

Übungsblatt 2 - mit Lösungen

Formale Sprachen und Grammatiken

{Theoretische Informatik}@AIN3

Prof. Dr. Barbara Staehle

Wintersemester 2021/2022

HTWG Konstanz

AUFGABE 2.1 ALPHABETE UND SPRACHEN

Wir betrachten das Alphabet $\Sigma = \{1, 2, 3, 4, 5, a, b, c\}$, sowie die Worte $\omega_1 = ca5$, $\omega_2 = c$ und $\omega_3 = 321c$.

TEILAUFGABE 2.1.1 2 PUNKTE

- Geben Sie 3 Wörter an, die Worte über Σ^* (und verschieden zu $\omega_1, \omega_2, \omega_3$) sind, und 2 Wörter, die nicht zu Σ^* gehören.
- Geben Sie 2 (beliebige) formale Sprachen über Σ^* an.
- Bestimmen Sie $\omega_1\omega_2$, $\omega_2\omega_1\omega_3$ und ω_1^3 .
- Geben Sie Σ^0 , Σ^1 und Σ^2 (andeutungsweise, nicht alle Elemente) an.
- Bestimmen Sie die Anzahl der Elemente von Σ^5 und geben Sie ein beispielhaftes Wort aus Σ^5 an.

LÖSUNG

- $111, abc, 54a34b2 \in \Sigma^*$
 - $x5y, ax, 999 \notin \Sigma^*$
- $L_1 = \{abc, 12345\} \subseteq \Sigma^*$
 - $L_2 = \{\varepsilon\} \subseteq \Sigma^*$
 - $L_3 = \{5^n \mid n \in \mathbb{N}\} \subseteq \Sigma^*$
- $\omega_1\omega_2 = ca5c$
 - $\omega_2\omega_1\omega_3 = cca5321c$
 - $\omega_1^3 = ca5ca5ca5$
- $\Sigma^0 = \{\varepsilon\}$
 - $\Sigma^1 = \{1, 2, 3, 4, 5, a, b, c\} = \Sigma$
 - $\Sigma^2 = \{11, 12, 13, \dots, 1c, 21, 21, \dots, cc\}$
- $|\Sigma^5| = 8^5 = 32768$
 - $x = 1234a \in \Sigma^5$

TEILAUFGABE 2.1.2 3 PUNKTE

Betrachten Sie zusätzlich $N = \{S, B, Z\}$, sowie die folgenden Grammatiken:

- $G_1 = (N, \Sigma, P_1, S)$ mit $P_1 : S \rightarrow \varepsilon \mid S1 \mid S2 \mid S3 \mid S4 \mid S5$
- $G_2 = (N, \Sigma, P_2, S)$ mit $P_2 : S \rightarrow aSa \mid bSb \mid cSc \mid a \mid b \mid c \mid \varepsilon$
- $G_3 = (N, \Sigma, P_3, S)$ mit $P_3 : \begin{array}{l} S \rightarrow ZB \\ Z \rightarrow 1 \mid 2 \mid 3 \mid 4 \mid 5 \\ B \rightarrow a \mid b \mid c \mid aZB \mid bZB \mid cZB \end{array}$

Geben Sie an ob und wenn ja wie (geben Sie also ggf. die Ableitung an) das Wort

- a) 12345 aus G_1
- b) 12ab aus G_1
- c) abc aus G_2
- d) aabbcbbaa aus G_2
- e) 1b2a3c aus G_3
- f) 2c3bb2 aus G_3

abgeleitet werden kann.

LÖSUNG

$$\begin{aligned} S &\Rightarrow S5 \\ &\Rightarrow S45 \\ \text{a) } 12345 \text{ aus } G_1: &\Rightarrow S345 \\ &\Rightarrow S2345 \\ &\Rightarrow 12345 \end{aligned}$$

b) 12ab aus G_1 : nicht ableitbar, da G_1 keine Buchstaben erzeugt.

c) abc aus G_2 : nicht ableitbar, da erster und letzter Buchstabe gleich sein müssen.

$$\begin{aligned} S &\Rightarrow aSa \\ &\Rightarrow aaSaa \\ \text{d) } aabbcbbaa \text{ aus } G_2: &\Rightarrow aabSbaa \\ &\Rightarrow aabbSbbaa \\ &\Rightarrow aabbcbbaa \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} S &\Rightarrow ZB \\ &\Rightarrow ZbZB \\ &\Rightarrow ZbZaZB \\ \text{e) } 1b2a3c \text{ aus } G_3: &\Rightarrow ZbZaZc \\ &\Rightarrow ZbZa3c \\ &\Rightarrow Za2a3c \\ &\Rightarrow Zb2a3c \\ &\Rightarrow 1b2a3c \end{aligned}$$

f) 2c3bb2 aus G_3 : nicht ableitbar, da keine zwei Buchstaben aufeinander folgend können.

