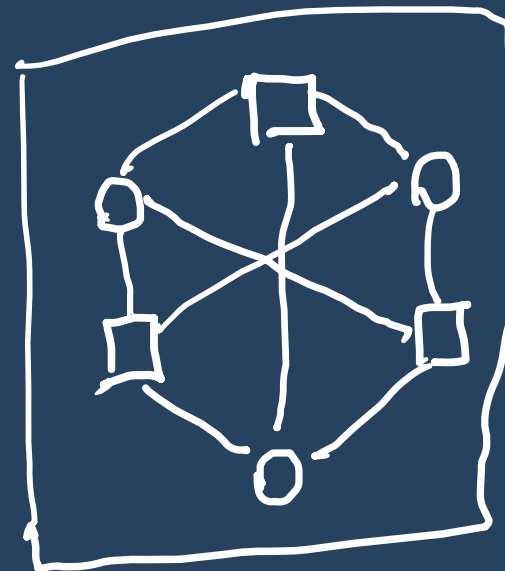
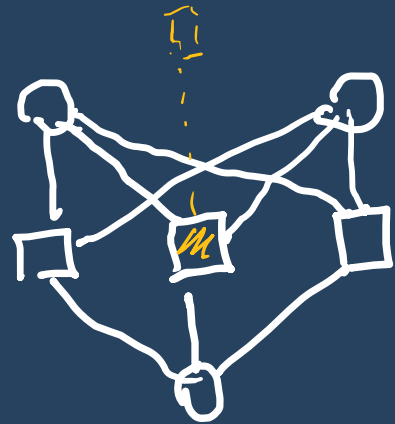
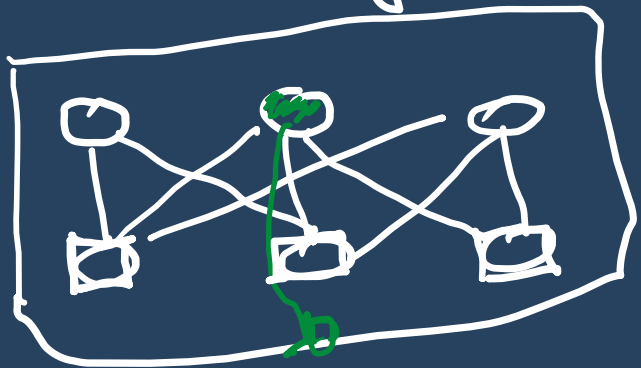
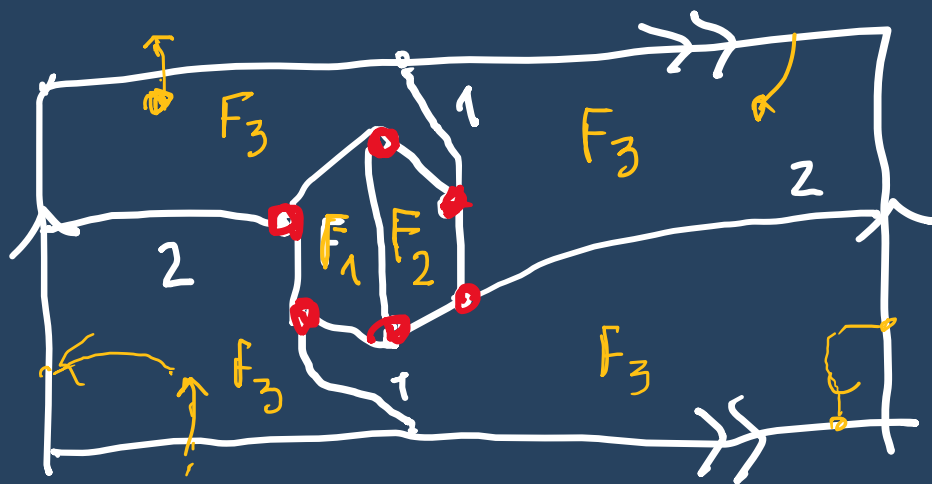


