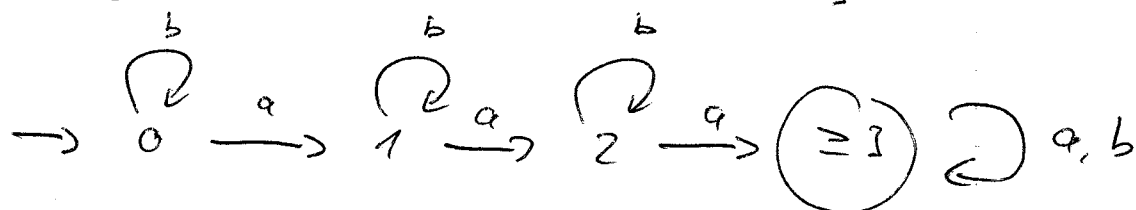
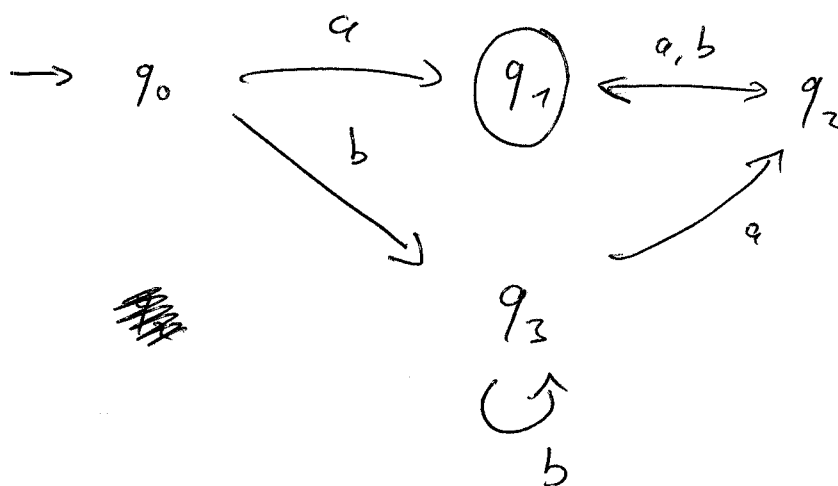
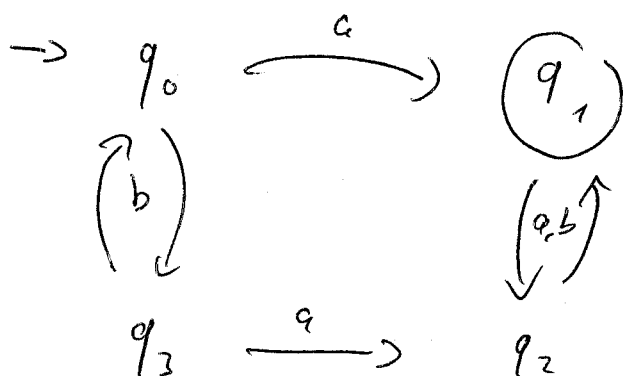
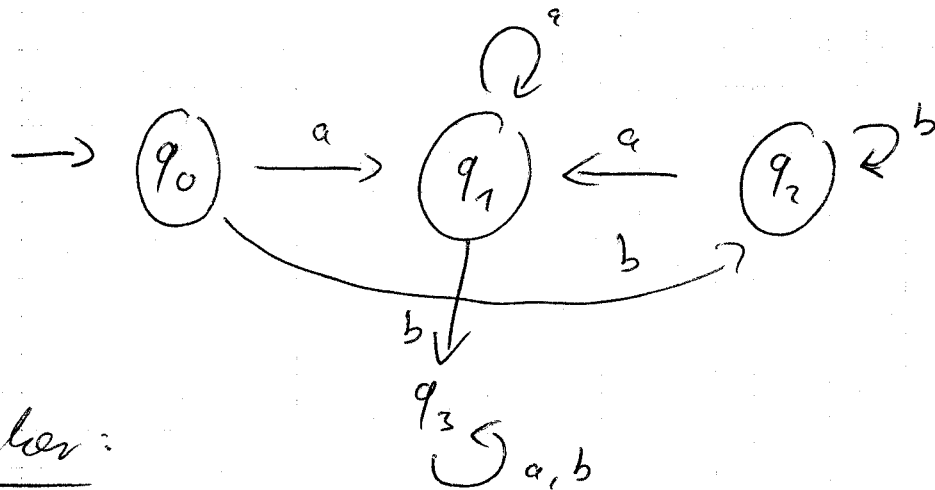


