

Übungsblatt 9

*Besprechung der mündlichen Aufgaben am 3.–6. 1. 2023
Bearbeitung des Moodle-MC-Tests bis 3. 1. 2023, 8:00 Uhr
Abgabe der schriftlichen Lösungen bis 10. 1. 2023, 23:59 Uhr*

Aufgabe 52

mündlich

Betrachten Sie die Grammatik $G = (\{S, A, B, C, D\}, \{a, b\}, P, S)$ in Chomsky-Normalform mit

$$\begin{array}{lll} P: S \rightarrow CB & A \rightarrow a & B \rightarrow BB, b \\ C \rightarrow AB, DB & D \rightarrow AC & \end{array}$$

- Geben Sie ohne Begründung für jedes der Wörter b , ab , bba und abb an, ob sie in $L(G)$ enthalten sind.
- Entscheiden Sie mittels des CYK-Algorithmus, ob das Wort $x = aabbb$ in $L(G)$ enthalten ist.
- Geben Sie einen Syntaxbaum, eine Linksableitung und eine Rechtsableitung in G für das Wort $aabbb$ an.
- Geben Sie eine explizite Beschreibung der Sprache $L(G)$ an.
- Ist G eindeutig? Begründen Sie.

Aufgabe 53

mündlich

Sei $G = (V, \Sigma, P, S)$ eine Typ-2-Grammatik und weiter sei $S \Rightarrow \dots \Rightarrow \alpha_i \Rightarrow \dots \alpha_m$ eine Ableitung und T_0, \dots, T_m die dazu gehörenden Syntaxbäume.

- Wie viele Blätter und innere Knoten (d.h. alles außer Blättern) hat T_m , falls c Knoten von T_m mit ε markiert sind?
- Wie ist groß die Anzahl der inneren Knoten in Abhängigkeit von $|\alpha_m|$, falls G in CNF ist und $\alpha_m \in V^*$ ist? Begründen Sie.
- Erklären Sie kurz für jeden der letzten drei Umwandlungsschritte in CNF, (alle außer dem Ersetzen der Terminale) welche Auswirkung das Auslassen des jeweiligen Schritts auf den Beweis des Pumping-Lemmas für kontextfreie Sprachen hätte.

Aufgabe 54

7 Punkte

Betrachten Sie die kontextfreie Grammatik $G = (\{S, A, B, C\}, \{a, b\}, P, S)$ mit den Produktionen $P : S \rightarrow AB, AC; A \rightarrow AA, a; C \rightarrow SB; B \rightarrow a, b$. Testen Sie mit dem CYK-Algorithmus, ob $x = aabbb$ in $L(G)$ ist.

Aufgabe 55**mündlich**

Eine Sprache $T \subseteq \Sigma^*$ heißt *Tallysprache*, falls Σ *unär* ist, d.h. $\|\Sigma\| = 1$. Die Funktion l_{reg} (l_{kfr}) weise einer Sprache L , die die Konklusion des Pumping-Lemmas für reguläre (kontextfreie) Sprachen erfüllt, ihre Pumpingzahl und allen anderen Sprachen den Wert ∞ zu. Zeigen Sie:

- Für jede Tallysprache T gilt $l_{kfr}(T) = l_{reg}(T)$.
- Für jede Tallysprache T mit $l = l_{reg}(T) < \infty$ gilt: Falls ein Wort a^n mit $n \geq l$ zu T gehört, so enthält T alle Wörter $a^{n+i!}$ für $i \geq 1$.
- Jede Tallysprache T mit $l = l_{reg}(T) < \infty$ ist regulär.
Hinweis: Finden Sie endliche Sprachen $A, B \subseteq T$ mit $T = A \cup B\{a^l\}^*$.
- Es gibt keine Tallysprache in $\text{CFL} \setminus \text{REG}$.

Aufgabe 56**9+3 Punkte**

Sei $G = (\{S, A, B\}, \{a, b\}, P, S)$ eine Grammatik mit den Regeln

$$P: \quad S \rightarrow aB, bA \qquad A \rightarrow a, aS, bAA \qquad B \rightarrow b, bS, aBB.$$

- Geben Sie eine explizite Beschreibung für $L(G)$ an. Begründen Sie die Korrektheit Ihrer Angabe. (2 Zusatzpunkte)
- Konstruieren Sie aus G einen PDA M mit dem Verfahren aus der Vorlesung. (3 Punkte)
- Geben Sie alle Satzformen α von G der Länge $|\alpha| \leq 4$ in alphabetischer Reihenfolge an. (3 Punkte)
- Zeigen Sie $aabbab \in L(G)$, indem Sie eine Links-, eine Rechtsableitung und einen Syntaxbaum sowie eine akzeptierende Rechnung von M für w angeben. (3 Punkte)
- Ist G mehrdeutig? Begründen Sie kurz. (1 Zusatzpunkt)

Aufgabe 57**14 Punkte**

Für die *lexikographische Striktordnung* $<$ auf $\{0, 1\}^*$ gilt $x < y$, falls:

- $|x| < |y|$ oder
- $|x| = |y|$ und $\exists i \leq |x| : x_1 \dots x_{i-1} = y_1 \dots y_{i-1}$ und $x_i < y_i$.

Betrachten Sie die Sprachen

$$L_1 = \{x\#y \mid x, y \in \{0, 1\}^*, |x| = |y|, x < y\} \quad \text{und}$$

$$L_2 = \{x\#y \mid x, y \in \{0, 1\}^*, |x| = |y|, x < y^R\}.$$

- Geben Sie eine eindeutige Typ-2-Grammatik für L_2 an und den Syntaxbaum für das Wort $w = 11000\#10011$ an. (7 Punkte)
- Zeigen Sie, dass L_1 nicht kontextfrei ist. Betrachten Sie dazu Wörter der Form $0^l 1^l \# 0^{l-1} 10^l$. (7 Punkte)