

③ každá  $X_i$  je antiřetězec  $\Rightarrow \forall i |X_i| \leq \alpha(P)$

④ existuje řetězec délky  $t \Rightarrow t \leq \omega(P)$

L proc: zvolme  $a_t \in X_t$  libovolně

$a_t \notin X_{t-1}$ , proto musí existovat  $a_{t-1} \in X_{t-1}$  t.č.  $a_{t-1} < a_t$ .

$a_{t-1} \notin X_{t-2} \Rightarrow \exists a_{t-2} \in X_{t-2}$  t.č.  $a_{t-2} < a_{t-1}$

atd. až do  $a_1 \in X_1$ .

$\{a_1 - a_t\}$  tvoří řetězec.

z ②-④ plyne:  $|X| = \sum_i |X_i| \leq t \cdot \alpha(P) \leq \omega(P) \cdot \alpha(P)$ , což je tvrzení věty.

Aplikace: Věta (Erdős-Szekeres): Postupnost čísel délky  $n^2+1$  obsahuje monotónní podpostupnost délky  $n+1$ .

neustře, tedy nerostoucí nebo neklesající

Už jsme zmínili na začátku semestru

Důk: Mějme  $x_1 - x_{n^2+1} \in \mathbb{R}$ .

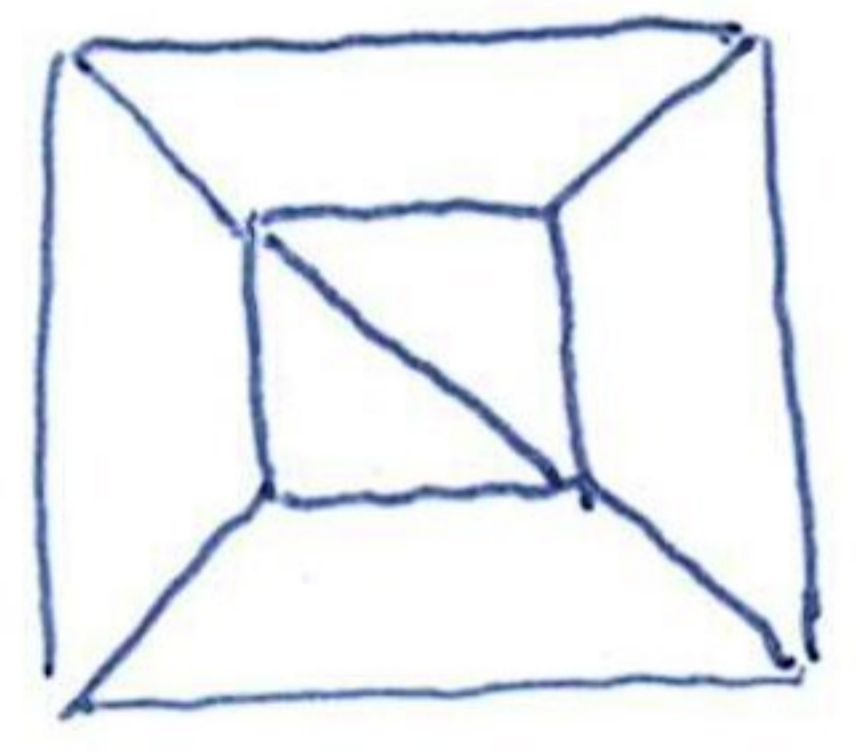
Na  $[n^2+1]$  zvolme relaci  $\preceq$ :  $i \preceq j \equiv i \leq j \ \& \ x_i \leq x_j$

①  $\preceq$  je uspořádání.

② řetězec odpovídá neklesající pp., antiřetězec nerostoucí pp.

Stačí aplikovat D&S.

### KRESLENÍ GRAFŮ DO ROVINY



definujeme neformálně, nemajíce zatím vybudovanou analýzu a topologii

- vrcholy  $\rightarrow$  body v rovině
- hrany  $\rightarrow$  oblouky - spojité křivky, které samy sebe neprotínají  
 $\hookrightarrow$  formálně: spojitá funkce  $[0,1] \rightarrow \mathbb{R}^2$  prostá
- "hrany se nekříží"

- pokud vrchol leží na hraně, je jej koncový vrchol  $\curvearrowright$  usmíse
- pokud mají 2 hrany společný bod, je to jejich společný koncový vrchol



