

30-3-18

4

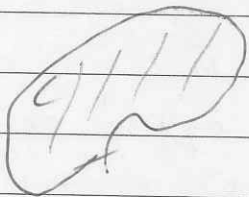
Θεωρία Παιγνίων

Η έννοια του κυρίου συνδυασμού επεκτείνεται και σε k , το πλήθος, σημεία όπου $k \in \mathbb{N}$, $k > 2$. Πράγματι, αν $x_1, x_2, \dots, x_k \in C \subset \mathbb{R}^n$, τότε ο συνδυασμός $\theta_1 \cdot x_1 + \theta_2 \cdot x_2 + \dots + \theta_k \cdot x_k$ με $\theta_i \geq 0$, $i=1, 2, \dots, k$, $\theta_1 + \theta_2 + \dots + \theta_k = 1$

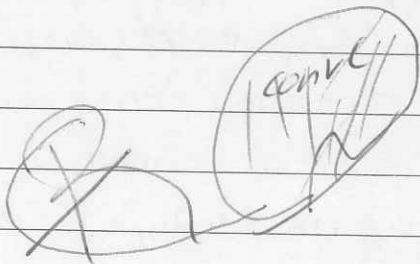
λεγεται κυρίως συνδυασμός των σημείων x_1, x_2, \dots, x_k του συνόλου $C \subset \mathbb{R}^n$. Ίσχύει ότι το σύνολο όλων των κυρίων συνδυασμών των σημείων ενός συνόλου C , αποτεθεί το κυρίως κέλυφος του C , το οποίο θα το συμβολίζαμε ως $\text{conv} C$, δηλ $\text{conv} C = \{ \theta_1 x_1 + \theta_2 x_2 + \dots + \theta_k x_k \mid x_i \in C, \theta_i \geq 0, i=1, 2, \dots, k, \theta_1 + \theta_2 + \dots + \theta_k = 1 \}$

Το κυρίως κέλυφος του C είναι το μικρότερο κυρίως σύνολο, το οποίο περιέχει το C . Άρα το κυρίως κέλυφος $\text{conv} C$ του C είναι εφ' όρου κυρίως σύνολο.

Για παράδειγμα το κυρίως κέλυφος του ακόλουθου συνόλου C (μη κυρίου)



είναι το ακόλουθο σύνολο, $\text{conv} C$



Τονίζουμε τέλος ότι η έννοια του κυρίου συνδυασμού επεκτείνεται και σε

- α) Άπειρα αθροίσματα (σειρές)
- β) Αδικομήματα κι τιμωτήτες
- γ) Τυχές μεμβάντες

1

Πιο συγκεκριμένα

a) $A \subset \mathbb{R}^n$ κυρτό και $x_1, x_2, \dots \in A$ με $\theta_i \geq 0$, $i=1, 2, \dots$ και $\sum_{i=1}^{\infty} \theta_i = 1$, τότε $\sum_{i=1}^{\infty} \theta_i x_i \in A$

Όσο μια πρόταση ότι η σειρά συγκλίνει (είναι αθροιστική)

β) Έστω $f: C \subset \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$, σ.π.π. όπου $\text{dom } f = C = \text{κυρτό}$. Ισχύει $\int_C f(x) dx = 1$. Τότε με δεδομένο ότι $C = \text{κυρτό}$ έχουμε ότι $\int_C f(x) x dx \in C$

γ) Έστω $C \subset \mathbb{R}^n$ κυρτό σύνολο και x μια διστοχαστική (εν γενει) τ.μ. τ.ω. $P(X \in C) = 1$. Τότε η μέση τιμή $E[X] \in C$. Πράγματι αν, χωρίς ενοχλίες υποθέσουμε ότι $X = \text{διστοχαστική με πεδίο τιμών } M = \{x_1, x_2\}$, όπου $\text{Prob}(X=x_1) = \theta$, $\text{Prob}(X=x_2) = 1-\theta$, $0 \leq \theta \leq 1$, τότε $E[X] = \text{Prob}(X=x_1) \cdot x_1 + \text{Prob}(X=x_2) \cdot x_2 = \theta \cdot x_1 + (1-\theta) \cdot x_2$, $0 \leq \theta \leq 1$, δηλ. ο κυρτός συνδυασμός με τον οποίο ξεκινήσαμε (κ' ο οποίος ανήκει στο κυρτό σύνολο).

