# Großübung: Grundlagen der Theoretischen Informatik

Christopher Bischopink<sup>™</sup>

<sup>™</sup>bischopink@informatik.uni-oldenburg.de

8. November 2019

## Pumping Lemma

Zeigt mit Hilfe des Pumping Lemmas für reguläre Sprachen, dass

$$L = \{a^{j^2} \mid j \ge 0\}$$

nicht regulär ist.

#### Satz von Myhill und Nerode

Bestimmen Sie zu den folgenden Sprachen mit dem Satz von Myhill und Nerode, ob sie regulär sind. Zeigen Sie dazu entweder, dass die Nerode-Rechtskongruenz  $\equiv_L$  unendlich viele Äquivalenzklassen besitzt, oder (i) geben Sie alle (endlich vielen) Äquivalenzklassen an und (ii) konstruieren Sie daraus den Äquivalenzklassen-Automaten.

- $L_1 = \{ w \in \{a, b, c\}^* \mid \#_a(w) = 2 \land \#_c(w) = 1 \}$
- ►  $L_2 = \{a^i b^k c^m | i, k, m \in \mathbb{N} \land (i = k \lor k = m)\}$

#### Satz von Myhill und Nerode

Bestimmen Sie zu den folgenden Sprachen mit dem Satz von Myhill und Nerode, ob sie regulär sind. Zeigen Sie dazu entweder, dass die Nerode-Rechtskongruenz  $\equiv_L$  unendlich viele Äquivalenzklassen besitzt, oder (i) geben Sie alle (endlich vielen) Äquivalenzklassen an und (ii) konstruieren Sie daraus den Äquivalenzklassen-Automaten.

- ►  $L_1 = \{ w \in \{a, b, c\}^* \mid \#_a(w) = 2 \land \#_c(w) = 1 \}$
- ►  $L_2 = \{a^i b^k c^m | i, k, m \in \mathbb{N} \land (i = k \lor k = m)\}$

## Skript: $\equiv_L$

 $u \equiv_L v$  gdw. für alle  $w \in \Sigma^* : uw \in L \Leftrightarrow vw \in L$ .



#### Entscheidbarkeitsfragen

Zeigen Sie, dass folgende Probleme für reguläre Sprachen entscheidbar sind. Gegeben sei ein beliebiger NEA

$$A = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$$
 und  $\Gamma \subseteq \Sigma$  und  $a \in \Sigma$ .

- **.**..
- ► Gilt  $\forall w \in L(A) : \#_a(w) \ge 1$ ?

**Hinweis:** Geben Sie entweder einen Algorithmus an, der die obigen Probleme entscheiden kann, oder bringen Sie sie algorithmisch lösbar in die Form eines der entscheidbaren Probleme (Skript S. 32ff).