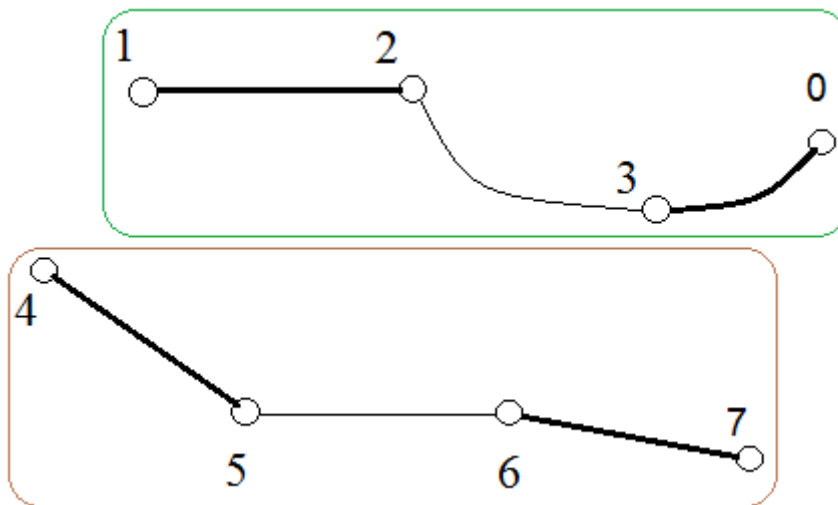


Ταίριασμα σε γράφημα Για ένα μη-κατευθυνόμενο γράφημα $G = (V, E)$ ονομάζουμε *ταίριασμα του G* ένα σύνολο ακμών που ανά δύο δεν έχουν κοινό άκρο.

$\Gamma_1 = (V, E_1)$



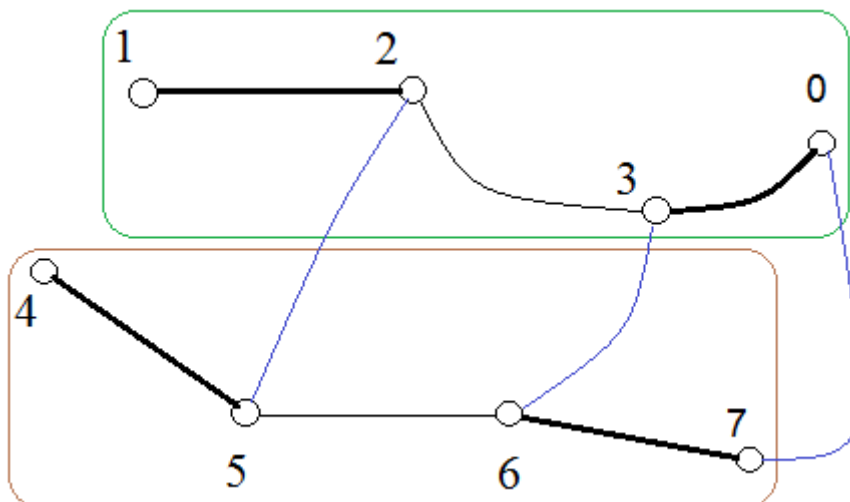
Διαμερισμός του V σε μη-κενά ξένα διαμερίσματα X_1, X_2 :

$$X_1 = \{1, 2, 3, 0\}$$

$$V_1 = X_1 \cup X_2$$

$$X_2 = \{4, 5, 6, 7\}$$

$\Gamma_2 = (V, E_2)$



$$X_1 = \{1, 2, 3, 0\}$$

$$V_1 = X_1 \cup X_2$$

$$X_2 = \{4, 5, 6, 7\}$$

Για ένα γράφημα $G = (V, E)$ ονομάζουμε **προσβασιμότητα για το G** , την παρακάτω σχέση R_δ με πεδίο ορισμού το σύνολο V :

Για $a \in V, b \in V$, $R_\delta(a, b) = \text{true}$ όταν:
στο G υπάρχει μία (τουλάχιστον) διαδρομή με αρχή την a και τέλος την b .

- 1 Για κάθε μη-κατευθυνόμενο γράφημα G , η προσβασιμότητα για το G είναι συμμετρική.
- 2 Για κάθε γράφημα $G = (V, E)$, η προσβασιμότητα για το G είναι μεταβατική.

Συνεκτικό γράφημα

Ένα γράφημα $G = (V, E)$ ονομάζεται **συνεκτικό** μόνο όταν:

Για οποιαδήποτε διαφορετικά στοιχεία x, y του V : $R_\delta(x, y) = \text{true}$.

Ένα $G = (V, E)$ είναι **μη-συνεκτικό** μόνο όταν:

Υπάρχουν δύο διαφορετικά στοιχεία x, y του V , ώστε: $R_\delta(x, y) = \text{false}$.

