

# Algoritmos para Juegos con Información Incompleta y No Determinismo

Rubmary Rojas

Universidad Simón Bolívar, Caracas, Venezuela

Enero 2020



# Teoría de Juegos

## Definición

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

## Aplicaciones



Ciencias sociales



Economía



Matemática



Computación

# Teoría de Juegos

## Definición

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

## Aplicaciones



Ciencias sociales



Economía



Matemática



Computación

# Teoría de Juegos

## Definición

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

## Aplicaciones



Ciencias sociales



Economía



Matemática



Computación

# Teoría de Juegos

## Definición

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

## Aplicaciones



Ciencias sociales



Economía



Matemática



Computación

# Teoría de Juegos

## Definición

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

## Aplicaciones



Ciencias sociales



Economía



Matemática



Computación

# Teoría de Juegos

## Definición

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

## Aplicaciones



Ciencias sociales



Economía



Matemática



Computación

# Teoría de Juegos

## Definición

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

## Aplicaciones



Ciencias sociales



Economía



Matemática



Computación



# Teoría de Juegos

## Definición

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

## Aplicaciones



Ciencias sociales



Economía



Matemática



Computación

# Teoría de Juegos

## Definición

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

## Aplicaciones



Ciencias sociales



Economía



Matemática



Computación

# Juegos no deterministas con información incompleta

## No determinismo

*Incertidumbre probabilística:*

- Lanzar dados
- Repartir cartas

## Información incompleta

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

# Juegos no deterministas con información incompleta

## No determinismo

*Incertidumbre probabilística:*

- Lanzar dados
- Repartir cartas



## Información incompleta

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

# Juegos no deterministas con información incompleta

## No determinismo

*Incertidumbre probabilística:*

- Lanzar dados
- Repartir cartas



## Información incompleta

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



# Juegos no deterministas con información incompleta

## No determinismo

*Incertidumbre probabilística:*

- Lanzar dados
- Repartir cartas



## Información incompleta

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



**Interrogantes**

# Juegos no deterministas con información incompleta

## No determinismo

*Incertidumbre probabilística:*

- Lanzar dados
- Repartir cartas



## Información incompleta

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



## Interrogantes

- ¿Qué significa que un juego sea resuelto?

# Juegos no deterministas con información incompleta

## No determinismo

*Incertidumbre probabilística:*

- Lanzar dados
- Repartir cartas



## Información incompleta

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



## Interrogantes

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



# Objetivo General

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

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Piedra, papel o tijera

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

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Piedra, papel o tijera

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

jugador 1

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Piedra, papel o tijera

	$\mathcal{R}$ (piedra)	$\mathcal{P}$ (papel)	$\mathcal{S}$ (tijera)	jugador 2
$\mathcal{R}$ (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	

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Piedra, papel o tijera

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

primer jugador **gana** 1

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Piedra, papel o tijera

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

segundo jugador **pierde** 1

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Piedra, papel o tijera

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

## Elementos

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

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Piedra, papel o tijera

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

## Elementos

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



# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Piedra, papel o tijera

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

## Elementos

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

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Piedra, papel o tijera

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

## Elementos

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

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Piedra, papel o tijera

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

### Elementos

- 1 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.

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Piedra, papel o tijera

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

### Elementos

- 1 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.

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Piedra, papel o tijera

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

## Elementos

- 1 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.

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Piedra, papel o tijera

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

### Elementos

- 1 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.

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Batalla de los sexos

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

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Batalla de los sexos

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



# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Batalla de los sexos

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

- Ninguno obtiene ganancia.

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Batalla de los sexos

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

- María obtiene una ganancia mayor que José.

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Batalla de los sexos

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

- José obtiene una ganancia mayor que María.

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Batalla de los sexos

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

## Conceptos

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

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Batalla de los sexos

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

## Conceptos

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

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

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Batalla de los sexos

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

## Conceptos

- 1 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.

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Batalla de los sexos

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

- Si María siempre elige ballet.

## Conceptos

- 1 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.

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Batalla de los sexos

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

- Lo mejor para José es siempre elegir ballet.