Realizacija $K_{3,3}$ na torusie



$K_{3,3}$



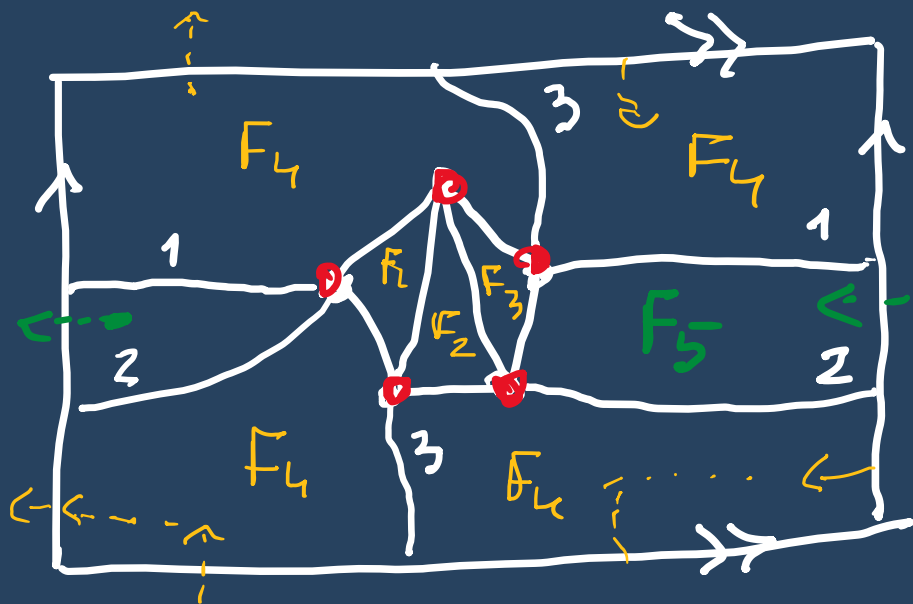
$$f = 3$$

$$e = 9$$

$$v = 6$$

$$f - e + v = 0$$

Realizacija K_5 na torusie



$$f = 5$$

$$e = 10$$

$$v = 5$$

$$f - e + v = 0$$

Def. (V_1, E_1) jest podgrafem (V_2, E_2)

$$V_1 \subseteq V_2 \wedge E_1 \subseteq E_2 \cap [V_1]^2$$

Def. $G_1 = (V_1, E_1)$ jest pod-
grafem indukowanym

grafu $G_2 = (V_2, E_2)$ jeśli

$$V_1 \subseteq V_2 \wedge E_1 = E_2 \cap [V_1]^2$$

$$G_1 = G_2[V_1]$$

~~Def.~~

Operacje elementarne.

Mamy $G = (V, E)$, $x \in V$, $e \in E$

- ~~of~~ usuwanie wierzchołka:

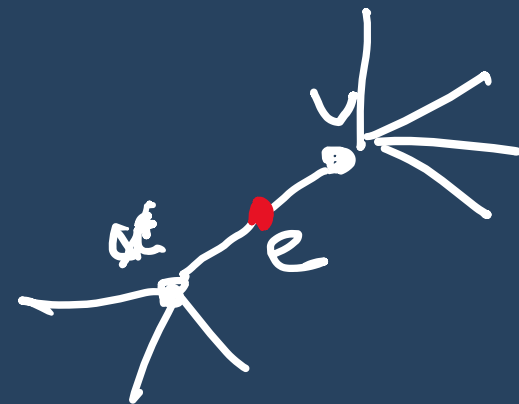
$$G - x = (V \setminus \{x\}, E \cap [V \setminus \{x\}]^2)$$

