

## 1. Klausur

Zürich, 30. Oktober 2008

### Aufgabe 1

Entwerfen Sie einen deterministischen endlichen Automaten für die Sprache

$$L = \{w \in \{a, b\}^* \mid w = xaay \text{ für irgendwelche } x, y \in \{a, b\}^*\} \\ \cup \{w \in \{a, b\}^* \mid w = zbb \text{ für irgendein } z \in \{a, b\}^*\}$$

und erläutern Sie Ihren Entwurf.

**Hinweis:** Sie haben dabei die Wahl, wie Sie Ihren Automaten entwerfen: direkt, über einen NEA als Zwischenschritt oder über zwei (deterministische) Teilautomaten für die beiden Teilsprachen als Zwischenschritt.

**10 Punkte**

### Aufgabe 2

Beweisen Sie, dass die nachstehenden Sprachen nicht regulär sind.

(a)  $L_a = \{w10w^R \mid w \in \{0, 1\}^*\};$

(b)  $L_b = \{0^n 1^{\lceil \sqrt{n} \rceil} \mid n \in \mathbb{N}\}.$

Sie dürfen sich jeweils eine der folgenden drei Beweismethoden aussuchen, jedoch *nicht* dieselbe für beide Aufgabenteile.

- (i) mithilfe eines angenommenen endlichen Automaten (Verwendung von Lemma 3.3. oder direkt über den Automaten),
- (ii) mittels des Pumping-Lemmas,
- (iii) unter Verwendung von Kolmogorov-Komplexität.

Bitte beachten Sie, dass Lösungen, die dieser Vorgabe nicht entsprechen, *nicht bewertet* werden. Insbesondere wird bei zwei Lösungen mit derselben Methode nur die erste bewertet.**5+5 Punkte**

### Aufgabe 3

- (a) Gegeben seien die regulären Grammatiken

$$G_1 = (\{S, A, B\}, \{a, b\}, \{S \rightarrow aA, S \rightarrow bB, A \rightarrow aA, A \rightarrow aB, A \rightarrow a, B \rightarrow bb\}, S)$$

und

$$G_2 = (\{S, A, B\}, \{a, b\}, \{S \rightarrow bA, S \rightarrow B, A \rightarrow aB, A \rightarrow b, B \rightarrow aA, B \rightarrow bb\}, S).$$

Konstruieren Sie hieraus eine reguläre Grammatik für die Sprache  $L(G_1)L(G_2)$ , die Konkatenation der von den Grammatiken erzeugten Sprachen.

- (b) Geben Sie eine reguläre Grammatik für die folgende Sprache an:

$$L_3 = \{ubbcv \mid u \in \{a, b, c\}^*, v \in \{a, b\}^*\}.$$

Beweisen Sie, dass Ihre Grammatik  $L_3$  erzeugt.

**3+7 Punkte**

### Aufgabe 4

Betrachten Sie für ein  $k \in \mathbb{N}_{\geq 2}$  alle Wörter der Länge *höchstens*  $k$ . Beweisen Sie, dass wenigstens die Hälfte davon zufällig ist, d.h. dass mindestens für die Hälfte aller Wörter  $w$  der Länge  $\leq k$  gilt:

$$K(w) \geq k.$$

**10 Punkte**