

## Übungsblatt 9

**Aufgabe 1** Sei  $G = (\{S\}, \{a, +, *\}, P, S)$ , wobei  $P$  gegeben ist durch:

$$P: S \rightarrow +SS \mid *SS \mid a$$

(a) Berechnen Sie  $\text{First}_1(\alpha)$  für jedes  $A \rightarrow \alpha \in P$ .

**Lösung:**

Das Ungleichungssystem ist

$$\text{First}_1(S) \supseteq \text{First}_1(+SS) \cup \text{First}_1(*SS) \cup \text{First}_1(a).$$

Wir starten mit  $\text{First}_1(S) = \emptyset$ , also

$$\begin{aligned} \text{First}_1(S) &\supseteq (\{+\} \odot_1 \emptyset \odot_1 \emptyset) \cup (\{*\} \odot_1 \emptyset \odot_1 \emptyset) \cup \{a\} \\ &= \emptyset \cup \emptyset \cup \{a\} \\ &= \{a\}. \end{aligned}$$

Wir haben also  $\text{First}_1(S) \supseteq \{a\}$  und erhalten

$$\begin{aligned} \text{First}_1(S) &\supseteq (\{+\} \odot_1 \{a\} \odot_1 \{a\}) \cup (\{*\} \odot_1 \{a\} \odot_1 \{a\}) \cup \{a\} \\ &= \{+\} \cup \{*\} \cup \{a\} \\ &= \{+, *, a\}. \end{aligned}$$

Wir haben also  $\text{First}_1(S) \supseteq \{+, *, a\}$  und erhalten

$$\begin{aligned} \text{First}_1(S) &\supseteq (\{+\} \odot_1 \{+, *, a\} \odot_1 \{+, *, a\}) \\ &\quad \cup (\{*\} \odot_1 \{+, *, a\} \odot_1 \{+, *, a\}) \\ &\quad \cup \{a\} \\ &= \{+\} \cup \{*\} \cup \{a\} \\ &= \{+, *, a\}. \end{aligned}$$

Da wir wieder  $\text{First}_1(S) \supseteq \{+, *, a\}$  erhalten haben, gilt  $\text{First}_1(S) = \{+, *, a\}$ . Wir erhalten also für die rechten Seiten, dass

$$\begin{aligned} \text{First}_1(+SS) &= \{+\} \odot_1 \{+, *, a\} \odot_1 \{+, *, a\} = \{+\}, \\ \text{First}_1(*SS) &= \{*\} \odot_1 \{+, *, a\} \odot_1 \{+, *, a\} = \{*\}, \\ \text{First}_1(a) &= \{a\}. \end{aligned}$$

(b) Berechnen Sie  $\text{First}_2(\alpha)$  für jedes  $A \rightarrow \alpha \in P$ .

**Lösung:**

Das Ungleichungssystem ist

$$\text{First}_2(S) \supseteq \text{First}_2(+SS) \cup \text{First}_2(*SS) \cup \text{First}_2(a).$$

Wir starten mit  $\text{First}_2(S) = \emptyset$ , also

$$\begin{aligned} \text{First}_2(S) &\supseteq (\{+\} \odot_2 \emptyset \odot_2 \emptyset) \cup (\{*\} \odot_2 \emptyset \odot_2 \emptyset) \cup \{a\} \\ &= \emptyset \cup \emptyset \cup \{a\} \\ &= \{a\}. \end{aligned}$$

Wir haben also  $\text{First}_2(S) \supseteq \{a\}$  und erhalten

$$\begin{aligned} \text{First}_2(S) &\supseteq (\{+\} \odot_2 \{a\} \odot_2 \{a\}) \cup (\{*\} \odot_2 \{a\} \odot_2 \{a\}) \cup \{a\} \\ &= \{+a\} \cup \{*a\} \cup \{a\} \\ &= \{+a, *a, a\}. \end{aligned}$$

