

## 2.1 Διαχωριστές και συνεκτικότητα

**Ορισμός 2.1** Κορυφοδιαχωριστής (vertex separator) ή απλά διαχωριστής, ενός συνεκτικού γραφήματος  $G = (V, E)$  καλείται ένα σύνολο  $S \subseteq V$  τέτοιο ώστε το γράφημα  $G \setminus S := G[V \setminus S]$  είναι μη συνεκτικό.

**Ορισμός 2.2** Έστω γράφημα  $G = (V, E)$  μία κορυφή  $v \in V$  καλείται αρθρικό σημείο (cutpoint, cut-vertex) αν το μονοσύνολο  $\{v\}$  είναι διαχωριστής.

**Ορισμός 2.3** Έστω γράφημα  $G = (V, E)$ . Το  $G = (V, E)$  είναι  $\kappa$ -συνεκτικό αν  $|V(G)| > \kappa$  και το υπογράφημα  $G \setminus X$  είναι συνεκτικό για κάθε  $X \subseteq V$  με  $|X| < \kappa$ .

**Παράδειγμα 2.1** • Όλα τα συνεκτικά γραφήματα με  $n \geq 2$  είναι 1-συνεκτικά.

- Γράφημα με αρθρικό σημείο δεν είναι 2-συνεκτικό.
- Κάθε μη κενό γράφημα είναι 0-συνεκτικό.
- Αν το  $G$  είναι  $\kappa$ -συνεκτικό με  $\kappa \geq 1$  τότε το  $G$  είναι και  $(\kappa - 1)$ -συνεκτικό.

**Ορισμός 2.4** Έστω γράφημα  $G = (V, E)$ . Ορίζουμε ως συνεκτικότητα του γραφήματος το μέγιστο ακέραιο  $\kappa$ , τέτοιον ώστε το  $G$  είναι  $\kappa$ -συνεκτικό. Η συνεκτικότητα συμβολίζεται με  $\kappa(G)$ .

Ισοδύναμος με τον Ορισμό 2.4 είναι και ο ακόλουθος:

**Ορισμός 2.5** Ορίζουμε ως συνεκτικότητα του γραφήματος  $G$  τον ελάχιστο πληθικό αριθμό συνόλου  $S \subseteq V$  τέτοιου ώστε το γράφημα  $G \setminus S$  να είναι μη συνεκτικό ή να αποτελείται από μία μόνο κορυφή.

**Παράδειγμα 2.2** Εξετάζουμε ως προς την συνεκτικότητα την κλίκα  $K_n$ . Εφόσον στην κλίκα για κάθε κορυφή  $v \in V$   $d_{K_n}(v) = n - 1$ , δεν υπάρχει διαχωριστής της κλίκας με μέγεθος μικρότερο ή ίσο του  $n - 2$ . Επιπλέον παρατηρούμε ότι η συνεκτικότητα δεν μπορεί να είναι  $n$  γιατί από τον Ορισμό 2.3 πρέπει  $|V(G)| > \kappa(G)$ . Επομένως  $\kappa(K_n) = n - 1$ .

**Παράδειγμα 2.3** Έστω πλήρες διμερές γράφημα  $G = (V, E)$  με  $G = K_{m,n}$ ,  $m \leq n$ , όπου  $V(G) = A \cup B$ ,  $|A| = m$ . Αν αφαιρέσουμε τις κορυφές συνόλου  $S \subset V$  με  $|S| < m$  τότε τα  $A \setminus S$  και  $B \setminus S$  είναι μη κενά και ανάμεσα σε οποιοδήποτε δύο κορυφές του  $S$  υπάρχει μονοπάτι. Επομένως  $\kappa(K_{m,n}) = m$ .

**Παρατήρηση 2.1** Παρατηρούμε ότι ένα δέντρο  $G = (V, E)$  δεν μπορεί να είναι 2-συνεκτικό, διότι θα έπρεπε  $\forall X \subseteq V$  με  $|X| \leq 1$ , το  $G \setminus X$  να είναι συνεκτικό, κάτι που δεν ισχύει διότι κάθε δέντρο με  $|V| \geq 3$  έχει τουλάχιστον ένα αρθρικό σημείο  $v \in V$ . Για  $X = \{v\}$  με  $|X| \leq 1$  παίρνουμε ότι το  $G \setminus X$  είναι μη συνεκτικό.

Ορίζουμε τους συμβολισμούς  $\delta(G) = \min\{d_G(v) \mid v \in V(G)\}$  και αντίστοιχα για το μέγιστο βαθμό  $\Delta(G) = \max\{d_G(v) \mid v \in V(G)\}$ . Ο μέσος βαθμός  $\bar{d}(G)$  ορίζεται με τον προφανή τρόπο ως  $\sum_{v \in V} d_G(v)/n$ .

**Πρόταση 2.1** Για κάθε γράφημα  $G = (V, E)$  ισχύει  $\kappa(G) \leq \delta(G)$ .

**Απόδειξη:** Έστω  $v \in V(G)$ , τ.ω.  $d_G(v) = \delta(G)$ . Το σύνολο  $N(v)$  είναι διαχωριστής. ■

**Παράδειγμα 2.4** Μπορεί  $\kappa(G) \ll \delta(G)$ . Θεώρησε  $G$  που αποτελείται από δύο ξένα αντίγραφα του  $K_n$ .

**Θεώρημα 2.1 (Mader, 1972)** Κάθε γράφημα  $G = (V, E)$  με μέσο βαθμό  $\bar{d}(G) \geq 4k$  περιέχει ένα  $k$ -συνεκτικό υπογράφημα.

