

# Lineare und Ganzzahlige Optimierung

## 1. Übung

1. Beweisen Sie, dass jede Menge  $X \subseteq \mathbb{R}^n$  mit  $|X| > n + 1$  in zwei Mengen  $X_1$  und  $X_2$  aufgeteilt werden kann, so dass  $\text{conv}(X_1) \cap \text{conv}(X_2) \neq \emptyset$  gilt. (4 Punkte)
2. (a) Zeigen Sie, dass  $\text{conv}(X)$  für jede Menge  $X \subseteq \mathbb{R}^n$  die kleinste konvexe Menge ist, die  $X$  enthält.  
(b) Es seien  $P, Q \subseteq \mathbb{R}^n$  zwei Polyeder. Ist dann  $\text{conv}(P \cup Q)$  notwendigerweise ein Polyeder? Beweise Sie die Korrektheit Ihrer Antwort. (3+3 Punkte)
3. Es sei (P) ein lineares Programm in Standard-Ungleichungsform, also in der Form  $\min\{c^t x \mid Ax \leq b\}$ . Zeigen Sie, dass das duale LP des dualen LPs von (P) äquivalent zu (P) ist. (2 Punkte)
4. Eine Papierfabrik stellt Papierrollen von 3 m Breite her. Die Kunden bestellen allerdings Rollen kleinerer Breite, und die Fabrik muss die bestellten Rollen aus den 3 m breiten Rollen heraus-schneiden. Zum Beispiel kann eine 3 m breite Rolle in zwei 93 Zentimeter breite Rollen und eine 108 m breite Rolle geschnitten werden, wobei ein Rest von 6 cm bleiben würde. Die aktuell zu bearbeitende Gesamtbestellung bestehe aus:
  - 90 Rollen der Breite 130 cm,
  - 610 Rollen der Breite 108 cm,
  - 395 Rollen der Breite 42 cm und
  - 211 Rollen der Breite 93 cm.

Stellen Sie ein lineares Programm auf, mit dem die Anzahl der zu produzierenden 3 m breiten Rollen minimiert und ein korrektes Zuschneiden der bestellten Rollen gewährleistet wird. (4 Punkte)

Abgabe: Donnerstag, 30. April, 2020, vor der Vorlesung.