

Grafy hamiltonowskie (spójne)

$G = (V, E)$

$\mathcal{Q}$ ?  $\exists (x_1, \dots, x_n) \leftarrow$  droga

1)  $x_i x_{i+1} \in E, x_n x_1 \in E$

2)  $\{x_1, \dots, x_n\} = V.$

?

ALGORYTMICZNE: to jest ~~rozdany~~ rozstrzygnięty.

Sprawdzić  $V!$  (= Sym(V))

Ułomność oblicz:  $O(|V|!)$ .

Podst. problem: Czy istnieje alg. ~~zawsze~~ odpow.

na  $\mathcal{Q}$  dualizujący w czasie  
wielokrotność względem  $|E|$

$\equiv P = NP$

Tw (OPE). Zał. że  $(V, E)$  jest spójny i  $|V| \geq 2$

$$(\forall x, y \in V) ((\neg xy \in E) \rightarrow \deg(x) + \deg(y) \geq |V|).$$

wtedy  $(V, E)$  jest hamiltonowski.

Uwaga.  $n \geq 2 \rightarrow K_n$  jest hamiltonowski.

D-d. Zał. że  $(V, E)$  spełnia zał. tw,  
ale nie jest hamiltonowski.



Rozważmy ciąg  $E_0, E_1, \dots, E_k$  t.je

$E_0 = E$  ;  $E_{i+1} = E_i \cup \{e_i\}$ ,  $e_i \in [V]^2 \setminus E_i$   
tak długo aż otrzymamy graf hamit.

Patrzymy na  $E_k = E_{k-1} \cup \{e\}$

$e \in [V]^2 \setminus E_{k-1}$ .

$|V| = n$ .

•  $(V, E_i)$   $i = 0 \dots k$ .

$\deg_{E_i}(x) \geq \deg_E(x)$ .

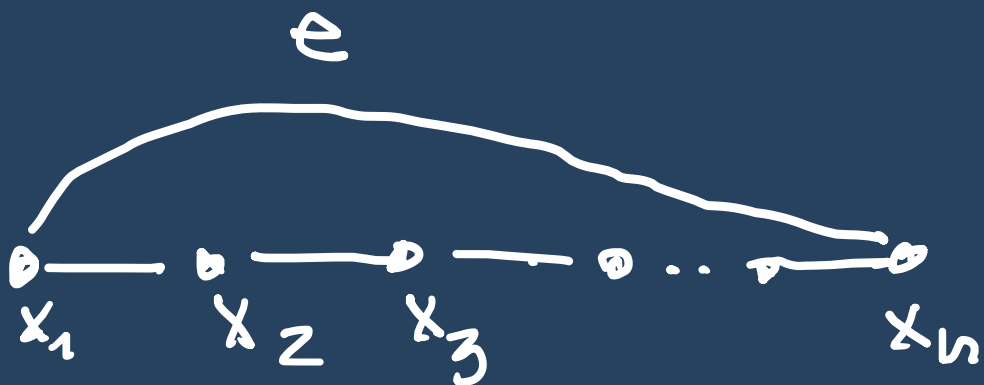
$\deg_{E_i}(x) + \deg_{E_i}(y) \geq n$

$xy \in E_i$ .

