Σχολή Ηλεκτρολόγων Μηχανικών και Μηχανικών
Υπολογιστών

Γραφοθεωρία
Ομάδα Ασκήσεων No. 1

Ομάδα 7
Αξιώτης Κυριάκος
Αρσένης Γεράσιμος

3 Μαΐου 2015

1 Βαθμοί, κύκλοι, μονοπάτια

1.7 ($\star$) Δείξτε ότι αν για κάποιο γράφημα G ισχύει ότι $\textbf{διάμετρος}(G) \geq 2$, τότε το ίδιο θα ισχύει και για το απόκεντρο του G.

Απόδειξη. Έστω $\textbf{αποκ}(G)$ το σύνολο των κορυφών του G που ανήκουν στο απόκεντρο και $H = G_{\textbf{αποκ}(G)}$ το εναγόμενο από το απόκεντρο υπογράφημα.

Έστω ότι ήταν $\textbf{διάμετρος}(H) \leq 1$. Επειδή το απόκεντρο πρέπει να περιέχει τουλάχιστον 2 κορυφές, η διάμετρος δεν μπορεί να είναι 0 άρα έχουμε ότι $\textbf{διάμετρος}(H) = 1$, δηλαδή το H είναι πλήρες γράφημα.

Τότε όμως η διάμετρος του G δεν μπορεί να είναι μεγαλύτερη ή ίση του 2 γιατί όλες οι αντιδιαμετρικές κορυφές βρίσκονται στο απόκεντρο και το απόκεντρο είναι πλήρες.

Συνεπώς αν $\textbf{διάμετρος}(G) \geq 2$ τότε και $\textbf{διάμετρος}(H) \geq 2$. □

1.8 ($\star$) Προσδιορίστε τη μέση απόσταση δύο κορυφών του γραφήματος Q_r (δηλ. το μέσο όρο των αποστάσεων για όλα τα δυνατά ζεύγη διακεκριμένων κορυφών).

Απόδειξη. Ως γνωστόν οι κορυφές του υπερκύβου μπορούν να αριθμηθούν με δυαδικές συμβολοσειρές μήκους r. Δύο κορυφές συνδέονται με ακμή ανν οι συμβολοσειρές τους διαφέρουν μόνο σε μία θέση.

Έστω μία κορυφή x. Το πλήθος των κορυφών που βρίσκονται σε απόσταση d είναι ίσο με το πλήθος των κορυφών που οι συμβολοσειρές τους διαφέρουν σε d ακριβώς θέσεις σε σχέση με την x. Δηλαδή υπάρχουν $\binom{r}{d}$ κορυφές σε απόσταση d.

Συνεπώς έχουμε:

$$\begin{aligned}
E[d] &= \frac{1}{\binom{n(G)}{2}} \sum_{u,v \in V(G): u \neq v} d(u,v) \\
&= \frac{1}{\binom{2^r}{2}} \sum_{u \in V(G)} \sum_{v \in V(G): v \neq u} d(u,v) \\
&= \frac{1}{\frac{2^r \cdot (2^r - 1)}{2}} \sum_{u \in V(G)} \sum_{k=1}^{r} k \cdot \binom{r}{k} \\
&= \frac{2}{2^r(2^r - 1)} n(G) \sum_{k=1}^{r} r \binom{r-1}{k-1} \\
&= \frac{2 \cdot 2^r \cdot r}{2^r(2^r - 1)} \sum_{k=0}^{r-1} \binom{r-1}{k} \\
&= \frac{2 \cdot r \cdot 2^{r-1}}{2^r - 1} \\
&= \frac{r \cdot 2^r}{2^r - 1}
\end{aligned}$$

□

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

Απόδειξη. Σύμφωνα με τον ορισμό έχουμε ότι $\delta^*(G) = \max\{k \mid \exists H \subseteq G \text{ με } \delta(H) \geq k\}$. Θέλουμε να δείξουμε ότι:

$$|\{u \mid u \in V(G) \wedge d(u) < 2\alpha\delta^*(G)\}| > \left(1 - \frac{1}{\alpha}\right) n(G)$$

Έστω λοιπόν, προς απαγωγή σε άτοπο ότι:

$$|\{u \mid u \in V(G) \wedge d(u) < 2\alpha\delta^*(G)\}| \leq \left(1 - \frac{1}{\alpha}\right) n(G)$$
$$\Leftrightarrow n(G) - |\{u \mid u \in V(G) \wedge d(u) \geq 2\alpha\delta^*(G)\}| \leq \left(1 - \frac{1}{\alpha}\right) n(G)$$
$$\Leftrightarrow |\{u \mid u \in V(G) \wedge d(u) \geq 2\alpha\delta^*(G)\}| \geq \frac{1}{\alpha} n(G)$$

Ισχύει όμως:

$$2m(G) = \sum_{u \in V(G)} d(u) \geq \sum_{u \in V(G): d(u) \geq 2\alpha\delta*(G)} d(u) \geq \frac{1}{\alpha} n(G) \cdot 2\alpha\delta * (G) = 2n(G)\delta^*(G)$$

$$m(G) \geq n(G) \cdot \delta^*(G) \Leftrightarrow \epsilon(G) \geq \delta^*(G)$$

Από το Πόρισμα 3.1 των σημειώσεων του μαθήματος γνωρίζουμε ότι $\delta^*(G) \geq \epsilon(G)$, συνεπώς θα έχουμε:

$$\epsilon(G) = \delta^*(G)$$

TODO: Εδώ καταλήγουμε σε άτοπο γιατί αν ισχύει ισότητα τότε οι παραπάνω ανισότητες είναι αυστηρές και αυτό δεν μπορεί να ισχύει [...]

