

## Exemple de càlcul d'equilibris baiesians

El següent joc representa la situació on el jugador 2 és només d'un tipus (tipus  $t_2$ ) i el jugador 1 és de dos tipus,  $t_{11}$  i  $t_{12}$ . El tipus  $t_{11}$  juga a la matriu de l'esquerra i el tipus  $t_{12}$  juga a la matriu de l'esquerra. Per tant, hi ha dues combinacions de tipus: la combinació  $(t_{11}, t_2)$  on l'únic tipus del jugador 2 juga amb el tipus 1 del jugador 1 i la combinació  $(t_{12}, t_2)$  on l'únic tipus del jugador 2 juga amb el tipus 2 del jugador 1. La probabilitat  $\mu(t_{11}, t_2)$  de la primera combinació és  $p = 1/2$  i la probabilitat  $\mu(t_{12}, t_2)$  de la segona combinació és  $1 - p = 1/2$ .

		<b>2</b>	
		$c$	$d$
<b>1</b>	$a$	2   1	0   0
	$b$	0   0	1   2

$p = 1/2$

		<b>2</b>	
		$c$	$d$
<b>1</b>	$a$	2   0	0   2
	$b$	0   1	1   0

$1 - p = 1/2$

Tot i que el jugador 2 ignora el tipus de jugador 1 amb qui juga (2 no sap si juga a la matriu dreta o esquerra), pot emprar  $\mu$  per a determinar la probabilitat condicionada d'enfrontar-se a cada tipus. Així,  $\mu(t_{11} | t_2) = \mu(t_{11}, t_2) / (\mu(t_{11}, t_2) + \mu(t_{12}, t_2)) = p / (p + (1 - p)) = p = 1/2$  és la probabilitat que 2 assigna al fet d'enfrontar-se al  $t_{11}$  del jugador 1 (això és, la probabilitat de jugar a la matriu esquerra, que és on juga el tipus  $t_{11}$ ) i  $\mu(t_{12} | t_2) = \mu(t_{12}, t_2) / (\mu(t_{11}, t_2) + \mu(t_{12}, t_2)) = 1 - p = 1/2$  és la probabilitat que 2 assigna al fet d'enfrontar-se al  $t_{12}$  del jugador 1 (que coincideix amb la probabilitat de jugar a la matriu dreta, que és on juga el tipus  $t_{12}$ ). [Exercici : torna a calcular els equilibris baiesians si  $p = 1/3$ .]

No hi ha una única o millor manera de calcular els equilibris baiesians d'un joc. En el joc anterior, podem començar pel jugador menys informat (el jugador 2) i considerar els tres tipus possibles d'equilibris definits pels casos 1, 2 i 3, on  $c$  representa la probabilitat amb què es tria  $c$ ,  $a$  la probabilitat amb què el tipus  $t_{11}$  tria  $a$  (a la matriu esquerra) i  $a'$  la probabilitat amb què el tipus  $t_{12}$  tria  $a$  (a la matriu dreta).

- Equilibris on el jugador 2 tria  $c = 1$ . Si  $c = 1$ , el tipus  $t_{11}$  tria  $a = 1$  i el tipus  $t_{12}$  tria  $a' = 1$ . Ara comprovem si  $c = 1$  és millor resposta a  $a = a' = 1$ . Donat  $a = a' = 1$ , el pagament esperat per a 2 triant  $c$  és  $1/2 \cdot 1 + 1/2 \cdot 0 = 1/2$ , en tant que el pagament esperat per a 2 triant  $d$  és  $1/2 \cdot 0 + 1/2 \cdot 2 = 1$ . Així que  $c = 1$  no és millor resposta a  $a = a' = 1$ . Conclusió: no hi ha cap equilibri baiesià on  $c = 1$ .
- Equilibris on el jugador 2 tria  $c = 0$ . En aquest cas, les millors respostes dels dos tipus del jugador 1 són  $a = a' = 0$ . Donat  $a = a' = 0$ ,  $c = 0$  és millor resposta: el pagament esperat per a 2 triant  $d$  és  $1/2 \cdot 2 + 1/2 \cdot 0 = 1$ , que és superior al pagament esperat  $1/2 \cdot 0 + 1/2 \cdot 1 = 1/2$  per a 2 triant  $c$ . Com a resultat, el vector d'estratègies  $\sigma$  tal que  $\sigma_{t_{11}}(a) = \sigma_{t_{12}}(a') = \sigma_{t_2}(c) = 0$  és un equilibri baiesià.

- Equilibris on el jugador 2 tria  $c \in (0, 1)$ . Això requereix que el pagament esperat de 2 quan tria  $c$  sigui igual al seu pagament esperat quan tria  $d$ . Per tant,

$$\frac{1}{2} \cdot (1 \cdot a + 0 \cdot (1 - a)) + \frac{1}{2} \cdot (0 \cdot a' + 1 \cdot (1 - a')) = \frac{1}{2} \cdot (0 \cdot a + 2 \cdot (1 - a)) + \frac{1}{2} \cdot (2 \cdot a' + 0 \cdot (1 - a')).$$

Això és,  $\frac{1}{2} \cdot (a + 1 - a') = 1 - a + a'$ . Aïllant  $a$ , s'arriba a

$$a = a' + \frac{1}{3}. \quad (1)$$

L'equació (1) és la condició de randomització del jugador 2. Ara considerem el tipus  $t_{11}$  (podríem també considerar en el seu lloc el tipus  $t_{12}$ ). El tipus  $t_{11}$  pot tenir tres tipus d'estratègies d'equilibri:  $a = 0$ ,  $a = 1$  i  $a \in (0, 1)$ .

