
Θεωρία Γραφημάτων

Διακριτά Μαθηματικά – Θεωρία Γραφημάτων

Πανεπιστήμιο Πατρών
Τμήμα Μαθηματικών

Το συμπληρωματικό γράφημα

- Αν $G = (V, E)$ απλό γράφημα, το συμπληρωματικό του ορίζεται σαν $\bar{G} = (V, \bar{E})$ όπου το $e \in \bar{E}$ αν-ν $e \notin E$. Δηλαδή το \bar{E} έχει ακριβώς τις ακμές που **δεν έχει** το G .
- **Σύνολο ανεξαρτησίας** είναι ένα σύνολο κορυφών που είναι ανά δύο ασύνδετες.
- Το μέγεθος του μεγαλύτερου συνόλου ανεξαρτησίας συμβολίζεται με $\alpha(G)$.



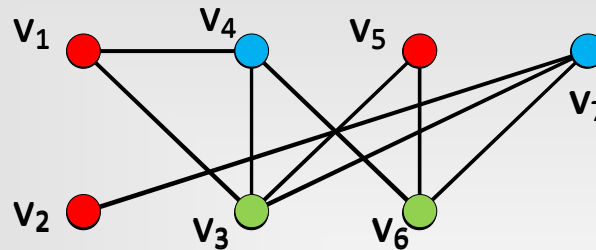
- Παράδειγμα. Η ακμή xu υπάρχει στο G αλλά όχι στο \bar{G} . Επίσης $\alpha(G)=3$ (π.χ. $\{x,v,w\}$)
- Παρατηρήσεις
 - $\bar{\bar{G}} = G$ (το συμπληρωματικό του συμπληρωματικού είναι το αρχικό γράφημα)
 - Ένα σύνολο ανεξαρτησίας μεγέθους k στο G είναι πλήρες υπογράφημα (κλίκα) μεγέθους k στο \bar{G} και το αντίστροφο.
 - Αν m οι ακμές του G τότε το \bar{G} έχει $\frac{n(n-1)}{2} - m$ ακμές

Χρωματισμοί

- **Ορισμοί.** Ένας **χρωματισμός** f ενός γραφήματος G με k χρώματα είναι μια απεικόνιση του συνόλου των κορυφών V στο $[k]=\{1,2,\dots,k\}$, $f: V \rightarrow [k]$, τέτοια που αν $u, v \in V$ είναι γειτονικές κορυφές, $f(u) \neq f(v)$. Το $f(u)$ ονομάζεται **χρώμα** της κορυφής u . Οι κορυφές με ίδιο χρώμα βρίσκονται στην ίδια **χρωματική κλάση**. Το μικρότερο k για το οποίο υπάρχει χρωματισμός του G λέγεται **χρωματικός αριθμός** του G και συμβολίζεται με $\chi(G)$.
- Παρατηρήσεις.
 - Αν το G έχει ανακυκλώσεις, τότε δεν έχει χρωματισμό για κανένα k .
 - Αν $\chi(G)=1$, τότε το G δεν έχει ακμές.
 - Αν $\chi(G)=2$, τότε το G είναι διμερές.
 - Αν $\chi(G)=k$, τότε το G είναι k -μερες (ανάλογο με το διμερές όπου το V διαμερίζεται σε k μέρη).
- Η εύρεση του χρωματικού αριθμού ενός γραφήματος είναι δύσκολο πρόβλημα για $k \geq 3$. (Είναι NP-πλήρες.)

Χρωματισμοί (συνέχεια...)

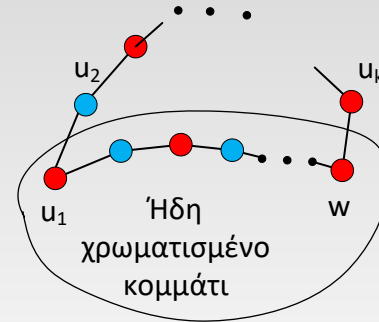
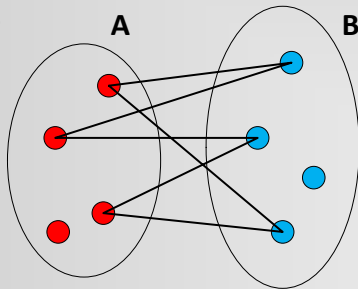
- Ο **λαίμαργος αλγόριθμος** χρωματισμού: Διατάσσουμε αυθαίρετα τις κορυφές και χρωματίζουμε με αυτή τη σειρά δίνοντας στην v_i το χρώμα με τον μικρότερο δείκτη που δεν έχει χρησιμοποιηθεί στους γείτονες της v_i με μικρότερο δείκτη.