□

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

Απόδειξη. μπλα μπλα.. □

2 Άκυκλα γραφήματα

2.10 ($\star$) Σε κάθε δέντρο με n κορυφές και διάμετρο τουλάχιστον $2k - 3$ υπάρχουν τουλάχιστον $n - k$ διαφορετικά μονοπάτια μήκους k.

Απόδειξη. *** Χρειάζεται Σχήμα (και ίσως αναδιατύπωση..) ***

Έστω u, v δύο αντιδιαμετρικοί κόμβοι με $d(u, v) = \text{diam}(u, v)$ και έστω P το μονοπάτι που τους ενώνει. Ονομάζουμε w την κορυφή πάνω στο P που απέχει $d(u, w) = k - 1$ από την u. Τέτοια κορυφή υπάρχει αφού $|P| = d(u, v) \geq 2k - 3 > k - 1$.

Στο μονοπάτι P' από u στον w υπάρχουν ακριβώς k κορυφές. Θα δείξουμε ότι με αφετηρία κάθε μία από τις υπόλοιπες $n-k$ κορυφές μπορούμε να δημιουργήσουμε διαφορετικά μονοπάτια μήκους k.

Έστω μια κορυφή x που δεν ανήκει στο P'. Θα δημιουργήσουμε ένα μονοπάτι T_x μήκους k διακρίνοντας δύο περιπτώσεις:

(α′) Αν $w \in P(x,u)$ όπου $P(x,u)$ το μονοπάτι από x σε w στο δέντρο τότε θέτουμε T_x το πρόθεμα μήκους k του μονπατιού (δηλαδή το T_x περιλαμβάνει την αφετηρία x και τους επόμενους $k-1$ κόμβους).

Τέτοιο πρόθεμα υπάρχει πάντα γιατί το $P(x,u) \geq P(x,w)+1 = k$.

(β′) Αν $w \notin P(x,u)$ τότε θεωρούμε το μονοπάτι $P(x,v)$ για το οποίο ισχύει $w \in P(x,v)$ και θέτουμε T_x το πρόθεμα μήκους k αυτού του μονοπατιού.

Όπως πριν, εξασφαλίζουμε την ύπαρξη τέτοιου προθέματος από το γεγονός ότι $P(x,v) \geq P(w,v)+2 \geq (2k-3)-(k-1)+2 = k$

Τα παρακάτω λήμματα μας εξασφαλίζουν ότι τα μονοπάτια που προκύπτουν από την παραπάνω διαδικασία είναι όλα διαφορετικά μεταξύ τους.

Λήμμα 1. *Έστω δύο μονοπάτια P_1, P_2 σε ένα δέντρο που έχουν προκύψει ώς πρόθεμα (προσανατολισμένων) μονοπατιών από την κορυφή x_1 στην u και από την x_2 στην u αντίστοιχα όπου οι x_1, x_2, u διαφορετικές μεταξύ τους κορυφές. Τότε $P_1 \neq P_2$*[1]

Απόδειξη. Από τον ορισμό των P_1, P_2 βλέπουμε ότι ο μόνος τρόπος να είναι το ίδιο μονοπάτι είναι αν έχουν ώς άκρα τις κορυφές x_1, x_2.

Αυτό σημαίνει ότι $x_2 \in P(x_1,u), x_1 \in P(x_2,u)$ το οποίο είναι άτοπο άρα $P_1 \neq P_2$. □

Λήμμα 2. *Έστω δύο μονοπάτια T_{x_1}, T_{x_2} για $x_1 \neq x_2$ που έχουν προκύψει από τις περιπτώσεις (α'), (β') αντίστοιχα. Τότε $T_{x_1} \neq T_{x_2}$.*

Απόδειξη. Έχουμε ότι $x_2 \notin P(x_1,u)$ γιατί διαφορετικά είτε θα είχαμε $x_2 \in P(x_1,w)$ και τότε η x_2 θα ήταν στην περίπτωση (α') είτε $x_2 \in P(w,u) = P'$ το οποίο δεν μπορεί να συμβαίνει αφού οι κορυφές του P' δεν είναι αφετηρίες μονοπατιών.

Συνεπώς, το T_{x_1} που είναι υποσύνολο του $P(x_1,u)$ δεν μπορεί να περιέχει την x_2, άρα τα T_{x_1}, T_{x_2} έχουν τουλάχιστον μία κορυφή διαφορετική και έτσι είναι διαφορετικά. □

Σε κάθε περίπτωση λοιπόν τα $n-k$ μονοπάτια που δημιουργήσαμε είναι όλα διαφορετικά μεταξύ τους. □

3 Συνεκτικότητα

3.9 ($\star$) Ένα γράφημα είναι δισυνεκτικό αν και μόνο αν μπορεί να κατασκευαστεί αρχίζοντας από το K_3 και εφαρμόζοντας μία ακολουθία μετασχηματισμών που μπορεί να είναι,

- Υποδιαίρεση ακμής.
- Πρόσθεση ακμής.

[1] Ορίσαμε τα P_1, P_2 ώς πρόθεμα προσανατολισμένων μονοπατιών, δηλαδή μονοπατιών με συγκεκριμένη αφετηρία και πέρας όμως από τη στιγμή που τα ορίζουμε τα θεωρούμε πλέον μη-προσανατολισμένα και έτσι έχει νόημα η σύγκριση $P_1 \neq P_2$.

Απόδειξη. Θα δούμε τις δύο κατευθύνσεις του θεωρήματος ξεχωριστά.

