

# Theorie der Informatik

G. Röger  
Frühjahrssemester 2019

Universität Basel  
Fachbereich Informatik

## Übungsblatt 11

**Abgabe: Mittwoch, 15. Mai 2019**

### Aufgabe 11.1 (Polynomielle Reduktion, 2.5 + 0.5 Punkte)

Betrachten Sie das Entscheidungsproblem 3COLORING:

- *Gegeben:* ungerichteter Graph  $G = \langle V, E \rangle$
  - *Gefragt:* Gibt es eine totale Funktion  $f : V \rightarrow \{r, g, b\}$  mit  $f(v) \neq f(w)$  für alle  $\{v, w\} \in E$ ?
- sowie das Entscheidungsproblem 3SAT:
- *Gegeben:* Eine aussagenlogische Formel  $\varphi$  in konjunktiver Normalform mit der Einschränkung, dass jede Klausel aus *höchstens* 3 Literalen besteht
  - *Gefragt:* Ist  $\varphi$  erfüllbar?
    - (a) Zeigen Sie, dass 3COLORING  $\leq_p$  3SAT gilt.
    - (b) Was können wir aus (a) und der NP-Vollständigkeit von 3SAT für 3COLORING schliessen?

### Aufgabe 11.2 (NP-Vollständigkeit, 2+2 Punkte)

Betrachten Sie das Entscheidungsproblem HITTINGSET:

- *Gegeben:* Eine endliche Menge  $T$ , eine Menge von Mengen  $S = \{S_1, \dots, S_n\}$  mit  $S_i \subseteq T$  für alle  $i \in \{1, \dots, n\}$ , eine natürliche Zahl  $K \in \mathbb{N}_0$  mit  $K \leq |T|$ .
- *Gefragt:* Gibt es eine Menge  $H$  mit höchstens  $K$  Elementen, die mindestens ein Element aus jeder Menge aus  $S$  enthält?
  - (a) Zeigen Sie, dass HITTINGSET in NP liegt, indem Sie einen nicht-deterministischen Algorithmus für HITTINGSET angeben, dessen Laufzeit durch ein Polynom in  $n|T|$  beschränkt ist.
  - (b) Beweisen Sie, dass HITTINGSET NP-vollständig ist. Sie dürfen dabei ohne Beweis verwenden, dass das Problem VERTEXCOVER (aus Kapitel E4) NP-vollständig ist.

### Aufgabe 11.3 (NP-Härte, 3 Punkte)

Betrachten Sie die folgenden Entscheidungsprobleme:

INDSET:

- *Gegeben:* ungerichteter Graph  $G = \langle V, E \rangle$ , Zahl  $k \in \mathbb{N}_0$
- *Gefragt:* Enthält  $G$  eine unabhängige Menge der Grösse  $k$  oder mehr, d.h. eine Knotenmenge  $I \subseteq V$  mit  $|I| \geq k$  und  $\{u, v\} \notin E$  für alle  $u, v \in I$ ?

SETPACKING:

- *Gegeben:* endliche Menge  $M$ , Menge  $\mathcal{S} = \{S_1, \dots, S_n\}$  mit  $S_i \subseteq M$  für alle  $i \in \{1, \dots, n\}$ , Zahl  $k \in \mathbb{N}_0$
- *Gefragt:* Gibt es  $\mathcal{S}' \subseteq \mathcal{S}$  mit  $|\mathcal{S}'| \geq k$ , so dass alle Mengen in  $\mathcal{S}'$  paarweise disjunkt sind, d.h. für alle  $S_i, S_j \in \mathcal{S}'$  mit  $S_i \neq S_j$  gilt  $S_i \cap S_j = \emptyset$ ?

Beweisen Sie, dass SETPACKING NP-hart ist. Sie dürfen dabei verwenden, dass das Problem INDSET NP-vollständig ist.