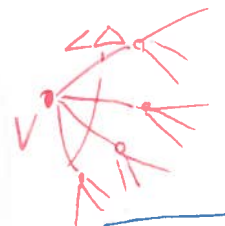


$\chi(G) \leq \Delta + 1$ barva pro které grafy $\chi(G) = \Delta(G) + 1$?

Brooksova věta: Necht G je souvislý graf max. stupněm Δ , který není lichý cyklus ani klika.
 Pak $\chi(G) \leq \Delta$. (G vždy souvislý)

Lemma R: Pokud G není regulární (Δ -reg.) pak $\chi(G) \leq \Delta$.
 (G není regulární \Leftrightarrow) \exists vrchol stupně $< \Delta$



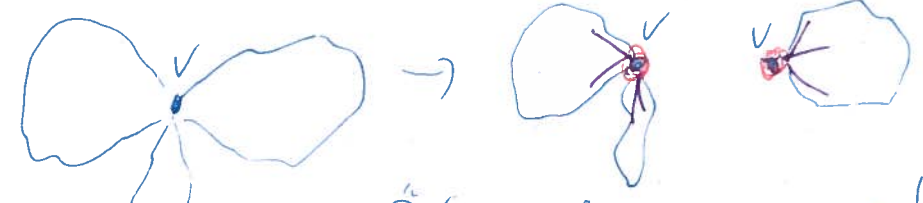
$v_0 = v, v_1, \dots, v_n$ = pořadí dle BFS z v

barvíme v pořadí $v_n, v_{n-1}, \dots, v_1, v$ - vždy $< \Delta$ sousedů
 (nalevo - z BFS)

$\Delta \leq 2 \Rightarrow G$ je cesta nebo sudý cyklus $\Rightarrow \chi(G) \leq 2$ □

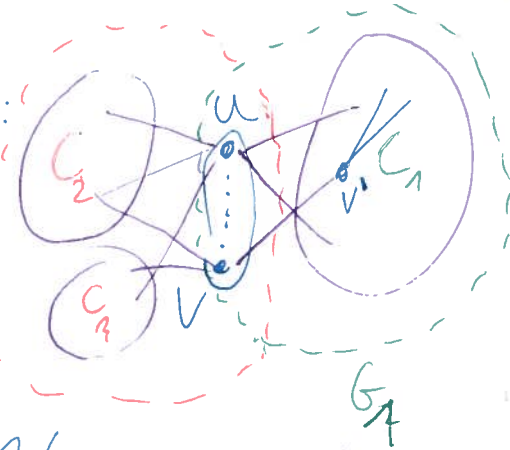
úk. Brooksovy věty: \Rightarrow předpoklad: $\Delta \geq 3$ - jímát a G Δ -regulární

$K_v(G) = 1$:



G_1 ani G_2 nejsou Δ -regulární \Rightarrow
 $\chi(G_1), \chi(G_2) \leq \Delta$
 \hookrightarrow Bůno v má stejnou barvu
 \rightarrow obarven $G \leq \Delta$ barvami

$K_v(G) = 2$:



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

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

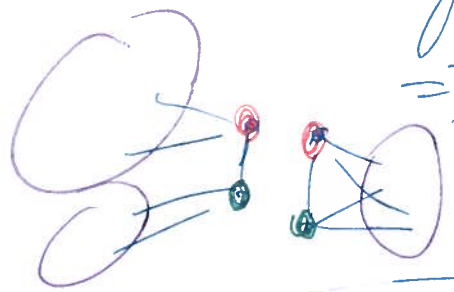
pokud $uv \in E \Rightarrow \deg_{G_1}(u) \leq \Delta - 1, \deg_{G_2}(v) \leq \Delta - 1$

okud $uv \notin E$: BŮNO:

\hookrightarrow má ≥ 2 sousedů v $G_1 \setminus \{u\}$ - jímát $\{u, v\}$ je také řez
 pro řez $\{u, v\}$ platí - uv je hrana \checkmark
 $\hookrightarrow v$ má ≥ 2 sousedů v $G_2 \setminus \{v\}$
 \uparrow jediný soused v $G_1 \setminus \{u\}$

podobně: u má ≥ 2 sousedy v $G_2 \setminus \{v\}$ (BÚNO)

$\Rightarrow \text{deg}_{G_1}(u) \leq \Delta - 1$ (ne ≥ 2 kvůli hraně uv , pokud $v \in G$ byla)
 a $\text{deg}_{G_2}(v) \leq \Delta - 1$



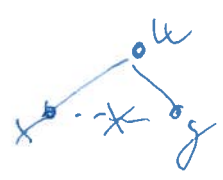
$\Rightarrow \chi(G_1), \chi(G_2) \leq \Delta$