## Conceptos

- 1 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.



# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Batalla de los sexos

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

## Conceptos

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

Cada jugador utiliza una mejor respuesta frente a las estrategias de sus oponentes.

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Batalla de los sexos

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

## Conceptos

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

Cada jugador utiliza una mejor respuesta frente a las estrategias de sus oponentes.

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Batalla de los sexos

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

- María no tiene motivos para cambiar su estrategia.

## Conceptos

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

Cada jugador utiliza una mejor respuesta frente a las estrategias de sus oponentes.

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Batalla de los sexos

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

- José no tiene motivos para cambiar su estrategia.

## Conceptos

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

Cada jugador utiliza una mejor respuesta frente a las estrategias de sus oponentes.

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Batalla de los sexos

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

## Conceptos

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

Cada jugador utiliza una mejor respuesta frente a las estrategias de sus oponentes.

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Batalla de los sexos

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

## Conceptos

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

Puede haber cooperación entre los jugadores.

# Juegos en Forma Normal o Estratégica

## Batalla de los sexos

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

Lanzar una moneda

① cara  $\implies$  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.

# Equilibrio de Nash

## 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



# Equilibrio de Nash

## 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

# Equilibrio de Nash

## 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

# Equilibrio de Nash

## 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

# Equilibrio de Nash

## 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

# Equilibrio de Nash

## 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

# Equilibrio de Nash

## 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

# Equilibrio de Nash

## 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

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

# Equilibrio de Nash

## Piedra, papel o tijera

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

**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

# Juegos de Dos Jugadores de Suma Cero

Observaciones previas

# Juegos de Dos Jugadores de Suma Cero

## Observaciones previas

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

# Juegos de Dos Jugadores de Suma Cero

## 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.

# Juegos de Dos Jugadores de Suma Cero

## 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.

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

# Juegos de Dos Jugadores de Suma Cero

## 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.

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

- ① Solución satisfactoria.

# Juegos de Dos Jugadores de Suma Cero

## 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.

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

- ① Solución satisfactoria.
- ② Valor del juego  $u$ : ganancia esperada del primer jugador cuando ambos jugadores utilizan **cualquier** equilibrio de Nash.

# Juegos de Dos Jugadores de Suma Cero

## 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.

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

- ① Solución satisfactoria.
- ② Valor del juego  $u$ : ganancia esperada del primer jugador cuando ambos jugadores utilizan **cualquier** equilibrio de Nash.
- ③ El primer jugador puede garantizar una ganancia esperada de **al menos**  $u$  independientemente de la estrategia de su oponente.



# Juegos de Dos Jugadores de Suma Cero

## 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.

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

- ① Solución satisfactoria.
- ② Valor del juego  $u$ : ganancia esperada del primer jugador cuando ambos jugadores utilizan **cualquier** equilibrio de Nash.
- ③ El primer jugador puede garantizar una ganancia esperada de **al menos**  $u$  independientemente de la estrategia de su oponente.
- ④ El segundo jugador puede garantizar una ganancia esperada de **al menos**  $-u$  independientemente de la estrategia de su oponente.

# Regret Matching

## Algoritmos para calcular un Equilibrio de Nash

- Juegos de dos jugadores de suma cero.
- ① Se juega de forma repetida a través del tiempo  $t = 1, 2, 3, \dots$
  - 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.

# Regret Matching

## Algoritmos para calcular un Equilibrio de Nash

- Juegos de dos jugadores de suma cero.
- 1 Se juega de forma repetida a través del tiempo  $t = 1, 2, 3, \dots$
  - 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.

# Regret Matching

## Algoritmos para calcular un Equilibrio de Nash

- Juegos de dos jugadores de suma cero.
- ① Se juega de forma repetida a través del tiempo  $t = 1, 2, 3, \dots$
  - 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.

# Regret Matching

## Algoritmos para calcular un Equilibrio de Nash

- Juegos de dos jugadores de suma cero.
- ① Se juega de forma repetida a través del tiempo  $t = 1, 2, 3, \dots$
  - 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.