**Απόδειξη:** Για το γράφημα  $G$  θέτουμε  $|V| = n$  και  $|E| = m$ .

Για  $k \in \{0, 1\}$  το ζητούμενο ισχύει κατα τρόπο τετριμμένο. Για τη συνέχεια της απόδειξης χρειάζεται να παρατηρήσουμε ότι για  $k \geq 2$  από την υπόθεση  $\bar{d}(G) \geq 4k$  έπονται οι εξής δύο σχέσεις:

$$\left\{ \begin{array}{ll} n \geq 2k - 1 & \text{(i)} \\ m \geq (2k - 3)(n - k + 1) + 1 & \text{(ii)} \end{array} \right\}$$

Για την (i) έχουμε ότι :  $n > \Delta(G) \geq \bar{d}(G) \geq 4k > 2k - 1$

Για τη (ii) έχουμε  $m = \frac{\bar{d}(G)n}{2} \geq 2kn \geq (2k - 3)(n - k + 1) + 1$ . Επομένως, χωρίς βλάβη της γενικότητας, αρκεί να δείξουμε το θεώρημα σε ένα γράφημα  $G$  που ικανοποιεί τις (i) και (ii). Συνεχίζουμε την απόδειξη με επαγωγή στο πλήθος  $n$  των κορυφών του γραφήματος.

- **Επαγωγική βάση.**  $n = 2k - 1 \Rightarrow k = \frac{1}{2}(n + 1)$ . Μέσω της (ii) παίρνουμε ότι  $m \geq \frac{1}{2}n(n - 1) = \binom{n}{2}$ . Επομένως  $G = K_n$ , και αφού  $2k - 1 \geq k + 1$ , το  $G$  περιέχει σαν υπογράφημα το  $K_{k+1}$  το οποίο είναι  $k$ -συνεκτικό.
- **Επαγωγικό Βήμα.** Υποθέτουμε ότι το ζητούμενο ισχύει για  $n > 2k - 1$ . Έστω  $n \geq 2k$ . Διακρίνουμε δύο περιπτώσεις:
  1. Υπάρχει κορυφή  $v$  με  $d_v \leq 2k - 3$ . Τότε το  $G \setminus v$  έχει  $n'$  κορυφές και  $m'$  ακμές, όπου  $n' = n - 1 \geq 2k - 1$  και έτσι ικανοποιείται η (i). Επιπλέον  $m' \geq m - (2k - 3) \geq (2k - 3)(n' - k + 1) + 1$  εφ' όσον  $m \geq (2k - 3)(n - k + 1) + 1$ . Άρα στο  $G \setminus v$  ισχύει και η (ii). Επομένως από επαγωγική υπόθεση το  $G \setminus v$  περιέχει ένα  $k$ -συνεκτικό υπογράφημα.

2. Έστω  $\delta(G) \geq 2k - 2$ . Αν το  $G$  είναι  $k$ -συνεκτικό, έχουμε το ζητούμενο. Αν το  $G$  δεν είναι  $k$ -συνεκτικό, υπάρχει διαχωριστής  $X \subseteq V(G)$  με  $|X| < k$  τέτοιος ώστε το  $G \setminus X$  να διαμερίζεται σε δύο υπογράφημα με σύνολα κορυφών αντίστοιχα  $V_1, V_2$  τ.ω. το γράφημα  $G[V_1 \cup V_2]$  είναι μη συνεκτικό. Ορίζουμε  $G_i = G[V_i \cup X]$ ,  $i = 1, 2$ . Παρατηρούμε ότι κάθε ακμή του  $G$  θα βρίσκεται είτε στο  $G_1$  είτε στο  $G_2$  είτε και στα δύο, δεν υπάρχει δηλαδή ακμή του  $E(G)$  η οποία να έχει τη μία της κορυφή στο  $G_1$  και την άλλη στο  $G_2$ . Έχουμε ακόμα ότι κάθε κορυφή στο  $V_i$ ,  $i = 1, 2$ , έχει τουλάχιστον  $\delta(G) \geq 2k - 2$  γείτονες στο  $G_i$ . Επομένως  $|G_1|, |G_2| \geq 2k - 1$  και έτσι σε κάθε ένα απο τα δύο υπογράφημα ισχύει η (i). Αν σε τουλάχιστον ένα απο τα  $G_i$ ,  $i = 1, 2$  ισχύει η (ii) τότε απο την επαγωγική υποθέση αυτό θα έχει  $k$ -συνεκτικό υπογράφημα και έτσι θα έχουμε το ζητούμενο.

Υποθέτουμε τώρα προς άτοπο ότι σε κανένα απο τα  $G_i$ ,  $i = 1, 2$  δεν ισχύει η (ii). Επομένως για  $i = 1, 2$

$$|E(G_i)| \leq (2k - 3)(n - k + 1)$$

οπότε

$$m \leq |E(G_1)| + |E(G_2)| \leq (2k - 3)(|V(G_1)| + |V(G_2)| - 2k + 2) \leq (2k - 3)(n - k + 1)$$

Άτοπο.

Για την απόδειξη της τελευταίας ανισότητας χρησιμοποιήσαμε την ακόλουθη σχέση

$$|V(G_1)| + |V(G_2)| - (k - 1) \leq |V(G_1)| + |V(G_2)| - |V(G_1) \cap V(G_2)| = n$$

που με τη σειρά της ισχύει γιατί  $|V(G_1) \cap V(G_2)| = |X| \leq k - 1$ .

■