
Prüfungsteilnehmer**Prüfungstermin****Einzelprüfungsnummer**

Kennzahl: _____**Kennwort:** _____**Arbeitsplatz-Nr.:** _____**Herbst
2010****46113**

Erste Staatsprüfung für ein Lehramt an öffentlichen Schulen
— Prüfungsaufgaben —

Fach: **Informatik (Unterrichtsfach)****Einzelprüfung:** **Theoretische Informatik****Anzahl der gestellten Themen (Aufgaben):** 2**Anzahl der Druckseiten dieser Vorlage:** 5

Bitte wenden!

Thema Nr. 1

Aufgabe 1

Chomsky-Hierarchie

- a) Zeigen Sie jeweils durch Angabe einer Sprache, dass die Typ 3-Sprachen echt in der Menge der Typ 2-Sprachen, sowie die Typ 2-Sprachen echt in der Menge der Typ 1-Sprachen enthalten sind.
- b) Gegeben sei die Sprache

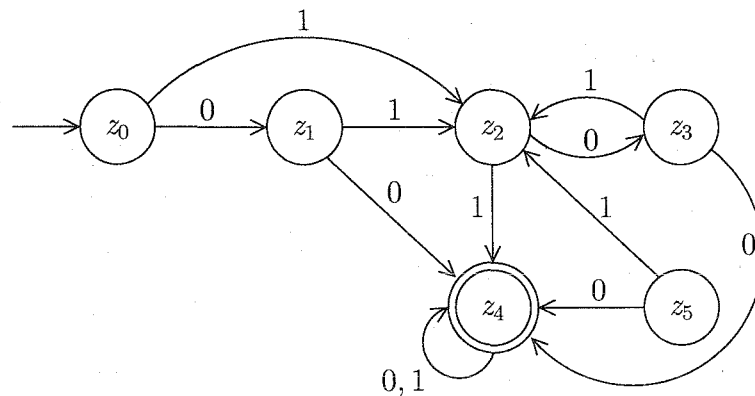
$$L = \{x \in \{0, 1, 2, 3\}^* \setminus \{\varepsilon\} \mid x \text{ (als Zahl im Dezimalsystem gelesen) ist nicht durch 3 teilbar}\}.$$

Ordnen Sie die Sprache L in die Chomsky-Hierarchie ein und beweisen Sie Ihre Aussage durch Angabe eines akzeptierenden Automaten.

Aufgabe 2

Endliche Automaten

Gegeben sei der folgende deterministische, endliche Automat D :



- a) Konstruieren Sie aus D einen Minimalautomaten D_{min} .
- b) Geben Sie explizit die Sprache an, die der Automat D bzw. D_{min} akzeptiert.
- c) Geben Sie einen regulären Ausdruck für diese Sprache an.

Aufgabe 3

Pumping Lemma und Satz von Myhill-Nerode

Sei $\Sigma = \{a, b, c\}$ ein Alphabet und seien die folgenden beiden kontextfreien, nicht-regulären Sprachen über Σ gegeben:

$$L_1 = \{a^m b^n c^n \mid m \geq 0, n \geq 1\}$$

$$L_2 = L_1 \cup \{b, c\}^*$$

- a) Geben Sie eine kontextfreie Grammatik für L_1 an.
- b) Zeigen Sie, dass L_2 die Behauptung des Pumping Lemma für reguläre Sprachen erfüllt.
- c) Geben Sie den Satz von Myhill-Nerode an.
- d) L_2 ist eine nicht-reguläre Sprache. Dies kann nach Teil b) dieser Aufgabe nicht mit dem Pumping Lemma gezeigt werden. Beweisen Sie nun mit Hilfe des Satzes von Myhill-Nerode, dass L_2 nicht-regulär ist. [Hinweis: Es reicht, unendlich viele nicht-äquivalente Wörter $z \in \Sigma^*$ zu finden.]

Fortsetzung nächste Seite!

Aufgabe 4**Berechenbarkeit**

Sei eine Funktion f gegeben, die für jede Eingabe $w \in \{0,1\}^*$ das Wort $w' \in \{0,1\}^*$ berechnet, das aus w entsteht, indem man jedes Vorkommen von 0 durch 00 ersetzt.

Beispiel: $f(00101) = 00001001$

- a) Geben Sie eine deterministische Turing-Maschine M an, die f berechnet. Beschreiben Sie dabei die Bedeutung der Zustände bzw. Übergänge Ihrer Turing-Maschine informell.
- b) Geben Sie den Ablauf von M für die Eingabe 01 an.
- c) Bestimmen Sie Laufzeit- und Speicherplatzkomplexität von M in O -Notation.

Thema Nr. 2**Annahmen:**

Sie dürfen als bekannt und bewiesen voraussetzen:

Die Sprache $\{a^n b^n \mid n \geq 1\}$ ist nicht regulär.

Die Sprache $\{a^n b^n c^n \mid n \geq 1\}$ ist nicht kontextfrei.

Um zu zeigen, dass eine Sprache L regulär (kontextfrei) ist, reicht die Angabe einer entsprechenden Beschreibung (Automat, Grammatik, regulärer Ausdruck). Sie müssen nicht mehr zeigen, dass Ihre Beschreibung korrekt ist und genau die vorgegebene Sprache beschreibt.

Aufgabe 1: reguläre Mengen

Sei L die Menge aller Worte über dem Alphabet $\{a,b\}$, bei denen das zweite und das zweitletzte Zeichen gleich sind.

Beachten Sie auch die kurzen Worte.

Beschreiben Sie L

a) durch einen regulären Ausdruck

b) durch einen deterministischen endlichen Automaten A .

Aufgabe 2: regulär oder nicht

L besteht aus der Menge aller Worte über dem Alphabet $\{a,b\}$, bei denen die Anzahl von a 's gerade und die Anzahl der b 's ungerade ist.

Ist die Sprache L regulär oder nicht?

Begründen Sie Ihre Antwort.

Aufgabe 3:

Sei $PAL = \{w \mid w = w^{rev}, w \in \{a,b\}^*\}$, w^{rev} ist w gespiegelt oder rückwärts gelesen.

a) Geben Sie alle Worte bis zur Länge 5 von PAL an.

b) Klassifizieren Sie PAL :

Ist PAL regulär? Begründen Sie Ihre Entscheidung.

Ist PAL kontextfrei? Begründen Sie Ihre Entscheidung.

Ist PAL rekursiv aufzählbar (positiv semi-entscheidbar)? Begründen Sie Ihre Entscheidung.

Fortsetzung nächste Seite!

Aufgabe 4:

Konstruieren Sie eine Turingmaschine M für die Sprache
 $L = \{a^n b^n c^n \mid n \geq 1\}$

Welche Zeit-Komplexität hat Ihre Turingmaschine M ?

Welche Speicher-Komplexität hat Ihre Turingmaschine M ?

Aufgabe 5:

Das Feedback-Arc-Set Problem (FAS)

Gegeben: Ein gerichteter Graph $G = (V, E)$ mit Knotenmenge V und Kantenmenge E und eine Zahl k .

Problem: Gibt es eine Teilmenge von höchstens k Kanten F , $F \subseteq E$, $|F| \leq k$,
so dass der Graph $G' = (V, E \setminus F)$ keinen Zyklus mehr enthält?

Warum ist dieses Problem in NP? Erläutern Sie dies.

Hinweis: Es ist **nicht** gefragt, dass FAS NP-hart ist. Das hat R. Karp 1970 gezeigt.