

$u \sim_{L_2} v : \Leftrightarrow \forall z \in \Sigma^* : uz \in L_2 \Leftrightarrow vz \in L_2$

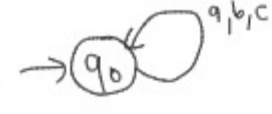
$ab \in L_2$
 $aab \notin L_2$
 $\Rightarrow a \notin_{L_2} aa$

$\tilde{L}_2 = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$
 $L_2 = \tilde{L}_2$
 b) $ab aabb \in L_2$
 $\underbrace{ab} \in L_2 \underbrace{aabb} \in L_2$
 $[a] = \{a, aabb a, a^7 b^7 a^3 b^3 a, \dots\}$
 $[aa] = \{aa, \dots\}$
 $[aaa]$
 $[aaaa]$

$[a^i]$ $i \in \mathbb{N}$ sind unendlich viele verschiedene Äquivalenzklassen
 $\Rightarrow L_2$ nicht regulär

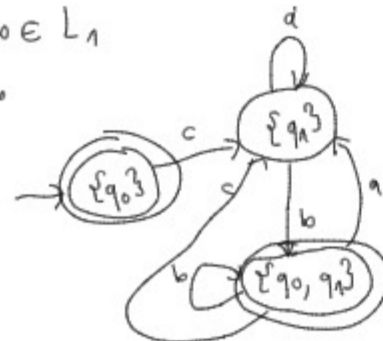
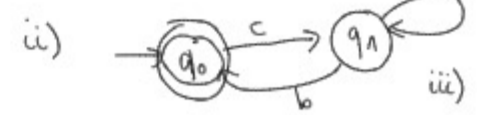
Aufgabe 1 Sei $\Sigma = \{a, b, c\}$.
 (a) Sei $L_1 = L((c(ab)^*b)^*)$.
 (i) Welche der Wörter $c, abc, cba, cbaabc$ gehören zu L_1 ?
 (ii) Geben Sie einen NFA M für L_1 mit 2 oder 3 Zuständen an.
 (iii) Geben Sie einen Minimal-DFA für L_1 an. Begründen Sie seine Minimalität.
 (iv) Geben Sie den Index der Nerode-Relation \sim_{L_1} an (mit Begründung). Geben Sie ein Repräsentantensystem für \sim_{L_1} an.
 (b) Sind die folgenden Sprachen regulär? Begründen Sie.
 (i) $L_2 = \{a^n b^n \mid n > 0\}$ (ii) $L_3 = L_1 \cap L_2$

$L_3 = L_1 \cap L_2 = \emptyset$
 $\Rightarrow L_3$ ist regulär



$q_1 \sim q_2 \Leftrightarrow \forall z \in \Sigma^* : \hat{\delta}(q_1, z) \in F \Leftrightarrow \hat{\delta}(q_2, z) \in F$

i) $\epsilon \in L_1, abc \notin L_1, cbcabab \in L_1$
 ii) $cbbabcccb \notin L_1$



(iv) $|\Sigma^*/\sim_{L_1}| = 3$, da Minimaler Automat 3 Zustände hat.

$[c] = \{c, cba, caba, caaba, \dots\}$
 $= \{w \in \Sigma^* \mid \hat{\delta}(q_0, w) = \{q_1\}\}$
 $[\epsilon] = \{\epsilon\}$
 $[cb] = \{cb, cab, cbc, \dots\}$
 $= \{w \in \Sigma^* \mid \hat{\delta}(q_0, w) = \{q_0, q_1\}\}$