# Regret Matching

## Algoritmos para calcular un Equilibrio de Nash

- Juegos de dos jugadores de suma cero.
- ① Se juega de forma repetida a través del tiempo  $t = 1, 2, 3, \dots$
- 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 Matching

## Algoritmos para calcular un Equilibrio de Nash

- Juegos de dos jugadores de suma cero.
- ① Se juega de forma repetida a través del tiempo  $t = 1, 2, 3, \dots$
- 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

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

# Regret Matching

## Algoritmos para calcular un Equilibrio de Nash

- Juegos de dos jugadores de suma cero.
- ① Se juega de forma repetida a través del tiempo  $t = 1, 2, 3, \dots$
- 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

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



# Regret Matching

## Regret

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

### Tres procedimientos

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

# Regret Matching

## Regret

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

### Tres procedimientos

- 1 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

# Regret Matching

## Regret

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

### Tres procedimientos

- 1 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

# Regret Matching

## Regret

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

### Tres procedimientos

- 1 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	$\frac{1}{3}$

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

# Regret Matching

## Regret

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

### Tres procedimientos

- 1 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

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

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

# Regret Matching

## Regret

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

### Tres procedimientos

- 1 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

# Regret Matching

## Regret

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

### Tres procedimientos

- 1 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

# Regret Matching

## Regret

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

### Tres procedimientos

- 1 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 Matching

## Regret

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

### Tres procedimientos

- 1 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

$\mathcal{P}, \mathcal{S}$	$\mathcal{P}, \mathcal{P}$	$\mathcal{P}, \mathcal{S}$	$\bar{u}$
-1	0	-1	$-\frac{2}{3}$

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

# Regret Matching

## Regret

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

### Tres procedimientos

- 1 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

$\mathcal{P}, \mathcal{S}$	$\mathcal{P}, \mathcal{P}$	$\mathcal{P}, \mathcal{S}$	$\bar{u}$
-1	0	-1	$-\frac{2}{3}$

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

# Regret Matching

**Observaciones**

# Regret Matching

## Observaciones

- ① Las probabilidades son elegidas proporcional a los regrets positivos.

# Regret Matching

## 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.

# Regret Matching

## 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  $\varepsilon > 0$ .

# Regret Matching

## 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 a una distancia no mayor que  $2\varepsilon$ .

# Regret Matching

## 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 a una distancia no mayor que  $2\varepsilon$ .
  - ▶  $2\varepsilon$ -equilibrio de Nash.



# Resultados Experimentales

## Evaluación y Correctitud

# Resultados Experimentales

## Evaluación y Correctitud

- ① Gráficas del regret incondicional con respecto al número de iteraciones.

# Resultados Experimentales

## Evaluación y Correctitud

- ① Gráficas del regret incondicional con respecto al número de iteraciones.
- ② Problema equivalente de programación lineal.

# Resultados Experimentales

## Evaluación y Correctitud

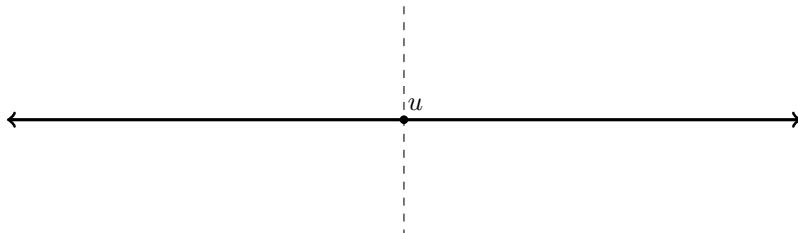
- ① Gráficas del regret incondicional con respecto al número de iteraciones.
- ② Problema equivalente de programación lineal.
- ③ Explotabilidad.

