

## Kombinatorische Optimierung – Blatt 12

[www.math.uni-magdeburg.de/institute/imo/teaching/wise18/kombopt/](http://www.math.uni-magdeburg.de/institute/imo/teaching/wise18/kombopt/)

Präsentation in der Übung am 18.01.2019

---

### Aufgabe 1

Gegeben sei eine endliche Grundmenge  $E$  und eine Kollektion von Teilmengen  $\mathcal{S} \subseteq 2^E$ . Eine *partielle Transversale*  $T \subseteq E$  ist eine Menge von Elementen, so dass  $T$  derart mittels  $f$  injektiv nach  $\mathcal{S}$  abgebildet werden kann, dass  $t \in f(t)$  für alle  $t \in T$  gilt. (Kann  $T$  sogar bijektiv nach  $\mathcal{S}$  abgebildet werden, so heißt  $T$  *Transversale*.)

Zeige, dass die Menge der partiellen Transversalen ein Matroid über  $E$  bildet.

### Aufgabe 2

Sind  $M_1 = (E, \mathcal{I}_1)$  und  $M_2 = (E, \mathcal{I}_2)$  zwei Matroide, so ist der Schnitt der beiden Matroide definiert als  $M_1 \cap M_2 = (E, \mathcal{I}_1 \cap \mathcal{I}_2)$ . Analog definiert man Schnitte von mehr als zwei Matroiden. (Achtung: Schnitte von Matroiden sind im Allgemeinen nicht selbst Matroide!) Gegeben sei ein Digraph  $D = (V, A)$  und  $s, t \in V$ . Zeige, dass die Menge aller Mengen knotendisjunkter Wege und Kreise, die nicht in  $s$  hineinführen und nicht aus  $t$  hinausführen, als Schnitt zweier Matroide aufgefasst werden kann.

*Hinweis:* Benutze jeweils ein Transversalmatroid für  $s$  und eines für  $t$ .

Wieso zeigt das, dass das Optimieren über den Schnitt dreier Matroide im Allgemeinen NP-schwer (d.h. so schwer wie das Hamiltonwegproblem) ist?