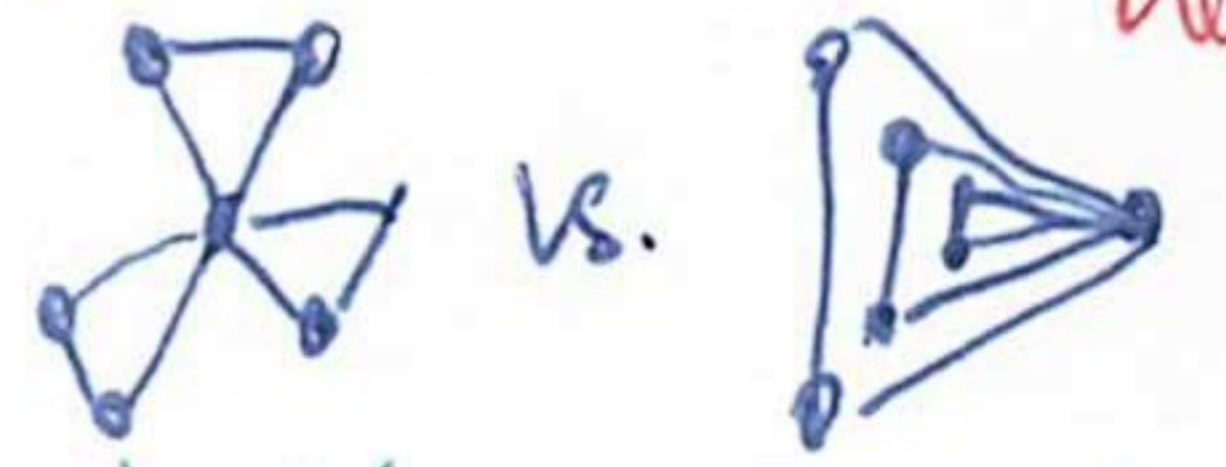
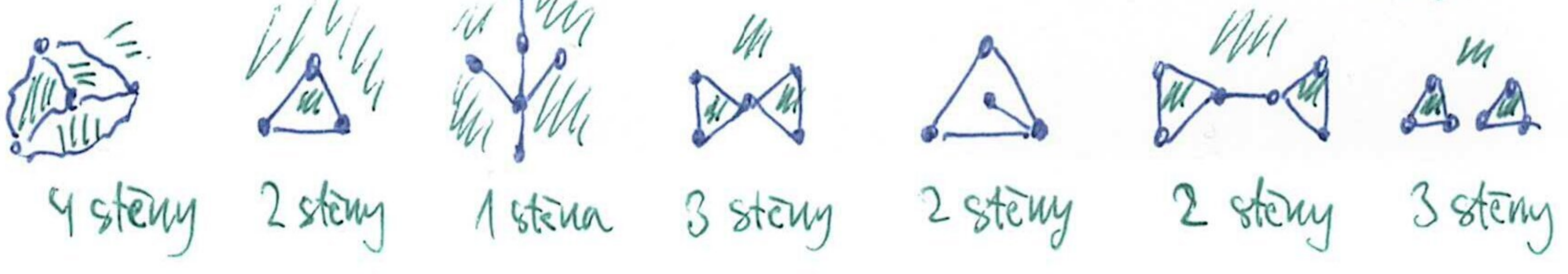
$\hookrightarrow$  rovinné nakreslení grafu  $\rightarrow$  Df: Graf je rovinný  $\equiv$  má aspoň 1 rovinné nakreslení.

Df: Topologický rovinný graf  $\equiv$  graf spolu s rovinným nakreslením

☺ Nakreslení cesty je oblouk, nakreslení cyklu uzavřená křivka  $\in$  topologická křivka (jako oblouk, ale  $f(0)=f(1)$ )

Df: Stěny nakreslení  $\equiv$  oblasti, na něž dělí rovinu sjednocení nakreslení hran (včetně vnější stěny)

g-úhel.stěna ... zde žádná není



struktura stěn závisí na nakreslení



👁 Nakreslení stromu má vždy 1 stěnu.

Nakreslení lesa také.

