

1: $G_1 \leq_m G_2$ a $G_2 \leq_m G_3$, pak $G_1 \leq_m G_3$



$K_5 \leq_m G$

2: $H \leq_f G \Rightarrow H \leq_m G$ \Leftarrow obecně neplatí

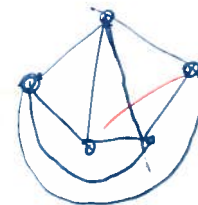
na cvičení: Lemma: Pokud max. stupeň H , $\Delta(H) \leq 3$,
pak $H \leq_m G \Rightarrow H \leq_f G$

Rovinné grafy:

Fakt (F): G rovinný a $H \leq_m G \Rightarrow H$ rovinný

opakování: K_5 není rovinný

$K_{3,3}$ —



Eulerův vzorec: $G = (V, E)$ souvislý rovinný,
 $S = \#$ stěn nějakého nakreslení rovinného

Pak: $|V| - |E| + S = 2$
navíc: $|E| \leq 3|V| - 6$

a pokud G neobsahuje Δ : $|E| \leq 2|V| - 4$

Věta (Kuratowski '30; Wagner '37). Pro graf G je následující ekvivalentní:

- 1) G je rovinný
- 2) G neobsahuje K_5 ani $K_{3,3}$ jako minor
- 3) — jako topologický minor (podrozdělení K_5 nebo $K_{3,3}$ jako podgraf)



(2) \Rightarrow (3) — obměna (2)

(3) \Rightarrow (2) — na cvičení

(2) \Rightarrow (1) — dobíjíme

K_2 (?) 6/

(2) \Rightarrow (1) - indukci dle $|V(G)|$ -- pokud $|V(G)| \leq 4$ ✓



jinak $|V(G)| > 4$.

případy: - $k_v(G) = 0$ -- z I.P. nakreslíme komponenty zvlášť dost daleko od sebe

- $k_v(G) = 1$... $v =$ artiklace

$C_1 \dots C_e =$ komponenty $G \setminus v$

$G_1 = G \setminus [C_1 \cup \{v\}]$, $G_2 = G \setminus [C_2 \cup C_3 \cup \dots \cup C_e \cup \{v\}]$

I.P. \Rightarrow \exists nakreslení G_i do roviny.

sjednotíme nakreslení G_i ve V

\odot navíc: \exists takové nakreslení, že v leží na vnější stěně

Lemma: Necht G je rovinný. Pak pro lib. vrchol v (hranu e) \exists nakreslení do roviny t.ž. v (nebo e) leží na vnější stěně.

dk.: nakreslíme G na kouli t.ž. v leží u stěny (neformální) obsahující "severní pól"



\hookrightarrow lepší obrázek ve [VM]

$k_v(G) \geq 2$: $u, v =$ vrcholy $\neq z$, $C_1 \dots C_e =$ komponenty $G \setminus \{u, v\}$

$G_1 = G \setminus [C_1 \cup \{u, v\}] + uv$, $G_2 = G \setminus [C_2 \cup \dots \cup C_e \cup \{u, v\}] + uv$

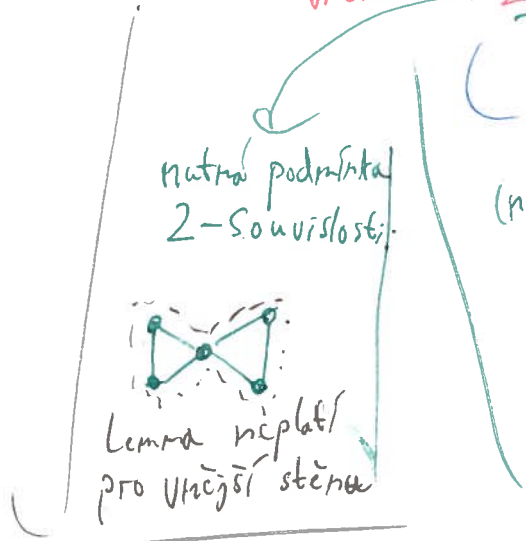
\odot - $G_1 \preceq_m G$, $G_2 \preceq_m G$

- $K_{2,2}, K_{3,3} \not\preceq_m G \Rightarrow G \not\preceq_m K_{3,3} \not\preceq_m G_i$ ($i=1,2$)

I.P. a Lemma ---

$k_v(G) \geq 3$

Lemma: V lib. rovinném nakreslení vrcholově 2-souvislého grafu je hranicí každé stěny kružnice v G



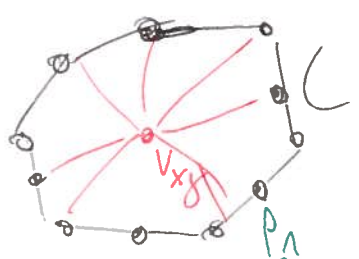
dk: - pomocí ústředního lemmata (neformální) indukci dle # hran
 G cyklus ✓
 G dostaneme z H přidáním cest p (hrany + podstředek)
 I.P. ⇒ furzerní platí pro H
 - Prozdělí stěnu H na 2 kružnice □

Lemma KH ⇒ ∃ xy ∈ E(E) : G/xy je 3-souv.