Wir haben also  $\text{First}_2(S) \supseteq \{+a, *a, a\}$  und erhalten

$$\begin{aligned} \text{First}_2(S) &\supseteq (\{+\} \odot_2 \{+a, *a, a\} \odot_2 \{+a, *a, a\}) \\ &\quad \cup (\{*\} \odot_2 \{+a, *a, a\} \odot_2 \{+a, *a, a\}) \\ &\quad \cup \{a\} \\ &= \{++, +*, +a\} \cup \{*+, **, *a\} \cup \{a\} \\ &= \{++, +*, +a, *+, **, *a, a\}. \end{aligned}$$

Wir haben also  $\text{First}_2(S) \supseteq \{++, +*, +a, *+, **, *a, a\}$  und erhalten

$$\begin{aligned} \text{First}_2(S) &\supseteq (\{+\} \odot_2 \{++, +*, +a, *+, **, *a, a\} \\ &\quad \odot_2 \{++, +*, +a, *+, **, *a, a\}) \\ &\quad \cup (\{*\} \odot_2 \{++, +*, +a, *+, **, *a, a\} \\ &\quad \odot_2 \{++, +*, +a, *+, **, *a, a\}) \\ &\quad \cup \{a\} \\ &= \{++, +*, +a\} \cup \{*+, **, *a\} \cup \{a\} \\ &= \{++, +*, +a, *+, **, *a, a\}. \end{aligned}$$

Da wir wieder  $\text{First}_2(S) \supseteq \{++, +*, +a, *+, **, *a, a\}$  erhalten haben, gilt  $\text{First}_2(S) = \{++, +*, +a, *+, **, *a, a\}$ . Wir erhalten also für die

rechten Seiten, dass

$$\begin{aligned}
\text{First}_2(+SS) &= \{+\} \odot_2 \{++, +*, +a, *+, **, *a, a\} \\
&\quad \odot_2 \{++, +*, +a, *+, **, *a, a\} \\
&= \{++, +*, +a\}, \\
\text{First}_2(*SS) &= \{*\} \odot_2 \{++, +*, +a, *+, **, *a, a\} \\
&\quad \odot_2 \{++, +*, +a, *+, **, *a, a\} \\
&= \{*+, **, *a\}, \\
\text{First}_2(a) &= \{a\}.
\end{aligned}$$

**Aufgabe 2** Sei im Folgenden  $\Sigma$  ein endliches Alphabet und  $k \in \mathbb{N}$ . Mit  $\circ: \Sigma^* \times \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$  bezeichnen wir die Konkatenation zweier Wörter. Sei  $\diamond_k: \Sigma^* \rightarrow \Sigma^{\leq k}$  (die ersten  $k$  Zeichen eines Worts) definiert als

$$\begin{aligned}
\diamond_k(a_1 \dots a_n) &= a_1 \dots a_{\min(n,k)} \\
&= \begin{cases} a_1 \dots a_k & \text{falls } k \leq n, \\ a_1 \dots a_n & \text{sonst.} \end{cases}
\end{aligned}$$

Sei außerdem  $\odot_k: \Sigma^{\leq k} \times \Sigma^{\leq k} \rightarrow \Sigma^{\leq k}$  definiert als

$$w_1 \odot_k w_2 = \diamond_k(w_1 \circ w_2).$$

(a) Welche Fälle treten bei  $\diamond_k(w_1 \circ w_2)$  für  $w_1, w_2 \in \Sigma^*$  auf?

**Lösung:**

Wenn  $k \leq |w_1|$ , dann gilt  $\diamond_k(w_1 \circ w_2) = \diamond_k(w_1)$ . Wenn  $k > |w_1|$ , dann gilt  $\diamond_k(w_1 \circ w_2) = w_1 \circ \diamond_{k-|w_1|}(w_2)$ .

(b) Zeigen Sie: Für alle  $w_1, w_2 \in \Sigma^*$  gilt, dass

$$\diamond_k(w_1 \circ w_2) = \diamond_k(\diamond_k(w_1) \circ \diamond_k(w_2)).$$

**Lösung:**

$k \leq |w_1|$ : Es gilt  $\diamond_k(w_1 \circ w_2) = \diamond_k(w_1)$ . Außerdem folgt aus  $|(\diamond_k(w_1))| = k$ , dass  $\diamond_k(\diamond_k(w_1) \circ \diamond_k(w_2)) = \diamond_k(\diamond_k(w_1)) = \diamond_k(w_1)$ .

