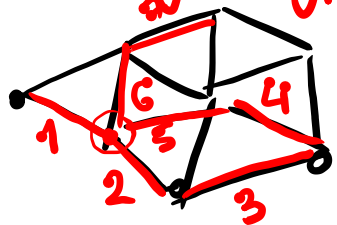


- Уникурсалност -



1-7 уникурсални ланци

деф $G=(V,E)$ G је уникурсалан ако $\exists$ уникурсални ланци који садржи све ивице графа G , и сва ивица графа G .

" G се може нацртати у 1 повезу" $\rightarrow G$ повезан.

Лема $G=(V,E)$ повезан граф

$(\forall v \in V) 2 \leq \deg v$ $\Rightarrow G$ је уникурсалан и за $\forall v \in V$ постоји уникурсалан л. који покрива $G \setminus \{v\}$ и који почиње и завршава се у v . $v \dots v$

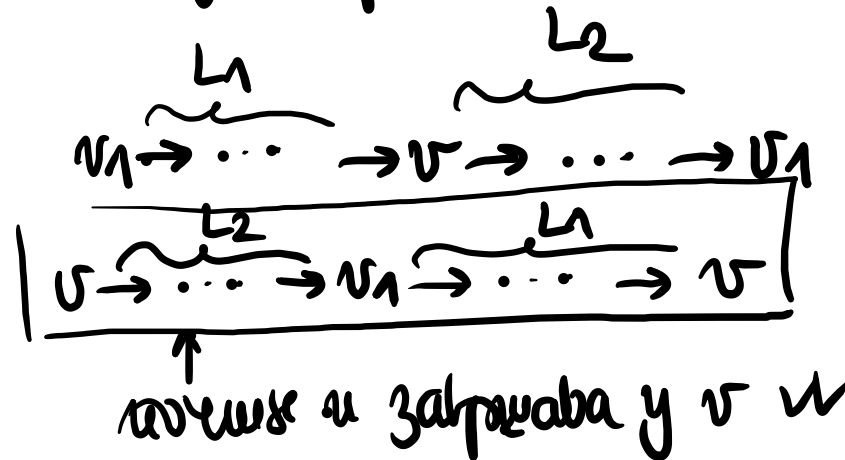
Доказ: G је повезан јер је уникурсалан л. који покрива G .

ако $\exists 1: v_1 \rightarrow \dots \rightarrow v_1$

$v \in V$ произв.

$\exists i: v_i = v$

$\Rightarrow$



Индукција по $|E|$

- $|E|=1$: $\overline{1x1}$, $\bigcirc$ ИХ треба да употребимо вама за де ^{индукација} $\overline{1x1}$ са чим извршавамо $\overline{1x1}$ $\overline{1x1}$, коју имамо вама од $|E|$ ама

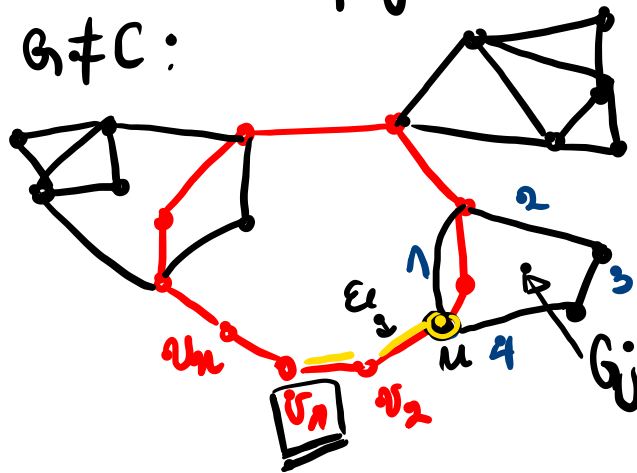
Доказујемо за $G=(V,E)$ $|E| \geq 2$.

