

Η ΗΜΕΡΟΜΗΝΙΑ ΚΑΙ Η ΩΡΑ ΠΑΡΑΔΟΣΗΣ ΕΙΝΑΙ ΑΝΕΛΑΣΤΙΚΕΣ.

Μπορείτε να δουλέψετε ατομικά ή σε ομάδες των δύο. Οι ασκήσεις παραδίδονται σε ηλεκτρονική μορφή σε ένα αρχείο pdf. Καμία άλλη μορφή δεν θα γίνει δεκτή. Πού θα γίνει η παράδοση, θα καθοριστεί σύντομα.

Γράψιμο έστω και ενός σετ σε  $\text{\LaTeX}$  πριμοδοτείται με +15% για το πρώτο σετ (που θα γράψετε σε  $\text{\LaTeX}$ , όποιο κι αν είναι αυτό) και +5% για κάθε επόμενο.

Αν έχετε σχήματα (που θα έπρεπε), μην τα θυσιάσετε, να τα συμπεριλάβετε και αυτά στην ηλεκτρονική μορφή. Υπάρχουν πολλοί τρόποι. Ο σκοπός του  $\text{\LaTeX}$  είναι να παραδώσετε κάτι αισθητικά βελτιωμένο, όχι κάτι πιο δυσνόητο.

**Πρόβλημα 1 [4 μονάδες].** Ναδειχθεί ότι σε κάθε γράφημα με  $b$  τεμάχια και  $a$  συνεκτικές συνιστώσες

$$b - a = \sum_{v \in V(G)} (t(v) - 1)$$

όπου  $t(v)$  είναι ο αριθμός των τεμαχίων που περιέχουν την κορυφή  $v$ .

**Πρόβλημα 2 [4 μονάδες].** Δίνεται δισυνεκτικό γράφημα  $G$ . Ναδειχθεί ότι αν τα άκρα μιας ακμής  $e \in E(G)$  αποτελούν διαχωριστή, τότε  $\kappa(G - e) = 2$ , δηλαδή η αφαίρεση της ακμής δεν πλήττει τη δισυνεκτικότητα.

**Πρόβλημα 3 [2 μονάδες].** Δίνεται  $k$ -συνεκτικό γράφημα  $G = (V, E)$  και  $A, B \subseteq V$ . Έστω  $|A| \geq |B|$ . Χρησιμοποιώντας το Θεώρημα Menger (Θεώρ. 4.2 στις σημειώσεις) δείξτε ότι υπάρχουν τουλάχιστον  $\min\{k, |B|\}$  διακεκριμένα  $A$ - $B$  μονοπάτια.

**Πρόβλημα 4 [4 μονάδες].** Δίνεται δισυνεκτικό γράφημα  $G$  στο οποίο δεν υπάρχουν κορυφές  $u, v \in V(G)$  που να συνδέονται με τρία εσωτερικά διακεκριμένα μονοπάτια (ισοδύναμα: το  $G$  δεν περιέχει το  $K_{2,3}$  ως τοπολογικό έλασσον). Να αποδείξετε ότι για κάθε τρεις κορυφές του  $G$  υπάρχει κύκλος που περνάει και από τις τρεις.

**Πρόβλημα 5 [5 μονάδες].** Έστω  $k \geq 2$ . Δείξτε ότι σε ένα  $k$ -συνεκτικό γράφημα οποιεσδήποτε  $k$  κορυφές βρίσκονται πάνω σε κύκλο. (Ο κύκλος μπορεί βέβαια να περιέχει και άλλες κορυφές).

*Υπόδειξη:* Μπορεί να λυθεί με επαγωγή στο  $k$  και χρήση του Πορίσματος 5.2 από τις σημειώσεις.

*Παρατήρηση:* η αντίστροφη πρόταση δεν ισχύει. Στο  $C_n$ , για  $2 \leq k \leq n$ , οποιεσδήποτε  $k$  κορυφές βρίσκονται πάνω σε κύκλο. Δείτε και το προηγούμενο πρόβλημα.