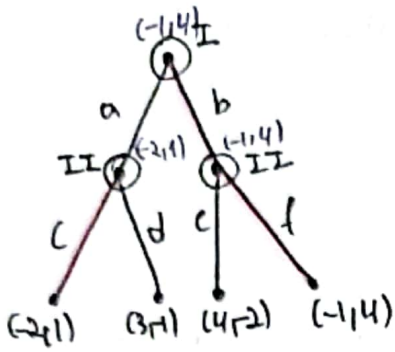


Μάθημα 10



Το λύουμε με backward induction  
 Η λύση είναι:  $(b, (c, f))$   
 με πληρωμές  $(-1, 4)$

Το  $(b, (c, f))$  είναι και ΣΣΙ.  
 ~> Subgame Perfect Equilibrium (SPE)

Ορισμός: (Subgame Perfect Equilibrium)

Θαπρώμε ένα πεπερασμένο παιχνίδι 2 παικτών σε ετεταγμένη μορφή και  $(s_1, s_2)$  ένα προφίλ στρατηγιών.

Το  $(s_1, s_2)$  είναι subgame perfect equilibrium (SPE) αν τα προφίλ  $(s_1(q), s_2(q))$  είναι ΣΣΙ στο υποπαιχνίο  $\Gamma(q)$

Πρόταση: Σε ένα παιχνίδι πλήρους πληροφόρησης, η λύση που παίρνουμε με backward induction είναι τα SPE

Επαναλαμβανόμενα παιχνίδια

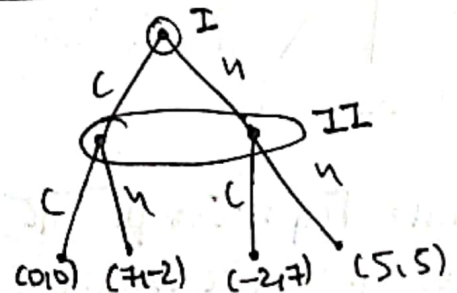
**Παράδειγμα** (ένα στάδιο)

Παίχνο 2 παικτών. Οι παίκτες επιλέγουν ταυτόχρονα

Κανονική μορφή

I \ II	C	η
C	(8, 8)	(7, -2)
η	(-2, 7)	(5, 5)

Ετεταγμένη μορφή



⊗ ούτε με υποπαιχνία και μετά backward induction

→ Δεν λύνεται με backward ind. γιατί ΔΩ είναι πλήρως πληροφόρησης ⊗

2

→ Με επίλυση με ΣΣΙ:  
 έχουμε ένα ΣΣΙ  $(c|c)$  με πληρωμές  $(0,0)$ .

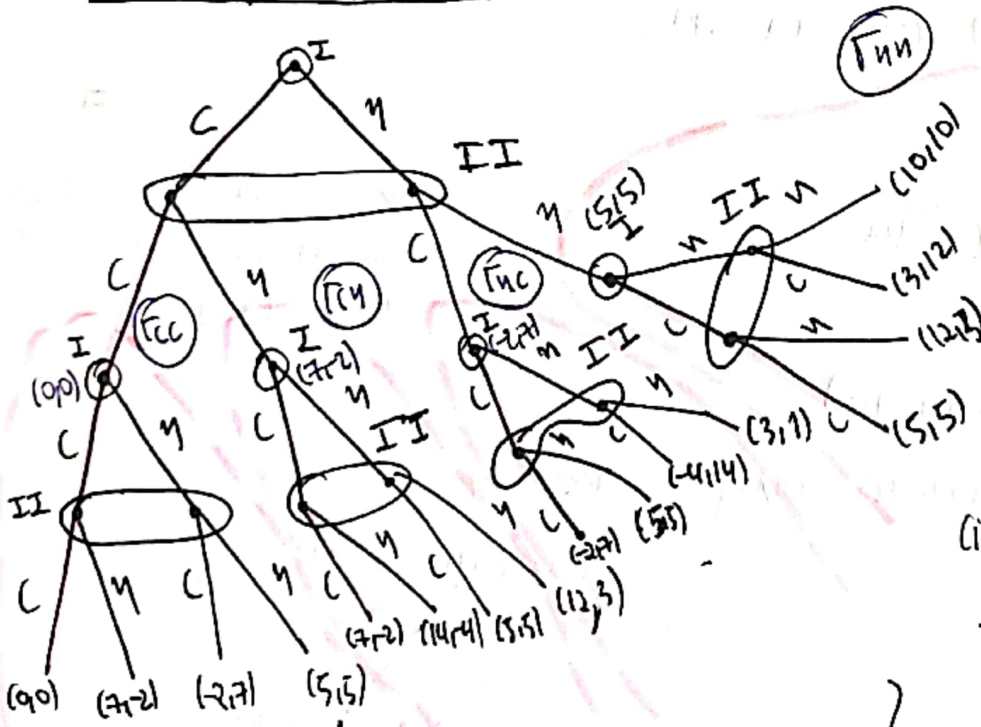
**Παράδειγμα** (2 στάδια)