TEILAUFGABE 2.1.3 2 PUNKTE

Geben Sie für jede Grammatik an, welche Sprache diese erzeugt (also $\mathcal{L}(G_1), \mathcal{L}(G_2), \mathcal{L}(G_3)$).

LÖSUNG

- a) $\mathcal{L}(G_1) = \{\text{beliebige Zahl mit mindestens einer Ziffer, die nur aus } 1,2,3,4,5 \text{ besteht, oder } \varepsilon\} = \{1,2,3,4,5\}^*$
- b) $\mathcal{L}(G_2) = \{\text{Palindrom aus den Buchstaben } a,b,c \text{ oder das leere Wort}\} = \{\omega \in \Sigma^* \mid \omega \text{ von vorne und hinten gelesen ist gleich}\}$
- c) $\mathcal{L}(G_3) = \{\text{beliebig lange Hintereinanderreihung von Bausteinen aus einer Zahl } (1,2,3,4,5) \text{ und Buchstabe } (a,b,c)\} = \{1a, 1b, 1c, 2a, \dots, 1c5a5a4b2c, \dots\}$

AUFGABE 2.2 GRAMMATIKEN, ABLEITUNGEN UND SYNTAXBÄUME FÜR D_4

TEILAUFGABE 2.2.1 EINE GRAMMATIK FÜR DIE DYCK-SPRACHE D_4 , 1 PUNKT

Aus der Vorlesung ist Ihnen die Dyck-Sprache D_4 bekannt, sowie eine Grammatik G_4 mit $\mathcal{L}(G_4) = D_4$.

Geben Sie die Grammatik G_4 , welche die Sprache D_4 (alle korrekt geklammerten Ausdrücke mit den Klammerpaaren $()$, $[]$, $\{ \}$, $< >$) erzeugt an.

LÖSUNG

D_4 wird von der Grammatik G_4 erzeugt: $\mathcal{L}(G_4) = D_4$

- $G_4 = \{N, \Sigma, P, S\} = \{\{S\}, \{ (,), [,], \{, \}, <, > \}, P, S\}$
- Die Produktionsmenge P besteht aus den Regeln:
 - $S \rightarrow \varepsilon$
 - $S \rightarrow SS$
 - $S \rightarrow [S]$
 - $S \rightarrow (S)$
 - $S \rightarrow \{S\}$
 - $S \rightarrow <S>$

TEILAUFGABE 2.2.2 ABLEITUNG DES WORTES $[] < \{([()])\} >$, 3 PUNKTE

- a) Geben Sie eine Linksableitung des Wortes $[] < \{([()])\} >$ an.
- b) Geben Sie eine Rechtsableitung des Wortes $[] < \{([()])\} >$ an.

LÖSUNG

a) Linksableitung: in jedem Schritt wird das linkeste Nonterminal ersetzt:

$$\begin{aligned}
 S &\Rightarrow SS \\
 &\Rightarrow [S]S \\
 &\Rightarrow []S \\
 &\Rightarrow [] < S > \\
 &\Rightarrow [] < \{S\} > \\
 &\Rightarrow [] < \{SS\} > \\
 &\Rightarrow [] < \{(S)S\} > \\
 &\Rightarrow [] < \{([S])S\} > \\
 &\Rightarrow [] < \{([[]]S\} > \\
 &\Rightarrow [] < \{([[]])S\} > \\
 &\Rightarrow [] < \{([[]])O\} >
 \end{aligned}$$