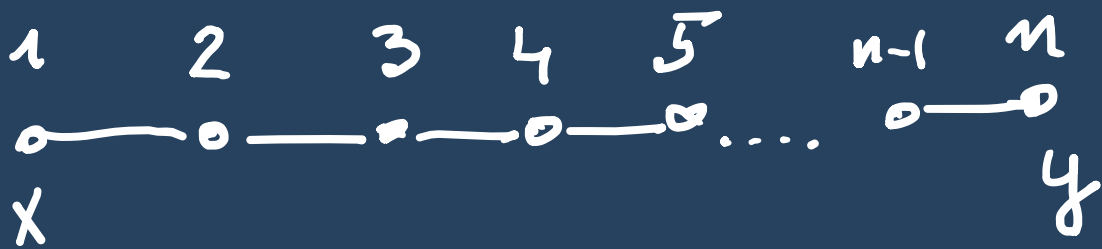
$(V, E_k)$



$e \leftarrow$  ta nowa  
krawędź



$(V, E_{k-1})$



$\gamma(xy \in E_{k-1})$

$$\deg_{E_{k-1}}(x) + \deg_{E_{k-1}}(y) \geq n$$

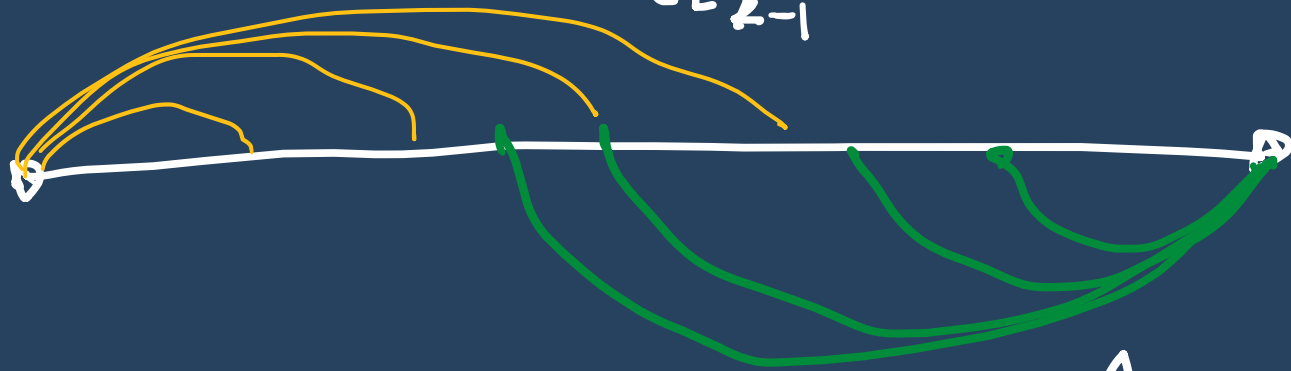
$$E_{k-1} \quad \mathcal{N}(1) \subseteq \{2, 3, \dots, n-1\}$$

$$A = \mathcal{N}(1)$$

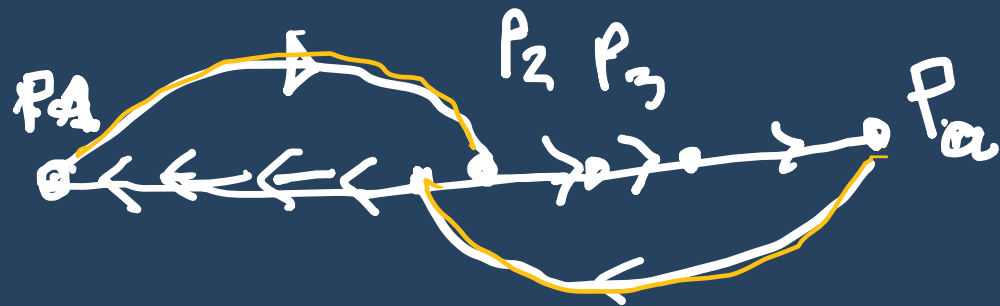
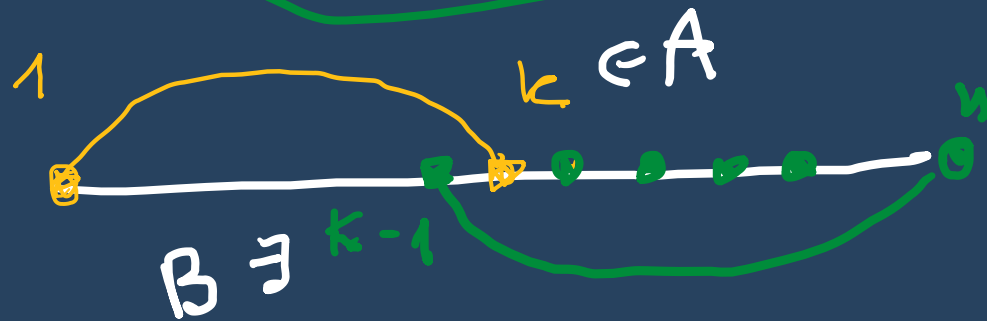
$$\mathcal{N}(n) \subseteq \{2, 3, \dots, n-1\}$$

