

## Θεωρία Γραφημάτων

Διάλεξη 9: 9.11.2016

Διδάσκων: Σταύρος Κολλιόπουλος

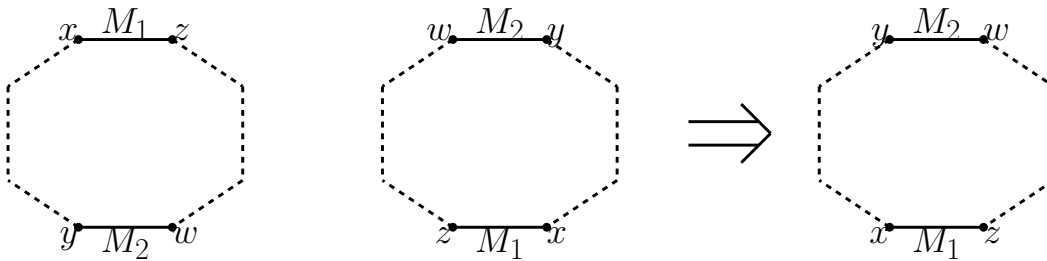
Γραφείας: Παναγιωτίδης Αλέξανδρος & Σ. Κ.

**Θεώρημα 9.1** Έστω γράφημα  $G = (V, E)$ , υπάρχει τέλειο ταίριασμα στο  $G$  αν και μόνο αν για κάθε  $S$  υποσύνολο του  $V$  ισχύει ότι  $q(G \setminus S) \leq |S|$ .

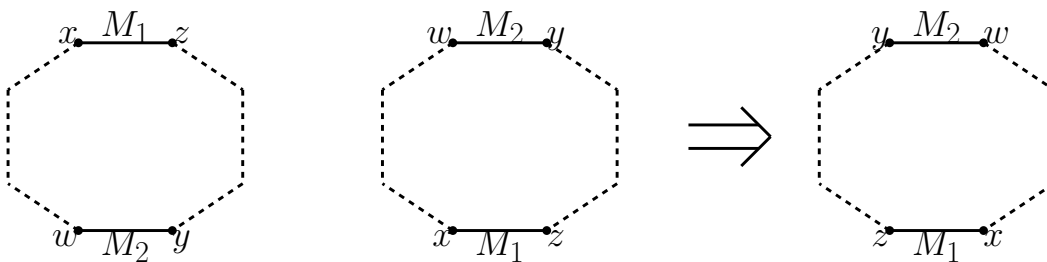
**Απόδειξη:** (Συνέχιση Απόδειξης της  $(\Leftarrow)$  κατεύθυνσης)

Έχουμε υποθέσει ότι το  $G$  δεν έχει τέλειο ταίριασμα και έχουμε δείξει ότι υπάρχει μονοπάτι μήκους 2 από το  $x$  στο  $z$  που διέρχεται από το  $y$  και κορυφή  $w$  τέτοια ώστε αν μία από τις ακμές  $(x, z)$  και  $(y, w)$  προστεθούν στο  $G$  θα υπάρχει τέλειο ταίριασμα στο νέο γράφημα. Ονομάζουμε  $M_1$  και  $M_2$  τα τέλεια ταίριασμα που περιέχουν τις ακμές  $(x, z)$  και  $(y, w)$  αντίστοιχα, και  $H$  το γράφημα με κορυφές τις κορυφές του  $G$  και ακμές την συμμετρική διαφορά των  $M_1$  και  $M_2$ , δηλαδή  $H = (V, M_1 \Delta M_2)$ . Τότε το γράφημα  $H$  αποτελείται από ένωση διακεκριμένων κύκλων άρτιου μήκους και απομονωμένων κορυφών. Έστω  $C$  κύκλος του  $H$  που περιέχει την  $(x, z)$  και θα εξετάσουμε τις περιπτώσεις που το  $(y, w)$  ανήκει ή όχι στον κύκλο  $C$ . Η περίπτωση που το  $(y, w)$  δεν ανήκει στο  $C$  μελετήθηκε στην προηγούμενη διάλεξη και θα εξετάσουμε τώρα την περίπτωση που ανήκει.

