

# FGI-1 – Formale Grundlagen der Informatik I

## Logik, Automaten und Formale Sprachen

### Aufgabenblatt 4: Kontextfreie Grammatiken und Kellerautomaten

**Präsenzaufgabe 4.1:** Sei  $L = \{a^{k+l}b^k c^l \mid k, l \geq 1\}$ .

1. Konstruieren Sie eine kontextfreie Grammatik  $G = (\Sigma, N, P, S)$ , so dass  $L(G) = L$ .
2. Ist Ihre Grammatik linear? Wenn nein, konstruieren Sie eine.
3. Konstruieren Sie eine Ableitung für das Wort  $w = aaabcc$ . Ist Ihre Ableitung eine Linksableitung? Eine Rechtsableitung?
4. Konstruieren Sie einen Ableitungsbaum für  $w = aaabcc$ .
5. Konstruieren Sie einen PDA  $A$  mit  $L(A) = L$ .
6. Geben Sie eine Erfolgsrechnung für  $w = aaabcc$  an.

**Präsenzaufgabe 4.2:**

1. Gegeben sei die Grammatik  $G = (\Sigma, N, P, S)$  mit den Produktionen:

$$S \rightarrow aSb \mid ab$$

Beweisen Sie, (a)  $L(G) \subseteq M := \{a^n b^n \mid n \geq 1\}$  und (b)  $M \subseteq L(G)$ .

2. Reduzieren Sie mit dem Verfahren der Vorlesung die folgende Grammatik  $G = (\Sigma, N, P, S)$ .

$$\begin{aligned} S &\rightarrow Ca \\ A &\rightarrow bA \mid B \\ B &\rightarrow aBb \\ C &\rightarrow Cac \mid CC \mid c \\ D &\rightarrow A \mid BA \mid a \end{aligned}$$

**Übungsaufgabe 4.3:** KFG, PDA.

von
6

1. Ein Palindrom ist ein Wort  $w$ , das vorwärts und rückwärts gelesen gleich ist:  $w = w^{rev}$ . Konstruieren Sie einen Kellerautomaten  $A$  mit

$$L(A) = L := \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ ist ein Palindrom} \}$$

Argumentieren Sie schlüssig, warum Ihr Kellerautomat  $A$  alle Worte aus  $L$  akzeptiert und keine weiteren.

2. Konstruieren Sie eine kontextfreie Grammatik  $G$  mit  $L(G) = L$ , wobei gilt:

$$L = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid \text{auf einen a-Block folgen beliebig viele b's} \\ \text{und dann genauso viele c's wie zuvor a's}\}$$

Beweisen Sie die Gleichheit  $L(G) = L$ , indem Sie zwei Mengeninklusionen zeigen.

**Übungsaufgabe 4.4:** Konstruieren Sie (mit dem Verfahren der Vorlesung) zu folgender Grammatik  $G = (\Sigma, N, P, S)$  die Chomsky-Normalform!

von
6

$$\begin{aligned} S &\rightarrow BCD \mid a \\ A &\rightarrow aBD \mid aDb \mid CSSD \\ B &\rightarrow bB \mid aC \mid bD \\ C &\rightarrow Cc \mid \epsilon \\ D &\rightarrow \epsilon \mid AC \end{aligned}$$

Achten Sie auf die Nachvollziehbarkeit Ihrer Darstellung.

**Bonusaufgabe 4.5:**

von
6

1. Zeigen Sie mit Hilfe des Pumping-Lemmas für kontextfreie Sprachen, dass die Sprache  $L = \{a^k b^l \mid l = k^2, k > 0\}$  nicht kontextfrei ist.
2. Zeigen Sie, dass es keine rechtslineare Grammatik  $G$  mit  $L(G) = L$  geben kann, wobei:

$$L := \{w \in \{0, 1\}^* \mid w \text{ enthält genauso viele 0 wie 1}\}$$