- $\Leftarrow$ Το K_3 είναι δισυνεκτικό άρα θα πρέπει να δείξουμε ότι οι παραπάνω μετασχηματισμοί διατηρούν αναλλοίωτη τη συνεκτικότητα.

  Πράγματι:

  - Με την προσθήκη ακμής όλα τα μονοπάτια που υπάρχαν στο αρχικό γράφημα διατηρούνται. Έτσι, όσα εσωτερικώς διακεκριμένα μονοπάτια υπήρχαν μεταξύ ζευγών κορυφών συνεχίζουν να υπάρχουν και έτσι από το Θεώρημα Menger έχουμε ότι το γράφημα θα συνεχίσει να είναι δισυνεκτικό.
  - Για την υποδιαίρεση ακμής, θα πρέπει να βεβαιωθούμε ότι δεν μπορούμε να αποσυνδέσουμε το γράφημα με την αφαίρεση μία κορυφής και συγκεκριμένα της κορυφής που βάλαμε με την υποδιαίρεση.

    Η αφαίρεση της νέας κορυφής ισοδυναμεί με αφαίρεση της υποδιαιρούμενης ακμής στο αρχικό γράφημα. Έστω $\{u, v\}$ αυτή η ακμή. Επειδή το γράφημα αρχικά ήταν δισυνεκτικό, θα υπάρχει τουλάχιστον άλλο ένα μονοπάτι από την u προς την v άρα το γράφημα παραμένει συνεκτικό και μετά την αφαίρεση της $\{u, v\}$.

- $\Rightarrow$ Θα δείξουμε ότι αν ένα γράφημα G είναι δισυνεκτικό τότε είτε:

  (1) θα είναι το K_3, είτε

  (2) θα περιέχει μια κορυφή βαθμού 2 της οποίας οι γείτονες να μην είναι συνδεδεμένοι απευθείας (θα καλούμε τέτοιες κορυφές μή-απλοϊδείς) και η διάλυσή της δημιουργεί δισυνεκτικό γράφημα, είτε

  (3) θα περιέχει μία ακμή της οποίας η αφαίρεση οδηγεί σε δισυνεκτικό γράφημα.

  Έτσι, για κάθε δισυνεκτικό γράφημα μπορούμε να εφαρμόσουμε μία ακολουθία από διαλύσεις κορυφών και αφαιρέσεις ακμών μέχρι να καταλήξουμε στο K_3 και η αντίστροφη διαδικασία είναι που μας παράγει το G από το K_3 όπως ζητάει η εκφώνηση.

  Αν το γράφημα G περιέχει μια ακμή της οποίας η αφαίρεση διατηρεί το γράφημα δισυνεκτικό τότε έχουμε τελειώσει γιατί ισχύει το (3). Επομένως αρκεί να εξετάσουμε την περίπτωση όπου για όλες τις ακμές $e \in E(G)$ ισχύει $\kappa(G \backslash e) < 2$.

  Παρατηρούμε ότι $\kappa(G) = 2$ γιατί διαφορετικά, έστω ότι $\kappa(G) \geq 3$ τότε με την αφαίρεση μιας ακμής η συνεκτικότητα δεν θα έπρεπε να πέφτει πάνω από μία μονάδα (Παρατήρηση 5.7 των σημειώσεων του μαθήματος), όμως υποθέσαμε ότι η αφαίρεση οποιαδήποτε ακμής οδηγεί σε συνεκτικότητα μικρότερη του 2, δηλαδή έχουμε μείωση της συνεκτικότητας κατά 2 που είναι άτοπο.

  Σύμφωνα με το Θεώρημα Halin (συγκεκριμένα με το αντιθετο-αντίστροφό του) έχουμε ότι $\delta(G) \leq \kappa(G) = 2$. Ο ελάχιστος βαθμός ενός δισυνεκτικού γραφήματος δεν μπορεί να είναι μικρότερος του 2, άρα $\delta(G) = 2$. Έστω λοιπόν u μια κορυφή βαθμού 2 και έστω x, y οι γείτονές τις.

  Έστω τώρα ότι $\{x, y\} \in E(G)$. Αν το γράφημα έχει μόνο 3 κορυφές τότε είναι το K_3 και έχουμε τελειώσει. Διαφορετικά έστω ότι έχει τουλάχιστον άλλη μία κορυφή w η οποία συνδέεται στην x. Επειδή το γράφημα είναι δισυνεκτικό θα πρέπει η αφαίρεση της x να μην το αποσυνδέει, συνεπώς θα πρέπει να υπάρχει μονοπάτι P από την w στην y που να μην χρησιμοποιεί την κορυφή x. Τότε όμως μεταξύ της x και της y θα υπήραν 3 εσωτερικά διακεκριμένα μονοπάτια: 1) (x, y), 2) (x, u, y), 3) P. Άτοπο γιατί τώρα η αφαίρεση της $\{x, y\}$ διατηρεί το γράφημα δισυνεκτικό.[2]

[2] Υπάρχει περίπτωση το P να χρησιμοποιεί την u ώς ενδιάμεσο κόμβο. Σε αυτή την περίπτωση θεωρούμε το P' από το w στο u και δείχνουμε ότι υπάρχουν 3 εσωτερικά διακεκριμένα μονοπάτια από το x στο u.

Άρα η u είναι μη απλοϊδής κορυφή βαθμού 2 και μένει να δείξουμε ότι η διάλυσή της διατηρεί τη συνεκτικότητα. Αυτό προκύπτει από το θεώρημα Menger αφού ό,τι μονοπάτια υπήρχαν πριν μεταξύ κορυφών συνεχίζουν να υπάρχουν.

