



3. Übungsblatt zu Grundzüge der Theoretischen Informatik, WS 2013/14

Prof. Dr. Gert Smolka, Jonas Kaiser, M.Sc.
www.ps.uni-saarland.de/courses/ti-ws13/

Lesen Sie im Buch: Lecture 7 - Lecture 8, erste Hälfte von Lecture 9

Aufgabe 3.1 In der Vorlesung haben Sie die Konzepte *Muster* und *regulärer Ausdruck* kennen gelernt.

- (a) Geben Sie die formale Definition von *Mustern* als BNF¹ an.
- (b) Geben Sie die Semantik aller Formen eines *Musters* an, d.h. welche Sprache wird von der jeweiligen Form beschrieben, möglicherweise in Abhängigkeit von Teilformen.
- (c) Geben Sie die formale Definition von *regulären Ausdrücken* als BNF an.
- (d) In welcher Relation stehen *Muster* und *reguläre Ausdrücke*?

Aufgabe 3.2 Geben Sie *reguläre Ausdrücke* (inklusive Negation \sim) an, die äquivalent zu folgenden *Mustern* sind: $\#, @, \alpha^+$ so wie $\alpha \cap \beta$.

Aufgabe 3.3 Für *reguläre Ausdrücke* gelten eine Reihe von Identitäten. Sie haben einige in der Vorlesung gesehen und finden weitere im Lehrbuch in Lecture 9. Nutzen Sie diese Identitäten um folgende *Ausdrücke* zu vereinfachen. Sei $\Sigma = \{0, 1\}$.

- (a) $1 + (1 + 0 + \epsilon)^*(01 + 11)$
- (b) $0(10)^*(1(01)^*0)^*$

Aufgabe 3.4 Sei $\Sigma = \{a, b\}$. Geben Sie *reguläre Ausdrücke* für folgende Sprachen an:

- (a) $\{x \in \Sigma^* \mid \#a(x) \text{ ist gerade}\}$
- (b) $\{x \in \Sigma^* \mid \#b(x) \text{ ist ungerade}\}$
- (c) $\{x \in \Sigma^* \mid x \text{ beginnt mit } a \text{ und endet mit } b\}$
- (d) $\{x \in \Sigma^* \mid x \text{ beginnt mit } a \text{ oder endet mit } b\}$
- (e) $\{x \in \Sigma^* \mid |x| \geq 3 \wedge \text{das 3. Zeichen ist } b\}$
- (f) $\{x \in \Sigma^* \mid \text{jede ungerade Position in } x \text{ ist } a\}$

Aufgabe 3.5 Es ist möglich einen *regulären Ausdruck* α systematisch in einen NFA N_α zu konvertieren. Geben Sie den Algorithmus an.

Aufgabe 3.6 Wenden Sie Ihren Algorithmus aus Aufgabe 3.5 auf folgende *reguläre Ausdrücke* an:

- (a) ab^*
- (b) $b^* + a^*$
- (c) $(a + b)^*$

Aufgabe 3.7 Sei $R_1 \equiv R_2 := \mathcal{L}(R_1) = \mathcal{L}(R_2)$. Zeigen Sie, dass für *reguläre Ausdrücke* α, β, γ folgendes *Distributivgesetz* gilt:

$$\alpha(\beta + \gamma) \equiv \alpha\beta + \alpha\gamma.$$

¹syntaktische Gleichung (Backus-Naur Form)