

Beweis des Satzes von Grötzsch:

- Induktion nach  $|V|$
- $G$  nicht zsh.: betrachte zsh.-Komp.;  $\exists G$  zsh.
- $\exists x \in V: G-x$  nicht zsh., Komponenten  $V_1 \cup \dots \cup V_k$   
 $\rightarrow$  betrachte  $G_i = G[V_i \cup \{x\}]$ .

Wir können annehmen, dass  $x$  in allen  $G_i$  die selbe Farbe hat  $\rightarrow$  3-Färbung von  $G$ .

$\exists G$  2-zsh.

- $\exists x \in V: d_x \leq 2$ : Färbe  $G-x$ ; eine Farbe bleibt für  $x$  übrig,  
 $\exists \delta(G) \geq 3$ .

- Facette  $(x_1, x_2, x_3, x_4)$ :

Pfad  $x_1 a b x_3$  in  $G$

$\Rightarrow$  kein Pfad  $x_2 c d x_4$  möglich

(sonst Dreieck oder nicht plan)

$\exists x_1 a b x_3$  ex. nicht

$G'$  entsteht aus  $G$  durch Verklebe (Identifizierung von  $x_1$  und  $x_3$ ).

$G'$  ist dreiecksfrei.

3-Färbung von  $G'$  ergibt 3-Färbung von  $G$   
( $x_1, x_3$  bekommen beide die Farbe des verschmolzenen Knotens)

• Facette  $(x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6)$ :

Wie vorher:  $\exists$  Pfad  $x_1$  ab  $x_3$  existiert.

Verschmelze von  $x_1$  und  $x_3$

• harmlose Facette  $(x_1, \dots, x_6)$ :

Entferne  $x_1, \dots, x_6$ ;

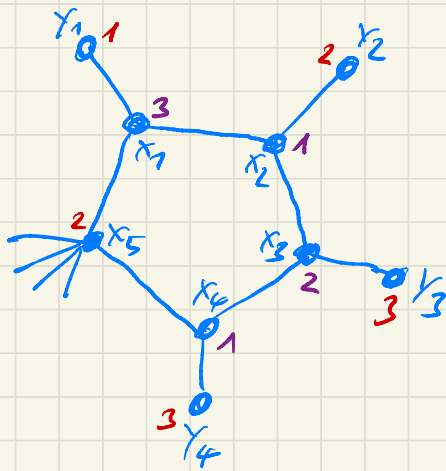
verschmelze:

-  $x_5$  mit  $x_2$  ad

-  $x_3$  mit  $x_6$

$\leadsto$  Graph  $G'$

Färbung von  $G'$  liefert Färbung von  $G$ .



#

# Perfekte Graphen

• Def.:  $|G| = \# \text{ Knoten in } G$

• Def.:  $G$  ist perfekt

$\Leftrightarrow$  für jeden induzierten  $uG: H \subseteq G$

$$\text{gilt } \chi(H) = \omega(H)$$

[ $H=G$  ist möglich]

• Bsp.: -  $K_n$  ist perfekt

- bipartite Graphen sind perfekt

- Co-graphen sind perfekt

-  $C_n$  mit  $n \geq 5$  ungerade ist nicht perfekt

[ $\chi=3, \omega=2$ ]

erstmalig veröff. 2002

• Satz (Chudnovsky, Robertson, Seymour, Thomas 2006):

$G$  perfekt  $\Leftrightarrow$  weder  $G$  noch  $\bar{G}$  enthält  
induzierten  $C_n$  mit  $n \geq 5$  ungerade.

↳ „Starker Hauptsatz über perfekte Graphen“

Paper ist  $\sim 180$  Seiten lang.]

• Satz (Hauptsatz über perfekte Graphen):

$$G \text{ perfekt} \Leftrightarrow \bar{G} \text{ perfekt}$$

• Wir beweisen folgende stärkere Aussage,  
die symm. in  $G$  und  $\bar{G}$  ist.

• Satz (Lovász 1972) *Originalarbeit ist etwas über 3 Seiten lang.*

$$G \text{ perfekt} \Leftrightarrow |H| \leq w(H) \cdot \alpha(\bar{H})$$

für alle induzierten UG  $H \subseteq G$ .

