

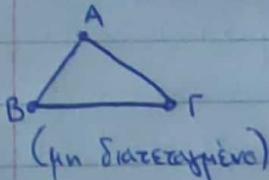
◦ ΓΡΑΦΗΜΑΤΑ (2^ο μάθημα)

Υπενθύμιση: trail = path, circuit = circle

◦ Ορισμός Κύκλου (σε συνεκτικό G): (Διαφέρει από βιβλίο σε βιβλίο)

Κάθε κλειστή διαδρομή (κλειστή = αρχίζει & τελειώνει στην ίδια κορυφή) έτσι ώστε να διατρέχει όλες τις ακμές μία φορά, καλείται κύκλος. (και κύκλος Euler)

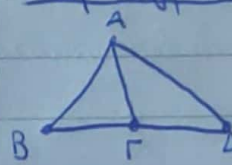
◦ Παράδειγμα 1:



$$|V|=3, |E|=3$$

Κύκλος: AB, BΓ, ΓA

◦ Παράδειγμα 2:



$$|V|=4, |E|=5$$

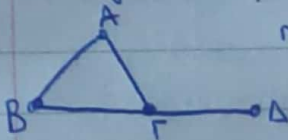
Κύκλος? ~ AB, BΓ, ΓΔ, ΔA

(H/W: Υπάρχει κύκλος?)

↳ (Υπόδειξη = ~~ΟΧΙ~~)

◦ Παράδειγμα 3:

Αν φύγει η ακμή AD έχουμε το:
(H/W: check)



που δεν έχει κύκλο.
Τότε καλούμε την
AD γέφυρα (bridge)

• H/W: Δείξτε στο G του παρ. 2 αν έχουμε άλλες γέφυρες.

◦ Ορισμός Δέντρου (Tree):

Αν ένα G δεν έχει κανένα κύκλο λέγεται ακυκλικό (acyclic). Το συνεκτικό ακυκλικό ονομάζεται δέντρο T .

◦ Ορισμός Δάσους:

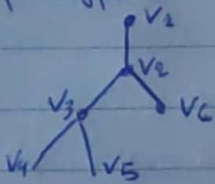
Ένα ακυκλικό G μη συνεκτικό ονομάζεται δάσος. (Forest)

②

• Ορισμός φύλλου:

Κάθε κορυφή ενός T με $\deg (= \text{βαθμός}) = 1$ ονομάζεται φύλλο.

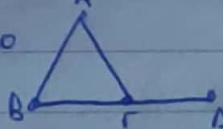
• Παράδειγμα 1:



Προφανώς αυτό το G είναι T (γιατί,;)
 φύλλα = $\{v_4, v_5\}$

• Παράδειγμα 2:

Έστω G_1 το G (που είναι T) του παρ. 2

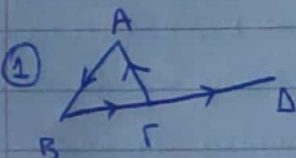
Έστω G_2 το  που είδαμε ότι είναι και αυτό T .

Το $G = G_1 \cup G_2$ έχει δύο δέντρα, άρα το G είναι δάσος
 Το G_2 δεν έχει φύλλα.

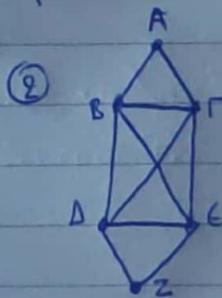
• SOS - Το κριτήριο (ή θεώρημα) του Euler για την ύπαρξη κύκλου σε ένα συνεκτικό G :

Ένα G έχει κύκλο (Euler) αν και μόνο αν για τις κορυφές ή καμία ή ακριβώς δύο έχουν περιττό βαθμό ή όλες ~~είναι~~ κορυφές έχουν άρτιο βαθμό.

• Παραδείγματα (Οι γέφυρες του Κένιγσπεργκ θα γίνουν στις 20/4/21)



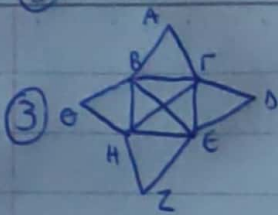
$\deg A = 2$
 $\deg B = 2$
 $\deg \Delta = 0$
 $\deg \Gamma = 3$



$\deg A = 2$
 $\deg Z = 2$
 $\deg B = 4$
 $\deg \Gamma = 4$
 $\deg \Delta = 4$
 $\deg Ε = 4$

Όλες οι κορυφές
 έχουν άρτιο βαθμό.
 \Rightarrow Υπάρχει κύκλος Euler
 (H/W: Βρείτε τον!)