- usuwanie krawędzi:

$$G - e = (V, E \setminus \{e\})$$

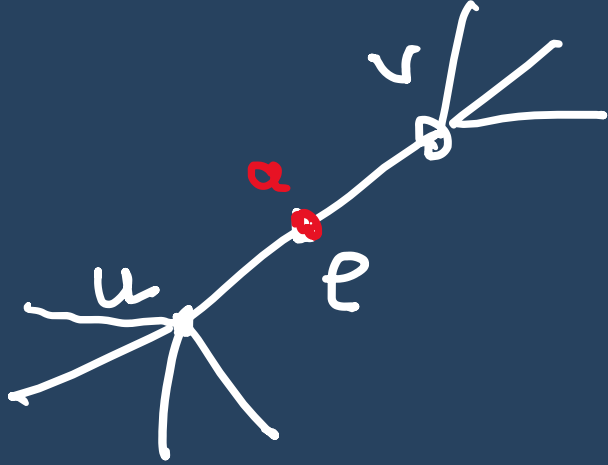
- poddzielił G na pomocą e :

$G \cdot e -$



$$G \cdot e = (V \cup \{a\}, (E \setminus \{e\}) \cup \{\{u, a\}, \{a, v\}\})$$

$$a \notin V$$



obserwacja:

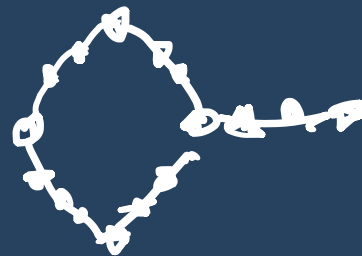
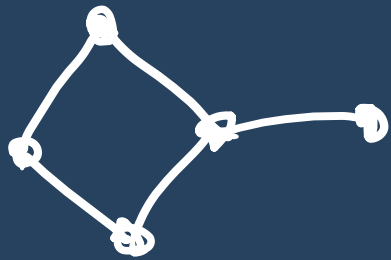
- $\deg_{G \cdot e}(a) = 2$

- ~~niezmiennik~~

- $x \neq a \rightarrow \deg_G(x) = \deg_{G \cdot e}(x)$

Def. $G \in TX \equiv G$ można otoczyć i X na pomocą podpodz.

↑ topol. moduł grafu X

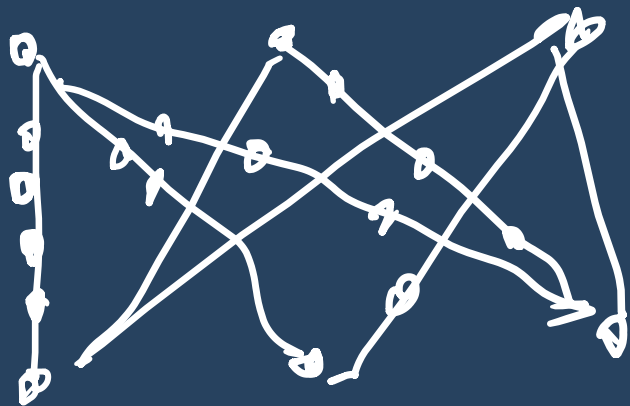


X

\tau w. (Kuratowski)

wtedy i tylko wtedy
jakiś graf z TK_5

Graf nie jest planarny
gdy zawiera OK
lub z $TK_{3,3}$.

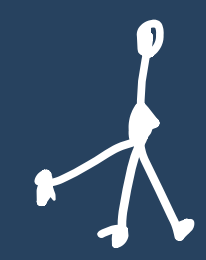
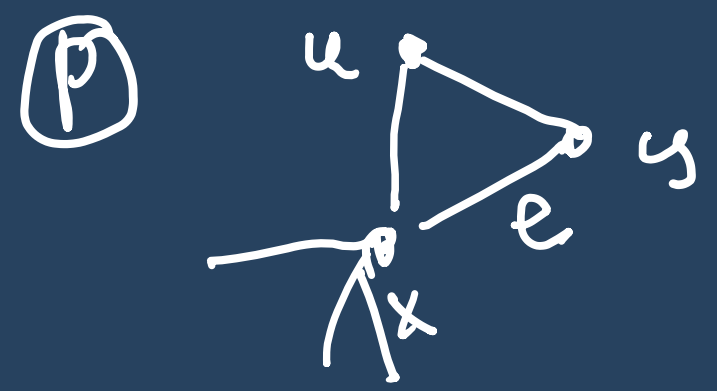


