1.- Creación del diccionario (Combinaciones Binarias).

Felipe Sánchez Martínez Escuela Superior de Cómputo, IPN

Septiembre de 2023

Índice general

 3
 3 3
 5 5 6
 11
25 27

Planteamiento del problema.

La representación binaria es una parte fundamental de las ciencias de la computación, ya que forma la base de la comunicación y el procesamiento de datos en sistemas digitales. En el mundo de la informática, cada número, carácter o símbolo se puede expresar mediante una combinación de dígitos binarios, es decir, unos y ceros.

La siguiente práctica muestra el planteamiento de la creación de un diccionario que aborda la representación de todas las secuencias binarias de longitud 'k', así como sus antecesoras, para poder formar su diccionario. El diccionario consistirá en una lista exhaustiva de todas las combinaciones posibles de dígitos binarios de cierta longitud 'k', desde las secuencias más simples hasta las más complejas. Por ejemplo, comenzando con la cadena vacía ϵ , hasta llegar a tener todas las combinaciones posibles dadas por el valor de 2^k y sus antecesoras $2^{k-1} + 2^{k-2} + \ldots + 2^1$.

Así se podrá formar el lenguaje binario, ampliamente utilizado en la programación y la electrónica, que se basa en estas combinaciones de dígitos binarios. Cada secuencia en el diccionario representa una palabra en este lenguaje, y su comprensión es esencial para entender cómo funcionan las operaciones binarias, como la adición, la multiplicación y la representación de datos.

En esta práctica, exploraremos la generación de este diccionario y analizaremos cómo se relaciona con el lenguaje binario, mediante su representación en una gráfica de los números de 1's y cómo se comporta al aplicarle una función logarítmica.

Marco Teórico.

2.1. Los Conceptos Centrales de la Teoría de Autómatas

2.1.1. Alfabetos

Un alfabeto es un conjunto finito y no vacío de símbolos. Convencionalmente, utilizamos el símbolo Σ para representar un alfabeto. Algunos ejemplos comunes de alfabetos son:

- 1. $\Sigma = \{0, 1\}$, el alfabeto binario.
- 2. $\Sigma = \{a, b, \dots, z\}$, el conjunto de todas las letras minúsculas.
- 3. El conjunto de todos los caracteres ASCII o el conjunto de todos los caracteres ASCII imprimibles.

2.1.2. Cadenas

Una cadena (o a veces palabra) es una secuencia finita de símbolos elegidos de algún alfabeto. Por ejemplo, 01101 es una cadena del alfabeto binario $\Sigma = \{0, 1\}$. La cadena 111 es otra cadena elegida de este alfabeto.

La Cadena Vacía

La cadena vacía es la cadena que no contiene ningún símbolo. Esta cadena, denotada como e, es una cadena que puede ser elegida de cualquier alfabeto.

Longitud de una Cadena

A menudo es útil clasificar las cadenas por su longitud, es decir, el número de posiciones para los símbolos en la cadena. Por ejemplo, 01101 tiene una longitud de 5. Es común decir que la longitud de una cadena es 'el número de símbolos' en la cadena; esta afirmación es aceptada coloquialmente pero no es estrictamente correcta. Así, en la cadena 01101, solo hay dos símbolos, 0 y 1, pero hay cinco posiciones para símbolos, y su longitud es 5. Sin embargo, generalmente se puede usar .el número de símbolosçuando se quiere decir "número de posiciones". La notación estándar para la longitud de una cadena w es |w|. Por ejemplo, |011| = 3 y || = 0.

2.1.3. Lenguajes

Un conjunto de cadenas, todas elegidas de algún Σ^* , donde Σ es un alfabeto particular, se llama un lenguaje. Si Σ es un alfabeto y $L \subseteq \Sigma^*$, entonces L es un lenguaje sobre Σ . Nótese que un lenguaje sobre Σ no necesita incluir cadenas con todos los símbolos de Σ , por lo que una vez que hemos establecido que L es un lenguaje sobre Σ , también sabemos que es un lenguaje sobre cualquier alfabeto que sea un superconjunto de Σ .