Ένα παιχνίδι 2 παικτών παίζεται 2 φορές  $\Rightarrow$  2 στάδια  
 Στο 1<sup>ο</sup> στάδιο οι παίκτες επιλέγουν ταυτόχρονα  $(c)$  ή  $(\mu)$ .  
 Οι πληρωμές είναι:

I \ II	c	$\mu$
c	$(0,0)$	$(7,-2)$
$\mu$	$(-2,7)$	$(5,5)$

$\leadsto$  Πριν το 2<sup>ο</sup> στάδιο αποφασίζονται τι έχουν παίξει στο 1<sup>ο</sup>.  
 Μετά γνωστοποιούνται  $(c)$  ή  $(\mu)$ .  
 Οι πληρωμές δίνονται στο τέλος του παιχνιδιού.

Επιταγμένη μορφή



(i) Υποπαιγμο  $\Gamma_{cc}$

I \ II	c	$\mu$
c	$(0,0)$	$(7,-2)$
$\mu$	$(-2,7)$	$(5,5)$

ΣΣΙ:  $(c|c)$  με πληρωμές  $(0,0)$

(ii) Υποπαιγμο  $\Gamma_{c\mu}$

I \ II	c	$\mu$
c	$(7,-2)$	$(4,-4)$
$\mu$	$(5,5)$	$(2,3)$

ΣΣΙ:  $(c|c)$  με πληρωμές  $(7,-2)$





**Δυναμικά παίγνια**

(Κεφάλαιο 18)

(ΕΚΤΟΣ για εξεταιρείες -  $\gamma$ )

Ορισμός (Δυναμικό παίγνιο)

Δυναμικό παίγνιο είναι ένα επαναλαμβανόμενο παίγνιο στο οποίο οι στρατηγικές ή/και οι πληρωμές μεταβάλλονται ανά περίοδο.

Πρόβλημα των κοινών - Δυναμική μορφή

Πρόβλημα πολλών περιόδων  $t = T, T-1, \dots, 2, 1$   
 Το μέγεθος ενός πόρου μεταβάλλεται με τον χρόνο σύμφωνα με τις αποφάσεις των παικτών.

- $Y_t =$  μέγεθος πόρου στην αρχή της περιόδου  $t$   
 $Y_t \geq 0$
- 2 παίκτες
- Στην αρχή της περιόδου  $t$  ο παίκτης  $i$  αποφασίζει το ποσοστό του πόρου που θα ζητήσει,  $\theta_{it}$ ,  $\theta_{it} \in [0, 1]$ ,  $i = 1, 2$ ,  $t = T, T-1, \dots, 2$
- $\delta =$  discount factor
- Η πληρωμή του  $i$  για την περίοδο  $t$  είναι:

$$\Pi_{it}(\theta_{1t}, \theta_{2t}) = \begin{cases} \log(\theta_{it} Y_t) & , \theta_{1t} Y_t + \theta_{2t} Y_t \leq Y_t \\ \lim_{x \rightarrow 0^+} \log x = -\infty & , \theta_{1t} Y_t + \theta_{2t} Y_t > Y_t \end{cases}$$

Αντίστοιχα για τον  $\Pi$ .

• Αν η υπολειπόμενη ποσότητα στο τέλος της περιόδου  $t$  είναι  $x_t = Y_t - \theta_{1t} Y_t - \theta_{2t} Y_t$ , τότε η ποσότητα του πόρου στην αρχή <sup>επόμενης</sup> της περιόδου θα είναι:  $Y_{t-1} = 10 \sqrt{x_t}$

• Υποθέτουμε ότι κάθε παίκτης θέλει να μεγιστοποιήσει την πληρωμή του

• Να βρεθούν τα συμμετρικά  $\Sigma \Sigma I$  σε αυτό το δυναμικό παιχνίδι.

Λύση

Θα λύσουμε το παιχνίδι αμάρτομικά.