BÚNO: u, v mají barvy 1, 2 v G_1 i G_2

\Rightarrow obarvení sjednotíme $\Rightarrow \chi(G) \leq \Delta$

$\kappa_v(G) \geq 3$:

\exists vrcholy x, y nesousední, se společným sousedem (indukovaný podgraf $K_{1,2}$)



Lemma o třěšničce
 " Používáme, že $G \neq K_n$



3-souvislost $\Rightarrow G \setminus \{x, y\}$ souvislá

$V_1 = u, V_2, \dots, V_{n-2}$ = vrcholy v pořadí dle BFS z u (dle vzdálenosti od u)

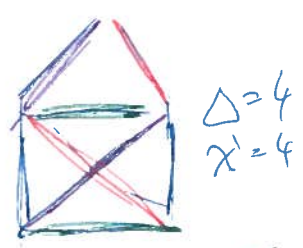
barvíme hladově v pořadí $x, y, \underline{V_{n-2}, V_{n-1}, \dots, V_2, V_1 = u}$

$\chi(G) \leq \Delta \left\{ \begin{array}{l} \text{👁️} - \text{stejná barva pro } x, y \\ - \text{pro } i = n-2, \dots, 2 : V_i \text{ má souseda } V_j \text{ pro } j < i \\ \Rightarrow < \Delta \text{ sousedů "nalevo"} \\ \Rightarrow \text{barva} \leq \Delta \\ - V_1 : \text{sousedí s } < \Delta \text{ barvami} \end{array} \right.$

□
Q.E.D.

Hranové obarvení: def: $\varphi: E(G) \rightarrow \{1, \dots, k\}$
 je hranové kobarvení, pokud

$\forall e \neq f \in E(G), e \cap f \neq \emptyset: \varphi(e) \neq \varphi(f)$
 (incidentní)



$\chi(G)$ - každá barva je použitá

def: $\chi(G)$ Hranová barevnost G je min. k t.ž.

\exists hranové k -obarvení G ,

$\chi(G) \geq \Delta(G)$

$\chi(G) \geq \frac{|E(G)|}{\mu} \dots \mu = \text{velikost největšího párování}$

Vizingova věta ('64): Pro graf G bez multihran a smyček

platí: $\chi(G) \leq \Delta(G) + 1$ nutná podmínka

Df: $\Delta+1$ barev $\Rightarrow \geq 1$ barva chybí u lib. vrcholu $\Rightarrow \Delta \leq \chi \leq \Delta+1$
 inductí dle $|E|$ ----- $|E|=0$ triv. NP-těžké
bez hodnot

(I.k.) $u \in E$... $G' = G - uv$ má obarvení $\Delta+1$ barvami

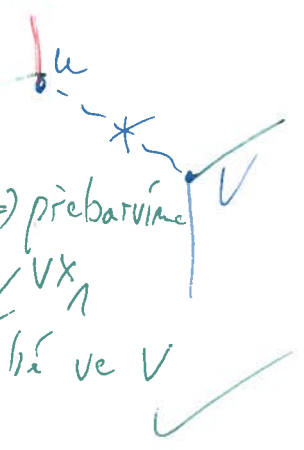
obarvení vždy hranové)

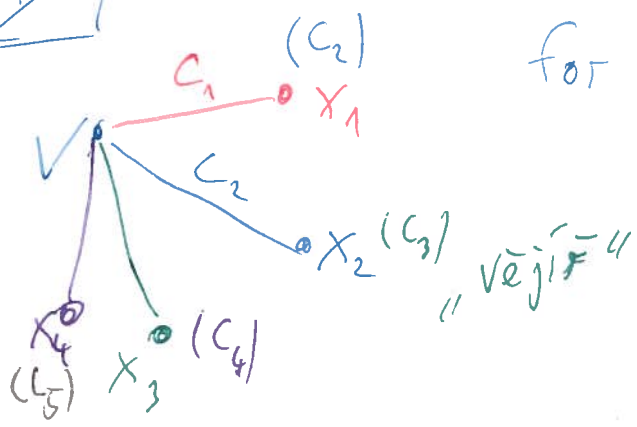
stačí dokázat: pro u, v nesousední v G' (kt. lze obarvit $\Delta+1$ barvami)
 Lemma $\Leftarrow \exists$ obarvení G' t.ž. vrcholy u, v mají stejnou chybějící barvu.