$$B \subseteq \mathcal{N}(n)$$

- $A, B \subseteq \{2, \dots, n-1\}$
- $|A| + |B| = \deg_{\mathbb{F}_{k-1}}(u) + \deg_{\mathbb{F}_{k-1}}(v) \geq n$ .



CEL :



to jest  
cyklem  
hamiltona.

Spójrzmy na  $A$  oraz  $B+1$ .

$$CEL: A \cap (B+1) \neq \emptyset$$

•  $A \subseteq \{2, \dots, n-1\} \subseteq \{2, \dots, n\}$        $|A| + |B+1| \geq n$   
 $A+1 \subseteq \{3, \dots, n\} \subseteq \{2, \dots, n\}$ .

$$\begin{cases} |X \cup Y| = |X| + |Y| - |X \cap Y|. \end{cases}$$

$$\begin{cases} |X \cap Y| = |X| + |Y| - |X \cup Y|. \end{cases}$$

$$|A \cup (B+1)| \leq (n-1)$$

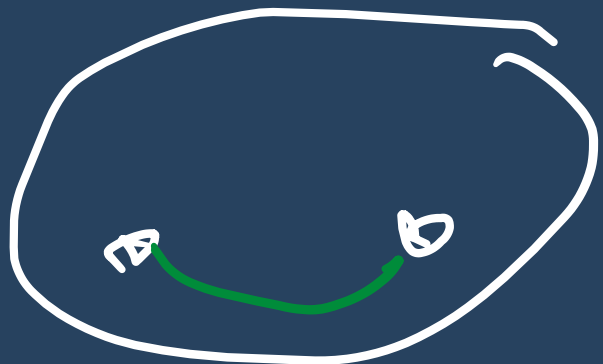
więc

$$|A \cap (B+1)| = |A| + |B+1| - |A \cup (B+1)|$$

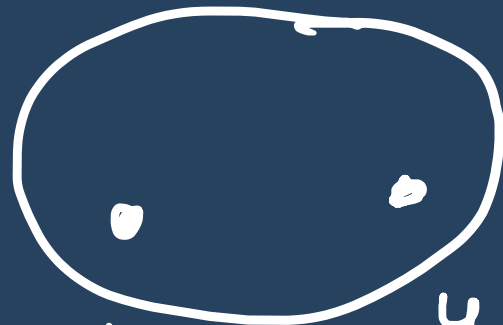
$$= |A| + |B| - |A \cup (B+1)| \geq |A| + |B| - (n-1)$$