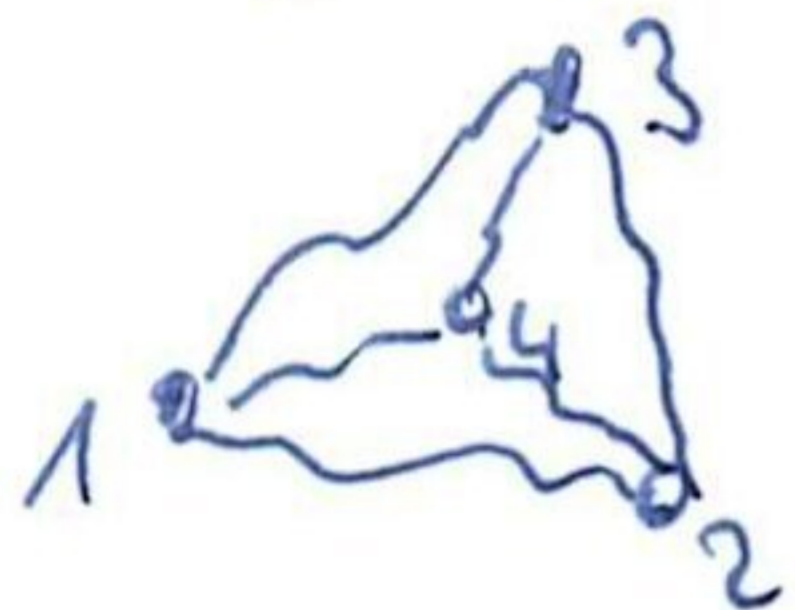
Nakres. ostatních grafů má aspoň 2 stěny

(Topolog.) Kružnice dělí rovinu na 2 části: vnitřek a vnějšek.

Jordanova věta o kružnici

Twzení: V souvislém topolog. grafu je hranice každé stěny nakreslením nějakého uzavřeného sledu.

👁  $K_5$  není rovinný. Cyklus 1,2,3 je nakreslen jako topolog. kružnice.



Bůho 4 je uvnitř.

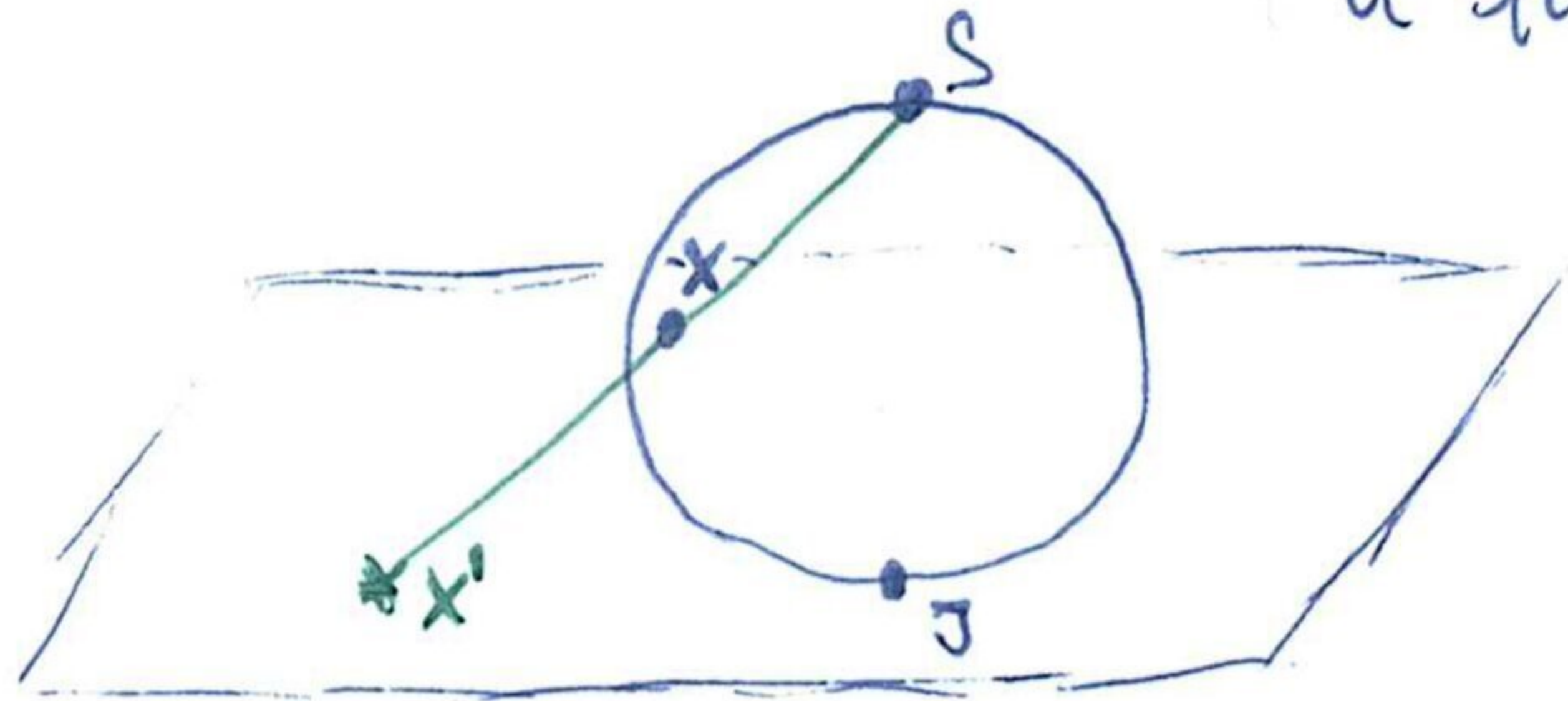
Ať už nakreslíme 5 do libovolné stěny, 1 hrana nepůjde nakreslit.

