

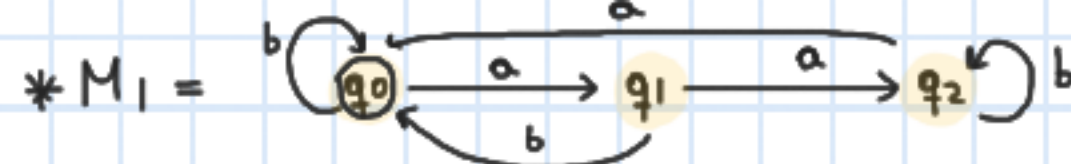
Trace los diagramas de transición de los DFA dados por las siguientes reglas de transición. Aquí, el conjunto de estados es  $\{q_0, q_1, q_2\}$ ; el de símbolos de input  $\{a, b\}$ , y el estado inicial  $q_0$

	a	b
$q_0$	$q_1$	$q_0$
$q_1$	$q_2$	$q_0$
$q_2$	$q_0$	$q_2$

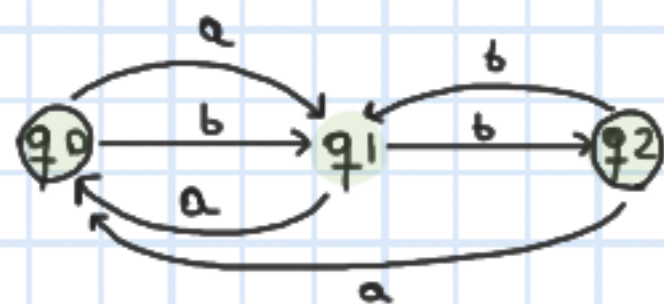
Autómata  $M_1$ . Estados finales:  $q_0$

	a	b
$q_0$	$q_1$	$q_1$
$q_1$	$q_0$	$q_2$
$q_2$	$q_0$	$q_1$

Autómata  $M_2$ . Estados finales:  $q_0, q_2$



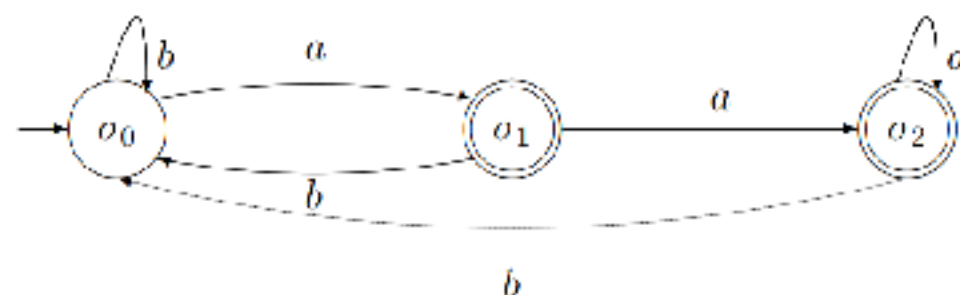
\*  $M_2 =$



2. Determine si las cadenas

$abbaa$   $abb$   $aba$   $abaaaaa$   $abbbbbbbaab$

son aceptadas por el DFA definido por el siguiente diagrama



\* " $abbaa$ " es Aceptada  
 \* " $abb$ " no es Aceptada  
 \* " $aba$ " es Aceptada  
 \* " $abaaaaa$ " es Aceptada  
 \* " $abbbbbbbaab$ " no es Aceptada

Si la cadena  $w$  es aceptada,

¿toda subcadena de  $w$  es aceptada? ¿es aceptada la cadena  $ww$ ?

si " $w$ " es Aceptada, se cumple que  $ww$  es Aceptado.

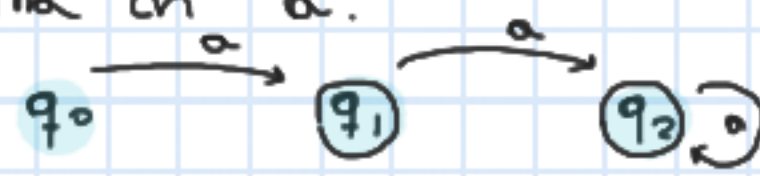
\* Si " $w$ " es aceptada, no se cumple que toda subcadena sea aceptada, veamos un contraejemplo con " $abbaa$ ": su subcadena " $abb$ " no es aceptada. Pero

3. Considere el autómata del ejercicio anterior. Justifique las siguientes afirmaciones:

- (a) Si  $w$  es aceptada, entonces termina en  $a$ . } es un sí y solo sí;  
 (b) Si  $w$  termina en  $a$ , entonces es aceptada.