лема $\exists$ контура $\underline{C}: v_1 \xrightarrow{e_1} v_2 \xrightarrow{e_2} \dots \rightarrow v_n \xrightarrow{e_n} v_1$ у G

$\textcircled{!!} (\forall v \in V) 2 \mid \deg v$
 G повезан $\Rightarrow \deg v \neq 0$
 $(\forall v \in V) \deg v \geq 2$

Ако $G=C \rightarrow$ крај $\checkmark$

$G \neq C$:



"друге контуре C "

$G'=(V',E') : V'=V \setminus \{v_i \mid i=1, \dots, n, \deg_G v_i=2\}$
 $E'=E \setminus \{e_1, \dots, e_n\}$

$G'_i \leftarrow$ компоненте изграђене $G_j=(V_j,E_j) \ j \geq 1 \ j \leq k$
 $\deg_{G'} v \leq \deg_G v \rightarrow$ изгледа да је $\deg_{G'} v \leq \deg_G v - 2$
 $\rightarrow$ изгледа да је $\deg_{G'} v \leq \deg_G v - 2$

$\Rightarrow G'_i \leftarrow$ може се применити инд. хипотеза. $(*)$

- G_j - доказујемо да G_j садржи неко од елемената $v_1, v_2, \dots, v_n$

v_1 - посматрамо путању од v_1 до G_j (проб. елемент из G_j)

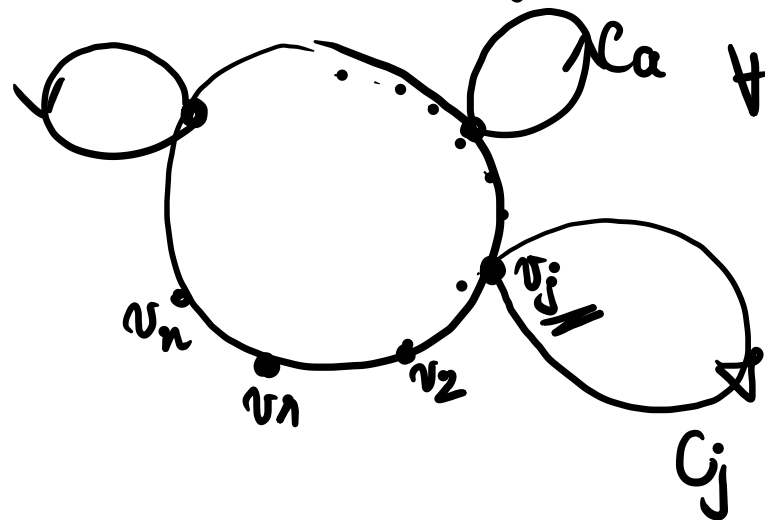
$v_1 \xrightarrow{e_1} u_1 \xrightarrow{e_2} \dots \rightarrow u_k \xrightarrow{e_k} u \in V_j$

покушајмо доказати $e_i \in C$
 $u \in C$

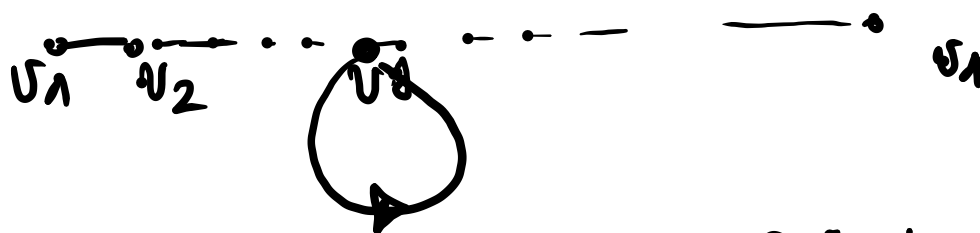
- ако $e_i \in G_j \rightarrow \exists$ путању $u \rightarrow v \Rightarrow e_i \in C$
- e_i није у неким од G_i и $i \neq j$

$\Rightarrow \boxed{e_i \in C}$
 $\Rightarrow \boxed{u \in C}$

Фрагмент унцирсантн дгтн за цео G :



Ка $\forall G_j \exists v_j$ које припада G_j и припада C



G_j -унцирсантн дгтн у G_j $\otimes$
који $\exists$ до и.х.

За $\forall j \rightarrow$ унцирсантн дгтн G_j за G_j
зачемено у C код помена v_j

$\leadsto$ унцирсантн дгтн за G . $\checkmark$ $\square$

Теорема 6-плезан. G је уникурсалан $\Leftrightarrow$ највише 2 помене непарног степена.

