

## Übungsblatt 14

*Besprechung der mündlichen Aufgaben am 7. 2.–16. 2. 2018*  
*Bearbeitung des Moodle-MC-Tests bis 6. 2. 2018, 23:59 Uhr*  
*Abgabe der schriftlichen Lösungen bis 15:10 Uhr am 12. 2. 2018*  
*(Montag)*

**Achtung:** In der Woche vom 7.2.-10.2. werden in einigen Gruppen nur die Aufgaben 82 bis 84 besprochen und dafür bereits einige Aufgaben aus der Probeklausur besprochen.  
**Essentielle Begriffe:** Polynomialzeitreduktion, (co-)NP-vollständig, (3-)SAT, CLIQUE

Abzugeben ist 1 Blatt mit den Aufgaben: 82+84+87

### Aufgabe 82

*5 Zusatzpunkte*

- (a) Begründen Sie, warum die folgenden Probleme effizient lösbar sind, d.h. in P liegen.
- $LP_{DFA}$  (das Leerheitsproblem für DFAs),
  - $SP_{DFA}$  (das Schnittproblem für DFAs),
  - $IP_{DFA}$  (das Inklusionsproblem für DFAs),
  - $\dot{A}P_{DFA}$  (das Äquivalenzproblem für DFAs). *(mündlich)*
- (b) Liegen auch die Probleme  $LP_{NFA}$  und  $SP_{NFA}$  (d.h. Leerheits- bzw. Schnittproblem für NFAs) in P? Begründen Sie ihre Antwort. *(5 Zusatzpunkte)*

### Aufgabe 83 Zeigen Sie:

*mündlich*

$CFL \subset P$ , d.h. CFL ist eine echte Teilmenge von P.

### Aufgabe 84 Beweisen oder widerlegen Sie folgende Aussagen: *10 Zusatzpunkte*

- (a) Eine Sprache  $A$  ist genau dann NP-vollständig, wenn ihr Komplement vollständig für co-NP ist. *(mündlich)*
- (b)  $P = NP \Rightarrow NP = \text{co-NP}$  *(mündlich)*
- (c)  $NP \subseteq \text{co-NP} \Leftrightarrow \text{co-NP} \subseteq NP$  *(mündlich)*
- (d) Falls NP eine co-NP-harte Sprache enthält, folgt daraus  $NP = \text{co-NP}$ . *(5 ZP.)*
- (e)  $\leq^p$  ist reflexiv und transitiv, aber nicht antisymmetrisch. *(5 Zusatzpunkte)*

**Aufgabe 85***mündlich*

Klassifizieren Sie folgende Entscheidungsprobleme für boolesche Formeln entsprechend ihrer Komplexität als effizient lösbar (d. h. in P) bzw. nicht effizient lösbar (d. h. NP-hart oder co-NP-hart). Begründen Sie Ihre Antwort.

- (a)  $L_1 = \text{UNSAT} = \{F \mid F \text{ ist eine unerfüllbare Formel}\}$
- (b)  $L_2 = \text{TAUT} = \{F \mid F \text{ ist eine aussagenlogische Tautologie}\}$
- (c)  $L_3 = \{F \mid F \text{ ist eine erfüllbare Formel der Form } G \rightarrow H\}$ ,
- (d)  $L_4 = \{F \mid F \text{ ist eine Tautologie der Form } G \rightarrow H\}$ ,
- (e)  $L_5 = \{F \mid F \text{ ist in KNF und es ex. eine Belegung } a \text{ mit } F(a) = 0\}$ ,
- (f)  $L_6 = \{F \mid \text{es gibt eine Belegung } a \text{ mit } F(a) = 0\}$ .

**Aufgabe 86***mündlich*

Klassifizieren Sie folgende Probleme als effizient lösbar (d. h. in P) bzw. nicht effizient lösbar (d. h. NP-hart oder co-NP-hart). Begründen Sie.

- (a) Das Subgraph-Isomorphieproblem SUBGI: Entscheide für zwei gegebene Graphen  $G$  und  $H$ , ob  $G$  isomorph zu einem Subgraphen von  $H$  ist.
- (b) Das Problem 2018-CLIQUE: Hat ein gegebener Graph eine Clique der Größe 2018?
- (c) Entscheide für einen Graphen  $G$  und eine Zahl  $k$ , ob  $G$  eine Clique der Größe  $k$  oder eine stabile Menge der Größe  $k$  hat.
- (d) Entscheide für einen Graphen  $G$  und eine gegebene Clique  $C$  in  $G$ , ob  $C$  die einzige Clique der Größe  $\|C\|$  in  $G$  ist.

**Aufgabe 87***5 Zusatzpunkte*

Geben Sie **zusammenhängende** Graphen  $G_i$  für  $i \in \{1, 2, 3\}$  mit den folgenden zusätzlichen Eigenschaften an:

- (a)  $G_1$  hat 8 Knoten und jedes Paar  $e, e'$  aus Kanten hat mindetens einen gemeinsamen Knoten (d.h.  $e \cap e' \neq \emptyset$ ). *(3 Zusatzpunkte)*
- (b)  $G_2$  und  $G_3$ , die nicht isomorph sind, aber gleich viele Knoten und dieselbe Cliquenzahl haben. Die Cliquenzahl eines Graphen  $G = (V, E)$  ist die Größe der größten Clique, d.h. der größten Teilmenge  $C \subseteq V$ , deren Knoten paarweise benachbart sind, d.h. für alle  $u, v \in C, u \neq v$  gilt:  $\{u, v\} \in E$ . *(2 Zusatzpunkte)*