Código Huffman y primer teorema de Shannon

Sergio González Montero

12 de febrero de 2024

1. Objetivo

A partir de los textos dados, se obtendrá el código Huffman binario de cada caracter con al menos una aparición en el documento. Además, se calcularán las longitudes medias las cuales se usarán para comprobar que se satisface el Primer Teorema de Shannon. Lo siguiente será, con los códigos realizados, codificar la palabra *Lorentz* en ambas lenguas y comparar las longitudes de las cadenas frente a la codificación binaria usual; calcular la entropía y los errores asociados a ambas características. Para terminar, se crea una función para decodificar cualquier palabra (cadena de Huffman) del texto proporcionado en ambos idiomas.

2. Material y datos

Se usaron los siguientes apartados de las notas de Robert Monjo de la asignatura de Geometría Computacional, a día 07/02/2024:

- 1. Definición 1.1.12 : Entropía de un sistema
- 2. Algoritmo 1.2.2: Huffman
- 3. Teorema 1.2.1 : Primer Teorema de Shannon
- 4. Ejercicio 2.1 : Métrica de errores

Se usaron los archivos $GCOM2024_pract1_auxiliar_eng.txt$ y $GCOM2024_pract1_auxiliar_esp.txt$ proporcionados por el profesor, que contienen un texto sobre la transformada de Lorentz en inglés y en español, respectivamente.

En cuanto al código, es original. En él, se han utilizado las librerías siguientes:

- 1. collections.Counter: subclase de diccionario para contar objetos hashables
- 2. heapq: proporciona una implementación del algoritmo de cola de pila, también conocido como el algoritmo de cola de prioridad. heapq.nsmallest devuelve los n elementos más pequeños
- 3. math: proporciona acceso a las funciones matemáticas

3. Resultados

Los resultados obtenidos tras ejecutar el archivo .py han sido: Código Huffman de S_{eng} : [('x', '100111100'), ('S', '100111101'), (É', '100111110'), ('R', '100111111'), ('4', '001011110'), ('-', '00101111'), (Á', '10011010'), ('T', '10011011'), ('L', '10011100'), ('M', '10011101'), ('z', '11110100'), ('q', '1111010'), ('g', '11110110'), (',', '11110111'), ('k', '0010110'), ('.', '1001100'), ('w', '1111000'), ('b', '1111001'), ('y', '1111110'), ('v', '1111111'), (ú', '001010'), ('p', '111110'),

```
('c', '00100'), ('f', '00110'), ('l', '00111'), ('h', '01010'), ('d', '01011'), ('m', '10010'),
('r', '0100'), (6', '0110'), (á', '0111'), ('s', '1000'), ('t', '1010'), (ñ', '1011'), (í',
'1110'), (é', '000'), (", '110')]
Código Huffman de S_{esp}: [('x', '001111000'), ('P', '001111001'), (É', '001111010'),
('j', '001111011'), ('R', '001111100'), ('f', '001111101'), ('4', '001111110'), ('C',
'001111111'), ('M', '1111111100'), ('w', '111111101'), ('g', '111111110'), ('y', '111111111'),
('h', '00111000'), ('é', '00111001'), ('k', '00111010'), ('-', '00111011'), ('q', '11011110'),
('L', '11011111'), (',', '11111100'), ('.', '11111101'), ('b', '1101100'), ('z', '1101101'), ('o', '1101110'), ('f', '1111100'), ('v', '1111101'), ('p', '00110'), ('m', '01110'), (ú',
'01111'), ('l', '11010'), ('d', '11100'), ('t', '11101'), ('c', '11110'), ('s', '0010'), ('r',
'0110'), (ñ', '1010'), (ó', '1011'), (í', '1100'), (á', '000'), (é', '010'), (", '100')]
Las longitudes medias son: L_{en} = 4.305 con error de entropía 0.056 y error de
longitud 0.068
L_{esp} = 4.304 con error de entropía 0.052 y error de longitud 0.064
Teorema de Shannon: Entropía <= Longitud media <= Entropía + 1
Inglés: 4.2827303843795885 \le 4.305460750853242 \le 5.2827303843795885
S_{en} cumple el teorema de Shannon
\operatorname{Espa\~nol:}\ 4.27846906600711 <= 4.304285714285715 <= 5.27846906600711
S_{esp} cumple el teorema de Shannon
Lorentz en la codificación en inglés: 10011100011001000001011101011110100,
con longitud 35
Lorentz en la codificación en español: 110111111101101100101010111011101101,
con longitud 35
con longitud 49
La codificación binaria es 1.4 más larga respecto a la codificación inglesa
La codificación binaria es 1.4 más larga respecto a la codificación española
Tomando las codificaciones de Lorentz del apartado anterior:
Decodificado de 10011100011001000001011101011110100 en inglés: Lorentz
```