Доказ: $(\Rightarrow)$ G - уникурсалан ланку

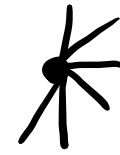
$(v_1 \rightarrow v_2 \rightarrow \dots \rightarrow v_{n-1} \rightarrow v_n)$ (не могу да имају разн.)

$v \neq v_1, v_n$



$\forall$ обраћавање $+2$ у $\deg v$

$\Rightarrow 2 | \deg v$



k нег

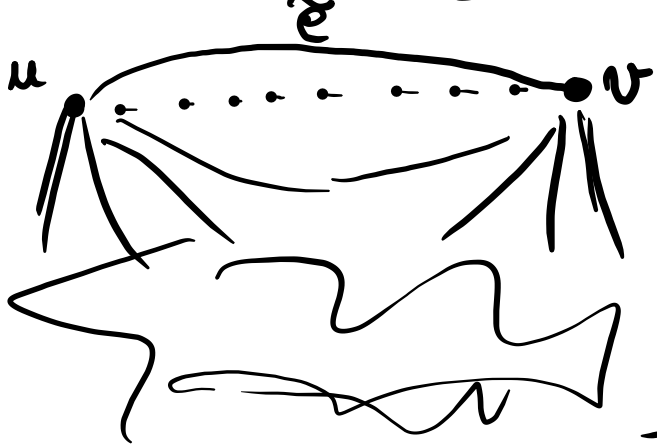
$\downarrow$
 $2k$ ишире

$\Rightarrow$ макс 2 помене непарног степена.

$(\Leftarrow)$ * 0 помена нег степена $\rightarrow (\forall v \in V) 2 | \deg v \xRightarrow{\text{лема}} G$ уникурсалан

* 1 поме нег степена $\nrightarrow 2 | \#$ помен. нег. степена

* 2 помена u и v непарног степена



G'

G са додатком иширом E од u до v .

$\uparrow$ $\forall$ поме ишири $\deg$, плезан

$\xRightarrow{\text{лема}} \exists$ уникурсалан ланку у G' од u до v



(L_2)

(L_1)

$u \rightarrow \dots \rightarrow v$

$\rightarrow \dots \rightarrow v$

$\rightarrow \dots \rightarrow v$

$\rightarrow \dots \rightarrow v$

$\rightarrow \dots \rightarrow v$

$\rightarrow \dots \rightarrow v$

$\rightarrow \dots \rightarrow v$

$\rightarrow \dots \rightarrow v$

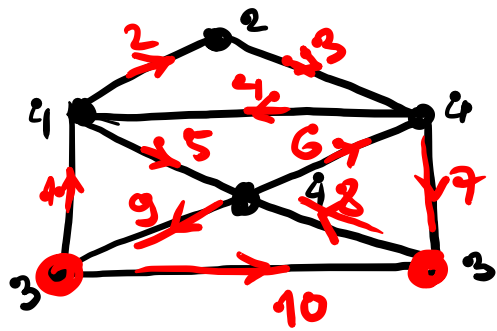
$\rightarrow \dots \rightarrow v$

$\rightarrow \dots \rightarrow v$

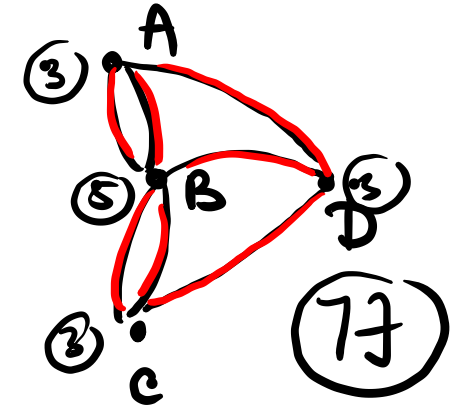
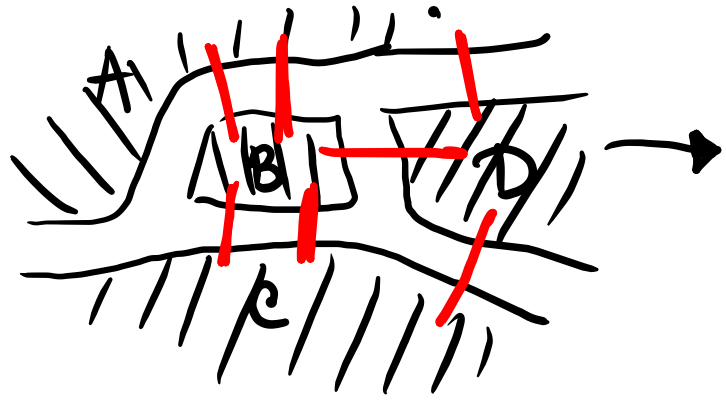
$\rightarrow \dots \rightarrow v$

