## ΑΛΓΟΡΙΘΜΟΙ ΚΑΙ ΠΟΛΥΠΛΟΚΟΤΗΤΑ (μεταπτυχιακό)

Διδάσκοντες: Ευστάθιος Ζάχος, Δημήτρης Φωτάκης, Δώρα Σούλιου, Θανάσης Λιανέας Κανονική Εξέταση, Φεβρουάριος 2021

Σύνολο μονάδων: 80

## **Θέμα 4**° (10 μονάδες)

Στα πλαίσια ενός προγράμματος ανάκλησης, οι κάτοχοι n αυτοκινήτων πρέπει να επισκεφθούν κάποιο από τα k εξουσιοδοτημένα συνεργεία για μια σειρά επισκευών στα αυτοκίνητά τους. Οι κάτοχοι των αυτοκινήτων κατοικούν σε διάφορα σημεία, και δεν δέχονται να επισκεφθούν συνεργεία σε απόσταση μεγαλύτερη των 5 χιλιομέτρων από τον τόπο κατοικίας τους. Έτσι κάθε κάτοχος αυτοκινήτου i, i=1,...,n, έχει καταρτίσει μια λίστα  $L_i$  με τα συνεργεία που δέχεται να επισκεφθεί, με σειρά προτίμησης. Επιπλέον, ανάλογα με τις δυνατότητές του, κάθε συνεργείο j, j=1,...,k, δέχεται να εξυπηρετήσει  $c_i$  αυτοκίνητα το πολύ.

Να διατυπώσετε αλγόριθμο πολυωνυμικού χρόνου που με είσοδο τις λίστες  $L_i$  και τις δυνατότητες εξυπηρέτησης  $c_j$ , υπολογίζει ένα πλάνο επισκέψεων των κατόχων αυτοκινήτων στα συνεργεία όπου κάθε κάτοχος i επισκέπτεται ένα συνεργείο της λίστας  $L_i$ , και κάθε συνεργείο j εξυπηρετεί  $c_j$  αυτοκίνητα το πολύ (ή διαπιστώνει ότι τέτοιο πλάνο δεν υπάρχει). Να αιτιολογήσετε την ορθότητα και την χρονική πολυπλοκότητα του αλγορίθμου σας.

## **Θέμα 5°** (8+8 μονάδες)

Δεχόμενοι ότι  $\mathbf{P} \neq \mathbf{NP}$ , ποια από τα παρακάτω προβλήματα είναι  $\mathbf{NP}$ -πλήρη (ή  $\mathbf{NP}$ -δύσκολα) και ποια όχι; Να αιτιολογήσετε κατάλληλα (και πλήρως) τους ισχυρισμούς σας.

- α) Δίνονται ένα μη κατευθυνόμενο γράφημα G(V, E), μια κορυφή  $s \in V$  και ένας θετικός ακέραιος k. Ζητείται να αποφανθούμε αν το G έχει συνδετικό δέντρο με ρίζα την κορυφή s και ύψος τουλάχιστον k.
- **β)** Δίνονται n αντικείμενα, όπου κάθε αντικείμενο i έχει μέγεθος  $s_i \in \{a, b, c\} \subseteq \mathbb{N}$  και αξία  $p_i \in \mathbb{N}$ , και ένας φυσικός αριθμός B. Ζητείται να υπολογιστεί ένα σύνολο αντικειμένων με μέγιστη συνολική αξία και συνολικό μέγεθος ίσο με B.