Důkaz Lemmatu: C_1 := barva chybějící ve u
 pokud chybí ve v



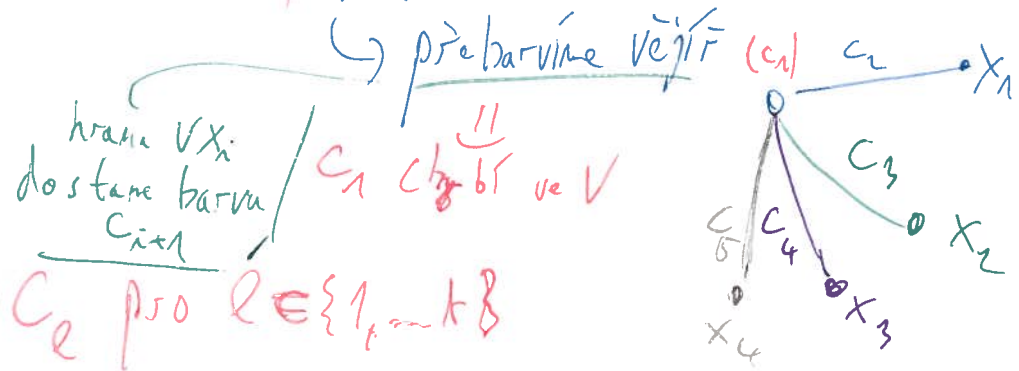
pokud c_2 chybí ve $v \Rightarrow$ přebarvíme $\downarrow \vee x_n$
 C_1 chybí ve v





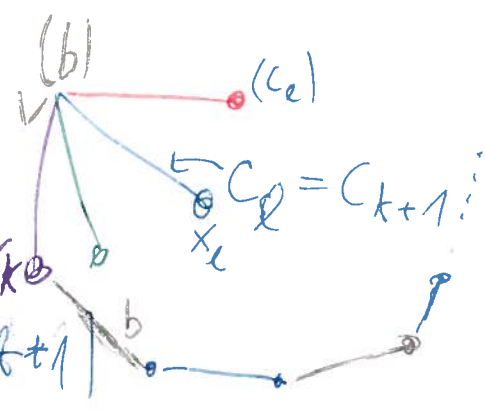
for $i=1,2,\dots$: pokud \exists barva $c_{i+1} \notin \{c_1, \dots, c_i\}$, kt. chybí v x_i ale ne ve V , $\forall x_{i+1}$ hrana barvy c_{i+1}

- proces se zastaví - a) c_{k+1} chybí v x_k a také ve V



b) $c_{k+1} \Rightarrow c_\ell$ pro $\ell \in \{1, \dots, k\}$

$b =$ barva chybějící ve V



$K =$ komponenta podgrafu hran barvy b a c_{k+1} která obsahuje x_k

$\sum (\text{stupně v } K) \leq 2 \Rightarrow K$ je cesta nebo sadý cyklus

- stupně x_k v K je 1 \dots c_{k+1} chybí v x_k

$\Rightarrow K$ je cesta

$y =$ druhý konec cesty K

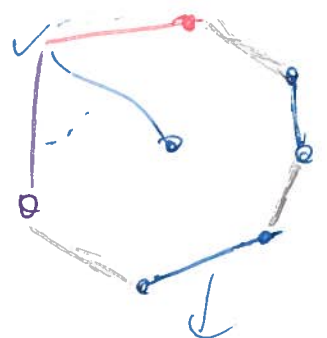
I.) $y = V$ - b chybí ve $V \Rightarrow$ poslední hrana je Vx_ℓ
 - prohodíme barvy na k $\rightarrow c_\ell = c_{k+1}$ chybí ve V

\hookrightarrow změnit chybějící barvy jen na koncích - pak přebarvíme část vějíře od x_1 po x_ℓ (jako v a) $\Rightarrow c_1$ chybí ve V

II) $\delta \neq v \Rightarrow V$ není vrcholem K (b chybí ve v)
 $\Rightarrow x_e \notin V(K) \dots$ jinak \cdot ve $V(K)$

a) $y \notin \{x_{e-1}, u\}$ - prohodíme barvy na $K \rightarrow$
 $\rightarrow b$ chybí v x_k a c_1 chybí v u
 - přebarvíme větvě jako v a)
 - hrana Vx_i pro $i < k$ dostane c_{i+1}
 a v x_k dostane b
 $\Rightarrow c_1$ chybí ve v

B) $y = x_{e-1} \dots x_e = c_{i+1}$ chybí v $x_{e-1} \Rightarrow$ do x_{e-1} vede hrana b
 - prohodíme $K \rightarrow b$ chybí v x_{e-1}
 - přebarvíme část větvě
 od x_n po x_{e-1}
 jako v a)
 $\Rightarrow c_1$ chybí ve v



c) $y = u \rightarrow b$ chybí v $u \rightarrow$
 $\rightarrow b$ chybí také ve V
 jinak K končí hranou do u barvy $b \rightarrow$
 \rightarrow prohodíme barvy na K