③



$\deg A = \deg \Delta = \deg Z = \deg \Theta = 2$
 $\deg B = 5 = \deg \Gamma = \deg H = \deg E$

} Άρα δεν έχει κύκλο Euler (δεν εκπαιτίζεται με μονοκύκλωση)

• Ορισμός Κύκλου Hamilton:

Κάθε κλειστή διαδρομή (close path) που επισκέπτεται όλες τις κορυφές μία μόνο φορά (εκτός της αρχικής = τελικής) καλείται κύκλος Hamilton.

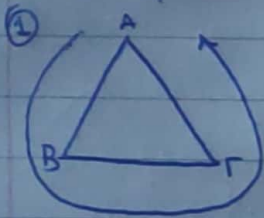
• Παρατήρηση:

Δεν διαθέτουμε κριτήριο ανάλογο με εκείνο του Euler.

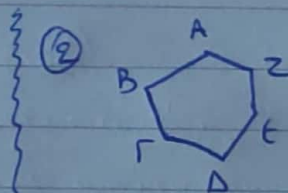
Αυτό (η ανίχνευση κύκλου Hamilton) έχει αποδειχθεί με H/V νέας γενιάς ότι είναι NP hard problem.

Ενώ αντίθετως η ανεύρεση κύκλου Euler δεν είναι NP hard!

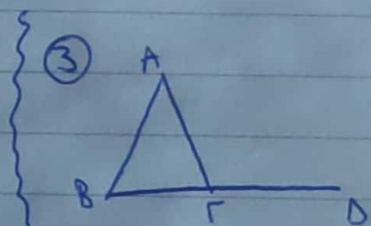
• Παραδείγματα:



A, B, Γ δίνει κύκλο Hamilton

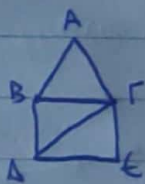


Προφανώς έχει κύκλο Hamilt.



ΔΕΝ έχει κύκλο Hamilton

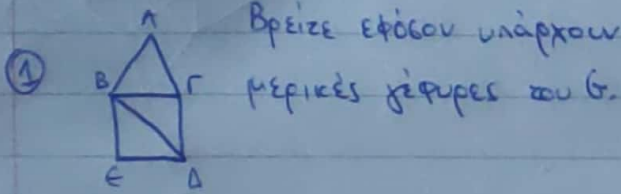
• H/W:



Δοκιμάστε για κύκλο Hamilton.

④

• Αθρήσεις:



② Υπάρχει αντί γράφημα (όχι multiplicity, 6ε ακμή!) με 5 κορυφές βαθμών 3, 3, 2, 2, 2;

↳ Υπόδειξη: Ξεκινήστε με κύκλο μήκους 5 όπου θα προσθέσετε μία επιπλέον ακμή.

↳ Μήκος κύκλου = πλήθος ακμών π.χ. (κύκλος μήκους = 4)

← Δύσκολη

③ Έστω αντί G με τουλάχιστον 2 κορυφές $\rightarrow (|V| \geq 2)$

Δείξτε ότι υπάρχουν 2 κορυφές με τον ίδιο βαθμό.

← Εύκολη

④ Υπάρχει κύκλος Euler? Αν ναι βρίζει τον.

⑤ Έστω $G = G_1 \cup G_2$.

Έχετε δέντρο; Αν ναι, πόσα δέντρα & πόσα φύλλα;

⑥ Συνέχεια της λυμένης άσκησης με την $F(x) = \sum_{k=0}^{+\infty} a_k x^k$ και $a_0 = a_2 = 1, a_3 = 0$ και $a_1 = 0$.
Το πρόβλημα για x να δίνει $a_0 = 0$ υπονοεί αν $F(x) = 0 \dots$
Επίσης βρίζει τι συμβαίνει αν $a_0 = 1$.

⑦ Αν $F(x) = \sum_{k=0}^{+\infty} a_k x^k$ με $a_0 = a_2 = 1, a_3 = 0$ και $a_k = 2 \ \forall k \geq 3$
Βρίζει την ανώτερη μορφή την $F(x)$.

⑧ Δείξτε ότι κάθε συνεκτικό G με $|V| = n$, έχει $|E| \geq n-1$ ^{κορυφές}

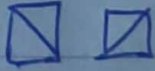
5



• Ορισμός Ισομορφών Γραφημάτων

Λέμε ότι $G_1 \cong G_2$ αν υπάρχει f αμφιμονοσήμαντη (1-1) και επί έτςι
ώστε: $f: V_1 \rightarrow V_2$ και $f: E_1 \rightarrow E_2$

Αρκ. 9) Είναι τα εξής γραφήματα ισομορφα;



Αρκ. 10) Είναι τα T_1, T_2 ισομορφα;