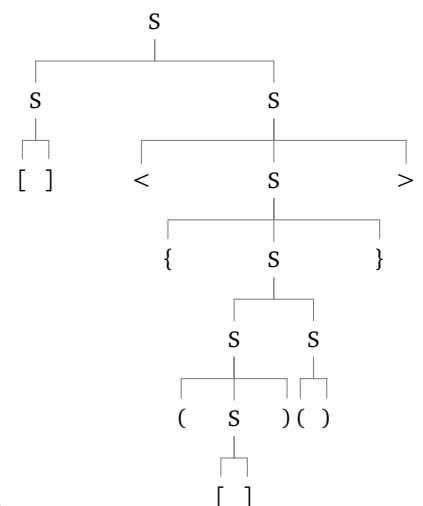
b) Rechtsableitung: in jedem Schritt wird das rechteste Nonterminal ersetzt:

$$\begin{aligned}
 S &\Rightarrow SS \\
 &\Rightarrow S < S > \\
 &\Rightarrow S < \{S\} > \\
 &\Rightarrow S < \{SS\} > \\
 &\Rightarrow S < \{S(S)\} > \\
 &\Rightarrow S < \{S() \} > \\
 &\Rightarrow S < \{(S)() \} > \\
 &\Rightarrow S < \{([S])() \} > \\
 &\Rightarrow S < \{([[]])() \} > \\
 &\Rightarrow [S] < \{([[]])() \} > \\
 &\Rightarrow [] < \{([[]])() \} >
 \end{aligned}$$

TEILAUFGABE 2.2.3 SYNTAXBAUM ZUR ABLEITUNG DES WORTES $[] < \{([[]])() \} >$, 2 PUNKTE

- Geben Sie für Ihre Linksableitung des Wortes $[] < \{([[]])() \} >$ den dazugehörigen Syntaxbaum an.
- Geben Sie für Ihre Rechtsableitung des Wortes $[] < \{([[]])() \} >$ den dazugehörigen Syntaxbaum an.

LÖSUNG



Links- und Rechtsableitung führen zum selben Syntaxbaum. G_4 ist eindeutig:

AUFGABE 2.3 3 PUNKTE

Geben Sie für das Alphabet $\Sigma = \{1, 2, 3, 4, 5, a, b, c\}$ (siehe Aufgabe 2.1) folgende Grammatiken (Chomsky-Typ egal) an:

- a) G_1 mit $\mathcal{L}(G_1) = \Sigma^2$; G_1 soll genau die Wörter der Länge 2 über Σ erzeugen
- b) G_2 mit $\mathcal{L}(G_2) = \{1a, 1b, \dots, 4c, 5c\}$; G_2 soll genau die 15 möglichen Kombinationen aus einer Zahl und einem Buchstaben (einstellige korrekte Hausnummer) erzeugen
- c) G_3 mit $\mathcal{L}(G_3) = \{a1, a2, \dots, c4, c5\}$; G_4 soll genau die 15 möglichen Kombinationen aus einem Buchstaben und einer Zahl (einstellige korrekte Gebäudenummer) erzeugen
- d) G_4 mit $\mathcal{L}(G_4) = \{ \text{korrekt formulierte Hausnummern beliebiger Länge über } \Sigma \}$
Beispiele für korrekt formulierte Hausnummern beliebiger Länge
(die von G_4 erzeugt werden sollen):

$1a, 5c, 12345b, 54c$

Beispiele für nicht korrekt formulierte Hausnummern beliebiger Länge
(die von G_4 **nicht** erzeugt werden sollen):

$1aa, c5c, a12c345b, abc, 11$

- e) G_5 mit $\mathcal{L}(G_5) = \mathcal{L}(G_2) \cup \mathcal{L}(G_3) = \{1a, 1b, \dots, 4c, 5c, a1, a2, \dots, c4, c5\}$
 $= \{ \text{korrekt formulierte einstellige Haus- oder Gebäudenummer über } \Sigma \}$

LÖSUNG

Mögliche Lösungen:

- a) • $G_1 = (N_1, \Sigma, P_1, S)$
• $N_1 = \{S, T\}$
• $P_1 = \begin{array}{l} S \rightarrow 1T \mid 2T \mid 3T \mid 4T \mid 5T \mid aT \mid bT \mid cT \\ T \rightarrow 1 \mid 2 \mid 3 \mid 4 \mid 5 \mid a \mid b \mid c \end{array}$
- b) • $G_2 = (N_2, \Sigma, P_2, S)$
• $N_2 = \{S, T\}$
• $P_2 = \begin{array}{l} S \rightarrow 1T \mid 2T \mid 3T \mid 4T \mid 5T \\ T \rightarrow a \mid b \mid c \end{array}$
- c) • $G_3 = (N_3, \Sigma, P_3, S)$
• $N_3 = \{S, T\}$
• $P_3 = \begin{array}{l} S \rightarrow aT \mid bT \mid cT \\ T \rightarrow 1 \mid 2 \mid 3 \mid 4 \mid 5 \end{array}$
- d) • $G_4 = (N_4, \Sigma, P_4, S)$
• $N_4 = \{S, T\}$
• $P_4 = \begin{array}{l} S \rightarrow 1T \mid 2T \mid 3T \mid 4T \mid 5T \\ T \rightarrow 1T \mid 2T \mid 3T \mid 4T \mid 5T \mid a \mid b \mid c \end{array}$
- e) • $G_5 = (N_5, \Sigma, P_5, S)$
• $N_5 = \{S, S_1, S_2, T_1, T_2\}$
• $P_5 = \begin{array}{l} S \rightarrow S_1 \mid S_2 \\ S_1 \rightarrow 1T_1 \mid 2T_1 \mid 3T_1 \mid 4T_1 \mid 5T_1 \\ T_1 \rightarrow a \mid b \mid c \\ S_2 \rightarrow aT_2 \mid bT_2 \mid cT_2 \\ T_2 \rightarrow 1 \mid 2 \mid 3 \mid 4 \mid 5 \end{array}$

AUFGABE 2.4 DIE CHOMSKY-HIERARCHIE, 2 PUNKTE

Sei $N = \{A, B, C\}$ das Alphabet der Nonterminale, $\Sigma = \{1, 2, 3\}$ das Alphabet der Terminale über welchem verschiedene Grammatiken definiert sind. Im Folgenden ist aus jeder dieser Grammatiken eine Regel angegeben.

Geben Sie für jede der Regeln an, von welchem Chomsky-Typ sie (maximal) ist. Wenn also eine Regel vom Typ 0, 1 und 2 ist, dann ist die Lösung „Typ 2“.

Begründen Sie Ihre Entscheidung.

- a) $r_1 : B \rightarrow 1A$
- b) $r_2 : 2CAB \rightarrow C3C$
- c) $r_3 : C \rightarrow A$
- d) $r_4 : AB \rightarrow 12$
- e) $r_5 : C2A \rightarrow 23B$
- f) $r_6 : 12 \rightarrow AB$
- g) $r_7 : AB \rightarrow 1$
- h) $r_8 : 2 \rightarrow 1$
- i) $r_9 : B \rightarrow A1$

LÖSUNG

- a) $r_1 : B \rightarrow 1A$ Typ 3 (weil der Form $N \rightarrow \Sigma N$)
- b) $r_2 : 2CAB \rightarrow C3C$ Typ 0 (weil der Form $l \rightarrow r$ mit $l > r$)
- c) $r_3 : C \rightarrow A$ Typ 2 (weil der Form $N \rightarrow (\Sigma \cup N)^*$)
- d) $r_4 : AB \rightarrow 12$ Typ 1 (weil der Form $l \rightarrow r$ mit $l \leq r$)
- e) $r_5 : C2A \rightarrow 23B$ Typ 1 (weil der Form $l \rightarrow r$ mit $l \leq r$)
- f) $r_6 : 12 \rightarrow AB$ keine gültige Regel (weil auf der linken Seite nur Terminale stehen)
- g) $r_7 : AB \rightarrow 1$ Typ 0 (weil der Form $l \rightarrow r$ mit $l > r$)
- h) $r_8 : 2 \rightarrow 1$ keine Regel, weil Terminal auf Terminal abgebildet wird
- i) $r_9 : B \rightarrow A1$ Typ 2 (weil der Form $N \rightarrow (\Sigma \cup N)^*$); alternativ: Typ 3, aber nur wenn nur linkslineare Regeln verwendet werden