□

3.10 ($\star\star$) Για κάθε k κορυφές ενός k-συνεκτικού γραφήματος, υπάρχει κύκλος που να τις περιέχει όλες.

Απόδειξη. Έστω k κορυφές του γραφήματος G και C κύκλος που περιέχει όσο το δυνατόν περισσότερες από τις k κορυφές. Έστω S το σύνολο των k κορυφών. Αν $|C| = k$, τελειώσαμε. Διαφορετικά, έστω $|C| = l$ και u μία από τις k κορυφές, η οποία δεν βρίσκεται στον κύκλο. Από το Λήμμα 1, υπάρχουν $min(|C|, k)$ εσωτερικώς διακεκριμένα μονοπάτια από το u προς τις κορυφές του κύκλου, και κανένα δεν τελειώνει στην ίδια κορυφή του κύκλου. Έστω v_i μία απαρίθμηση των κορυφών του κύκλου (με τη σειρά που εμφανίζονται πάνω στον κύκλο) οι οποίες αποτελούν άκρο κάποιου μονοπατιού από τα παραπάνω και P_i τα αντίστοιχα μονοπάτια. Επίσης έστω F_i το μονοπάτι από την v_i στην v_{i+1} το οποίο δεν περιέχει καμία άλλη από τις v_j. (Έχουμε θεωρήσει ότι $v_{min(|C|,k)+1} \equiv v_1$). Αν ο κύκλος έχει μήκος l, τότε περιέχει μόνο κορυφές από το S. Ο κύκλος $v_1, P_1, u, P_2, v_2, v_3, ..., v_l, v_1$ περιέχει $l + 1$ στοιχεία του S, άτοπο. Αν έχει μήκος $> l$, τότε οι κορυφές v_i είναι τουλάχιστον $l + 1$. Αυτό σημαίνει ότι υπάρχουν τουλάχιστον $l + 1$ διαφορετικά μονοπάτια F_i. Άρα θα υπάρχει ένα F_i το οποίο δεν περιέχει στο εσωτερικό του καμία κορυφή του S. Τότε, ο κύκλος $v_1, F_1, v_2, ..., v_i, P_i, u, P_{i+1}, v_{i+1}, F_{i+1}, ..., v_1$ έχει $l + 1$ στοιχεία του S, άτοπο. Άρα για κάθε σύνολο k κορυφών, υπάρχει κύκλος που τις περιέχέι όλες. □

Λήμμα 1: Έστω k-συνεκτικό γράφημα, κύκλος του με τουλάχιστον l κορυφές με $l < k$ και τυχαία κορυφή u εκτός του κύκλου. Τότε υπάρχουν l κορυφές του κύκλου $v_1, v_2, ..., v_l$ και εσωτερικώς διακεκριμένα μονοπάτια $P_i = u...v_i$ για κάθε $1 \leq i \leq l$.

Απόδειξη. Έστω μία νέα κορυφή v που συνδέεται με ακμή με όλες τις κορυφές του κύκλου. Δηλαδή θεωρούμε γράφημα G με $V(G') = V(G) \cup \{v\}$ και $E(G') = E(G) \cup \{(v, x) | x \in C\}$. Το G είναι l-συνεκτικό: Αν σβήσουμε $l - 1$ κορυφές και σε αυτές περιέχεται η v, τότε οι κορυφές που απομένουν συνδέονται λόγω της k-συνεκτικότητας του αρχικού γραφήματος. Σε διαφορετική περίπτωση, θα σβηστούν το πολύ $l - 1$ κορυφές του κύκλου και συνεπώς θα μείνει τουλάχιστον μία άκμή από την v προς μια κορυφή του κύκλου, άρα το γράφημα θα παράμείνει συνεκτικό. Αφού το γράφημα είναι l-συνεκτικό, θα υπάρχουν l εσωτερικώς διακεκριμένα μονοπάτια από την κορυφή u στην κορυφή v. Κάθε ένα από αυτά τα μονοπάτια περνάει από τουλάχιστον μία κορυφή του κύκλου. Για κάθε μονοπάτι $P = u...v$, θεωρούμε την πρώτη φορά που περνάει από μία κορυφή του κύκλου. Έστω ότι αυτή είναι η x_i. Το σύνολο των μονοπατιών $\{P_i = u...x_i\}$ είναι το ζητούμενο, αφού τα μονοπάτια είναι εσωτερικώς διακεκριμένα και καταλήγουν σε l διαφορετικές κορυφές του κύκλου.

□

4 Εμβαπτίσεις

4.6 ($\star$) Έστω ενεπίπεδο γράφημα Γ και έστω Γ^* το δυικό του. Δείξτε ότι τα Γ και Γ^* έχουν το ίδιο πλήθος δεντροπαραγόντων.

Απόδειξη. Θα δείξουμε ότι υπάρχει συνάρτηση f 1-1 και επί από το σύνολο των δεντροπαραγόντων του Γ στο σύνολο των δεντροπαραγόντων του Γ^* και συνεπώς τα δύο σύνολα θα έχουν το ίδιο πλήθος στοιχείων.

Ως γνωστόν, το δυικό ενός γραφήματος έχει το ίδιο πλήθος ακμών με το αρχικό και μάλιστα κάθε ακμή e του αρχικού αντιστοιχεί σε εκείνη την ακμή e^* του δυικού η οποία συνδέει τις δύο όψεις τις οποίες "βλέπει" η e.

Έστω ένας δεντροπαράγοντας T του Γ. Δημιουργούμε ένα υπογράφημα T^* του Γ^* κρατώντας όλες τις ακμές e^* των οποίων οι αντίστοιχες e στο Γ δεν ανήκουν στο T, δηλαδή $E(T^*) = \{e^* \mid e \notin T\}$.