Cournot με ανεπίτες ενότητες

Ένα παιχνίδι με ανεπίτες χυφές στρατηγικές ($|S_i| = \text{πρω}$)

Θα εξετάσουμε το υπόδειγμα Cournot-Nash θεωρώντας αρχικά ότι υπάρχουν $n \in \mathbb{N}$, $n \geq 2$, επιχειρήσεις οι οποίες επιλέγουν ταυτόχρονα την ποσότητα ενός ομοιογενούς προϊόντος, το οποίο παράγουν. Η ομοιογένεια του προϊόντος κ' η ταυτόχρονη επιλογή της ποσότητας είναι οι υποθέσεις του συγκεκριμένου υποδείγματος. Άρα το υπόδειγμα Cournot-Nash είναι 1 στατικό παιχνίδι (ταυτόχρονη επιλογή) πλήρως ~~πληρ~~ πληροφορίας. Το κέρδος των επιχειρήσεων αποτελεί κοινή γνώση μεταξύ τους για κάθε συνδυασμό ποσοτήτων ο οποίος επιλέγεται. Εάν θα θέλαμε κ' τις απόλυτες επιλεγέντες υποθέσεις

1) Ζήτηση είναι γραμμική

2) Το αρχικό κόστος παραγωγής τα προϊόντα είναι σταθερό κ' κοινό για όλες τις επιχειρήσεις.

4

Όταν η τρέχουσα λύση ιχθεί τότε οι το διχοτόμιο είναι συμπληρωματικά και οι επιχ. είναι ίδιες.

Η συνάρτηση ζήτησης δίνεται από τον τύπο:

$$P(Q_1, Q_2, \dots, Q_n) = A - b \sum_{i=1}^n Q_i, \quad A \in (0, +\infty), \\ b \in (0, +\infty) \text{ (γραμμική ζήτηση)}$$

Η συνάρτ. κόστους είναι η c_i με τύπο $c_i(Q_i) = c \cdot Q_i, \quad c \in (0, +\infty)$

Εάν ισχύει η Nash των υαδρικών Cournot, κάθε επιχ/ση μεγιστοποιεί το κέρδος της. Άρα, η i -οστή επιχ/ση επιλύει το πρόβλημα:

$$\max_{Q_i} \pi_i(Q_1, Q_2, \dots, Q_n) = (A - b \sum_{j=1}^n Q_j) Q_i - c \cdot Q_i$$

Αναπτύσσοντας το άθροισμα μέσα στην παρένθεση

γράφουμε:

$$\max_{Q_i} \pi_i(Q_1, Q_2, \dots, Q_n) = (A - b \cdot Q_1 - b \cdot Q_2 - \dots - b \cdot Q_i - \dots - b \cdot Q_n) \cdot Q_i - c \cdot Q_i$$

κι βρίσκουμε τη συνθήκη 1' τάξης:

$$\frac{\partial \pi_i}{\partial Q_i} = -b Q_i + A - b \cdot Q_1 - b \cdot Q_2 - \dots - b \cdot Q_i - \dots - b \cdot Q_n - c = 0$$

Ισοδύναμα: $2b Q_i = A - b \sum_{j=1, j \neq i}^n Q_j - c \quad \Leftrightarrow$

$$\Leftrightarrow \left[Q_i = \frac{A - c}{2b} - \frac{1}{2} \sum_{j=1, j \neq i}^n Q_j \right] \quad (1) \text{ (συνάρτηση βέλτους ανταποκρίσεων)}$$

Επιπλέον κλινοποιούμε η συνθ. β' τάξης

$$\frac{\partial^2 \pi_i}{\partial Q_i^2} = -2 - bc < 0 \text{ (μείωση ως προς } Q_i)$$

Η (1) δίνει μια συνάρτ. βέλτους ανταποκρίσεων της i -οστής επιχ/σης. Δείχνει την ποσότητα η οποία μεγιστοποιεί το κέρδος της i -οστής επιχ/σης για κάθε συνδυασμό ποσοτήτων $(Q_1, \dots, Q_{i-1}, Q_{i+1}, \dots, Q_n)$, ο οποίος παράγεται από τις άλλες επιχειρήσεις.

