar

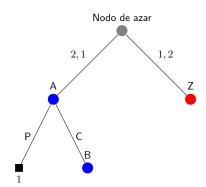


- El jugador recuerda lo que sabía.
- 2 El jugador recuerda lo que eligió.

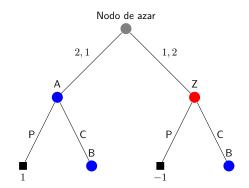
- 1 El jugador recuerda lo que sabía.
- 2 El jugador recuerda lo que eligió.



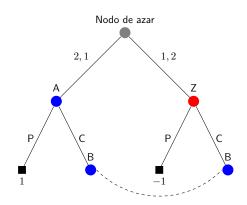
- 1 El jugador recuerda lo que sabía.
- 2 El jugador recuerda lo que eligió.



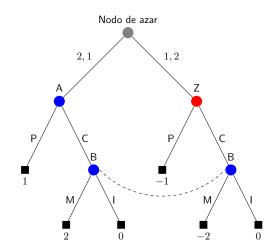
- 1 El jugador recuerda lo que sabía.
- 2 El jugador recuerda lo que eligió.



- 1 El jugador recuerda lo que sabía.
- 2 El jugador recuerda lo que eligió.



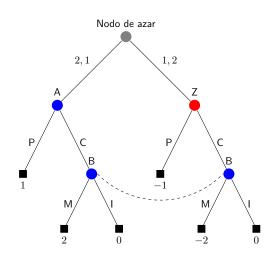
- 1 El jugador recuerda lo que sabía.
- 2 El jugador recuerda lo que eligió.



#### **Perfect Recall**

- 1 El jugador recuerda lo que sabía.
- 2 El jugador recuerda lo que eligió.

En un juego con perfect recall las estrategias mixtas y de comportamiento tienen el mismo poder expresivo.



# Kuhn Poker