$$\geq n - (n-1) = 1 \quad \square$$

Grafy Euleraowskie  $\iff$  grafy pół-euleraowskie



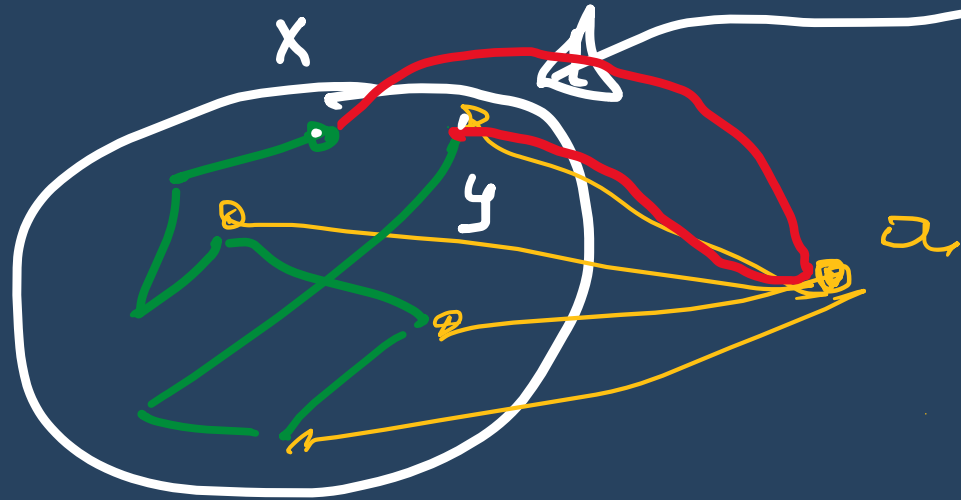
$\uparrow$   $\{x, y\}$   
parzyste



x y

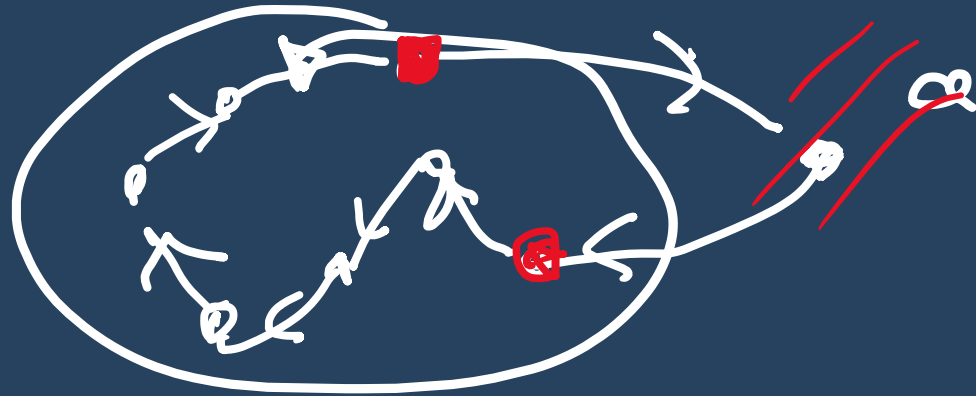
$\deg(x), \deg(y)$   
nieparzyste  
+ reszta parzyste

Problem przejście: pot - hamiltonowski  
 $(V, E)$



$$a \notin V$$

$$(V \cup \{a\}, E \cup \{xa : x \in V\})$$





# GRAFY PLANARNE

Def. • Krzywa (jordanowska): ciągłe  $\gamma: [a, b] \rightarrow \mathbb{R}^2$

- krzywa bez przecięć: krzywa 1-1

Def. Graf  $(U, E)$  jest planarny



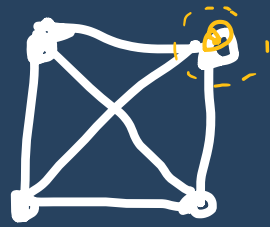
istnieje  $\varphi: V \xrightarrow{1-1} \mathbb{R}^2$

istnieje  $\eta_e: [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}^2$  krzywe bez przecięć

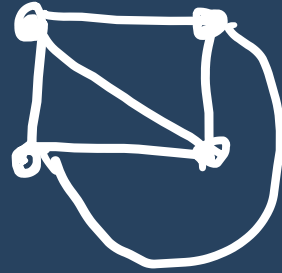
1)  $\eta_e$ : krzywa od  $\varphi(x)$  do  $\varphi(y)$  ;  $e = \{x, y\}$

2) różne krzywe jeśli mają wspólne punkty, to są to punkty pocz. lub końcowe.