Έχουμε λοιπόν ότι οι ακμές  $(y, w)$  και  $(x, z)$  ανήκουν στον  $C$  και θα εξετάσουμε τις πιθανές διατάξεις των κορυφών πάνω στον κύκλο. Υπάρχουν συνολικά 6 κυκλικές μεταθέσεις των τεσσάρων κορυφών, όπου ανά τρεις είναι ισοδύναμες, όπως μπορούμε να δούμε στα Σχήματα 9.1 και 9.2.



Σχήμα 9.1: Περίπτωση 1



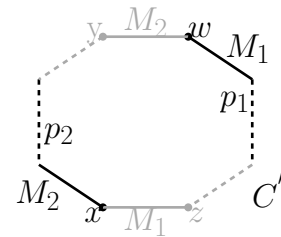
Σχήμα 9.2: Περίπτωση 2

Θα εξετάσουμε λοιπόν τις δύο πιθανές διατάξεις των κορυφών στον κύκλο και επιπλέον θα εξετάσουμε την κάθε περίπτωση με βάση το parity της απόστασης του  $y$  από το  $z$  μέσα στο  $C$ . Γνωρίζουμε ότι οι ακμές του  $C$  ανήκουν εναλλάξ στα  $M_1$  και  $M_2$ .

1. Έστω ότι οι κορυφές εμφανίζονται στον κύκλο  $C$ , όπως στην Περίπτωση 1 (βλ. Σχήμα 9.1).

(α') Θα εξετάσουμε την περίπτωση όπου η απόσταση  $dist_C(y, z)$  είναι περιττή.

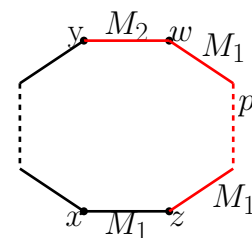
Έστω το γράφημα  $C'$ , όπου αφαιρέσαμε από το  $C$  τις κορυφές  $y$  και  $z$ , όπως φαίνεται στο Σχήμα 9.3. Παρατηρούμε ότι το  $C'$  είναι η ένωση δύο περιττών μονοπατιών  $P_1$  και  $P_2$  τα οποία ορίζονται ως τα μονοπάτια που έχουν το  $w$  και το  $x$  ως τερματικές κορυφές, αντίστοιχα. Συνεπώς οι τερματικές ακμές των μονοπατιών  $P_i$  ανήκουν στα ταίριασμα  $M_i$ , για  $i = 1, 2$ , αφού οι ακμές του  $C'$  ανήκουν εναλλάξ στα ταίριασμα  $M_1$  και  $M_2$ . Χρησιμοποιώντας τις ακμές από το ταίριασμα  $M_1$  στο μονοπάτι  $P_1$ , τις ακμές από το ταίριασμα  $M_2$  στο μονοπάτι  $P_2$  και την ακμή  $\{y, z\}$ , παίρνουμε ένα τέλειο ταίριασμα στο  $V(C)$ . Αν επιπλέον πάρουμε και τις ακμές από το  $M_1 \setminus E(C)$  ή τις ακμές από το  $M_2 \setminus E(G)$ , τότε παίρνουμε ένα τέλειο ταίριασμα στο  $G$ .



Σχήμα 9.3: Περιττά μονοπάτια

(β') Θα εξετάσουμε την περίπτωση όπου η απόσταση  $dist_C(y, z)$  είναι άρτια.