$L_2 \cup L_1$ - уникурсалан ланку иши G $\checkmark \square$

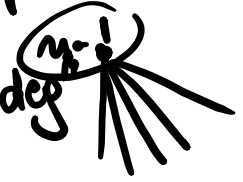
тп.



тп. Кемизгерини носоли 8 ојлер



тп : K_n умуураанат ?



$$2 + n \vee n = 2$$

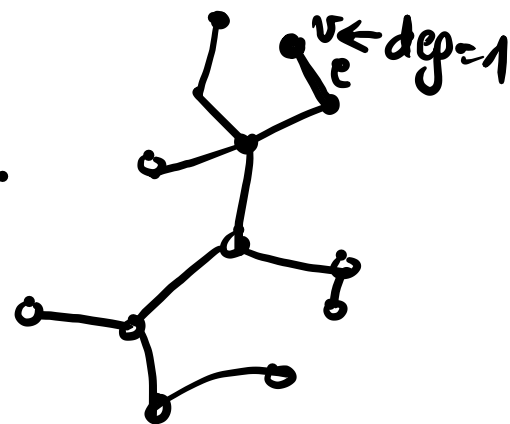
тп. : $K_{m,n}$ умуураанат ?

- $m = n = 1$
- $m = 2 \vee n = 2$
- $2m, n$

- Ојлерова карактеристика графа -

деф. $G=(V,E)$ граф Ојлерова карактеристика графа G :
 $\chi(G) := |V| - |E|$.

деф. G је дрво ако је конектан граф и нема контину у њему.



Лема G дрво $\Rightarrow \chi(G)=1$.

Доказ: индукција по $|V|$

• $|V|=1$ • $|E|=0 \rightarrow \chi=1 \checkmark$

• ил: $\{ \forall \text{ дрво са } n \text{ чв. од } |V| \text{ имаме } \chi=1 \}$

$\longrightarrow |V| \geq 2$

G нема контину

свој дрво :

$\Rightarrow (\exists v \in V) \text{ } \underline{\underline{\deg v = 1}} \vee \text{ } \cancel{\deg v = 0}$

јер G конектан

$v \rightarrow \deg v = 1$

$\exists 1 e \in E \text{ } v \in e$

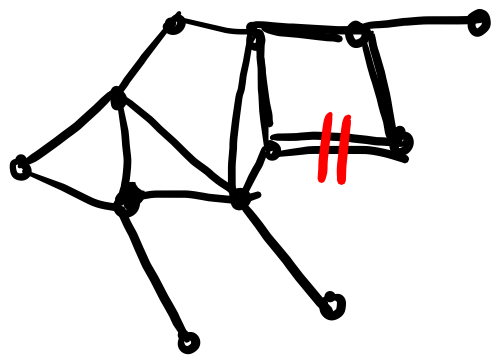
узимамо G' : $V' := V \setminus \{v\}$ $E' := E \setminus \{e\}$

G' дрво и $\chi(G')=1$

$$\chi(G) = |V| - |E| = (|V'| + 1) - (|E'| + 1) = |V'| - |E'| = 1 \quad \checkmark \square$$

Лема. G је излезан граф $\Rightarrow \chi(G) \leq 1$.

