

Game Theory

Luis Chávez

Introduccion

Juegos estático

Juegos de tipos

Juegos

dinámicos

Incompletitud one-sid

Subsección 2

Anexos

References

Teoría de los Juegos y Estrategia

Tópico 3: Juegos con Información Incompleta

Luis Chávez

 \mathbf{C}

Escuela Profesional de Economía USMP

Lima, 2025



Contenido

Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estático

Aplicaci

Juegos dinámico

Incompletitud one-si

Anexos

- Introducción
- Juegos estáticos Juegos de tipos Aplicaciones
- 3 Juegos dinámicos Incompletitud one-side Subsección 2.2
- 4 Anexos



Notación

Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estático

Aplicaciones

dinámicos

Incompletitud one-sid Subsección 2.2

Anexos

- 1 Un conjunto N de jugadores, $i = \{1, 2, ..., n\}$.
- 2 Un espacio de acciones $\forall i, A_i$.
- 3 Una colección de conjuntos de espacios de acciones, $A = \prod A_i$.
- **4** Un conjunto de tipos $\forall i, t_i \in T_i$.
- 5 Una colección de conjuntos de tipos, T.
- **6** Un conjunto de probabilidades $\forall i, p_i : T_i \rightarrow \Delta T_{-i}$.
- 7 Función de utilidad, $u_i = A \times T \rightarrow \mathbb{R}$.



Generalidades

Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estático

Aplicaciones

Juegos

Incompletitud on

Anevos

Reference

Supuesto 1 (información incompleta)

Al menos algún i tiene información privada que no es conocida por su(s) oponente(s).

A veces se alude como asimetría de información.



Generalidades

Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estático

Juegos de tipos

Juegos dinámicos

Incompletitud one-sid

Anexo

Reference

Definición 1 (juego bayesiano)

Un juego bayesiano, $\Psi(N, A, T, p, u)$, es aquella estructura donde se evidencia información asimétrica en alguna parte del juego.



Contenido

Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estátic

Juegos de tipos

, ipineaciones

dinámic

Incompletitud one-

Anexo

- 1 Introducción
- 2 Juegos estáticos Juegos de tipos Aplicaciones
- 3 Juegos dinámicos Incompletitud one-side Subsección 2.2
- 4 Anexos



Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estátic

Juegos de tipos

Aplicacione

dinámic

Incompletitud

Subsección 2.2

Anexo

Reference

John Harsanyi consideraba que los jugadores son de diferentes tipos.

Definición 1 (tipos)

Es aquel atributo de un jugador *i* que sólo es observable por sí mismo.



Equilibrio

Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estátic

Juegos de tipos Aplicaciones

Juegos dinámicos Incompletitud one-sic

Incompletitud on Subsección 2.2

Anexos

Reference

Definición 2 (equilibrio de Nash bayesiano)

Un perfil de estrategias $s^*=(s_1^*,...,s_n^*)$ es un ENB en Ψ si y sólo si $\forall i$ y $t_i \in \mathcal{T}_i$,

$$s_i^*(t_i) \in \arg\max_{a_i} \sum u_i(s_i^*(t_i), ..., a_i, ..., s_N(t_N)^*) \times p_i(t'_{-i}|t_i)$$
 (1)

donde a_i es una acción y $p_i(t'_{-i}|t_i)$ es la denota la creencia de i de que los tipos de todos los demás jugadores son $t'_{-i}=(t'_1,t'_2,...,t'_{i-1},t'_{i+1},...,t'_n)$, dado su propio tipo.



Game Theory

Luis Chávez

Introducció

Juegos está Juegos de tipos

Aplicaciones

Incompletitud one

Subsección 2.2

Anexos

References

Ejemplo 1

Sea el juego donde el jugador 1 observa la relaización de la v.a x que admite el valor de 6 con probabilidad 1/2 y el valor de 9 con probabilidad 1/2. El jugador 2 no observa la realización de x, sino únicamente la distribución de probabilidad. Resolver el juego bajo información completa e incompleta.

$$\begin{array}{c|cccc}
 & 1|2 & m & r \\
\hline
 & a & (8,12) & (2,4) \\
 & b & (x,1) & (6,8)
\end{array}$$

$$S_2 = \{m, r\}, \quad S_1 = \{a^9a^6, a^9b^6, b^9a^6, b^9b^6\}$$



Game Theory

Luis Chávez

Introducció

Juegos estátic

Juegos de tipos Aplicaciones

Juegos dinámicos Incompletitud one-side

Subsección 2.2

Anexo:

Reference

Ejemplo 2

Una firma no sabe si un trabajador es de alta (H) o baja (L) habilidad, aunque, el trabajador si conoce su tipo. El trabajador preferiría laborar si es de alta habilidad y, en caso contrario, preferiría no laborar. La firma preferirá contratar al trabajador que trabajará. La creencia de la firma es que (H, L) = (p, 1 - p).

¿La firma sabe que el trabajador conoce su tipo?



Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estátic

Juegos de tipos

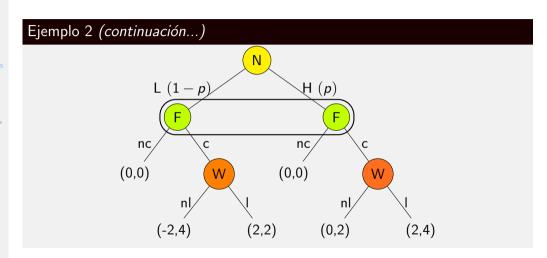
Aplicacione

Juegos

Incompletitud one-

Subsección 2.2

Anexos





Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos está

Juegos de tipos

Juegos

Incompletitud one-si

Anevo

References

Ejemplo 2 (continuación...)

Forma estratégica:

$$T_F = \{t_F\}, \quad T_W = \{t_H, T_L\}$$
 $A_F = \{c, nc\}, \quad A_W = \{l, nl\}$
 $p_F = (t_H, t_L) = (p, 1 - p), \quad p_W(t_F) = 1$



Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos est

Juegos de tipos

Aplicaciones

dinámicos
Incompletitud one-side

Incompletitud or Subsección 2.2

Subsección 2.2

Anexos

Reference

Ejemplo 2 (continuación...)

Si p=3/4, demostrar que $s^*=(s_F^*(t_F),[s_W^*(t_L),s_W^*(t_H)])=(c,(I,nI))$ es un ENB.

Solución.

La creencia de la firma es $p_F(H|t_F)=3/4$ y $p_F(L|t_F)=1/4$. Luego,

$$u_F^e(c, s_W^*|t_F) = u_F(c, l, H)p_F(H|t_F) + u_F(c, nl, L)p_F(L|t_F) = 2\frac{3}{4} + (-2)\frac{1}{4} = 1$$

$$u_F^e(nc, s_W^*|t_F) = u_F(nc, l, H)p_F(H|t_F) + u_F(nc, nl, L)p_F(L|t_F) = 0\frac{3}{4} + 0\frac{1}{4} = 0$$

Entonces, $MR(F|t_F) = c$.



Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estátic

Juegos de tipos

Aplicaciones

Juegos dinámic

Incompletitud one-

Subsección 2.2

Anexos

Reference

Ejemplo 2 (continuación...)

Ahora, se analiza los tipos de trabajador:

$$u_W^e(s_F^*, I|H) = u_W(c, I, H) = 4$$

$$u_W^e(s_F^*, nI|H) = u_W(c, nI, H) = 2$$

Entonces, $MR(W|t_H) = I$.

$$u_W^e(s_F^*, I|L) = u_W(c, I, L) = 2$$

$$u_W^e(s_F^*, nI|L) = u_W(c, nI, L) = 4$$

Entonces, $MR(W|t_H) = nI$.



Game Theory

Luis Chávez

Introduction

Juegos estático

Juegos de tipos

Aplicacion

Juego

umannic

Incomplet

Subsección

Λ

Reference

Actividad 1. Demostrar que $s^* = (s_F^*, s_W^*) = (nc, (nl, nl))$ es ENB.



Contenido

Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estático

Aplicaciones

Juegos

Incompletitud one-si

Anexos

- Introducción
- 2 Juegos estáticos Juegos de tipos Aplicaciones
- 3 Juegos dinámicos Incompletitud one-side Subsección 2.2
- 4 Anexos



Game Theory

Luis Chávez

Introducció

Juegos estát Juegos de tipos

Aplicaciones

Juegos dinámicos

Incompletitud one-sic Subsección 2.2

Anexo

Reference

Sea dos firmas que compiten en cantidades y enfrentan la demanda del mercado p(Q)=a-bQ, con $Q=q_1+q_2$. Los costes de la firma 1 es $c_1(q_1)=cq_1$, mientras que de la firma 2 es:

$$c_2(q_2) = egin{cases} c_x q_2 & ext{con probabilidad } heta \ c_y q_2 & ext{con probabilidad } 1 - heta \end{cases}$$

La firma 2 conoce sus CMg y el de la firma 1, pero la firma 1 sólo conoce sus CMg y la distribución de probabilidades de los tipos de CMg de la firma 2.



Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estático

Aplicaciones

Juegos dinámicos

Incompletitud one-s

Caracterización:

$$N = \{1, 2\}$$

$$T_1 = \{c\}$$

$$T_2 = \{c_x, c_y\}$$

$$A_c = A_{cx} = A_{yc} = [0, \infty)$$

$$p_2(c|c_x) = p_2(c|c_y) = 1$$

$$(p_1(c_x|c), p_1(c_y|c)) = (\theta, 1 - \theta)$$

Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estáticos

Aplicaciones Juegos

Juegos

Incompletitud one-si Subsección 2.2

Anexo

Reference

Los profits:

$$\max \pi_1(q_1,q_2,c) = (a-bq_1-bq_2)q_1-cq_1 = (a-bq_1-bq_2-c)q_1$$

$$\max \pi_2(q_1,q_2,c_{\scriptscriptstyle X}) = (a-bq_1-bq_2)q_2 - c_{\scriptscriptstyle X}q_2 = (a-bq_1-bq_2-c_{\scriptscriptstyle X})q_2$$

$$\max \pi_2(q_1, q_2, c_y) = (a - bq_1 - bq_2)q_2 - c_yq_2 = (a - bq_1 - bq_2 - c_y)q_2$$



Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estáticos

Juegos de tipos

Aplicaciones

Juegos dinámicos

Incompletitud one-s Subsección 2.2

Anexos

Reference

 $MR(2|c_x)$:

$$a - bq_1 - 2bq_2 - c_x = 0$$

$$q_2(c_x) = \frac{a - bq_1 - c_x}{2b}$$

$$MR(2|c_y)$$
:

$$a - bq_1 - 2bq_2 - c_y = 0$$

$$q_2(c_y) = \frac{a - bq_1 - c_y}{2b}$$

(3)



Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estátic

Aplicaciones

Juegos dinámic

Incompletitud Subsección 2.2

Anavaa

Referenc

MR(1|c):

$$\max_{q_1} \; \theta(\textit{a} - \textit{b}q_1 - \textit{b}q_2(\textit{c}_{\textit{x}}) - \textit{c}) q_1 + (1 - \theta)(\textit{a} - \textit{b}q_1 - \textit{b}q_2(\textit{c}_{\textit{y}}) - \textit{c}) q_1$$

FOC:

$$\theta(a - 2bq_1 - bq_2(c_x) - c) + (1 - \theta)(a - 2bq_1 - bq_2(c_y) - c) = 0$$

$$q_1(c_x, c_y) = \frac{\theta(a - bq_2(c_x) - c) + (1 - \theta)(a - bq_2(c_y) - c)}{2b}$$

(4)



Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estátic

Aplicaciones

dinámicos

Incompletitud one-si Subsección 2.2

5005000001

Allexo

Reference

De (2) y (3) en (4), se tiene:

$$2bq_{1} = \theta \left(a - b \frac{a - bq_{1} - c_{x}}{2b} - c \right) + (1 - \theta) \left(a - b \frac{a - bq_{1} - c_{y}}{2b} - c \right)$$

$$q_1^* = \frac{a + (1 - \theta)c_y + \theta c_x - 2c}{3b} \tag{5}$$

Resolviendo, se puede hallar el ENB:

$$(q_1^*, q_2(c_x)^*, q_2(c_y)^*)$$



Contenido

Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estáticos
Juegos de tipos

Juegos

Incompletitud one-side

Subsección 2.2

Anexos

- Introducción
- 2 Juegos estáticos Juegos de tipos Aplicaciones
- 3 Juegos dinámicos Incompletitud one-side
 - 4 Anexos



Conceptos

Game Theory

Luis Chávez

Introducció

Juegos estátic Juegos de tipos

Juegos

Incompletitud one-side

Subsección 2.2

Anexo

Reference

Definición 3 (sistema de creencias)

Dado un juego Ψ , un sistema de creencias μ es una distribución de probabilidad sobre los nodos de decisión dentro de cada conjunto de información H_i .

$$\forall i \in N, \forall h \in H_i \land x \in h, \exists \mu(x) \in [0, 1]$$
(6)



Conceptos

Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estátic

Juegos de tipos

Aplicaciones

Juegos dinámico

Incompletitud one-side

Subsección 2.2

Anexo:

Reference

Definición 4 (secuencialidad racional)

Dado un juego Ψ , en cada conjunto de información h, los jugadores juegan la mejor respuesta a sus creencias y, a su vez, éstas verifican la regla de Bayes.



Conceptos

Game Theory

Luis Chávez

Introducció

Juegos estático

Aplicaciones

Juegos dinámico

Incompletitud one-side

Subsección 2.2

Subsection 2.2

Anexo

Reference

Definición 5 (ENBP)

Un **Equilibrio de Nash Bayesiano Perfecto** es un Equilibrio de Nash Bayesiano, $\sigma^* = (\sigma_1^*, ..., \sigma_n^*)$, junto con un sistema de creencias μ que satisfacen secuencialidad racional en cada conjunto de información.



Contenido

Game Theory

Luis Chávez

Introducció

Juegos estático

luegos

Incompletitud one-si

Subsección 2.2

Anexos

- Introducción
 - 2 Juegos estáticos Juegos de tipos Aplicaciones
- 3 Juegos dinámicos Incompletitud one-side Subsección 2.2
- 4 Anexos





Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estátio

Juegos de tipos

Juegos

Incompletitud one-side

Subsección 2.2

Anexos



Referencias

Game Theory

Luis Chávez

Introducción

Juegos estátic

Juegos de tipos

Aplicacione

Juegos

Incompletitud one-side

Incompletitud one-s

Subsection 2

Anexos