La elección del término "lenguaje" puede parecer extraña. Sin embargo, los lenguajes comunes pueden verse como conjuntos de cadenas. Un ejemplo es el inglés, donde la colección de palabras en inglés legales es un conjunto de cadenas sobre el alfabeto que consiste en todas las letras. Otro ejemplo es C, o cualquier otro lenguaje de programación, donde los programas legales son un subconjunto de las posibles cadenas que se pueden formar a partir del alfabeto del lenguaje. Este alfabeto es un subconjunto de los caracteres ASCII. El alfabeto exacto puede diferir ligeramente entre diferentes lenguajes de programación, pero generalmente incluye letras mayúsculas y minúsculas, dígitos, signos de puntuación y símbolos matemáticos.

Sin embargo, también existen muchos otros lenguajes que aparecen cuando estudiamos autómatas. Algunos son ejemplos abstractos, como:

Desarollo del problema.

3.0.1. Approach.

Se decidió implementar el algoritmo utilizando dos ciclos 'for'. Por ejemplo, para un valor de k = 3, donde k representa la longitud de la cadena, la salida deseada debería tener el siguiente formato:

```
\{\varepsilon, 0, 1, 00, 01, 10, 11, 000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111\}
```

En este caso, el primer ciclo abarcaría el número máximo que se puede formar con k bits (2^k) , mientras que el segundo ciclo completaría el conjunto hasta ese punto.

```
number_zeros_left = 0

for i in range(1, k_length + 1):
    number_zeros_left += 1
    bits = 2**i
    for j in range(bits):
        if i == k_length and j == bits - 1:
            output.write(bin(j)[2::].zfill(number_zeros_left))
        else:
            output.write(bin(j)[2::].zfill(number_zeros_left)+ ', ')
```

Una vez que se haya completado el código fuente, se desea graficar la cantidad de unos por cadena. Para esto, se utilizará la función de peso de Hamming para reducir el tiempo de ejecución en el cálculo del número de unos por cadena. Los resultados se almacenarán en un archivo '.csv' para su posterior manipulación con la biblioteca Pandas.

```
def hammingWeight(n):
    """

type n: int
:rtype: int
```

```
mask = 1
count = 0
while n != 0:
    if (mask & n == 1):
        count = count + 1
    n = n>>1
return count
```

3.0.2. Complejidad

Complejidad Temporal

La complejidad del algoritmo se divide en dos componentes principales: la generación de las cadenas y la función de Hamming.

Para la generación de las cadenas, la complejidad temporal es:

$$T: O(2^k + 2^{k-1} + 2^{k-2} + \dots + 2^1 + 2^0) = O(2^k)$$

Por otro lado, al considerar la función de Hamming, la complejidad temporal es:

$$T: O(k \cdot 2^k)$$

En conjunto, la complejidad temporal total del algoritmo es:

$$O(2^k) + O(k \cdot 2^k) = O(2^k)$$

Complejidad Espacial

Dentro del algoritmo, la generación del output no se considera en la complejidad espacial, lo que resulta en una complejidad espacial de:

Sin embargo, al momento de graficar, se utiliza memoria RAM, lo que eleva la complejidad espacial a:

$$S: O(2^k)$$

El uso de un archivo .csv en combinación con las bibliotecas Pandas y Matplotlib permite una gestión más eficiente de la memoria en RAM al evitar cargar grandes conjuntos de datos completamente en memoria. Sin embargo, es importante tener en cuenta que la lectura y escritura de archivos .csv desde y hacia el disco pueden tener un impacto en el rendimiento en términos de velocidad de acceso al disco."