- **Παράδειγμα.** $f(v_1)=1, f(v_2)=1, f(v_3)=2, f(v_4)=3, f(v_5)=1, f(v_6)=2, f(v_7)=3$
- **Παρατήρηση.** Ο αλγόριθμος δεν οδηγεί πάντα σε βέλτιστο χρωματισμό
- **Πόρισμα.** $\chi(G) \leq \Delta(G)+1$
- **Απόδειξη.** Εφόσον μια κορυφή σε οποιαδήποτε διάταξη δεν μπορεί να έχει περισσότερους από $\Delta(G)$ γείτονες, ο λαίμαργος αλγόριθμος δεν θα χρειαστεί πάνω από $\Delta(G)+1$ χρώματα.

Εφαρμογή: διμερή γραφήματα

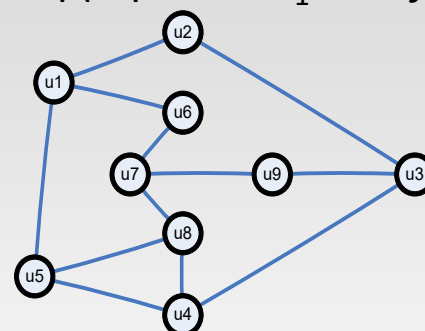
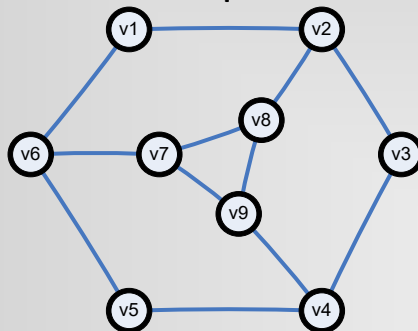
- Ένα διμερές γράφημα είναι εξ' ορισμού διχρωματικό.
- Χαρακτηρισμός. Ένα γράφημα είναι διμερές αν-ν δεν έχει περιττό κύκλο.
- Απόδειξη.



- **Αναγκαίο.** Ένας κύκλος έχει κορυφές που εναλλάσσονται μεταξύ του συνόλου A και του B. Προφανώς έχει άρτιο μήκος.
- **Ικανό.** Αρκεί να δείξουμε ότι ένα γράφημα του οποίου όλοι οι κύκλοι είναι άρτιοι είναι διχρωματικό. Επιλέγουμε μια κορυφή u_1 και την χρωματίζουμε π.χ. κόκκινη. Στην συνέχεια έναν γείτονα της u_2 μπλε, μετά γείτονα του γείτονα κόκκινο κ.ο.κ. Αυτή η διαδικασία συνεχίζεται μέχρις ότου βρούμε κορυφή γειτονική κάποιας ήδη χρωματισμένης. Όμως δεν μπορεί να υπάρχει σύγκρουση όπως στο σχήμα γιατί τότε το μήκος του ήδη χρωματισμένου μονοπατιού u_1-w είναι άρτιο όπως και το «τόξο» u_1, u_2, \dots, u_k . Τότε όμως αυτά τα δύο μονοπάτια μαζί με την ακμή $u_k w$ δίνουν περιττό κύκλο, άτοπο. Παρόμοια όταν η w είναι μπλε, δεν μπορεί και η u_k να είναι μπλε.

Ισομορφισμός γραφημάτων

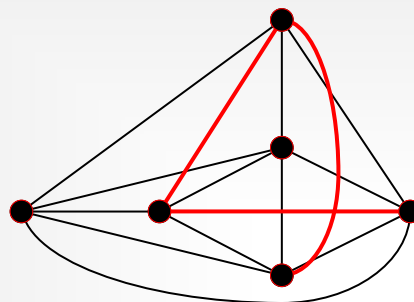
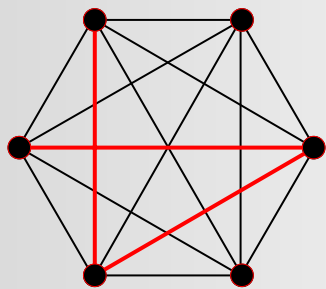
- Δύο γραφήματα $G_1=(V_1, E_1)$ και $G_2=(V_2, E_2)$ λέγονται ισομορφικά αν υπάρχει $f: V_1 \rightarrow V_2$, ένα-προς-ένα και επί η οποία διατηρεί την γειτνίαση (δηλ. $uv \in E_1$ αν-ν $f(u)f(v) \in E_2$).