Θα δείξουμε ότι το T^* είναι δεντροπαράγοντας και η αντιστοιχία είναι όντως 1-1 και επί. Το δεύτερο φαίνεται εύκολα αφού ένας δεντροπαράγοντας χαρακτηρίζεται από το σύνολο των ακμών που περιέχει και έχουμε ήδη δείξει ότι υπάρχει 1-1 και επί αντιστοιχία των ακμών του Γ με τις ακμές του Γ^*.

Για το πρώτο, θα χρησιμοποιήσουμε ένα λήμμα που συνδέει τους κύκλους ενός επίπεδου γραφήματος με τις τομές (cuts) του δυϊκού και αντιστρόφως.

Ορισμός 3. Με τον όρο *τομή* (cut) μιας επίπεδης απεικόνισης ενός γραφήματος G εννούμε μια κλειστή καμπύλη γραμμή που δεν τέμνει τις κορυφές του G και περιέχει τουλάχιστον μία κορυφή στο εσωτερικό της και τουλάχιστον μία στο εξωτερικό της.

Λήμμα 4. *Έστω επίπεδο γράφημα G, και έστω G^* το δυϊκό του για μία επίπεδη απεικόνιση του G. Κάθε* κύκλος *C^* (όχι απαραίτητα απλός) του δυϊκού γραφήματος αντιστοιχεί σε μια* τομή *C στο αρχικό γράφημα G και αντιστρόφως. Επιπλέον το πλήθος των ακμών του G που διαπερνούν την τομή C, είναι ίσο με το μήκος του κύκλου C^*.*

Απόδειξη. Με βάση μία επίπεδη απεικόνιση του G σχεδιάζουμε το δυϊκό γράφημα G^* ως εξής:

- Για κάθε όψη f_i του G επιλέγουμε ένα εσωτερικό της σημείο v_i^* το οποίο αναπαριστά την κορυφή του δυϊκού που αντιστοιχεί στην όψη αυτή.
- Για κάθε ακμή e_i του αρχικού γραφήματος, η οποία βρίσκεται στο περιθώριο δύο όψεων f_i, f_j (όχι απαραίτητα διαφορετικών μεταξύ τους) προσθέτουμε μια καμπύλη γραμμή μεταξύ των κορυφών v_i^*, v_j^* του δυϊκού που αναπαριστά την ακμή e_i^* του δυϊκου και η οποία τέμνει τη ακμή e_i.

Είναι τώρα φανερό ότι ένας κύκλος C^* στο δυϊκό γράφημα αποτελεί μια κλειστή καμπύλη η οποία έχει εσωτερικό και εξωτερικό μέρος άρα θα είναι μια τομή για το αρχικό γράφημα. Επιπλέον κάθε ακμή του κύκλου C^* τέμνει ακριβώς μία ακμή του αρχικού γραφήματος και έτσι υπάρχει 1-1 αντιστοιχία των ακμών του κύκλου και αυτών που διαπερνούν την τομή.

Αντίστοιχα, μια τομή του αρχικού γράφηματος θα είναι μια καμπύλη που θα διέρχεται από όψεις του γραφήματος διαπερνώντας ακμές, δηλαδή για το δυϊκό γράφημα θα είναι ένας κύκλος. □

Γυρνόντας τώρα πίσω στο υπογράφημα T^*, θα δείξουμε κατ' αρχάς ότι είναι δέντρο. Πράγματι, έστω ότι το T^* περιείχε κύκλο. Τότε αυτό σημαίνει ότι στο T θα υπήρχε μία τομή που διαχωρίζει τις κορυφές του και οι ακμές που διαπερνάνε την τομή δεν ανήκουν στο T. Αυτό όμως είναι άτοπο γιατί τότε το T δεν θα ήταν συνδεδεμένο.

Με εντελώς ανάλογο επιχείρημα μπορούμε να δείξουμε και ότι το T^* είναι συνδεδεμένο. Πράγματι, έστω ότι τουλάχιστον 2 συνεκτικές συνιστώσες στο T^*, τότε θα μπορούσαμε να τις διαχωρίσουμε με μία τομή την οποία θα διαπερνούσαν ακμές $e^* \notin T$, οι οποίες να δημιουργούσαν κύκλο στο T με ακμές $e \in T$ το οποίο είναι άτοπο γιατί το T είναι δέντρο και δεν μπορεί να περιέχει κύκλους. □

4.9 (⋆⋆) Ορίζουμε το τετράγωνο G^2 ενός γραφήματος ως εξής: $G^2 = (V(G), \{(x,y) | dist_G(x,y) \leq 2\})$. Περιγράψτε πλήρως όλα τα γραφήματα G για τα οποία το G^2 είναι επίπεδο.

Απόδειξη. □

5 Δομές σε γραφήματα

5.9 (⋆) Κάθε γράφημα περιέχει τουλάχιστον $\frac{m(G)(4m(G)-n^2(G))}{3n(G)}$ τρίγωνα.

Απόδειξη. Έστω μια ακμή $\{u,v\}$. Η ιδέα είναι να βρούμε το ελάχιστο πλήθος τριγώνων στα οποία μπορεί να ανήκει αυτή η ακμή και έτσι μετά αθροίζοντας κατάλληλα να μπορέσουμε να φράξουμε από κάτω το συνολικό πλήθος των τριγώνων του γραφήματος.

