

## 5. Übungsblatt

18.05.2015

- NP ist die Klasse der effizient überprüfbaren Probleme
- $P = \bigcup_{k \in \mathbb{N}} \text{TIME}(n^k)$  ist die Klasse der effizient lösbaren Probleme

**Aufgabe 1:** Zwei ungerichtete Graphen  $G = (V, E)$  und  $H = (V', E')$  sind zueinander isomorph, falls es eine bijektive Abbildung  $\pi: V \rightarrow V'$  gibt, so dass für alle  $u, v \in V$  gilt

$$\{u, v\} \in E \Leftrightarrow \{\pi(u), \pi(v)\} \in E'$$

So eine Funktion  $\pi$  wird als Isomorphismus zwischen  $G$  und  $H$  bezeichnet. Anschaulich gesprochen kann man die Knoten von  $G$  so umbenennen, dass  $H$  entsteht.

$\text{GI} := \{\langle G, H \rangle \mid G \text{ und } H \text{ sind zueinander isomorphe ungerichtete Graphen}\}.$

Zeigen Sie, dass  $\text{GI} \in \text{NP}$  gilt.

**Aufgabe 2:** Es sei

$$\text{NTMACC} := \left\{ \langle M, x \rangle \circ 1^t \mid \begin{array}{l} t \in \mathbb{N} \text{ und } M \text{ ist eine NTM, die die Eingabe } x \\ \text{in höchstens } t \text{ Schritten akzeptiert} \end{array} \right\}$$

Zeigen Sie, dass NTMACC NP-vollständig ist, also dass  $\text{NTMACC} \in \text{NP}$  und NTMACC NP-hart.

### Aufgaben zum selber Lösen

**Aufgabe 1 (12 Punkte):** *(Klausuraufgabe aus dem Sommersemester 2005)*

Ein ungerichteter Graph  $G = (V, E)$  heißt  $k$ -färbbar für  $k \in \mathbb{N}$ , falls seine Knoten so mit  $k$  zur Verfügung stehenden Farben markiert werden können, dass keine benachbarten Knoten dieselbe Farbe tragen. Formal definiert bedeutet das: Für  $k \in \mathbb{N}$  heißt  $G$  genau dann  $k$ -färbbar, wenn es eine Abbildung  $f: V \rightarrow \{1, 2, \dots, k\}$  gibt mit  $f(u) \neq f(v)$  für alle  $(u, v) \in E$ .

Es sei

$\text{COLORABILITY} := \{\langle G, k \rangle \mid k \in \mathbb{N} \text{ und } G \text{ ist ein } k\text{-färbbarer ungerichteter Graph}\}.$

Zeigen Sie, dass  $\text{COLORABILITY} \in \text{NP}$  gilt.

**Aufgabe 2 (12 Punkte):** *(Alte Klausurteilaufgabe)*

Es sei

$\text{DOUBLE-SAT} := \{\langle \varphi \rangle \mid \varphi \text{ ist eine aussagenlogische Formel,} \\ \text{die mindestens zwei erfüllende Belegungen besitzt}\}.$

Zeigen Sie, dass  $\text{DOUBLE-SAT} \in \text{NP}$  ist.