3.0.3. Codigo fuente.

```
import random
  import time
3 # graph libs
  import pandas as pd
  import matplotlib.pyplot as plt
  # args
  import argparse
  import math
  def main(args):
      while True:
13
          k_length = input("Pls give me the 'k' for the alphabet or just press
              'enter': ")
          if k_length == '':
15
              k_length = random.randint(0, 1000)
16
          else:
              k_length = int(k_length)
19
          print(f"Your k is: {k_length}")
20
          # OUTPUT FILES
23
          output = open('Outputf_BinaryStrings.txt', 'w', encoding='utf-8')
24
26
27
          # BASIC INFO
          output.write("{0, 1}")
29
          output.write(f"^{k_length} = ")
30
          output.write("{\u03B5, ")
31
32
33
          # LOGIC
34
          number_zeros_left = 0
35
          for i in range(1, k_length + 1):
37
              number_zeros_left += 1
38
              bits = 2**i
              for j in range(bits):
40
                   if i == k_length and j == bits - 1:
                       output.write(bin(j)[2::].zfill(number_zeros_left))
42
                   else:
43
                       output.write(bin(j)[2::].zfill(number_zeros_left)+ ', ')
44
45
          output.write('}')
```

```
47
           bits = 2**k_length
48
           # CLOSE FILES
49
           output.close()
50
51
           # """
52
           \# k = 3
53
           # output : {e, 0, 1, 00, 01, 10, 11, 000, 001, 010, 011, 100, 101, 110,
55
              111}
56
           # T: 0(2^k + 2^{-1} + 2^{-2} + ... + 2^1 + 2^0) = 0(2^k)
57
           # 0: 0(1) only output.txt
58
           # """
60
61
           # # PLOT
63
           # ',',
64
           # Data frame:
65
           # # k = 3
           # # bits = 2**3
67
           # bits = 8
68
                            number_of_1s
           # chain
69
           # 1
                              0
                                         -> epsilon
70
           # 2
                              0
                                         -> '000'
71
                                         -> '001'
           # 3
                              1
72
           # 4
                                         -> '010'
                              1
73
                                         -> '011'
           # 5
                              2
74
           # 6
                              1
                                         -> '100'
75
           # 7
                              2
                                         -> '101'
76
                              2
                                         -> '110'
           # 8
           # 9
                                         -> '111'
78
79
           # ','
           # OUTPUT FILES
81
           df = open('Binary_Strings.txt', 'w')
82
           blog = open('Binary_Strings_Log.txt', 'w')
83
           # BASIC INFO
85
           df.write('chain' + ',' + 'number_of_1s\n')
86
           df.write('1' + ','+ '0 \n')
87
88
           blog.write('chain' + ',' + 'number_of_1s_baselog10\n')
89
90
92
```

```
for i in range(2, bits + 2):
93
                df.write(str(i) + ', ' + str(hammingWeight(i - 2)) + '\n')
                if hammingWeight(i - 2) != 0:
95
                    blog.write(str(i) + ',' + str(round(math.log10(hammingWeight(i -
                        2)), 4)) + '\n')
97
           # CLOSE FILES
           df.close()
           blog.close()
100
101
           # SAVE DATA FRAME
           df = pd.read_csv('Binary_Strings.txt')
103
104
           # PLotting
105
           plt.plot(df['chain'], df['number_of_1s'], 'bo')
106
           plt.title('Binary Strings')
107
           plt.xlabel('Chain')
108
           plt.ylabel('Number of 1s')
           plt.show()
110
111
           # SAVE DATA FRAME
112
           blog = pd.read_csv('Binary_Strings_Log.txt')
114
           # PLotting
115
           plt.plot(blog['chain'], blog['number_of_1s_baselog10'], 'bo')
           plt.title('Binary Strings base Log10')
117
           plt.xlabel('Chain')
118
           plt.ylabel('Number of 1s')
119
           plt.show()
120
121
           if input("Do you want to continue? (y/n): ") == 'n':
122
                break
           print("-"*60)
124
125
  def hammingWeight(n):
127
128
       :type n: int
129
       :rtype: int
131
      mask = 1
132
       count = 0
133
       while n != 0:
134
           if (mask & n == 1):
135
                count = count + 1
136
           n = n >> 1
138
```

```
return count
139
140
141
142
143
  def parse_args():
144
       # setup arg parser
145
       parser = argparse.ArgumentParser()
146
147
       # random default value
148
       default_k_length = random.randint(0, 1000)
150
151
       # add arguments
152
       parser.add_argument("k_length",
153
                              type=int, help="number of primes numbers to check",
154
                              default=default_k_length, nargs='?')
155
       # parse args
156
       args = parser.parse_args()
157
158
       # return args
159
       return args
160
161
  # run script
162
  if __name__ == "__main__":
       # add space in logs
164
       print("\n\n")
165
       print("*" * 60)
166
       start = time.time()
167
168
       # parse args
169
       args = parse_args()
170
171
       # run main function
172
       main(args)
173
174
       end = time.time()
175
       print("\n\n")
176
       print("Total time taken: {}s (Wall time)".format(end - start))
       # print("max number of K length: {}".format(args.k_length))
178
       # add space in logs
179
       print("*" * 60)
180
       print("\n\n")
181
```

3.0.4. Casos de prueba.

Sin nigun Input.

