

---

**8. Übungsblatt zur Vorlesung:  
Graphentheorie (DS II)**

Felsner/ Schröder  
06. Dezember 2019

Besprechungsdatum: 12./13. Dezember

<http://www.math.tu-berlin.de/~felsner/Lehre/dsII19.html>

---

- (1) Duale Matroide
  - (a) Beweise: Wenn  $G$  planar ist, dann ist  $M^*(G)$  graphisch.  
[Hinweis: Beweise  $M(G^*) = M^*(G)$ .]
  - (b) Zeige, dass  $M^*(K_5)$  nicht graphisch ist.  
[Hinweis: Angenommen, es existiert Graph  $H$  mit  $M(H) = M^*(K_5)$ . Betrachte den Minimalgrad von  $H$ .]
- (2) Sei  $(X, \mathcal{I})$  ein Unabhängigkeitssystem, das heißt Teilmengen unabhängiger Mengen sind unabhängig, aber kein Matroid. Zeige, dass es eine Gewichtsfunktion  $\omega : X \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0}$  gibt, sodass der Greedy-Algorithmus keine unabhängige Menge maximalen Gewichts zurück gibt.
- (3) Sei  $X_1, \dots, X_t$  eine Partition von einer Menge  $X$  und  $r_1, \dots, r_t$  gegebene Zahlen. Wir definieren  $Y \subset X$  als unabhängig, wenn  $|Y \cap X_i| \leq r_i$  für alle  $i \in [t]$ . Sei  $\mathcal{I}$  die Menge aller unabhängigen Mengen von  $X$ . Zeige, dass das *Partitionsmatroid*  $(X, \mathcal{I})$  ein lineares Matroid ist.
- (4) geradlinige Zeichnungen planarer Graphen
  - (a) Zeige, dass für alle  $k \in \{3, 4, 5\}$  jedes  $k$ -Eck sternförmig ist.  
[Ein  $k$ -Eck ist *sternförmig* wenn ein Punkt  $p$  existiert, so dass für alle Punkte  $q$  des  $k$ -Ecks gilt: Die Strecke  $pq$  liegt im  $k$ -Eck.]
  - (b) Folgere, dass jede Triangulierung eine geradlinige Zeichnung besitzt.  
[Hinweis: Jeder planare Graph besitzt einen Knoten  $v$  mit  $\deg(v) \leq 5$ .]