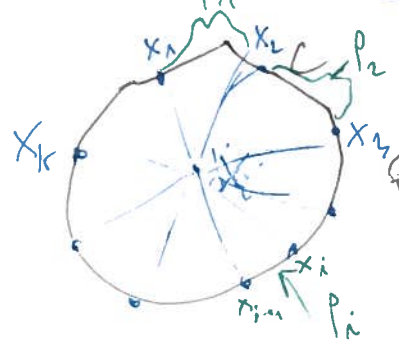
I.P. ⇒ G/xy má rovinné nakreslení

$k_5, k_{3,3} \not\leq_m G \Rightarrow k_5, k_{3,3} \not\leq_m G/xy$

- smažeme v_{xy} ... (G/xy) \setminus v_{xy} 2-souvislý ⇒
 (lemma ⇒) stěna nakreslení (G/xy) \setminus v_{xy} od pověda kružnici C

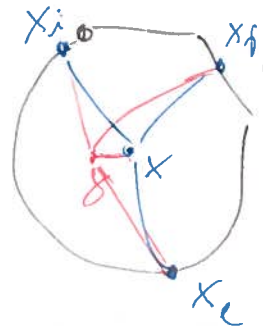


x_1, \dots, x_k sousedů x kroje y



musí ležet na C
 v cyklickém pořadí na C
 nakreslení G/xy (z nakreslení G/xy)

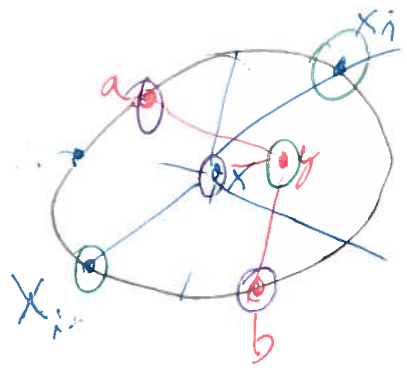
a) x a y mají ≥ 3 společné sousedy



x_i, x_j, x_k
 ⇒ $k_5 \not\leq_m G$

$K_{G,2}$ (3) δ

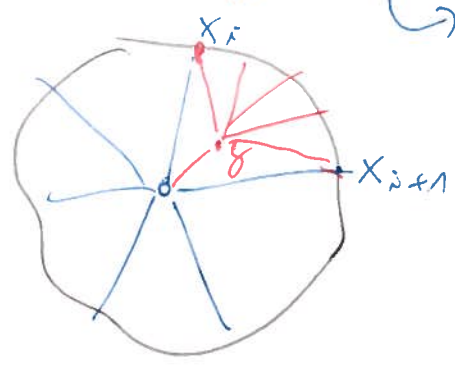
b) δ - a 2 susedy $a, b \in V(C)$ t.ž. medzi a, b na C
 $|\partial \delta| \geq 1$ sused x



$$K_{3,3} \cong_m G$$

c) jťmak \forall susedé δ leží medzi x_i a x_{i+1}


\hookrightarrow rovinné nakreslenie G



def: plocha $P \rightarrow P \subseteq \mathbb{R}^d$
neformální Varieta bez hranice

2D Varieta bez hranice =
 = \forall bod $p \in X$ má okolí, kt. je

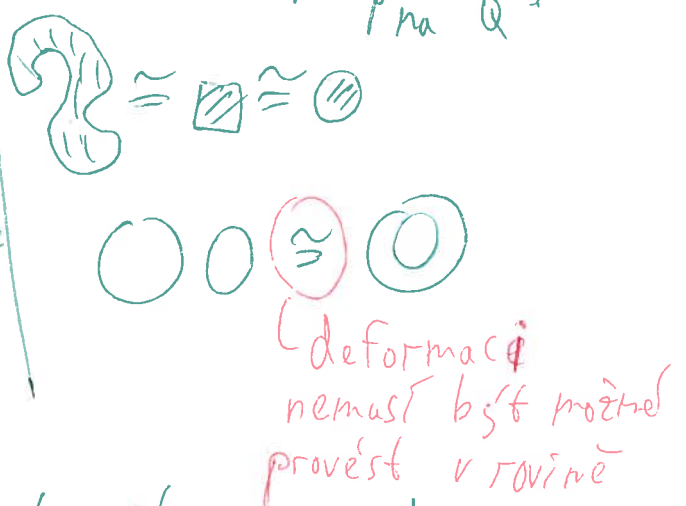
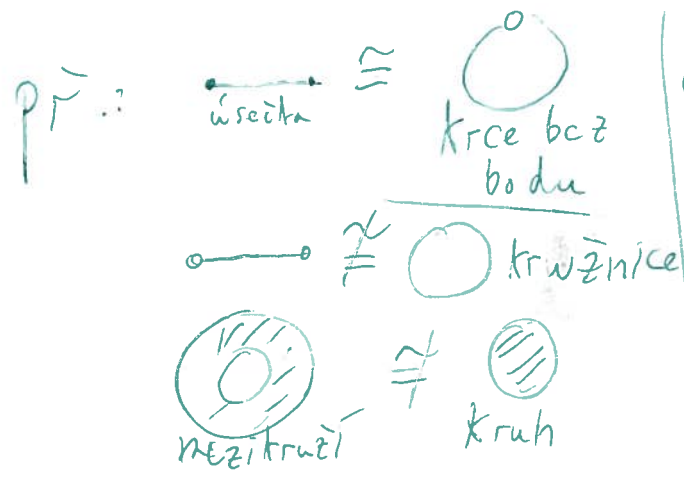
lokálně stejné jako rovina