Kreslení na sféru

Věta:  $G$  lze nakreslit na sféru  $\Leftrightarrow G$  je rovinný.

Dů: Stereografická projekce - spojitá bijekce mezi rovinou a sférou bez 1 bodu

oblouky zobrazí na oblouky, nakreslení na nakreslení, stěna na stěnu, vnější stěna na stěnu obsahující S



Důsledek: Můžeme si v rov. nakres. zvolit, která stěna je vnější.

↳ promítneme z roviny na sféru, pak sféru otočíme a promítneme zpět.

Kreslení na další plochy:

válcová plocha - stejně jako rovina

torus ("pneumatika") - jde nakreslit  $K_5$

(a neplatí analogie Jordanovy věty!)

Möbiova páska - dokonce jde  $K_6$

Věta (Eulerova formule):

Je-li  $G$  souvislý graf nakreslený do roviny a  $v = |V(G)|$ ,  $e = |E(G)|$ ,  $f = \#$  hran nakreslení, pak  $v + f = e + 2$ .

👁 Zařadíme  $v$ , pak Dů: Indukcí podle  $e$ :

① Min. souvislý graf je strom, má  $e = v - 1$  a  $f = 1$ :  $v + 1 = v - 1 + 2$  ✓

② Indukční krok  $n \rightarrow n + 1$ :  $G$  na  $n + 1$  vrcholech není strom  $\Rightarrow \exists$  hrana na cyklu.

$$G' := G - h \text{ má } v' = v, e' = e - 1, f' = f - 1 \stackrel{IP}{\Rightarrow} v' + f' = e' + 2 \\ v + f - 1 = e - 1 + 2 \\ \Rightarrow v + f = e + 2.$$

Důsledek: Všechna nakreslení téhož grafu mají stejný #stěn.

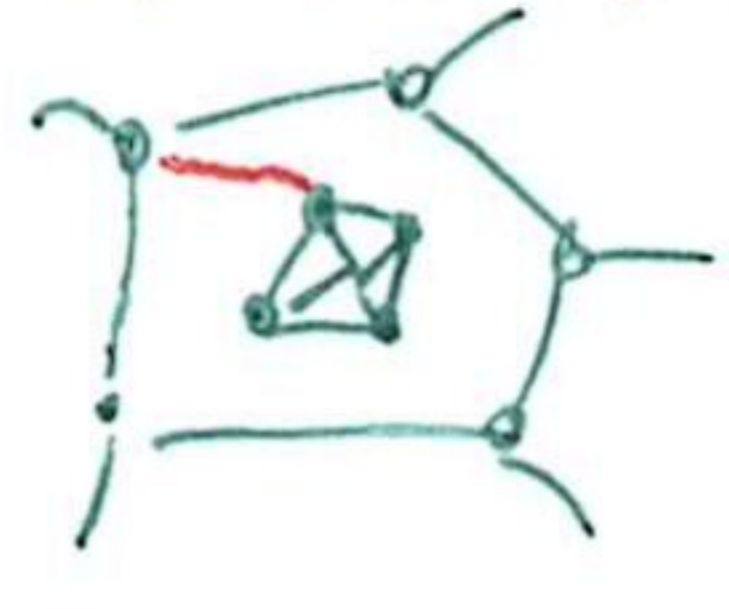


Df:  $G$  je maximální rovinný  $\equiv G$  je rovinný &  $\forall e \in \binom{V(G)}{2} \setminus E(G) : G+e$  není rovinný.