Output en archivo Outputf_BinaryStrings.txt:

```
×
         Outputf_BinaryStrings
                                                                                                                                                                       (6)3
File
           Edit
                        View
\{0, 1\}^{1} = \{\epsilon, 0, 1, 00, 01, 10, 11, 000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111, 0000, 011, 110, 111, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011, 011,
0001, 0010, 0011, 0100, 0101, 0110, 0111, 1000, 1001, 1010, 1011, 1100, 1101, 1110,
1111, 00000, 00001, 00010, 00011, 00100, 00101, 00110, 00111, 01000, 01001, 01010,
01011, 01100, 01101, 01110, 01111, 10000, 10001, 10010, 10011, 10100, 10101, 10110,
10111, 11000, 11001, 11010, 11011, 11100, 11101, 11110, 11111, 000000, 000001, 000010,
000011, 000100, 000101, 000110, 000111, 001000, 001001, 001010, 001011, 001100,
001101, 001110, 001111, 010000, 010001, 010010, 010011, 010100, 010101, 010110,
010111, 011000, 011001, 011010, 011011, 011100, 011101, 011110, 011111, 100000, 100001, 100010, 100011, 100100, 100101, 100110, 100111, 101000, 101001, 101010,
101011, 101100, 101101, 101110, 101111, 110000, 110001, 110010, 110011, 110100,
110101, 110110, 110111, 111000, 111001, 111010, 111011, 111100, 111101, 111110,
111111, 0000000, 0000001, 0000010, 0000011, 0000100, 0000101, 0000110, 0000111,
0001000, 0001001, 0001010, 0001011, 0001100, 0001101, 0001110, 0001111, 0010000,
0010001, 0010010, 0010011, 0010100, 0010101, 0010110, 0010111, 0011000, 0011001,
0011010, 0011011, 0011100, 0011101, 0011110, 0011111, 0100000, 0100001, 0100010,
0100011, 0100100, 0100101, 0100110, 0100111, 0101000, 0101001, 0101010, 0101011,
0101100, 0101101, 0101110, 0101111, 0110000, 0110001, 0110010, 0110011, 0110100,
0110101, 0110110, 0110111, 0111000, 0111001, 0111010, 0111011, 0111100, 0111101,
0111110, 0111111, 1000000, 1000001, 1000010, 1000011, 1000100, 1000101, 1000110,
1000111, 1001000, 1001001, 1001010, 1001011, 1001100, 1001101, 1001110, 1001111,
1010000, 1010001, 1010010, 1010011, 1010100, 1010101, 1010110, 1010111, 1011000,
1011001, 1011010, 1011011, 1011100, 1011101, 1011110, 1011111, 1100000, 1100001,
1100010, 1100011, 1100100, 1100101, 1100110, 1100111, 1101000, 1101001, 1101010,
1101011, 1101100, 1101101, 1101110, 1101111, 1110000, 1110001, 1110010, 1110011,
1110100, 1110101, 1110110, 1110111, 1111000, 1111001, 1111010, 1111011, 1111100,
                 1111101
 Ln 1, Col 1
                                                                                   100%
                                                                                                       Windows (CRLF)
```

Figura 3.1: Archivo de texto con k = 11.

