

# Competição em Preço e Restrição de Capacidade

Kreps e Scheinkman, 1983

Jogo em 2 estágios:

- 1º) capacidade
- 2º) competição em preço

# Jogo do Preço

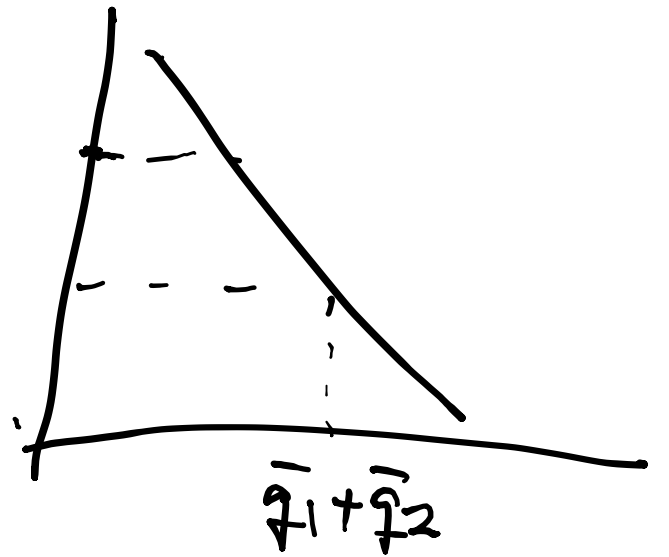
- Capacidade  $\bar{q}$  é dada.  $f_i \leq \bar{q}_i, \forall i$

(a) Lemma 1:  
Para níveis baixos de  $\bar{q}$  há  
um equilíbrio em estratégias  
puras onde

$$P_1 = P_2 = P(\bar{q}_1 + \bar{q}_2).$$

Prova: Suponha que não.

$$(i) P_1 = P_2 = P > P(\bar{q}_1 + \bar{q}_2)$$



Alguma firma não está  
vendendo toda sua capacidade:  $q_i < \bar{q}_i$ .

Se  $i$  reduzir  $P_i$  ganha  
 $\bar{q}_i(P - \epsilon) > q_i P$ ,  $P/\epsilon$  pequeno.

$$(ii) P_1 = P_2 = P < P(\bar{q}_1 + \bar{q}_2)$$

Ambas tem excesso de demanda.

Qualquer uma ganha se desvia e aumentar o preço.

$$(iii) P_i < P_j$$

$i$  ganha  $\pi_i = P_i \bar{q}_i$

$j$  ganha  $\pi_j = 0$ .  $j$  não desvia  
para  $P_i - \epsilon$  e ganha  $\pi_j = (P_i - c) \bar{q}_j$  □

