

# Protocolo

Dueñas Jiménez Cristian Alexis  
Teoría de la computación

Octubre 2022

## 1 Introducción

El problema se nos plantea de la siguiente manera: Debe de verificar si el protocolo está encendido o apagado y ejecutarse nuevamente si está encendido. El programa deberá determinar automáticamente en que momento detenerse. Generar  $10^6$  cadenas binarias aleatoriamente de longitud 64. Posteriormente validar cada una de las cadenas con el AFD de imparidad.

## 2 Marco Teórico

Un **autómata finito determinista**, es la implementación de un autómata que sólo puede estar en un único estado después de leer cualquier secuencia de entradas. El término "determinista" hace referencia al hecho de que para cada entrada sólo existe uno y sólo un estado al que el autómata puede hacer la transición a partir de su estado actual. En palabras más simples, en un DFA (o AFD, por sus siglas en inglés y español respectivamente), sólo es posible seguir un camino por condición. Un Autómata Finito Determinista consta de:

1. Un conjunto finito de estados, a menudo designado como  $Q$ .
2. Un conjunto finito de símbolos de entrada, a menudo designado como  $\Sigma$  (sigma).
3. Una función de transición que toma como argumentos un estado y un símbolo de entrada y devuelve un estado. La función de transición se designa habitualmente como  $\delta$  o  $\Delta$  (delta).
4. Un estado inicial, uno de los estados de  $Q$ .
5. Un conjunto de estados finales o de aceptación  $F$ . El conjunto  $F$  es un subconjunto de  $Q$ .

La representación más sucinta de un AFD consiste en un listado de los cinco componentes anteriores. Normalmente, en las demostraciones, definiremos un AFD utilizando la notación de quintupla siguiente:  $A = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$

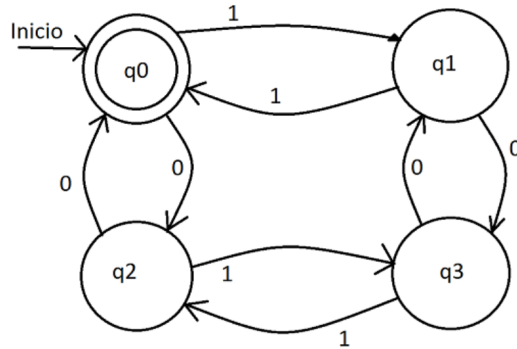


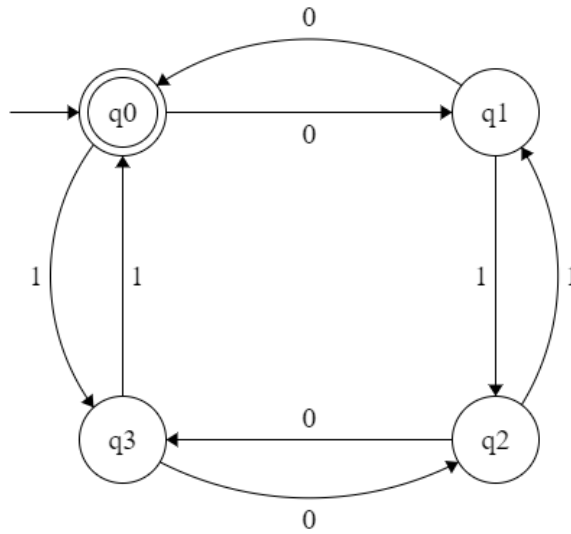
Figure 1: Representación gráfica de un DFA

Un **autómata finito no determinista** (NFA o AFN por sus siglas en inglés y español respectivamente), es el autómata finito que tiene transiciones vacías o que por cada símbolo desde un estado de origen se llega a más de un estado destino, es decir, es aquel que, a diferencia de los autómatas finitos deterministas, posee al menos un estado, tal que para un símbolo del alfabeto, existe más de una transición posible. En palabras más simples, en un NFA tenemos varios caminos posibles dada una condición. Un Autómata Finito No Determinista consta de:

1. Un conjunto finito de estados, a menudo designado como  $Q$ .
2. Un conjunto finito de símbolos de entrada, a menudo designado como  $\Sigma$  (sigma).
3. Una función de transición que toma como argumentos un estado y un símbolo de entrada y devuelve un estado. La función de transición se designa habitualmente como  $\delta$  o  $\Delta$  (delta).
4. Un estado inicial, uno de los estados de  $Q$ .
5. Un conjunto de estados finales o de aceptación  $F$ . El conjunto  $F$  es un subconjunto de  $Q$ .

