# Formale Sprachen und Automaten Prof. Dr. Uwe Nestmann - 23. Februar 2017

## Schriftlicher Test

#### Studentenidentifikation:

| NACHNAME       |                          |
|----------------|--------------------------|
| VORNAME        |                          |
| Matrikelnummer |                          |
| STUDIENGANG    | □ Informatik Bachelor, □ |

#### Aufgabenübersicht:

| AUFGABE | SEITE | Punkte | THEMENBEREICH                     |
|---------|-------|--------|-----------------------------------|
| 1       | 2     | 19     | MODELLE REGULÄRER SPRACHEN        |
| 2       | 3     | 16     | Untermengen-Konstruktion          |
| 3       | 4     | 22     | MINIMIERUNG EINES DFA             |
| 4       | 5     | 17     | Grenzen Regulärer Sprachen        |
| 5       | 6     | 11     | Modelle Kontextfreier Sprachen I  |
| 6       | 7     | 15     | Modelle Kontextfreier Sprachen II |

Zwei Punkte in diesem Test entsprechen einem Portfoliopunkt.

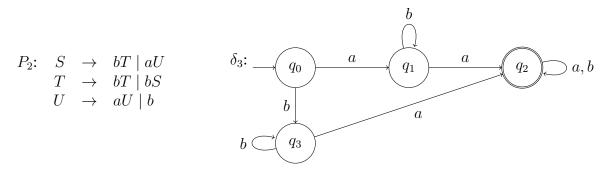
#### **Korrektur:**

| AUFGABE   | 1  | 2  | 3  | 4  | 5  | 6  | $\sum$ |
|-----------|----|----|----|----|----|----|--------|
| PUNKTE    | 19 | 16 | 22 | 17 | 11 | 15 | 100    |
| ERREICHT  |    |    |    |    |    |    |        |
| Korrektor |    |    |    |    |    |    |        |
| EINSICHT  |    |    |    |    |    |    |        |

#### Aufgabe 1: Modelle Regulärer Sprachen

(19 Punkte)

Gegeben seien das Alphabet  $\Sigma \triangleq \{a, b\}$ , die reguläre Sprache  $A_1 \triangleq \{a^n b^m ab \mid n, m \in \mathbb{N}\}$ , die reguläre Grammatik  $G_2 \triangleq (\{S, T, U\}, \Sigma, P_2, S)$  und der DFA  $M_3 \triangleq (\{q_0, q_1, q_2, q_3\}, \Sigma, \delta_3, q_0, \{q_2\})$  mit:



a. (\*\*, 4 Punkte) Gib einen NFA  $M_1$  mit  $L(M_1) = A_1$  an.

b. (\*\*, 4 Punkte) Gib eine Typ-3 Grammatik  $G_1$  mit  $L(G_1) = A_1$  an.

c. (\*, 3 Punkte) Gib die Ableitung des Wortes bbaab in  $G_2$  an.

d. (\*\*, 3 Punkte)  $Gib L(G_2)$  an, ohne auf Automaten oder Grammatiken zu verweisen.

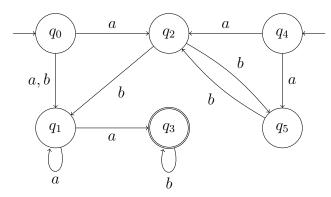
e. (\*\*, 3 Punkte) Gib die Ableitung des Wortes abbab in  $M_3$  an.

f. (\*\*\*, 2 Punkte)  $Gib L(M_3)$  an, ohne auf Automaten oder Grammatiken zu verweisen.

#### Aufgabe 2: Untermengen-Konstruktion

(16 Punkte)

 $\text{Gegeben sei der NFA } M \triangleq \left( \left\{ \right. q_0, \right. q_1, \right. q_2, \left. q_3, \right. q_4, \left. q_5 \right. \right\}, \\ \Sigma, \Delta, \left\{ \right. q_0, \right. q_4 \left. \right\}, \left\{ \right. q_3 \left. \right\} \right) \text{mit } \Sigma \triangleq \left\{ \right. a, \left. b \right. \right\}$ und  $\Delta$ :



a. (\*\*, 13 Punkte) Konstruiere nur mit Hilfe der Untermengen-Konstruktion den DFA  $M^\prime$ zum NFA M. Gib die bei der Untermengen-Konstruktion entstehende Tabelle sowie das Tupel des entstehenden Automaten M' an.

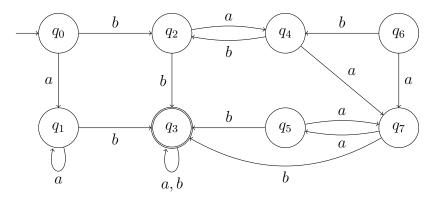
Hinweis: Es ist nicht nötig die Übergangsfunktion  $\delta'$  von M' (z.B. graphisch) anzugeben.

b. (\*\*\*, 3 Punkte) Gib L(M) an, ohne auf Automaten oder Grammatiken zu verweisen.