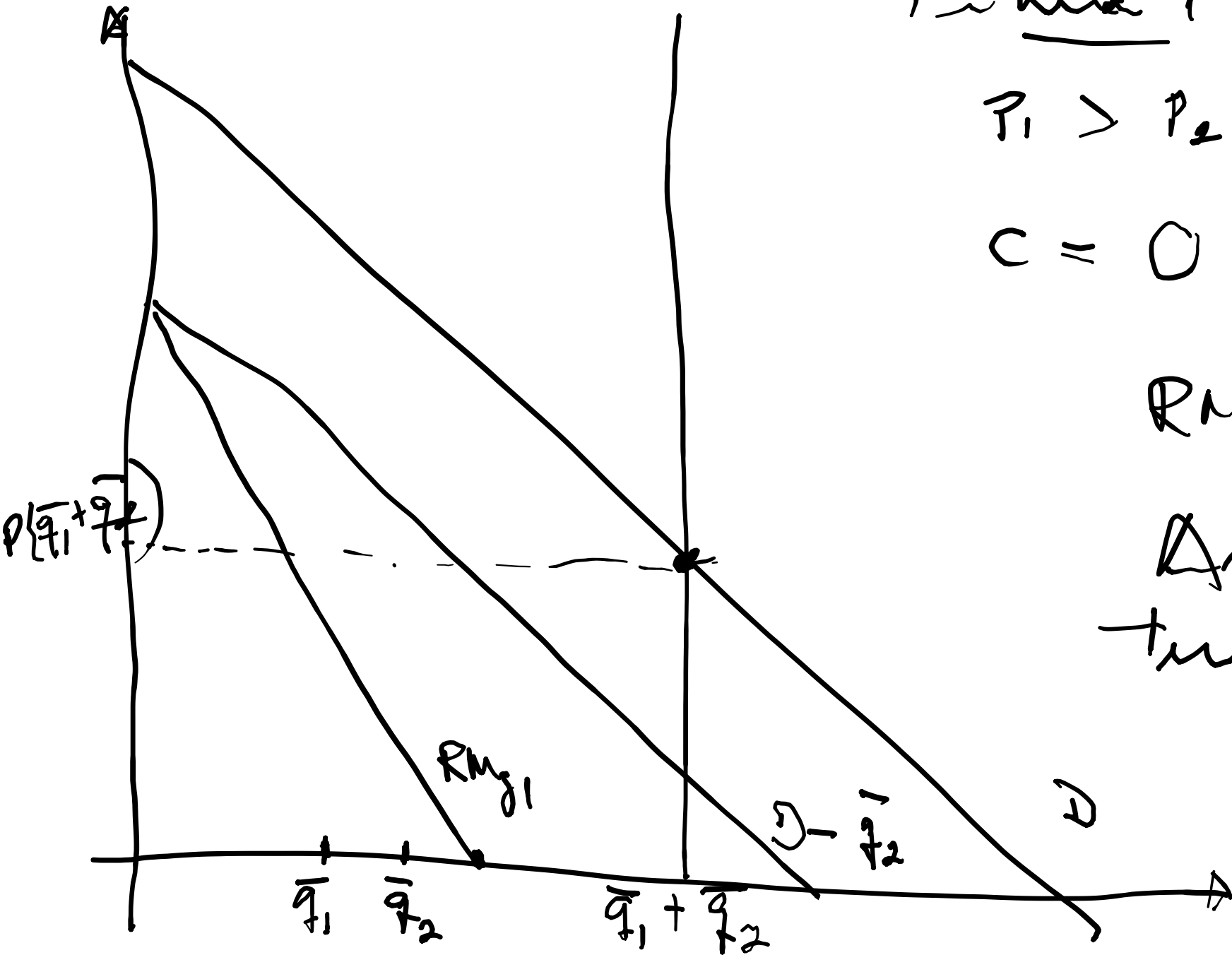
# Final

$$P_1 > P_2$$

$$C = 0$$

$$RMg_1 = CMg = 0$$

Amber vende  
tudo que é  
produzido.



Lema 2: Firma  $i$  nunca cobra  
 $P_i$  menor que  $P(\bar{q}_j + R_i(\bar{q}_j))$ ,