4. Conclusión

La codificación de Huffman es igual o más eficiente que la binaria trivial, como se ve en nuestro caso particular de *Lorentz*. Se aprecia también que la cota máxima a cuánto podemos comprimir el mensaje de un emisor sin perder información está relacionada con su entropía (Shannon, 1948).

Decodificado de 110111111011011001010101111011101101 en español: Lorentz

5. Código

```
Programa 1: practica1.py
```

```
from collections import Counter import heapq
```

```
import math
4
   from math import sqrt as sqrt
6
  |print("-----\nPRIMER APARTADO \n-----")
7
8
   with open("GCOM2024_pract1_auxiliar_eng.txt", 'r', encoding='utf-8') as f:
9
       en = f.read()
10
   with open("GCOM2024_pract1_auxiliar_esp.txt", 'r', encoding='utf-8') as f:
11
12
       esp = f.read()
13
  with open("lorentz.txt", 'r', encoding='utf-8') as f:
14
15
       lorentz = f.read()
16
  def frec():
17
18
19
       # Filtrar caracteres
20
       caracter_en = [c for c in en]
21
       caracter_esp = [c for c in esp]
22
23
       # Contar la frecuencia de cada elemento
24
       frec_en = dict(sorted(Counter(caracter_en).items(),
25
       key=lambda item:item[1]))
26
       frec_esp = dict(sorted(Counter(caracter_esp).items(),
27
       key=lambda item:item[1]))
28
29
       return frec_en, frec_esp
30
31
  frec_en, frec_esp = frec()[0], frec()[1]
  frec_en_char, frec_esp_char = frec()[0], frec()[1]
33 \mid k_{esp}, k_{en} = [], []
34
  |c_{esp}, c_{en} = [], []
35
36
  k_{esp}, k_{en} = [], []
37
   c_{esp}, c_{en} = [], []
38
39
   def tree_nodes():
40
       H H H
41
       c_esp : list; dupla (nodo, {0,1}) de caracteres en espanol
42
       c_{en}: list; dupla (nodo, \{0,1\}) de caracteres en ingles
43
44
45
       while len(frec_esp) > 1:
46
47
           # Los dos valores mas pequenos y
48
           # claves con los valores mas pequenos
```

```
49
           svalue_esp = heapq.nsmallest(2, frec_esp.values())
50
           skey_esp = [clave for clave, valor in frec_esp.items()
51
                        if valor in svalue espl
52
           k1_esp, k2_esp = skey_esp[0], skey_esp[1]
53
54
           # Todos los nodos no terminales del arbol
55
           k_esp.append(k1_esp + k2_esp)
56
           # Codificado del arbol
57
58
           c_esp.append((k1_esp, 0))
59
           c_esp.append(((k2_esp, 1)))
60
           # Actualiza el diccionario
61
           frec_esp.update({k1_esp + k2_esp: sum(svalue_esp)})
62
63
           frec_esp.pop(k1_esp)
64
           frec_esp.pop(k2_esp)
65
66
           # Ordena el diccionario
67
           frec_esp1 = dict(sorted(Counter(frec_esp).items(),
68
                                     key=lambda item: item[1]))
69
       while len(frec en) > 1:
70
71
72
           # Los dos valores mas pequenos y
73
           # claves con los valores mas pequenos
74
           svalue_en = heapq.nsmallest(2, frec_en.values())
           skey_en = [clave for clave, valor in frec_en.items()
75
76
                       if valor in svalue_en]
           k1_{en}, k2_{en} = skey_{en}[0], skey_{en}[1]
77
78
79
           # Todos los nodos no terminales del arbol
80
           k_en.append(k1_en + k2_en)
81
           # Codificado del arbol
82
83
           c_en.append((k1_en, 0))
84