Def. Kontrakcja krawędzi: G/e

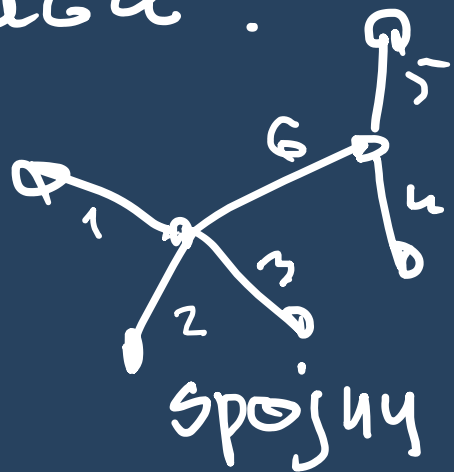


$$e = \{x, y\}$$

$$G/e = (V \setminus \{y\}, (E \setminus \{e\}) \cup \{\{x, u\} : \{y, u\} \in E\})$$



uwaga:



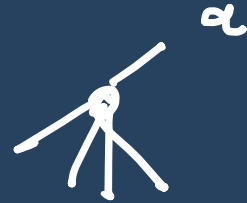
każdy spójny można za
pomocą kontraktacji
sprowadzić do \square .

DEF. Graf H jest (indukowanym) MINOREM
grafu G jeśli istnieje (indukowany)
podgraf G' grafu G , który za pomocą
kontrakcji można przekształcić do H .

Def. Kontrakcja za pomocą krawędzi $e = \{x, y\}$
jest topologiczna $\equiv \deg(x) = 2$ lub $\deg(y) = 2$



\Rightarrow



kontr. top \equiv odwrotność podpodziału

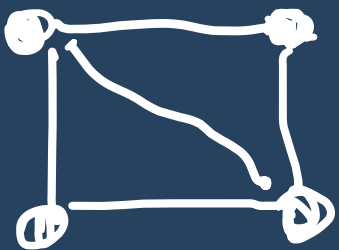
Tw. H jest minimalnym G

\Leftrightarrow
Istnieje $\varphi: V(H) \rightarrow P(V(G))$ t. i. e

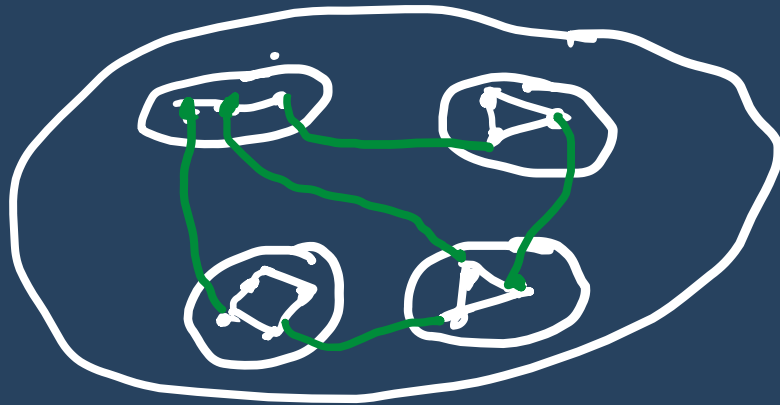
1) $(\forall x \in H) (\varphi(x) \neq \emptyset \wedge \varphi(x) \text{ jest spójnym podzbiorem } G)$

2) $(\forall x, y \in H) (x \neq y \rightarrow \varphi(x) \cap \varphi(y) = \emptyset)$

