

Übungen zur Vorlesung  
**Komplexitätstheorie**  
Sommer 2010  
Übungsblatt 3

**Aufgabe 3.1**

Sei  $L_1$  und  $L_2 \in NP$ . Beweise oder widerlege:

- a)  $L_1 \cup L_2 \in NP$
- b)  $L_1 \cap L_2 \in NP$
- c)  $L_1 L_2 \in NP$  (wobei  $x \in L_1 L_2 \iff \exists x_1 \in L_1, \exists x_2 \in L_2 : x = x_1 x_2$ )

**Aufgabe 3.2**

Für jede beliebige Menge  $K$  von Sprachen definieren wir  $\text{co-}K := \{L \mid \bar{L} \in K\}$  und  $KC := \{L \mid L \in K \text{ und } \forall L' \in K \text{ gilt } L' \leq_{\text{pol}} L\}$ . Zum Beispiel ist  $NPC$  die Menge der NP-vollständigen Sprachen.

Zeige, dass gilt:  $\text{co-}(NPC) = (\text{co-}NP)C$

**Aufgabe 3.3**

Beweise:

- a)  $P \subseteq NP \cap \text{co-}NP$
- b)  $\text{FACTORING} \in NP \cap \text{co-}NP$

**FACTORING**

**Eingabe:** Zwei Zahlen  $x, k \in \mathbb{N}$

**Frage:** Hat  $x$  einen Primfaktor, der kleiner oder gleich  $k$  ist?

Hinweis zur b): Nutze aus, dass ein Primzahltest in polynomieller Zeit möglich ist.

### Aufgabe 3.4

Zeige mit elementaren Mitteln (also ohne eine Reduktion auf SAT), dass folgende Probleme selbstreduzierend sind:

- a) TSP
- b) 3-COLORABILITY

**TSP** – Traveling-Salesman-Problem

**Eingabe:** Eine Kostenschranke  $C$ ,  $n$  Städte  $C_1, \dots, C_n$  und eine Distanzmatrix  $D = (d_{i,j})_{1 \leq i, j \leq n}$ , wobei  $d_{i,j} \in \mathbb{N}$  die Distanz zwischen  $C_i$  und  $C_j$  angibt

**Frage:** Existiert eine Rundreise durch die Städte  $C_1, \dots, C_n$ , deren Gesamtlänge  $C$  nicht überschreitet, d.h. existiert eine Permutation  $\sigma$  von  $1, \dots, n$ , so dass  $\sum_{i=1}^{n-1} d_{\sigma(i), \sigma(i+1)} + d_{\sigma(n), \sigma(1)} \leq C$  ?