

9 Planare Graphen III

- G eben, 2-farbig.
 $\Rightarrow G$ hat Orientierung und alle Lande sind durch Kreis besetzt

- G planar, $u =$ Anzahl Knoten
 $k =$ — — Kanten
 $f =$ — — Lande

Dann: $u - k + f = 2$

und $k \leq 3u - 6$

sowie $k \leq 2u - 4$ falls G ebeneispezi

Prop: G eben, dann $f \leq 2u - 4$

Dann $f + u - 2 = k \leq 3u - 6$ \searrow

Def $G = (V, E)$ Graph, $k \in \mathbb{Z}_{>0}$. Eine k -Farbung

$c: V \rightarrow [k]$

heißt k -Farbung von G , wenn fur alle $\{u, v\} \in E$

$c(u) \neq c(v)$

gilt.

Das kleinste k , fur das es eine k -Farbung von G gibt,

heißt chromatische Zahl $\chi(G)$ von G

→ Definition gilt für allgemeine Graphen.

→ $\chi(K_n) = n = |V|$

Def Die Cliquerzahl $\omega(G)$ eines Graphen G ist das größte k , so dass G einen Teilgraphen isomorph zu K_k hat

Prop: $\chi(G) \geq \omega(G)$ □

→ C_5 : $\omega(G) = 2 < 3 = \chi(G)$

sogar: Für jedes ω kann χ beliebig groß werden (das man braucht viele Knoten)

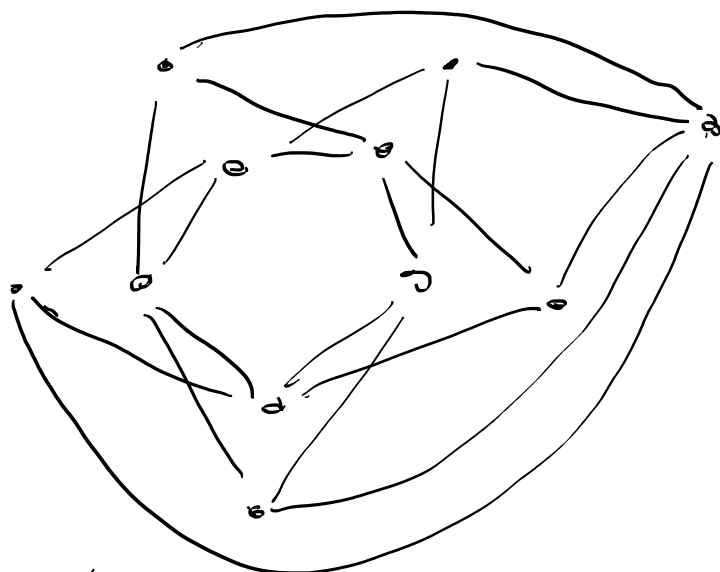
Bsp: Mycielski-Graphen:

$G_0 = C_5$

G_i aus G_{i-1} : $V_{i-1} = \{x_{1,i-1}, \dots, x_{n,i-1}\}$

denn: $V_i = \{x_{1,i-1}, \dots, x_{n,i-1}\} \cup \{y_{1,i-1}, \dots, y_{n,i-1}\} \cup \{z\}$

$E_i = E_{i-1} \cup \{y_k u \mid u \in N(x_k)\} \cup \{y_k z\}$



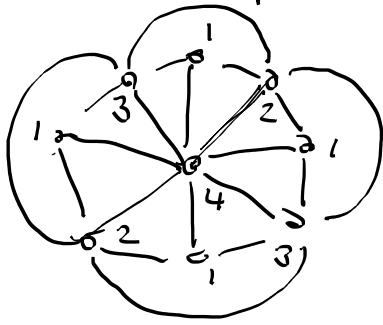
Def: G heißt perfekt, wenn $\chi(G) = \omega(G)$

Satz (Chudakov, Roberts, Seymour, Thomas)

G perfekt \Leftrightarrow weder G noch \bar{G} haben induzierten Kreis ungerader Länge $k \geq 5$

[ohne Beweis]

\rightarrow wie sieht das für ebene Graphen aus?