Ορίζουμε $U = N_G(u) \backslash v, V = N_G(v) \backslash u$. Ισχύει ότι $|U| + |V| = d(u) + d(v) - 2$. Επίσης, $|U \cup V| \leq n(G) - 2$ αφού δεν υπάρχουν πάνω από $n(G) - 2$ κορυφές που να απομένουν στο γράφημα.

Άρα, έχουμε:

$$|U \cap V| = |U| + |V| - |U \cup V| \geq d(u) + d(v) - n(G)$$

Κάθε κορυφή που ανήκει στο $U \cap V$ δημιουργεί τρίγωνο με τις κορυφές u, v. Άρα το πλήθος των τριγώνων $|T_{\{u,v\}}|$ που μπορεί να ανήκει η ακμή $\{u,v\}$ είναι τουλάχιστον $d(u) + d(v) - n(G)$.

Αν συμβολίσουμε με T το σύνολο των τριγώνων του G έχουμε:

$$3|T| = \sum_{\{u,v\} \in E(G)} T_{\{u,v\}}$$

επειδή κάθε τρίγωνο περιέχει 3 ακμές.

Συνεπώς:

$$
\begin{aligned}
|T| &\geq \frac{1}{3} \sum_{\{u,v\}\in E(G)} (d(u) + d(v) - n(G)) \\
&= \frac{1}{3} \sum_{\{u,v\}\in E(G)} (d(u) + d(v)) - \frac{n(G)m(G)}{3} \\
&= \frac{1}{3} \sum_{u\in V(G)} d^2(u) - \frac{n(G)m(G)}{3} \\
&\geq \frac{1}{3n(G)} \left(\sum_{u\in V(G)} d(u) \right)^2 - \frac{n(G)m(G)}{3} \\
&= \frac{4m^2(G)}{3n(G)} - \frac{n(G)m(G)}{3} \\
&= \frac{m(G)(4m(G) - n^2(G))}{3n(G)}
\end{aligned}
$$

Όπου το 4ο βήμα προκύπτει από την ανισότητα Cauchy-Schwarz:

$$d(u_1)\cdot 1 + d(u_2)\cdot 2 + \ldots + d(u_n)\cdot 1 \leq (d^2(u_1) + \ldots + d^2(u_n))\cdot(1 + \ldots + 1) = (d^2(u_1) + \ldots + d^2(u_n))\cdot n$$

□

5.10 ($\star\star$) Δείξτε ότι ένα πολυγράφημα είναι σειριακό-παράλληλο αν είναι 2-συνεκτικό και δεν περιέχει καμία υποδιαίρεση του K_4 ως ελάσσον. Ένα γράφημα καλείται σειριακό-παράλληλο αν μπορεί να προκύψει από το K_2 μετά από σειρά υποδιαιρέσεων ακμών ή διπλασιασμών ακμών (δηλαδή αντικατάσταση μιας ακμής από μια διπλής πολλαπλότητας με τα ίδια άκρα).

Απόδειξη. Αρχικά, αν ένα γράφημα δεν περιέχει καμία υποδιαίρεση του K_4 ως ελάσσον, δεν περιέχει ούτε το K_4 ως ελάσσον. Θα δείξουμε ότι αν ένα πολυγράφημα είναι 2-συνεκτικό και δεν περιέχει το K_4 ως ελάσσον, τότε είναι σειριακό-παράλληλο. Για 2 κορυφές ισχύει, αφού έχουμε το K_2 που είναι σειριακό-παράλληλο. Για 3 κορυφές επίσης ισχύει, αφού έχουμε το K_3, το οποίο μπορεί να προκύψει από την εξής ακολουθία κινήσεων: K_2->διπλασιασμός ακμής, υποδιαίρεση της μίας ακμής.

Θεωρούμε το γράφημα G με τον ελάχιστο αριθμό κορυφών, το οποίο είναι 2-συνεκτικό, δεν περιέχει το K_4 ως ελάσσον και δεν είναι σειριακό-παράλληλο. Από το Λήμμα 1, το γράφημα G δεν μπορεί να είναι 3-συνεκτικό.

Έστω ένας 2-διαχωριστής u, v και G' μία συνεκτική συνιστώσα που προκύπτει μετά τη διαγραφή των κορυφών u, v. Έστω γράφημα H με $V(H) = V(G') \cup \{u, v\}$ και $E(H) = \{(x, y)|x \in V(H), y \in V(H), (x, y) \in G, (x, y) \neq (u, v)\}$. Το γράφημα H είναι συνεκτικό, διότι σε διαφορετική περίπτωση κάποια από τις κορυφές u, v θα αποτελούσε κορυφή τομής.

Αρχικά θα αποδείξουμε ότι το H δεν μπορεί να είναι 2-συνεκτικό, εκτός εάν είναι ισόμορφο με το K_2. Έστω κύκλος C που περιέχει το u, αλλά όχι το v. Αυτός σίγουρα υπάρχει, διότι το G' είναι συνεκτικό, οπότε παίρνοντας δύο ακμές της u προς το G', μαζί με το μονοπάτι μεταξύ των δύο αντίστοιχων κορυφών στο G', ο κύκλος που σχηματίζεται δεν περνάει από το v.