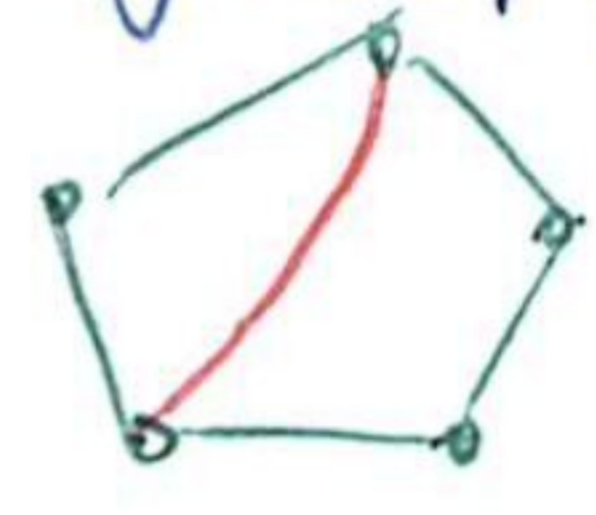
Věta: V nakreslení max. rovinného grafu s aspoň 3 vrcholy jsou hraniče všech stěn trojúhelníky.  $\leftarrow$  takovým grafem se říká rovinné triangulace.

Dk: Necht'  $G$  je max. rovinný s nakreslením.

①  $G$  je souvislý: jinak lze nakreslení 1 komponenty vložit dovnitř stěny jiné komponenty a pak mohu přidat hranu  $\Rightarrow G$  nebyl max.  $\downarrow$