2

Επίσης το αλγοριθμικό είναι συλλεπτικό (ίδια συλλεπ. κόστος για όλες τις επιχ.) είναι στην ισορροπία Nash ισχύει $Q_1 = Q_2 = \dots = Q_n = Q^N$, (απ' επιλογής μπορεί να γίνει την αγορά). Αντίστοιχος να αποδείξουμε αυτό μέσω της (1), η (1) γράφεται

$$Q^N = \frac{A-c}{2b} - \frac{1}{2}(n-1)Q^N$$

⇒ Αντικαθιστώντας ως προς Q^N , βρίσκουμε την ποσότητα την οποία θα προσφέρει στην αγορά η κάθε επιχ. της

$$\left(1 + \frac{n-1}{2}\right) Q^N = \frac{A-c}{2b} \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \frac{n+1}{2} Q^N = \frac{A-c}{2b} \Leftrightarrow \boxed{Q^N = \frac{A-c}{b(n+1)}}$$

Αρα η συνολική προσφορά στον αλγοριθμικό κλάδο είναι ίση με nQ^N

$$\frac{n(A-c)}{b(n+1)} \text{ και η τιμή είναι ίση με}$$

$$P^N = A - b \frac{n(A-c)}{b(n+1)} = A - \frac{n(A-c)}{n+1} = \frac{A(n+1) - n(A-c)}{n+1} = \frac{A+nc}{n+1}$$

Αν ο αριθμός των επιχ. αυξάνεται $n \rightarrow \infty$ τότε έχουμε το εξής:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} P^N = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{A+nc}{n+1} = \lim_{n \rightarrow \infty} \left(\frac{A}{n+1} + \frac{nc}{n+1} \right) =$$

$$= A \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n+1} + c \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n}{n+1} = A \cdot 0 + c \cdot \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{1 + \frac{1}{n}} =$$

$$= 0 + c \cdot 1 = 0 + c = c$$

Επομένως η τιμή τείνει στο οριζόντιο κόστος.

Το παραπάνω αποτέλεσμα ($\lim_{n \rightarrow \infty} P^N = c$) είναι γνωστό ως θεωρημα Cournot.

Καιρός Κ' δείξει ότι σε 1 συλλεπτικό αλγοριθμικό με κοινό το σταθερό αρ. κόστος, στο οποίο η ζήτηση είναι γραμμική, ο ανταρ. αριθ. επιχ. αυξάνεται ($n \rightarrow \infty$), τότε το αλγοριθμικό Cournot-Nash

Τέινει στο τέλος ο ανταγωνισμός & επομένως η τιμή τείνει στο οριακό κόστος.

5) Θ. Παιγνίων | 20-4-18

Ισορροπία Nash σε μίκτες στρατηγικές

ορισμός: Έστω $G = \{S_1, S_2, \dots, S_n; u_1, u_2, \dots, u_n\}$ 1 παίγριο σε κανονική μορφή και $S_i = \{s_{i1}, s_{i2}, \dots, s_{ik}\}$ ο χώρος στρατηγικών του i -οστού παίκτη, όπου $i \in \mathbb{N}$, $1 \leq i \leq n$

Μοναδιαίο τετράεδρο (unit simplex) του χώρου στρατηγικών S_i λέγεται το σύνολο ΔS_i , όπου

$$\Delta S_i = \left\{ \left(\sigma_i(s_{i1}), \sigma_i(s_{i2}), \dots, \sigma_i(s_{ik}) \right) : \begin{array}{l} \sigma_i(s_{ik}) \geq 0, \\ \sigma_i(s_{i1}) + \sigma_i(s_{i2}) + \dots + \sigma_i(s_{ik}) = 1 \end{array} \right\}$$

Μίκτη στρατηγική για τον i -οστό παίκτη λέγεται ένα στοιχείο του τετράεδρου ΔS_i

Έστω παραπάνω ορισμό συμβολίζουμε ως $\sigma_i(s_{ik})$ την πιθανότητα με την οποία ο i -οστός παίκτης επιλέγει την στρατηγική s_{ik} , όπου $k=1, 2, \dots, K$ (ο παίκτης i έχει K το πλήθος διαφορετικές στρατηγικές).