### 3 Desarrollo

En la implementación, primero planteamos un autómata que nos permita verificar si existe paridad en la cadena.



Representación gráfica del automata de paridad.

El programa básicamente sigue a ese autómata, y al llegar al estado final, determina que tiene paridad.

```
1 import os
2 import sys
3 from functions import *
4
5 count = 0
6 iteration = 1
7 v1 = getRandomNumber(1)
8
9 if (iteration == 1) and (v1 == 0):
10     print("El valor que se obtuvo fue 0. Protocolo cerrado.")
11     sys.exit()
12
13 #Creamos los respectivos archivos
14 f1 = open("../PARCIAL 1/PROGRAMAS/Programa3/Version2/Outputs/stringBinary.txt", "w")
15 f2 = open("../PARCIAL 1/PROGRAMAS/Programa3/Version2/Outputs/parityBinary.txt", "w")
16 f3 = open("../PARCIAL 1/PROGRAMAS/Programa3/Version2/Outputs/notParityBinary.txt", "w")
17 f4 = open("../PARCIAL 1/PROGRAMAS/Programa3/Version2/Outputs/history.txt", "w")
```

```

18
19 #Generamos el bucle, que mantendr activo el protocolo
20 while v1 == 1:
21     print("Protocolo activo: " + os.linesep + "Veces que se ha
    activado: ")
22     print(str(iteration))
23     f1.write("Ciclo " + str(iteration) + os.linesep)
24     f2.write("Cadenas del Ciclo " + str(iteration) + " con paridad:
    " + os.linesep)
25     f3.write("Cadenas del Ciclo " + str(iteration) + " sin paridad:
    " + os.linesep)
26     f4.write("Historial para el Ciclo " + str(iteration) + os.
    linesep)
27     #Mandamos a llamar nuestra funci n que grafica el automata.
28     if((v1 == 1) and (iteration == 1)):
29         graphicMode()
30         iteration+=1 #Incrementamos la iteraci n por cada bucle
31         for x in range (0,1000000): #Hacemos un for para generar el
            mill n de cadenas binarias.
32             rand = getRandomNumber(500000) #Establecemos que se cree
            un n mero random
33             binary = bin(rand)[2:] #Lo convertimos a una cadena
            binaria
34             f1.write(binary + ", ")
35             automata(binary, f2, f3, f4) #Le mandamos la cadena
            binaria y los archivos para que pueda escribir sobre ellos.
36
37     f1.write(os.linesep)
38     f2.write(os.linesep)
39     f3.write(os.linesep)
40     f4.write(os.linesep)
41     v1 = getRandomNumber(1)

```

Algoritmo 1: Implementaci3n de DFA

Este programa manda a llamar a una libreria, la cual generamos nosotros mismos, en esta libreria viene la funci3n que contiene el aut3mata, y a su vez grafica al mismo.

```

1 import random
2 from graphics import *
3 from draws import *
4
5 def getRandomNumber(lim):
6     randomNumber = random.randint(0,lim)
7     return randomNumber
8
9 def graphicMode():
10     window = GraphWin('Aut mata de Paridad para cadenas Binarias',
        900, 1500)
11
12     message = graphicText(window.getWidth()/2, 20, 'Aut mata -
        Paridad Cadenas Binarias', 24, "black", "courier")
13     message.setStyle("italic")
14     message.draw(window)
15
16     head0 = graphicCircle(300,280,35, "white", "purple", 3)
17     head01 = graphicCircle(300,280,30, "white", "purple", 3)