AUFGABE 2.5 NUTZUNG EINER KONTEXTFREIEN GRAMMATIK

Gegeben sei die Grammatik $G_1 = (N, \Sigma, P, S) = (\{S\}, \{a, b\}, P, S)$ und

$$P = S \rightarrow \varepsilon \mid aSb \mid SS$$

TEILAUFGABE 2.5.1 2 PUNKTE

Nutzen Sie G_1 , um aus dem Startsymbol folgende Worte abzuleiten:

- a) $\omega_1 = \varepsilon$
- b) $\omega_2 = ab$
- c) $\omega_3 = abab$
- d) $\omega_4 = aabbab$

LÖSUNG

- a) $S \Rightarrow \varepsilon$
- b) $S \Rightarrow aSb$
 $\Rightarrow ab$
- $S \Rightarrow SS$
 $\Rightarrow aSbS$
- c) $\Rightarrow abS$
 $\Rightarrow abaSb$
 $\Rightarrow abab$
- $S \Rightarrow SS$
 $\Rightarrow aSbS$
- d) $\Rightarrow aaSbbS$
 $\Rightarrow aabbS$
 $\Rightarrow aabbasb$
 $\Rightarrow aabbab$

TEILAUFGABE 2.5.2 2 PUNKTE

Geben Sie jeweils den Syntaxbaum für Ihre Ableitung der Worte ω_3 und ω_4 an.

LÖSUNG

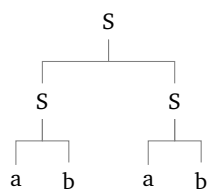


Abbildung 1: ω_3

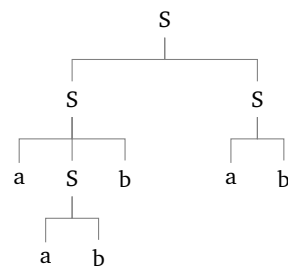


Abbildung 2: ω_4

TEILAUFGABE 2.5.3 1 PUNKT

Begründen Sie, weshalb man aus G_1 die folgenden Worte NICHT ableiten kann:

- a) $\omega_5 = abc$

- b) $\omega_6 = ba$
- c) $\omega_7 = abbbba$

LÖSUNG

- a) ω_5 enthält ein c , welches nicht in Σ enthalten ist.
- b) ω_6 kann nicht abgeleitet werden, da keine Regel die Anordnung „ba“ erlaubt.
- c) ω_7 kann nicht abgeleitet werden, da die Regeln nur eine ineinander verschachtelte Anordnung von as und bs erlauben.

AUFGABE 2.6 NUTZUNG EINER KONTEXTSENSITIVEN GRAMMATIK

Gegeben sei die Grammatik $G_2 = (N, \Sigma, P, S) = (\{S, A, B, C\}, \{a, b, c\}, P, S)$ und

$$\begin{aligned}
 P = \quad & S \rightarrow \varepsilon \mid ABCS \\
 & CA \rightarrow AC \\
 & AC \rightarrow CA \\
 & BA \rightarrow AB \\
 & AB \rightarrow BA \\
 & CB \rightarrow BC \\
 & BC \rightarrow CB \\
 & A \rightarrow a \\
 & B \rightarrow b \\
 & C \rightarrow c
 \end{aligned}$$

TEILAUFGABE 2.6.1 2 PUNKTE

Nutzen Sie G_2 , um aus dem Startsymbol folgende Worte abzuleiten:

- a) $\omega_8 = \varepsilon$
- b) $\omega_9 = abc$
- c) $\omega_{10} = bac$
- d) $\omega_{11} = cbaabc$

LÖSUNG

- a) $S \Rightarrow \varepsilon$
- b) $S \Rightarrow ABCS$
 $\Rightarrow ABC$
 $\Rightarrow aBC$
 $\Rightarrow abC$
 $\Rightarrow abc$
- c) $S \Rightarrow ABCS$
 $\Rightarrow ABC$
 $\Rightarrow BAC$
 $\Rightarrow bAC$
 $\Rightarrow baC$
 $\Rightarrow bac$

- d) $S \Rightarrow ABCS$
 $\Rightarrow ABCABCS$
 $\Rightarrow ABCABC$
 $\Rightarrow BACABC$
 $\Rightarrow BCAABC$
 $\Rightarrow CBAABC$
 $\Rightarrow cBAABC$
 $\Rightarrow cbAABC$
 $\Rightarrow cbaABC$
 $\Rightarrow cbaaBC$
 $\Rightarrow cbaabC$
 $\Rightarrow cabaabc$

TEILAUFGABE 2.6.2 1 PUNKT

Geben Sie die von G_2 erzeugte Sprache $\mathcal{L}(G_2)$ an, bzw. charakterisieren Sie die von G_2 erzeugten Worte so genau wie möglich.

