

# Formale Sprachen und Komplexitätstheorie

## Proseminar

### Aufgaben, Woche 7

**Aufgabe 14** Zeigen Sie, dass die folgende Sprache in P liegt:

$$TRIANGLE = \{G \mid G \text{ ist ein ungeichteter Graph mit einer 3-Clique}\}$$

**Aufgabe 15** Zeigen Sie, dass die folgende Sprache nicht entscheidbar ist:

$$L := \{ \langle M \rangle \mid M \text{ hält bei Eingabe } 101010 \}$$

**Aufgabe 16** Zeigen Sie, dass die folgende Sprache in NP liegt:

$$Square = \{w \in \{0,1\}^* \mid w \text{ ist die Binärdarstellung einer Quadratzahl}\}.$$

# Formale Sprachen und Komplexitätstheorie

## Proseminar

### Aufgaben, Woche 8

**Aufgabe 17** Zeigen Sie, dass die Klasse NP unter Durchschnitt, Vereinigung und Konkatenation abgeschlossen ist. Seien also  $L_1, L_2 \subseteq \{0, 1\}^*$  Sprachen in NP, dann liegen  $L_1 \cap L_2$ ,  $L_1 \cup L_2$  und  $L_1 \circ L_2$  in NP.

**Aufgabe 18** Bei der Sprache *PARTITION* sind  $n$  natürliche Zahlen  $a_1, \dots, a_n$  gegeben. Zu entscheiden ist, ob eine Teilmenge  $P \subset \{1, \dots, n\}$  existiert, so dass

$$\sum_{i \in P} a_i = \sum_{i \notin P} a_i.$$

Zeigen Sie, dass die Sprache in NP liegt.

**Aufgabe 19** Ist die Sprache *USEFUL* auf die Sprache  $RS_{ent}$  reduzierbar? Begründen Sie Ihre Antwort!

# Formale Sprachen und Komplexitätstheorie

## Proseminar

### Aufgaben, Woche 9

**Aufgabe 20** Zeigen Sie, dass die Sprache *Clique* auf die folgende Sprache polynomiell reduzierbar ist:

$$HCLIQUE := \left\{ G \mid \begin{array}{l} G \text{ ist ein ungerichteter Graph, } |V| \text{ ist gerade} \\ \text{und } G \text{ besitzt eine Clique der Größe } |V|/2 \end{array} \right\}.$$

Zeigen Sie zudem, dass *HCLIQUE* in NP liegt.

**Aufgabe 21** Kann das Akzeptanzproblem auf 3SAT reduziert werden? Begründen Sie Ihre Antwort.

# Formale Sprachen und Komplexitätstheorie

## Proseminar

### Aufgaben, Woche 10

**Aufgabe 22** Zeigen Sie, dass Knotenüberdeckung NP-vollständig ist (Literaturrecherche notwendig).

**Aufgabe 23** Sei  $X$  eine Menge und  $S$  eine Teilmenge der Potenzmenge  $P(X)$  von  $X$ . Eine Teilmenge  $Y \subseteq X$  heißt Repräsentant von  $S$ , falls  $Y \cap R \neq \emptyset$  für jede Menge  $R \in S$ .

Zeigen Sie, dass die Sprache

$$\text{REPRÄSENTANT} := \left\{ (X, S, k) \mid \begin{array}{l} \text{Es gibt einen Repräsentanten } Y \subset X \\ \text{von } S, \text{ so dass } |Y| \leq k \text{ gilt.} \end{array} \right\}$$

NP-vollständig ist.

# Formale Sprachen und Komplexitätstheorie

## Proseminar

### Aufgaben, Woche 11

**Aufgabe 24** Welche Sprache wird mit der folgenden Grammatik erzeugt?

$G = (V, \Sigma, P, S)$  mit

$$\begin{aligned} V &= \{S, A, B\} \\ \Sigma &= \{a, b, c\} \\ P &= \begin{cases} S \rightarrow cA \mid bB \\ A \rightarrow c \\ B \rightarrow aB \mid b \end{cases} \end{aligned}$$

Geben Sie die jeweiligen Ableitungen zu folgenden Wörtern aus  $L(G)$  an:

- $cc$
- $baaaab$

**Aufgabe 25** Zeigen Sie, dass jede endliche Sprache regulär ist.