

Grundbegriffe der Informatik — Aufgabenblatt 7

Lösungsvorschläge

Matr.nr.:

Nachname:

Vorname:

Tutorium Nr.: Tutor*in:

Ausgabe: 16. Dezember 2020

Abgabe: 12. Januar 2021, 12:00 Uhr
durch Hochladen in den Ilias-Kurs

Lösungen werden nur korrigiert, wenn sie

- handschriftlich erstellt sind und
- rechtzeitig
- mit dieser Seite als Deckblatt
- gescannt oder fotografiert mit allen Seiten in *einer* Pdf-Datei ins Ilias-System hochgeladen werden.

Vom Tutor auszufüllen:

erreichte Punkte

Blatt 7: / 22

Blätter 7 – 7: / 22

Hinweis. Ab diesem Aufgabenblatt sind alle Lösungen einzeln (und nicht mehr in Zweiergruppen) abzugeben.

Aufgabe 7.1 (2 + 2 = 4 Punkte)

Es sei $A = \{a, b\}$. Zeigen Sie, dass die folgenden zwei Gleichungen für $L \subseteq A^*$ jeweils mindestens eine Lösung besitzen:

- a) $L = \{\varepsilon\} \cup \{a\}L\{b\}$
- b) $L = \{\varepsilon\} \cup L\{a\}L\{a\}L\{a\}$

Wenn Sie eine Lösung für eine der Gleichungen angeben, dann müssen Sie auch zeigen, dass sie korrekt ist. Für die ledigliche Angabe einer Lösung werden keine Punkte vergeben.

Lösung 7.1

- a) $L = \{a^n b^n \mid n \in \mathbb{N}_0\}$ erfüllt die Gleichung, denn:
 - Wenn $w \in L$ ist, dann gibt es $n \in \mathbb{N}_0$ mit $w = a^n b^n$. Damit ist entweder $w = \varepsilon$ oder $w = aw'b$, wobei $w' = a^{n-1}b^{n-1} \in L$ ist.
 - Ist $w = \varepsilon$, so ist offensichtlich $w \in L$. Ist $w \in \{a\}L\{b\}$, so gibt es $n \in \mathbb{N}_0$ mit $w = aa^n b^n b = a^{n+1} b^{n+1} \in L$.
- b) $L = \{a^{3n} \mid n \in \mathbb{N}_0\}$ erfüllt die Gleichung, denn:
 - Wenn $w \in L$ ist, dann gibt es $n \in \mathbb{N}_0$ mit $w = a^{3n}$. Damit ist entweder $n = 0$ und $w = \varepsilon$ oder $n \geq 1$ und $w = a^{3(n-1)}aa^{3 \cdot 0}aa^{3 \cdot 0}a \in L\{a\}L\{a\}L\{a\}$.
 - Ist $w = \varepsilon$, so ist offensichtlich $w \in L$. Ist $w \in L\{a\}L\{a\}L\{a\}$, so gibt es $n_1, n_2, n_3 \in \mathbb{N}_0$ mit $w = a^{3n_1}aa^{3n_2}aa^{3n_3}a = a^{3(n_1+n_2+n_3+1)} \in L$.

Aufgabe 7.2 (1.5 + 1.5 + 2 = 5 Punkte)

Es sei die Grammatik $G = (N, T, S, P)$ mit $N = \{S, X\}$, $T = \{a, b\}$, und

$$P = \{S \rightarrow aS, X \rightarrow bX\}$$

gegeben.

- a) Geben Sie für jede der Produktionsmengen P_i (wobei $i \in \{1, 2, 3\}$) an, was die von der Grammatik $G_i = (N, T, S, P \cup P_i)$ erzeugte Sprache $L(G_i)$ ist:
 - (i) $P_1 = \{S \rightarrow X\}$
 - (ii) $P_2 = \{S \rightarrow X, X \rightarrow \varepsilon\}$
 - (iii) $P_3 = \{S \rightarrow Xb, X \rightarrow b\}$
- b) Geben Sie eine Menge P' von höchstens 3 Produktionen (also $|P'| \leq 3$) an, sodass für die Grammatik $G' = (N, T, S, P \cup P')$ gilt: $L(G') = \{a\}^+ \{ba\} \{b\}^+$.
- c) Zeigen oder widerlegen Sie: Es gibt eine Menge P'' von Produktionen, sodass für die Grammatik $G'' = (N, T, S, P \cup P'')$ gilt: $L(G'') = \{aa, b\}^*$.

Lösung 7.2

- a) (i) $L(G_1) = \emptyset$
- (ii) $L(G_2) = \{a\}^* \{b\}^*$
- (iii) $L(G_3) = \{a\}^* \{bb\} \{b\}^*$
- b) Z. B. $P' = \{S \rightarrow abaX, X \rightarrow b\}$

- c) Es gibt keine solche Menge P'' . Denn für jedes Wort $w \in L(G'')$ gilt ja $S \Rightarrow^* w$. Also ist damit auch $aw \in L(G'')$, weil $S \Rightarrow aS \Rightarrow^* aw$. Das heißt, ist z. B. $\varepsilon \in L(G'')$, so muss auch $a \in L(G'')$ sein. Da $\varepsilon \in \{aa, b\}^*$ aber $a \notin \{aa, b\}$, so kann es also keine solche Menge P'' geben.

