

Figura 1: Un AFD

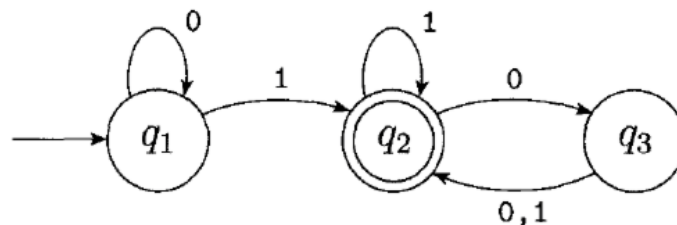


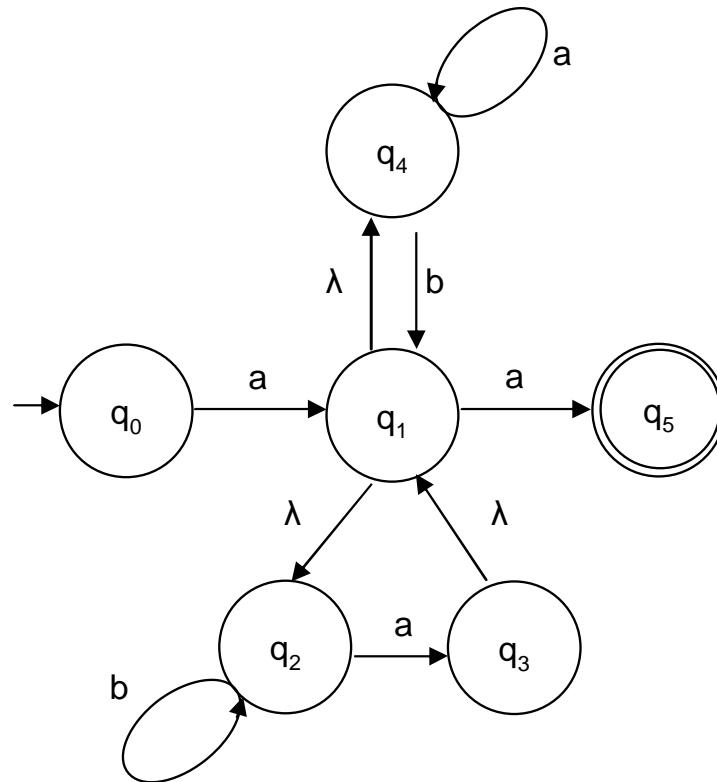
Figura 2: Otro AFD

- Queremos escribir una expresión regular que denote a todas las palabras sobre el alfabeto  $\{a, b\}$  que contengan la subcadena  $aba$ . ¿Cuál de las siguientes expresiones regulares es correcta?
  - $(a + b)^* aba$
  - $(a + b)^+ aba$
  - $(a + b)^* aba(a + b)^*$
  - Ninguna de las anteriores
- ¿Cuántos estados de aceptación tiene el autómata mínimo equivalente al AFD de la figura 1?
  - Tres
  - Dos
  - Cuatro
  - Ninguna de las anteriores
- Una expresión regular equivalente al AFD de la figura 2 es
  - $0^*1(1 + 0(0 + 1))^+$
  - $0^*1(0 + 1)^*$
  - $0^*1(0 + 1)^+$
  - Ninguna de las anteriores
- Tenemos el AFND dado por la tabla

	$a$	$b$
$e_0$	$\{e_1, e_2\}$	$\emptyset$
$e_1$	$\{e_1\}$	$\{e_2\}$
$e_2$	$\{e_2\}$	$\{e_1\}$

donde  $e_0$  es el estado inicial y el único estado final es  $e_2$ . Si aplicamos el algoritmo visto en clase para pasar a AFD entonces el autómata resultante

- a. No es equivalente al AFND de partida.
  - b.** Tiene 3 estados.
  - c. Tiene 2 estados.
  - d. Ninguna de las anteriores
5. Nos dan el autómata de la figura 3. Si eliminamos los  $\lambda$ -movimientos siguiendo el algoritmo visto en clase, entonces siendo  $\delta'$  la función de transición del autómata resultante:

Figura 3: Un autómata finito no determinístico con  $\lambda$ -movimientos

- a.  $\delta'(q_3, b) = \delta'(q_1, b)$
  - b.**  $\delta'(q_3, b) = \emptyset$
  - c.  $\delta'(q_3, b) = \{q_1, q_2, q_3, q_4\}$
  - d. Ninguna de las anteriores
6. Si transformamos la expresión regular  $a(a+b)^* + (a+b)^*a$  en un  $\lambda$ -AFND según las reglas de desarrollo vistas en clase, entonces el autómata resultante:
- a.** Tiene 6 estados y 4  $\lambda$ -movimientos
  - b. Tiene 7 estados y 4  $\lambda$ -movimientos
  - c. Tiene 8 estados y 2  $\lambda$ -movimientos
  - d. Ninguna de las anteriores
7. La expresión regular  $r = (a+b)^*a(a+b)^*$  denota al lenguaje:
- a.  $L = \{w \in \{a, b\}^* : w \text{ empieza por el mismo símbolo que termina}\}$
  - b.  $L = \{w \in \{a, b\}^* : w \text{ no es la palabra vacía}\}$
  - c.  $L = \{w \in \{a, b\}^* : w \text{ tiene longitud impar}\}$
  - d.** Ninguna de las anteriores

8. En el autómata de la figura 3
- $\lambda - cl(\{q_3, q_2\}) = \{q_1, q_2, q_3\}$
  - $\lambda - cl(\{q_3, q_2\}) = \lambda - cl(q_2)$
  - $\lambda - cl(\{q_3, q_2\}) = \lambda - cl(q_1)$
  - d.** Ninguna de las anteriores.
9. Tenemos un AFND con  $\lambda$ -movimientos y lo transformamos, siguiendo el algoritmo visto en clase, en un AFND sin  $\lambda$ -movimientos equivalente. ¿Qué podemos decir sobre el número de estados finales del AFND resultante?
- a.** Nunca es menor que el número de estados finales del AFND con  $\lambda$ -movimientos original
  - Nunca es mayor que el número de estados finales del AFND con  $\lambda$ -movimientos original
  - Nunca es igual al número de estados finales del AFND con  $\lambda$ -movimientos original
  - Ninguna de las anteriores
10. Si tenemos un lenguaje  $L$  que es reconocido por un  $\lambda$ -AFND entonces
- No siempre hay un AFND que reconoce  $L$
  - Siempre hay un AFND que reconoce  $L$  pero no siempre hay una expresión regular que denota a  $L$
  - Siempre hay un AFND que reconoce  $L$  pero no siempre hay un  $AFD$  que reconoce  $L$
  - d.** Ninguna de las anteriores