Έχουμε πει ότι το μοναδιαίο τετράεδρο Δ^{n-1} είναι $\Delta^{n-1} = \{ (x_1, x_2, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n : x_i \geq 0, i=1, 2, \dots, n, x_1 + x_2 + \dots + x_n = 1 \}$ είναι ένα κερτό σύνολο.

Αν $(x_1, x_2, \dots, x_n) \in \Delta^{n-1}$, ο κερτός συνδυασμός $\theta_1 x_1 + \theta_2 x_2 + \dots + \theta_n x_n \in \Delta^{n-1}$, όπου $\theta_i \geq 0, i=1, 2, \dots, n$ και $\theta_1 + \theta_2 + \dots + \theta_n = 1$

Επομένως, όσον αφορά το μοναδιαίο τετράεδρο ΔS_i του χώρου στρατηγικών S_i του παίκτη i με $i \in \mathbb{N}$, $1 \leq i \leq n$, αυτό σημαίνει ότι κερτοί συνδυασμοί μίκτων στρατηγικών ανήκουν στο σύνολο ΔS_i , δηλ. είναι και αυτοί μίκτες στρατηγικές.

Nash Equilibrium in Mixed Strategies

(NEMS)

Ισορροπία Nash σε μίχτες στρατηγικές (NEMS) σημαίνει
 1) καλύτερη πιθανότητα για κάθε παίκτη να τ.κ.
 αυτός να είναι εφάπαξ μέρη των καθαρών των
 στρατηγικών (εξ. των στρατηγικών τις οποίες επιλέγει με
 πιθανότητα 1) υπό την έννοια ότι αυτές (καθ. στρατ.)
 τον αποφέρουν την ίδια χρησιμότητα $U(M)$.

Ισχύουν τα ακόλουθα αποτελέσματα:

- ΕΕ 1 παίχτη σε καθαρή μορφή, στο οποίο υπάρχουν 2 παίκτες
 και ο καθένας επιλέγει μεταξύ 2 στρατηγικών, τότε
 αν υπάρχει μοναδική ισορροπία Nash σε καθαρές στρατηγικές
 σημαίνει δεν υπάρχει NEMS (π.χ. διάγραμμα των 9 2-παικτερών).
- Αν δεν υπάρχει καμία ισορροπία Nash σε καθαρές στρατηγικές
 τότε υπάρχει σπουδαιότερο NEMS.
- Αν υπάρχουν 2 ισορ. Nash σε καθαρ. στρατηγικές τότε
 υπάρχει και NEMS.

Παίχτες αυτονομία

Παράδ. (Coordination game)

Η Μάχη των Φύλων - Battle of the sexes

2-Woman

		F	O
Man ①	F	3, 1	0, 0
	O	0, 0	1, 1

Παίχτης 1: Αν ο 2 επιλέξει F, τότε ο 1 θα επιλέξει
 επίσης F για $3 > 1$. Αν ο 2 επιλέξει O, τότε το ίδιο
 θα κάνει και ο 2 για $1 > 0$ (+)

Παίχτης 2: Αν ο 1 επιλέξει F, τότε και ο 2 θα επιλέξει
 F για $1 > 0$ (-). Αν ο 1 επιλέξει O, τότε το ίδιο θα
 θα κάνει και ο 2. για $1 > 0$ (-).

9 Συνέχεια Ο. Παιχνίδι

Ευνοϊκότατη \Rightarrow 2 ισορροπίες Nash σε καθαρές στρατηγικές, οι (F, F) , $(O, O) \in S_1 \times S_2$

Παιχνίδια συνεχιστικού, ένα παιχνίδι με πολλές ισορροπίες Nash σε καθαρές στρατηγικές, στις οποίες οι παίκτες επιλέγουν την ίδια στρατηγική.