# Resultados Experimentales

## Evaluación y Correctitud

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

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



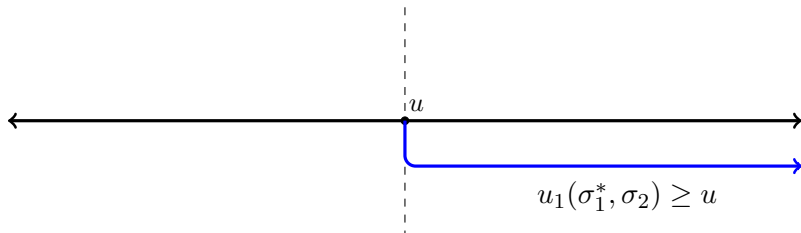
# Resultados Experimentales

## Evaluación y Correctitud

- 1 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  $u$ .



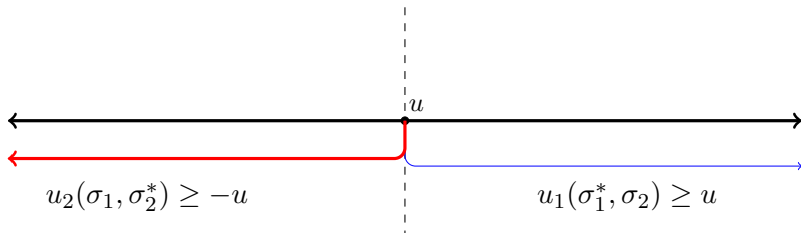
# Resultados Experimentales

## Evaluación y Correctitud

- 1 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 al menos  $-u$ .



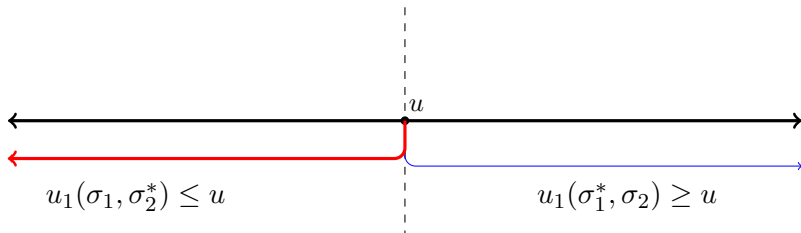
# Resultados Experimentales

## Evaluación y Correctitud

- 1 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.



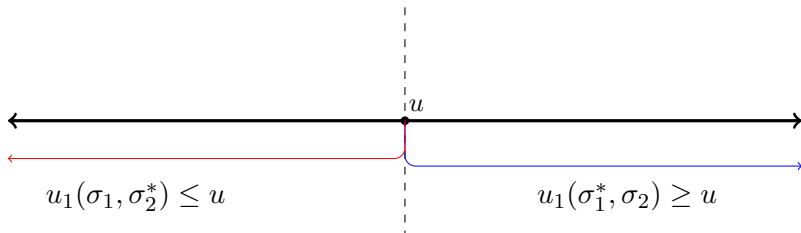


# Resultados Experimentales

## Evaluación y Correctitud

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

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



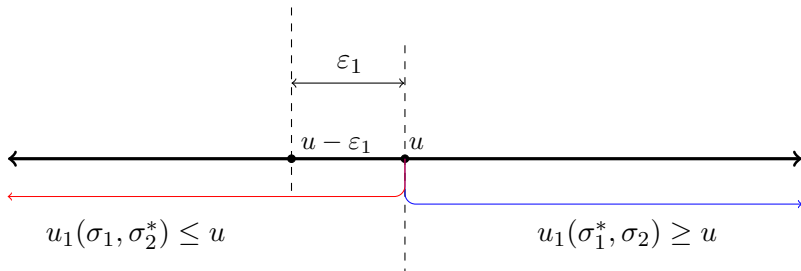
# Resultados Experimentales

## Evaluación y Correctitud

- 1 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  $u - \varepsilon_1$ .