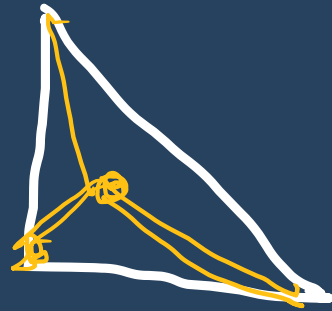
(P)



$K_4$



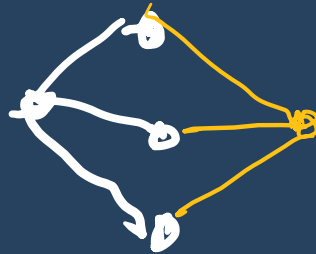
realizacja  $K_4$   
na płasz.  
jako graf płaski



inna real.  $K_4$   
jako graf płaski

(P)

$K_{2,3}$

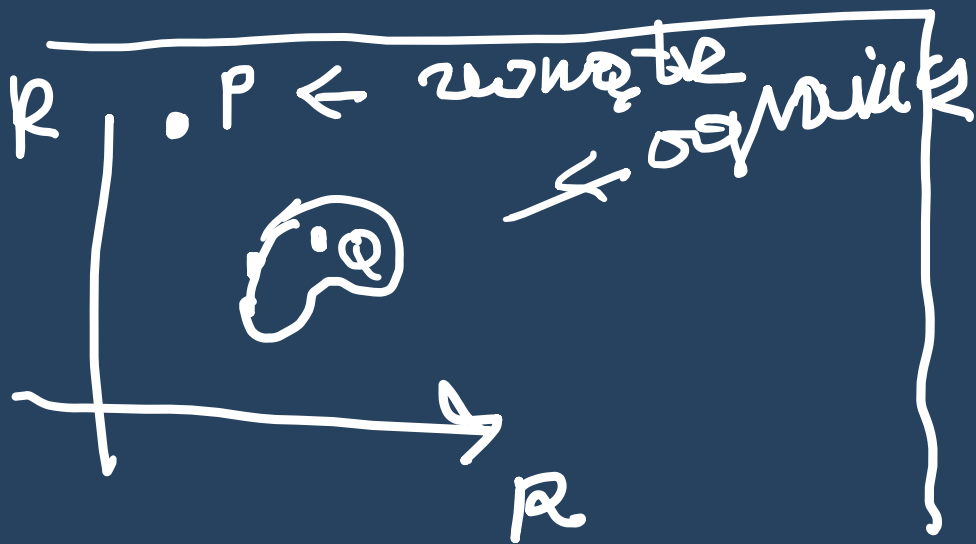
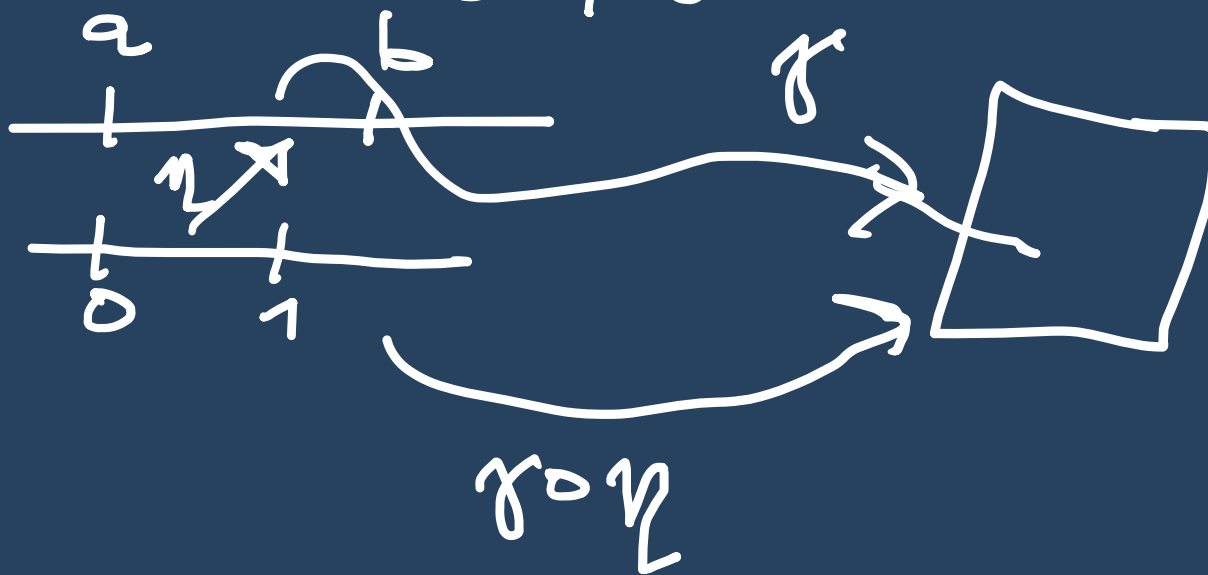


