

# 13. Vorlesung.

Satz 6.14. Für jeden planaren Graphen  $G = (V, E)$  mit mind. 3 Ecken gilt: Wenn alle Kreise in  $G$  mindestens Länge  $g$  haben, wobei  $g \in \{3, 4\}$ , dann  $|E| \leq \frac{g}{g-2} (|V| - 2)$ .

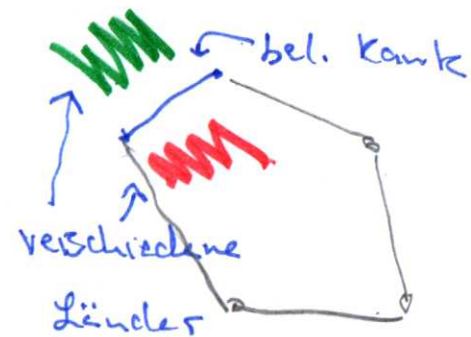
Beweis. Schritt 1: Wir zeigen die Behauptung für 2-zusammenhängende Graphen  $G$ .

Für jede Zahl  $k \geq g$  gebe es  $f_k$  Länder, die von einem Kreis der Länge  $k$  berandet werden.

Dann hat  $G$  genau

$$F = \sum_{k \geq g} f_k$$

Länder. Da jede Kante auf einem Kreis liegt, grenzt an jede Kante 2 verschiedene Länder.



Die Anzahl der Paare  $(e, L)$ , die aus einer Kante  $e$  und einem an  $e$  grenzenden Land bestehen, ist

$$2|E| = \sum_{k \geq g} k f_k$$

Nach Satz von Euler ist  $|E| + 2 = |V| + F$ , d.h.

$$g \cdot (|V| - 2) = g(|E| - F) = g \left( \sum_{k \geq g} \frac{k}{2} f_k - \sum_{k \geq g} f_k \right)$$

$$= g \sum_{k \geq g} \left( \frac{k}{2} - 1 \right) f_k .$$

Für alle  $k \geq g$  ist  $g \left( \frac{k}{2} - 1 \right) \geq (g-2) \cdot \frac{k}{2}$

(denn dies ist  $\Leftrightarrow \frac{gk}{2} - g \geq \frac{gk}{2} - k$   
 $\Leftrightarrow k \geq g$ )

Somit  $g(|V| - 2) \geq \sum_{k \geq g} (g-2) \frac{k}{2} f_k = \frac{g-2}{2} \sum_{k \geq g} k f_k$   
 $= \frac{g-2}{2} \cdot 2|E| = (g-2)|E| .$

Dies zeigt  $|E| \leq \frac{g}{g-2} (|V|-2)$

3

Schritt 2 Nun beweisen wir die Behauptung mit Ind. nach  $n = |V|$ .

$n=3$  | Fall 1:  $g = 3$ .

$$\begin{aligned} \text{Nun ist } |E| &\leq 3 = \frac{3}{3-2} \cdot (3-2) \\ &= \frac{g}{g-2} (|V|-2) \end{aligned}$$

Fall 2:  $g = 4$ .

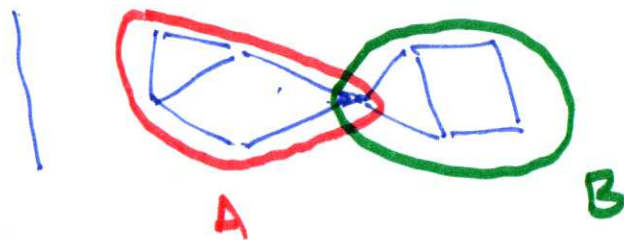
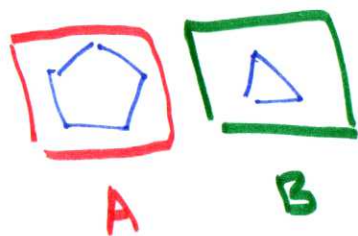
$$\text{Nun ist } |E| \leq 2 = \frac{4}{4-2} (3-2).$$



Induktionsschritt 1 Sei  $n \geq 4$  und die Behauptung gelte für alle Graphen mit weniger als  $n$  Ecken.

Wenn  $G$  2-zoh. ist, wissen wir die Beh. bereits.

Nun sei  $G$  nicht 2-zoh.



4

Dann gibt's zwei Mengen  $A, B$  mit

- $V \subseteq A \cup B$
- $|A \cap B| \leq 1$
- $E = E(G[A]) \cup E(G[B])$

Nun ist  $n \leq |A| + |B| \leq n + 1$ .