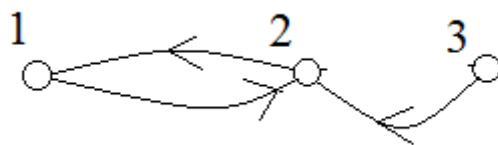
ΕΡΩΤΗΜΑ 1

Επιβεβαιώστε ότι: ένα γράφημα που έχει μόνο μία κορυφή, είναι συνεκτικό.

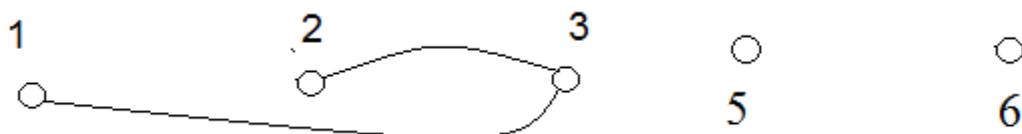
ΕΡΩΤΗΜΑ 2 Βρείτε αν τα παρακάτω γραφήματα είναι συνεκτικά.

Βρείτε συνεκτικά υπο-γραφήματά τους που να έχουν όσο το δυνατό περισσότερες κορυφές.

Δ1



Ζ1



ΕΡΩΤΗΜΑ 3Α Έστω $\Gamma = (V, E)$ ένα συνεκτικό γράφημα, και Y_1, Y_2 δύο μη-κενά ξένα υπο-σύνολα του V ώστε $V = Y_1 \cup Y_2$.

Αποδείξτε ότι: Υπάρχει ακμή του Γ με αρχή κορυφή του Y_1 και με τέλος κορυφή του Y_2 .

ΑΠΟΔΕΙΞΗ

I) Δεδομένα

$\Gamma = (V, E)$ δεδομένο συνεκτικό γράφημα

Y_1, Y_2 δεδομένα μη-κενά ξένα υπο-σύνολα του V ,
όπου $Y_1 \cup Y_2 = V$

II) Ζητούμενα

Δύο κορυφές $a \in Y_1$, $b \in Y_2$ που συνδέονται με ακμή:
 (a, b) είτε $\{a, b\}$.

Εύρεση των ζητούμενων

Έστω κορυφές u, v του Γ όπου $u \in Y_1$ και $v \in Y_2$.

Επειδή το Γ είναι συνεκτικό, υπάρχει διαδρομή δ με αρχή την u και τέλος την v :
 $\delta = (u, e_1, x_1, \dots, e_m, v)$.

Επειδή $v \in Y_2$, δεν είναι όλες οι κορυφές της διαδρομής στο Y_1 .

Παρακολουθώντας την ακολουθία κορυφών που εμφανίζονται στην διαδρομή, εντοπίζουμε την *τελευταία* κορυφή μετά την u που ανήκει στο Y_1 : έστω x_K αυτή η κορυφή. Τότε

$\delta = (u, e_1, x_1, \dots, x_K, e_{K+1}, x_{K+1}, \dots, e_m, v)$, όπου $x_K \in Y_1$, $x_{K+1} \in Y_2$,

και η ακμή e_{K+1} συνδέει τις κορυφές x_K, x_{K+1} :

$e_{K+1} = (x_K, x_{K+1})$ είτε $e_{K+1} = \{x_K, x_{K+1}\}$.

ΕΡΩΤΗΜΑ 3B Έστω $\Gamma = (V, E)$ ένα γράφημα όπου, για οποιαδήποτε επιλογή δύο μη-κενών ξένων υπο-συνόλων Y_1, Y_2 του V ώστε $V = Y_1 \cup Y_2$, υπάρχει ακμή του Γ με αρχή κορυφή του Y_1 και με τέλος κορυφή του Y_2 .
Αποδείξτε ότι: Το Γ θα είναι *συνεκτικό*.

ΑΠΟΔΕΙΞΗ

I) Δεδομένα

i) $\Gamma = (V, E)$ δεδομένο γράφημα με την ιδιότητα ότι: για οποιαδήποτε επιλογή δύο μη-κενών ξένων υπο-συνόλων του V , Y_1, Y_2 , ώστε $V = Y_1 \cup Y_2$, υπάρχει ακμή του Γ με αρχή κορυφή του Y_1 και με τέλος κορυφή του Y_2

ii) Δύο κορυφές $u \neq v$ του Γ

II) Ζητούμενα

Διαδρομή του Γ με αρχή την u και με τέλος την v

Εύρεση των ζητούμενων

Έστω τα υπο-σύνολα του V : $Y_1 = \{u\}$, $Y_2 = V - \{u\}$.

Τα Y_1, Y_2 είναι μη-κενά και ξένα, και $V = Y_1 \cup Y_2$.

Ενημερώνουμε *επαναληπτικά* τα Y_1, Y_2 έτσι ώστε μετά από κάθε ενημέρωση να αληθεύει ότι:

(1) τα Y_1, Y_2 παραμένουν μη-κενά και ξένα, και $V = Y_1 \cup Y_2$

(2) για κάθε κορυφή $z \neq u$ του Y_1 , υπάρχει διαδρομή του Γ με αρχή την κορυφή u και με τέλος την κορυφή z .