Def. petla :  $\gamma : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}^2$

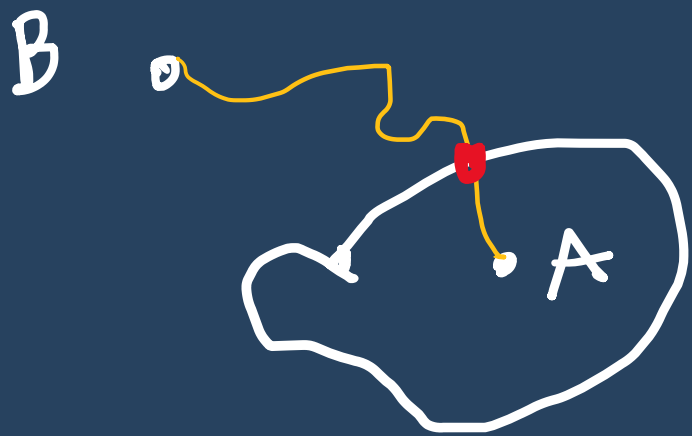
t.j.e  $\gamma(a) = \gamma(b) \wedge \gamma|_{(a, b)}$  jest 1-1



Uwaga : można opr. się do  $[0, 1]$



$t_w$  (Jordan). Jeśli  $P$  jest pętlą  
 $A$  leży wewnątrz  $P$ ,  $B$  leży ~~wewnątrz~~ na  
 zewnętrznej  $P$  i  $L$  jest łukiem od  $A$  do  $B$   
 to  $P \cap L \neq \emptyset$ .

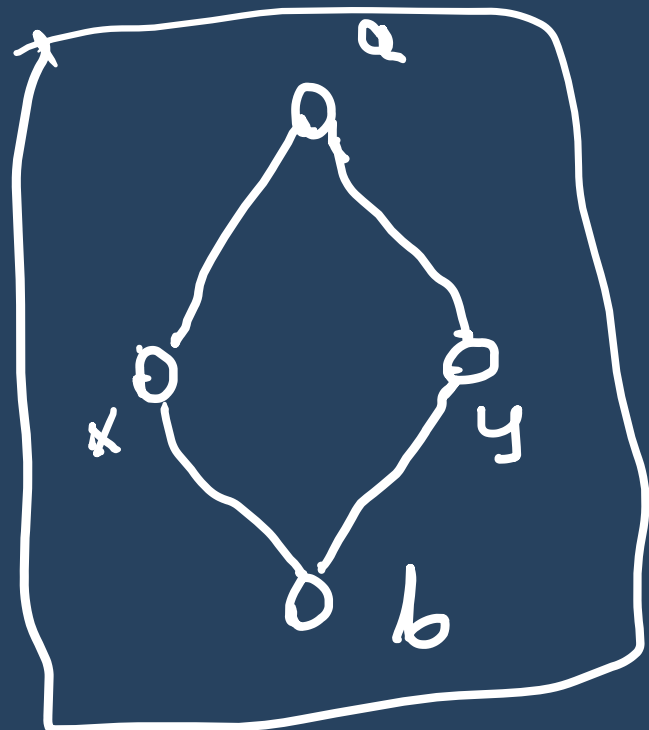
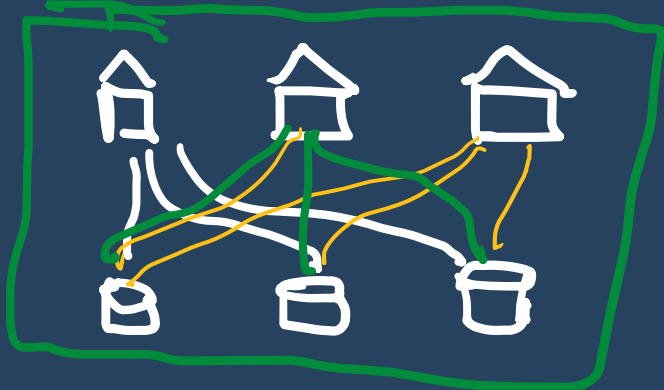