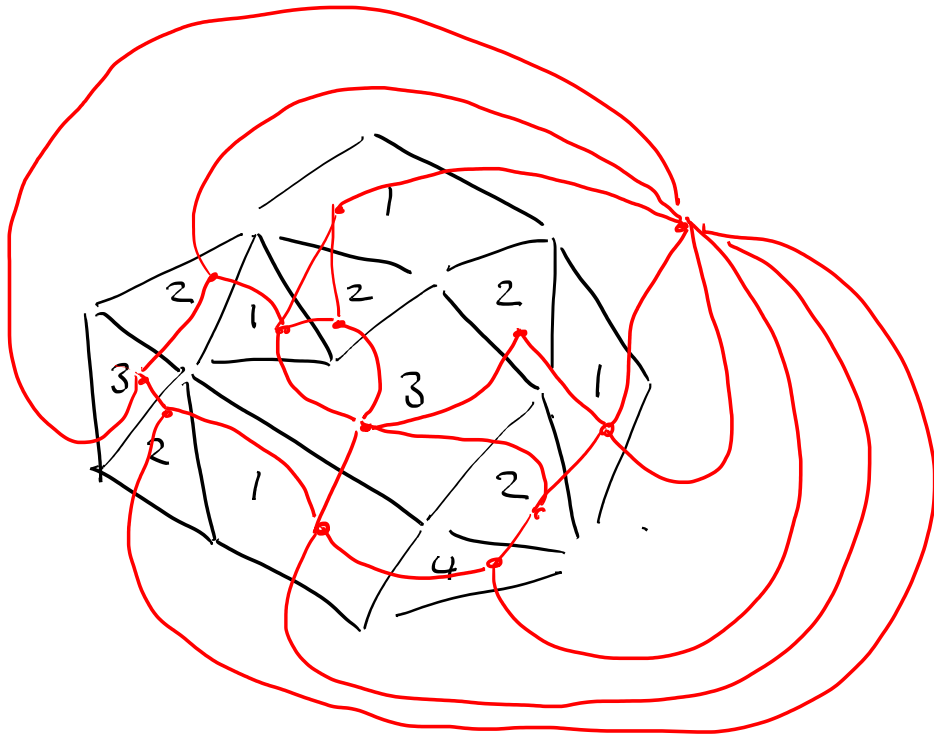
\rightarrow ursprüngliche Motivation für ebene Färbungsprobleme: Färben von Landkarten

\rightarrow Länder mit open. Grenze sollen unterschiedliche Farbe bekommen.

\rightarrow Annahme: Länder zusammenhängend.

\rightarrow können jedes Landkarte einen Graphen zuweisen:

- Knoten für jedes Land.
- Kante, wenn gemeinsame Grenze.



→ der duale Graph ist eben:
 können duale Kante zwischen Ländern
 durch gemeinsame Grenze fassen fassen.

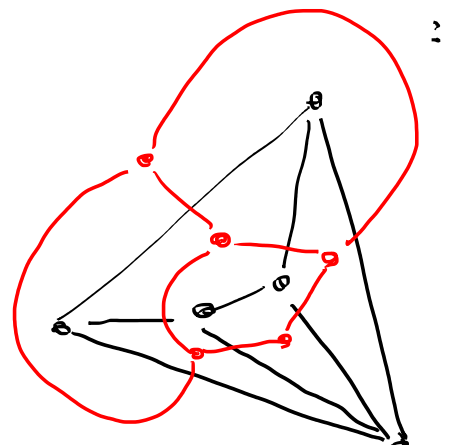
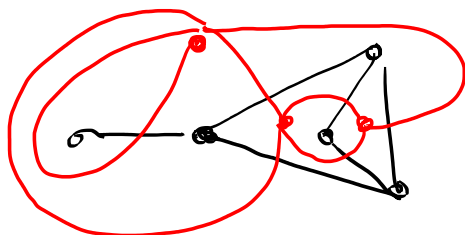
Formal: G ebener Graph (mit Zeichnung)

Dualer Graph G^* definiert durch:

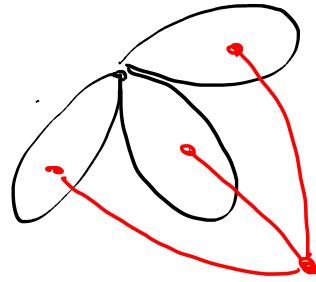
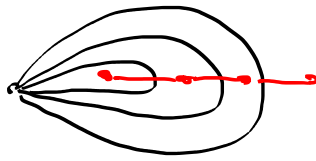
- Ein Knoten für jedes Land (das außen!))
- Eine duale Kante für jede Kante in G

→ das angrenzende Land kann
 zweimal das gleiche sein!

→ G^* kann Mehrfachkanten
 und Schleifen haben.



→ ist nicht eindeutig:



Prop: Als abstrakte Graphen gilt $G^{*2} \cong G$

□

Damit:

Vier-Farben-Problem

Kann jede Landkarte mit vier Farben so gefärbt werden, dass angrenzende Länder verschiedene Farben haben?

$\hat{=}$ ist $\chi(G) \leq 4$ für alle planaren Graphen?

- 1852 Guthrie, de Moivre, Hamilton
→ Vermutung formuliert
- 1853 phantasiehafter Beweis von Kempe
- 1864 Heawood findet den Fehler
- 1880 Seitz: zweite Beweisversuch
- 1891 Petersen erweist den Fehler
- ⋮
- 1976 Computerbeweis Appel & Haken
- 1989 formalisierte Version vorliegt

19-6

1996 Robertson, Sanders, Seymour, Thomas
verbesserte Version

2005 Guthrie, Wesner: formales Beweiss in Coq

Satz (Four Color Theorem) $\chi(G) \leq 4$ für alle ebenen Graphen G .

Satz (Fünf-Farben-Satz) $\chi(G) \leq 5$ für alle ebenen Graphen G .