FGI-1 – Formale Grundlagen der Informatik I

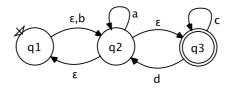
Logik, Automaten und Formale Sprachen Aufgabenblatt 2: ϵ -FA und Pumping-Lemma

Präsenzaufgabe 2.1:

1. Berechnen Sie die $\epsilon\textsc{-H\"ulle},$ d.h. die Relation $R\subseteq Q\times Q$ mit

$$R = \{ (q, q') \mid (q, \epsilon) \vdash^* (q', \epsilon) \}$$

für den folgenden ϵ -NFA.



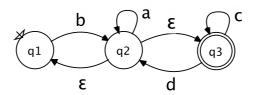
2. Konstruieren Sie für den obigen ϵ -FA einen äquivalenten ϵ -freien NFA.

Präsenzaufgabe 2.2:

- 1. Zeigen Sie mit Hilfe des Pumping-Lemmas, dass die Sprache $L=\{a^kb^{2k}\mid k\in\mathbb{N}\}$ nicht regulär ist.
- 2. Zeigen Sie, dass jede endliche Menge regulär ist.
- 3. Die Sprache $L=\{a,ab,ac\}$ ist regulär. Zeigen Sie, dass das Pumping-Lemmas auch auf diese Sprache L zutrifft.

Übungsaufgabe 2.3: Gegeben ist der folgende ϵ -FA A. Berechnen Sie für A die ϵ -Hülle und konstruieren Sie mit dem Verfahren der Vorlesung den zu A äquivalenten ϵ -freien NFA.

von 2



Übungsaufgabe 2.4:

von 4

1. Sei $w \in \{0,1\}^*$, dann bezeichnet \bar{w} das Wort, das man erhält wenn man in w alle 0 in 1 ersetzt (und umgekehrt). Bsp. $\overline{100} = 011$.

Zeigen Sie mit Hilfe des Pumping-Lemmas, dass die Sprache $L = \{w\bar{w} \mid w \in \{0,1\}^*\}$ nicht regulär ist.

Übungsaufgabe 2.5:

von 6

1. Sei $L \subseteq \Sigma^*$ eine beliebige Sprache und $a \in \Sigma$. Definiere:

$$(L\%a) := \{ w \in \Sigma^* \mid \text{ es gibt ein Wort } wa \text{ in } L \}$$

L%a entsteht also aus L, wenn nur auf a endende Worte aus L betrachtet und bei denen dieses letzte a streicht.

Zeige: Wenn $L \subseteq \Sigma^*$ eine beliebige reguläre Sprache ist, dann ist auch (L%a) regulär.

2. Sei $L\subseteq \Sigma^*$ eine reguläre Sprache. Zeigen Sie, dass dann auch die Menge der kürzesten Worte (KW):

$$KW(L) := \{ w \in L \mid \text{ kein echtes Anfangsstück von } w \text{ ist auch in } L \}$$

eine reguläre Sprache ist.

Version vom 5. April 2012

Bisher erreichbare Punktzahl: 24