Όπως έχουμε αποδείξει στο Λήμμα 1 της άσκησης 3.10, υπάρχουν 2 εσωτερικώς διακεκριμένα μονοπάτια από το v σε δύο διαφορετικές κορυφές x και y του κύκλου C. Επίσης, επειδή ο u, v είναι διαχωριστής, υπάρχει μονοπάτι από την u στην v που δεν περνάει από καμία κορυφή του G'. Έχουμε λοιπόν τις κορυφές u, v, x, y και ένα σύνολο μονοπατιών που συνδέουν κάθε ζευγάρι αυτών (τα ζευγάρια (u, x), (u,y) και (x,y) συνδέονται με μονοπάτια πάνω στον κύκλο), έτσι ώστε όλα τα μονοπάτια να είναι ανά δύο εσωτερικώς διακεκριμένα. Αν συνθλίψουμε τις ακμές σε αυτά τα μονοπάτια, αφού πρώτα σβήσουμε τις ακμές που δεν ανήκουν στο μονοπάτι, καταλήγουμε στο K_4, άτοπο.

Τώρα έστω η αποσύνθεση του H σε δισυνεκτικές συνιστώσες. Αν κάποια δισυνεκτική συνιστώσα διαφορετική από αυτές που περιέχουν τα u και v μοιράζεται κοινή κορυφή μόνο με μία άλλη δισυνεκτική συνιστώσα, τότε σβήνοντας αυτή την κορυφή η δισυνεκτική συνιστώσα αποσυνδέεται από το υπόλοιπο γράφημα. Όμως, το G γνωρίζουμε ότι είναι 2-συνεκτικό, άρα αυτό είναι άτοπο. Συνεπώς κάθε δισυνεκτική συνιστώσα έχει κοινή κορυφή με τουλάχιστον δύο άλλες δισυνεκτικές συνιστώσες. Αν θεωρήσουμε ότι κάθε δισυνεκτική συνιστώσα είναι μία κορυφή και οι κοινές κορυφές δύο συνιστωσών είναι ακμές, τότε ο μόνος τρόπος να μην δημιουργείται κύκλος είναι να έχουμε μονοπάτι από την κορυφή που αντιστοιχεί στο u σε αυτήν που αντιστοιχεί στο v. Συνεπώς έχουμε μια αλυσίδα δισυνεκτικών συνιστωσών από το u στο v, έστω D_1, D_2, ..., D_k, όπου $u \in D_1$, $v \in D_k$ και $V(D_i) \cup V(D_{i+1}) = v_i$. Κάθε ένα από τα D_i είναι ένα δισυνεκτικό γράφημα που δεν περιέχει το K_4 ως ελασσον, αφού ούτε το G το περιέχει. Συνεπώς όλα τα D_i είναι σειριακά-παράλληλα.

Η παραπάνω ανάλυση ισχύει για κάθε συνεκτική συνιστώσα που ορίζει ο διαχωριστής u, v. Ξεκινάμε από το K_2, όπου οι κορυφές είναι οι u και v. Διπλασιάζουμε την ακμή τόσες φορές, όσες είναι και οι συνεκτικές συνιστώσες που ορίζει ο διαχωριστής. Τώρα, για κάθε συνεκτική συνιστώσα, υποδιαιρούμε την αντίστοιχη ακμή τόσες φορές, όσες είναι και οι αντίστοιχες δισυνεκτικές συνιστώσες (που όπως είπαμε παραπάνω, αποτελούν αλυσίδα). Τώρα, σε κάθε ακμή αντιστοιχεί ένα σειριακό-παράλληλο γράφημα. Εφαρμόζουμε το μετασχηματισμό της στο ανίστοιχο γράφημα και καταλήγουμε στο G, άρα το G είναι σειριακό-παράλληλο γράφημα, το οποίο είναι άτοπο. Άρα ισχύει το ζητούμενο. □

Λήμμα 1: Για κάθε γράφημα G με $n(G) \geq 4$, ισχύει ότι $\kappa(G) \geq 3 \Rightarrow K_4 \subseteq_{\epsilon\lambda} G$.

Απόδειξη. Είναι το Πόρισμα 5.44 από τις σημειώσεις του μαθήματος. □

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 $|\{H \subseteq_{\pi\alpha} G | H \text{είναι άρτιο}\}| = 2^{m(G)-n(G)+1}$.

Απόδειξη. Θεωρούμε $S = \{H \subseteq_{\pi\alpha} G | H \text{άρτιο}\}$. Θα ορίσουμε μία 1-1 και επί συνάρτηση f από το σύνολο $A = \{H | H \subseteq_{\pi\alpha} G\}$, δηλαδή το σύνολο των παραγόμενων γραφημάτων του G, στο $B = S \times \{X \subseteq V(G) || X| mod 2 = 0\}$, δηλαδή το καρτεσιανό γινόμενο του συνόλου των άρτιων παραγόμενων γραφημάτων με την οικογένεια υποσυνόλων του $V(G)$ με άρτιο πληθάριθμο. Το σύνολο των παραγόμενων γραφημάτων του G έχει πληθάριθμο $2^{m(G)}$, αφού κάθε ακμή μπορεί να υπάρχει ή να μην υπάρχει στο παραγόμενο υπογράφημα. Επίσης η οικογένεια υποσυνόλων του $V(G)$ με άρτιο πληθάριθμο έχει πληθάριθμο $2^{n(G)-1}$, 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. □

Λήμμα 1: Υπάρχει 1-1 και επί συνάρτηση από το σύνολο A στο σύνολο B.