DOWÓD : TRUDNY

'łatwiej to się poleca zuje  
 dla wielokątów i łamanych



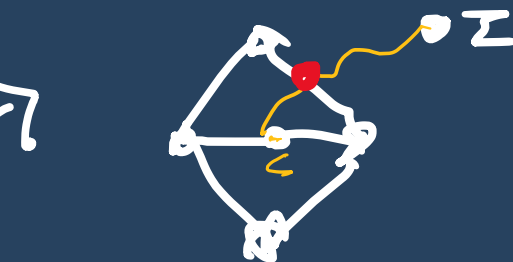
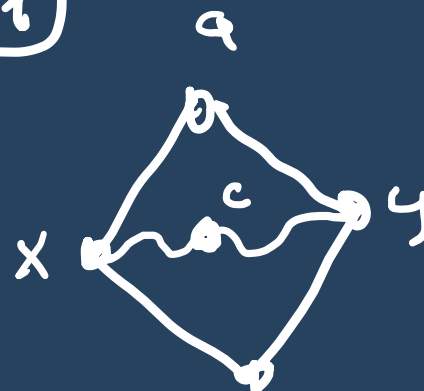
(P)



goleb moze  
umscic' **(C)**

a b c  
x y z  
CZY  $K_{3,3}$  jest planarna?  
NIE  
//

(G1)



(G2)



Ⓟ zadanie  $K_5$  nie jest planarne

Tw. Każde drzewo jest planarne

D-φ, indukcja po  $n = |V|$ .

( $n=1$ ) •

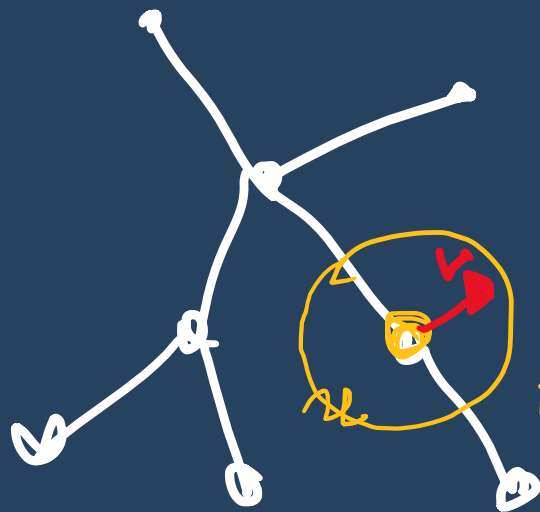
$n \rightarrow n+1$  : Bierzemy  $(U, E)$  drzewo

$|V| = n+1$  ; bierzemy liść  $v \in V$ .

$U \cup \{v\}$  - drzewo o  $n+1$  elem.