Aufgabe 7.3 (2 + 2 + 2 = 6 Punkte)

Geben Sie für jede der folgenden Sprachen L_i (wobei $i \in \{1, 2, 3\}$) eine kontextfreie Grammatik $G_i = (N_i, T, S_i, P_i)$ mit $T = Z_3$ an, für die $L(G_i) = L_i$ gilt. Verwenden Sie dabei höchstens $i + 1$ Nichtterminalsymbole (also $|N_i| \leq i + 1$).

- a) $L_1 = \{w \in Z_3^* \mid \text{Num}_3(w) \bmod 3 = 0\}$
 b) $L_2 = \{w \in Z_3^* \mid (\text{Num}_3(w) \bmod 9) \bmod 3 = 2\}$
 c) $L_3 = \{w \in Z_3^* \mid \text{Num}_3(w) \bmod 9 > 0\}$

Lösung 7.3

- a) leeres Wort und alle Wörter, die mit 0 enden, also
 $N_1 = \{S_1, X\}$ und $P_1 = \{S_1 \rightarrow X \mid \varepsilon, X \rightarrow 0X \mid 1X \mid 2X \mid 0\}$
 b) alle Wörter mit einer 2 an dritter Position von rechts, also
 $N_2 = \{S_2, X\}$ und $P_2 = \{S_2 \rightarrow XS_2 \mid 2XX, X \rightarrow 0 \mid 1 \mid 2\}$
 c) alle Wörter, die an der dritten Position von rechts oder weiter links eine 1 oder eine 2 stehen haben, also
 $N_3 = \{S_3, X, Y\}$ und $P_3 = \{S_3 \rightarrow Y1YXX \mid Y2YXX, Y \rightarrow XY \mid \varepsilon, X \rightarrow 0 \mid 1 \mid 2\}$

Aufgabe 7.4 (1.5 + 1.5 + (2 + 2) = 7 Punkte)

Es sei die Grammatik $G = (N, T, S, P)$ mit $N = \{S, X\}$, $T = \{a, b\}$, und

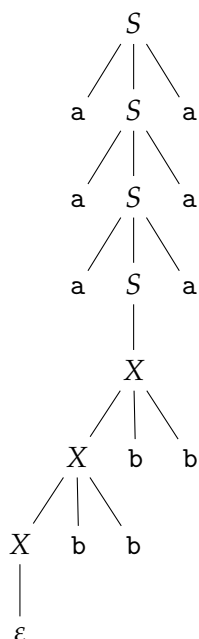
$$P = \{S \rightarrow aSa \mid X, X \rightarrow Xbb \mid S \mid \varepsilon\}$$

gegeben.

- a) Geben Sie jedes Wort $w \in L(G)$ an, für das $|w| \leq 4$ ist.
 b) Zeichnen Sie den Ableitungsbaum zu einem Wort $w \in L(G)$ Ihrer Wahl, für das $|w| = 10$ ist.
 c) Zeigen oder widerlegen Sie:
 (i) Es gibt einen Homomorphismus $h: T^* \rightarrow T^*$, sodass $h(T^*) = L(G)$ ist.
 (ii) Es gibt einen Homomorphismus $h: T^* \rightarrow T^*$, sodass $h(L(G)) = T^*$ ist.

Lösung 7.4

- a) $\varepsilon, aa, bb, aabb, abba, aaaa, bbbb$
 b) Es gibt mehrere Lösungen. Ein Beispiel ist der folgende Baum zu $aaabbbbaaa$:



- c) (i) Die Aussage ist **falsch**. Widerlegung: sei h Homomorphismus, sodass es $w_{aa}, w_{bb} \in T^*$ mit $h(w_{aa}) = aa$ und $h(w_{bb}) = bb$ gibt. Dann ist z. B. $h(w_{bb}w_{aa}) = bbbaa \in h(T^*)$ aber nicht in $L(G)$. Daher gibt es kein h mit $h(T^*) = L(G)$.
- (ii) Die Aussage ist ebenfalls **falsch**. Sei h ein Homomorphismus. Ist $h(a) = \varepsilon$, so ist $h(L(G)) \subseteq \{h(b)\}^* \neq T^*$. Analog gilt: Ist $h(b) = \varepsilon$, so ist $h(L(G)) \subseteq \{h(a)\}^* \neq T^*$. Gilt sowohl $h(a) \neq \varepsilon$ als auch $h(b) \neq \varepsilon$, dann haben wir $|h(x)| \geq 1$ für jedes $x \in T$ und damit nach Teilaufgabe a) $|h(w)| \geq 2$ für jedes $w \in L(G) \setminus \{\varepsilon\}$. Weil $h(\varepsilon) = \varepsilon$ sein muss (da h Homomorphismus), so gibt es also kein $w \in L(G)$, sodass $h(w) = a$ (oder auch $h(w) = b$) ist.