# 3 Formale Sprachen

### 3.1 Mengen, Teil 2

Da formale Sprachen Mengen sind, sicherheitshalber nochmal ein bisschen was zum Mengenbegriff:

- Darauf hinweisen: {1,2,3} ∪ {2,3,4} = {1,2,3,4}
  kein Element kann "mehrfach vorkommen".
  Wer so was wie {1,2,3,2,3,4} schreibt, steht im dringenden Verdacht, etwas noch nicht verstanden zu haben.
- $\bullet \ M \cup \{\} = M$
- $M \cap \{\} = \{\}$
- Wissen die Studenten, was Mengendifferenz ist?
  - Beispiel:  $\{1, 2, 3\} \setminus \{2, 3, 4\} = \{1\}$
  - $M_1 \setminus M_2 = \{ x \mid x \in M_1 \land x \notin M_2 \}$

### 3.2 Formale Sprachen, Beispiele

- Def:  $L \subseteq A^*$
- Bitte darauf achten, dass nicht Wörter und Sprachen durcheinander geworfen werden:
  - abb ist etwas anderes als {abb}.
  - Und {abb}\* gibt es, aber abb\* gibt es nicht (bis jetzt).
- formale Sprache aller Schlüselwörter in Java: eine endliche Sprache  $L = \{class, if, int, ...\}$
- formale Sprache L aller Wörter über  $A = \{a, b\}$ , in denen nirgends das Teilwort ab vorkommt.
  - das kann man z. B. so hinschreiben:  $L = \{a, b\} \setminus \{w_1 abw_2 \mid w_1, w_2 \in \{a, b\}^*\}$
  - man überlege, was dann noch übrig bleibt
  - positiv formuliert: In den erlaubten Wörtern muss erst ein beliebiges Wort (evtl. leer) nur aus b kommen und danach ein beliebiges Wort (evtl. leer) nur aus a.
  - man kann also auch schreiben  $L = \{w_1 w_2 \mid w_1 \in \{b\}^* \land w_2 \in \{a\}^*$

### 3.3 Produkt oder Konkatenation formaler Sprachen

#### 3.3.1 Produkt von Sprachen

- Def:  $L_1 \cdot L_2 = \{ w_1 w_2 \mid w_1 \in L_1 \land w_2 \in L_2 \}$
- Beispiel: noch mal: formale Sprache L aller Wörter über  $A = \{a, b\}$ , in denen nirgends das Teilwort ab vorkommt. kann man jetzt so schreiben:  $L = \{b\}^*\{a\}^*$
- Beispiel: Menge aller Wörter über A außer dem leeren:  $A \cdot A^*$ , denn jedes nichtleere Wort hat ein erstes Symbol und dahinter kommt ein beliebiges (evtl auch leeres) Wort
- formale Sprache  $L_I$  der legalen Zahlen vom Typ int:
  - Versuch:  $A = \{0, \dots, 9\}$  $L_I = A \cdot A^*$
  - Was fehlt? jedenfalls das Minuszeichen; besser:  $\{\varepsilon, -\} \cdot A \cdot A^*$
- formale Sprache  $L_V$  der legalen Variablennamen in Java:
  - Versuch:  $A = \{ -, a, \dots, z, A, \dots, Z \}, B = A \cup \{0, \dots, 9 \}$  $L_V = A \cdot B^*.$
  - es fehlen die Umlaute, ...
  - Was ist noch falsch? z. B. Schlüsselwörter (**if**, ...) sind als Variablennamen verboten. also eher sowas wie  $L_V = (A \cdot B^*) \setminus \{\text{if}, \text{class}, ...\}$  Mitteilung: da könnte man jetzt alle endlich vielen Schlüsselwörter aufzählen, aber wenn nur endlich viele Wörter verboten sind, geht es im Prinzip ohne Mengendifferenz
- $L_1 = \{a^n \mid n \in \mathbb{N}_0\}$  und  $L_2 = \{b^n \mid n \in \mathbb{N}_0\}$ Achtung:  $L_1L_2 = \{a^kb^m \mid k \in \mathbb{N}_0 \land m \in \mathbb{N}_0\}$  die Exponenten können verschieden sein! hier steht nichts anderes als  $\{a\}^*\{b\}^*$

