

Σειρά 3

①

Δεδομένα

- Ενώ ο αριθμός των περιών κορυφών σε ένα connected $G=(V,E)$ είναι $2k$ (άρτιος)
- Ν.Α.Ο. το E μπορεί να χωριστεί σε k υποσύνολα ώστε οι ακμές σε \forall υπο-σύνολο να αποτελούν ίχνος μεταξύ 2 περιών κορυφών.

Λύση: Trail: Vertices can be repeated, Edges can't

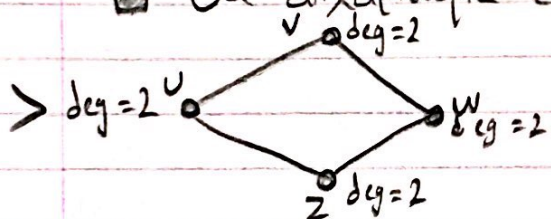
Trail: a Walk with all edges distinct

$$\sum_{v \in V} \deg(v) = 2|E| = \text{even} \iff$$

$$|\text{even degree vertices}| + |\text{odd degree vertices}| = 2|E|$$

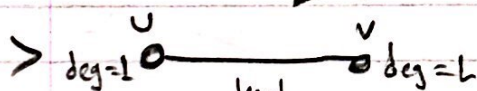
$$\text{Άρα } 2k + 2l = 2E, \quad k, l \in \mathbb{N}^+$$

Θα εσχετισήμε "κατασκευαστική" απόδειξη.

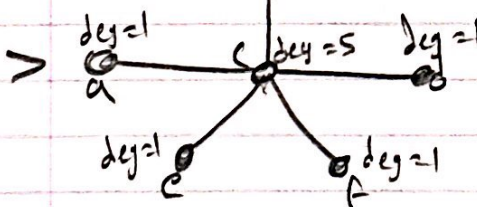


Καίριον ίχνος (trail), $k=0$

Άρα: 0 κορυφές περιών βαθμύ.

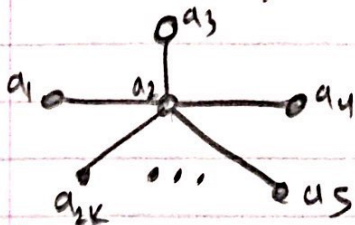


Έχουμε 1 υποσύνολο μεταξύ 2 περιών κορυφών, $k=1$.
Άρα: 1 ίχνος



Έχουμε 6 περιών κορυφών, $k=3$.
Ίχνη: $a-c-b$
 $d-c-f$
 $c-e$

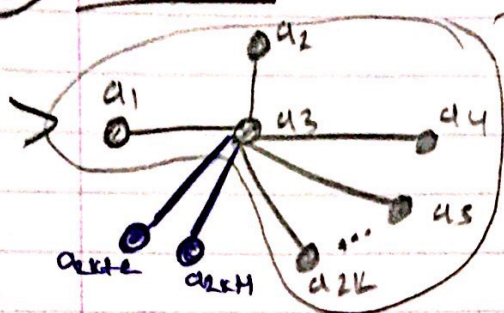
> Ενώ αν υπάρχει για $2k$ κορυφές περιών βαθμύ



Συνεπώς θα δείξουμε ότι υπάρχει
για $2(k+1) = \underline{\underline{2k+2}}$

①

αντίσφαση



Αν οι $2k$ κόμβοι με τη μέγιστη degree παραμένουν k -ίχνοι.

Είναι φανερό ότι οι $2k+1$ κόμβοι με τη μέγιστη degree , μπορούν να περιέχουν $k+1$ ίχνοι.

Αρα αντιφάση το πρόβλημα

② N.ΔΟ. Δεδομένου ένα $G=(V,E)$ είναι γράφημα Euler αν είναι συνδεδεμένο & αν το σύνολο των ακμών μπορεί να χωριστεί σε μία ή περισσότερες ανεξαρτημένες (ζεύγη περιόδους) κύκλους

Πύση:

- Γνωρίζουμε ότι 1 walk στο G είναι πάντα connected
- Έχουμε ένα Eulerian walk μπορεί σταματήσει σε κάποιο w στο G , ένας γράφος Euler θα είναι συνδεδεμένος χωρίς να \exists κάποιο κόμβο w , με $\text{degree} = 0$

Proof:

- ⇒
- Ένα $G=(V,E)$ συνδεδεμένο
 - Ένα κόμβος στο G αντιστοιχεί στο w
 - Αν ℓ από τους n κόμβους έχει σχέση με ένα συγκεκριμένο κόμβο w τότε $\text{degree}(w) = 2 \cdot \ell$
 - Συνεπώς το degree \forall κόμβου θα είναι άρτιος & ο G είναι γράφος Euler
- ⇐
- Τώρα ένα $G=(V,E)$ είναι γράφος Euler. Θα δείξουμε ότι μπορεί να αποσπαστεί από κύκλους (ή καλύτερα να "σπάσει" σε κύκλους)
 - Έχουμε $\text{degree}(v) \geq 2$ για $v \in V$, τότε το G θα έχει κύκλο! Έστω C .
 - Αρα $G-C$ μπορεί να είναι μη-συνδεδεμένο γράφημα των οποίων τα components C_1, C_2, \dots, C_ℓ να είναι γράφοι άρτιου $\text{degree} \Rightarrow$ Ανάγει Euler.
 - Τα C_i είναι ένα disjoint union από κύκλους
 - Αρα τα C_i ή το C "δίνουν" ένα "σπασμό" του $G=(V,E)$ σε κύκλους

- ③ Αν οι n κορυφές (με $n \geq 3$) ενός γράφου $G=(V,E)$, ε.ω οι βαθμοί των $d_i, i=1,2,\dots,n$ να μπορούν να ταξινομηθούν ως ακολουθία $S: d_1 \leq d_2 \leq \dots \leq d_n$ & αν $d_k > d \implies 1 \leq k \leq n/2$, 2024
 τότε $G=(V,E)$ είναι Hamiltonian.

Πύση: • Α.Ν.Α.Ο.: $Cl(G)$ είναι complete για $V \subset G$ που αντιστοιχεί
 των μεγιστιώνων υφών.

- Εάν ο G γράφης με $E(G)$ maximal που ικανοποιεί
 των μεγιστιώνων υφών, τότε $Cl(G)$ εστ complete (ολική)
- Αν ο G υφών που κανείς για το maximal εστ: $G = Cl(G)$
- Τότε εστifies for-graph vertices u, v με:
 $deg(u) + deg(v) = \text{maximum}$.
- Υποθέτουμε ο $deg(u) < deg(v)$
- Θεωρεί $deg(u) = k \implies$
 $deg(u) + deg(v) \leq n-1$, άρα $1 \leq k \leq \frac{n}{2}$ & $deg(v) \leq n-k-1$
- Εφόσον $deg(v) \leq n-k-1$, \exists τουλάχιστον k vertices που
 for-graph με v & για k degree υφών:
 $degrees \leq deg(u) = k$. Άρα το G ο k εστ τουλάχιστον k
 κόμβους με $deg \leq k$ & $d_k \leq k$
- Ομοίως $deg(v) = k$ άρα \exists ακριβώς $n-k-1$ κορυφές
 που for-graph με το v .
- Άρα υφών: ο u έχει $degree \leq deg(v) \leq n-k-1$
- Εφόσον u κόμβος εστ $degree k = deg(u) \leq deg(v) \leq$
 $n-k-1$, ο u εστifies τουλάχιστον $n-k$ κορυφές με:
 $degree < n-1$, άρα $d_k > d$
- Έτσι, for-graph u ακριβώς υφών & υφώνifies
 το for-graph

Έστω $G=(V,E)$ με n κορυφές & m ακμές ($n \geq 3$) &
 αν $m \geq (n-1)(n-2)+2$, τότε να δείξει ότι το G είναι
 Hamiltonian

(4)

Πύλ

- Πρέπει να δείξει ότι \exists Hamiltonian κύκλος στο G
 (έξος & $n \geq 3$)
- Συνίσταται ότι ένας Hamiltonian cycle είναι ένα περπάτημα που θα επισκεφτεί & κορυφή & επιστρέψει πορεία.
- Έστω λοιπόν ότι ο $G(V,E)$ δεν περιέχει τέτοιο κύκλο.
 Δλ: Για \forall κύκλο στο G θα \exists τουλάχιστον 1 κορυφή που δεν μένει στο κύκλο.
- $m \geq (n-1)(n-2)+2 = n^2 - 2n - n + 2 + 2 = n^2 - 3n + 4 \Rightarrow$
 $m \geq n^2 - 3n + 4 = (n-1)(n-2) + 3$