



# Theoretische Informatik – Übung Gruppe 3

Roman Langrehr

## Aufgabe 13b

Verwenden Sie das Pumping-Lemma für reguläre Sprachen um zu zeigen, dass folgende Sprachen nicht regulär sind.

$$(b) L_2 = \{w \in \{0, 1\}^* \mid |w|_0 \neq |w|_1\}$$

# Pumping Lemma

Lemma (Pumping-Lemma für reguläre Sprachen)

Sei  $L$  eine reguläre Sprache. Dann existiert ein  $n_0 \in \mathbb{N}_+$ , so dass sich jedes Wort  $w \in \Sigma^*$  mit  $|w| \geq n_0$  schreiben lässt als  $w = yxz$  mit

1.  $|yx| \leq n_0$ ,
2.  $|x| \geq 1$  und
3. entweder  $\forall k \in \mathbb{N}_0 : yx^kz \in L$  oder  $\forall k \in \mathbb{N}_0 : yx^kz \notin L$

Verwendung:

Die Pumping-Lemma Bedingung ist *nicht* erfüllt.  $\implies L$  ist nicht regulär.

## Pumping Lemma

Pumping-Lemma Bedingung:

$$\exists n_0 \in \mathbb{N}_+$$

$$\forall w \in \Sigma^* \text{ mit } |w| \geq n_0$$

$$\exists y, x, z \text{ mit } w = yxz$$

so dass

1.  $|yx| \leq n_0$ ,
2.  $|x| \geq 1$  *und*
3. entweder  $\forall k \in \mathbb{N}_0 : yx^kz \in L$  oder  
 $\forall k \in \mathbb{N}_0 : yx^kz \notin L$

gilt.

Negierte Pumping-Lemma Bedingung:

$$\forall n_0 \in \mathbb{N}_+$$

$$\exists w \in \Sigma^* \text{ mit } |w| \geq n_0$$

$$\forall y, x, z \text{ mit } w = yxz$$

so dass

1.  $|yx| \leq n_0$ ,
2.  $|x| \geq 1$  *oder*
3. entweder  $\forall k \in \mathbb{N}_0 : yx^kz \in L$  oder  
 $\forall k \in \mathbb{N}_0 : yx^kz \notin L$

nicht gilt.

## Aufgabe 14a

Verwenden Sie die Methode der Kolmogorov-Komplexität, um zu zeigen, dass die folgenden Sprachen nicht regulär sind.

(a)  $L_1 = \{0^{\binom{2n}{n}} \mid n \in \mathbb{N}_0\}$

# Kolmogorov-Komplexität & Reguläre Sprachen

## Theorem

Sei  $L \subseteq \{0, 1\}^*$  eine reguläre Sprache. Sei  $L_x = \{y \in \{0, 1\}^* \mid xy \in L\}$ . Dann existiert eine Konstante  $c$ , so dass für alle  $x, y \in \{0, 1\}^*$

$$K(y) \leq \lceil \log_2(n + 1) \rceil + c$$

*falls  $y$  das  $n$ -te Wort in  $L_x$  ist.*

# Kolmogorov-Komplexität & Reguläre Sprachen

## Aufgabe

Beweise mit der Methode der Kolmogorov-Komplexität, dass die folgenden Sprachen nicht regulär sind:

1.  $L_1 = \{0^{n^2} \mid n \in \mathbb{N}_0\}$
2.  $L_2 = \{0^n 1^m \mid n, m \in \mathbb{N}_0, n \leq m\}$
3.  $(L_3 = \{0^n 1^m \mid n, m \in \mathbb{N}_0, n \geq m\})$