Скуча доказ: ако G није граф $\rightarrow \exists$ контура



издајемо једно које није контура
граф остале излезан

Потребан процес (издајемо k ивица)

$\leadsto$ граф: $\rightarrow$ степена $|V|$
ивица $|E| - k$

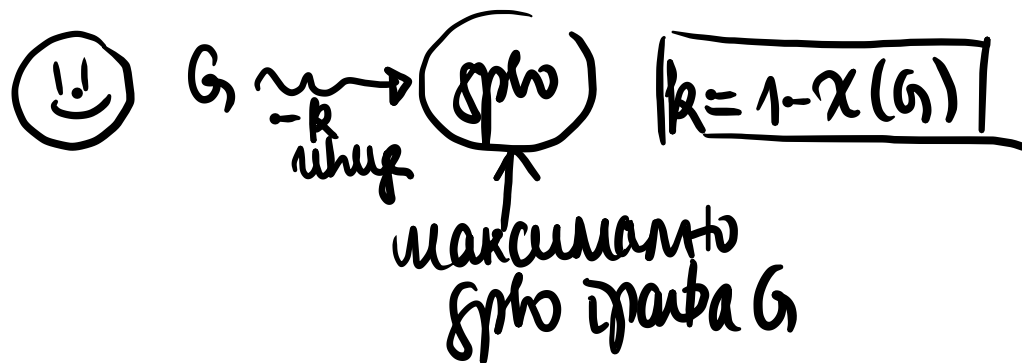


$$\chi(\text{граф}) = \text{ср. степена} - \text{ср. ивица} = |V| - (|E| - k) \stackrel{\text{лем.}}{=} 1$$

$$\Rightarrow \underbrace{|V| - |E|}_{\chi(G)} = 1 - k$$

$$\boxed{|\chi(G)| = 1 - k \leq 1}$$

✓ □



Последаца: G излезан граф
 G је граф $\Leftrightarrow \chi(G) = 1$!!

$$\text{Др. } \chi(K_n) = n - \binom{n}{2} = \dots$$

$$\text{Др. } \chi(K_{m,n}) = m + n - m \cdot n \\ = 1 - (m-1)(n-1) \leq 1$$

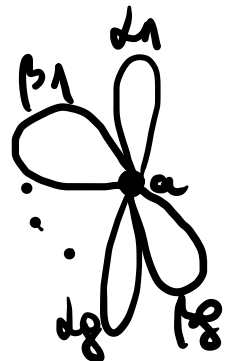
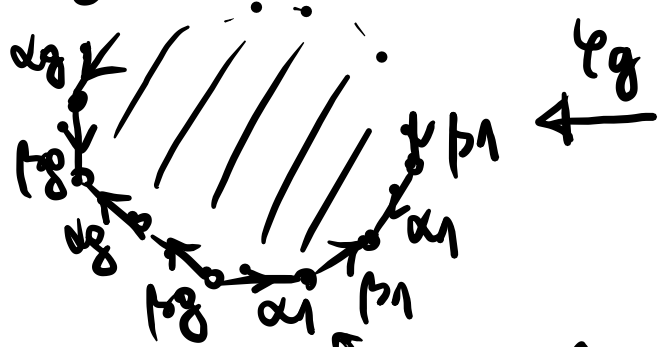
$$\chi(K_{m,n}) = 1 \Leftrightarrow m=1 \vee n=1$$

Ανάλυση S-ζευγωμένες υπολειπόμενες ισότητες $\Rightarrow$ η διστομότητα περιγράφεται πάντα.

Δοκός: $(\exists g \in H_0 \text{ s.t. } S \approx Hg) \vee (\exists h \in H_1) S \approx Nh$