$k > |w_1|$ : Es gilt für alle  $w \in \Sigma^*$ , dass  $\diamond_k(w_1 \circ w) = w_1 \circ \diamond_{k-|w_1|}(w)$ . Außerdem gilt, dass  $\diamond_k(w_1) = w_1$ , also

$$\begin{aligned}
\diamond_k(\diamond_k(w_1) \circ \diamond_k(w_2)) &= \diamond_k(w_1 \circ \diamond_k(w_2)) \\
&= w_1 \circ \diamond_{k-|w_1|}(\diamond_k(w_2)) \\
&= w_1 \circ \diamond_{k-|w_1|}(w_2).
\end{aligned}$$

Der letzte Schritt folgt aus der Tatsache, dass für alle  $w \in \Sigma^*$  und  $k' \in \mathbb{N}$  mit  $k' \leq k$  gilt, dass  $\diamond_{k'}(\diamond_k(w)) = \diamond_{k'}(w)$ .

(c) Zeigen Sie, dass  $(\Sigma^{\leq k}, \odot_k, \varepsilon)$  ein Monoid ist, also:

- Für alle  $w \in \Sigma^{\leq k}$  gilt  $w \odot_k \varepsilon = \varepsilon \odot_k w = w$ .

**Lösung:**

Es gilt  $\diamond_k(w) = w$  für alle  $w \in \Sigma^{\leq k}$ , also

$$\begin{aligned} w \odot_k \varepsilon &= \diamond_k(w \circ \varepsilon) = \diamond_k(w) = w \\ \varepsilon \odot_k w &= \diamond_k(\varepsilon \circ w) = \diamond_k(w) = w. \end{aligned}$$

- Für alle  $w_1, w_2, w_3 \in \Sigma^{\leq k}$  gilt  $w_1 \odot_k (w_2 \odot_k w_3) = (w_1 \odot_k w_2) \odot_k w_3$ .

**Lösung:**

Aus (b) und der Tatsache, dass  $\diamond_k(\diamond_k(w)) = \diamond_k(w)$  für alle  $w \in \Sigma^*$ , erhalten wir für alle  $w, w' \in \Sigma^*$ , dass

$$\begin{aligned} \diamond_k(w \circ w') &= \diamond_k(\diamond_k(w') \circ \diamond_k(w)) \\ &= \diamond_k(\diamond_k(w) \circ \diamond_k(w')) \\ &= \diamond_k(w \circ \diamond_k(w')). \end{aligned}$$

Analog gilt, dass

$$\diamond_k(w \circ w') = \diamond_k(\diamond_k(w) \circ w').$$

Somit erhalten wir für alle  $w_1, w_2, w_3 \in \Sigma^*$ , dass

$$\begin{aligned} (w_1 \odot_k w_2) \odot_k w_3 &= \diamond_k(\diamond_k(w_1 \circ w_2) \circ w_3) \\ &= \diamond_k((w_1 \circ w_2) \circ w_3) \\ &= \diamond_k(w_1 \circ (w_2 \circ w_3)) \\ &= \diamond_k(w_1 \circ \diamond_k(w_2 \circ w_3)) \\ &= w_1 \odot_k (w_2 \odot_k w_3). \end{aligned}$$

(d) Schließen Sie aus Teilaufgabe (b), dass  $\diamond_k: (\Sigma^*, \circ, \varepsilon) \rightarrow (\Sigma^{\leq k}, \odot_k, \varepsilon)$  ein Monoid-Homomorphismus ist, also:

- $\diamond_k(\varepsilon) = \varepsilon$ .

**Lösung:**

Klar.

- Für für alle  $w_1, w_2 \in \Sigma^*$  gilt  $\diamond_k(w_1 \circ w_2) = \diamond_k(w_1) \odot_k \diamond_k(w_2)$ .

**Lösung:**

$$\diamond_k(w_1 \circ w_2) = \diamond_k(\diamond_k(w_1) \circ \diamond_k(w_2)) = \diamond_k(w_1) \odot_k \diamond_k(w_2).$$