

# Kombinatorik, Graphen, Matroide

## 6. Übung

1. Der Graph  $G$  sei planar, aber jedes Hinzufügen einer Kante zwischen zwei in  $G$  nicht verbundenen Knoten führe zu einem nicht-planaren Graphen. Stimmt es dann, dass für je zwei Knoten  $u, v$ , die in  $G$  nicht verbunden sind, der Graph  $(V(G), E(G) \cup \{\{u, v\}\})$  den  $K_5$  als Minor enthält? Begründen Sie Ihre Antwort. (4 Punkte)
2. Sei  $G$  ein zusammenhängender Graph mit planarer Einbettung  $\Phi$ . Es sei  $G^*$  der planare Dualgraph dazu. Zeigen Sie, dass die Zahl der aufspannenden Bäume für  $G$  und  $G^*$  gleich ist. (3 Punkte)
3. Eine *Triangulation* ist ein planarer Graph zusammen mit einer planaren Einbettung, in der jedes Gebiet durch ein Dreieck berandet ist. Für die Knotenmenge  $V$  einer Triangulation sei eine Abbildung  $l : V \rightarrow \{1, 2, 3\}$  gegeben. Eine Fläche der Triangulation heie dreifarbig, wenn an ihren drei Eckknoten alle drei verschiedenen Knotenlabel 1, 2 und 3 vorkommen. Zeigen Sie, dass es dann eine gerade Anzahl von dreifarbenen Flchen geben muss. (3 Punkte)
4. Betrachten Sie den Greedy-Knotenfrbungsalgorithmus, in dem die Knoten in irgendeiner Reihenfolge durchlaufen werden und jeder Knoten die kleinste noch nicht an seinen schon gefrbten Nachbarn benutzte Farbe bekommt. Zeigen Sie, dass es fr jedes  $n \geq 2$  einen Graphen  $G$  mit  $|V(G)| = 2n$  und  $\chi(G) = 2$  gibt, so dass, wenn die Knoten in einer geeigneten Reihenfolge durchlaufen werden, der Greedy-Algorithmus  $n$  Farben bentigt. Zeigen Sie umgekehrt, dass es fr jeden Graphen  $G$  eine Sortierung der Knoten gibt, so dass, wenn der Greedy-Algorithmus die Knoten in dieser Reihenfolge betrachtet, er nur  $\chi(G)$  Farben bentigt. (2 Punkte)
5. Sei  $G$  ein ungerichter, nicht vollstndiger Graph. Zeigen Sie, dass es dann eine Partition  $V(G) = V_1 \dot{\cup} V_2$  gibt, so dass  $\chi(G[V_1]) + \chi(G[V_2]) > \chi(G)$  gilt. (4 Punkte)