

## TI 1 - Ergänzung 2

A1

$$1. \underline{AC} \cap \underline{BC} = \{\underline{a}, \underline{ba}, \underline{aba}, \underline{abba}\} \cap \{\underline{aa}, \underline{aba}, \underline{bba}, \underline{bbba}\} = \{\underline{aba}\}.$$

kein Wort  $u$  kann die Bedingung  $u \in \emptyset$  erfüllen, d.h.:

$$2. (A \cap B)C = \emptyset C = \emptyset. \quad \{uv \mid u \in \emptyset \wedge v \in C\} = \{uv \mid \text{falsch}\} = \emptyset.$$

$$3. B^3 = BB^2 = \underline{BBB} = \{\underline{aaa}, \underline{aabb}, \underline{abba}, \underline{abbbb}, \underline{bbaa}, \underline{bbabb}, \underline{bbbba}, \underline{bbbbbb}\}.$$

$$4. C^* = \{w \in \Sigma^* \mid \text{in } w \text{ kommen keine zwei } b\text{s nebeneinander vor und } w \text{ endet nicht mit } b\}.$$

$$5. \emptyset^+ = \emptyset \cup \emptyset^2 \cup \emptyset^3 \cup \dots = \emptyset.$$

$$6. \emptyset^* = \{\varepsilon\} \cup \emptyset \cup \emptyset^2 \cup \emptyset^3 \cup \dots = \{\varepsilon\}.$$

$$7. A^2 = \underline{AA} = \{\varepsilon, \underline{ab}, \underline{ab}, \underline{abab}\} = \{\varepsilon, ab, abab\}.$$

$$8. \underline{ABC} = \{\underline{aa}, \underline{aba}, \underline{bba}, \underline{bbba}, \underline{abaa}, \underline{ababa}, \underline{abbba}, \underline{abbbba}\}.$$

$$9. \underline{CBA} = \{ \underline{aa}, \underline{aab}, \underline{abb}, \underline{abbab}, \underline{baa}, \underline{baaab}, \underline{babb}, \underline{babbab} \}.$$

$$10. (B \cap C)^+ = \{a\}^+ = \{a^k \mid k \geq 1\}.$$

$$11. A^* = \{\varepsilon, ab\}^* = \{\varepsilon, ab, abab, ababab, \dots\} = \{(ab)^k \mid k \geq 0\}.$$

$$12. (B \cup C)^2 = \{a, bb, a, ba\}^2 = \{a, bb, ba\}^2 = \{ \underline{a}, \underline{bb}, \underline{ba} \} \{ \underline{a}, \underline{bb}, \underline{ba} \}$$
$$= \{ \underline{aa}, \underline{abb}, \underline{aba}, \underline{bba}, \underline{bbbb}, \underline{bbba}, \underline{baa}, \underline{babb}, \underline{baba} \}.$$

A2

Nicht vergessen:  $X \subseteq Y$  heißt:  $\forall x: x \in X \Rightarrow x \in Y$ .

kürzer:  $\forall x \in X: x \in Y$

1.

z.z.  $A \subseteq B \wedge C \subseteq D \Rightarrow AC \subseteq BD$

Beweis:

Angenommen,  $A \subseteq B$  und  $C \subseteq D$ .  $\leftarrow$  Ab hier müssen wir  $AC \subseteq BD$  zeigen.

Sei  $x$   <sup>$\leftarrow \forall x$</sup>  beliebig mit  $x \in AC$ .

$\Rightarrow x = uv$  für  $u \in A$  und  $v \in C$

$\Rightarrow x = uv$  für  $u \in B$  und  $v \in D$

$\Rightarrow x \in BD$ .

Annahmen  $A \subseteq B$   
und  $C \subseteq D$  benutzt.

□

2. z.z.:  $(A \cap B)C \subseteq AC \cap BC$ , d.h.:

$$\forall x: x \in (A \cap B)C \Rightarrow x \in AC \cap BC$$

bzw.

$$\forall x \in (A \cap B)C : x \in AC \cap BC.$$

Beweis:

Sei  $x$  beliebig mit  $x \in (A \cap B)C$ .  
↙  $\forall x$

$$\Rightarrow x = uv \text{ mit } u \in A \cap B \text{ und } v \in C.$$

$$\stackrel{(*)}{\Rightarrow} x = uv \text{ mit } u \in A, u \in B \text{ und } v \in C.$$

$$\Rightarrow x \in AC \text{ und } x \in BC.$$

$$\stackrel{(*)}{\Rightarrow} x \in AC \cap BC. \quad \square$$

(\*) Erinnerung:

$$M \cap N = \{x \mid x \in M \wedge x \in N\}.$$

↑  
„Schnitt“

↑  
„und“

Eine Äquivalenz  $A \Leftrightarrow B$  wird <sup>häufig</sup> gezeigt, indem man die zwei Implikationen  $A \Rightarrow B$  und  $B \Rightarrow A$  getrennt voneinander zeigt.

