

# ΔΠΜΣ ΥΔΑ – Ακαδημαϊκό έτος 2018–19

## Ζητήματα Στρατηγικής στη Λήψη Αποφάσεων – DDCD104

### Τελική εξέταση

**Θέμα 1.** Θεωρήστε ένα επικοινωνιακό κανάλι και  $n$  χρήστες, όπου ο χρήστης  $i$  έχει ιδιωτική αποτίμηση  $v_i$  για τη χρήση του καναλιού. Για το διαμοιρασμό του εύρους ζώνης, χρησιμοποιούμε ένα μηχανισμό τύπου direct revelation που υλοποιεί την αναλογική συνάρτηση αναθέσεων

$$x_i(\mathbf{b}) = \frac{b_i}{\sum_{j=1}^n b_j}$$

όταν οι χρήστες δηλώνουν αποτιμήσεις  $\mathbf{b} = (b_1, b_2, \dots, b_n)$ .

- Δείξτε ότι η αναλογική συνάρτηση αναθέσεων είναι μονότονη.
- Χρησιμοποιώντας το Λήμμα του Myerson, υπολογίστε και περιγράψτε λεπτομερώς τη συνάρτηση πληρωμών για την υλοποίηση της αναλογικής συνάρτησης αναθέσεων ως DSIC.

**Θέμα 2.** Δείξτε ότι:

- Η δημοπρασία δεύτερης τιμής (δηλαδή, χωρίς reserve price) είναι βέλτιστη για συμμετέχοντες με ομοιόμορφη κατανομή στο διάστημα  $[\alpha, \beta]$  με  $0 \leq \beta/2 \leq \alpha < \beta$ .
- Τι συμβαίνει όταν  $0 \leq \alpha < \beta/2$ ;

**Θέμα 3.**

- Υπολογίστε τις εικονικές αποτιμήσεις για τις κατανομές με  $F(v) = 1 - (v+1)^{-\alpha}$  για  $\alpha > 0$ .
- Για ποιες τιμές της παραμέτρου  $\alpha$  είναι ομαλή (regular) η κατανομή και για ποιες δεν είναι;

**Θέμα 4.** Φανταστείτε ότι έχετε στην κατοχή σας ένα έργο τέχνης, το οποίο σκοπεύετε να πουλήσετε ως εξής. Πρώτα, θα προσπαθήσετε να το πουλήσετε σε μια δημοπρασία με  $n$  υποψήφιους αγοραστές, όπου ο υποψήφιος αγοραστής  $i$  έχει τυχαία αποτίμηση με κατανομή πιθανότητας  $F_i$ . Αν το αντικείμενο δεν πουληθεί στη δημοπρασία, τότε θα σας το αγοράσει ο γνωστός συλλέκτης κύριος  $X$  στην τιμή  $Q$ .

- Σχεδιάστε τη δημοπρασία με τέτοιο τρόπο ώστε να μεγιστοποιήσετε τα συνολικά (αναμενόμενα) έσοδά σας.
- Αποδείξτε τυπικά ότι η δημοπρασία που προτείνετε είναι βέλτιστη.

**Θέμα 5.** Θεωρήστε τον παρακάτω αλγόριθμο που αποφασίζει ένα ταιρίασμα που αντιστοιχεί σε μεταμοσχεύσεις νεφρών που μπορούν να πραγματοποιηθούν. Η είσοδος του αλγορίθμου αποτελείται από ένα γράφημα  $G$ , όπου ο κάθε κόμβος αντιστοιχεί σε ένα ζεύγος δότη-ασθενή (π.χ., συγγενικών προσώπων αλλά μη συμβατών μεταξύ τους) και κάθε ακμή  $(i, j)$  υποδηλώνει ότι ο δότης του ζευγαριού  $i$  είναι συμβατός με τον ασθενή του ζευγαριού  $j$  και ο δότης του ζευγαριού  $j$  είναι συμβατός με τον ασθενή του ζευγαριού  $i$  (και, επομένως, οι αντίστοιχες μεταμοσχεύσεις μπορούν να πραγματοποιηθούν). Επιπλέον, υπάρχουν  $k$  νοσοκομεία και κάθε κόμβος ανήκει (δηλαδή, το αντίστοιχο ζευγάρι δότη-ασθενή έχει εγγραφεί) σε ένα νοσοκομείο. Ο αλγόριθμος υπολογίζει ένα ταιρίασμα που καταρχάς περιέχει μέγιστο αριθμό ακμών μεταξύ κόμβων του ίδιου νοσοκομείου και δευτερευόντως έχει όσο το δυνατόν περισσότερες ακμές.

α. Δείξτε ότι ο αλγόριθμος αυτός είναι DSIC.

β. Δείξτε ότι το μέγεθος του ταιριάσματος που υπολογίζει ο αλγόριθμος είναι τουλάχιστον το 50% του βέλτιστου.

**Προθεσμία παράδοσης.** Τρίτη 18 Ιούνη, 2019, 11.00πμ. Οι απαντήσεις σας θα πρέπει να περιέχονται σε ένα μόνο αρχείο pdf και παραδίδονται αποκλειστικά ηλεκτρονικά (με email στη διεύθυνση caragian@ceid.upatras.gr).