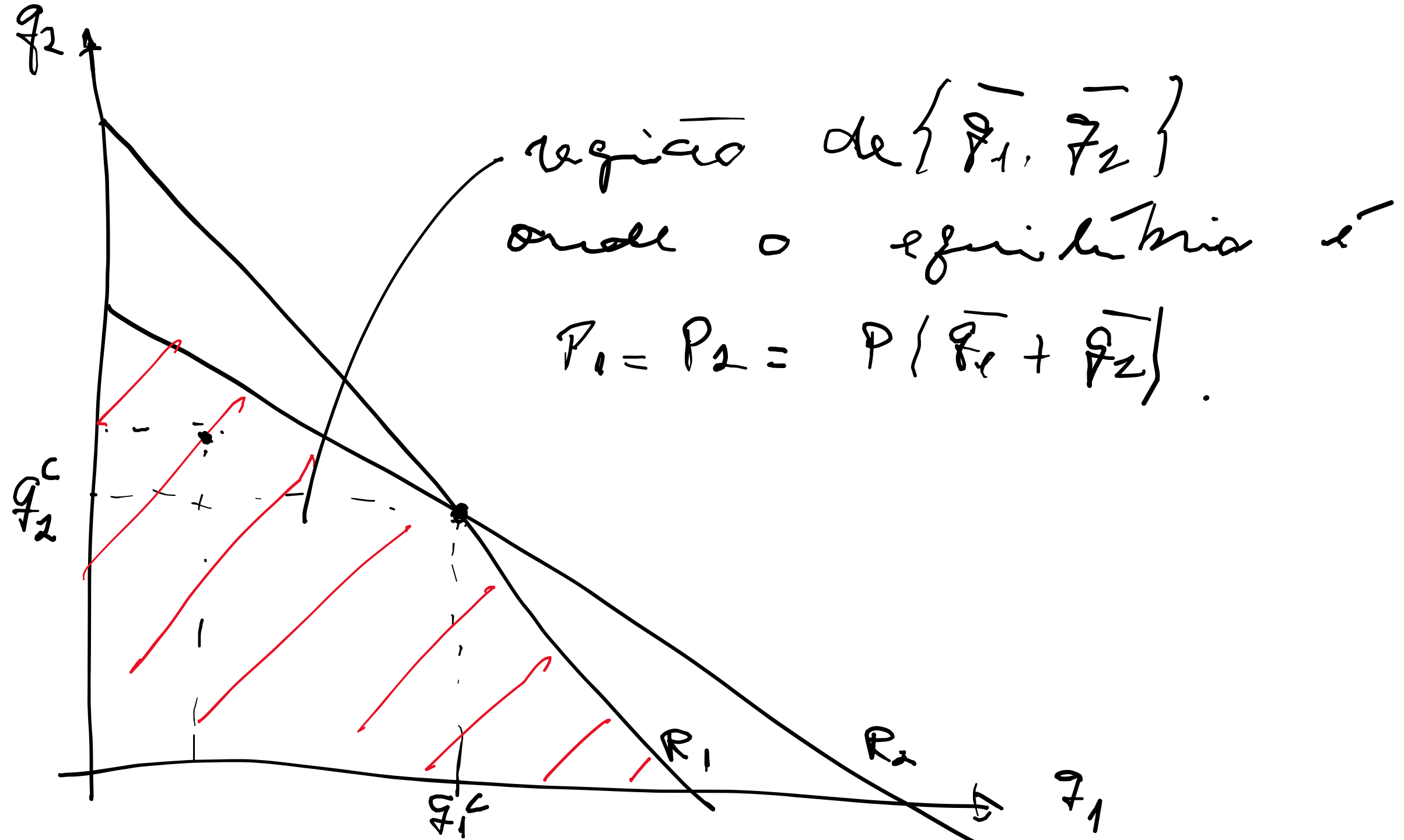
onde  $R_i(\bar{q}_j)$  é a função de  
resposta ótima do jogo de Cournot.

Não faz sentido cobrar um  
preço que leva a firma a  
produzir além da reação ótima

à capacidade da outra firma.

"Jean Tirole, A Theory of Industrial Organization."

Lema 1 e lema 2 implicam  
que um equilíbrio em estratégia  
pura existe se  $q_i \leq R_i(\bar{q}_j)$ ,  $\forall i$





Se as capacidades forem as de Carnot,  $f_1^C$  e  $f_2^E$ , o preço será

$$P^C = P(f_1^C + f_2^C).$$

Fora de sua atuação, firmas tem  
muita capacidade. Elas adotam  
estratégias de superar mercado  
das outras firmas.

Não há equilíbrio em estratégias  
puras, somente em estratégias  
mistas.

(Equilíbrio de Nash em estratégia mista:

Jogador  $i$  possui  $M$  ações possíveis:

$$A_i = \{a_i^1, \dots, a_i^M\}$$

Uma estratégia mista é uma distribuição de probabilidade sobre as  $M$  ações:

$$s_i = \{ \sigma_i^1, \dots, \sigma_i^M \}$$

$\sigma_i^m \rightarrow$  prob de  $i$  jogar  $a_i^m$ .

$$\sigma_i^1 + \dots + \sigma_i^M = 1.$$

O equilíbrio em estratégia pura é um caso especial da estratégia mista, onde  $\sigma_i^m = 1$  e  $\sigma_i^{m'} = 0$ .

Em estratégia mista se compara a utilidade esperada de cada ação.

Ex: Batalha dos Sexos

①

		②	
		Ballot	Box
→	Ballot	(2, 1)	0, 0
	Box	0, 0	(1, 2)

2 equilibrios em estratégia pura.

