

UNIVERSIDAD TECNOLÓGICA NACIONAL FACULTAD REGIONAL VILLA MARÍA INGENIERÍA EN SISTEMAS DE LA INFORMACIÓN SINTAXIS Y SEMÁNTICA DE LOS LENGUAJES TRABAJO PRÁCTICO N°2

Docentes:

- Titular Ing. Rinaldi, Mario
- J.T.P Doc. Palombarini, Jorge

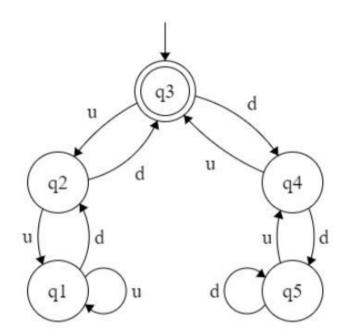
Integrantes del grupo:

- Bartoloni, Agustín 13027 <u>semiagustin10@gmail.com</u>
- Sanchez, Federico 13614 federicosan140200@gmail.com
- Simonin, Eloy 13727 simonineloy 123@gmail.com

Fecha de entrega: 14/10/2020

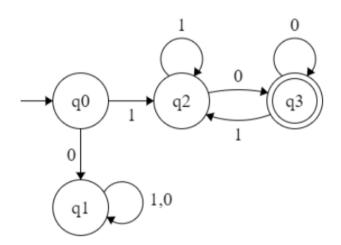
2.

- a. El estado inicial es q1.
- b. El estado de aceptación es q2.
- c. q2->q3->q1->q1
- d. {w/w tiene número impar de a} No es lo que se pide. De todas maneras es incorrecto porque acepta cadenas como aba, etc.

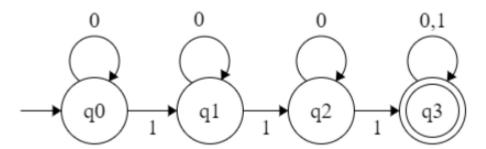


3.

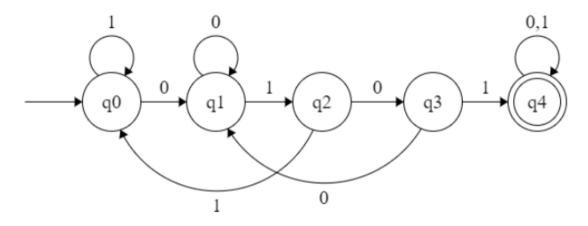
a.



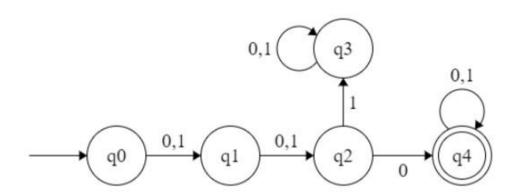
b.



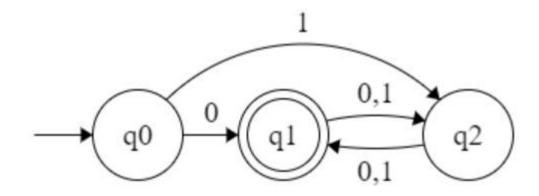
c.



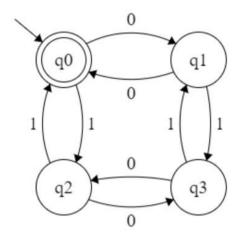
d.



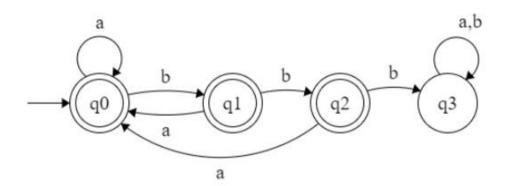
e.



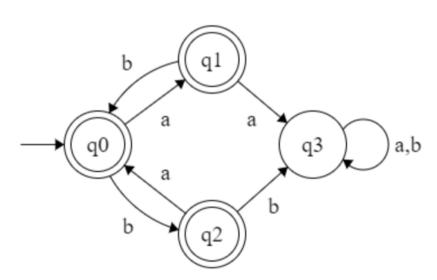
f.



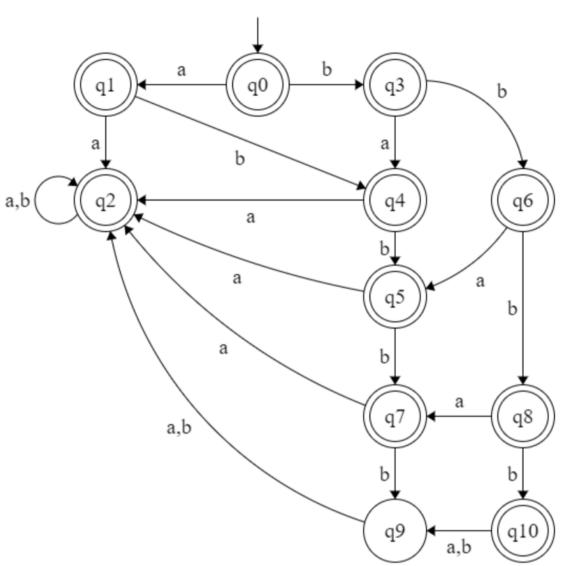
g.



h.







4.