Μια περίοδο πριν την λήξη ( $t=1$ )

Έστω ότι η διαθέσιμη ποσότητα είναι  $Y_1$

Θα βρούμε τη βέλτιστη απόκριση του I στη στρατηγική  $\theta_{21}$  του II ( $BR_I(\theta_{21})$ )

$$\Pi_I(\theta_{11}, \theta_{21}) = \begin{cases} \log(\theta_{11} \cdot Y_1) & , \theta_{11} + \theta_{21} \leq 1 \\ -\infty & , \theta_{11} + \theta_{21} > 1 \end{cases}$$

Θέλουμε  $\max_{\theta_{11}} \Pi_I(\theta_{11}, \theta_{21}) = \max_{\theta_{11}} \log(\theta_{11} \cdot Y_1) = \max_{\theta_{11} \in [0, 1-\theta_{21}]} \log(\theta_{11} \cdot Y_1) = \log((1-\theta_{21}) \cdot Y_1)$

και  $BR_I(\theta_{21}) = 1 - \theta_{21}$

Αντίστοιχα,  $BR_{II}(\theta_{11}) = 1 - \theta_{11}$

συμμετρικό  $\Sigma \Sigma I \Rightarrow \theta_1^e \in BR_I(\theta_1^e) \Leftrightarrow \theta_1^e = 1 - \theta_1^e \Leftrightarrow 2\theta_1^e = 1 \Leftrightarrow \theta_1^e = \frac{1}{2}$

equilibrium  $(\theta_1^e, \theta_1^e)$

Άρα στην περίοδο  $t=1$ ,  $(\theta_1^e, \theta_1^e) = \left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2}\right)$

και πληρωμή κάθε παίκτη  $\Pi^1(Y_1) = \log \frac{Y_1}{2} = \log Y_1 - \log 2 =$   
 $= \log Y_1 + C(1)$  σταθερό

Δύο περιοδοί πριν τη λήξη ( $t=2$ )

Έστω ότι η διαθέσιμη ποσότητα είναι  $Y_2$  θα βρούμε τη βέλτιστη  
 απάντηση του I στη στρατηγική  $\theta_{22}$  του II ( $BR_I(\theta_{22})$ )

$$\Pi_I(\theta_{12}, \theta_{22}) = \begin{cases} \log(\theta_{12} Y_2) + \delta \log(10 \sqrt{Y_2 - \theta_{12} Y_2 - \theta_{22} Y_2}) + \delta C(1), & \theta_{12} + \theta_{22} \leq 1 \\ -\infty, & \theta_{12} + \theta_{22} > 1 \end{cases}$$

$$\max_{\theta_{12}} \Pi_I(\theta_{12}, \theta_{22}) = \max_{\theta_{12} \in [0, 1-\theta_{22}]} \left\{ \log(\theta_{12} Y_2) + \delta \log(10 \sqrt{Y_2(1-\theta_{12}-\theta_{22})}) + \delta C(1) \right\}$$

$f(\theta_{12})$

$$= \max_{\theta_{12} \in [0, 1-\theta_{22}]} \left\{ \log(\theta_{12} Y_2) + \delta + \frac{\delta}{2} \log(Y_2(1-\theta_{12}-\theta_{22})) + \delta C(1) \right\}$$

$f(\theta_{12})$

$$f'(\theta_{12}) = \frac{Y_2}{\theta_{12} Y_2} - \frac{\delta}{2} \frac{Y_2}{Y_2(1-\theta_{12}-\theta_{22})} = \frac{1}{\theta_{12}} - \frac{\delta}{2} \frac{1}{1-\theta_{12}-\theta_{22}}$$

$$f''(\theta_{12}) = -\frac{1}{\theta_{12}^2} - \frac{\delta}{2} \frac{1}{(1-\theta_{12}-\theta_{22})^2} < 0 \Rightarrow f \text{ κοίτη}$$



$$f'(\theta_{12}) = 0 \Rightarrow \frac{1}{\theta_{12}} = \frac{\delta/2}{1 - \theta_{12} - \theta_{22}} \Rightarrow$$

$$1 - \theta_{12} - \theta_{22} = \frac{\delta}{2} \theta_{12} \Rightarrow 1 - \theta_{22} = \left(1 + \frac{\delta}{2}\right) \theta_{12} \Rightarrow$$

$$\theta_{12} = \frac{1 - \theta_{22}}{1 + \delta/2}$$

$$BR_I(\theta_{22}) = \frac{1 - \theta_{22}}{1 + \frac{\delta}{2}}$$

$(\theta_2^e, \theta_2^e)$  συμμετρικό ΣΣΙ  $\Rightarrow \theta_2^e \in BR_I(\theta_2^e) \Leftrightarrow$

$$\Leftrightarrow \theta_2^e = \frac{1 - \theta_2^e}{1 + \frac{\delta}{2}} \Rightarrow$$

$$\left(1 + \frac{\delta}{2}\right) \theta_2^e = 1 - \theta_2^e \Rightarrow \left(2 + \frac{\delta}{2}\right) \theta_2^e = 1 \Rightarrow$$