Wir wollen die Induktionsannahme auf  $G[A], G[B]$  anwenden. Wenn  $|A|, |B| \geq 3$  ist dies

$$\begin{aligned}
 |E| &\leq E(G[A]) + E(G[B]) \leq \frac{g}{g-2} (|A|-2) + \frac{g}{g-2} (|B|-2) \\
 &= \frac{g}{g-2} (|A| + |B| - 4) \leq \frac{g}{g-2} (n-3) < \frac{g}{g-2} (n-2).
 \end{aligned}$$

Wenn  $|A| \geq 3$  und  $|B| = 2$ , dann benutzen wir

$$|E(G[B])| \leq 1 \leq \frac{g}{g-2} (|B|-1)$$

und erhalten analog

$$\begin{aligned} |E| &\leq \dots \leq \frac{g}{g-2} (|A|-2 + |B|-1) \\ &\leq \frac{g}{g-2} (|A| + |B| - 3) \leq \frac{g}{g-2} (n-2). \end{aligned}$$

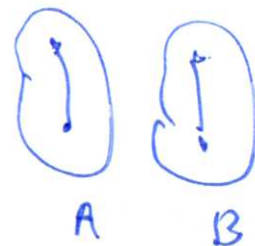
Der Fall  $|A| = 2, |B| \geq 3$  geht genauso. Es bleibt

der Fall  $|A| = |B| = 2$  zu diskutieren. Da

$$|A| + |B| \geq n \geq 4 \quad \text{folgt} \quad A \cap B = \emptyset, \quad n=4$$

$$\text{und} \quad |E| \leq 2 \leq \frac{g}{g-2} \cdot (4-2),$$

□



Folgerung 6.15. Für jeden planaren Graphen  $G = (V, E)$  gilt

6

$$|E| \leq 3|V| - 6.$$

Beweis: Setze  $g = 3$  ein. □

Folgerung 6.16.  $K_5$  ist nicht planar.

Beweis. Angenommen doch. Dann

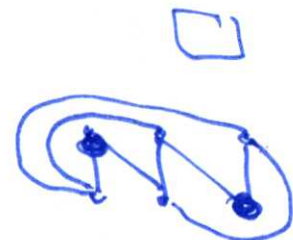
$$|E(K_5)| \leq 3 \cdot 5 - 6 = 9 \quad \text{Wid.} \quad \square$$

Folgerung 6.17. Für jeden dreiecksfreien ebenen Graphen  $G = (V, E)$

$$\text{gilt } |E| \leq 2|V| - 4.$$

Beweis. Setze  $g = 4$  in Satz 6.14 ein. □

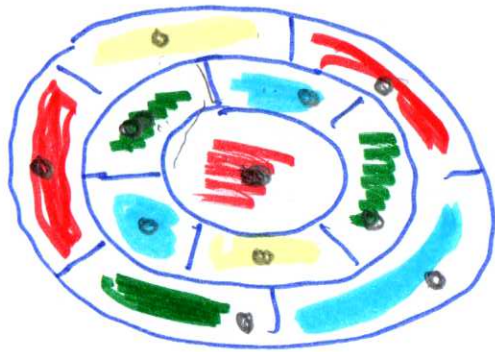
Folgerung 6.18.  $K_{3,3}$  ist nicht planar.



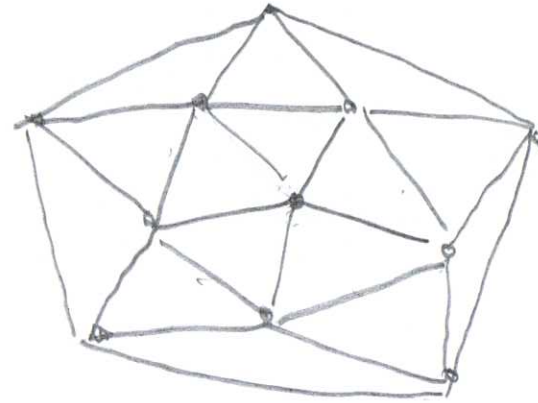
Beweis. Da  $K_{3,3}$  dreiecksfrei ist, wäre sonst  $g = E(K_{3,3}) \leq 2 \cdot 6 - 4 = 8$   
Wid. □

- Der 4-Farbansatz -

In jeder Landkarte kann man die Länder so mit 4 Farben färben, dass benachbarte Länder verschiedenfarbig sind.