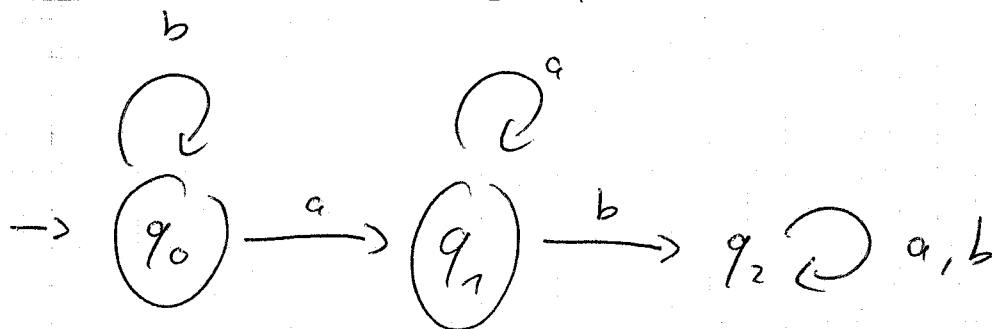
A1.1) $\Sigma = \{a, b\}$ DEAsa.) $\{w \in \Sigma^* \mid \text{mind. drei } a \text{ in } w\}$ b.) $\{w \mid w \text{ hat ungerade Länge und } \geq 1 a\}$ Gegen-
beispiel: $bb a \in L,$
aber $bb a \notin L(A)$  q_0 : gerade Länge, noch kein a q_1 : $\geq 1 a$, ungerade Länge q_2 : — " —, gerade " " " " q_3 : ungerade, aber noch kein a .

c.) $\{w \mid w \text{ enthält } \underline{\text{NICHT}} \text{ Infix } ab\}$

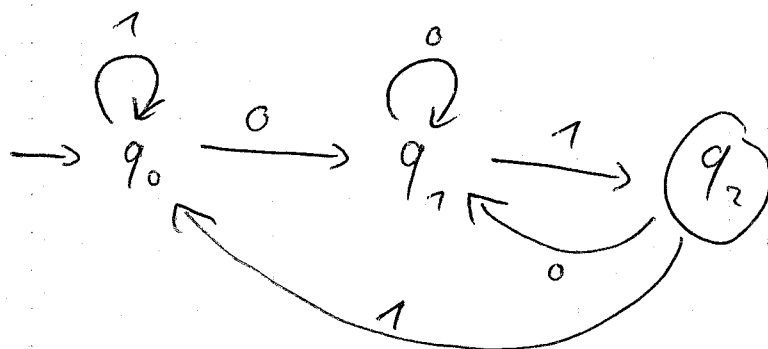
$w = uvx$ $u, v, x \in \Sigma^*$ inklusive ϵ !
 \uparrow
 Infix



einfacher:

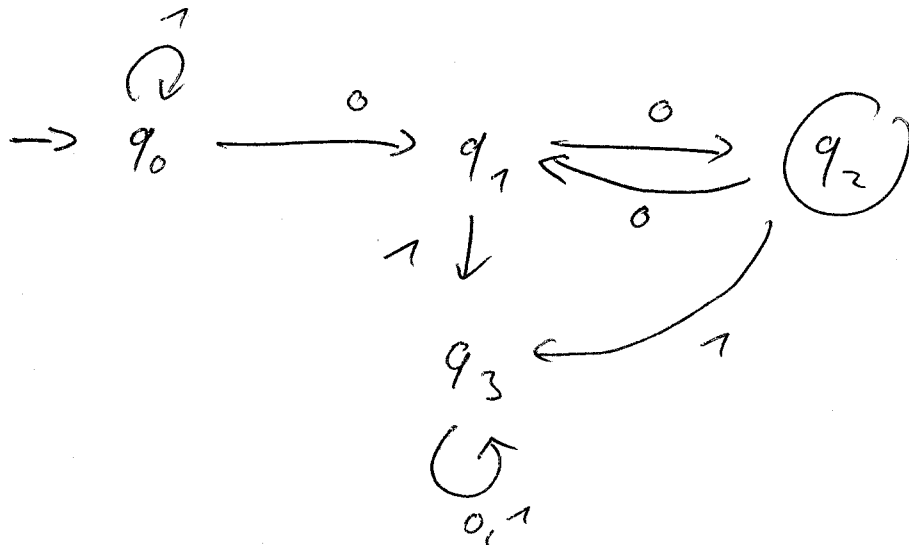


A2.) $A_1 = (\{q_0, q_1, q_2\}, \{0, 1\}, q_0, \delta, \{q_2\})$



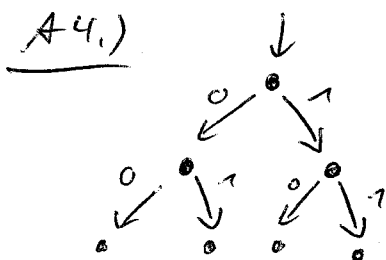
$L(A_1) = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ hat Suffix } 01\}$

A3.) $A_2 = (\{q_0, q_1, q_2, q_3\}, \{0, 1\}, q_0, \delta, \{q_2\})$



$L(A_2) = \{w \in \Sigma^* \mid \text{auf die erste 0 folgt eine ungerade Folge von 0en und sonst nichts.}\} \checkmark$

alternativ: $\{w \text{ beginnt mit beliebigem Anzahl 1en und darauf gefolgt von geraden } \geq 2 \text{ Anzahl 0en.}\} \checkmark$



a) für $E = \{w_1, \dots, w_n\}$ gehe wie folgt vor:
für jedes $i = 1, \dots, n$

- beginne an der Wurzel
- lese $w_i = a_{i1}, \dots, a_{in}$ und gehe für $a_{ij} = 0$ nach links in B

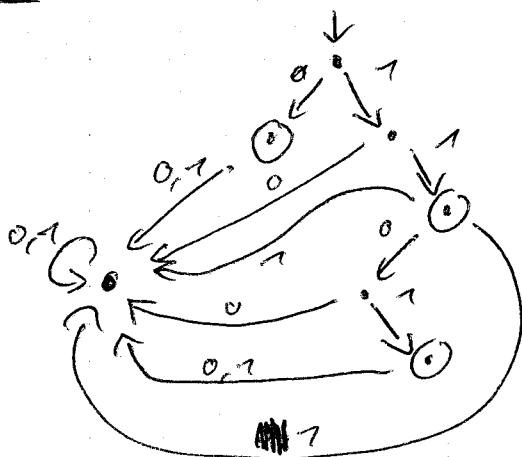
für $a_{ij} = 1$ nach rechts in \mathbb{B} .

- fasse dabei jeden durch laefenen Baumknoten als Zustand und die durch laefenen Kanten als Transitionen des DFA auf.
- markiere den durch das Wort w_i erreichten Zustand als Endzustand

Die Wurzel ist also Anfangszustand.
Alle noch fehlenden Transitionen werden ergänzt und zu einer neuen Knoten gefügten Serie mit 0,1-Selbstschleife gebildet,

Um den DFA zu vervollständigen
Das Verfahren terminiert, da E endlich ist.

b.) Bsp.: $E = \{0, 11, 1101\}$ liefert DFA A_E :



c.)
Anz. Knoten $= 1 + \sum_{i=0}^N 2^i = 2^{N+1}$

$N = \text{Länge d. längsten Wortes}$
 $\max \{ |w_i| \mid w_i \in E \}$