Απόδειξη. Για κάθε ζευγάρι κορυφών i, j με $i \neq j$, ορίζουμε P_{ij} ένα μονοπάτι μεταξύ τους στο G. Αυτό προφανώς υπάρχει, αφού το G είναι συνεκτικό. Ορισμός f: Έστω $Z \in A$ και T το σύνολο των κορυφών του Z με περιττό βαθμό. Είναι γνωστό ότι $|Z| \text{mod} 2 = 0$. Διαμερίζουμε τις κορυφές του Z σε ζευγάρια (a_i, b_i) (με κάποιο μονοσήμαντο τρόπο, πχ αριθμούμε τις κορυφές του Z $u_1, u_2, ..., u_k$ και βάζουμε τα ζευγάρια $(u_1, u_2), ..., (u_{k-1}, u_k)$) και για κάθε ζευγάρι θεωρούμε το μονοπάτι $P_{a_i b_i}$. Για κάθε ακμή πάνω σε αυτό το μονοπάτι, αν υπάρχει στο Z τότε την αφαιρούμε, ενώ αν δεν υπάρχει την προσθέτουμε. Είναι εύκολο να δούμε ότι αυτός ο μετασχηματισμός διατηρεί την αρτιότητα των βαθμών των ενδιάμεσων κόμβων, και επίσης πλέον οι a_i, b_i έχουν άρτιο βαθμό. Κάνοντας αυτό το μετασχηματισμό για κάθε ζευγάρι, θα καταλήξουμε με ένα άρτιο γράφημα U. Ορίζουμε $f(Z) = U \times T$. Ουσιαστικά η f μετασχηματίζει ένα γράφημα σε άρτιο, αλλά επιστρέφει και την πληροφορία του ποιοι κόμβοι ήταν περιττοί. Αντίστροφα, αν έχουμε ένα άρτιο γράφημα U και ένα υποσύνολο T του $V(G)$ με άρτιο πληθάριθμο, θεωρούμε τη διαμέριση του T σε ζευγάρια και για κάθε ζευγάρι εφαρμόζουμε τον ίδιο μετασχηματισμό που ορίσαμε παραπάνω. Έτσι θα πάρουμε ξανά το γράφημα Z με $f(Z) = U \times T$. Συνεπώς η f είναι 1-1 και επί. □

6.10 ($\star\star$) Δείξτε ότι υπάρχει θετική σταθερά c, τέτοια ώστε αν για κάποιο γράφημα G ισχύει ότι $\delta(G) \geq k$, τότε το G περιέχει $c \cdot k^2$ ακμοδιακεκριμένους κύκλους.

Απόδειξη. Έστω $\delta(G) \geq k \geq 4$. Λόγω του λήμματος 2, έχουμε $\geq \lfloor \frac{k-1}{3} \rfloor$ εσωτερικώς διακεκριμένους κύκλους. Διαγράφουμε τις ακμές όλων αυτών των κύκλων. Στο γράφημα G' που θα προκύψει έχουμε $\delta(G) \geq k-2$. Εφαρμόζουμε επαναληπτικά την ίδια διαδικασία, έως ότου το γράφημα που απόμένει έχει $\delta(G') < 4$. Συνολικά αυτή η διαδικασία θα επαναληφθεί τουλάχιστον $\lfloor \frac{k}{2} \rfloor - 1$ φορές. Οι ακμοδιακεκριμένοι κύκλοι που θα έχουμε συνολικά λοιπόν θα είναι τουλάχιστον $\lfloor \frac{k-1}{3} \rfloor + \lfloor \frac{k-3}{3} \rfloor + ... + 1 + 0 = \Theta(k^2)$. □

Λήμμα 1: Αν $\delta(G) \geq 4$, υπάρχει κύκλος με μήκος $\leq 2 \cdot log_2 n$.

Απόδειξη. Έχουμε $m \geq \frac{\delta(G) \cdot n}{2} \geq 2n$, άρα η πυκνότητα είναι τουλάχιστον 2. Αυτό που μένει έχει αποδειχθεί στην άσκηση 1.10. □

Λήμμα 2: Σε κάθε γράφημα G με $\delta(G) \geq k \geq 4$ υπάρχουν τουλάχιστον $\lfloor \frac{k-1}{3} \rfloor$ εσωτερικώς διακεκριμένοι κύκλοι.

Απόδειξη. Έστω ένας ελάχιστος κύκλος C. Αυτος λόγω του λήμματος 1 θα έχει μήκος το πολύ $2 \cdot log_2 n$. Επίσης καμία κορυφή $u \in G - C$ δεν μπορεί να έχει πάνω από 3 ακμές προς κορυφές του G. Αν είχε, τότε έστω δύο από αυτές και οι αντίστοιχες κορυφές του κύκλου. Αυτές θα είχαν απόσταση $\leq \lfloor \frac{|C|}{2} \rfloor$ στον C, άρα χρησιμοποιώντας αυτές τις δύο ακμές, θα υπήρχε κύκλος με μέγεθος το πολύ $\lfloor \frac{|C|}{2} \rfloor + 2$, το οποίο για $|C| \geq 5$ είναι άτοπο αφού δημιουργεί κύκλο μικρότερο από τον ελάχιστο. Για $|C| = 3$, είναι προφανές ότι δεν μπορούμε να έχουμε πάνω από 3 ακμές από κάποια κορυφή προς τις κορυφές του C, ενώ για $|C| = 4$ αν είχαμε 4 ακμές προς κορυφές το C, θα σχηματιζόταν κύκλος μήκους 3, άτοπο. Από το παραπάνω συμπεραίνουμε ότι το εναγόμενο γράφημα G' του G με σύνολο κορυφών το $G - C$ θα έχει $\delta(G') \geq k - 3$. Εφαρμόζοντας επαναληπτικά την ίδια διαδικασία στο εναγόμενο γράφημα, μέχρι ο ελάχιστος βαθμός του αντίστοιχου εναγόμενου γραφήματος να γίνει μικρότερος από 4, έχουμε συνολικά τουλάχιστον $\lfloor \frac{k-1}{3} \rfloor$ εσωτερικώς διακεκριμένους κύκλους. □