

1

- \mathbb{N} sind die Natürlichen Zahlen
- \mathbb{Z} sind die Ganzen Zahlen
- \in beschreibt die Zugehörigkeit zu einer Menge
- ε leeres Wort
- Σ Alphabet
- Σ^* Menge aller Wörter
- \emptyset leere Menge
- \exists Existenzquantor

2

1. $A \subsetneq B$: Aussage
2. $A \setminus B$: Menge
3. $A \cap B$: Menge
4. $A \subseteq B$: Aussage
5. $A \subset B$: Aussage
6. $A \not\subseteq B$: Aussage
7. $A \cup B$: Aussage
8. $\mathbb{P}(A)$: Menge
9. 2^A : Menge

3

3.1

$$\Sigma^n = \{(w_1, w_2, \dots, w_n) \mid w_1, w_2, \dots, w_n \in \Sigma\}$$

3.2

$$\Sigma^{\leq n} = \bigcup_{k \leq n} \Sigma^k$$

3.3

$$\begin{aligned}\Sigma^k \Sigma^l &= \{uv \mid u \in \Sigma^k, v \in \Sigma^l\} \\ &= \{uv \mid u \in \{x \in \Sigma^* \mid |x| \leq k\}, v \in \{y \in \Sigma^* \mid |y| \leq l\}\} \\ &= \{\sigma \in \Sigma^* \mid |\sigma| \leq k + l\} \\ &= \Sigma^k \Sigma^l\end{aligned}$$

3.4

$$\begin{aligned}\Sigma^k \Sigma^l &= \{\sigma \in \Sigma^* \mid |\sigma| \leq k + l\} \\ &= \{\sigma \in \Sigma^* \mid |\sigma| \leq l + k\} \\ &= \Sigma^l \Sigma^k\end{aligned}$$

3.5

- $L = \{0, 1\}$
- $K = \{2, 3\}$

4

4.1

$$\begin{aligned}\Sigma &= \{a, b\} \\ V &= \{S, A, B\} \\ P &= \{S \rightarrow AB, AB \rightarrow AAB, A \rightarrow (a, \varepsilon), B \rightarrow (b, \varepsilon)\}\end{aligned}$$

4.2

$$\begin{aligned}\Sigma &= \{a, b\} \\ V &= \{S, A\} \\ P &= \{S \rightarrow A, A \rightarrow (bA, b)\}\end{aligned}$$

4.3

4.3.1

Nein, Sei L' eine Sprache vom Typ 2, so kann diese von einer Grammatik G' vom Typ 2 erzeugt werden. Da G' vom Typ 2 ist, ist G' ebenfalls vom Typ 1 und $L(G')$ ist auch vom Typ 1.

4.3.2

Ja

4.3.3

Nein, Sei $G = (V, \Sigma, \{S \rightarrow AB, \dots\})$ ist vom Typ 0, aber nicht typ 3

4.4

Nein, Sei $L((\{S, A\}, \{a\}, \{S \rightarrow A, A \rightarrow (aA, \varepsilon)\}, S))$

5

5.1

Sei $L^* = \{a, b\}$, dann ist $(L^*)^* = \{\{a, b\}, \dots\}$

Anmerkung: $L^{\Omega(1)} = L^*$ usw, $\lim_{n \rightarrow \infty} L^{\Omega(n)}$

5.2

Nein, wieder Wörter aus Mengen bzw menge aus Wörtern

5.3

Nein, wieder Wörter aus Mengen bzw menge aus Wörtern

5.4

$$\begin{aligned}
 L(K \cap P) &= L\{w | w \in K \wedge w \in P\} \\
 &= \{lv | l \in L, v \in \{w | w \in K \wedge w \in P\}\} \\
 &= \{lv | l \in L, v \in K \wedge v \in P\} \\
 &= \{lk | l \in L, k \in K\} \cap \{lp | l \in L, p \in P\} \\
 &= LK \cap LP
 \end{aligned}$$

5.5

$$\begin{aligned}
 L(K \cup P) &= L\{w | w \in K \vee w \in P\} \\
 &= \{lv | l \in L, v \in \{w | w \in K \vee w \in P\}\} \\
 &= \{lv | l \in L, v \in K \vee v \in P\} \\
 &= \{lk | l \in L, k \in K\} \cup \{lp | l \in L, p \in P\} \\
 &= LK \cup LP
 \end{aligned}$$

6

6.1

Typ 2
 $\{(aa)^nbb^n\}$

6.2

Typ 3
 $\{a, b\}^*$

6.3

Typ 1
 $\{a + b +\}$