           c_en.append(((k2_en, 1)))
85
86
           # Actualiza el diccionario
87
           frec_en.update({k1_en + k2_en: sum(svalue_en)})
88
           frec_en.pop(k1_en)
89
           frec_en.pop(k2_en)
90
91
           # Ordena el diccionario
92
           frec_en1 = dict(sorted(Counter(frec_en).items(),
93
                                    key=lambda item: item[1]))
94
```

```
95
        return c_esp, c_en
 96
97
    tree_esp, tree_en = tree_nodes()[0], tree_nodes()[1]
98
99
    def encode_alph():
100
101
        dictionary_esp : list; codificacion Huffman de
102
                                      caracteres en espanol
        dictionary_en : list; codificacion Huffman de
103
104
                                      caracteres en ingles
105
106
        # Listas de claves
107
        chars_esp = [x for x in frec_esp_char.keys()]
108
        chars_en = [x for x in frec_en_char.keys()]
109
        # Listas de nodos
110
        nodes_esp = [node[0] for node in tree_esp]
        nodes_en = [node[0] for node in tree_en]
111
112
113
        dictionary_esp, dictionary_en = [], []
114
115
        for char in chars_esp:
116
117
             huffman_binary = ""
118
119
             for i in range(len(tree_esp)):
120
                 if char in nodes_esp[i]:
121
                     huffman_binary = str(tree_esp[i][1]) + huffman_binary
122
123
             dictionary_esp.append((char, huffman_binary))
124
125
        for char in chars_en:
126
             huffman_binary = ""
127
128
             for i in range(len(tree_en)):
129
                 if char in nodes_en[i]:
130
                     huffman_binary = str(tree_en[i][1]) + huffman_binary
131
132
             dictionary_en.append((char, huffman_binary))
133
134
        return dictionary_esp, dictionary_en
135
136
    dict_esp, dict_en = encode_alph()[0], encode_alph()[1]
137
    print(f"Codigo Huffman de S_eng: \n{dict_en}\n\n\
138
                     Codigo Huffman de S_esp:\n{dict_esp}\n")
139
140 | # Listas de codigo Huffman de cada caracter
```

```
|huffman_en, huffman_esp = [],[]
141
142
    for duple in dict_en:
143
        huffman_en.append(duple[1])
144
145
    for duple in dict_esp:
146
        huffman_esp.append(duple[1])
147
148
    def probabilidades():
149
150
        probabilidad_en : list; frecuencias relativas de caracteres en ingles
151
        probabilidad_esp : list; frecuencias relativas de caracteres en espanol
152
153
154
        N_{en}, N_{esp} = len(en), len(esp)
        probabilidad_en = list(map(lambda x: x/N_en,
155
156
        list((frec_en_char.values()))))
        probabilidad_esp = list(map(lambda x: x/N_esp,
157
158
        list((frec_esp_char.values()))))
159
160
        return probabilidad_en, probabilidad_esp
161
162
    W_en, W_esp = probabilidades()[0], probabilidades()[1]
163
164
    def longitud_media():
165
166
        L_en : float; longitud media del codigo Huffman en ingles
167
        L_esp : float; longitud media del codigo Huffman en espanol
168
169
        L_{en}, L_{esp} = 0, 0
170
171
        for i in range (len(W_en)):
172
             L_en += W_en[i] * len(dict_en[i][1])
173
174
        for i in range (len(W_esp)):
175
             L_esp += W_esp[i] * len(dict_esp[i][1])
176
177
