Aufgabe 1:

Symmetrie:

$$u \sim_L v \iff \forall w \in \Sigma^* \ (uw \in L \iff vw \in L)$$
$$\iff \forall w \in \Sigma^* \ (vw \in L \iff uw \in L)$$
$$\iff v \sim_L u$$

Transitivität:

$$x \sim_L y \wedge y \sim_L z \iff \forall w \in \Sigma^* \ (xw \in L \iff yw \in L) \wedge \forall w \in \Sigma^* \ (yw \in L \iff zw \in L)$$

$$\iff \forall w \in \Sigma^* \ ((xw \in L \iff yw \in L) \wedge (yw \in L \iff zw \in L))$$

$$\iff \forall w \in \Sigma^* \ (xw \in L \iff yw \in L \iff zw \in L)$$

$$\implies \forall w \in \Sigma^* \ (xw \in L \iff zw \in L) \iff x \sim_L z$$

Automaten und Berechenbarkeit 3. Übungsserie

Reflexivität:

$$u \sim_L u \iff \forall w \in \Sigma^* \ (\underbrace{uw \in L \iff uw \in L}_{Taut.})$$

Aufgabe 2:

- (a) $\{[\lambda], [a], [aa], [aaa], [aaaa]\}$
- (b) $\{[\lambda], [a], [ab], [aba]\}$
- (c) $\{[\lambda], [b], [bb], [bba], [bbaa]\}$

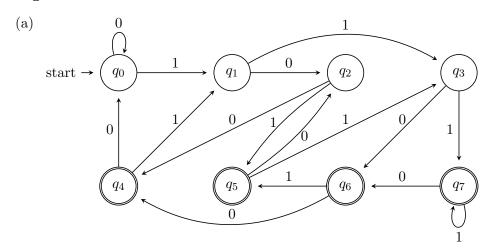
Aufgabe 3:

IA:
$$w = \lambda$$
, $\delta^*((q, p), w) = \delta((q, p), w) \stackrel{\text{def.}}{=} (\delta_1(q, w), \delta_2(p, w)) = (\delta^*(q, w), \delta^*(p, w))$
IV: für w gilt: $\delta^*((q, p), w) = (\delta_1^*(q, w), \delta_2^*(p, w))$
IB: für $w \cdot a$, $a \in \Sigma$ gilt: $\delta^*((q, p), w \cdot a) = (\delta_1^*(q, w \cdot a), \delta_2^*(p, w \cdot a))$
IS: $w \to w \cdot a$

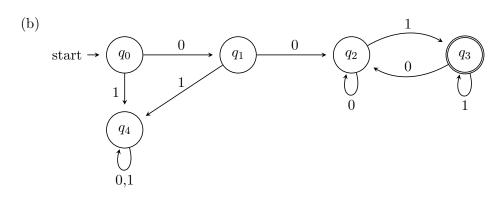
$$\delta^*((q, p), w \cdot a) = \delta(\delta^*((q, p), w), a) \stackrel{\text{IV}}{=} \delta((\delta_1^*(q, w), \delta_2^*(p, w)), a) = (\delta_1(\delta_1^*(q, w), a), \delta_2(\delta_2^*(p, w), a))$$

$$= (\delta_1^*(q, w \cdot a), \delta_2^*(p, w \cdot a))$$

Aufgabe 4:



 $\delta: (q_i, a \in \Sigma) \longrightarrow q_{(i \cdot 2 + a)\%8}$, wenn $\delta^*(q_0, w) = q_i$, dann stellt die binäre Darstellung von i die letzten 3 Buchstaben von w dar $\implies |w| \ge 3$ (da nur $\{q_i \mid i \ge 4\}$ Finalzustände sind)



(c) $A = (Q_1 \times Q_2, \Sigma^2, \delta((q, p), w), (q_0, q_0), F_1 \times Q_2 \cup F_2 \times Q_1)$, wobei $\delta((q, p), w) = (\delta_1(q, w), \delta_2(p, w))$