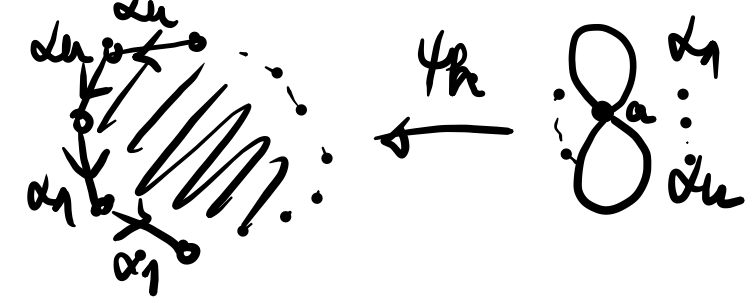
* $H_0 = S^2$ + απρ. πεί. ματρί u 

* $\boxed{Hg} \ g \geq 1$



α_1, β_1
 α_g, β_g
 $G(Mg)$

* $\boxed{Nh} \ h \geq 1$



Να σκεψτούμε
 $\approx$  S^2

περιγράφεται πάντα



ΔΟΔΕΙΣ:

$$\chi = 1 - 2g + 1 = 2 - 2g$$

$$\chi = 1 - h + 1 = 2 - h$$

Def. S -матрица G -граф $\varphi: G \rightarrow S$ называется

V -матрица E -матрица R -матрица
или матрица φ

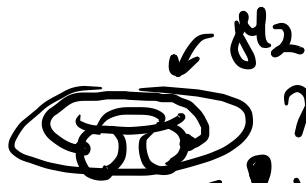
$$|\chi(\varphi)| := |V| - |E| + |R|$$

определяет
характеристика
матрицы φ

Изражение: $\chi(\varphi_g) = 2 - 2g$
 $\chi(\varphi_h) = 2 - h$



$$\chi(M_1) = 2 - 3 + 3 = 2$$



$$\chi(M_2) = 2 - 3 + 2 = 1$$

! не рет. матрица !

$$\varphi_1 \text{ на } M_1 \approx T^2: \chi(\varphi_1) = 2 - 2 \cdot 1 = 0$$

Теорема φ_1, φ_2 -регулярные матрицы на поверхности $S \Rightarrow \chi(\varphi_1) = \chi(\varphi_2)$

Def. S -замкнутые и полные матрицы.

$$|\chi(S)| := \chi(\varphi)$$

определяет
характеристика
матрицы S

где φ
регулярная
матрица на S

$$\chi(S^2) = \chi(M_1) = 2$$

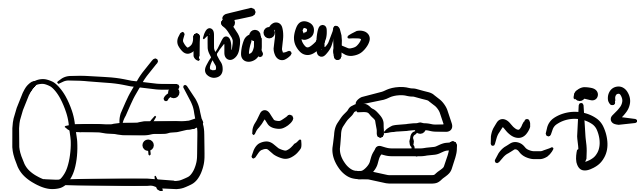
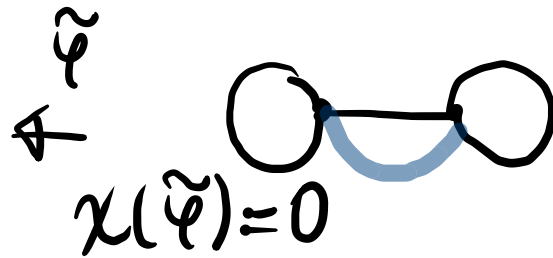
$$\chi(M_g) = 2 - 2g, \quad \forall g \in \mathbb{N}_0$$

$$\chi(N_h) = 2 - h, \quad \forall h \in \mathbb{N}.$$

Ⓢ! ⓈⓈ ⓈⓈⓈ ⓈⓈⓈ Ⓢ ⓈⓈ ⓈⓈ ⓈⓈ ⓈⓈⓈ ⓈⓈⓈ ⓈⓈⓈ ⓈⓈ ⓈⓈ



ⓈⓈⓈⓈⓈ
ⓈⓈⓈⓈⓈ



ⓈⓈⓈ :

$$\chi(\tilde{\varphi}) \leq \chi(\varphi)$$

$$\uparrow$$

$$\chi(S)$$

ⓈⓈⓈ

Ⓢ-ⓈⓈⓈ ⓈⓈⓈ ⓈⓈⓈⓈ

$\varphi: G \rightarrow S$ ⓈⓈⓈ

$$\Rightarrow \chi(\varphi) \geq \chi(S).$$

Планируемость графов.

$$G \hookrightarrow \mathbb{R}^3$$

$$? G \hookrightarrow \mathbb{R}^2$$

Def G је планируем ако $\exists$ топол. реализация у равни.

