

Αλγόριθμοι και Πολυπλοκότητα
14 Φεβρουαρίου 2018

- Να απαντηθούν **ΟΛΑ (5)** τα θέματα.
- Διάρκεια: 2 ½ ώρες.
- Καλή επιτυχία.

Θέμα 1^ο

Δίνεται το παρακάτω γράφημα G σε μορφή λίστας γειτνίασης:

κόμβος	Λίστα με γείτονες
1	→/
2	→1 →4 →6→/
3	→1 →/
4	→3 →5 →7 →8 →/
5	→8 →9 →/
6	→4 →5 →9 →/
7	→10 →/
8	→1 →7 →/
9	→1 →8 →/
10	→1 →4 →/

Να πραγματοποιηθεί μία κατά πλάτος διαπέραση (breadth first search) του G με αφετηρία τον κόμβο-2, και να δοθεί το δένδρο κατά-πλάτους διαπέρασης (BFS tree). Να γίνει σεβαστή η σειρά των κόμβων στις λίστες γειτνίασης.

Θέμα 2^ο

Έστω ένα μη κατευθυνόμενο γράφημα $G=(V,E)$. Να αναπτυχθεί αλγόριθμος που ελέγχει εάν το γράφημα G περιέχει έναν κύκλο, και στην περίπτωση που η απάντηση είναι καταφατική να τυπώνει έναν κύκλο.

Να αιτιολογήσετε την ορθότητα του αλγορίθμου σας. Να αναλύσετε την πολυπλοκότητά του.

Θέμα 3^ο

Ένα μονοπάτι ενός συνδεδεμένου (μη κατευθυνόμενου) γραφήματος $G=(V,E)$ ονομάζεται μονοπάτι Euler, εάν κάθε ακμή του G εμφανίζεται στο μονοπάτι ακριβώς μία φορά. Να αποδειχθεί ότι εάν ακριβώς δυο κόμβοι του γραφήματος, έστω a και b , έχουν περιττό βαθμό, τότε το γράφημα έχει ένα μονοπάτι Euler από τον κόμβο a προς τον κόμβο b .

Θέμα 4^ο

Έστω ένα κατευθυνόμενο, με βάρη, ακυκλικό γράφημα $G=(V,E)$ και μια συνάρτηση βάρους $w:E \rightarrow \mathbb{N}^+$. Μία τοπολογική αρίθμηση με βάρη, $number()$, του G είναι μία ανάθεση αριθμών στις κορυφές του G τέτοια ώστε για κάθε ακμή $(u,v) \in E$ ισχύει $number(v) \geq number(u) + w((u,v))$. Να σχεδιάσετε έναν αλγόριθμο ο οποίος υπολογίζει μία τοπολογική αρίθμηση με βάρη για το γράφημα G .

Να αιτιολογήσετε την ορθότητα του αλγορίθμου σας. Να αναλύσετε την πολυπλοκότητά του.

Θέμα 5^ο

Δίνονται τα παρακάτω προβλήματα:

PARTITION (Διαχωρισμός)

Δεδομένα: Ένα σύνολο n ακεραίων αριθμών $A=\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$.

Ερώτηση: Υπάρχει σύνολο $I' \subseteq I = \{1,2,\dots,n\}$ τέτοιο ώστε $\sum_{i \in I'} a_i = \sum_{i \in I-I'} a_i$;

ZERO-ONE KNAPSACK

Δεδομένα: Ένας φυσικός αριθμός S και ένα σύνολο R αποτελούμενο από n ράβδους r_1, r_2, \dots, r_n . Κάθε ράβδος r_i έχει μήκος $s_i \in \mathbb{N}$.

Ερώτηση: Υπάρχει υποσύνολο R' των ράβδων του R το οποίο έχει συνολικό μήκος ίσο με S ;

Με δεδομένο ότι το πρόβλημα PARTITION είναι NP-complete, να δειχθεί ότι το πρόβλημα **ZERO-ONE KNAPSACK** είναι επίσης NP-complete.