$$\theta_2^e = \frac{1}{2 + \frac{\delta}{2}}$$

Οι πληρωμές θα είναι  $n^2(Y_2) = \log\left(\frac{1}{2 + \frac{\delta}{2}}\right) + \delta n^1\left(10 \sqrt{Y_2 - 2 \cdot \frac{1}{1 + \frac{\delta}{2}}}\right)$

$$= \log\left(\frac{1}{2 + \frac{\delta}{2}} Y_2\right) + \delta \log\left(10 \sqrt{\frac{\delta/2}{2 + \delta/2} Y_2}\right) + \delta C(1)$$

$$= \log\left(\frac{1}{2 + \delta/2}\right) + \log Y_2 + \delta + \frac{\delta}{2} \log\left(\frac{\delta/2}{2 + \delta/2}\right) + \frac{\delta}{2} \log(Y_2)$$

$$+ \delta C(1)$$

$$+ \delta C(1)$$

ΜΑΘΗΜΑ 11  
29/03/2024

# Άσκησης

1 Από περιγραφή παιχνιδιού βρώσω ετεταμένη μορφή  
~ Διάλεξη 1 + 2 ~

επίλυση με  
backwards induction

- άλλα στρατηγιών
- πληροφορίες
- κανονική μορφή

2 Επίλυση με ΕΑΚΣ

**Άσκηση** : Να λυθεί με ΕΑΚΣ το παρακάτω παιχνίδι

I \ II	t1	t2	t3	t4
s1	(0,4)	(-2,2)	(-1,2)	(3,-1)
s2	(1,1)	(-3,-2)	(2,2)	(-5,-2)
s3	(-1,1)	(-3,2)	(-1,3)	(1,4)

Λύση

Για τον Ι: Η s3 κυριαρχείται από την s1.

Για τον ΙΙ: Η t2 " " t1  
 Η t4 " " t1

Για τον Ι: Η s1 " " s2

Για τον ΙΙ: Η t1 " " t3

Λύση με ΕΑΚΣ: (s2, t3) με πληρωμές (2,2).



2

3 ΣΣΙ σε κωφανές στρατηγίες (πρώ ΒΚ)  
→ όταν έχω παίγριο σε κανονική μορφή ~ Διαλ. 4 ~

→ όταν το σύνολο στρατηγιών είναι συνεχές  
(π.χ. Γαμησι, tragedy of commons)  
~ Διαλ. 4 + 5 ~

**ΑΣΚΗΣΗ**

Θεωρούμε ένα παίγριο σε κανονική μορφή

I \ II	t <sub>1</sub>	t <sub>2</sub>	t <sub>3</sub>
s <sub>1</sub>	(2,0)	(1,1)	(4,2)
s <sub>2</sub>	(3,4)	(1,2)	(2,3)
s <sub>3</sub>	(1,3)	(0,2)	(3,0)

(α) Να γίνει απλοποίηση με ΕΑΚΣ

(β) Να βρεθούν ΣΣΙ σε κωφανές στρατηγίες στο απλοποιημένο παίγριο

Λύση

(α) Για τον I: Η s<sub>3</sub> υπαρχεται από την s<sub>1</sub>

Για τον II: Η t<sub>2</sub> " " " t<sub>3</sub>.

(β)

I \ II	t <sub>1</sub>	t <sub>3</sub>
s <sub>1</sub>	(2,0)	(4,2) <sup>**</sup>
s <sub>2</sub>	(3,4) <sup>*</sup>	(2,3)

Σε κωφανές στρατηγίες τα ΣΣΙ είναι:

(s<sub>1</sub>, t<sub>3</sub>) με πληρωμής (4,2)

(s<sub>2</sub>, t<sub>1</sub>) " (3,4)

4] ΣΣΙ σε μεικτές στρατηγικές (μέσω BR) ~ Διάλεξη 6 ~

ΑΣΚΗΣΗ

Στο απλοποιημένο παιχνίδι της προηγούμενης άσκησης να βρούμε ΣΣΙ σε μεικτές στρατηγικές.

		q	1-q
	I \ II	t <sub>1</sub>	t <sub>3</sub>
p	s <sub>1</sub>	(2,0)	(4,2)
1-p	s <sub>2</sub>	(3,4)	(2,3)

Έστω  $p = (p, 1-p)$ ,  $p \in [0,1]$  μεικτή στρατηγική του I  
 $q = (q, 1-q)$ ,  $q \in [0,1]$  " " " II

~ Θα βρούμε τη βέλτιστη απόκριση του I στη στρατ.  $q = (q, 1-q)$  του II ( $BR_I(q)$ ).