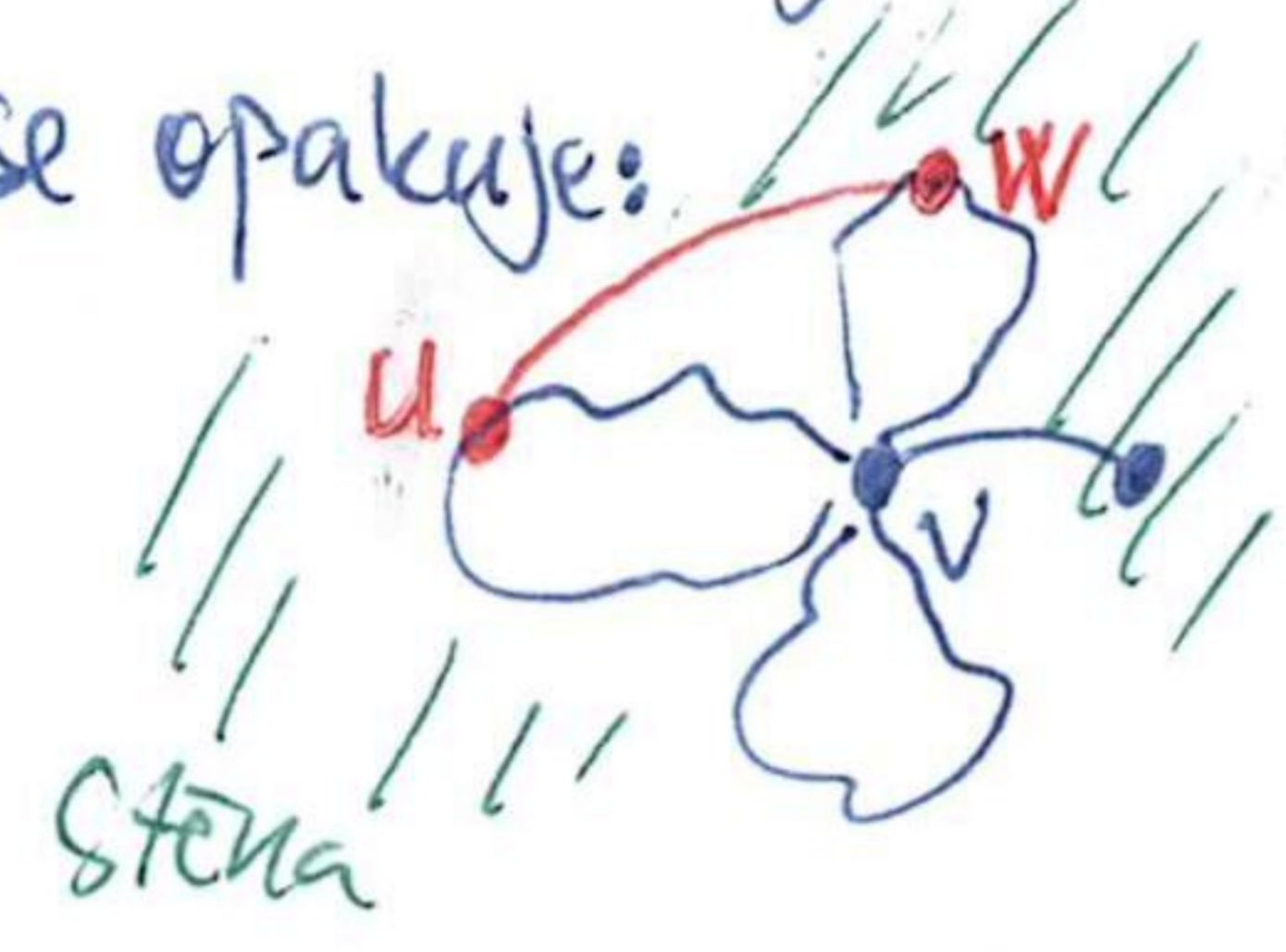


② Pokud je stěna ohraničena cyklem, je to  $\Delta$ :  
Kdyby to byl  $C_n$  pro  $n \geq 4$ : mohu přidat úhlopříčku  $\downarrow$



③ Pokud je stěna ohraničena uzavřeným sledem, co není kružnice:

Najdeme vrchol  $v$ , který se opakuje:



Odebráním  $v$  vznikne víc komponent  $\Rightarrow$  vyberu  $u, w$  z různých komp. a spojuji hranou  $\downarrow$

Lemma: V rovinné triangulaci platí  $e = 3v - 6$ .

Dk: Dosazením do Eulerovy formule: 
$$\left. \begin{aligned} v + f &= e + 2 \\ 3f &= 2e \end{aligned} \right\} \begin{aligned} v + \frac{2}{3}e &= e + 2 \\ v - 2 &= \frac{1}{3}e \\ 3v - 6 &= e \end{aligned}$$

Věta: Necht'  $G$  je rovinný graf s aspoň 3 vrcholy. Potom  $e \leq 3v - 6$ .  $\left. \begin{aligned} \text{opět} \\ v &= |V(G)|, \\ e &= |E(G)|. \end{aligned} \right\}$

Dk: Přidáváme do  $G$  hrany, až vznikne max. rovinný  $G' \supseteq G$ .  
Nakreslení  $G'$  je triangulace s  $3v - 6$  hranami.  
 $|E(G)| \leq |E(G')|$ , tedy  $e \leq 3v - 6$ .

Důsledek:  $K_5$  není rovinný:  $v = 5, e = \binom{5}{2} = 10$ , ale  $3v - 6 = 9$ .

Důsledek: V rovinném grafu je průměrný stupeň vrcholu  $< 6$ :


$$\frac{\sum_{u \in V(G)} \deg(u)}{v} = \frac{2e}{v} \leq \frac{2(3v-6)}{v} = \frac{6v-12}{v} = 6 - \frac{12}{v} < 6.$$

$\left. \begin{aligned} \text{případy} \\ v < 3 \end{aligned} \right\}$  ošetříme zvlášť

Důsledek: V rovinném grafu existuje vrchol stupně max. 5.