Έχουμε ότι το  $C$  είναι άρτιος κύκλος και ότι υπάρχει άρτιο μονοπάτι από το  $y$  στο  $z$ , τότε το συμπλήρωμα αυτού μονοπατιού στον  $C$  είναι επίσης άρτιο, δηλαδή το  $C$  είναι η ένωση δυο άρτιων μονοπατιών από το  $y$  στο  $z$ , όπως φαίνεται στο Σχήμα 9.4. Έστω  $P$  το μονοπάτι στο οποίο ανήκει η ακμή  $\{y, w\}$ , τότε υπάρχει κορυφή  $u \in V(C) \setminus \{x, y, z, w\}$  τέτοια ώστε η ακμή  $\{u, z\}$  ανήκει στο  $P$ . Έχουμε ότι οι ακμές στο μονοπάτι  $P$  ανήκουν εναλλάξ στα ταίριασμα  $M_1$  και  $M_2$ , η ακμή  $\{y, w\}$  ανήκει στο  $M_2$ , το  $y$  και το  $z$  είναι τερματικές κορυφές του μονοπατιού και το μονοπάτι έχει άρτιο μήκος, συνεπώς η ακμή  $\{u, z\}$  ανήκει στο ταίριασμα  $M_1$ . Τότε, η κορυφή  $z$  συνδέεται με δυο ακμές που ανήκουν στο  $M_1$ , το οποίο είναι άτοπο.



Σχήμα 9.4: Άρτια μονοπάτια

2. Έστω ότι οι κορυφές εμφανίζονται στον κύκλο  $C$ , όπως στην Περίπτωση 2 (βλ. Σχήμα 9.2).

(α') Αν η απόσταση  $dist_C(y, z)$  είναι περιττή καταλήγουμε σε άτοπο όμοια με την παραπάνω Περίπτωση 1.(β').

(β') Αν η απόσταση  $dist_C(y, z)$  είναι άρτια, τότε μπορούμε να κατασκευάσουμε τέλειο ταίριασμα στο  $G$  όμοια με την παραπάνω Περίπτωση 1.(α'). Η μόνη διαφοροποίηση είναι ότι αφαιρούμε τις κορυφές  $y$  και  $x$  αντί για τις κορυφές  $y$  και  $z$  και ανάλογα έχουμε τα περιττά μονοπάτια που ορίζονται από τις  $w$  και  $z$  τερματικές κορυφές.

**Ορισμός 9.1** Ένα γράφημα  $G = (V, E)$  λέγεται  $k$ -κανονικό αν για κάθε  $v \in V$  ο βαθμός του  $v$  είναι  $k$ , δηλαδή ισχύει  $d(v) = k$  για κάθε  $v \in V$ .

**Πόρισμα 9.1 (Petersen, 1891)** Κάθε 3-κανονικό γράφημα  $G$  που δεν έχει γέφυρα έχει τέλει ταίριασμα.

**Απόδειξη:** Θα δείξουμε ότι ικανοποιείται η συνθήκη του Tutte και τότε από το θεώρημα Tutte θα έπεται ότι υπάρχει τέλει ταίριασμα. Έστω  $S \subseteq V(G)$  και  $C$  περιττή συνιστώσα του  $G \setminus S$ , θα δείξουμε πρώτα ότι το πλήθος ακμών από το  $C$  στο  $S$  είναι περιττός και μεγαλύτερος του 3.

Για  $V'$  υποσύνολο του  $V(G)$  και  $v \in V'$ , συμβολίζουμε ως  $d_G(v)$  και  $d_{V'}(v)$  το βαθμό της  $v$  στο γράφημα  $G$  και το βαθμό της  $v$  στο  $G[V']$  αντίστοιχα. Έχουμε ότι το  $\sum_{v \in C} d_G(v)$  είναι περιττός ως περιττό άθροισμα περιπτόν και ότι το  $\sum_{v \in C} d_C(v)$  είναι άρτιος ως το διπλάσιο του πλήθους των ακμών του  $G[C]$ .