Κάθε ενημέρωση γίνεται ως εξής:

1. Επιλέγουμε ακμή του Γ (υπάρχει λόγω της δεδομένης ιδιότητας του Γ) με αρχή κορυφή w του Y_1 και με τέλος κορυφή x του Y_2
2. Μετακινούμε την κορυφή x από το Y_2 στο Y_1 .

Οι ενημερώσεις σταματούν όταν $Y_2 = \{v\}$.



ΕΡΩΤΗΜΑ 3Γ Ελέγξτε ότι μετά από κάθε ενημέρωση των Y_1, Y_2 θα αληθεύουν οι συνθήκες (1), (2).

ΟΡΙΣΜΟΣ

Έστω V ένα σύνολο, και $X_1 \dots X_k$, $k \geq 1$ μία οικογένεια υπο-συνόλων του V .

Τα σύνολα $\{X_j \mid j = 1, \dots, k\}$ είναι διαμερισμός του V μόνο όταν:

- 1 Είναι μη-κενά και ξένα μεταξύ τους,
- 2 $V = X_1 \cup \dots \cup X_k$.

ΘΕΩΡΗΜΑ ΔΙΑΜΕΡΙΣΜΟΥ ΓΙΑ ΤΗΝ ΠΡΟΣΒΑΣΙΜΟΤΗΤΑ

Για κάθε μη-κατευθυνόμενο γράφημα $G = (V, E)$,

υπάρχει διαμερισμός $X_1 \dots X_k$ του V , όπου:

- (1) Κάθε διαμέρισμα X_j είναι *συνεκτικό*
- (2) Για οποιαδήποτε στοιχεία x, y του V σε διαφορετικά διαμερίσματα,
 $R_\delta(x, y) = \text{false}$

ΕΡΩΤΗΜΑ 4 Έστω ένα μη-κατευθυνόμενο γράφημα $G = (V, E)$,

και $X_1 \dots X_k$ ένας διαμερισμός του V όπου:

Δεν υπάρχει ακμή $\{x, y\}$ του G
που τα άκρα της να ανήκουν σε διαφορετικά διαμερίσματα.

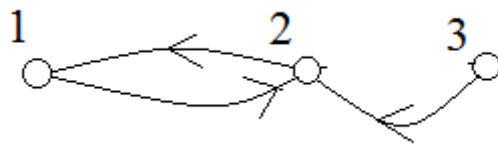
Αποδείξτε ότι:

- 1 Για οποιαδήποτε στοιχεία x, y του V
σε διαφορετικά διαμερίσματα, $R_\delta(x, y) = \text{false}$.
- 2 Αν Θ είναι ένα συνεκτικό υπο-γράφημα του G :
Οι κορυφές του Θ θα βρίσκονται όλες στο ίδιο διαμέρισμα.
Αν το G είναι συνεκτικό: θα έχουμε $k = 1$
(το μοναδικό σύνολο τού διαμερισμού θα είναι το V).

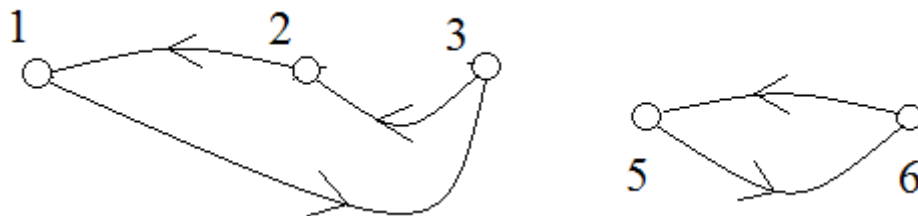
ΕΡΩΤΗΜΑ 5

Μπορείτε να βρείτε διαμερισμούς, σύμφωνα με το συμπέρασμα του Θεωρήματος για την προσβασιμότητα, στα παρακάτω γραφήματα;

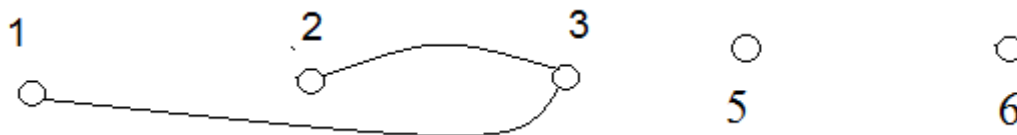
Δ1



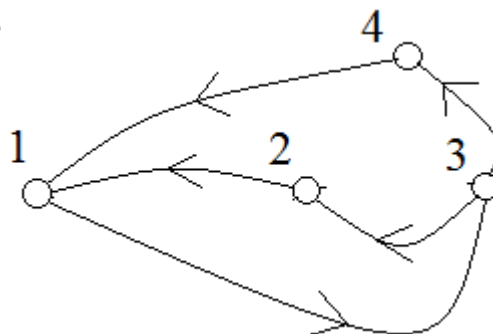
Ε1



Ζ1



Δ2



Παρατήρηση: Το Δ2 είναι συνεκτικό