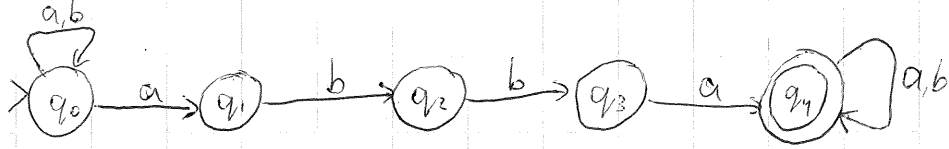


3.2

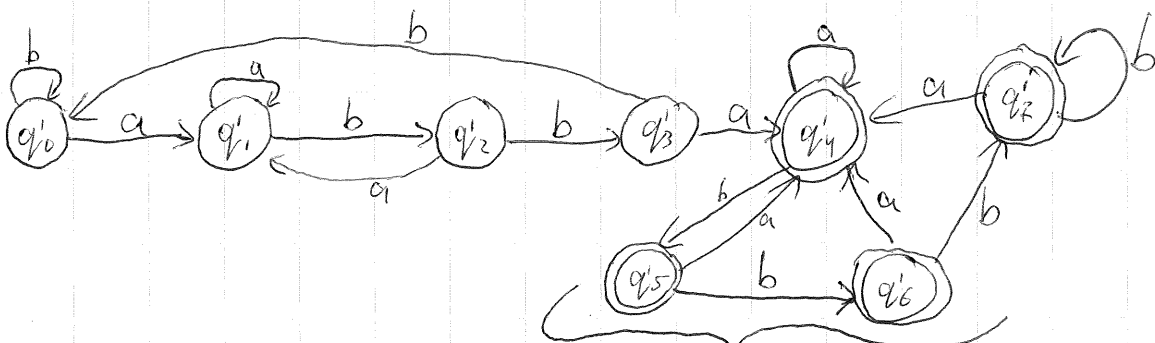
- We willen een automaat (NFA) die alleen woorden accepteert waar abba in voorkomt:



2.

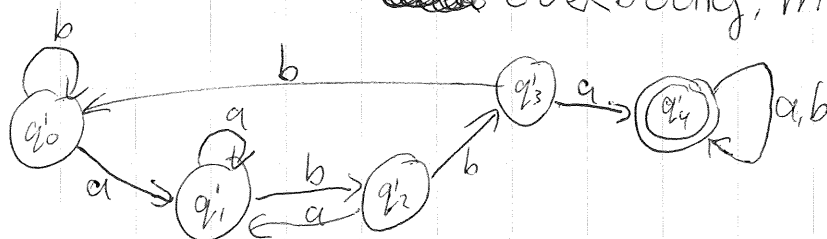
nieuwe naam	toestanden	a	b
$q'_0$	$\{q_0\}$	$\{q_0, q_1\}$	$\{q_0\}$
$q'_1$	$\{q_0, q_1\}$	$\{q_0, q_1\}$	$\{q_0, q_2\}$
$q'_2$	$\{q_0, q_2\}$	$\{q_0, q_1\}$	$\{q_0, q_3\}$
$q'_3$	$\{q_0, q_3\}$	$\{q_0, q_1, q_3\}$	$\{q_0\}$
$q'_4$	$\{q_0, q_1, q_4\}$	$\{q_0, q_1, q_4\}$	$\{q_0, q_2, q_4\}$
$q'_5$	$\{q_0, q_2, q_4\}$	$\{q_0, q_1, q_4\}$	$\{q_0, q_3, q_4\}$
$q'_6$	$\{q_0, q_3, q_4\}$	$\{q_0, q_1, q_4\}$	$\{q_0, q_4\}$
$q'_7$	$\{q_0, q_4\}$	$\{q_0, q_1, q_4\}$	$\{q_0, q_4\}$

↑ Waar  $q_4$  in voorkomt is een eindtoestand



~~over~~ overbodig, maar niet fout!

Beter:



3. Maak van de gewone toestanden een eindtoestand en andersom.

$$y. \quad R_0 = aR_1 + bR_0 + \lambda$$

$$R_1 = aR_1 + bR_2 + \lambda$$

$$R_2 = aR_1 + bR_3 + \lambda$$

$$R_3 = bR_0 + \lambda$$

(vanaf  $q_1$  kun je niet meer in een eindtoestand komen.)

$$\left. \begin{array}{l} R_0 = b^* (aR_1 + \lambda) \\ R_1 = a^* (bR_2 + \lambda) \end{array} \right\} R_0 = b^* (a(a^*(bR_2 + \lambda)) + \lambda)$$

$$= b^* a a^* b R_2 + b^* a a^* + b^*$$

$$R_2 = aR_1 + b(bR_0 + \lambda) + \lambda$$

$$= a(a^*(bR_2 + \lambda)) + b(bR_0 + \lambda) + \lambda$$

$$= a a^* b R_2 + a a^* + b(bR_0 + \lambda) + \lambda$$

$$= (a a^* b)^* (a a^* + b(bR_0 + \lambda) + \lambda)$$

$$= (a a^* b)^* b b R_0 + (a a^* b)^* b + (a a^* b)^* a a^* + (a a^* b)^*$$

Samen met  $R_0$  geeft dit:

$$R_0 = b^* a a^* b (a a^* b)^* b b R_0 + b^* a a^* b (a a^* b)^* b$$

$$+ b^* a a^* b (a a^* b)^* a a^* + b^* a a^* b (a a^* b)^* + b^* a a^* + b^*$$

$$= (b^* a a^* b (a a^* b)^* b b)^* (b^* a a^* (b (a a^* b)^* (b + a a^* + \lambda) + \lambda) + b^*)$$