

## Theoretische Informatik I

### 5. Übungsblatt

1. Sei  $G = (N, T, P, S)$  eine kontextfreie Grammatik. Sei weiterhin  $M(G)_k$  mit  $k \geq 1$  und  $k \in \mathbb{N}$  wie folgt definiert:

$$\begin{aligned}M(G)_1 &= \{A \in N \mid (A ::= u) \in P, u \in T^*\} \\M(G)_{k+1} &= M(G)_k \cup \{A \in N \mid (A ::= u) \in P, u \in (T \cup M(G)_k)^*\}\end{aligned}$$

Zeige die folgenden Behauptungen:

- (a)  $A \in M(G)_k$  impliziert  $A \xrightarrow{P}^* w$  mit  $w \in T^*$  für alle  $k \geq 1$ . 15%
- (b)  $A \xrightarrow{P}^k w$  mit  $w \in T^*$  impliziert  $A \in M(G)_k$  für alle  $k \geq 1$ . (Hinweis: Beweise die Behauptung mit vollständiger Induktion über  $k$ . Teile dabei die Ableitung im Induktionsschluss in einen ersten Schritt und eine Ableitung der Länge  $k$ , d.h.  $A \xrightarrow{P}^{k+1} w$  entspricht  $A \xrightarrow{P}^1 u \xrightarrow{P}^k w$ . Benutze das Kontextfreiheitslemma und beachte auch, dass aus der Definition von  $M(G)_k$  folgt, dass  $M(G)_i \subseteq M(G)_k$  für alle  $i \in \mathbb{N}$  mit  $1 \leq i \leq k$ .) 15%
- (c) Es existiert ein  $m \in \mathbb{N}$  mit  $M(G)_m = M(G)_{m+1}$ . 5%
- (d)  $M(G)_{m+1} = M(G)_m$  impliziert  $M(G)_{m+j} = M(G)_m$  für alle  $m \geq 1, j \in \mathbb{N}$ . 10%

Beachte, dass mit diesen vier Behauptungen die Konstruktion von  $M(G)_m$  ein Algorithmus ist, der alle nichtterminalen Zeichen liefert, aus denen ein terminales Wort ableitbar ist.

2. Konstruiere Kellerautomaten für die folgenden beiden Sprachen.

- (a)  $\{a^i b^j c^k \mid i + k = j\}$ . Gib eine Konfigurationsfolge für das Wort  $a^2 b^4 c^2$  an. 15%
- (b)  $\{w \in \{a, b\}^* \mid \text{count}(a, w) = \text{count}(b, w)\}$ . Gib Konfigurationsfolgen für die Wörter *abba* und *babba* an. 20%

3. Zeige mit Hilfe des Pumping-Lemmas, dass die Sprache

$$L = \{a^m b^n c^m d^n \mid m, n, \in \mathbb{N}\}$$

nicht kontextfrei ist. 20%

Die bearbeiteten Übungsaufgaben sind spätestens in der Woche vom 17.01.2005 in den Tutorien abzugeben.