

## Lösningförslag

Tentamen: Spelteori och matematisk ekonomi (MT3005), 2024-01-08

### Problem 1

(A) Notera att flera olika men essentiellt ekvivalenta definitioner kan vara acceptabla. Jmfr. sid 22, 23 eller 36 i *An introduction to game theory* av Osborne.

(B) En blandad strategi (i ett strategiskt spel) för spelare  $i$  är en sannolikhetsfördelning över en spelare  $i$ 's möjliga handlingar; jmfr. s 107 i *An introduction to game theory* av Osborne.

### Problem 2

Vi markerar bästa responser med \* (jmfr. Osborne s. 37) enligt

	C	D
C	6*, 5*	0, 0
D	0, 1	1*, 2*

och drar slutsatsen att  $(C, C)$  och  $(D, D)$  är samtliga Nashjämvikter i rena strategier.

### Problem 3

(1) Man kan besvara den första delen av uppgiften antingen enligt nedan, eller genom att göra beräkningarna i andra delen (se (2) nedan) och notera att man där erhåller samtliga två rena Nashjämvikter.

Vi skriver ut spelet i tabellform och markerar bästa responser

	E	F
E	0, 0	1*, 5*
F	5*, 1*	0, 0

Det följer att  $(E, F)$  (dvs. spelare 1 väljer  $E$  och spelare 2 väljer  $F$ ) och  $(F, E)$  är samtliga Nashjämvikter i rena strategier.

(2) Låt  $p$  vara sannolikheten att spelare 1 väljer  $E$ , och låt  $q$  vara sannolikheten att spelare 2 väljer  $E$ . Det följer att

$$\begin{aligned}u_1(p, q) &= pq \cdot 0 + p(1 - q) \cdot 1 + (1 - p)q \cdot 5 + (1 - p)(1 - q) \cdot 0 \\ &= p(1 - 6q) + 5q.\end{aligned}$$

På samma sätt erhålls

$$u_2(p, q) = q(1 - 6p) + 5p.$$

Detta motsvarar bästaresponsfunktionerna

$$BR_1(q) = \begin{cases} 1, & q < 1/6 \\ [0, 1], & q = 1/6 \\ 0, & q > 1/6, \end{cases}$$

och

$$BR_2(p) = \begin{cases} 1, & p < 1/6 \\ [0, 1], & p = 1/6 \\ 0, & p > 1/6. \end{cases}$$

Det följer att de enda paren  $(p, q)$  sådana att följande villkor håller

$$\begin{aligned} p &\in BR_1(q) \\ q &\in BR_2(p), \end{aligned}$$

är  $(p, q) = (0, 1)$ ,  $(p, q) = (1, 0)$  och  $(p, q) = (1/6, 1/6)$  (man kan exempelvis rita en figur för att inse detta, jmf sid 113 i Osbourne, men det inses även enkelt direkt av bästaresponsfunktionerna); varvid vi drar slutsatsen att dessa är tre Nashjämvikter (och att inga andra finns).

Notera att  $(p, q) = (0, 1)$  och  $(p, q) = (1, 0)$  motsvarar Nashjämvikter i rena strategier (dvs. de vi hittat i **(1)** ovan).

#### Problem 4

**(A)**  $c$  motsvarar kostnaden för att producera en enhet av varan.  $P(q)$  motsvarar marknadspriset för varan givet att det finns  $q$  enheter av varan på marknaden.

**(B)** Med enkla beräkningar skriver vi vinst/förlust-funktionen för P1 som

$$\Pi_1(q_1, q_2) = \begin{cases} q_1(\alpha - c - q_1 - q_2), & q_1 + q_2 \leq \alpha \\ -cq_1, & q_1 + q_2 > \alpha. \end{cases}$$

Låt oss identifiera bästaresponsfunktionen  $b_1(q_2)$  för P1. Notera först att maximering av  $f(q_1) := q_1(\alpha - c - q_1 - q_2)$ ,  $q_1 \geq 0$ , motsvarar punkten,

$$q_1' = \frac{\alpha - c - q_2}{2},$$

om  $\alpha - c - q_2 > 0$  (villkor **A**), och

$$q_1' = 0,$$

om  $\alpha - c - q_2 \leq 0$ ; för att se detta löser vi  $f'(q_1) = 0$  vilket ger oss maxpunkten om derivatan är lika med noll för ett positivt  $q_1$ -värde, och i annat fall erhålls maxpunkten av ändpunkten 0.

Notera att  $q_1' + q_2 = \frac{\alpha - c - q_2}{2} + q_2 = \frac{\alpha - c + q_2}{2}$ . Det följer att  $q_1' + q_2 \leq \alpha$  om  $q_2 \leq \alpha - c$ , vilket vi noterar håller om villkor **A** är uppfyllt.