Υπολογίζουμε τις πληρωμές:

$$h_I(s_1, q) = q \cdot 2 + (1-q) \cdot 4 = 2q - 4q + 4 = 4 - 2q$$

$$h_I(s_2, q) = q \cdot 3 + (1-q) \cdot 2 = q + 2$$

• Αν  $h_I(s_1, q) > h_I(s_2, q) \Leftrightarrow 4 - 2q > q + 2$   
 $\Leftrightarrow 2 > 3q \Leftrightarrow q < \frac{2}{3}$

τότε  $BR_I(q) = \{s_1\} = \{a_1, 0\}$

(4)

• Or  $h_I(s_{11}, q) < h_I(s_{21}, q) \Leftrightarrow 4 - 2q < q + 2 \Leftrightarrow q > \frac{2}{3}$

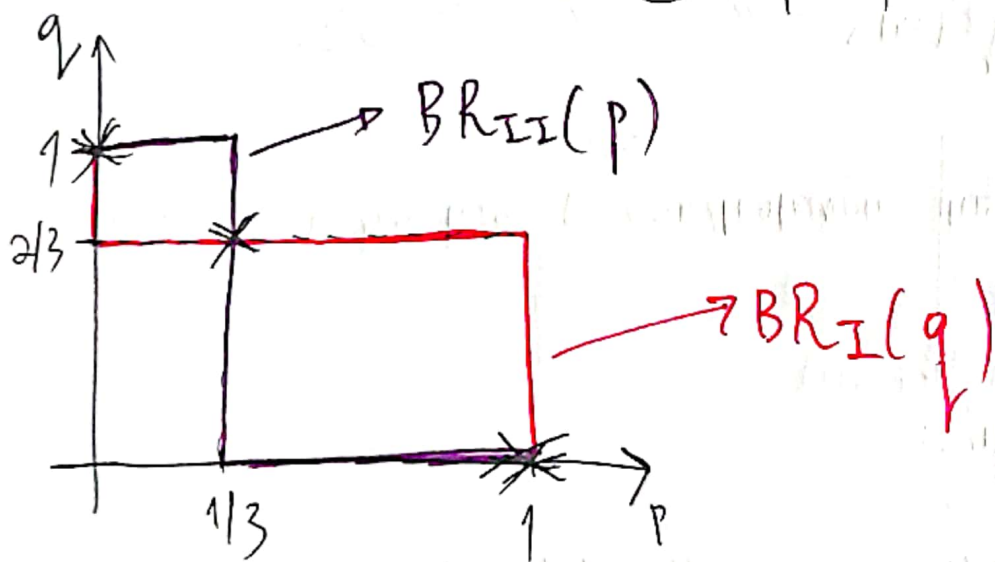
Tòtè  $BR_2(q) = \{s_2\} = \{0, 1\}$

• Or  $h_I(s_{11}, q) = h_I(s_{21}, q) \Leftrightarrow q = \frac{2}{3}$

Tòtè  $BR_2(q) = \left\{ (p, 1-p), p \in [0, 1] \right\}$

Alça:

$$BR_2(q) = \begin{cases} \{0, 1\}, & \text{or } q < \frac{2}{3} \\ \{0, 1\}, & \text{or } q > \frac{2}{3} \\ \{(p, 1-p)\}, & \text{or } q = \frac{2}{3} \end{cases}$$





↳ Βρίσκουμε τη βέλτιστη απάντηση του ΙΙ στη στρατηγική

$$p = (p, 1-p) \text{ του Ι (BR}_{II}(p)).$$

Υπολογίζουμε τις πληρωμές:

$$h_{II}(p, t_1) = p \cdot 0 + (1-p) \cdot 4 = 4 - 4p$$

$$h_{II}(p, t_3) = p \cdot 2 + (1-p) \cdot 3 = -p + 3$$

$$\bullet \text{ Αν } h_{II}(p, t_1) > h_{II}(p, t_3) \Leftrightarrow 4 - 4p > -p + 3$$

$$\Leftrightarrow p < \frac{1}{3}$$

$$\text{Τότε } BR_{II}(p) = \{t_1\} = \{(0,1)\}$$

$$\bullet \text{ Αν } h_{II}(p, t_1) < h_{II}(p, t_3) \Leftrightarrow 4 - 4p < -p + 3$$

$$\Rightarrow p > \frac{1}{3}$$

Τότε:

$$BR_{II}(p) = \{t_3\} = \{(0,1)\}$$

$$\bullet \text{ Αν } h_{II}(p, t_1) = h_{II}(p, t_3) \Leftrightarrow p = \frac{1}{3}$$