<u>Definición Formal:</u>

- Estados: {q1, q2, q3, q4}

- Alfabeto: {ε, 0, 1}

- Función transición:

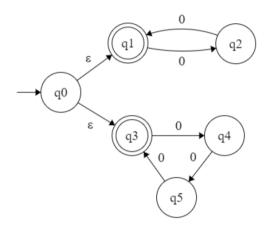
	0	1	3
q1	{q1}	{q1,q2}	Ø
q2	{q3}	Ø	{q3}
q3	Ø	{q4}	Ø
q4	{q4}	{q4}	Ø

- Estado inicial: q1

- Estado final: {q4}

Ejemplos que reconoce: 11, 101, 110001, 011, 01101 Ejemplos que NO reconoce: 01, 001, 100, 0100, 001000

5.



6.

- a. AFN: {w/w comienza con a y termina con b, contiene solamente b o empieza con a y puede contener o no b}
- b. AFN: {w/w tiene la substring "aa" o "bb"}
- c. AFN: {w/w es la cadena "a" o termina con "b"} abb termina on b y no es aceptada

7.

a.

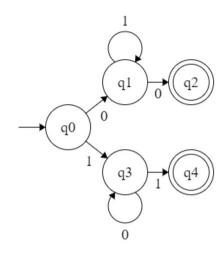
- i. Estado Inicial: q1
- ii. Estado final: {q5}
- iii. Alfabeto: {a, b}
- b. L(Ai) = {w/w empieza con la substring "ab" y termina con la substring "baa"}

Ejemplos:

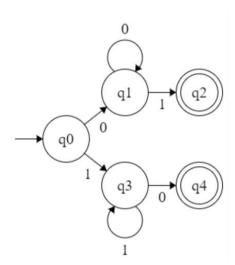
- i. abaa
- ii. abbbbbbaa
- iii. abaaaaaabaa

8.

a.

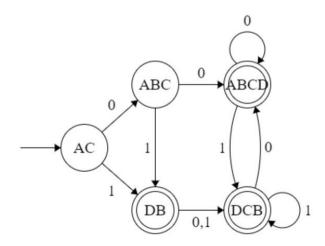


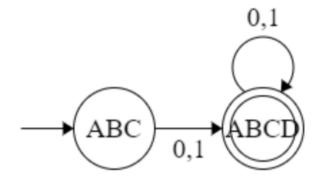
b.



9.

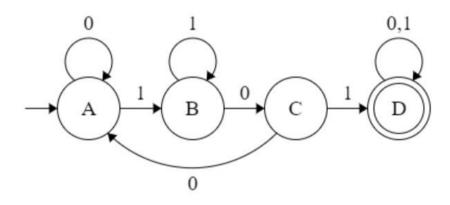
a.



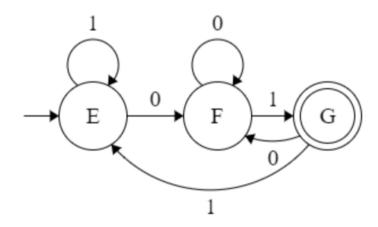


10. Dado el alfabeto $\Sigma = \{0,1\}$ y los siguientes lenguajes:

L1 = {w/w contiene el substring 101}

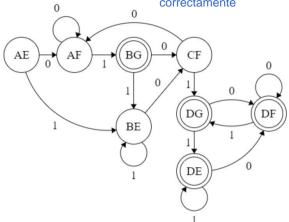


L2 = {w/w termina en 01}

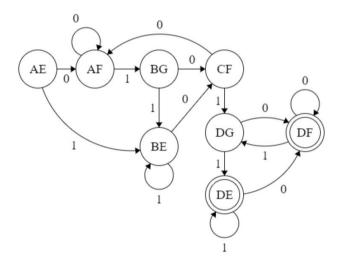


1. El autómata L1 U L2 es el siguiente

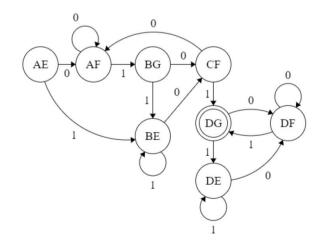
FALTA ESTADO INICIAL. Las operaciones están planteadas correctamente



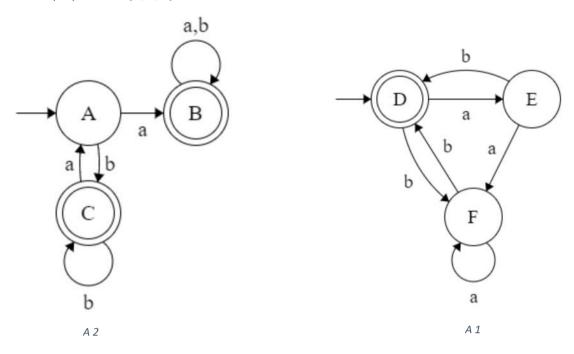
2. El autómata L1 – L2 es el siguiente



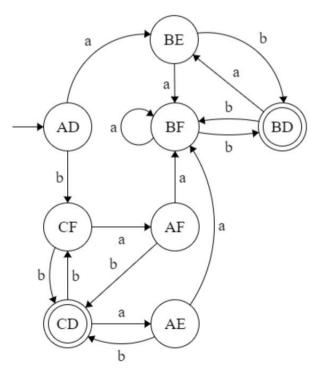
3. El autómata L1 n L2 es el siguiente



11. Suponiendo que los estados del autómata 1 (A1) son Q = {A, B, C} y los del autómata 2 (A2) son Q = {D, E, F}



Para obtener un AFD que permita determinar las secuencias de acciones válida en ambos sistemas, se realiza una operación "A1 n A2" quedando como resultado el siguiente autómata.



La metodología utilizada fue, primero obtener los estados de la combinación de ambos autómatas y luego verificar las transiciones correspondientes.