

## Theoretische Informatik 2

### Blatt 11

Abgabe bis zum 01.07.2024 (nur Bonuspunkte)

---

#### 1. (30 Bonuspunkte)

Das Hitting Set Problem ist das folgende Problem:

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

**Frage:** Gibt es ein hitting set der Größe höchstens  $k$ , d.h. eine Menge  $H \subseteq \bigcup_{1 \leq i \leq n} S_i$ , so dass  $S_i \cap H \neq \emptyset$  für alle  $1 \leq i \leq n$ ?

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

#### 2. (30 Bonuspunkte)

Das Biggest Clique Problem ist das Folgende Problem:

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

**Frage:** Gibt es eine Clique der Größe  $k$  in  $G$ , aber keine der Größe  $k+1$ ?

Zeigt, dass Biggest Clique in PSPACE liegt.

#### 3. (40 Bonuspunkte)

Sei PSpace' wie PSpace definiert, mit der zusätzlichen Bedingung, dass die DTM auf jeder Eingabe terminiert. Zeigt, dass PSpace = PSpace'.

Die folgenden Aufgaben werden im Tutorium besprochen und müssen nicht zur Korrektur abgegeben werden.

4. Zeigt, dass das Halteproblem NP-schwer ist.

5. Das Knapsack Problem (gesprochen Näppsäck) ist das folgende Problem:

**Eingabe:** Eine endliche Menge von Objekten  $U$ , eine Profitfunktion  $p : U \rightarrow \mathbb{N}$ , eine Gewichtsfunktion  $w : U \rightarrow \mathbb{N}$  und zwei Zahlen  $P, W \in \mathbb{N}$ .

**Frage:** Können Objekte mit Profit mindestens  $P$  in einen Rucksack mit Kapazität  $W$  gepackt werden, d.h., gibt es eine Teilmenge  $I \subseteq U$ , so dass  $\sum_{u \in I} w(u) \leq W$  und  $\sum_{u \in I} p(u) \geq P$ ?

Zeigt, dass Knapsack NP-vollständig ist.

6. Das Bin Packing Problem ist das folgende Problem:

**Eingabe:** Eine endliche Menge von Objekten  $U$  eine Gewichtsfunktion  $w : U \rightarrow \mathbb{N}$  und zwei Zahlen  $k, W \in \mathbb{N}$ .

**Frage:** Können die Objekte auf  $k$  Behälter der Kapazität  $W$  gepackt werden, so dass kein Behälter überläuft, d.h., gibt es eine Funktion  $f : U \rightarrow \{1, \dots, k\}$ , so dass für alle  $j \in \{1, \dots, k\}$  gilt  $\sum_{f(u)=j} w(u) \leq W$ ?

Zeigt, dass Bin Packing NP-vollständig ist.

7. Das Hamilton Path Problem ist das folgende Problem:

**Eingabe:** Ein ungerichteter Graph  $G$ .

**Frage:** Gibt es einen Pfad  $P$ , der jeden Knoten des Graphen genau einmal besucht?

Zeigt, dass Hamilton Path NP-vollständig ist.

8. Das Longest Path Problem ist das folgende Problem:

**Eingabe:** Ein ungerichteter Graph  $G$  und  $k \in \mathbb{N}$ .

**Frage:** Gibt es in  $G$  einen Pfad  $P$  der Länge mindestens  $k$ ?

Zeigt, dass Longest Path NP-vollständig ist.