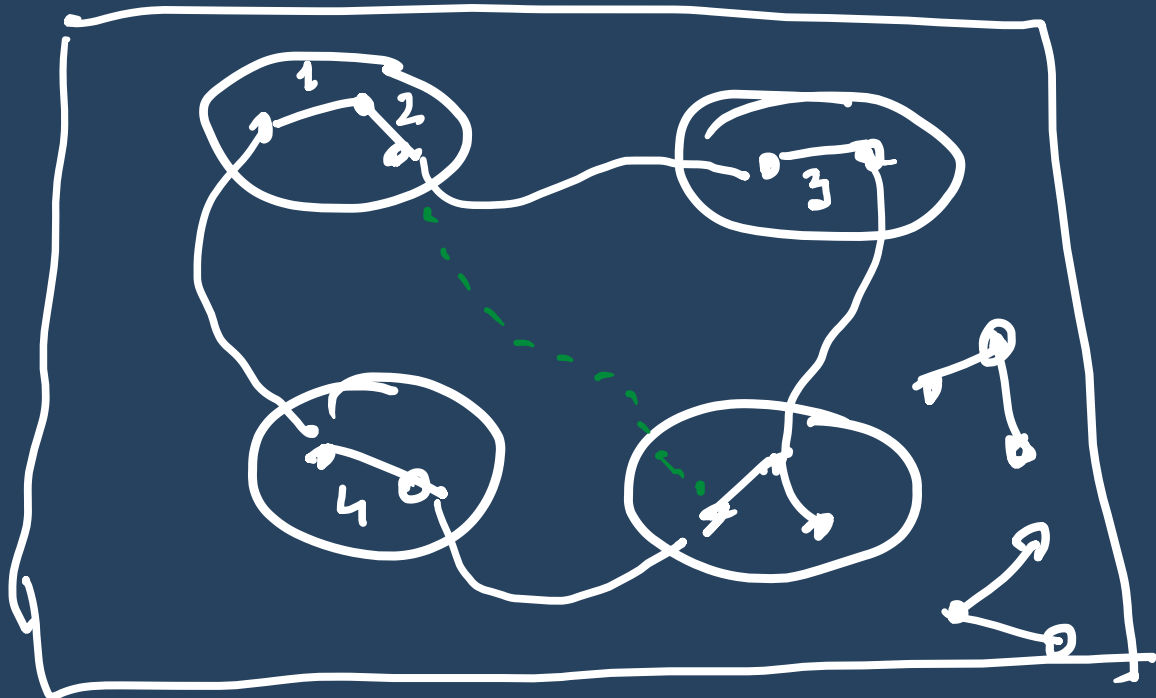
3) $(\forall x, y \in H) (\{x, y\} \in H \rightarrow (\exists u \in \varphi(x)) (\exists v \in \varphi(y)) (\{u, v\} \in G))$