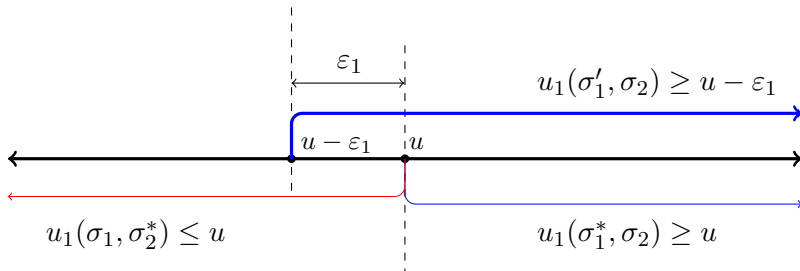
# Resultados Experimentales

## Evaluación y Correctitud

- 1 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  $u - \varepsilon_1$ .



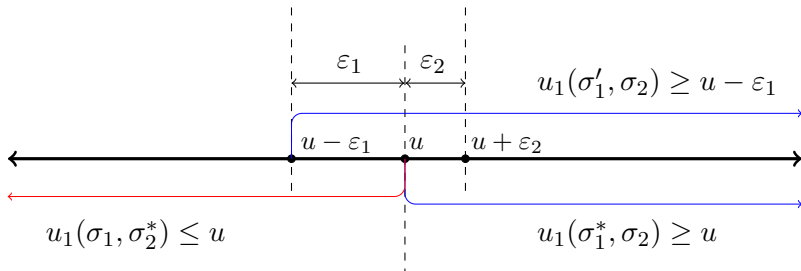
# Resultados Experimentales

## Evaluación y Correctitud

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



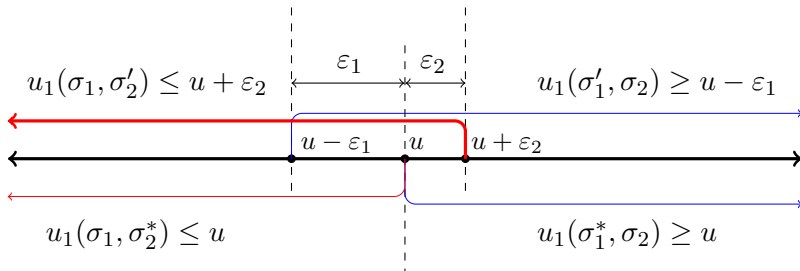
# Resultados Experimentales

## Evaluación y Correctitud

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



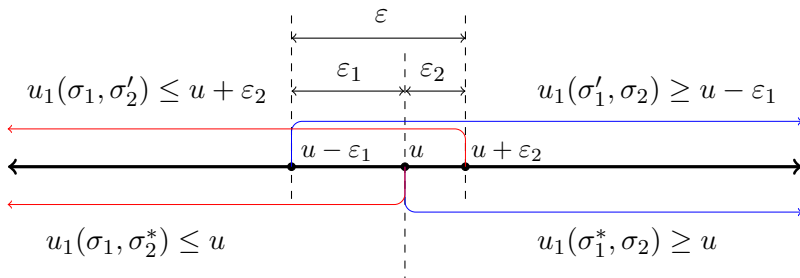
# Resultados Experimentales

## Evaluación y Correctitud

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

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

- 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.



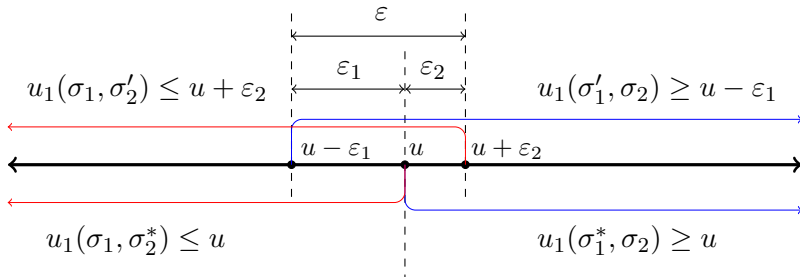
# Resultados Experimentales

## Evaluación y Correctitud

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

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

- 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.