Από αποτέλεσμα ύπαρξης ισορροπιών Nash, γνωρίζουμε ότι το παιχνίδι έχει ΝΕΜΣ. Αντί η ΝΕΜΣ είναι ένα στοιχείο του καρτεσιανού γινόμενου $\Delta S_1 \times \Delta S_2$, όπου $\Delta S_1 = \{(\sigma_1(F), \sigma_1(O)) : \sigma_1(F) \geq 0, \sigma_1(O) \geq 0, \sigma_1(F) + \sigma_1(O) = 1\}$ είναι το ποσοστό παίζει του χώρου στρατηγικής $S_1 = \{F, O\}$ του παίκτη 1 και αντιστοίχως

$\Delta S_2 = \{(\sigma_2(F), \sigma_2(O)) : \sigma_2(F) \geq 0, \sigma_2(O) \geq 0, \sigma_2(F) + \sigma_2(O) = 1\}$ είναι ο χώρος στρατηγικής του 2. Αν η ΝΕΜΣ είναι ένα προφίλ πιθανότητας $(\sigma_1(F), \sigma_1(O), \sigma_2(F), \sigma_2(O)) \in \Delta S_1 \times \Delta S_2$ (probability profile)

Θέτουμε $\sigma_1(F) =: p$, $\sigma_1(O) =: 1-p$ και $\sigma_2(F) =: q$, $\sigma_2(O) =: 1-q$, οπότε ορίζουμε το προφίλ πιθανότητας $((p, 1-p), (q, 1-q))$ ή γινόμενα p, q κ.λ.

η απόδοση vNM V καθαρή στρατηγική, η ΠΤΑΚΤΗ να είναι ίδια.

		q	$1-q$
		F	O
1	p	3, 1	0, 0
	$1-p$	0, 0	1, 1

Η απόδοση vNM του 1 είναι η απόδοσή του Π_1

$$\Pi_1 = 3p \cdot q + 0 \cdot p \cdot (1-q) + 0 \cdot (1-p) \cdot q + 1 \cdot (1-p) \cdot (1-q) =$$

(2)

$$= 3pq + 1 - q - p + pq = 4pq - p - q + 1$$

Τονίζουμε ότι για παρόμοια πιθανότητα ο παίκτης 1 να πάρει σκορ 3 είναι ίδιο με την πιθανότητα ο 1 να παίξει F και ο 2 να παίξει F, δηλ.

$$P(F^2 \cap F^2) = P_1(F)P_2(F) = p \cdot q$$

Αντιστοίχα, η πιθανότητα ο 1 να πάρει σκορ 1, είναι ίδιο με την πιθανότητα ο 1 να παίξει O και το ίδιο να επιλέξει 2, δηλ.

$$P(O^1 \cap O^2) = P_1(O)P_2(O) = (1-p)(1-q)$$

Όσοι μαθητές ότι 2 ενδεχόμενα $A, B \subseteq \Omega$ είναι ανεξάρτητα εάν $P(A \cap B) = P(A) \cdot P(B)$, στα συγκεκριμένα πλαίσια η ανεξαρτησία των στρατηγικών, οι οποίοι επιλέγουμε από τους παίκτες, εκφράζεις τη στατιστική φύση του παιχνιδιού.

Για τον παίκτη 2 η απόδοση $v/N/M$ δίνεται από τη συνάρτηση π_2 .

$$\begin{aligned} \pi_2 &= 1 \cdot pq + 0 \cdot p(1-q) + 0 \cdot (1-p)q + 2 \cdot (1-p)(1-q) = \\ &= pq + 1 - q - p + pq = 2pq - p - q + 1 \end{aligned}$$

Για τον (1) η πιθανότητα q είναι σε κάθε περίπτωση βεβαιότητα. Αντιστοίχα για τον (2) η πιθανότητα p με την οποία ο (1) παίξει F είναι γνωστό βεβαιότητα $P(F)$, η κλίση της συνάρτησης π_2 είναι η:

$$\kappaλίση = \text{παράγωγος} = \frac{\partial \pi_2}{\partial q} = 2q - 1, \quad q \in [0, 1]$$

Αντιστοίχα για τον (2), η κλίση της π_2 είναι:

$$\kappaλίση = \text{παράγωγος} = \frac{\partial \pi_2}{\partial p} = 2p - 1, \quad p \in [0, 1]$$

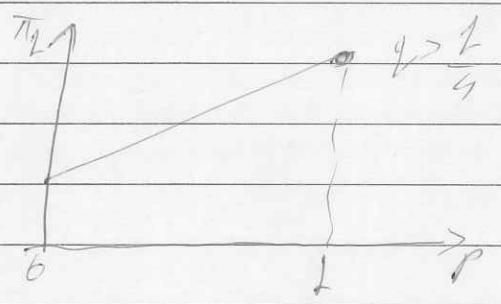
5

Διακρίνουμε 3 περιπτώσεις για την κλίση

$\frac{\partial \pi_1}{\partial p} = 4q - 1$ ανάλογα με τις τιμές του q .