$$\text{Τότε } BR_{II}(p) = \{(q, 1-q) : q \in [0,1]\}$$

$$BR_{II}(p) = \begin{cases} \{(0,1)\} & , p < \frac{1}{3} \\ \{(0,1)\} & , p > \frac{1}{3} \end{cases}$$

$$\{(q, 1-q) : q \in [0,1]\} \text{ , } p = \frac{1}{3}$$

βλ.   
 διάγραμμα

Υπάρχουν 3 ΣΣΙ :  $\left( (0,1), (1,0) \right)$  με πληρωμές (3,4)

$$\left( \left( \frac{1}{3}, \frac{2}{3} \right), \left( \frac{2}{3}, \frac{1}{3} \right) \right) \text{ " " } \left( \frac{2}{3}, \frac{1}{3} \right)$$

πύση

6

$(a_{10}, (0, 11))$  με πληρωμές  $(4, 2)$

		II		
		t1	t3	
I	s1	(2, 0)	(4, 2)	$\cdot \frac{1}{3} \cdot \frac{2}{3} \cdot 2 + \frac{2}{3} \cdot \frac{2}{3} \cdot 3 + \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{3} \cdot 4 + \frac{2}{3} \cdot \frac{1}{3} \cdot 2$ $= \frac{24}{9} = \frac{8}{3}$
	s2	(3, 4)	(2, 3)	$\cdot \frac{1}{3} \cdot \frac{2}{3} \cdot 0 + \frac{2}{3} \cdot \frac{2}{3} \cdot 4 + \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{3} \cdot 2 + \frac{2}{3} \cdot \frac{1}{3} \cdot 3$ $= \frac{24}{9} = \frac{8}{3}$

Άρα το 2° ΣΣΙ:  $\left( \left( \frac{1}{3}, \frac{2}{3} \right), \left( \frac{2}{3}, \frac{1}{3} \right) \right)$  με πληρωμές  $\left( \frac{8}{3}, \frac{8}{3} \right)$  ■

5] Συμμετρικό παιχνίδι: εύρεση συμμετρικών ΣΣΙ  
~ Διάλεξη 7 ~

### ΑΣΚΗΣΗ

2 φίλοι περπατούν δίπλα σε ένα ποτάμι και κάποιος φωνάζει ότι ένας σκύλος τρώγεται.

Ο καθένας αποφασίζει αν θα πείσει (π) ή όχι (δπ) χωρίς να γνωρίζει τι θα κάνει ο άλλος.

Η αφέλεια αν σωστά ο σκύλος είναι  $\pi$

Το κόστος αν πείσει στο ποτάμι είναι  $c$

$$(\pi > c > 0)$$

- (α) Να διατυπωθεί σε κανονική μορφή. Είναι συμμετρικό;
- (β) Να βρεθούν ΣΣΙ σε καν. στρ. Είναι αμμετρικό ΣΣΙ;
- (γ) Να βρεθεί ένα αμμετρικό ΣΣΙ σε μιστές.

Λύση

(α)

		$q$	$1-q$
	$I$	$\pi$	$\delta\pi$
$p$	$\pi$	$(r-c, r-c)$	$(r-c, r)$
$1-p$	$\delta\pi$	$(r, r-c)$	$(0, 0)$

$$A = \begin{bmatrix} r-c & r-c \\ r & 0 \end{bmatrix}$$

$$B = \begin{bmatrix} r-c & r \\ r-c & 0 \end{bmatrix}$$

Είναι συμμετρικό παίγνιο γιατί

- $S_I = S_{II}$
- ο πίνακας πληρωμάτων είναι αντίστροφος του πιν. πληρ. του  $II$ .

(β) Έχουμε 2 ΣΣΙ σε ισορροπία.  $A=B'$

$(\pi, \delta\pi)$  με πληρωμές  $(r-c, r)$

$(\delta\pi, \pi)$  με πληρωμές  $(r, r-c)$

Δεν είναι αμμετρικό ΣΣΙ.