H

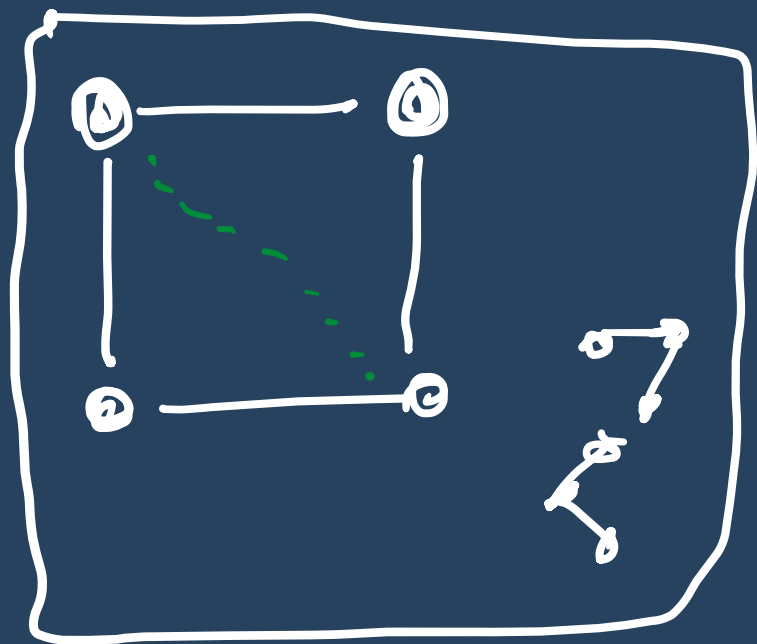


G



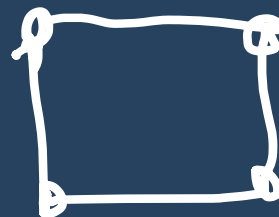
G

\Rightarrow
KONTV.



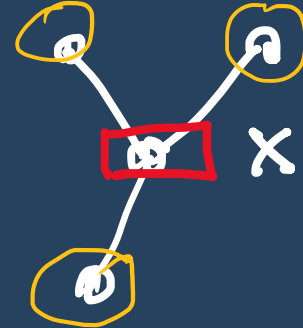
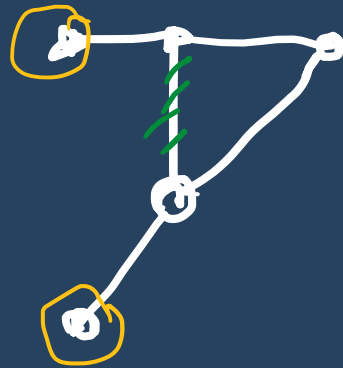
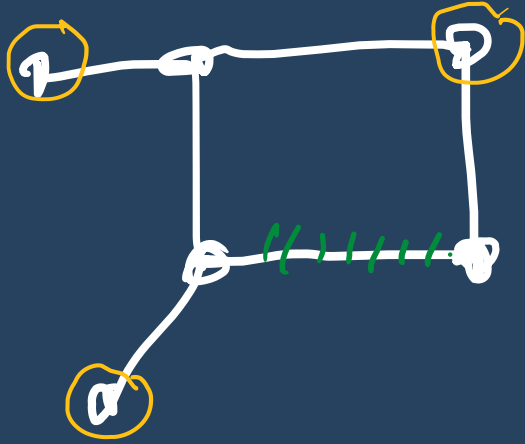
ustawiamy
punkty

+
ustawiamy
krawędzie





$$G_0 = G \rightarrow G_1 \rightarrow G_2 \rightarrow \dots \rightarrow H$$

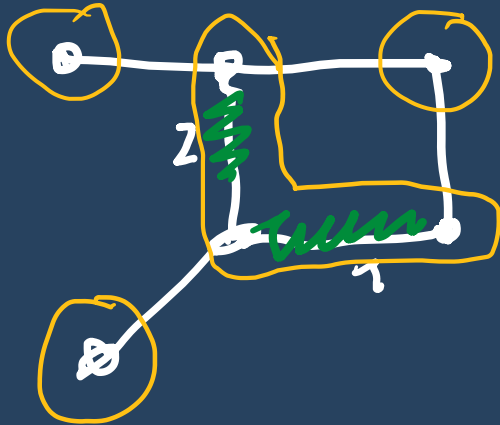


• - punkt kontraktowany x ; e_1, \dots, e_k - użyte krawędzie

$$\varphi(x) = \bigcup_{i=1}^k e_i$$

• y nie był kontr

$$\varphi(y) = \{y\}$$



Def. $X \preceq Y \equiv X$ jest mniejszym Y

To jest relacja na klasie grafów.