```

```

18 head1 = graphicCircle(450,410,35, "white", "purple", 3)
19 head2 = graphicCircle(600,280,35, "white", "purple", 3)
20 head3 = graphicCircle(450,150,35, "white", "purple", 3)
21
22 state0 = graphicText(300,280,'q0',16,"black","arial")
23 state1 = graphicText(450,410,'q1',16,"black","arial")
24 state2 = graphicText(600,280,'q2',16,"black","arial")
25 state3 = graphicText(450,150,'q3',16,"black","arial")
26
27 t1 = graphicText(390, 230, '0', 13, "black", "arial")
28 t2 = graphicText(350, 195, '0', 13, "black", "arial")
29 t3 = graphicText(510, 230, '1', 13, "black", "arial")
30 t4 = graphicText(550, 195, '1', 13, "black", "arial")
31 t5 = graphicText(390, 330, '1', 13, "black", "arial")
32 t6 = graphicText(350, 365, '1', 13, "black", "arial")
33 t7 = graphicText(510, 330, '0', 13, "black", "arial")
34 t8 = graphicText(550, 365, '0', 13, "black", "arial")
35
36 lineinitial = graphicLine(265,280,200,280)
37 line0a3 = graphicLine(415,155,310,245)
38 line3a0 = graphicLine(330,265,430,180)
39 line1a0 = graphicLine(310,315,415,400)
40 line0a1 = graphicLine(435,380,330,295)
41 line1a2 = graphicLine(590,315,485,400)
42 line2a1 = graphicLine(465,380,570,295)
43 line3a2 = graphicLine(570,265,470,180)
44 line2a3 = graphicLine(485,155,590,245)
45
46 #Automata Protocollo
47 lineinit2 = graphicLine(315,540,235,540)
48 head00 = graphicCircle(350, 540, 35, "white", "purple", 3)
49 head10 = graphicCircle(550, 540, 35, "white", "purple", 3)
50 text0 = graphicText(275, 530, 'init', 14, "black", "arial")
51 text1 = graphicText(350,540,'q0',16,"black","arial")
52 text2 = graphicText(550,540,'q1',16,"black","arial")
53 text3 = graphicText(450,500,'data',12,"black","arial")
54 text4 = graphicText(450,580,'back',12,"black","arial")
55 text5 = graphicText(650,540,'timeout',12,"black","arial")
56 lineSecond = graphicLine(530,510,370,510)
57 lineSecond1 = graphicLine(370,570,530,570)
58 lineUlti = graphicLine(570,570,615,540)
59 lineUlti2 = graphicLi(570,510,615,540)
60
61 head0.draw(window)
62 head01.draw(window)
63 head1.draw(window)
64 head2.draw(window)
65 head3.draw(window)
66
67 state0.draw(window)
68 state1.draw(window)
69 state2.draw(window)
70 state3.draw(window)
71
72 lineinitial.draw(window)
73 line0a3.draw(window)
74 line3a0.draw(window)

```

```

75     line1a0.draw(window)
76     line0a1.draw(window)
77     line1a2.draw(window)
78     line2a1.draw(window)
79     line3a2.draw(window)
80     line2a3.draw(window)
81
82     t1.draw(window)
83     t2.draw(window)
84     t3.draw(window)
85     t4.draw(window)
86     t5.draw(window)
87     t6.draw(window)
88     t7.draw(window)
89     t8.draw(window)
90
91     #Dibujamos el automaa de protocolo
92     lineinit2.draw(window)
93     lineUlti.draw(window)
94     lineUlti2.draw(window)
95     head00.draw(window)
96     head10.draw(window)
97     text0.draw(window)
98     text1.draw(window)
99     text2.draw(window)
100    text3.draw(window)
101    text4.draw(window)
102    text5.draw(window)
103    lineSecond.draw(window)
104    lineSecond1.draw(window)
105
106    window.getMouse()
107    window.close()
108
109 def automata(cadena, aceptar, rechazar, hist):
110     estado = 0
111     for char in cadena:
112         if estado == 0:
113             if char == "0":
114                 estado = 1
115             if char == "1":
116                 estado = 3
117             hist.write("(q0,\""+char+"\",q"+str(estado)+")\n")
118             continue
119
120         if estado == 1:
121             if char == "0":
122                 estado = 0
123             if char == "1":
124                 estado = 2
125             hist.write("(q1,\""+char+"\",q"+str(estado)+")\n")
126             continue
127
128         if estado == 2:
129             if char == "0":
130                 estado = 3
131             if char == "1":