• Beweis: Erinnerung  $w(\bar{H}) = \alpha(H)$ .

„ $\Rightarrow$ “: Sei  $G$  perfekt und  $H \subseteq G$  induziertes UG.

Dann  $\chi(H) = w(H)$ . Jede der  $w(H)$  vielen  
Farbklassen hat  $\leq \alpha(\bar{H})$  viele Knoten

$$\Rightarrow |H| \leq w(H) \cdot \alpha(\bar{H}).$$

„ $\Leftarrow$ “: Sei  $G = (V, E)$  ein Graph, der die  
Bedingung auf der rechten Seite erfüllt.

•  $V = \{x_1, \dots, x_n\}$

•  $w_i := w(G_i)$ ,  $\alpha_i := \alpha(G_i)$

- Induktion nach  $n$ :  $n=1$ :  $\checkmark$   $n > 1$ :
- Ang.  $G$  ist nicht perfekt
- nach IV ist jede echte induzierte UG perfekt
- Für alle  $V \supseteq U$  unabh. gilt

$$\chi(G-U) \stackrel{IV}{=} \omega(G-U) = \omega \quad \textcircled{1}$$

↑

" $\leq$ " ist klar;  $\chi(G-U) < \omega$  würde  $\chi(G) \leq \omega$  implizieren, womit  $G$  perfekt wäre

- Sei  $W$  die Kante eines beliebigen  $K_w$  in  $G$  und  $x \in V$ . Dann

$y \notin W \Rightarrow W$  trifft jede Farbklasse von  $G-x$   $\textcircled{2}$

$y \in W \Rightarrow W$  trifft genau eine Farbklasse von  $G-x$  nicht  $\textcircled{3}$

- $A_0 = \{x_1, \dots, x_2\} \subseteq V$  unabh. Menge der Größen

- $A_1, \dots, A_w$  Farbklassen einer  $w$ -Färbung von  $G-x_1$

$A_{w+1}, \dots, A_{2w} \quad \parallel \quad G-x_2$   
 $\vdots$

$A_{(2-1)w+1}, \dots, A_{2w} \quad \parallel \quad G-x_2$

- insges.  $2W+1$  viele unabh. Mengen
- Nach ① ex. für alle  $0 \leq i \leq 2W$  ein  $K_W \subseteq G - A_i$  mit Knotenmenge  $W_i$ .
- Sei  $W$  die Knotenmenge eines  $K_W$  in  $G$ . Dann  $\exists! i \in \{0, \dots, 2W\}: W \cap A_i = \emptyset$  ④

Denn:  $W \cap A_0 = \emptyset \Rightarrow W \cap A_i \neq \emptyset$  für alle  $i > 0$   
(nach ②)

$W \cap A_0 \neq \emptyset \Rightarrow W \cap A_0 = \{x_i\}$  für ein  $i$

$\Rightarrow W \cap A_j \neq \emptyset$  für alle  $j \in \{(i-1)W+1, \dots, i \cdot W\}$   
nach ②

$W \cap A_j = \emptyset$  für genau ein  $j \in \{(i-1)W+1, \dots, i \cdot W\}$

nach ③

- Wir definieren 3 Matrizen  $A, B, C$  über  $\mathbb{R}$ 
  - $A = (a_{ij})$  ist  $(2W+1) \times n$ -Matrix mit  $a_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{falls } x_j \in A_i \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$

-  $B = (b_{ij})$  ist  $n \times (\alpha w + 1)$  - Matrix mit

$$b_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{falls } x_i \in W_j \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

-  $C = (c_{ij})$  ist  $(\alpha w + 1) \times (\alpha w + 1)$  - Matrix mit

$$c_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{falls } i \neq j \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

• Es gilt  $AB = C$ , denn

$$\sum_k a_{ik} b_{kj} = |A_i \cap W_j| = \begin{cases} 0 & \text{für } i=j \text{ und} \\ & \text{Vekt. der } W_i \\ 1 & \text{für } i \neq j \text{ nach } \textcircled{4} \end{cases}$$

•  $C$  invertierbar  $\Rightarrow A$  hat Rang  $\geq \alpha w + 1$

$$\Rightarrow n \geq \alpha w + 1 \quad \text{für } \exists n \leq \alpha w$$

• Also ist  $G$  per sekt.

#