• Output en archivo Binary_Strings.txt:

chain,number_of_1s
1,0
2,0
3,1
4,1
5,2
6,1
7,2
8,2
9,3
10,1
11,2
12,2

```
...
2043,9
2044,9
2045,10
2046,9
2047,10
2048,10
2049,11
```

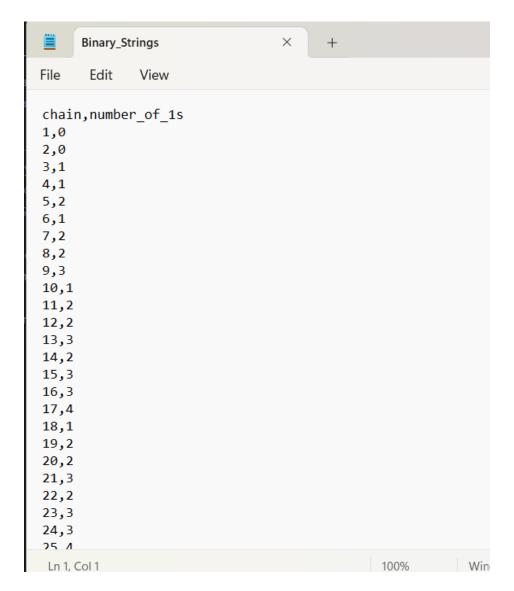


Figura 3.2: Archivo de texto con k = 11.

• Output en archivo Binary_Strings_Log.txt en base log10:

```
chain,number_of_1s_baselog10
3,0.0
4,0.0
5,0.3010299956639812
6,0.0
7,0.3010299956639812
8,0.3010299956639812
9,0.47712125471966244
10,0.0
2043,0.9542425094393249
2044,0.9542425094393249
2045,1.0
2046,0.9542425094393249
2047,1.0
2048,1.0
2049,1.0413926851582251
```

• Mensaje en la terminal:

• Gráfica:

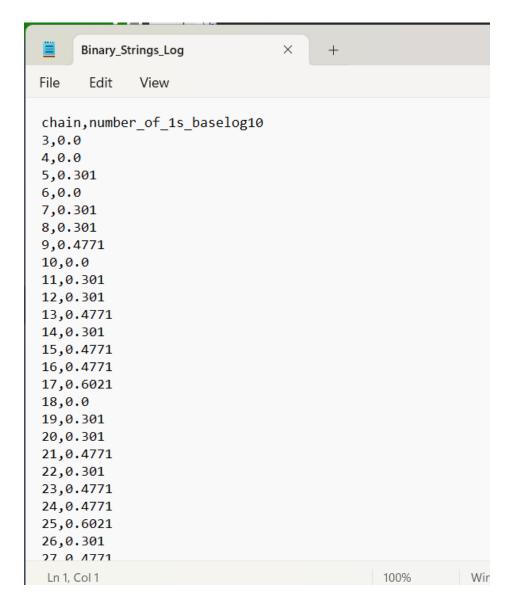


Figura 3.3: Archivo de texto con k = 11.



Figura 3.4: Terminal con K = 11.

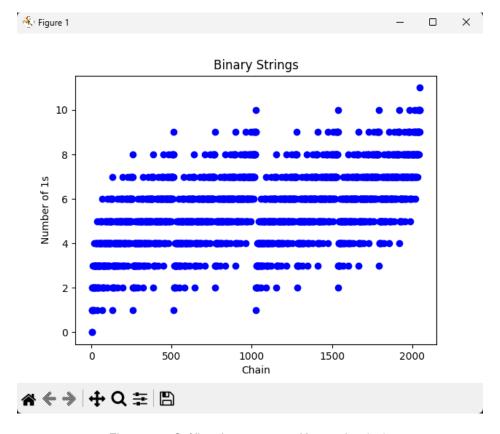


Figura 3.5: Gráfica de puntos con K = random(11).

• Gráfica base log10:

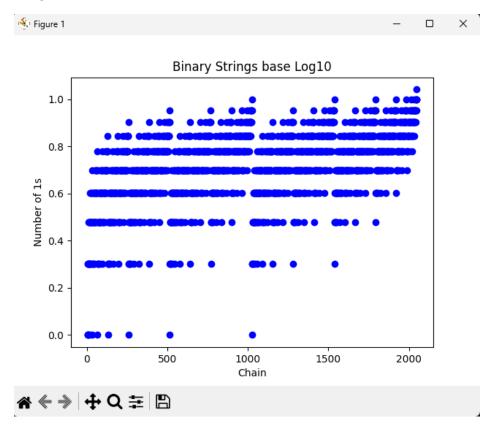


Figura 3.6: Gráfica de puntos con K = 11 y log10.