```

```

132         estado = 1
133         hist.write("(q2,\""+char+"\","+str(estado)+")\n")
134         continue
135
136     if estado == 3:
137         if char == "0":
138             estado = 2
139         if char == "1":
140             estado = 0
141         hist.write("(q3,\""+char+"\","+str(estado)+")\n")
142         continue
143     hist.write("\n")
144     if estado == 0:
145         aceptar.write(cadena+" \n")
146     else:
147         rechazar.write(cadena+" \n")

```

Algoritmo 2: Librería que contiene las funciones de nuestra clase principal

A su vez, este se conecta a otra librería, la cual se encarga de asignarle las propiedades a cada elemento, reduciendo un poco el código.

```

1
2 from graphics import *
3
4 def graphicCircle(x, y, r, color, border, width):
5     head = Circle(Point(x,y), r)
6     head.setFill(color)
7     head.setOutline(border)
8     head.setWidth(width)
9     return head
10
11 def graphicText(x,y,cadena, width, color, font):
12     label = Text(Point(x,y), cadena)
13     label.setFill(color)
14     label.setFace(font)
15     label.setSize(width)
16     return label
17
18 def graphicLine(w,x,y,z):
19     line = Line(Point(w,x), Point(y,z))
20     line.setWidth(3)
21     line.setArrow("first")
22     line.setFill("black")
23     return line
24
25 def graphicLi(w,x,y,z):
26     line = Line(Point(w,x), Point(y,z))
27     line.setWidth(3)
28     line.setFill("black")
29     return line

```

Algoritmo 3: Librería que contiene las propiedades de los elementos.

```
functions.py  draws.py  stringBinary.txt x  Version2.py
PROGRAMAS > Programa3 > Version2 > Outputs > stringBinary.txt
1  Ciclo 1
2
3  11000001001100100110111, 1110011001110101001010, 1001010001110110011010, 111101010100111101101, 11110001001011100011100, 1011101111101000010101, 11011
4
5  Ciclo 2
6
7  111000101100100010101, 1111000101110011101000, 10100011111110110110, 1010110111110101000001, 10000111001100000100010, 100101111010100001101101, 1111
8
9  Ciclo 3
10
11 11001001011110010001010, 1000110110100101010110, 10110010100001011101010, 100010111111000100100, 1100111000000010101, 1111000011001001, 1000100100000
12
13

PROBLEMS  OUTPUT  DEBUG CONSOLE  TERMINAL  JUPYTER
lexi\OneDrive\Escritorio\ESCOM\5 SEMESTRE\Teoría de la Computación\PARCIAL 1\PROGRAMAS\Programas\Version2\Codigo\Version2.py"
Protocolo activo:
Veces que se ha activado:
1
Protocolo activo:
Veces que se ha activado:
2
Protocolo activo:
Veces que se ha activado:
3
Protocolo finalizado.
PS C:\Users\alexi\OneDrive\Escritorio\ESCOM\5 SEMESTRE\Teoría de la Computación\PARCIAL 1>
```



Cadenas del Ciclo 1 con paridad:

```
1110011001110101001010
1101101100010010010111
100000101000001010010101
1100110100110001111010
1101011010111001011110
1000100000101010100011
100000011110010111100011
100101110110110110010101
100101111000111101110010
100000111110010000111011
100010101001100101010111
1101010011111000011010
100100010010011111101010
100001110100111010111101
1100000000101111100011
100100110010010110111100
1001010100111100100100
1101101101100111111000
10010010111101100001
1011100111001111000111
10101011101001111010
1000101101011000000001
1000001010011000000111
100101110010110010001110
1001000100100000000011
1000101011011111001
100001101110011110001100
100011100101101011001100
11000010010111111101
1000010000001000101111
10011000111001001000
1111101000100000011001
```