homeomorfní otevřenému kruhu 
 homeomorfismus (topologický izomorfismus) = bijekce f ,
 spojitá t. z. f^{-1} je spojitá

kom-paktní = z každého pokrytí otevřenými množinami lze vybrat konečné pokrytí
 v Eukleidovských prostorech: = Omezená a uzavřená

souvislost P : P nelze vyjádřit jako sjednocení dvou oddělených množin A, B
 $\hookrightarrow (A \cap B) \cup (\bar{A} \cup \bar{B}) = \emptyset$
 ↑ uzavřen

P a Q homeomorfní, zn: $P \cong Q$, pokud $\exists f: P \rightarrow Q$ homeomorfismus
 \hookrightarrow lze spojitě zdeformovat P na Q

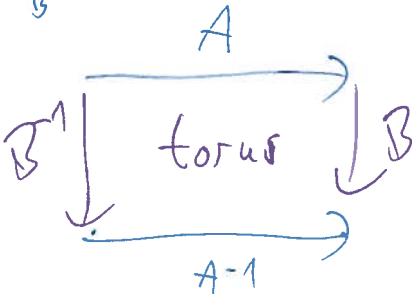
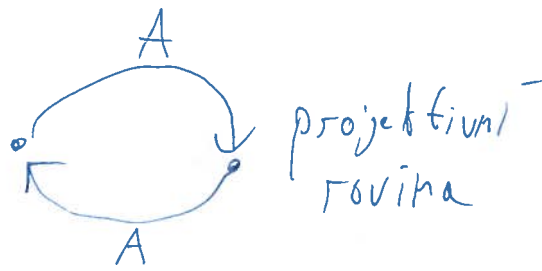
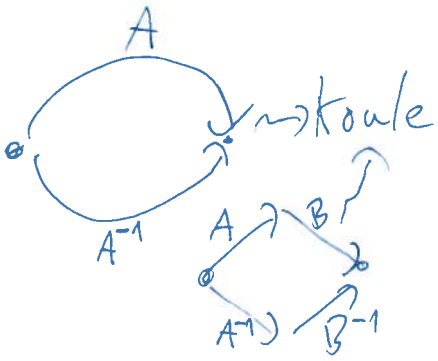


$P_{\mathbb{R}}$ plochy: sféra (povrch koule), torus (pneumatika), dvojitý torus
 nevš plochy: rovina, otevřený kruh

kompatnost \Rightarrow plochu lze rozřezat na konečnou množinu polygonů

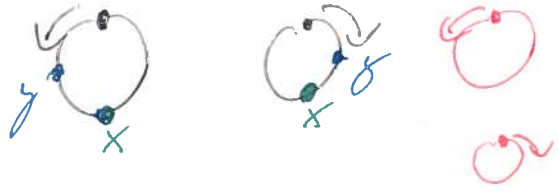
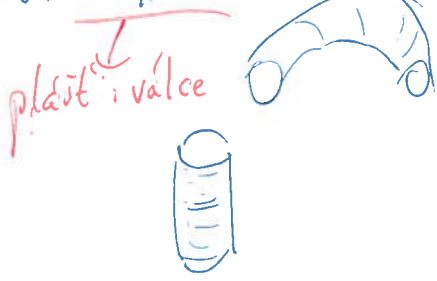
- budeme je slepovat k sobě \rightarrow dostaneme 1 polygon t.č. slepením jeho hran k sobě dostaneme plochu

Pr:

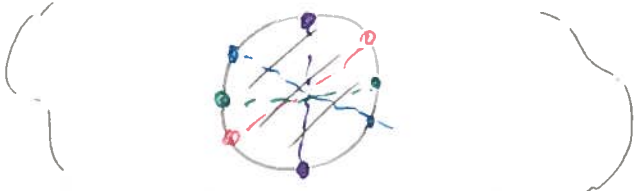


Fakt: každou plochu lze vytvořit ze sféry operacemi:

1) přidání "ucha" (madla) - vyřízneme ze sféry 2 kruhy a ztvoříme (! opačná orientace)



2) přidání křížítka - nelze realizovat v \mathbb{R}^3



- vyříznutí kruhu a nalepení Möbiová páska