(γ) Έστω λοιπόν  $p = (p, 1-p)$ ,  $p \in [0, 1]$  οι μιστές στρ. του  $I$   
 και  $q = (q, 1-q)$ ,  $q \in [0, 1]$  οι μιστές στρ. του  $II$ .

$$h_I(\pi, q) = q \cdot (r-c) + (1-q) \cdot (r-c) = r-c$$

$$h_I(\delta\pi, q) = q \cdot r + (1-q) \cdot 0 = q \cdot r$$



8

Επειδή δίνω ένα συμμετρικό ΣΣΙ σε μιατές θα έχω  $k_I(\pi, q) = k_2(\delta\pi, q) \Leftrightarrow r-c = q \cdot r$   
 $\Leftrightarrow q = \frac{r-c}{r}$

Άρα  $q = \left( \frac{r-c}{r}, 1 - \frac{r-c}{r} \right) = \left( \frac{r-c}{r}, \frac{c}{r} \right)$

Επειδή δίνω συμμετρικό ΣΣΙ σε μιατές

$f^* = q^* = \left( \frac{r-c}{r}, \frac{c}{r} \right)$ . Άρα, ΣΣΙ:  
 $\left( \left( \frac{r-c}{r}, \frac{c}{r} \right), \left( \frac{r-c}{r}, \frac{c}{r} \right) \right)$

**6]** Παιχνά μηδενικού αθροίσματος ~ Διαλέξεις  $\delta, q \sim$

- ↳ όταν, κάτω τιμή
- ↳ ΣΣΙ σε κατάρες
- ↳ ΙΣΙ σε μιατές

**ΑΣΚΗΣΗ** Θεωρούμε το παραπάνω παιχνίδι μηδ. αθροίσματος

	II	t1	t2	t3
s1	0	-1	2	
s2	2	-3	4	
s3	-2	3	2	

- α) Να απλοποιηθούν οι κυριαρχούμενες
- β) Στο απλοποιημένο, να βρεθούν ΣΣΙ σε κατάρες (αν υπάρχουν)
- γ) " " " σε μιατές.

Ο απλοποιημένος πίνακας:

I \ II	<sup>1</sup> t <sub>1</sub>	<sup>1-1</sup> t <sub>2</sub>	
s <sub>1</sub>	0	-1	-1
s <sub>2</sub>	2	-3	-3
s <sub>3</sub>	-2	3	-2
	<sub>2</sub>	<sub>3</sub>	

$$-1 = v_1 = \max_i \min_j a_{ij}$$

$$2 = v_2 = \min_j \max_i a_{ij}$$

ii) ~~ΣΣI~~ Σε κατάσταση αφού  $v_1 < v_2$ .

iii) Έχω πίνακα 3x2.

Έστω  $p = (p_1, p_2, p_3)$  με  $p_1 + p_2 + p_3 = 1$  η μιστή του I και  $q = (q, 1-q)$  η μιστή του II.

$$\begin{aligned} \text{Ξευρώσω με την } v_2 &= \min_q \max_p h_I(p, q) = \\ &= \min_q \max_p h_I(p, q) = \end{aligned}$$

$$= \min_q \max \{ h_I(s_1, q), h_I(s_2, q), h_I(s_3, q) \} =$$

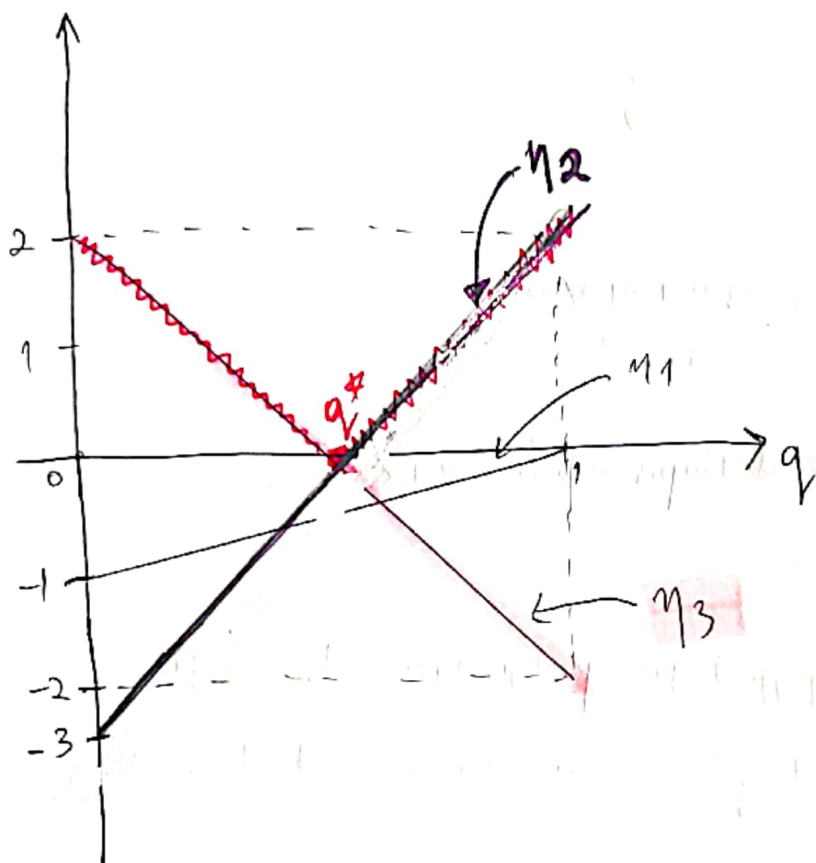
~~scribbled out text~~

$$= \min_q \max \{ q \cdot 0 + (1-q) \cdot (-1), q \cdot 2 + (1-q) \cdot (-3), q \cdot (-2) + (1-q) \cdot 3 \} =$$