# Rovinné grafy bez $\Delta$ pro $v \geq 3$

Maximální grafy: stěny jsou  $C_4, C_5$ , případně celý graf je  (hvězda s 5 cípů?)  
 z Eulerovy formule: 
$$\left. \begin{aligned} 4f &\leq 2e \\ f &\leq \frac{1}{2}e \end{aligned} \right\} \begin{aligned} v + \frac{1}{2}e &\geq e + 2 \\ v - 2 &\geq \frac{1}{2}e \end{aligned} \rightarrow \boxed{e \leq 2v - 4}$$
 (Platí také!)

- Proto:
- ① průměrný stupeň  $< 4$
  - ② existuje vrchol stupně max. 3
  - ③  $K_{3,3}$  není rovinný:  $v=6, e=9$ , ale  $2v-4=8$ .

## Operace zachovávající rovinnost

Dělení hrany:  $G \% e \quad u \xrightarrow{e} v \rightarrow \begin{matrix} e_1 & e_2 \\ u & w & v \end{matrix}$

$V(G \% e) := V(G) \cup \{w\}$   
 $E(G \% e) := E(G) \setminus \{e\} \cup \{e_1, e_2\}$

*dělení  $K_5$  ani  $K_{3,3}$  nemůže být rovinné*

Kontrakce hrany  $G \cdot e \quad \begin{matrix} t \\ u & v \\ e \end{matrix} \rightarrow \begin{matrix} t \\ w \end{matrix}$

$V(G \cdot e) := V(G) \setminus \{u, v\} \cup \{w\}$   
 $E(G \cdot e) := (E(G) \cap (V(G) \setminus \{u, v\})) \cup \{x, w \mid \{x, u\} \in E(G) \vee \{x, v\} \in E(G)\}$

*nebo:  $\cup \{e \setminus \{u, v\} \cup \{w\} \mid e \in E(G), |e \cap \{u, v\}| = 1\}$*

Věta (Kuratowského):  $G$  není rovinný  $\Leftrightarrow G$  má podgraf izomorfní dělení  $K_5$  nebo  $K_{3,3}$ .  
 (zatím bez důkazu)

*↳ lze ho získat opakovaným dělením hran z...*

Poznámka: Dokonce platí  $G$  je rovinný  $\Leftrightarrow G$  má nakreslení lomenými čarami  $\Leftrightarrow G$  má nakreslení úsečkami.

