Gruppe 3 Formale Systeme und Automaten

Phil Pützstück, 377247 Benedikt Gerlach, 376944 Sebastian Hackenberg, 377550

Hausaufgabe 4

Aufgabe 5

Aufgabe 6

a) Wir definieren q rekursiv wie folgt für ein $w \in \Sigma^*$

$$q(w) = \begin{cases} 0 & \text{für } w = \varepsilon \\ a + q(v) & \text{für } w = av \text{ mit } a \in \Sigma \text{ und } v \in \Sigma^* \end{cases}$$

b)

Wir zeigen q(vw) = q(v) + q(w) für $v, w \in \Sigma^*$ mittels Induktion über v. Sei also w beliebig aber fest. Für $v = \varepsilon$ ist

$$q(vw)=q(\varepsilon w)=q(w)=0+q(w)=q(\varepsilon)+q(w)=q(v)+q(w)$$

Sei also nun v so dass q(vw) = q(v) + q(w) (IV). Wir verlängern also v um ein Präfix $a \in \Sigma$:

$$q(avw) = a + q(vw) \stackrel{\text{\tiny IV}}{=} a + q(v) + q(w) = q(av) + q(w)$$

Folglich gilt für alle $v,w\in\Sigma^*$, dass q(vw)=q(v)+q(w). Da wir aber mindestens im abelschen Monoid der natürlichen Zahlen (da hier $0\in\mathbb{N}$) rechnen, ist die Addition kommutativ. Folglich gilt für $v,w\in\Sigma^*$

$$q(vw) = q(v) + q(w) = q(w) + q(v) = q(wv)$$

Aufgabe 7

Es sei im Sinne der Lesbarkeit im folgenden Σ^* als $(\sum_{a \in \Sigma} a)^*$, also konkret $(a+b+c)^*$ zu interpretieren.

$$L_1 = L_2 =$$

$$L_3 = L_4 =$$

Aufgabe 8