

# Vordiplomsklausur im Sommersemester 2000

von

## Professor Hromkovic

zur Vorlesung

### Berechenbarkeit und Komplexität (WS99/00)

geschrieben und geT<sub>E</sub>Xt am 1.9.MM von Thomas Deselaers

#### Aufgabe 1 (5 + 20 Punkte)

- Definieren Sie die Kolmogorov-Komplexität  $K(\omega)$  von  $\omega$  für  $\omega \in \{0, 1\}^*$ .
- Benutzen Sie die Kolmogorov-Komplexität, um zu beweisen, daß  $L = \{0^n 1^n \mid n \in \mathbb{N}\}$  keine reguläre Sprache ist.

#### Aufgabe 2 (25 Punkte)

Geben Sie eine Turingmaschine in Diagramm-Darstellung an, die die folgende Sprache akzeptiert:

$$L = \{a^{2^n} \mid n \in \mathbb{N}\}$$

und beschreiben Sie informell die Vorgehensweise Ihrer Turingmaschine.

#### Aufgabe 3 (5+20 Punkte)

- Definieren Sie, wann eine Sprache rekursiv ist und wann eine Sprache rekursiv aufzählbar ist.
- Beweisen Sie, daß für die Sprache des Halteproblems

$$L_H = \{\langle M \rangle, w \mid w \in \{0, 1\}^* \text{ die TM } M \text{ hält auf } \omega\}$$

gilt:  $L_H \notin \mathcal{L}_R$ . Sie dürfen voraussetzen, daß für die universelle Sprache  $L_U$  gilt:  $L_U \notin \mathcal{L}_R$ .

#### Aufgabe 4 (10 + 15 Punkte)

- Sei  $L \subseteq \Sigma^*$  eine Sprache, sei  $p : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  eine Funktion. Definieren Sie formal einen  $p$ -Verifizierer für  $L$ . Wann ist ein  $p$ -Verifizierer ein Polynomialzeit-Verifizierer ?
- Sei  $VP = \{L(A) \mid A \text{ ist ein Polynomialzeit-Verifizierer}\}$ . Zeigen Sie  $NP = VP$  (Satz V.4.1 der Vorlesung)