Landkarte



Duale Ebene Graph.

Der duale ebene Graph muss so gefärbt werden, dass benachbarte Ecken verschiedene Farben erhalten.

Dfn 6.19. Seien  $G = (V, E)$  ein bel. Graph und  $k \in \mathbb{N}$ .

Eine  $k$ -Färbung von  $G$  ist eine Abbildung  $f: V \rightarrow [k]$

mit der Eigenschaft, dass  $f(x) \neq f(y)$  für jede Kante  $\{x, y\} \in E$  gilt. Die Zahl

$$\chi(G) = \min \{ k \in \mathbb{N} : G \text{ hat eine } k\text{-Färbung} \}$$

heißt chromatische Zahl von  $G$ .

Der 4-Farbensatz sagt  $\chi(G) \leq 4$  für alle planaren Graphen  $G$ .

Lemma 6.20. Jeder planare Graph  $G$  hat eine Ecke  $x$  mit  $d(x) \leq 5$ .

Beweis. Übung.

Folgerung 6.21. Für jeden planaren Graphen  $G$  gilt  $\chi(G) \leq 6$ .

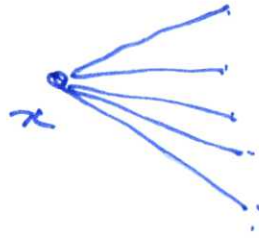


Beweis. Induktion nach  $n = |V(G)|$ .

$n \leq 6$  | Man gibt jeder Ecke ihre eigene Farbe.

$n \rightarrow n+1$  | Wähle  $x \in V(G)$  mit  $d(x) \leq 5$ .

Nach Ind. Ann. hat  $G-x$  eine 6-Färbung.



Diese Färbung kann man zu einer 6-Färbung von  $G$  fortsetzen, indem man  $x$  eine Farbe gibt, die kein Nachbar von  $x$  hat.



Satz 6.22. Für jeden planaren Graphen  $G$  gilt  $\chi(G) \leq 5$ .

10

Beweis. Induktion nach  $n = |V(G)|$ .

$n \leq 5$  | Jeder Ecke erhält ihre eigene Farbe.

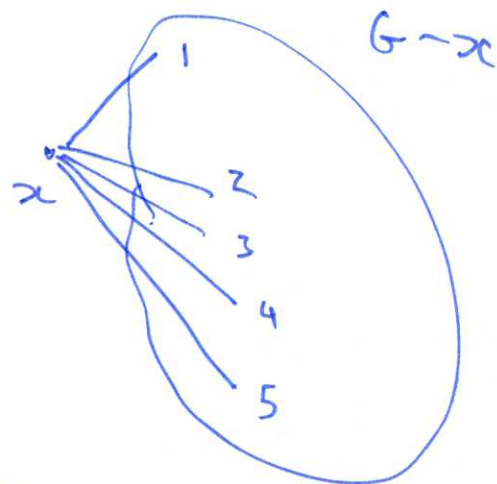
$n \rightarrow n+1$  | Sei  $G$  planarer Graph mit  $|V(G)| = n+1$ .

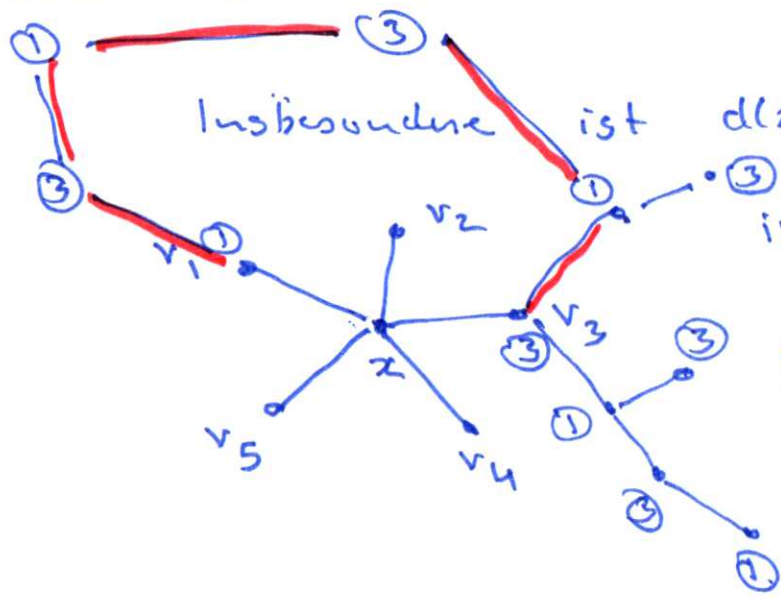
Wähle eine Ecke  $x \in V(G)$  mit  $d(x) \leq 5$ .