- Cas 1:  $a = 0$ . Amb  $a = 0$ , (1) es transforma en  $0 = a' + \frac{1}{3}$ , que no se satisfà mai quan  $a' \in [0, 1]$ . Així doncs, no hi ha cap equilibri baiesià on el jugador 2 randomitza i  $a = 0$ .

- Cas 2:  $a = 1$ . Amb  $a = 1$ , (1) es transforma en  $1 = a' + \frac{1}{3}$ , d'on resulta  $a' = \frac{2}{3}$ . Aquest valor significa que el tipus  $t_{12}$  ha de randomitzar, la qual cosa requereix que el pagament esperat  $2 \cdot c + 0 \cdot (1 - c)$  de triar  $a$  a la matriu dreta sigui igual al pagament esperat  $0 \cdot c + 1 \cdot (1 - c)$  de triar  $b$  a la matriu dreta. Això equival a  $2c = 1 - c$ , d'on s'obté  $c = \frac{1}{3}$ . Resta finalment comprovar que l'estratègia  $a = 1$  que s'ha assumit que el tipus  $t_{11}$  seleccionava és millor resposta a l'estratègia  $c = \frac{1}{3}$  del jugador 2. Atès que la condició  $c = \frac{1}{3}$  que fa indiferent al tipus  $t_{12}$  és també la condició que fa indiferent al tipus  $t_{11}$ ,  $a = 1$  és millor resposta (tot i que no l'única) amb  $c = \frac{1}{3}$ . En resum,  $\sigma$  tal que  $\sigma_{t_{11}}(a) = 1$ ,  $\sigma_{t_{12}}(a') = \frac{2}{3}$  i  $\sigma_{t_2}(c) = \frac{1}{3}$  és un equilibri baiesià.

- Cas 3:  $a \in (0, 1)$ . Això vol dir que el tipus  $t_{11}$  ha d'estar indiferent entre  $a$  i  $b$ . La condició que causa aquesta indiferència és la mateixa que causa la indiferència en el tipus  $t_{12}$ :  $c = \frac{1}{3}$ . Per a determinar què tria el tipus  $t_{12}$ , considerem les tres possibilitats  $a' = 1$ ,  $a' = 0$  i  $a' \in (0, 1)$ .

- Cas 3a:  $a' = 1$ . Ara la condició (1) esdevé  $a = 1 + \frac{1}{3}$ , que no és una condició vàlida. Per tant, no hi ha cap equilibri baiesià on 2 randomitza i el tipus  $t_{12}$  tria  $a' = 1$ .

- Cas 3b:  $a' = 0$ . Ara la condició (1) esdevé  $a = 0 + \frac{1}{3} = \frac{1}{3}$ . Atès que  $c = \frac{1}{3}$ , resta per verificar que  $a' = 0$  és millor resposta a  $c = \frac{1}{3}$ . Però com  $c = \frac{1}{3}$  deixa al tipus  $t_{12}$  indiferent, qualsevol estratègia que trïi (en particular,  $a' = 0$ ) és millor resposta. Resumint,  $\sigma$  tal que  $\sigma_{t_{11}}(a) = \frac{1}{3}$ ,  $\sigma_{t_{12}}(a') = 0$  i  $\sigma_{t_2}(c) = \frac{1}{3}$  és un equilibri baiesià.

- Cas 3c:  $a' \in (0, 1)$ . En aquest cas, els dos tipus del jugador 1 randomitzen. La condició de tots dos per a estar disposats a randomitzar és la mateixa:  $c = \frac{1}{3}$ . Per (1),  $a = a' + \frac{1}{3}$ . Atès que  $a < 1$ , s'ha de tenir que  $a' + \frac{1}{3} < 1$ . D'aquí s'arriba a la condició  $a' < \frac{2}{3}$ . El conjunt d'equilibris baiesians resultant és el conjunt de vectors d'estratègies  $\sigma$  tals que  $\sigma_{t_{11}}(a) = \sigma_{t_{12}}(a') + \frac{1}{3}$ ,  $0 < \sigma_{t_{12}}(a') < \frac{2}{3}$  i  $\sigma_{t_2}(c) = \frac{1}{3}$  és un equilibri baiesià.

Recapitulant, s'han obtingut 4 tipus d'equilibris: (i)  $a = a' = c = 0$ ; (ii)  $a = 1$ ,  $a' = \frac{2}{3}$ ,  $c = \frac{1}{3}$ ; (iii)  $a = \frac{1}{3}$ ,  $a' = 0$ ,  $c = \frac{1}{3}$ ; i (iv)  $a = a' + \frac{1}{3}$ ,  $0 < a' < \frac{2}{3}$ ,  $c = \frac{1}{3}$ . Els tipus (ii), (iii) i (iv) es poden expressar amb una única condició:  $a = a' + \frac{1}{3}$ ,  $0 \leq a' \leq \frac{2}{3}$  i  $c = \frac{1}{3}$ . Per tant, hi ha dos tipus d'equilibris baiesians: un amb estratègies pures,  $a = a' = c = 0$  i l'altre amb mixtes,  $a = a' + \frac{1}{3}$ ,  $0 \leq a' \leq \frac{2}{3}$  i  $c = \frac{1}{3}$ .