Problém 4 barev (1852): Politickou mapu jde obarvit 4 barvami tak, aby žádné 2 sousední státy neměly stejnou barvu.  
 ↳ nenulová délka společné hranice (tj. ne bod)

↳ barvíme stěny topologického rovinného grafu tak, aby stěny sousedící hranou neměly stejnou barvu

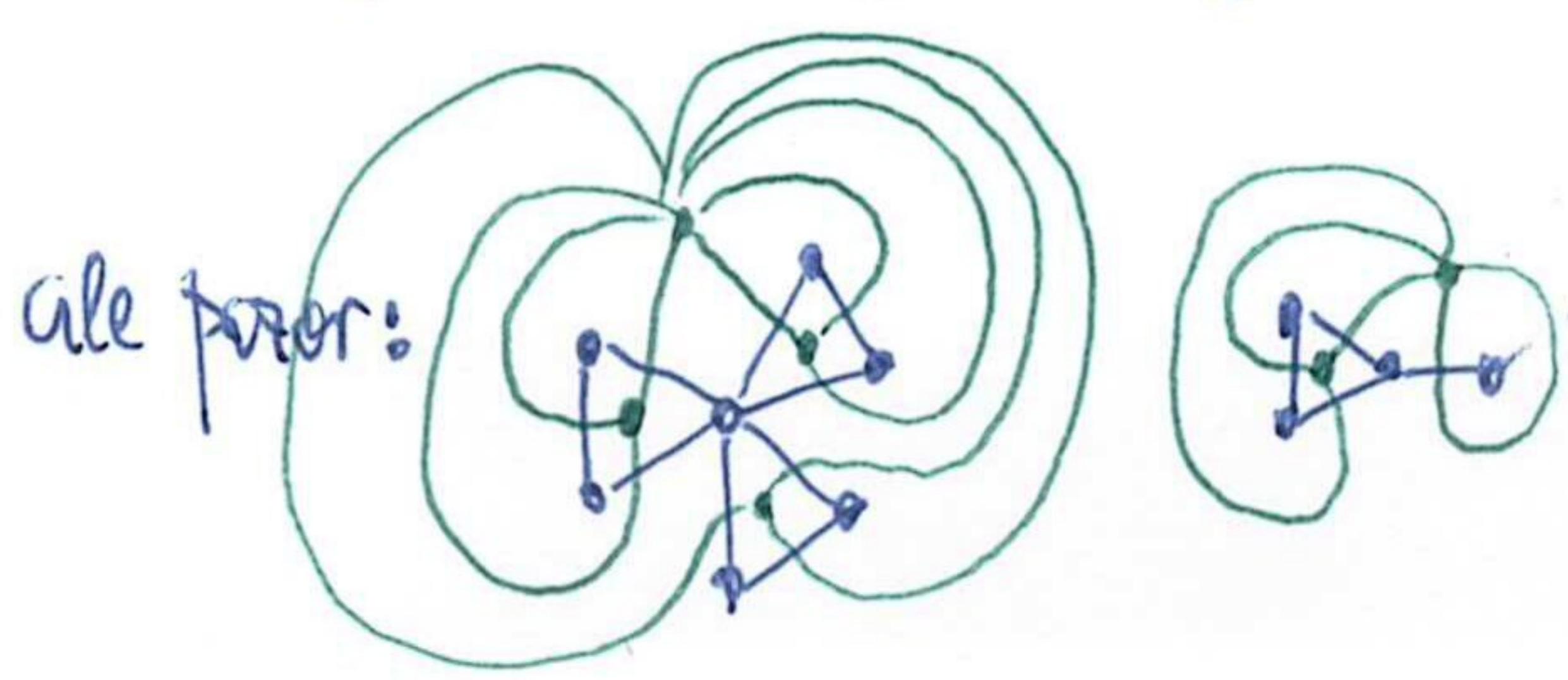
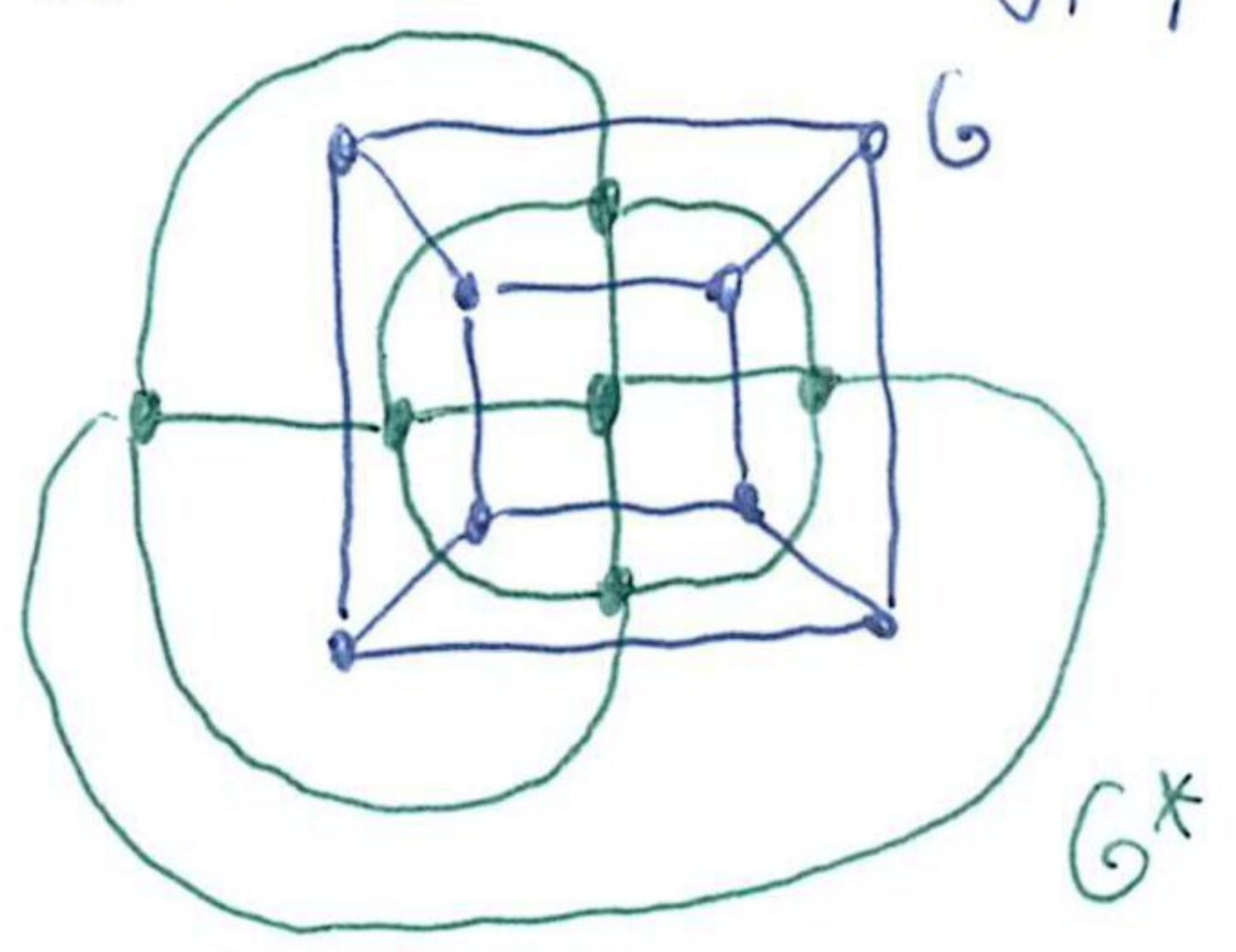
→ převedeme na barvení vrcholů (spojeny hranou  $\Rightarrow$  různé barvy)

Df: Duální graf  $G^*$  k topolog. rov. grafu  $G$ :  
 $V(G^*) :=$  stěny  $G$   
 $\{f, g\} \in E(G^*) \Leftrightarrow$  stěny  $f, g$  sousedí v  $G$  hranou

*↳ přeměti: za každou hranu v  $G$  přidám hranu do  $G^*$  spojující stěny oddělené hranou*

$G^*$  je také rovinný, prochází se stěny  $\Leftrightarrow$  vrcholy, hrany se zachovají

Eulerova formule je symetrická vůči  $v \leftrightarrow f$



Duál je obecně multigraf se smyčkami a násobnými hranami