- **Παρατηρήσεις.** Διαισθητικά, ισομορφικά είναι δύο γραφήματα που είναι τα ίδια αλλά με διαφορετικές ονομασίες στις κορυφές τους.
- Λόγω του παραπάνω όλες οι σημαντικές ιδιότητες των γραφημάτων (πλήθος κορυφών και ακμών, βαθμοί κορυφών, συνεκτικότητα, κύκλοι Euler, Hamilton κλπ.), διατηρούνται στον ισομορφισμό. (Αναλλοίωτες ιδιότητες.)
 - Άρα μπορεί ναδειχθεί ότι δύο γραφήματα ΔΕΝ είναι ισομορφικά αν βρεθεί μια αναλλοίωτη ιδιότητα που δεν είναι διατηρείται στα δύο γραφήματα.
 - Για ναδειχθεί όμως ότι ΕΙΝΑΙ ισομορφικά, πρέπει να βρεθεί η αμφιμονοσήμαντη αντιστοιχία του ορισμού, πράγμα στην γενικότητά του υπολογιστικά δύσκολο. Δεν υπάρχει καλός χαρακτηρισμός για τον ισομορφισμό.

Ισομορφισμός γραφημάτων (συνέχεια...)

- Ο ισομορφισμός είναι σχέση ισοδυναμίας (απόδειξη).
- **Χρήσιμη παρατήρηση.** Αν δύο γραφήματα είναι ισομορφικά τότε και τα συμπληρωματικά τους είναι επίσης ισομορφικά (αποδείξτε το) και πολλές φορές είναι ευκολότερο να ελέγξουμε τα συμπληρωματικά (όταν τα δοθέντα έχουν πολλές ακμές).
- **Παράδειγμα.** Είναι τα παρακάτω γραφήματα ισομορφικά;



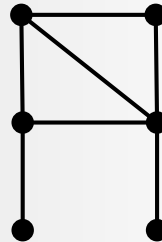
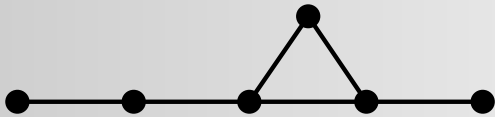
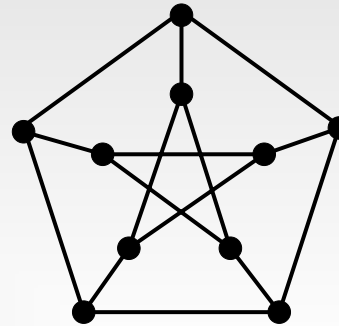
- Βρίσκουμε τα συμπληρωματικά τους (οι 6 κορυφές μαζί με τις κόκκινες ακμές). Είναι και τα δύο το P_3 και δύο απομονωμένες κορυφές. Προφανώς είναι ισομορφικά. Άρα και τα αρχικά είναι.

Αυτομορφισμοί

- Είναι ισομορφισμοί ενός γραφήματος με τον εαυτό του.
- Πάντα υπάρχει ο ταυτοτικός ισομορφισμός. Το πλήθος των διαφορετικών αυτομορφισμών εκφράζει πόσο «συμμετρικό» είναι το γράφημα.

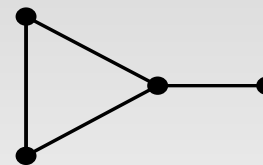
- **Παραδείγματα.**

- Ο κύκλος C_n έχει $2n$ αυτομορφισμούς.
- Η κλίκα K_n έχει $n!$ αυτομορφισμούς.
- Το μονοπάτι P_n έχει 2.
- Το γράφημα Petersen έχει 120.
- Κάποια γραφήματα δεν έχουν κανένα αυτομορφισμό (πλην του ταυτοτικού).



Μέτρηση ισόμορφων υπογραφημάτων

- Πόσα υπογραφήματα ισομορφικά με το παρακάτω υπάρχουν στο K_{20} αν όλες του οι κορυφές είναι διακεκριμένες;
- Επιλέγουμε με 20 τρόπους την κορυφή βαθμού 1.



Επιλέγουμε στη συνέχεια με $C(19,3)$ το «τρίγωνο». Στη συνέχεια υπάρχουν 3 επιλογές για την κορυφή βαθμού 3. Σύνολο $10 \times 17 \times 18 \times 19$.

- Πόσους κύκλους μήκους 6 έχει το $K_{n,m}$ όπου όλες οι κορυφές είναι διακεκριμένες;
- Ένας κύκλος αποτελείται από 3 κορυφές του κάθε μέρους εναλλασσόμενες. Υπάρχουν 6 κύκλοι με αυτές τις κορυφές και $C(n,3) \times C(m,3)$ επιλογές των κορυφών. Σύνολο $6 \times C(n,3) \times C(m,3)$.