Eg. mista:

Jogador 1:  $\{1/9, 8/9\}$

Jogador 2:  $\{4/5, 1/5\}$

chute

$$EU_1 = \frac{1}{9} \times \frac{4}{5} U_1(\text{Ballet, Ballet}) + \frac{1}{9} \times \frac{1}{5} U_1(\text{Ballet, Box})$$

$$+ \frac{8}{9} \times \frac{4}{5} U_1(\text{Box, Ballet}) + \frac{8}{9} \times \frac{1}{5} U_1(\text{Box, Box})$$

$$\Rightarrow \frac{4}{45} \cdot 2 + \frac{1}{45} \cdot 0 + \frac{32}{45} \cdot 0 + \frac{8}{45} \cdot 1 = \frac{16}{45}$$

Como saber se um jogo tem  
equilíbrio em estratégia mista?

'Quase todo' jogo tem um  
número ímpar de equilíbrios. (!)

Como calcular as probabilidades  
de equilíbrio?

→ Jogadores somente aleatorizam quando são indiferentes entre suas possíveis ações.

Suponha que o jogador 2 use  
( $\sigma_2, 1 - \sigma_2$ )  
Ballet, Box



$$EU_1(\text{Ballet}) = \sigma_2 \cdot 2 + (1 - \sigma_2) \cdot 0 = 2\sigma_2$$

$$EU_1(\text{Box}) = \sigma_2 \cdot 0 + (1 - \sigma_2) \cdot 1 = 1 - \sigma_2$$

In equilibrium,  $EU_1(\text{Ballet}) = EU_1(\text{Box})$

$$2\sigma_2 = 1 - \sigma_2$$

$$\sigma_2^* = \frac{1}{3}; \quad (1 - \sigma_2^*) = \frac{2}{3}$$

Jugador ( $\sigma_1, 1 - \sigma_1$ )

$$EU_2(\text{Ballet}) = \sigma_1 \cdot 1 + (1 - \sigma_1) \cdot 0 = \sigma_1$$

$$EU_2(\text{Box}) = \sigma_1 \cdot 0 + (1 - \sigma_1) \cdot 2 = 2 - 2\sigma_1$$

Equilíbrio:  $\sigma_1 = 2 - 2\sigma_1$

$$3\sigma_1 = 2$$

$$\sigma_1^* = \frac{2}{3}, \quad 1 - \sigma_1^* = \frac{1}{3}$$

Equilibrios de Nash:

$$\left\{ \begin{array}{l} (\text{Ballot}, \text{Ballot}), (\text{Box}, \text{Box}), (\sigma_1^* = \frac{2}{3}; 1 - \sigma_1^* = \frac{1}{3}; \\ \sigma_2^* = \frac{1}{3}; 1 - \sigma_2^* = \frac{2}{3}) \end{array} \right\}$$

Exercício: Calcule o equilíbrio de Nash da seguinte jogo:

(A)  $\begin{matrix} \text{par} \\ \text{ímpar} \end{matrix}$

	par	ímpar
par	1, -1	-1, 1
ímpar	-1, 1	1, -1

Jogador B:  $\sigma_B, 1 - \sigma_B$

$$E U_A(\text{Par}) = \sigma_B \cdot 1 + (1 - \sigma_B)(-1) = \sigma_B - 1 + \sigma_B$$

$$E U_A(\text{Impar}) = \sigma_B \cdot (-1) + (1 - \sigma_B) \cdot 1 = -\sigma_B + 1 - \sigma_B$$

Equilíbrio:  $E U_A(\text{Par}) = E U_A(\text{Impar})$

$$2\sigma_B - 1 = 1 - 2\sigma_B$$

$$4\sigma_B = 2 \Rightarrow \sigma_B^* = \frac{1}{2}$$

Jogador A:  $\sigma_A, 1 - \sigma_A$

$$EU_B(\text{pay}) = \sigma_A(-1) + (1 - \sigma_A)1 = 1 - 2\sigma_A$$

$$EU_B(\text{impay}) = \sigma_A(1) + (1 - \sigma_A)(-1) = 2\sigma_A - 1$$

$$\text{Eq: } EU_B(\text{pay}) = EU_B(\text{impay})$$

$$1 - 2\sigma_A = 2\sigma_A - 1$$

$$2 = 4\sigma_A \quad \rightarrow \quad \sigma_A^* = \frac{1}{2}$$

Equilíbrio de Nash:

$$\left\{ \sigma_A^* = 1/2, \sigma_B^* = 1/2 \right\}$$