PROGRAMAS > Programas > version2 > Outputs > notParityBinary.txt

1 Cadenas del Ciclo 1 sin paridad:

2

3 10101011100001110100101

4 100000101000001010111100

5 1101001110000110010

6 11101101011101010001001

7 10000110110011111011011

8 10111010010101101010100

9 100011101100110001011

10 100000111010001100100111

11 10010001101011100011000

12 11011000100111111001000

13 11001101101010101101100

14 11000001101110000001111

15 11010111001101101100111

16 1101001010110100011001

17 11101011011010001100

18 11010111101100100010

19 110010100110110011101

20 11000100110101100000000

21 11110100011111101110000

22 100010001101110100110010

23 100100011000010010101010

24 100100001001101010010010

25 100000101000101101110101

26 10111000101010010100101

27 10010010000100000001110

28 1111001000001010011110

29 11010101101101111100010

30 100001001111111101000

31 11010000001111000100001

32 11000011010111101000110

33 1100110001010110010011

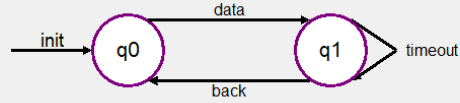
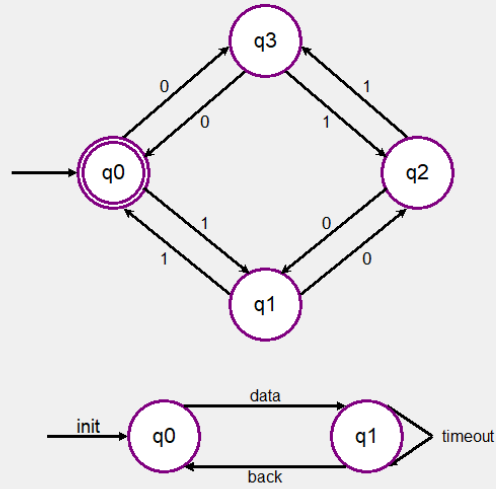
34 10001000100011001

35 110001010001101100111

PROBLEMS OUTPUT DEBUG CONSOLE TERMINAL JUPYTER

```
functions.py  draws.py  history.txt  Version2.py
PROGRAMAS > Programa3 > Version2 > Outputs > history.txt
69834518  (q0,"0",q1)
69834519  (q1,"1",q2)
69834520  (q2,"0",q3)
69834521
69834522  (q0,"1",q3)
69834523  (q3,"0",q2)
69834524  (q2,"0",q3)
69834525  (q3,"1",q0)
69834526  (q0,"0",q1)
69834527  (q1,"1",q2)
69834528  (q2,"1",q1)
69834529  (q1,"1",q2)
69834530  (q2,"1",q1)
69834531  (q1,"1",q2)
69834532  (q2,"1",q1)
69834533  (q1,"0",q0)
69834534  (q0,"1",q3)
69834535  (q3,"1",q0)
69834536  (q0,"1",q3)
69834537  (q3,"0",q2)
69834538  (q2,"0",q3)
69834539  (q3,"0",q2)
69834540  (q2,"1",q1)
69834541  (q1,"1",q2)
69834542  (q2,"1",q1)
69834543  (q1,"1",q2)
69834544  (q2,"0",q3)
69834545
69834546  (q0,"1",q3)
69834547  (q3,"0",q2)
69834548  (q2,"0",q3)
69834549  (q3,"0",q2)
69834550  (q2,"0",q3)
69834551  (q3,"1",q0)
69834552  (q0,"0",q1)
```

# *Autómata-Paridad Cadenas Binarias*



## 4 Conclusión

Gracias a este programa, fuimos capaces de mejorar y comprender al completo tanto los DFA's. Me pareció un ejercicio bastante sencillo, así como una buena introducción al tema de autómatas de estados finitos. Sus aplicaciones pueden ir desde lo más básico, como este ejercicio, hasta cosas enormes como redes neuronales. Estos ejercicios nos ayudan a comprender el lenguaje y entendimiento de las computadoras.

## References

- [1] Como se transforma un AFN en un AFD? (s. f.). Teoría de Autómatas y Lenguajes Formales. Recuperado 5 de junio de 2022, de <http://repositori.uji.es/xmlui/bitstream/handle/10234/5875/bolAuto1.pdf?sequence=1>