mamy jego realizację



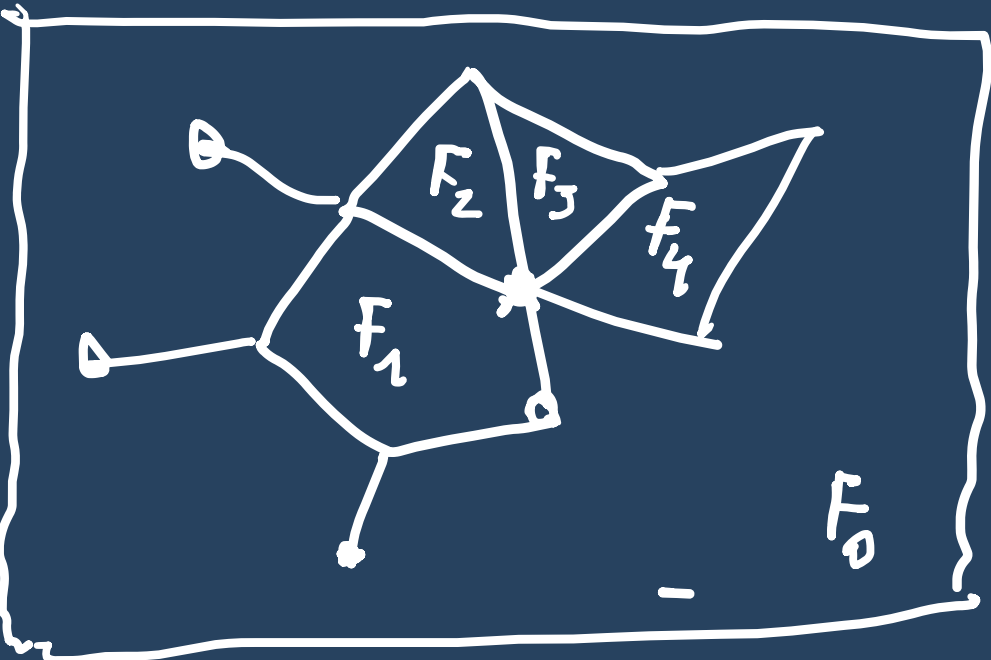


$K(u, r/2)$

$V - \{v\}$   $v, u \in E$

$$r = \min \{ d(\tilde{u}, x) : x \in V - \{v, u\} \}$$

wn. Wszystkie lasy są planarne



$\{F_0, F_1, \dots, F_k\}$  - ścienny grafy

(obszary spójne  
rozbicia  $\mathbb{R}^2$  za pomocą  
grafu)

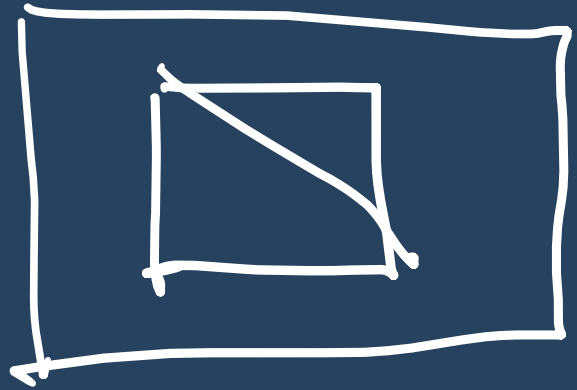
$f \in$  lioba ścian

$e \in$  lioba krawędzi

$v \in$  lioba wierzchołków



(P)



$$f = 3$$

$$e = 5$$

$$v = 4$$

$$f - e + v = 3 - 5 + 4 = 2$$

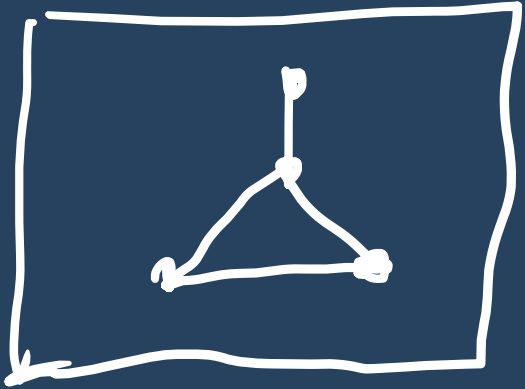


$$f = 2$$

$$e = 3$$

$$v = 3$$

$$f - e + v = 2$$



$$f = 2$$

$$e = 4$$

$$v = 4$$

$$f - e + v = 2$$

Tw (Euler). Jeśli  $(V, E)$  jest  
spójnym grafem planarnym, to

$$p - e + n = 2$$

# Planarność a realizacja na sferze

rzut sfery  
na płaszczyznę.