Fall 1:  $G-x$  hat eine 5-Färbung  $f$   
mit der Eigenschaft  $f[N(x)] \neq [5]$

Dann kann man  $f$  zu einer 5-Färbung  
von  $G$  fortsetzen.

Fall 2: Für jede 5-Färbung  $f$  von  $G-x$   
gilt  $f[N(x)] = [5]$ .

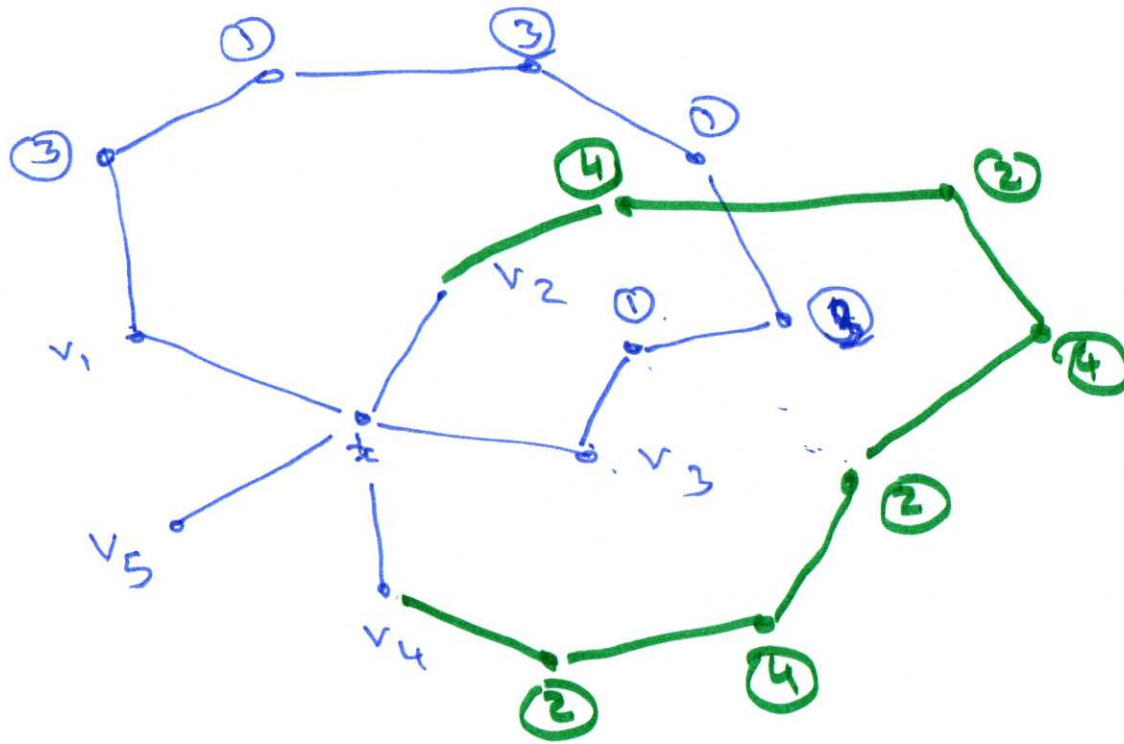




Insbesondere ist  $d(x) = 5$ . Die Nachbarn von  $x$  seien im Uhrigersinn  $v_1, v_2, v_3, v_4, v_5$ .

Sei  $f$  eine 5-Färbung von  $G-x$  mit  $f(v_i) = i$  für alle  $i \in [5]$ .

Betrachte die  $v_3$  enthaltende Komponente des von den Farbklassen  $f^{-1}(1) \cup f^{-1}(3)$  induzierten Teilgraphen von  $G$ . Man kann alle Ecken dieser Komponente gleichzeitig umfärben (d.h. die Farben 1, 3 vertauschen). Da wir in Fall 2 sind, liegt dies, dass  $v_1$  auch in dieser Komponente liegt. Es gibt also einen Weg von  $v_1$  nach  $v_3$ , auf dem sich die Farben 1, 3 abwechseln.



Analog gibt's einen Weg von  $v_2$  nach  $v_4$ , auf dem sich die Farben 2, 4 abwechseln. Wid. (in  $G$  planar).