Tamaño de la cadena igual a 3

• Output en archivo Outputf_BinaryStrings.txt:

$${0,1}^3 = {\epsilon, 0, 1, 00, 01, 10, 11, 000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111}$$

• Output en archivo Binary_Strings.txt:

chain,number_of_1s 1,0

- 2,0
- 3,1
- 4,1
- 5,2
- 6,1
- 7,2
- 8,2
- 9,3

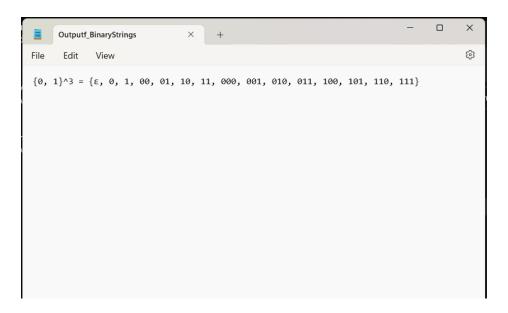


Figura 3.7: Archivo de texto con k = 3.

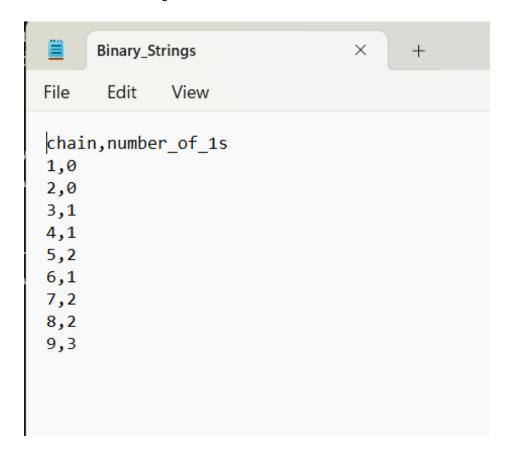


Figura 3.8: Archivo de texto con n = 3.

• Output en archivo Binary_Strings_Log.txt en base log10:

```
chain,number_of_1s_baselog10
3,0.0
4,0.0
5,0.3010299956639812
6,0.0
7,0.3010299956639812
8,0.3010299956639812
9,0.47712125471966244
```

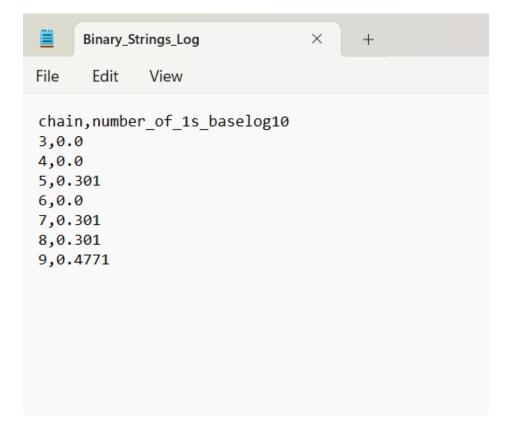


Figura 3.9: Archivo de texto con t = 3.

• Mensaje en la terminal:

```
C:\Users\CristoRey\Escom\SEM_5>py Binary_Strings.py
******************************
Pls give me the 'k' for the alphabet or just press 'enter': 3
Your k is: 3
Do you want to continue? (y/n): n
```

Total time taken: 9.055204629898071s (Wall time)



Figura 3.10: Terminal con K = 3.

• Gráfica:

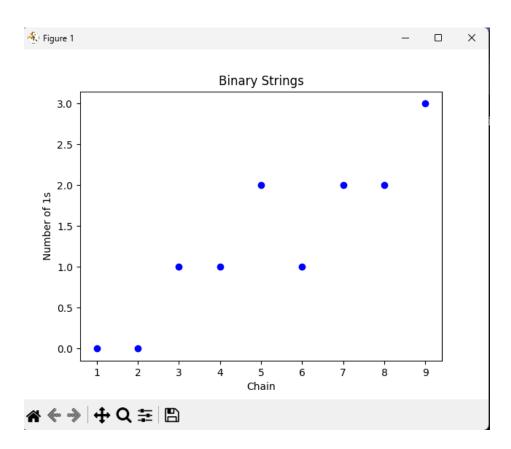


Figura 3.11: Gráfica de puntos con K = 3.