тј. $\exists$ топология $\psi: G \hookrightarrow \mathbb{R}^2$

тј. K_n



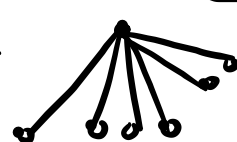
$$K_5 \not\hookrightarrow \mathbb{R}^2$$

$$K_5 \hookrightarrow T^2$$



$K_{m,n}$?

$K_{1,n}$



$\sim$

$K_{2,n}$



$$K_{3,3} \not\hookrightarrow \mathbb{R}^2$$

Слід. (а) G -планируем $\Rightarrow G$ се може реализовати то чакот алгебри.

(б) G -планируем $\Leftrightarrow G$ се може реализовати на S^2 .

Доказ: (а) $\exists \psi: G \hookrightarrow \mathbb{R}^2$

S алгебра $\leftarrow$ $x \in S \exists$ топология $V(x) \approx \mathbb{R}^2$

$h: \mathbb{R}^2 \rightarrow V(x)$ homeomorfizam

то $\psi: G \hookrightarrow \mathbb{R}^2 \rightarrow V(x)$ реализация G на S .



(б) $(\Rightarrow)$ из а)

$(\Leftarrow)$



$$S^2 \setminus * \approx \mathbb{R}^2$$

$$(\exists \alpha \in S^2) \alpha \notin \psi(G) \quad \psi: G \hookrightarrow S^2$$

узmemo стереографску проекciju из a



Πρόταση K_5 и $K_{3,3}$ не являются S^2 .

доказ: домыслимо: $K_5 \not\hookrightarrow S^2$ $K_{3,3} \not\hookrightarrow S^2$

K_5 π.π. $\exists$ ιεω. πειν. $\varphi: K_5 \rightarrow S^2$

$(\forall v \in K_5) \deg v = 4$ и αποσπ.

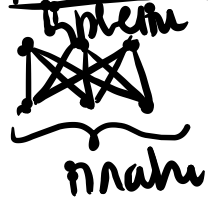
$$\Rightarrow |R| \leq \frac{2}{3}|E| = \frac{2}{3} \cdot \binom{5}{2} = \frac{2}{3} \cdot 10 = \frac{20}{3} \Rightarrow |R| \leq \frac{20}{3}$$

$$\chi(S^2) = 2$$

$$2 = \chi(S^2) \leq \chi(\varphi) = |V| - |E| + |R| = 5 - 10 + |R| \Rightarrow |R| \geq 7$$

$\Rightarrow K_5 \not\hookrightarrow S^2$

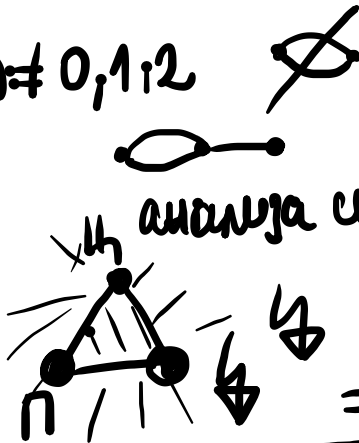
$K_{3,3}$



π.π. $\exists$ ιεω. πειν. $\varphi: K_{3,3} \hookrightarrow S^2$

$(\forall v \in R) \deg v \geq 4$: α αποσπ. $\deg v \neq 0, 1, 2$

? $\deg v = 3$



analysis of simple graphs... $\Rightarrow \deg v \neq 3$

$$4 \cdot |R| \leq \sum_{v \in R} \deg v$$

$$\leq 2 \cdot |E| = 2 \cdot 9 \Rightarrow |R| \leq \frac{9}{2}$$

$$2 = \chi(S^2) \leq \chi(\varphi) = |V| - |E| + |R| = 6 - 9 + |R| \Rightarrow |R| \geq 5$$

$\Rightarrow K_{3,3} \not\hookrightarrow S^2$

Теорема G је планаран $\Leftrightarrow G$ нема подграф хомеоморфан са K_5
и $\text{---}||\text{---}\text{---}\text{---}\text{---}||\text{---}$ са $K_{3,3}$.