(i) Αν $\frac{\partial \pi_1}{\partial p} = 4q - 1 > 0 \Leftrightarrow q > \frac{1}{4}$, τότε η π_1

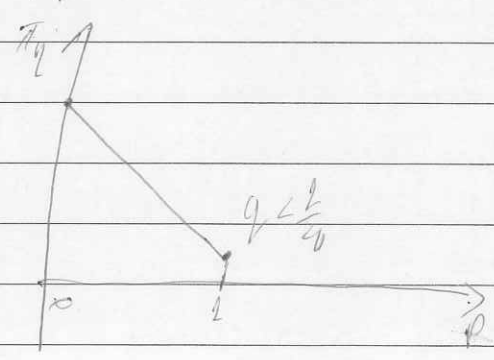
παρουσιάζει αυξανόμενο μέγιστο στο $p=1$



Το παραπάνω αποτέλεσμα λέει ότι αν η πιθανότητα ο (2) να επιλέξει F είναι μεγαλύτερη από 1/4, τότε ο (1) ο οποίος είναι ορθολογικός κ' μεγιστοποιεί την αξία του VNM θα επιλέξει F με πιθανότητα 1 (βέβαια επιβεχόρητο)

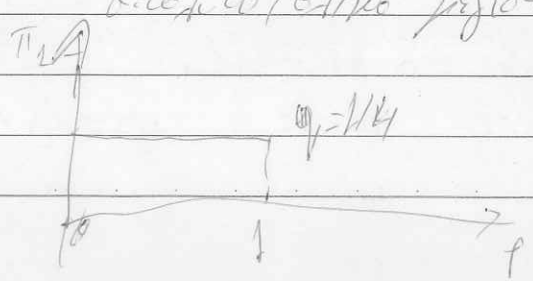
(ii) Αν $\frac{\partial \pi_1}{\partial p} = 4q - 1 < 0 \Leftrightarrow q < \frac{1}{4}$, τότε η π_1

παρουσιάζει αυτάντο (ή ελυνό) μέγιστο στο $p=0$



(iii) Αν $\frac{\partial \pi_1}{\partial p} = 4q - 1 = 0 \Leftrightarrow q = \frac{1}{4}$, τότε η π_1 παρουσιάζει

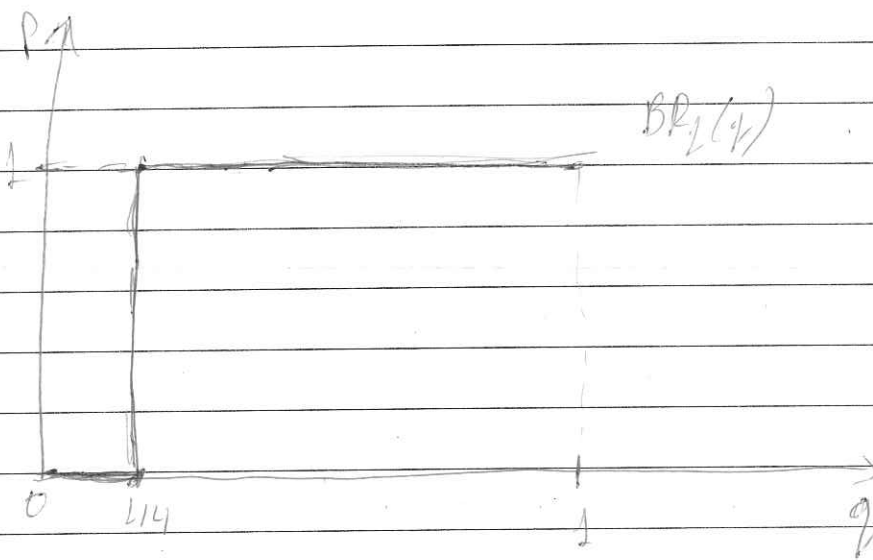
αυτάντο/ελνκό μέγιστο σε κάθε θέση (ή επιλογή) $p \in [0, 1]$



