

**Οικονομική Θεωρία και Αλγόριθμοι**  
**Εξεταστική Περίοδος Σεπτεμβρίου 2008**

**Θέμα 1.** Θεωρούμε παίγνιο δύο παικτών με σύνολα αγνών στρατηγικών  $S_1$  και  $S_2$ , αντιστοίχως. Μία από τις ακόλουθες προτάσεις είναι ορθή και μία λανθασμένη. Να αποδείξετε την ορθή και να δώσετε αντιπαράδειγμα για τη λανθασμένη:

- Αν μία μικτή στρατηγική  $\sigma_1 \in \Delta(S_1)$  κυριαρχεί επί μίας αγνής στρατηγικής  $s_1 \in S_1$  τότε κάθε αγνή στρατηγική στο στήριγμα (support) της  $\sigma_1$  κυριαρχεί επί της  $s_1$ .
- Αν μία μικτή στρατηγική  $\sigma_1 \in \Delta(S_1)$  είναι βελτίστη αντίδραση (best response) για μία εκτίμηση  $\mu_2 \in \Delta(S_2)$  τότε κάθε αγνή στρατηγική στο στήριγμα (support) της  $\sigma_1$  είναι βελτίστη αντίδραση για τη  $\mu_2$ .

**Θέμα 2.** Έστω ότι δύο βιομηχανίες  $B_1$  και  $B_2$  παράγουν προϊόντα ίδιας χρήσης, αλλά το προϊόν της  $B_1$  είναι κατώτερης ποιότητας από αυτό της  $B_2$ . Έστω ότι η τιμή μονάδος του προϊόντος της  $B_1$  δίνεται από τον τύπο  $p_1 = 10 - q_1 - q_2$ , και ότι η τιμή μονάδος για το προϊόν της  $B_2$  δίνεται από τον τύπο  $p_2 = 2(10 - q_1 - q_2)$ . Έστω επίσης ότι το κόστος παραγωγής ανά μονάδα προϊόντος είναι 1 για τη  $B_1$  και 2 για τη  $B_2$ . Να υπολογίσετε για ποιές ποσότητες παραγωγής για την κάθε βιομηχανία έχουμε ισορροπία Nash.

**Θέμα 3.** Δίνεται το παρακάτω παίγνιο διπίνακα.

	$L$	$C$	$R$
$T$	$x_1, y_1$	$x_2, y_2$	$x_3, y_3$
$B$	$x_4, y_4$	$x_5, y_5$	$x_6, y_6$

όπου  $x_i, y_i \in \mathbb{Z}$  για κάθε  $i \in \{1, \dots, 6\}$ .

1. Δώστε συνθήκες για τα  $x_i, y_i$  έτσι ώστε το περίγραμμα  $(B, C)$  να είναι αγνή ισορροπία Nash.
2. Δώστε συνθήκες για τα  $x_i, y_i$  έτσι ώστε να υπάρχει ισορροπία Nash στην οποία ο παίκτης 1 επιλέγει με μη μηδενική πιθανότητα τις στρατηγικές  $T, B$ , ενώ ο παίκτης 2 επιλέγει με μη μηδενική πιθανότητα τις στρατηγικές  $L, R$  και με πιθανότητα 0 τη στρατηγική  $C$ .

**Θέμα 4.** Δίνεται ένα δίκτυο με δύο παράλληλες ακμές  $e_1$  και  $e_2$  από έναν κόμβο-πηγή  $s$  προς έναν κόμβο-προορισμό  $t$ . Η καθυστέρηση στην ακμή  $e_1$  ισούται με το συνολικό φορτίο που διέρχεται από την  $e_1$ , ενώ η καθυστέρηση στην ακμή  $e_2$  ισούται με δύο φορές το συνολικό φορτίο που διέρχεται από την  $e_2$ .

Υποθέστε ότι 15 χρήστες, κάθε ένας από τους οποίους έχει φορτίο μεγέθους 1, επιθυμούν να δρομολογήσουν τα φορτία τους από το  $s$  στο  $t$ . Το κόστος για ένα χρήστη είναι η συνολική καθυστέρηση στην ακμή που επιλέγει.

1. Βρείτε μια αγνή ισορροπία Nash.
2. Βρείτε μια συμμετρική ισορροπία Nash, δηλαδή μια ισορροπία Nash στην οποία όλοι οι χρήστες επιλέγουν την ίδια στρατηγική.