#### 3.3.2 Potenzen von L

- Def:  $L^0 = \{\varepsilon\}$  und  $L^{i+1} = L^i \cdot L$
- Beispiel:  $L = \{a\}^* \{b\}^*$  dann enthält man z. B.

```
\begin{array}{l} -\ L^0 = \{\varepsilon\} \\ -\ L^1 = L = \{\varepsilon, {\tt aabbbbb}, {\tt aaaaab}, {\tt aaaa}, {\tt bbbbbbb}, \ldots\} \\ -\ L^2 = \{\varepsilon, {\tt aabbbbaaaaab}, {\tt aaaaabab}, {\tt aaaaa}, {\tt bbbbbbb}, \ldots\} \\ -\ {\tt usw}. \end{array}
```

### 3.4 Konkatenationsabschluss einer formalen Sprache

#### 3.4.1 Kokatenationsabschluss

• Def:

$$L^+ = \bigcup_{i=1}^{\infty} L^i$$
 und  $L^* = \bigcup_{i=0}^{\infty} L^i$ 

- Beispiel:  $L = \{a\}^*\{b\}^*$ 
  - Man mache sich klar:  $L^* = \{a, b\}^*$ , also alles
  - das geht z. B. so: (die Studenten möglichst selber drauf kommen lassen) zerhacke beliebiges aber festes  $w \in \{a,b\}^*$  an allen Stellen, wo Teilwort ba vorkommt, zwischen dem b und dem a. Die entstehenden Teilwörter sind aus L.
- Man beweise:  $L^* \cdot L = L^+$ 
  - Wie beweist man, dass zwei Mengen gleich sind?
  - Zum Beispiel, indem man zeigt, dass  $\subseteq$  und  $\supseteq$  gelten.
  - Also:
    - \* ⊂:

Wenn  $w \in L^* \cdot L$ , dann w = w'w'' mit  $w' \in L^*$  und  $w'' \in L$ .

Also existiert ein  $i \in \mathbb{N}_0$  mit  $w' \in L^i$ .

Also  $w = w'w'' \in L^i \cdot L = L^{i+1}$ .

Da  $i+1 \in \mathbb{N}_+$ , ist  $L^{i+1} \subseteq L^+$ , also  $w \in L^+$ .

\*  $\supseteq$ : Wenn  $w \in L^+$ , dann existiert ein  $i \in \mathbb{N}_+$  mit  $w \in L^i$ . Da  $i \in \mathbb{N}_+$  ist i = j + 1 für ein  $j \in \mathbb{N}_0$ , also ist für ein  $j \in \mathbb{N}_0$ :  $w \in L^{j+1} = L^j \cdot L$ . also w = w'w'' mit  $w' \in L^j$  und  $w'' \in L$ . Wegen  $L^j \subseteq L^*$  ist  $w = w'w'' \in L^* \cdot L$ .

## 3.5 alte Klausuraufgabe

• Zum Schluss (und zur Verdeutlichung von Konkatenation und Schnitt zweier Sprachen) ist es vielleicht ganz nett, eine alte Klausuraufgabe rechnen zu lassen. Ich schlage einfach mal Aufgabe 1 aus der September 2009 Klausur vor (kann aber auch gerne eine andere genommen werden):

http://gbi.ira.uka.de/archiv/2008/k-sep09.pdf

- Ich weiss leider nicht, ob die Studenten schon mit "modulo n" vertraut sind. An dieser Stelle vielleicht nachfragen und bei Bedarf ein paar erklärende Sätze zur Restdivision sprechen.
- Man sollte außerdem die Aufgabenstellung etwas abändern und nicht nach regulären Ausdrücken fragen (das Kennen die Studenten noch nicht), sondern nach der beschriebenen Sprache in der etwas unschönen Mengenschreibweise.