

Übung 6

Aufgabe 1:

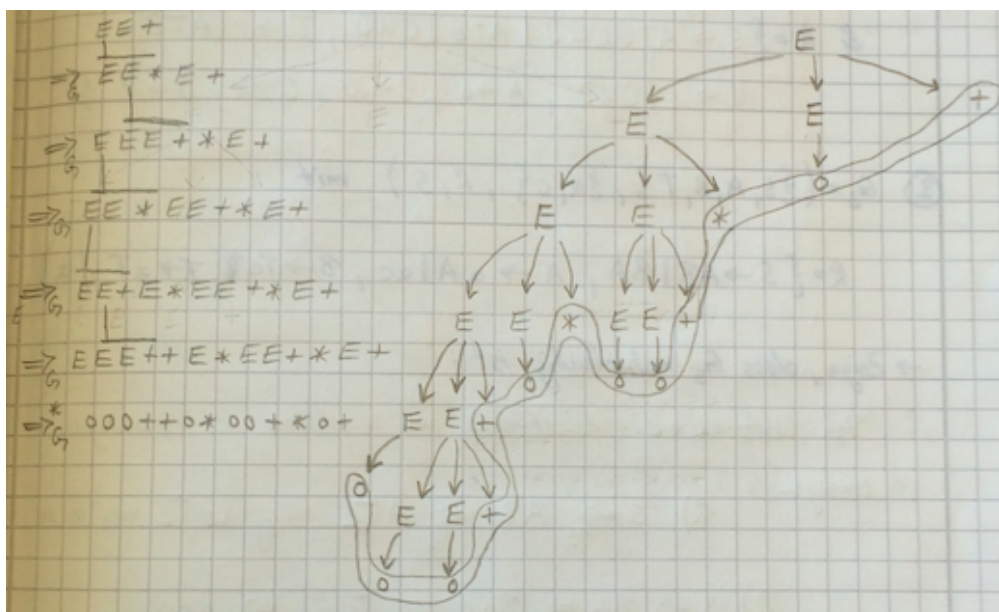
Die kontextfreie Grammatik $G_1 = (V, \Sigma, R, E)$ mit $V = \{E\}$, $\Sigma = \{o, +, \times\}$ und $R = \{E \rightarrow EE + \mid EE \times \mid o\}$ erzeugt arithmetische Ausdrücke in Umgekehrter Polnischer Notation.

(a) Geben Sie eine Ableitung für das Wort $o o o ++$ an.

$$E \Rightarrow_{G_1} EE + \Rightarrow_{G_1} EEE + + \Rightarrow_{G_1} oEE + +$$

$$\Rightarrow_{G_1} ooE + + \Rightarrow_{G_1} ooo + +$$

(b) Geben Sie einen Syntaxbaum für das Wort $o o o ++ o * o o + * o +$ an.



(c) Gehört das Wort $o o o o o o o + + + * *$ zu $L(G_1)$?

$$\begin{aligned} E &\Rightarrow_{G_1} EE * \xrightarrow{R_{G_1}} EEE * * \xrightarrow{R_{G_1}} EEEE + * * \xrightarrow{R_{G_1}} EEEEE + + * * \\ &\xrightarrow{R_{G_1}} EEEEE + + * * \xrightarrow{R_{G_1}} ooooo + + * * \end{aligned}$$

↳ Widerspruch, das Wort hat 7 "o", aber die Grammatik G_1 erzeugt nur 6 "o". $w \notin L(G_1)$

(d) Ist die Grammatik G_1 eindeutig? Begründen Sie ihre Antwort.

d) Ist G_1 eindeutig? :

nein, für das Wort $oo*oo+*$ gibt es

$$\left(\begin{array}{ll} EE * & EE + \\ EE * E * & EEE + * \\ EE * EE + * & EE * EE + * \end{array} \right)$$

mehr als eine Ableitungsvariante: i. A. $E \Rightarrow_{G_1} EE * \Rightarrow_{G_1} EE * E *$

Aufgabe 2:

Geben Sie eine kontextfreie Grammatik an, die die Sprache $\{a^i b^j c^k d^l \mid i = j \text{ und } k = l\}$ erzeugt.

Geben Sie eine kontextfreie Grammatik an, die die Sprache $\{a^i b^j c^k d^l \mid i = j \text{ und } k = l\}$ erzeugt.

$$G = (\{S, A, B\}, \{a, b, c, d\}, \{S \rightarrow AB, A \rightarrow aAb \mid \epsilon, B \rightarrow cBd \mid \epsilon\}, S)$$

$$R = \{S \rightarrow ATBCUD \mid ATB \mid CUD, T \rightarrow \epsilon \mid ATB, U \rightarrow \epsilon \mid CUD,$$

$$A \rightarrow a, B \rightarrow b, C \rightarrow c, D \rightarrow d\}$$

Aufgabe 3:

Sei $G_3 = (\{S, A, B, T\}, a, c, R, S)$ mit $R = \{S \rightarrow AB \mid BA, A \rightarrow aA \mid ac, B \rightarrow Tc, T \rightarrow aT \mid a\}$

Zeigen Sie, dass G_3 mehrdeutig ist.

