

# Tarea III

1)

(a)  $(I = \{1, \dots, N\}, S_i = \mathbb{R}_+, u_i = \sqrt{p_i} - x_i)$

(b) Eq. de Nash

$$u_i = \sqrt{p_i} - \frac{\sum_{j=1}^N p_j}{N}$$

$$\forall i \in I$$

C.P.O. (interior)

$$\frac{1}{2\sqrt{p_i}} - \frac{1}{N} = 0 \quad \longrightarrow \quad p_i = N^2/2$$

{ Equilibrio de Nash, ya que no depende de lo que hacen los otros

(c) Si  $N=1$ ,  $p_i = 1/2$ , no hay externalidad

$p_i \rightarrow \infty$  si  $N \rightarrow \infty$ , el excedente marginal se reparte entre infinitas personas!

P2

i) Para el jugador fila, C está dominada por  $\frac{1}{2} A + \frac{1}{2} B$ . Entonces

Entonces

	L	M	R
A	3, 1	0, 0	1, 0
B	0, 0	1, 3	1, 1

ii) Para el jugador columna, R está dominada por  $\frac{1}{2} L$  y  $\frac{1}{2} M$

	L	M
A	3, 1	0, 0
B	0, 0	1, 3

iii) En el juego de acciones  $(A, L)$  y  $(B, M)$  son Nash.

iv) Equilibrio en mixtas

Jugador Fila	A	B	Jugador Columna	L	M
	$p$	$1-p$		$q$	$1-q$

Jugador fila está indiferente si

$$3p = 1-p \rightarrow p = 1/4$$

Jugador columna está indep si

$$1-p = (1-p)3$$

$$p = 3/4$$

3)

$$(a) \quad \pi_i = \begin{cases} (y - w_i) \left( (1-\lambda) \frac{N}{2} + \lambda N \right) & w_i > w_j \\ (y - w_i) (N/2) & w_i = w_j \\ (y - w_i) \left( (1-\lambda) \frac{N}{2} \right) & w_i < w_j \end{cases}$$

(b) Si  $\lambda = 0$

$$\pi_i = \begin{cases} (y - w_i) (N/2) & \text{si } w_i > w_j \\ (y - w_i) (N/2) & \text{si } w_i = w_j \\ (y - w_i) (N/2) & \text{si } w_i < w_j \end{cases}$$

Caso en el mismo  $\pi_i$  indep de si  $w_i \geq w_j$ , ambas cosas  $w_i = 0$

(c) Si  $\lambda = 1$

$$\pi_i = \begin{cases} (y - w_i) N & w_i > w_j \\ (y - w_i) N/2 & w_i = w_j \\ (y - w_i) \times 0 = 0 & w_i < w_j \end{cases}$$

- Firms con salario menor  $\pi_i = 0$
- Firms ofrecen mismo salario
- Firms ofrecen sueldo por sobre el otro
- ~~if~~ Firms ofrecen  $w_i = y$

(d) Ver todos los casos

4

(a) 100 es dominante, dado que, independiente de lo que juegue el otro  $x < 100$  es igual o mejor. No hay estrategias estrictamente dominadas

(b) - 0 es Nash, dado que desviarse no lleva ganancias

- Todo jugado  $x > 0$  y uno jugado 0 tb. es Nash

(c) N no es relevante.

5

Googlear "swimming with sharks Game theory"

La respuesta es diez litros.

6

(a) El objetivo del agente  $i$  es:

$$\max_{\{b_i\}} E[u_i(b_1, b_2, v_1, v_2)]$$

dado  $E(u_i) = (v_i - b_i) \Pr(b_i > b_j(v_j))$   
 $+ \frac{(v_i - b_i)}{2} \Pr(b_i = b_j(v_j))$

(b) Si  $b_j(v_j) = a + bv_j$ , entonces  $\Pr(b_i = b_j(v_j)) = 0$

Tenemos la condic. de equilibrio  $a \leq b_i \leq v_i$

Entonces,

$$\begin{aligned} E(u_i) &= (v_i - b_i) \Pr(b_i \geq a + bv_j) \\ &= (v_i - b_i) \frac{b_i - a}{b} \end{aligned}$$

~~de~~

c) De las C.P.O.  $b_i = \begin{cases} \frac{v_i + a}{2} & v_i \geq a \\ a & v_i < a \end{cases}$

d) Si  $v_i = 0 \Rightarrow \cancel{b_i = 0} b_i(v_i) = 0$ , implicando que  $a = 0$

Entonces,

$$b_i = v_i/2$$

7

- Para la pila 2, ~~se debe~~ tener

$$f_2(\theta_2) = \argmax \{ f_2(\theta_2 - f_1 - f_2) \}$$

De las C.R.O. interiores

$$f_2(\theta_2) = \frac{\theta_2 - f_1}{2}$$

- Para pila 1, que no sabe el "tipo" de la pila 2, tener:

$$f_1 \in \argmax \left\{ \frac{1}{2} f_1 (1 - f_1 - f_2^H) + \frac{1}{2} f_1 (1 - f_1 - f_2^L) \right\}$$

De las C.R.O. interiores

$$f_1 = \frac{2 - f_1^H - f_1^L}{4}$$

Reemplazando obtenemos

$$(f_1 = 1/3, f_2^L = 11/24, f_2^H = 5/24)$$

8

(a) - Espacio de Acciones  $S_i = \{B, S\}$

- Tipos =  $T_1 = \{\alpha\}$

$T_2 = \{\beta_1, \beta_2\}$

- Creencias: Sea  $\mu_i(t_j | t_i)$  la prob. p.e. al agente  $i$  le da el tipo  $t_j$  del agente  $j$  cuando el agente  $i$  es del tipo  $t_i$

$$\mu_1(\beta_1 | \alpha) = \mu_1(\beta_2 | \alpha) = 1/2$$

$$\mu_2(\alpha | \beta_1) = \mu_2(\alpha | \beta_2) = 1$$

- Utilidades en el tipo

$$u_i(s_1, s_2, \alpha, \beta_j)$$

Por ejemplo

$$u_1(B, B, \alpha, \beta_1) = 2, \quad u_2(B, B, \alpha, \beta_1) = 1$$

$\vdots$

$$u_1(S, S, \alpha, \beta_2) = 1, \quad u_2(S, S, \alpha, \beta_2) = 0$$

b)

- Consideremos primero los incentivos del jugador 1. El no sabe que juego se está jugando y con utilidad esperada
  - Si juega B, con prob  $1/2$  el juego se arriba se "escoge" y el jugador 2 escoge B, entonces recibe un pago de 2. Con prob  $1/2$  el juego es el de abajo y el jugador escoge S, recibiendo un pago de 0.  $\therefore$  El pago esperado es 1
  - Si juega S, con prob  $1/2$  si juega arriba y el jugador 2 escoge B y recibe 0. Con prob  $1/2$  se juega abajo y el jugador 2 juega S, obteniendo 1.  $\therefore$  el pago esperado es  $1/2$   
 $\therefore$  B es la mejor respuesta del jugador 1 a la estrategia del jugador 2.
- 

Jugador 2:

- Si el jugador 2 sabe que el juego de arriba se está jugando, B es la mejor respuesta al jugador 1 escogiendo B. Cuando es el juego de abajo el que se juega, S es la mejor respuesta al jugador 1 escogiendo B.
- Si el jugador 2  $\therefore$  escoger B cuando el juego es el de arriba y S cuando es el de abajo es la mejor respuesta al jugador 2.