3

Επιλογές (i), (ii), (iii); μια αντιστοίχια
 (correspondence) ή πολλαπλή συνάρτηση (multi-valued
 function) βέλτιστων απαντήσεων BR₂ (Best Response) του
 παίκτη (2) με τιρά

$$BR_2(q) = \begin{cases} p=1, & \text{αν } q > 1/4 \\ p \in [0,1], & \text{αν } q = 1/4 \\ p=0, & \text{αν } q < 1/4 \end{cases}$$



Εξομολογούμε την BR₂ ως τεταγμένα $[0,1]^2 - [0,1] \times [0,1]$

Η BR₂ δεν είναι συνάρτηση, αλλά είναι αντιστοίχια ή
 πολλαπλή συνάρτηση. Συγκεκριμένα, για μία συνάρτηση
 απεικονίζει έναν αριθμό σε έναν άλλον αριθμό ή
 πολλαπλή συναρ. απεικονίζει έναν αριθμό σε ένα σύνολο.
 Η BR₂ απεικονίζει τον αριθμό $q = 1/4$ στο σύνολο

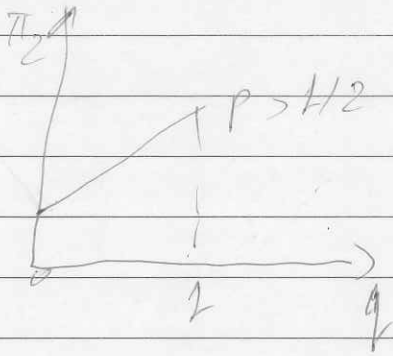
$$BR_2(1/4) = \{p: 0 \leq p \leq 1\} = [0, 1], \text{ το οποίο δείχνει}$$

κλειστό ~~επίπεδο~~ ^{επίπεδο} με οριακά σημεία το 0 και το 1.

Αντίστοιχα για τον παίκτη (2) έχουμε τα ακόλουθα:
 (i) Αν $\frac{\partial \pi_2}{\partial q} = 2p - 1 > 0 \Leftrightarrow p > \frac{1}{2}$, τότε η π_2 παρασιώγει

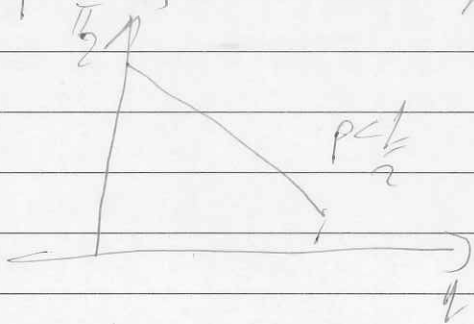
5

ομοίως μέγιστο στο $q=1$



(ii) Αν $\frac{d\pi_2}{dq} = 2p-1 < 0 \Leftrightarrow p < \frac{1}{2}$, τότε η π_2

παρουσιάζει ομοίως μέγιστο στο $q=0$



iii) Αν $\frac{d\pi_2}{dq} = 2p-1 = 0 \Leftrightarrow p = \frac{1}{2}$ τότε η π_2 παρουσιάζει

ομοίως μέγιστο σε κάθε θέση $q \in [0, 1]$



Ευνοητικώς, βρισκόμαστε στη αντιστοίχια $BR_2(p)$

$$BR_2(p) = \begin{cases} q=1, & \text{αν } p > 1/2 \\ q \in [0, 1], & \text{αν } p = 1/2 \\ q=0, & \text{αν } p < 1/2 \end{cases}$$

4



Η NEMS είναι το σημείο κοπής των $BR_1(q)$, $BR_2(p)$, και είναι το προφίλ πιθανότητας

$$\left(\left(p, 1-p \right), \left(q, 1-q \right) \right) = \left(\left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2} \right), \left(\frac{1}{4}, \frac{3}{4} \right) \right)$$

