

**Abgabe** keine Abgabe

**Aufgabe 1** Pumping-Lemma

- (a) Zeigen Sie mit dem Pumping-Lemma, dass die folgenden Sprachen nicht regulär sind.
- (i)  $\Sigma = \{0, 1\}$  und  $L = \{0^n 1^m 0^{n+m} \mid n, m \in \mathbb{N}\}$ .
  - (ii)  $\Sigma = \{(, )\}$  und  $L$  die Menge aller gültigen Klammersausdrücke.
  - (iii)  $\Sigma = \{0, 1, \#\}$  und  $L = \{w\#w \mid w \in \{0, 1\}^*\}$ .
  - (iv)  $\Sigma = \{0, 1\}$  und  $L$  die Menge aller Wörter, in denen sich die Anzahl der Nullen und die Anzahl der Einsen um höchstens 12 unterscheiden.
  - (v)  $\Sigma = \{0, 1, +, =\}$  und

$$L = \{w_1 + w_2 = w_3 \mid w_1, w_2, w_3 \in \{0, 1\}^+, \\ w_1 + w_2 = w_3 \text{ ist eine gültige Formel in Binärarithmetik.}\}.$$

- (vi)  $\Sigma = \{0, 1\}$  und  $L = \{w\bar{w} \mid w \in \Sigma^*\}$ , wobei  $\bar{w}$  aus  $w$  hervor geht, indem man jede 0 durch eine 1 und jede 1 durch eine 0 ersetzt.
  - (vii)  $\Sigma = \{0, 1\}$  und  $L = \{w1^{|w|} \mid w \in \Sigma^*\}$ .
  - (viii)  $\Sigma = \{0, 1\}$  und  $L = \{0^i 1^j \mid i, j \in \mathbb{N}, i > j \geq 1\}$ .
- (b) Sei  $\Sigma = \{0, 1\}$  und sei  $L = L((000 \cup 111)(000 \cup 111)^*)$ . Definiere

$$L_{\frac{1}{3}-\frac{1}{3}} := \{uw \mid \exists v \in \Sigma^* \text{ so dass } uvw \in L \text{ und } |u| = |v| = |w|\}.$$

Dann ist  $L_{\frac{1}{3}-\frac{1}{3}}$  nicht regulär.

- (c) Sei  $\Sigma = \{a, b, c\}$  und  $L = \{a^i b^j c^k \mid i, j, k \geq 0 \text{ und } j = k \text{ falls } i = 1\}$ . Zeigen Sie, dass  $L$  die Folgerung des Pumping-Lemmas erfüllt. Verwenden Sie dann die Nerode-Relation, um zu zeigen, dass  $L$  nicht regulär ist.