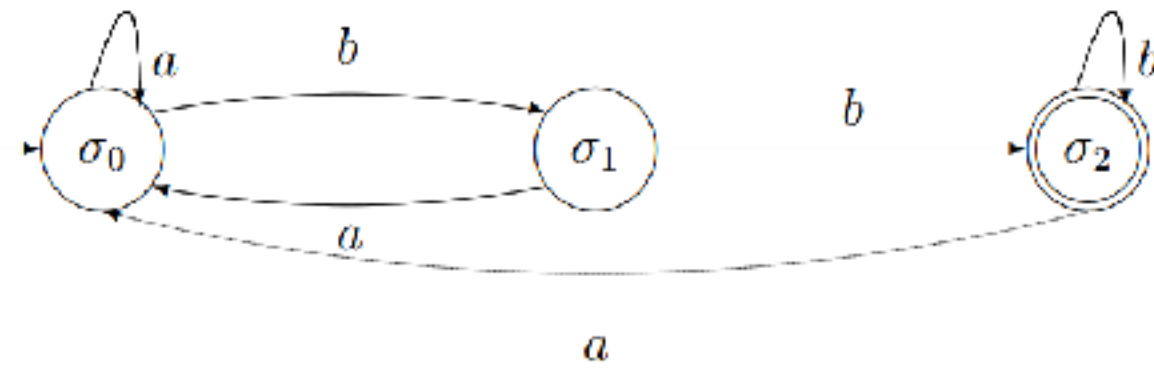
b- " $w$ " t. en " $a$ "  $\longrightarrow$  " $w$ " es aceptada. Supongamos que  $w = \dots a$ , luego como " $a$ " lleva sob a estados finales, la palabra es aceptada.

a- Veamos que, si " $w$ " es aceptada, quiere decir que el último estado es " $o_1$ " o " $o_2$ ", luego para llegar a esos estados, se "come" una " $a$ ", lo que implica que " $w$ " termina en  $a$ .



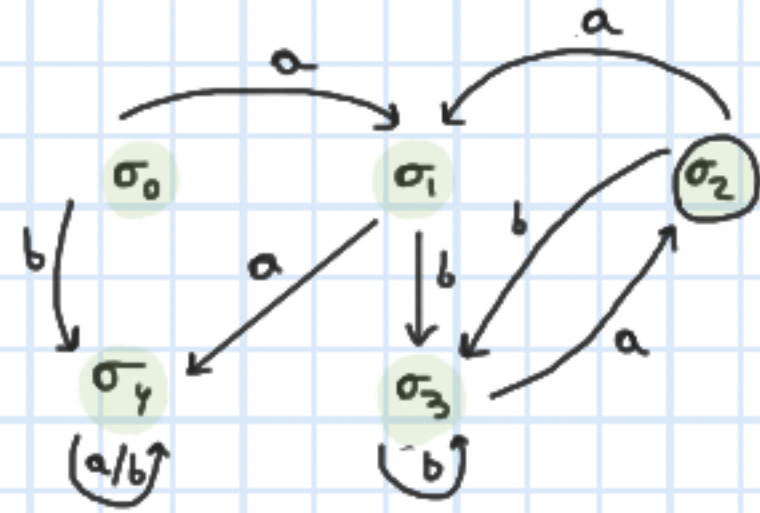
" $w$ " Aceptada  $\longrightarrow$  " $w$ " t. en " $a$ "

4. Caracterice en palabras el lenguaje aceptado por el autómata. Luego justifique su afirmación.



\* Si "w" es aceptada, debe contener al menos dos "b" seguidas y también debe terminar en "b". Esto se debe a que "sigma\_2" es mi estado final, y solo llego a el mediante dos "b", y si mi palabra no termina en "b", termino en "a" y nunca caería en "sigma\_2".

5. Construir un autómata finito determinístico con alfabeto  $\Sigma = \{a, b\}$  que acepte cadenas que empiecen con  $ab$  y terminen con  $ba$ .



6. Hallar un autómata finito determinístico que acepte exactamente el lenguaje de las cadenas sobre el alfabeto  $\Sigma = \{0, 1\}$  que tienen una cantidad par de 1's y el número de 0's es múltiplo de 3.