Das Wort $acac$ lässt sich durch mindestens 2 Ableitungen bilden:

1. $S \Rightarrow_{G_3} AB \Rightarrow_{G_3} ATc \Rightarrow_{G_3} acTc \Rightarrow_{G_3} acac$
 2. $S \Rightarrow_{G_3} BA \Rightarrow_{G_3} Bac \Rightarrow_{G_3} Tcac \Rightarrow_{G_3} acac$
-

- Weg 1:

$$S \rightarrow_{G_3} AB \rightarrow_{G_3} ATc \rightarrow_{G_3} AcTc \rightarrow_{G_3} acac$$

- Weg 2:

$$S \rightarrow_{G_3} BA \rightarrow_{G_3} TcA \rightarrow_{G_3} Tcac \rightarrow_{G_3} acac$$

Aufgabe 4:

Konstruieren Sie mit dem Verfahren aus der Vorlesung zur Grammatik $G_4 = (\{A, B, S\}, \{a, b\}, R, S)$ mit $R = \{S \rightarrow aaA, A \rightarrow BAB \mid B \mid \epsilon, B \rightarrow bb \mid \epsilon\}$ eine äquivalente Grammatik G in Chomsky Normalform.

- Gegeben:

- $S \rightarrow aaA$
- $A \rightarrow BAB \mid B \mid \epsilon$
- $B \rightarrow bb \mid \epsilon$

- Elimination von ϵ -Regeln:

- $S \rightarrow aaA \mid aa$
- $A \rightarrow BAB \mid B \mid BB \mid BA \mid AB$
- $B \rightarrow bb \mid b$

- Elimination von Kettenregeln

- $S \rightarrow aaA \mid aa$
- $A \rightarrow bbAbb \mid bb \mid bbbb \mid bbA \mid bA \mid Ab \mid bAbb$

- $B \rightarrow bb|b$
- Elimination nichtisolierter Terminalsymbole
 - $S \rightarrow T_a T_a A | T_a T_a$
 -
 - $A \rightarrow T_b T_b A T_b T_b | T_b T_b | T_b T_b T_b T_b | T_b T_b A | A T_b T_b | T_b A T_b | b | T_b A | A T_b | T_b A T_b T_b | T_b T_b A T_b | T_b T_b T_b$
 - $B \rightarrow T_b T_b | b$
 - $T_a \rightarrow a$
 - $T_b \rightarrow b$
- Elimination langer rechter Seiten
 - $S \rightarrow S_1 A | S_1$
 - $A \rightarrow S_2 T_b T_b | S_3 | S_3 S_3 | S_2 | S_4 | T_b S_5 | b | T_b A | S_5 | T_b S_4 | S_2 T_b | S_3 T_b$
 - $B \rightarrow S_3 | b$
 - $S_1 \rightarrow T_a T_a$
 - $S_2 \rightarrow T_b T_b A$
 - $S_3 \rightarrow T_b T_b$
 - $S_4 \rightarrow A T_b T_b$
 - $S_5 \rightarrow A T_b$
 - $T_a \rightarrow a$
 - $T_b \rightarrow b$

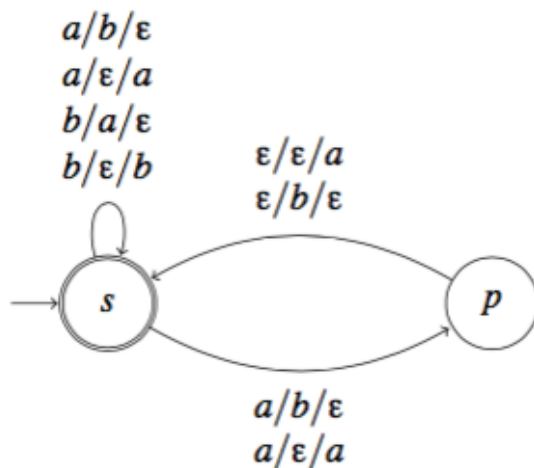
Aufgabe 5:

Geben Sie für die Sprache

$\{w \in \{a, b\}^* | \text{w hat ungerade Länge und das mittlere Symbol ist ein a}\}$ einen Kellerautomaten an, der die Sprache akzeptiert.

Aufgabe 6:

Sei M der durch das folgende Diagramm gegebene Kellerautomat.



(a) Geben Sie eine akzeptierende Berechnung für das Wort baabbabb an.

$|((s, a, b), (s, \varepsilon)) | s | baabbabb | \varepsilon | |((s, a, \varepsilon), (s, a)) | s | aabbabb | b | |((s, b, a), (s, \varepsilon)) | p | abbabb$
 $| a | |((s, b, \varepsilon), (s, b)) | p | abbabb | a | |((s, a, b), (p, \varepsilon)) | p | babb | aa | |((s, a, \varepsilon), (p, a)) | s | babb |$
 $aaa | |((p, \varepsilon, \varepsilon), (s, a)) | s | abb | aa | |((p, \varepsilon, b), (s, \varepsilon)) | s | bb | baa | | | s | b | aa | | | s | \varepsilon | a |$

Aufgabe 6:

Sei M der durch das folgende Diagramm gegebene Kellerautomat. $a/b/\varepsilon$ $a/\varepsilon/a$ $b/a/\varepsilon$ $b/\varepsilon/b$ $\varepsilon/b/\varepsilon$ sp $a/b/\varepsilon$ $a/\varepsilon/a$

(a) Geben Sie eine akzeptierende Berechnung für das Wort $baabbabb$ an.

(b) Welches ist die von M akzeptierte Sprache $L(M)$?

ungerade Anzahl an a s und b s