10

$$= \min_q \max \{ q-1, 5q-3, -5q+3 \}$$

↳ Σχεδιάζουμε τα επιγράμματα τμήματα:



Βρίσκω το  $q^*$  από την τομή των επιγράμματος τμήματων  $\eta_2, \eta_3$ :

$$\begin{aligned} 5q-3 &= -5q+3 \\ \Leftrightarrow 10q &= 6 \\ \Rightarrow q^* &= \frac{3}{5} \end{aligned}$$

Για το  $w_2$ :  $w_2 = 5 \cdot \frac{3}{5} - 3 = 0$

Άρα,  $w_2 = 0 = w_1$ .

και η  $\min \max$  στρατ. του ΙΙ είναι  $q^* = (q^*, 1-q^*) = (\frac{3}{5}, \frac{2}{5})$

Έχουμε:  $(p^*, q^*)$  ΣΣΙ  $\Leftrightarrow p^* \in BR_I(q^*) \Leftrightarrow p^* \in BR_I(\frac{3}{5}, \frac{2}{5})$

οπότε: η βέλτιστη αντίκριση  $\pi_2$  είναι  $p^* = (0, p, 1-p)$

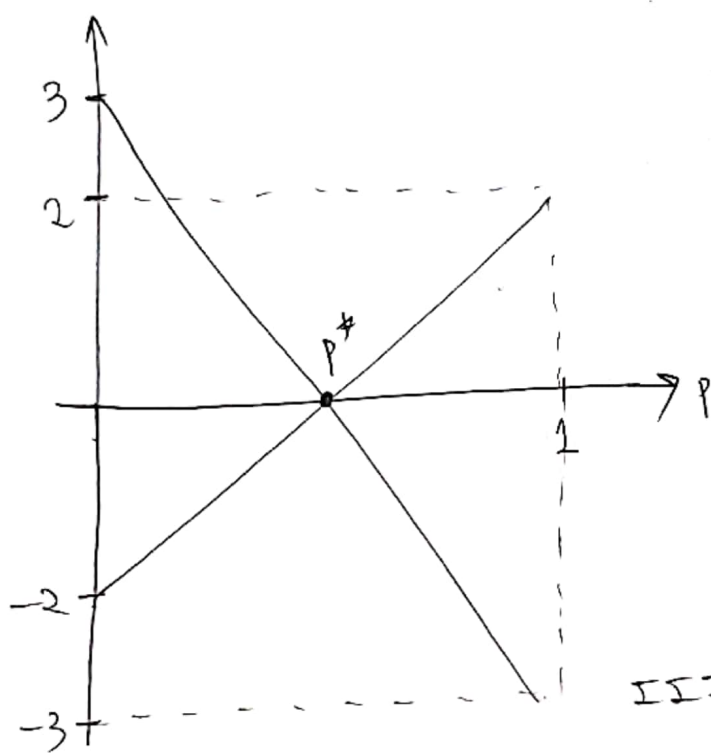


(11)

$$w_1 = \max_p \min_q h_I(p, q) = \max_p \min \{ h_I(p, t_1), h_I(p, t_2) \} =$$

$$= \max_p \min \{ p \cdot 2 + (1-p) \cdot (-2), p \cdot (-3) + (1-p) \cdot 3 \}$$

$$= \max_p \min \{ \overbrace{4p-2}^{\varepsilon_1}, \overbrace{-6p+3}^{\varepsilon_2} \}$$



Βρίσκω το  $p^*$  από την τομή των  $\varepsilon_1$  και  $\varepsilon_2$ .

$$\text{οπότε: } 4p - 2 = 3 - 6p$$

$$\Leftrightarrow 10p = 5$$

$$\Leftrightarrow p^* = \frac{1}{2}$$

Άρα η  $\max \min$  στρατηγική είναι  $m$ :

$$p^* = (0, p^*, 1-p^*) = (0, \frac{1}{2}, \frac{1}{2})$$

III σε μιστές:

$$\left( (0, \frac{1}{2}, \frac{1}{2}), (\frac{3}{5}, \frac{2}{5}) \right) \text{ με πληρωμές } (0, 0)$$

~ ΤΕΛΟΣ ~