• $X \preceq X$

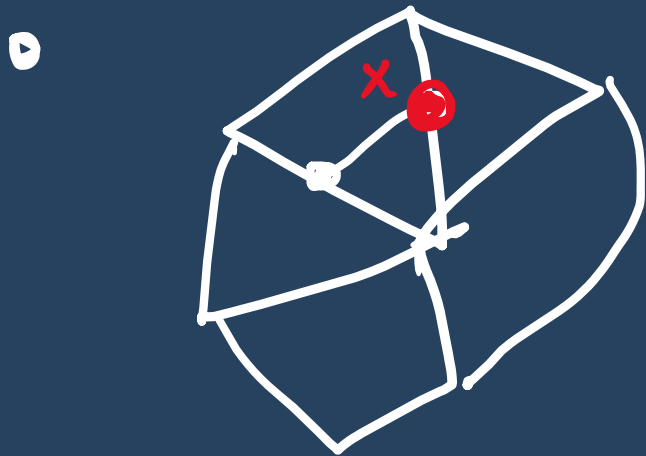
• $X \preceq Y \wedge Y \preceq Z \rightarrow X \preceq Z$

• $X \preceq Y \wedge Y \preceq X \rightarrow X = Y$

TW (Robertson, Seymour). Relacja \preceq jest quasi-well ordered, czyli w \preceq nie ma ∞ ostro malejących ciągów i nie ma ∞ antyłańcuchów.

(X, \leq) - cz. porz. ; $A \subseteq X$ jest anty \overline{L} ,
 $\Leftrightarrow (\forall a, b \in A) (a \neq b \rightarrow \neg(a \leq b \vee b \leq a))$.

MINORY A PLANARNOŚĆ.

