



Σχολή Ηλεκτρολόγων Μηχανικών και
Μηχανικών Υπολογιστών

Γραφοθεωρία
Ομάδα Ασκήσεων Νο. 1

Ομάδα 7
Αξιώτης Κυριάκος
Αρσένης Γεράσιμος

2 Μαΐου 2015

1 Βαθμοί, κύκλοι, μονοπάτια

- 1.9 (*) Για κάθε θετικό ακέραιο α και για κάθε γράφημα G , το $V(G)$ περιέχει περισσότερες από $(1 - \frac{1}{\alpha}) \cdot n(G)$ κορυφές βαθμού αυστηρά μικρότερου του $2\alpha\delta^*(G)$.

Απόδειξη. μπλα μπλα...

□

- 1.10 (***) Κάθε γράφημα G με τουλάχιστον 2 κορυφές και $e(G) \geq 2$, έχει περιφέρεια το πολύ $2 \cdot \log_2(n)$.

Απόδειξη. μπλα μπλα..

□

2 Άκυκλα γραφήματα

3 Συνεκτικότητα

4 Εμβαπτίσεις

5 Δομές σε γραφήματα

6 Χρωματισμοί και άλλα

- 6.9 (***) Ένα γράφημα λέγεται άρτιο αν όλες οι κορυφές έχουν άρτιο βαθμό. Δείξτε ότι αν το G είναι συνεκτικό γράφημα, τότε $|H \subsetneq G|H| = 2^{m(G) - n(G) + 1}$.

Απόδειξη. Θεωρούμε $S = \{H \subsetneq G | H \text{ άρτιο}\}$. Θα ορίσουμε μία 1-1 και επί συνάρτηση f από το σύνολο $\{H | H \subsetneq G\}$, δηλαδή το σύνολο των παραγόμενων γραφημάτων του G , στο $S \times \{X \subset V(G) | |X| \bmod 2 = 0\}$, δηλαδή το καρτεσιανό γινόμενο του συνόλου των άρτιων παραγόμενων γραφημάτων με την οικογένεια υποσυνόλων του $V(G)$ με άρτιο πληθάνριθμο. Το σύνολο των παραγόμενων γραφημάτων του G έχει πληθάνριθμο $2^{m(G)}$, αφού κάθε ακμή μπορεί να υπάρχει ή να μην υπάρχει στο παραγόμενο υπογράφημα. Επίσης η οικογένεια υποσυνόλων του $V(G)$ με άρτιο πληθάνριθμο έχει πληθάνριθμο $2^{n(G) - 1}$, αφού έχουμε 2 επιλογές για κάθε κορυφή (θα μπει ή δεν θα μπει στο υποσύνολο), εκτός από την τελευταία, της οποίας η τοποθέτηση καθορίζεται μοναδικά από το αν το υποσύνολο έχει άρτιο ή περιττό αριθμό κορυφών. Λόγω του λήμματος 1, η f είναι 1-1 και επί, άρα έχουμε ότι $2^{m(G)} = |S| \cdot 2^{n(G) - 1} \Rightarrow |S| = 2^{m(G) - n(G) + 1}$, το οποίο είναι το ζητούμενο. □