$R = \{c, cb, \epsilon\}$

$(\hat{\delta}(q_0, cb) \in F) \wedge (\hat{\delta}(q_1, cb) \notin F) \Rightarrow [q_0] \not\sim [q_1]$
 $\hat{\delta}([q_0], ab) \notin F$
 $\hat{\delta}([q_0, q_1], ab) = \{q_0, q_1\} \in F \Rightarrow [q_0] \not\sim [q_0, q_1]$
 $\hat{\delta}([q_0, q_1], \epsilon) = \{q_0, q_1\} \in F$
 $\hat{\delta}([q_1], \epsilon) = \{q_1\} \notin F \Rightarrow [q_0, q_1] \not\sim [q_1]$

$L = \{ab, aab, aaab\}$

$S \Rightarrow aScS$
 $\rightarrow abc b$

e) $[a]$ lautet verschiedene Äquivalenzklassen
 $a \notin_L aa, a$
 $a \in L, aa \notin L$

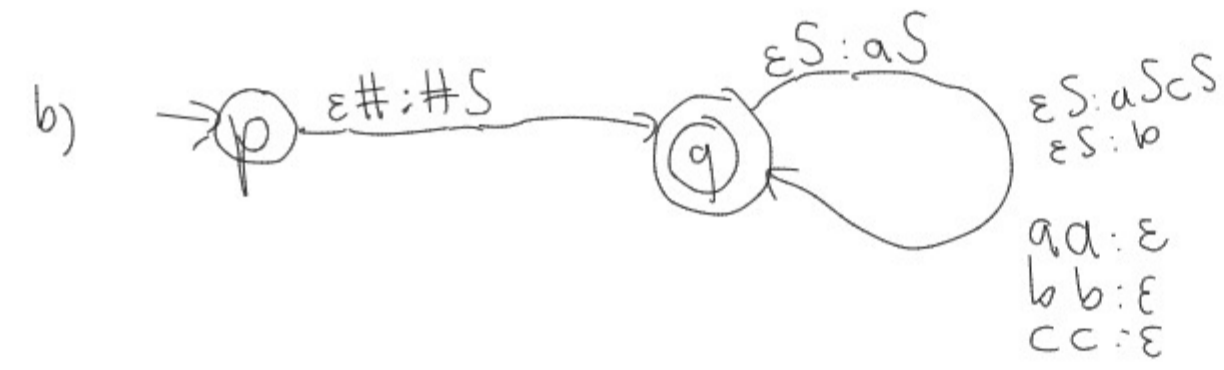
d) i) $w = abcb$
 $\#_b(w) = 2 \geq 1 = \#_a(w)$
 $w = aabcb$
 $w = b$
 $w = ab$

ii) gibt's nicht, wegen $S \Rightarrow aScS$

Aufgabe 3 Betrachten Sie die Sprache $L = L(G)$ für die Grammatik $G = (\{S\}, \{a, b, c\}, P, S)$ mit $P: S \rightarrow aS, aScS, b$

- (a) Geben Sie zwei verschiedene Rechtsableitungen für das Wort $aabcb$ an.
- (b) Wandeln Sie G nach dem Vorlesungsverfahren in einen PDA für L um.
- (c) Geben Sie eine Grammatik G' mit $L(G') = L$ in Chomsky-Normalform an.
- (d) Geben Sie für jede der folgenden Eigenschaften ein Wort $w \in L$ an, das die jeweilige Eigenschaft erfüllt, oder begründen Sie, warum ein solches Wort w in L nicht vorkommt.
 - (i) $\#_a(w) \geq \#_b(w)$
 - (ii) $\#_a(w) < \#_c(w)$
- (e) Geben Sie entweder einen regulären Ausdruck für L an oder beweisen Sie, dass es keinen geben kann.

a) $S \rightarrow aScS \rightarrow aScb \rightarrow aaScb \rightarrow aabcb$
 $S \rightarrow aS \rightarrow aScS \rightarrow aaScb \rightarrow aabcb$



$G': A \rightarrow a$
 $B \rightarrow b$
 $C \rightarrow a$
 $S \rightarrow AS$
 $S \rightarrow b$
 $D \rightarrow AS$
 $F \rightarrow CS$
 $S \rightarrow DF$