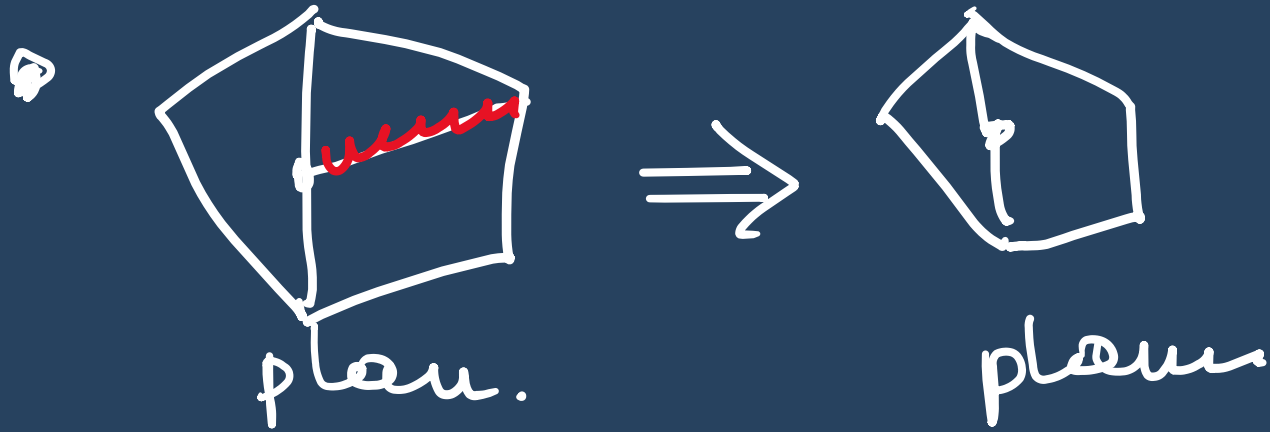


planarny

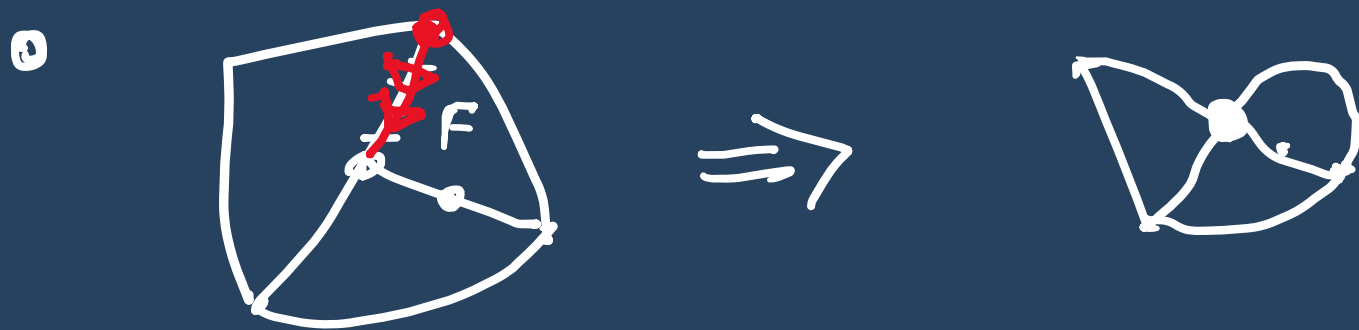
→
i usuwamy x



planarność



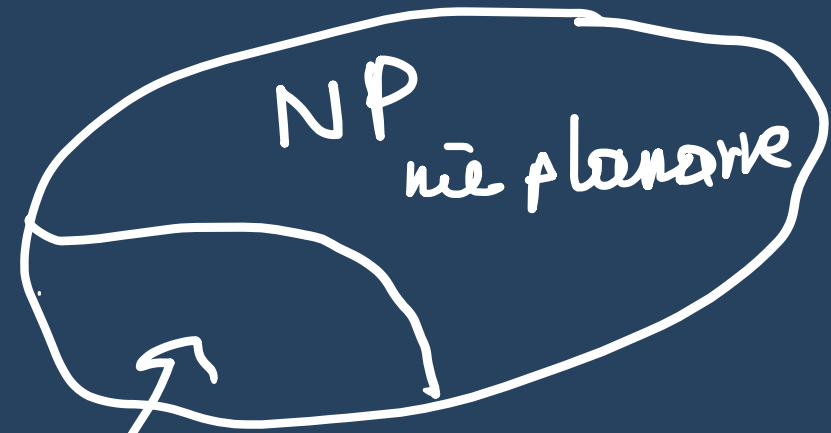
uswane kwow.



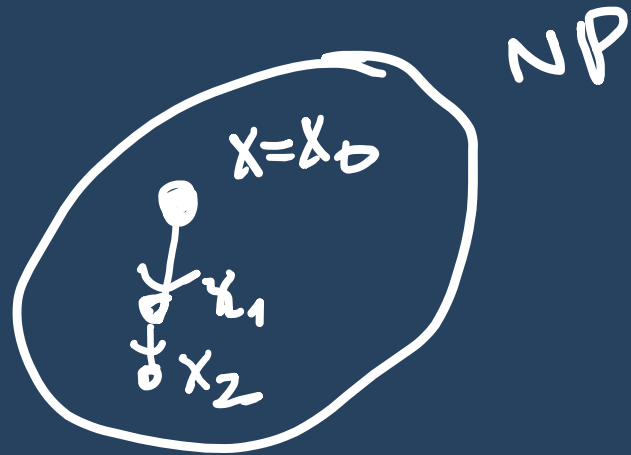
kontrakcje
nie psuje ..
planowalosc

wz. $X \leq Y$
 Y - planowy $\Rightarrow X$ jest planowy

Grafy



P (grafy planarne)



$(NP, \leq PNP)$

cz. powz.

• $(\forall x \in NP) (\exists y \leq x)$
 (y - minimalny)

$M =$ rodz. elem.
 minimalnych w NP

• M jest antyłańcuchem.

$WN.(R-S) \quad |M| < \infty$

M - przeszkody

W maszynie puzep. $M = \{K_{3,3}, K_5\}$
TO PROCUJE DLA NP TORUSA