# Resultados Experimentales

## Matching Pennies



# Resultados Experimentales

## Matching Pennies

	A	B	C
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000	0,000	0,000
Explotabilidad $\varepsilon_\sigma$	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
$T/I$	$2,64 \times 10^{-6}$	$3,03 \times 10^{-5}$	$2,58 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Matching Pennies

	A	B	C
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000	0,000	0,000
Explotabilidad $\varepsilon_\sigma$	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
$T/I$	$2,64 \times 10^{-6}$	$3,03 \times 10^{-5}$	$2,58 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Matching Pennies

	A	B	C
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000	0,000	0,000
Explotabilidad $\varepsilon_\sigma$	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
$T/I$	$2,64 \times 10^{-6}$	$3,03 \times 10^{-5}$	$2,58 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Matching Pennies

	A	B	C
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000	0,000	0,000
Explotabilidad $\varepsilon_\sigma$	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
$T/I$	$2,64 \times 10^{-6}$	$3,03 \times 10^{-5}$	$2,58 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Matching Pennies

	A	B	C
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000	0,000	0,000
Explotabilidad $\varepsilon_\sigma$	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
$T/I$	$2,64 \times 10^{-6}$	$3,03 \times 10^{-5}$	$2,58 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

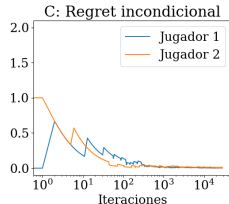
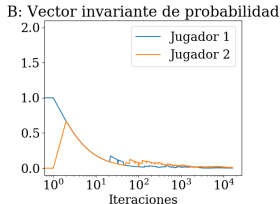
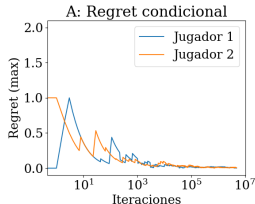
## Matching Pennies

	A	B	C
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000	0,000	0,000
Explotabilidad $\varepsilon_\sigma$	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
$T/I$	$2,64 \times 10^{-6}$	$3,03 \times 10^{-5}$	$2,58 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Matching Pennies

	A	B	C
Ganancia esperada $u(\sigma)$	0,000	0,000	0,000
Explotabilidad $\varepsilon_\sigma$	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
$T/I$	$2,64 \times 10^{-6}$	$3,03 \times 10^{-5}$	$2,58 \times 10^{-6}$



# Resultados Experimentales

**Piedra, Papel o Tijera**



# Resultados Experimentales

## Piedra, Papel o Tijera

	A	B	C
Ganancia esperada $u(\sigma)$	-0,000012	0,000004	0,000022
Explotabilidad $\varepsilon_\sigma$	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
$T/I$	$2,70 \times 10^{-6}$	$5,23 \times 10^{-5}$	$2,54 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Piedra, Papel o Tijera

	A	B	C
Ganancia esperada $u(\sigma)$	-0,000012	0,000004	0,000022
Explotabilidad $\varepsilon_\sigma$	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
$T/I$	$2,70 \times 10^{-6}$	$5,23 \times 10^{-5}$	$2,54 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Piedra, Papel o Tijera

	A	B	C
Ganancia esperada $u(\sigma)$	-0,000012	0,000004	0,000022
Explotabilidad $\varepsilon_\sigma$	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
$T/I$	$2,70 \times 10^{-6}$	$5,23 \times 10^{-5}$	$2,54 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Piedra, Papel o Tijera

	A	B	C
Ganancia esperada $u(\sigma)$	-0,000012	0,000004	0,000022
Explotabilidad $\varepsilon_\sigma$	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
$T/I$	$2,70 \times 10^{-6}$	$5,23 \times 10^{-5}$	$2,54 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Piedra, Papel o Tijera

	A	B	C
Ganancia esperada $u(\sigma)$	-0,000012	0,000004	0,000022
Explotabilidad $\varepsilon_\sigma$	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
$T/I$	$2,70 \times 10^{-6}$	$5,23 \times 10^{-5}$	$2,54 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

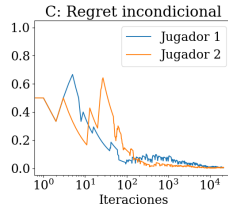
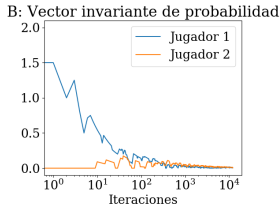
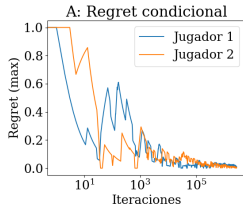
## Piedra, Papel o Tijera