• Gráfica base log10:

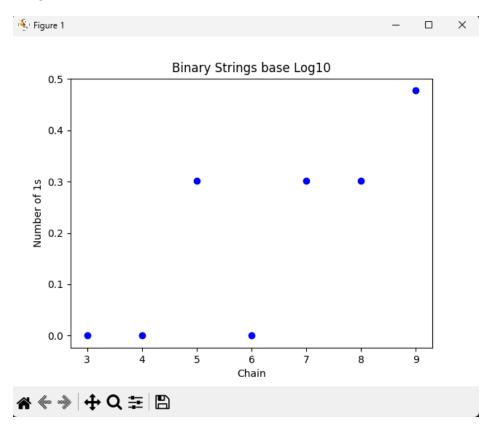


Figura 3.12: Gráfica de puntos con K = 3 y log10.

Tamaño de la cadena igual a 28

• Output en archivos .txt:

Usando un valor de K igual a 28, se crea un archivo .txt con un tamaño superior a los 15 GB, lo cual no es posible abrir en un editor de código convencional.

• Mensaje en la terminal:



Figura 3.13: Terminal con K = 28.

• Gráfica:

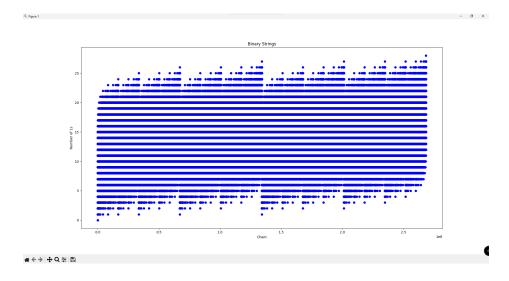


Figura 3.14: Gráfica de puntos con K = 28.

• Gráfica base log10:

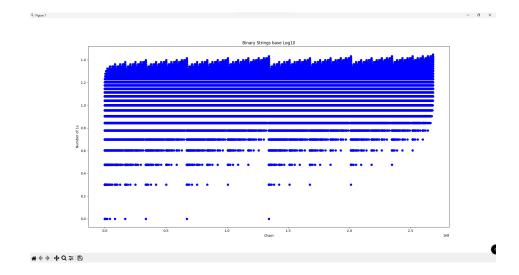


Figura 3.15: Gráfica de puntos con K = 28 y log10.

Conclusión.

La creación de un diccionario que comprende todas las posibles combinaciones de longitud 'k' en el sistema binario nos ha proporcionado una visión clara y exhaustiva de las secuencias binarias, desde las más simples hasta las más complejas, y nos ha permitido comprender cómo se generan y representan las palabras en el lenguaje binario.

Dentro de la programación del problema y su complejidad, nos dimos cuenta de que para 'k' igual a 28, el número de combinaciones totales crece de manera gigantesca en cuanto al almacenamiento en el disco. Aunque utilizamos herramientas para manejar una gran cantidad de datos y algoritmos para reducir la complejidad temporal, podemos decir que, aun así, es bastante tardado visualizar una gráfica. Además, observando la gráfica, es demasiado complejo poder visualizar una función con el número de 1's de las cadenas y de igual forma con el algoritmo. Del mismo modo, si usamos una 'k' más baja, nos resulta igual de complicado poder visualizar una función dentro de la gráfica. Posiblemente, utilizando algoritmos enfocados en encontrar el comportamiento de la gráfica, podremos descubrir su naturaleza.

$\mathsf{CAP}\mathsf{ÍTULO}\,5$

Referencias.

- Hopcroft, J. E., Motwani, R., and Ullman, J. D. (2006). Introduction to Automata Theory, Languages, and Computation (3rd ed.). Pearson.
- Diccionario de la Real Academia Española. (s.f.). Autómata. En Diccionario de la lengua española. Recuperado el 26 de septiembre de 2023, de https://dle.rae.es/aut