3. z.z.  $\varepsilon \in A \Leftrightarrow \underbrace{A^+ = A^*}_{A^+ \subseteq A^* \text{ und } A^* \subseteq A^+}$

Beweis von „ $\Rightarrow$ “:

Angenommen,  $\varepsilon \in A$ .

Wir zeigen nur  $A^* \subseteq A^+$ , denn  $A^+ \subseteq A^*$  ist trivial.

Sei  $x$  beliebig mit  $x \in A^*$ .

$\Rightarrow x \in A^n$  für ein  $n \geq 0$

Fall 1:  $n=0$ .

$$\Rightarrow x = \varepsilon.$$

$$\Rightarrow x \in A.$$

$$\Rightarrow x \in A^+.$$

Fall 2:  $n \geq 1$ .

$$\Rightarrow x \in A^+.$$

Beweis von „ $\Leftarrow$ “ :

Angenommen,  $A^+ = A^*$ .

$\Rightarrow \varepsilon \in A^+$ , da  $\varepsilon \in A^0 \subseteq A^*$ .

$\Rightarrow \varepsilon \in A^n$  für ein  $n \geq 1$ .

$\Rightarrow \varepsilon = w_1 w_2 \dots w_n$  für  $w_1, w_2, \dots, w_n \in A$ .

$\Rightarrow w_1 = w_2 = \dots = w_n = \varepsilon$ .

$\Rightarrow \varepsilon \in A$ .

□



A3

1. Vermutung:  $L^n = \{w \in \Sigma^* \mid |w| \leq 5n\}$ .

Beweis durch vollständige Induktion:

• I.A.:  $A^0 = \{\epsilon\} = \{w \in \Sigma^* \mid |w| \leq 0\}$ . ✓

• I.S.: Sei  $n \geq 1$  beliebig. Angenommen, es gilt

$L^{n-1} = \{w \in \Sigma^* \mid |w| \leq 5(n-1)\}$ . (I.V.)

„Induktions-  
voraus-  
setzung“

z.z.:  $L^n = \{w \in \Sigma^* \mid |w| \leq 5n\}$ . (I.B.)

„Induktions-  
behauptung“

d.h.  $\forall w \in \Sigma^* : w \in L^n \Leftrightarrow |w| \leq 5n$

Beweis: Sei  $w \in \Sigma^*$  beliebig. Dann gilt:

$$w \in L^n \Leftrightarrow w \in L^{n-1}$$

$$\Leftrightarrow w = uv \text{ für } u \in L \text{ und } \underline{v \in L^{n-1}}$$

$$\stackrel{\text{I.V.}}{\Leftrightarrow} w = uv \text{ für } u, v \in \Sigma^* \text{ mit}$$

$$|u| \leq 5 \text{ und } \underline{|v| \leq 5(n-1)}.$$

„Äquivalent  
nach I.V.“

$$\Leftrightarrow |w| \leq 5n.$$

□

„Induktionsanfang“

„Induktionsschritt“

2. Vermutung:  $|L_n| = \frac{1}{2}(n^2 - n)$ .

Beweis durch vollständige Induktion:

• I.A.:  $|L_0| = 0 = \frac{1}{2}(0^2 - 0)$ . ✓

↑  
kein Wort kann 2 bs  
enthalten und Länge 0 haben!

• I.S.: Sei  $n \geq 1$  beliebig. Angenommen, es gilt

$$\begin{aligned} |L_{n-1}| &= \frac{1}{2}((n-1)^2 - (n-1)) \\ &= \frac{1}{2}(n^2 - 3n + 2). \quad (\text{I.V.}) \end{aligned}$$

z.z.:  $|L_n| = \frac{1}{2}(n^2 - n)$ . (I.B.)

Beweis: Es gilt

$$L_n = \underbrace{\{wa \mid w \in L_{n-1}\}}_{=: A_n} \cup \underbrace{\{wb \mid |w| = n-1 \wedge |w|_b = 1\}}_{=: B_n}$$

mit  $|A_n| = |L_{n-1}|$  und  $|B_n| = n-1$ .

$$\begin{aligned} \Rightarrow |L_n| &= |A_n \cup B_n| = |A_n| + |B_n| = \frac{1}{2}(n^2 - 3n + 2) + n - 1 \\ &= \frac{1}{2}(n^2 - n). \quad \square \end{aligned}$$



A4

Die Lösungen sind nicht eindeutig. Es werden mehrere mögliche Lösungen präsentiert.