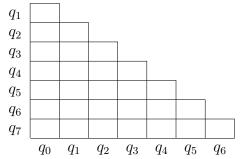
#### Aufgabe 3: Minimierung eines DFA

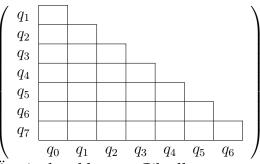
(22 Punkte)

Gegeben sei der DFA  $M \triangleq (\{q_0, q_1, q_2, q_3, q_4, q_5, q_6, q_7\}, \Sigma, \delta, q_0, \{q_3\})$  mit  $\Sigma \triangleq \{a, b\}$  und  $\delta$ :



- a. (\*, 1 Punkt) Gib an: Welche Zustände sind nicht erreichbar?
- b. (\*\*, 9 Punkte) *Gib an:* Fülle die folgende Tabelle entsprechend des Table-Filling-Algorithmus zum Minimieren von DFAs mit Kreuzen (x) und Kreisen (o) aus. *Hinweis: Bitte streiche zunächst alle Zeilen und Spalten für nicht erreichbare Zustände, falls es solche Zustände in M gibt. Die zweite Tabelle ist ein Ersatz für Verschreiber.*





c. (\*\*, 4 Punkte) Die Minimierung unterteilt Q in Äquivalenzklassen. Gib alle Äquivalenzklassen an, die sich aus der Tabelle ergeben.

Hinweis: Die Namen der Klassen in der Form  $[q_0]$  genügen hier nicht. Es müssen auch die zugehörigen Mengen, also so etwas wie  $[q_0] = \{\ldots\}$ , angegeben werden.

d. (\*\*, 5 Punkte) Gib den minimierten DFA M' an.

e. (\*\*\*, 3 Punkte) Gib L(M) an, ohne auf Automaten oder Grammatiken zu verweisen.

#### Aufgabe 4: Grenzen Regulärer Sprachen

(17 Punkte)

a. **(\*\*\*, 11 Punkte)** *Beweise* nur mit Hilfe des Pumping Lemma, dass die Sprache  $A_1 \triangleq \left\{ \ a^i b^j c^k d^l \mid i,j,k,l \in \mathbb{N} \land j < k+l \ \right\}$  mit  $\Sigma \triangleq \left\{ \ a,\ b,\ c,\ d \ \right\}$  nicht regulär ist.

b. **(\*\*\*, 6 Punkte)** Gib alle Myhill-Nerode Äquivalenzklassen für die Sprache  $A_2 \triangleq \{ xy \mid x \in \{ a, b \}^* \land y \in \{ c, d \}^* \land |x| = |y| \}$  über  $\Sigma \triangleq \{ a, b, c, d \}$  an. Hinweis: Die Namen der Klassen in der Form [0] genügen hier nicht. Es müssen auch die zugehörigen Mengen, also so etwas wie  $[0] = \{ \dots \}$  oder  $[0] = L(\dots)$ , angegeben werden.

| Matrikelnummer:        | Name:    |
|------------------------|----------|
| 1V1ati 1NC111u11111tc1 | I VAIIIC |

### Aufgabe 5: Modelle Kontextfreier Sprachen I

(11 Punkte)

Gegeben seien das Alphabet  $\Sigma \triangleq \{\ a,\ b,\ c\ \}$  und die kontextfreie Sprache:

$$A \triangleq \left\{ \ b^n a^{2m} c^p \mid n,m,p \in \mathbb{N} \land p = n+1 \ \right\}$$

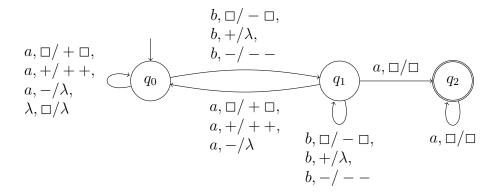
a. (\*\*, 4 Punkte) Gib eine Typ-2 Grammatik G mit L(G)=A an.

b. (\*\*, 7 Punkte) Gib einen PDA M mit  $L_{End}(M) = L_{Kel}(M) = A$  an.

#### Aufgabe 6: Modelle Kontextfreier Sprachen II

(15 Punkte)

Gegeben seien das Alphabet  $\Sigma \triangleq \{\ a,\ b\ \}$  und der PDA  $M \triangleq (\{\ q_0,\ q_1,\ q_2\ \},\ \Sigma,\ \{\ \square,\ +,\ -\ \},\ \square,\ \Delta,\ q_0,\ \{\ q_2\ \})$  mit  $\Delta$ :



- a. (\*, 3 Punkte) Gib eine Ableitung von bbaa in M an, die zeigt das  $bbaa \in L_{Kel}(M)$ .
- b. (\*\*\*, 3 Punkte)  $Gib \ L_{Kel}(M)$  an, ohne auf Automaten oder Grammatiken zu verweisen.
- c. (\*, 2 Punkte) Gib eine Ableitung von aba in M an, die zeigt das  $aba \in L_{End}(M)$ .
- d. (\*\*\*, 3 Punkte)  $Gib \ L_{End}(M)$  an, ohne auf Automaten oder Grammatiken zu verweisen.
- e. **(\*\*, 4 Punkte)** *Beweise* nur mit Hilfe von Abschlusseigenschaften, dass die Sprache  $A \triangleq \{ w \in \Sigma^+ \mid |w|_a = |w|_b \}$  nicht regulär ist.

Hinweis: Es darf ohne Beweis benutzt werden, dass L(e) für einen regulären Ausdruck e regulär und  $\{a^nb^n\mid n\in\mathbb{N}\}$  nicht regulär aber kontextfrei ist. Sprachen L(e) für reguläre Ausdrücke e sowie Operationen auf Mengen müssen nicht berechnet oder umgeformt werden.

| Matrikelnummer:                   | Name:                      |
|-----------------------------------|----------------------------|
|                                   |                            |
|                                   |                            |
|                                   |                            |
| Auf dieser Seite löse ich einen T | eil der Aufgabe <u> </u> : |
| Teilaufgabe:                      | _                          |