

## ÜBUNGSBLATT 4

**AUFGABE: Übung 1 (Beweisidee ins Detail) und Übung 2 (mit vollständigen Beweis)**

**Übung 1.** Das  $\ell_p$ -Minimierungsproblem mit  $0 < p < 1$  ist NP-schwer

Sei  $A \in \mathbb{K}^{m \times N}$  und  $y \in \mathbb{K}^m$  gegeben. Das  $\ell_p$ -Minimierungsproblem ist definiert durch

$$\min_{z \in \mathbb{K}^N} \|z\|_p \quad \text{mit NB} \quad Az = y.$$

Das *Zerlegungsproblem* ist definiert durch die Ja/Nein Frage: gegeben ein System  $\{a_1, \dots, a_n\}$ , gibt es zwei Mengen  $I, J \subset \{1, \dots, n\}$  so dass  $I \cap J = \emptyset$ ,  $I \cup J = \{1, \dots, n\}$  und  $\sum_{i \in I} a_i = \sum_{j \in J} a_j$ ?

Bei der Annahme, dass das Zerlegungsproblem NP-vollständig ist, zeige, dass das  $\ell_p$ -Minimierungsproblem NP-schwer ist.

Hilfe: Es ist nützlich, die folgende Matrix und den folgenden Vektor einzuführen.

$$A = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & \dots & a_n & -a_1 & -a_2 & \dots & -a_n \\ 1 & 0 & \dots & 0 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & & \ddots & 0 & \vdots & & \ddots & 0 \\ 0 & \dots & 0 & 1 & 0 & \dots & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \text{und} \quad y = (0, 1, 1, \dots, 1).$$

**Übung 2.** Sei  $x \in \mathbb{R}^N$  und sei  $y$  die Messung von  $x$  gegeben durch  $y = f(x)$ , wobei  $f : \mathbb{R}^N \rightarrow \mathbb{R}^m$  eine stetige Funktion mit  $f(-x) = -f(x)$  für alle  $x \in \mathbb{R}^N$  ist. Zeige, dass  $m^* = 2s$  die minimale Anzahl von Messungen zur Rekonstruktion  $s$ -dünner Vektoren ist.

Hilfe: Um  $m^* \geq 2s$  zu zeigen, kann man den Satz von Borsuk-Ulam verwenden. Um  $m^* \leq 2s$  zu zeigen, kann man total positive Matrizen verwenden.

*Satz von Borsuk-Ulam:* Sei  $f : \mathbb{S}^n \subset \mathbb{R}^{n+1} \rightarrow \mathbb{R}^n$  eine stetige Funktion so dass  $f(-x) = -f(x)$  für alle  $x \in \mathbb{S}^n$ . Dann, existiert mindestens ein Punkt  $x \in \mathbb{S}^n$  so dass  $f(x) = 0$ .