Ovanstående ger bästaresponsfunktionen

$$b_1(q_2) = \begin{cases} \frac{\alpha - c - q_2}{2}, & \alpha - c - q_2 \geq 0 \\ 0, & \alpha - c - q_2 < 0. \end{cases}$$

På samma sätt hittar vi bästaresponsfunktionen för P2

$$b_2(q_1) = \begin{cases} \frac{\alpha - c - q_1}{2}, & \alpha - c - q_1 \geq 0 \\ 0, & \alpha - c - q_1 < 0. \end{cases}$$

Låt oss identifiera en Nashjämvikt. Med en lämplig standardmetod löser vi ekvationssystemet

$$\begin{aligned} q_2 &= \frac{\alpha - c - q_1}{2} \\ q_1 &= \frac{\alpha - c - q_2}{2} \end{aligned}$$

och erhåller

$$(q_1^*, q_2^*) = \left( \frac{\alpha - c}{3}, \frac{\alpha - c}{3} \right).$$

För denna handlingsplan är det nu enkelt att verifiera att

$$\begin{aligned} q_1^* &= b_1(q_2^*) \\ q_2^* &= b_2(q_1^*), \end{aligned}$$

och vi drar alltså slutsatsen att  $(q_1^*, q_2^*)$  är en Nashjämvikt.

Företags 1:s vinst blir:

$$\begin{aligned} \Pi_1(q_1^*, q_2^*) &= q_1^*(\alpha - c - q_1^* - q_2^*) \\ &= \frac{\alpha - c}{3} \left( \alpha - c - \frac{\alpha - c}{3} - \frac{\alpha - c}{3} \right) \\ &= \frac{(\alpha - c)^2}{9}. \end{aligned}$$

På samma sätt erhålls

$$\Pi_2(q_1^*, q_2^*) = \frac{(\alpha - c)^2}{9}.$$

Den sammanlagt producerade kvantiteten blir

$$q_1^* + q_2^* = \frac{\alpha - c}{3} + \frac{\alpha - c}{3} = \frac{2}{3}(\alpha - c).$$

## Problem 5

**Första frågan.** Vi markerar bästa responser med \* (jmf. Osborne s. 37) enligt

	G	H
G	6*, 5*	1*, 0
H	0, 1*	0, 0

och vi drar slutsatsen att  $(G, G)$  är unik Nashjämvikt om vi endast tillåter rena strategier.

**Andra frågan.** Låt  $p$  vara sannolikheten att P1 (spelare 1) väljer  $G$  och  $q$  vara sannolikheten att P2 (spelare 2) väljer  $G$ . De (förväntade) värdena blir:

$$\begin{aligned} u_1(p, q) &= pq \cdot 6 + p(1 - q) \cdot 1 + (1 - p)q \cdot 0 + (1 - p)(1 - q) \cdot 0 = 5pq + p \\ u_2(p, q) &= pq \cdot 5 + p(1 - q) \cdot 0 + (1 - p)q \cdot 1 + (1 - p)(1 - q) \cdot 0 = 4pq + q. \end{aligned}$$

Det följer att bästa responsfunktionerna ges av  $BR_1(q) = 1$  för alla  $q \in [0, 1]$  och  $BR_2(p) = 1$  för alla  $p \in [0, 1]$ ; och således är alla Nashjämvikter rena, varvid den funna Nashjämvikten  $(G, G)$  är unik.

## Problem 6

(A) Vi erhåller

$$\Pi_1(b_1, b_2) = \begin{cases} 10 - b_2, & b_1 \geq b_2 \\ -b_1, & b_1 < b_2 \end{cases}$$

$$\Pi_2(b_1, b_2) = \begin{cases} 5 - b_1, & b_2 > b_1 \\ -b_2, & b_2 \leq b_1. \end{cases}$$

(B) **Första frågan.** Betrakta  $(b_1, b_2) = (1, 1)$ . Vi har att  $\Pi_2(1, 1) = -b_2 = -1$ . Vi har även exempelvis att  $\Pi_2(1, 0) = 0$ , och  $P_2$  vill alltså att avvika ifrån handlingsplanen  $(b_1, b_2) = (1, 1)$  (exempelvis ger  $b_2 = 15$  ett högre värde), varvid  $(b_1, b_2) = (1, 1)$  inte är en Nashjämvikt.

**Andra frågan.** Betrakta  $(b_1, b_2) = (0, 10)$ . Vi har  $\Pi_1(0, 10) = -b_1 = 0$  och  $\Pi_2(0, 10) = 5 - b_1 = 5 - 0 = 5$ .

Låt oss analysera vad som händer om spelare 1 avviker:

- om  $b_1 \in (0, 10) \Rightarrow \Pi_1(b_1, 10) = -b_1 < 0$ ,
- om  $b_1 \in [10, \infty) \Rightarrow \Pi_1(b_1, 10) = 10 - b_2 = 0$ .

Det följer att spelare 1 inte har någon anledning att avvika ifrån  $(b_1, b_2) = (0, 10)$ .

Låt oss analysera vad som händer om spelare 2 avviker:

- om  $b_2 = 0 \Rightarrow \Pi_2(0, b_2) = -b_2 = 0$ ,
- om  $b_2 > 0 \Rightarrow \Pi_2(0, b_2) = 5 - b_1 = 5 - 0 = 5$ .

Det följer att spelare 2 inte har någon anledning att avvika ifrån  $(b_1, b_2) = (0, 10)$ .

Ovanstående beräkningar visar att  $(b_1, b_2) = (0, 10)$  är en Nashjämvikt.

**Tredje frågan.** Med argument analoga med ovanstående kan vi visa att även exempelvis  $(b_1, b_2) = (0, 11)$  är en Nashjämvikt (mer generellt är alla  $(b_1, b_2) = (0, b_2)$  där  $b_2 \geq v_1 = 10$  Nashjämvikter). Det följer alltså att det inte finns en unik Nashjämvikt för detta spel.