	A	B	C
Ganancia esperada $u(\sigma)$	-0,000012	0,000004	0,000022
Explotabilidad $\varepsilon_\sigma$	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
$T/I$	$2,70 \times 10^{-6}$	$5,23 \times 10^{-5}$	$2,54 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Piedra, Papel o Tijera

	A	B	C
Ganancia esperada $u(\sigma)$	-0,000012	0,000004	0,000022
Explotabilidad $\varepsilon_\sigma$	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
$T/I$	$2,70 \times 10^{-6}$	$5,23 \times 10^{-5}$	$2,54 \times 10^{-6}$



# Resultados Experimentales

**Ficha vs. Dominó**



# Resultados Experimentales

Ficha vs. Dominó

# Resultados Experimentales

## Ficha vs. Dominó

	A	B	C
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
$T/I$	$2,95 \times 10^{-6}$	$1,50 \times 10^{-4}$	$2,81 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Ficha vs. Dominó

	A	B	C
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
$T/I$	$2,95 \times 10^{-6}$	$1,50 \times 10^{-4}$	$2,81 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Ficha vs. Dominó

	A	B	C
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
$T/I$	$2,95 \times 10^{-6}$	$1,50 \times 10^{-4}$	$2,81 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Ficha vs. Dominó

	A	B	C
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
$T/I$	$2,95 \times 10^{-6}$	$1,50 \times 10^{-4}$	$2,81 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Ficha vs. Dominó

	A	B	C
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
$T/I$	$2,95 \times 10^{-6}$	$1,50 \times 10^{-4}$	$2,81 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

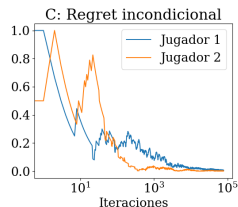
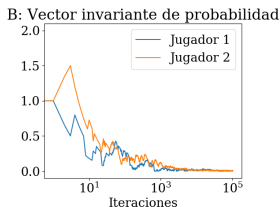
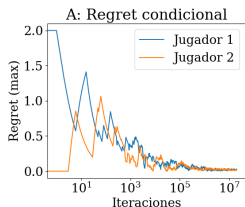
## Ficha vs. Dominó

	A	B	C
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
$T/I$	$2,95 \times 10^{-6}$	$1,50 \times 10^{-4}$	$2,81 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Ficha vs. Dominó

	A	B	C
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
$T/I$	$2,95 \times 10^{-6}$	$1,50 \times 10^{-4}$	$2,81 \times 10^{-6}$





# Resultados Experimentales

Coronel Blotto

# Resultados Experimentales

## Coronel Blotto

	A	B	C
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
$T/I$	$4,60 \times 10^{-6}$	$1,20 \times 10^{-3}$	$3,41 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Coronel Blotto

	A	B	C
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
$T/I$	$4,60 \times 10^{-6}$	$1,20 \times 10^{-3}$	$3,41 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Coronel Blotto

	A	B	C
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
$T/I$	$4,60 \times 10^{-6}$	$1,20 \times 10^{-3}$	$3,41 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Coronel Blotto

	A	B	C
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
$T/I$	$4,60 \times 10^{-6}$	$1,20 \times 10^{-3}$	$3,41 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Coronel Blotto

	A	B	C
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
$T/I$	$4,60 \times 10^{-6}$	$1,20 \times 10^{-3}$	$3,41 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Coronel Blotto

	A	B	C
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
$T/I$	$4,60 \times 10^{-6}$	$1,20 \times 10^{-3}$	$3,41 \times 10^{-6}$

# Resultados Experimentales

## Coronel Blotto

	A	B	C
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
$T/I$	$4,60 \times 10^{-6}$	$1,20 \times 10^{-3}$	$3,41 \times 10^{-6}$

