

Η ΗΜΕΡΟΜΗΝΙΑ ΚΑΙ Η ΩΡΑ ΠΑΡΑΔΟΣΗΣ ΕΙΝΑΙ ΑΝΕΛΑΣΤΙΚΕΣ.

Μπορείτε να δουλέψετε ατομικά ή σε ομάδες των δύο. Οι ασκήσεις παραδίδονται σε ηλεκτρονική μέσω eclass μορφή σε ένα αρχείο pdf. Καμία άλλη μορφή δεν θα γίνει δεκτή.

Γράψιμο έστω και ενός σετ σε L^AT_EX πριμοδοτείται με +15% για το πρώτο σετ (που θα γράψετε σε L^AT_EX, όποιο κι αν είναι αυτό) και +5% για κάθε επόμενο.

Πρόβλημα 1 [2 μονάδες]. (α) Δείξτε ότι αν ένα γράφημα G δεν είναι επίπεδο, τότε $\Delta(G) \geq 3$.
(β) Δείξτε ότι δεν υπάρχει επίπεδο γράφημα που να είναι 6-συνεκτικό.

Πρόβλημα 2 [4 μονάδες]. Αποδείξτε ότι κάθε επίπεδο γράφημα προκύπτει από την ένωση το πολύ 5 δασών.

Η ένωση δύο γραφημάτων G_1 και G_2 είναι το γράφημα $H = (V(G_1) \cup V(G_2), E(G_1) \cup E(G_2))$.

Πρόβλημα 3 [4 μονάδες]. Αποδείξτε ότι σε κάθε γράφημα G , $\chi(G) \geq 2$, υπάρχει διαμέριση $\{V_1, V_2\}$ του $V(G)$, τέτοια ώστε $\chi(G[V_1]) + \chi(G[V_2]) = \chi(G)$.

Πρόβλημα 4 [4 μονάδες]. Αποδείξτε ότι σε κάθε γράφημα G , με $|E(G)| = m$,

$$\chi(G) \leq \frac{1}{2} + \sqrt{2m + \frac{1}{4}}.$$

Πρόβλημα 5 [6 μονάδες]. Δίνεται γράφημα $G = (V, E)$. Για μία διάταξη v_1, \dots, v_n των κορυφών ορίζουμε $G_i = G[\{v_1, \dots, v_i\}]$, $i = 1, \dots, n$. Μια καλή διάταξη του V είναι μια διάταξη με την ιδιότητα

$$d_{G_i}(v_i) = \delta(G_i), \quad i = 1, \dots, n.$$

Δηλαδή για κάθε i η v_i είναι κορυφή ελάχιστου βαθμού στο εναγόμενο υπογράφημα G_i .

α) Δείξτε κατασκευαστικά ότι υπάρχει καλή διάταξη σχεδιάζοντας έναν αλγόριθμο που παράγει μία.

β) Αποδείξτε ότι μια καλή διάταξη έχει την ιδιότητα ότι ελαχιστοποιεί την ποσότητα $\max_i \{d_{G_i}(v_i)\}$ επί όλων των δυνατών διατάξεων. Δηλαδή ο αλγόριθμος σας υπολογίζει και τον βαθμό εκφυλισμού, $\text{dg}(G)$, του γραφήματος.

Πρόβλημα 6 [5 μονάδες]. Αποδείξτε ότι αν ένα γράφημα G δεν περιέχει μονοπάτι μήκους μεγαλύτερου από l , τότε το γράφημα είναι $(l+1)$ -χρωματίσιμο.

Μπορεί να σας φανεί χρήσιμο το Θεώρημα 1.2 των σημειώσεων.