

Kennzahl: \_\_\_\_\_

**Herbst**

Kennwort: \_\_\_\_\_

**2001****46113**

Arbeitsplatz-Nr.: \_\_\_\_\_

**Erste Staatsprüfung für ein Lehramt an öffentlichen Schulen**  
**- Prüfungsaufgaben -**

Fach: **Informatik (nicht vertieft studiert)**Einzelprüfung: **Theoretische Informatik**

Anzahl der gestellten Themen (Aufgaben): 2

Anzahl der Druckseiten dieser Vorlage: 2

**Thema Nr. 1**

1. (Automatentheorie) Für  $n \geq 0$  sei  $L_n =_{\text{def}} \{a, b\}^* a \{a, b\}^n a \{a, b\}^*$  die Menge aller Wörter aus  $\{a, b\}^*$ , in denen der Buchstabe  $a$  an zwei Stellen mit genau  $n$  dazwischenliegenden Buchstaben vorkommt. Geben Sie einen nichtdeterministischen endlichen Automaten mit  $n + 3$  Zuständen an, der  $L_n$  akzeptiert (erkennt)!
2. (Formale Sprachen) Geben Sie eine kontextfreie Grammatik an, die die Sprache  $L =_{\text{def}} \{a^n b^m : 0 \leq n \leq m\}$  erzeugt! Zeigen Sie weiter, dass diese Sprache nicht regulär ist!
3. (Berechenbarkeit) Zeigen Sie, dass die Sprache  $\{(13n^3 - 17m)^2 : n, m \in \mathbb{N}\}$  rekursiv aufzählbar ist!
4. (Komplexität) Es sei  $\exp : \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{N}$  mit  $\exp(x, y) =_{\text{def}} x^y$  die Exponentialfunktion.
  - a) Ist  $\exp$  in polynomieller Zeit berechenbar?
  - b) Zeigen Sie durch Angabe eines geeigneten Algorithmus, dass die Menge  $\{(x, y, z) : x^y = z\}$  in polynomieller Zeit entscheidbar ist!

**Alle Antworten sind zu begründen.**

## Thema Nr. 2

## Aufgabe 1 (Automatentheorie)

Gegeben seien das Alphabet  $I = (A, B, C)$  und die regulären Mengen  $R_1$  und  $R_2$  über dem Alphabet  $I$ :

$$R_1 = \{ \{AB\}^* \{C\} \{C\}^* \}^* \text{ und } R_2 = \{ \{AB\}^* \{C\} \}^*.$$

Beweisen Sie, dass  $R_1 = R_2$  ist!

**Hinweis:** Für den Beweis empfiehlt es sich, endliche Automaten  $A_1$  und  $A_2$  zu konstruieren, deren akzeptierte Wortmengen  $L(A_1) = R_1$  und  $L(A_2) = R_2$  sind.

## Aufgabe 2 (Formale Sprachen)

Gegeben seien das terminale Vokabular  $V_T = (a, b, c)$  und die drei Wortmengen  $L_1, L_2, L_3$ , über dem Vokabular  $V_T$ :

$$L_1 = \{a^{2n}b^n c^n\}_{n>0}, \quad L_2 = \{a^n b^{n+m} c^m\}_{n,m>0}, \quad L_3 = \{a^{n+m} b^n c^{n+m}\}_{n,m>0}.$$

1. Diese drei Wortmengen sind *kontextabhängige* Sprachen. Eine von ihnen ist darüber hinaus *kontextfrei*. Stellen Sie fest, welche das ist, und konstruieren Sie dafür eine CHOMSKY-2-Grammatik!
2. Beweisen Sie für **eine** der beiden anderen Sprachen, die Sie selbst auswählen können, dass sie **nicht** *kontextfrei* ist, und konstruieren Sie dafür eine CHOMSKY-1-Grammatik!

## Aufgabe 3 (Berechenbarkeit)

Gegeben sei die Funktion  $c: \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0$  mit  $c(x) = \text{entier}(\sqrt[3]{x})^1$ .

1. Beweisen Sie, dass die Funktion  $c(x)$  primitiv rekursiv ist!

**Hinweis:** Für den Beweis können Sie anstelle des Modells der primitiv rekursiven Funktionen ein dazu äquivalentes Programmiermodell verwenden.

2. Geben Sie eine vollständige  $\mu$ -rekursive Herleitung der Funktion  $c(x)$  an, in der eine Minimalisierung verwendet wird!

<sup>1</sup>  $\text{entier}(a)$  ist die größte ganze Zahl, die kleiner oder gleich  $a$  ist.