Συνεπώς, το  $\sum_{v \in C} d_G(v) - \sum_{v \in C} d_C(v)$  είναι περιττό ως διαφορά περιπτόν από άρτιο. Εφόσον το  $C$  είναι συνεκτική συνιστώσα του  $G \setminus S$ , μπορεί να συνδεθεί μόνο με κορυφές του  $S$ , άρα αν υπάρχει μόνο μία ακμή το  $C$  στο  $S$  αυτή θα είναι γέφυρα του  $G$ . Συνεπώς το πλήθος ακμών από το  $C$  στο  $S$  είναι περιττό και μεγαλύτερο ή ίσο του 3.

Θεωρώντας όλες τις περιπτές συνιστώσες του  $G \setminus S$ , καταλήγουμε ότι το πλήθος ακμών από το  $S$  στο  $G \setminus S$  είναι μεγαλύτερο ή ίσο του  $3q(G \setminus S)$ .

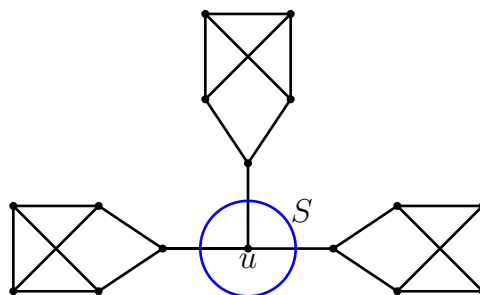
Επίσης έχουμε ότι το πλήθος ακμών από το  $S$  στο  $G \setminus S$  είναι μικρότερο ή ίσο από το άθροισμα των βαθμών των κορυφών του  $S$ , δηλαδή το  $\sum_{v \in S} d_G(v) = 3|S|$ .

Συνδέοντας τις δύο σχέσεις καταλήγουμε ότι

$$q(G \setminus S) \leq |S|$$

άρα ισχύει η συνθήκη Tutte. ■

Θα μελετήσουμε το γράφημα του Tutte ως παράδειγμα, το οποίο είναι 3-κανονικό με γέφυρα, δηλαδή δεν εφαρμόζεται το θεώρημα του Petersen.



Σχήμα 9.5: Tutte Graph

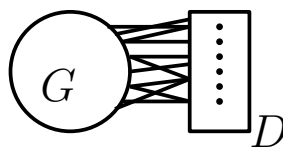
Έστω  $S = \{u\}$  το μονοσύνολο του κεντρικού κόμβου, όπως φαίνεται στο Σχήμα 9.5. Αν αφαιρέσουμε το  $S$  από το γράφημα, τότε θα υπάρχουν τρεις συνεκτικές συνιστώσες περιττού πλήθους, συνεπώς δεν ισχύει η συνθήκη του Tutte. Το μέγιστο ταίριασμα θα αφήνει δύο κορυφές ακάλυπτες, αφού σύμφωνα με την ορολογία του επόμενου θεωρήματος  $d = 2$ .

**Θεώρημα 9.2 (Ελλειμματική εκδοχή του Θεωρήματος του Tutte, Berge 1958).** Το μέγιστο ταίριασμα σε ένα γράφημα  $G = (V, E)$  με  $|V| = n$  καλύπτει  $n - \max_{S \subseteq V} (q(G \setminus S) - |S|)$  κορυφές.

**Απόδειξη:** Ορίζουμε  $d(S) = q(G \setminus S) - |S|$  και  $d = \max_{S \subseteq V} d(S)$ . Για  $S = \emptyset$  έχουμε  $q(G) \geq 0$  και άρα  $d \geq 0$ .

