

## Theoretische Informatik 2

### Blatt 10

Keine Abgabe

---

#### 1. Betrachtet die folgenden Probleme Partition

**Eingabe:** Ganze Zahlen  $a_1, \dots, a_n$ .

**Frage:** Gibt es eine Partition der Zahlen, so dass beide Teile die gleiche Summe bilden, d.h. eine Teilmenge  $I \subseteq \{1, \dots, n\}$  von Indizes, so dass  $\sum_{i \in I} a_i = \sum_{j \notin I} a_j$ ?

und Subset Sum:

**Eingabe:** Ganze Zahlen  $a_1, \dots, a_n$  und eine Zahl  $b$ .

**Frage:** Gibt es eine Teilmenge der Zahlen, die zu  $b$  summieren, d.h. eine Teilmenge  $I \subseteq \{1, \dots, n\}$  von Indizes, so dass  $\sum_{i \in I} a_i = b$ ?

- (a) Beweist, dass  $\text{Partition} \leq_p \text{Subset Sum}$ .
- (b) Beweist, dass  $\text{Subset Sum} \leq_p \text{Partition}$ .

#### 2. Das Dominating Set Problem ist das folgende Problem:

**Eingabe:** Ein ungerichteter Graph  $G = (V, E)$  und eine Zahl  $k$ .

**Frage:** Gibt es eine dominierende Menge der Größe höchstens  $k$ , d.h. eine Menge  $D \subseteq V$ , so dass für jeden Knoten  $v \in V(G)$  gilt  $v \in D$  oder es existiert  $w \in D$ , so dass  $\{v, w\} \in E$ ?

Wenn SETH gilt, so kann Dominating set mit  $n$  Knoten und Parameter  $k$  für beliebiges festes  $\epsilon > 0$  nicht in Zeit  $\mathcal{O}(n^{k-\epsilon})$  gelöst werden.

Das Set Cover Problem ist das folgende Problem:

**Eingabe:** Ein Mengensystem  $\mathcal{F} = \{S_1, \dots, S_n\}$  und eine Zahl  $k$ .

**Frage:** Gibt es eine Mengenüberdeckung der Größe höchstens  $k$ , d.h. eine Menge  $I \subseteq \{1, \dots, n\}$ , so dass  $\bigcup_{i \in I} S_i = \bigcup_{1 \leq j \leq n} S_j$ ?

- (a) Beweist, dass wenn SETH gilt, so kann Set Cover mit  $n$  Mengen und Parameter  $k$  für beliebiges festes  $\epsilon > 0$  nicht in Zeit  $\mathcal{O}(n^{k-\epsilon})$  gelöst werden.