

Übungsblatt 5

Kontextfreie Grammatiken

Abgabe: Kalenderwoche 13

Aufgabe 1.

nicht term. term. mod. start

Gegeben sei die kontextfreie Grammatik $G_{SA} = (\{U, X, W\}, \{a, b, c\}, P, U)$ mit

$$P = \{U \rightarrow a, U \rightarrow b, U \rightarrow c, U \rightarrow aUa, U \rightarrow XUX, U \rightarrow WUW, W \rightarrow c, X \rightarrow b\}$$

$U \rightarrow a | b | c | aUa | XUX | WUW$ $W \rightarrow c$ $X \rightarrow b$

- Nennen Sie 3 unterschiedliche Beispielwörter dieser Sprache.
- Welche Sprache wird von der Grammatik G_{SA} beschrieben?
- Geben Sie die Ableitungen der Wörter $w_0 = a$ und $w_1 = cbabc$ an.
- Ist diese Grammatik eindeutig oder mehrdeutig? Eine intuitive Antwort genügt, es ist daher kein formeller Beweis notwendig.
- Diese Sprache lässt sich auch mit dem Verwenden von nur einem Nichtterminal beschreiben. Geben Sie die entsprechende Grammatik an.
- Jede reguläre Sprache kann durch eine kontextfreie Grammatik beschrieben werden. Umgekehrt gilt jedoch nicht, dass jede von einer kontextfreien Grammatik beschriebene Sprache regulär ist. Beschreibt die gegebene kontextfreie Grammatik G_{SA} eine reguläre Sprache? Begründen Sie ihre Antwort. Es genügt eine informelle Antwort.

12 Punkte

Aufgabe 1

a) $w_1 = a$

$w_2 = b$

$w_3 = c$

b) $L = \dots$ David

c) $w_0 = U$

$w_1 = \text{z.B.: } UXUXU$

d) sie ist mehrdeutig, da z.B. b entweder durch die Ableitung U oder X entstehen kann

e) $G_{SA} = (\{U\}, \{a, b, c\}, P, U)$ } consider

f) Es ist eine reguläre Sprache, denn alle Wörter sind mit dem Startsymbol ableitbar.

Aufgabe 2.

Gegeben sei die kontextfreie Grammatik $G_{AR} = (\{A, B, C\}, \{\alpha, +, \times, (,)\}, P, A)$ für arithmetische Ausdrücke mit den nachfolgenden Regeln / Produktionen, die in P enthalten sind.

$$\begin{array}{ll} A \rightarrow A + B & A \rightarrow B \\ B \rightarrow B \times C & B \rightarrow C \\ C \rightarrow (A) & C \rightarrow \alpha \end{array}$$

Geben Sie jeweils eine Ableitung und den Ableitungsbaum für folgende Wörter an.

- (a) $(\alpha + \alpha) + \alpha$
- (b) $\alpha \times (\alpha + \alpha)$
- (c) $\alpha + \alpha \times \alpha$
- (d) (α)

8 Punkte

Aufgabe 3.

Erstellen Sie kontextfreie Grammatiken für die folgenden Sprachen. Das Alphabet ist jeweils $\Sigma = \{0, 1, +, -\}$.

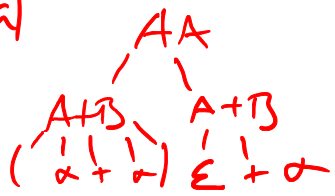
- (a) $L_0 = \{ w \mid w \text{ ist eine } \mathbf{Binärzahl} \geq 0 \text{ und durch } 2 \text{ teilbar} \}$
- (b) $L_1 = \{ w \mid w \text{ ist eine beliebige negative } \mathbf{Binärzahl}. \}$
- (c) $L_2 = \{ w \mid w \text{ ist ein gültiger mathematischer Ausdruck, bestehend aus } \mathbf{Binärzahlen} > 0 \text{ und den Operatoren } + \text{ und } - \}$

Hinweis: Die hier beschriebenen Operatoren haben immer zwei Argumente. Das heisst $1 + 0$ ist eine gültige Operation, jedoch nicht -1 oder $+2$.

9 Punkte

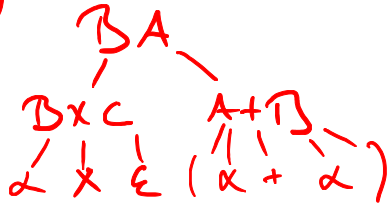
Aufgabe 2 → Consider

a)



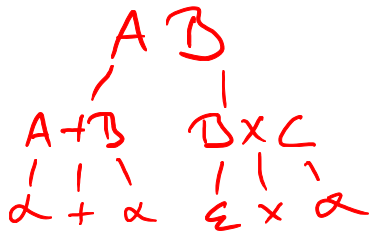
Ableitung: AA

b)



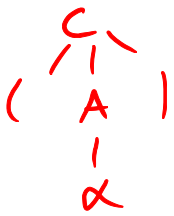
Ableitung: BA

c)



Ableitung: AB

d)



Ableitung: C

Aufgabe 3

a) $G_a = (\{A, N\}, \{0, 1, +, -\}, P, A)$

$$P = \{A \rightarrow 1N0 \mid 0, N \rightarrow \epsilon \mid N1 \mid N0\}$$

b) $G_b = (\{B, N\}, \{0, 1, +, -\}, P, B)$

$$P = \{B \rightarrow -1N, N \rightarrow \epsilon \mid N1 \mid N0\}$$

c) $G_c = (\{C, N\}, \{0, 1, +, -\}, P, C)$

$$P = \{C \rightarrow -1N \mid 1N, N \rightarrow \epsilon \mid N1 \mid N0 \mid +N \mid -N\}$$