Θα δείξουμε πρώτα ότι κάθε ταίριασμα μπορεί να καλύψει το πολύ  $n - d$  κορυφές. Έστω  $S$  υποσύνολο του  $V$  και  $C_S$  οι συνεκτικές συνιστώσες του  $G \setminus S$  με περιττή τάξη. Για κάθε συνιστώσα  $C$  στο  $C_S$  υπάρχει μια κορυφή  $v \in C$  η οποία δεν μπορεί να συνδεθεί εσωτερικά στο  $C$  σε οποιοδήποτε ταίριασμα, αφού η τάξη του  $C$  είναι περιττή. Η κορυφή  $v$  θα πρέπει να συνδεθεί με κάποια κορυφή του  $S$ , αφού το  $C$  είναι συνεκτική συνιστώσα του  $G \setminus S$ . Άρα σε οποιοδήποτε ταίριασμα θα έχουμε  $|C_S|$  το πλήθος κορυφές, οι οποίες θα πρέπει να συνδεθούν με κορυφές του  $S$ , συνεπώς έχουμε το ζητούμενο.

Θα βρούμε τώρα ταίριασμα που μπορεί να καλύψει  $n - d$  κορυφές. Ορίζουμε γράφημα  $G'$  με  $V(G') = G \cup D$ , όπου  $D$  σύνολο  $d$  νέων κορυφών όπου η κάθε μία συνδέεται με ακμή με όλες τις κορυφές του  $V$ .



Σχήμα 9.6: Γράφημα  $G'$  από την απόδειξη του Θεωρήματος 9.2

Ισχυριζόμαστε ότι για κάθε  $S \subseteq V$ , το  $d(S)$  έχει το ίδιο parity με το  $|G|$ . Πράγματι, έστω ότι το  $|G|$  και το  $q(G \setminus S)$  είναι άρτιοι, τότε το  $|G \setminus S|$  είναι άρτιο και άρα το  $|S|$  είναι άρτιο. Συνεπώς το  $d(S) = q(G \setminus S) - |S|$  είναι άρτιος. Ομοίως αποδεικνύεται ο ισχυρισμός και στις άλλες περιπτώσεις.

Συνεπώς το  $|D|$  έχει το ίδιο parity με το  $|G|$ , άρα  $|G'|$  άρτιος.

Θα δείξουμε ότι το  $G'$  ικανοποιεί τη συνθήκη του Tutte, συνεπώς από το Θεώρημα του Tutte θα υπάρχει τέλει ταίριασμα  $M'$  στο  $G'$ . Αφαιρώντας τις ακμές που προσπίπτουν στο  $D$  από το  $M'$ , το προκύπτον σύνολο  $M$  θα είναι ταίριασμα στο  $G$  που καλύπτει τουλάχιστον  $n - d$  κορυφές.

Έστω  $S'$  είναι υποσύνολο του  $V \cup D$ . Θα θεωρήσουμε τις εξής περιπτώσεις

1. Υποθέτουμε ότι το  $S'$  είναι το κενό σύνολο. Τότε το  $q(G' \setminus S') = q(G') = 0$ , αφού το  $|G'|$  είναι άρτιο όπως είδαμε. Συνεπώς ισχύει  $q(G' \setminus S') = |S'| = 0$ .
2. Υποθέτουμε ότι  $S' \neq \emptyset$  και  $D \setminus S' \neq \emptyset$ . Τότε το  $G' \setminus S'$  είναι συνεκτικό αφού υπάρχει  $v \in D \setminus S' \subseteq V(G' \setminus S')$  η οποία συνδέεται με όλες τις κορυφές του  $G' \setminus S'$ . Άρα ισχύει

$$q(G' \setminus S') \leq 1 \leq |S'|.$$

3. Υποθέτουμε ότι  $D \subseteq S'$ . Ορίζουμε το  $S = S' \setminus D \subseteq V(G)$  και εφόσον  $V(G') = V(G) \cup D$  έχουμε ότι  $G' \setminus S' = G \setminus S$ . Άρα ισχύει

$$q(G' \setminus S') = q(G \setminus S) \leq |S| + d = |S'|.$$

Συνεπώς για κάθε  $S' \subseteq V(G')$  ισχύει  $q(G' \setminus S') \leq |S'|$  και άρα ισχύει η συνθήκη του Tutte στο  $G'$ . ■