

Intermezzo: Der Satz von Grötzsch

- Satz (Grötzsch 1959)

Dreiecksfreie planare Graphen sind 3-färbbar.

- Beweis nach Dvořák, Kawarabayashi, Thomas 2009.

Aufwärmübung

- Lemma 1: In jedem planaren Graphen G mit $\delta(G) \geq 3$ gibt es eine Facette der Länge ≤ 5 .



- Beweis: \square G 3-fä.

- Charging:

Gewicht pro Knoten x : $4-d_x$

Gewicht pro Facette f : $4-l_f$

- Gesamtgewicht:

$$\sum_{x \in V} (4-d_x) + \sum_{f \in F} (4-l_f) = 4n - 2e + 4f - 2e$$

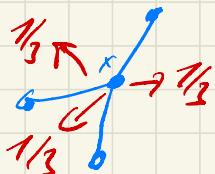
Eulerformel

$$= 8 > 0$$

- Discharging:

Jeder Knoten x mit $d_x=3$ gibt $\frac{1}{3}$ weg

Gewichts an jede angrenzende Facette weiter
(bei mehrfach angrenzenden Facetten wird
auch mehrfach $\frac{1}{3}$ weitergegeben)



- Alle Knoten haben Gewicht ≤ 0

$\Rightarrow \exists$ Facette g mit neg. Gewicht:

$$0 < \text{Gewicht}(g) \leq 4 - l_g + \frac{l_g}{3} = 4 - \frac{2l_g}{3} \Rightarrow l_g < 6$$

$$\Rightarrow l_g \leq 5.$$

#

• Lemma 2: Sei G zsh., planar, $\delta(G) \geq 2$. Sei

~~C~~^{XG} der Rand der äußeren Facette g_0 , $l_{g_0} \leq 6$,

$d_x \geq 3$ für alle $x \notin V(C)$. Dann besitzt G eine

Facette $g \neq g_0$ mit $l_g \leq 4$ oder $l_g = 5$ und
Rand von g ist (x_1, \dots, x_5) mit $4 \leq d_{x_i} \leq \underline{4}$:
 $d_{x_i} = 3$ und $x_i \notin V(C)$.

- Beweis:

- Charging:

Knoten x : $12 - 3d_x$

äußere Facette g_0 : $-11 - 3l_{g_0}$

Facette $g \neq g_0$: $12 - 3l_g$

- Gesamtgewicht:

$$\sum_{x \in V} (12 - 3d_x) - 11 - 3l_{g_0} + \sum_{g \in F \setminus \{g_0\}} (12 - 3l_g)$$

$$= 12n - 6e - 11 + 12(f-1) - 6e$$

$$= \underbrace{12n - 12e + 12f}_{= 24} - 23 = 1 > 0.$$

- Discharging:

Jeder Knoten $x \notin V(C)$ mit $d_x = 3$ gibt Gewicht +1 an jede anliegende Facette (mit Vielfachheit)

Jeder Knoten $x \in V(C)$ mit $d_x = 3$ gibt Gewicht +3 an die äußere Facette.

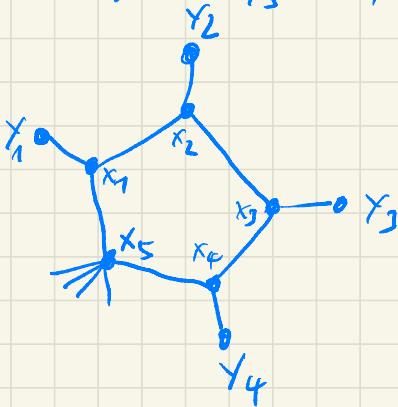
Jeder Knoten $x \in V(C)$ mit $d_x = 2$ gibt Gewicht +5 an die äußere Facette und +1 an die andere anliegende Facette.

- Jede Kante hat Gewicht ≤ 0 .
- g_0 hat Gewicht ≤ 0 : mindestens eine Kante mit $d_x \neq 2$.

$$\begin{aligned} \text{Gewicht}(g_0) &\leq -11 - 3l_{g_0} + \underbrace{(5 \cdot (lg_0 - 1) + 3)}_{lg \leq 6} \\ &= -13 + 2lg_0 \leq 0 \end{aligned}$$
- Es ex. Facette $g \neq g_0$ mit positivem Gewicht:
 $0 < \text{Gewicht}(g) \leq 12 - 3lg + lg = 12 - 2lg$
 $\Rightarrow lg \leq 5$.
- $lg \leq 4$: sinnig
- $lg = 5$: Startgewicht -3
 $\Rightarrow g$ hat von mindestens 4 anliegenden Knoten
 $x \notin C$ ein Gewicht +1 bekommen
 $(x \in C, d_x = 2$ ist nicht möglich:
 2 Knoten in $C \cap g$, die g nicht geben). #

Def.: Eine Facette der Länge 5 mit Rand (x_1, \dots, x_5) ist harmlos, falls

- $\forall 1 \leq i \leq 4 : d_{G_i} = 3$ und x_i nicht außen vor Facette.
- Sei y_i ($1 \leq i \leq 4$) vorgeliegender Nachbar (außerhalb von x_1, \dots, x_5) von x_i . Dann
 - y_i alle verschieden ad nicht benachbart
 - kein Pfad $x_5 \text{ ab } y_2$ in $G - \{x_1, \dots, x_4\}$
 - kein Pfad $x_3 \text{ ab } y_4$ in $G - \{x_1, \dots, x_4\}$



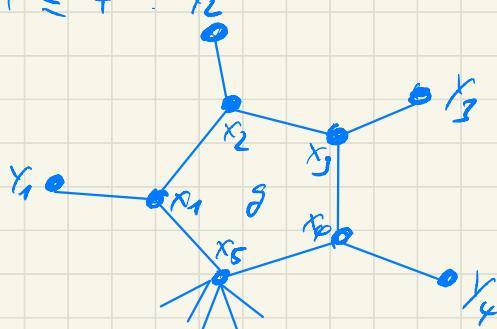
2-85.

Lemma 3: Jeder Δ -freie, planare, Graph G mit $\delta(G) \geq 3$ besitzt eine Facette der Länge 4 oder der Länge 6 oder eine harmlose Facette der Länge 5.

Beweis: $\exists G$ besitzt keine Facette der Länge

4 oder 6. Nach Lemma 1 können wir nach Tropf
annehmen, dass die äußere Facette die Länge 5
hat.

- Wenn G einen separierenden Kreis C der
Länge ≤ 6 besitzt, dann $G' = C \cup$ Innenraum von C
- Als jetzt: äußere Facette (mit Rand C) hat
Länge ≤ 6 ; alle inneren Knoten haben Grad ≥ 3 ,
Randknoten haben Grad ≥ 2 ; Keine separierende
Kreise der Länge ≤ 6 ; alle Facetten haben
mindestens Länge 5, aber nicht Länge 6.
- Nach Lemma 2 ex. Facette δ der Länge 5
mit Rand (x_1, \dots, x_5) , $d_{x_i} = 3$ und $x_i \notin C$
für alle $1 \leq i \leq 4$.



- Da G 2-regel ist, sind alle y_i verschieden und nicht benachbart (weil es keine separierende Kreise der Länge ≤ 6 gibt).
- Kein Pfad x_5 ab y_2 in $G - \{x_1, \dots, x_4\}$ (weil es keine separierenden Kreise der Länge 6 gibt)
- Kein Pfad y_3 ab y_4 in $G - \{x_1, \dots, x_4\}$ (weil es keine separierenden Kreise der Länge 6 gibt und keine Facette der Länge 6)

$\Rightarrow f$ ist harmlos.

#