LÖSUNG

$$L(G_2) = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid w \text{ enthält gleichviele } a, b \text{ und } c\}$$

AUFGABE 2.7 DIE SPRACHE DER GANZEN ZAHLEN, 3 PUNKTE

$L_Z \subseteq \{-, 0, 1, \dots, 9\}^*$ mit $L_Z = \{\dots, -78562, -11, -10, \dots, -1, 0, 1, \dots, 9, 10, \dots, 5906, \dots\}$ sei die Sprache der ganzen Zahlen.

- Geben Sie eine Grammatik an, welche L_Z erzeugt.
- Welchen Chomsky-Typ hat Ihre Grammatik?
- Können Sie Ihre Grammatik so umformen, dass sie regulär ist?
- Können Sie einen regulären Ausdruck angeben, welcher L_Z erzeugt?

LÖSUNG

- a) L_Z wird von der Grammatik G_Z erzeugt: $\mathcal{L}(G_Z) = L_Z$

$$\begin{aligned} \bullet \quad G_Z &= \{N, \Sigma, P, S\} = \{\{S, T, U\}, \{-, 0, 1, 2, \dots, 9\}, P, S\} \\ S &\rightarrow -T \mid 1 \mid 2 \mid \dots \mid 9 \mid 1U \mid 2U \mid \dots \mid 9U \\ \bullet \quad P &= \begin{aligned} T &\rightarrow 1 \mid 2 \mid \dots \mid 9 \mid 1U \mid 2U \mid \dots \mid 9U \\ U &\rightarrow 0 \mid 1 \mid \dots \mid 9 \mid 0U \mid 1U \mid \dots \mid 9U \end{aligned} \end{aligned}$$

- G_N ist vom Typ 3 (regulär), da alle Regeln der Form $N \rightarrow \Sigma \mid \Sigma N$ sind.
- Ist schon regulär.
- $r_N = 0|(-?[1-9][0-9]^*)$

AUFGABE 2.8 DIE OTTO-ZAHLEN, 3 PUNKTE

$L_O \subseteq L_N \subseteq \{0, 1, \dots, 9\}^*$ mit $L_O = \{0, 1, \dots, 9, 11, 22, \dots, 99, 101, 111, 121, \dots, 573375, \dots\}$, sei die Sprache der OTTO-Zahlen, also der natürlichen Zahlen, die von vorne und hinten gelesen gleich sind.

- Geben Sie eine Grammatik an, welche L_O erzeugt.
- Welchen Chomsky-Typ hat Ihre Grammatik?
- Können Sie Ihre Grammatik so umformen, dass sie regulär ist?

LÖSUNG

- L_O wird von der Grammatik G_O erzeugt: $\mathcal{L}(G_O) = L_O$
 - $G_O = \{N, \Sigma, P, S\} = \{\{S, S_2\}, \{0, 1, 2, \dots, 9\}, P, S\}$
 - Die Produktionsmenge P besteht aus (zwei) Regeln:
$$\begin{aligned} S &\rightarrow 0 \mid 1 \mid \dots \mid 9 \mid 1S_21 \mid 2S_22 \mid \dots \mid 9S_29 \\ S_2 &\rightarrow 0 \mid 1 \mid \dots \mid 9 \mid 0S_20 \mid 1S_21 \mid \dots \mid 9S_29 \mid \varepsilon \end{aligned}$$
- G_O ist vom Typ 2 (kontextfrei), da alle Regeln der Form $l \rightarrow r$, mit $l \leq r$ und $l \in N$ sind. Erlaubte Ausnahme ist die Regel $S_2 \rightarrow \varepsilon$.
- Nein, da G_O vom Typ 2 ist. Mittels Pumping-Lemma lässt sich auch nachweisen, dass L_O nicht regulär ist, somit kann G_O nicht zu einer regulären Grammatik umgeformt werden.
Alternativ kann man sich auch überlegen, dass man für die Otto-Zahlen keinen regulären Ausdruck finden kann.