1. •  $V = \{S, T\}$  und  $P = \{S \rightarrow TbbT \mid Tbb \mid bbT \mid bb,$   
 $T \rightarrow aT \mid bT \mid a \mid b\}.$

•  $V = \{S, T\}$  und  $P = \{S \rightarrow T,$   
 $T \rightarrow aT \mid bT \mid Ta \mid Tb \mid bb\}.$

$V = \{S\}$  und  $P = \{S \rightarrow aS \mid bS \mid Sa \mid Sb \mid bb\}$  verletzt die  $\epsilon$ -Sonderregel, d.h.  $G$  wäre nicht vom Typ 2.

2. •  $V = \{S, T\}$  und  $P = \{S \rightarrow T,$   
 $T \rightarrow aTb \mid Tb \mid b\}.$


•  $V = \{S, T, U\}$  und  $P = \{S \rightarrow TU \mid U,$   
 $T \rightarrow aTb \mid ab,$   
 $U \rightarrow Ub \mid b\}.$

3. Aus Aufgabe 6 der Ergänzung 1 wissen wir:

$$|w|_a \equiv 0 \pmod{2} \Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{Z}: 0 = |w|_a + 2k$$

$$\Leftrightarrow |w|_a \text{ ist gerade.}$$

Idee: Stelle  $\epsilon$ -Sonderregel

in  $S \rightarrow \epsilon \mid SaSaS \mid bS$  wieder her! 

•  $V = \{S, T\}$  und  $P = \{ S \rightarrow T \mid \epsilon,$

$$T \rightarrow TaTat \mid TaTa \mid TaaT \mid aTaT \mid$$
$$Taa \mid aTa \mid aaT \mid aa \mid$$
$$bT \mid b \}$$

•  $V = \{S, T, U\}$  und  $P = \{ S \rightarrow T \mid \epsilon,$

$$T \rightarrow aU \mid bT \mid b,$$

$$U \rightarrow aT \mid bU \mid a \}.$$

4. •  $V = \{S, T\}$  und  $P = \{ S \rightarrow T \mid \epsilon,$

$$T \rightarrow aTb \mid bTa \mid ab \mid ba \mid TT \}.$$

•  $V = \{S, T\}$  und  $P = \{ S \rightarrow T \mid \epsilon,$

$$TaTbT \mid TaTb \mid TabT \mid aTbT \mid$$

$$Tab \mid aTb \mid abT \mid ab \mid$$

$$TbTaT \mid TbTa \mid TbaT \mid bTaT \mid$$

$$Tba \mid bTa \mid baT \mid ba \}.$$

(Das passiert, wenn man  $V = \{S\}$  und  $P = \{ S \rightarrow SaSbS \mid SbSaS \mid \epsilon \}$  so gerade biegen möchte, dass die  $\epsilon$ -Sonderregel nicht verletzt wird...)

AS

$$1. L(G) = \{a^k b^l c^m \mid \underline{\underline{l = k + m}}\}$$

Typen: 0, aber nicht 1, 2, 3 wegen der  $\epsilon$ -Sonderregel.

$$2. L(G) = \{a^k \mid k \in \mathbb{N}\} = \underline{\underline{\{a\}^*}}$$

Typen: 0, 1 und 2, aber nicht 3.

$$3. L(G) = \underline{\underline{\emptyset}}$$

Typen: 0, 1, 2 und 3.

$$4. L(G) = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid |w|_a = |w|_b = |w|_c\}$$

Typen: 0 und 1, aber weder 2 noch 3.

A6

Z.z.:  $\forall v, w \in \Sigma^* : ((v \text{ Teilwort von } w \wedge w \text{ Teilwort von } v) \Rightarrow v=w)$ .

Beweis:

Seien  $v, w \in \Sigma^*$  beliebig.  
↙  $\forall v, w$

Angenommen,  $v$  ist Teilwort von  $w$  und  $w$  ist Teilwort von  $v$ .

$\Rightarrow$  Es gibt  $x, y \in \Sigma^*$  mit  $w = xvy$  und

es gibt  $x', y' \in \Sigma^*$  mit  $v = x'wy'$ .

$\Rightarrow$  Es gibt  $x, x', y, y' \in \Sigma^*$  mit  $w = xvy = xx'wy'y$ .

$\Rightarrow x = x' = y = y' = \varepsilon$ .

$\Rightarrow w = v$ . □