

Graphentheorie 19.11.2020

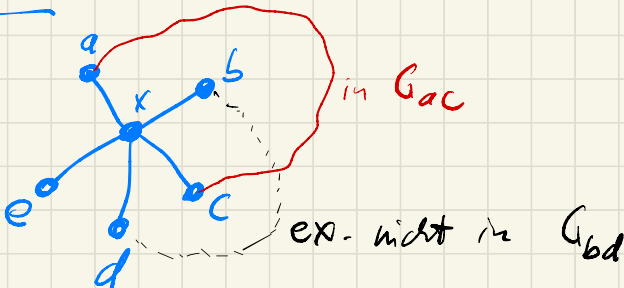
• Wdh.

- Färbung
- Färbungszahl χ
- Bsp. K_n , C_n , Bäume, $K_{m,n}$
- Motivation: Landkarten
- 4-Farbsatz (ohne Beweis)
- G planar $\Rightarrow \chi(G) \leq 6$ [einfacher Linearzeitalg.]
- G planar $\Rightarrow \chi(G) \leq 5$
[Linearzeitalg. mit Satz v. Heurück]

Satz: G planar $\Rightarrow \chi(G) \leq 5$.

Standardbeweis:

- Sei $x \in V$ mit d_x minimal:
- $d_x \leq 4$: Färbe $G-x$ induktiv, färbe x mit einer der verbleibenden Farben
- $d_x = 5$: Färbe $G' = G-x$ induktiv.



☞ Farbe von a, \dots, e in G' alle verschieden.
Sei $G_{a,c}$ der induzierte UG von G' , der
nur aus den Knoten besteht mit der Farbe von
 a und c .

1. Fall: a, c in versch. ZSS-Komp. von $G_{a,c}$
 \Rightarrow Vertausche die Farbe in Zsh. Komp. von a
 $\Rightarrow a$ und c gleich gefärbt. Fertig.

2. Fall: a, c in der gleichen Zsh. Komp. von $G_{a,c}$
 \Rightarrow Weg von a zu c , der nur die Farbe
von a und c verwendet.
 \Rightarrow betrachte b, d in $G_{b,d}$. #

Satz (Wernicke, 1904):

G planar, Minimalgrad 5 $\Rightarrow \exists xy \in E : d_x = 5, d_x \leq 6$.

Beweis: (durch „Discharging“)

☞ G trianguliert

(d.h. $3f = 2e$)

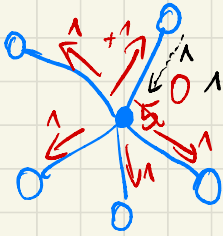
1. Phase: "Charging" jeder Knoten x erhält
das Startgewicht $30 - 5d_x$.

$$\text{Gesamtgewicht: } \sum_{x \in V} (30 - 5d_x) = 30n - 10e = 60n$$

$$[30n - 10e = 30n - 10e - 20e + 30f = 30(n - e + f) = 60]$$

2. Phase: "Discharging"

Jeder Knoten mit Grad 5 — Startgewicht 5 gibt jede seiner
Nachbarn 1 von seinem Gewicht ab.



Sei x ein Knoten mit positivem Gewicht
nach Phase 2:

$$0 < \text{Gewicht} \leq 30 - 5d_x + d_x = 30 - 4d_x$$

$$\Rightarrow d_x \leq 7$$

$d_x \leq 6$: Nachbar mit Grad 5: fertig

$d_x = 7$: x hat mindestens 6 Nachbarn mit
Grad 5

G trianguliert \Rightarrow mindestens 2 Nachbarn
sind durch Karte verbunden

[diese Karte wg. Min. grad 5 nicht durch
die Triangulation hinzugekommen sein] \neq

Bem.: Beweis zu $\chi_e(G) \leq 5$ für G planar
lässt sich auch zu Linearzeit alg.
für 5-Färbbarkeit.