        return L_en, L_esp
178
179
    def error_longitud():
        H H H
180
181
        error_en : float; error de longitud en ingles
182
        error_esp : float; error de longitud en espanol
183
184
185
        e_en, e_esp = 0, 0
186
```

```
187
        for i in huffman_en:
188
             e_en += (abs(len(i))**2)
189
190
191
        for i in huffman_esp:
192
            e_{ep} += (abs(len(i))**2)
193
194
        error_{en} = (1/len(en))*sqrt(e_en)
195
        error_{esp} = (1/len(esp))*sqrt(e_esp)
196
197
        return error_en, error_esp
198
199
    def error_entropia():
200
201
        error_en : float; error de entropia en ingles
202
        error_esp : float; error de entropia en espanol
203
204
        e_{en}, e_{esp} = 0, 0
205
206
        for i in range(len(frec_en_char)):
            e_en += (abs(math.log2(W_en[i]) + 1/math.log(2)))**2
207
208
209
        for i in range(len(frec_esp_char)):
210
            e_esp += (abs(math.log2(W_esp[i]) + 1/math.log(2)))**2
211
212
        error_en = (1/len(en))*sqrt(e_en)
213
        error_esp = (1/len(esp))*sqrt(e_esp)
214
215
        return error_en, error_esp
216
217
    error_en_long, error_esp_long = error_longitud()[0], error_longitud()[1]
218
    error_en, error_esp = error_entropia()[0], error_entropia()[1]
219
    L_en, L_esp = longitud_media()[0], longitud_media()[1]
220
221
    print(f"Las longitudes medias son: \nL_en = {round(L_en, 3)} con error de\
222
     entropia {round(error_en, 3)} y error de longitud {round(error_en_long,3)}
223
          \nL_esp = {round(L_esp, 3)} con error de entropia {round(error_esp, 3)
224
     y error de longitud {round(error_esp_long,3)}")
225
226
    def entropia():
227
228
        -entropia_en : float; entropia total del sistema, caso ingles
229
        -entropia_esp : float; entropia total del sistema, caso espanol
230
231
        entropia_en, entropia_esp = 0, 0
232
```

```
233
        for i in range(len(W_en)):
234
            entropia_en += W_en[i]*(math.log2(W_en[i]))
235
236
        for i in range(len(W_esp)):
237
            entropia_esp += W_esp[i]*(math.log2(W_esp[i]))
238
239
        return -entropia_en, -entropia_esp
240
241
    entropia_en , entropia_esp = entropia()[0] , entropia()[1]
242
243
    def shannon_th(L_en, L_esp):
244
245
        L_en : float; longitud media del codigo Huffman en ingles
246
        L_esp : float; longitud media del codigo Huffman en espanol
247
        check_shannon_en : str; print si cumple el
248
                             teorema de Shannon, caso ingles
249
        check_shannon_esp : str; print si cumple el
250
                             teorema de Shannon, caso espanol
        0.00
251
252
253
        if entropia_en <= L_en and L_en <= entropia_en + 1:</pre>
254
            check_shannon_en = "S_en cumple el teorema de Shannon"
255
        else: check_shannon_en = "S_en no cumple el teorema de Shannon"
256
257
        if entropia_esp <= L_esp and L_esp <= entropia_esp + 1:</pre>
258
            check_shannon_esp = "S_esp cumple el teorema de Shannon"
259
        else: check_shannon_esp = "S_esp no cumple el teorema de Shannon"
260
261
        return check_shannon_en, check_shannon_esp
262
263
    shannon_en = shannon_th(L_en, L_esp)[0]
264
    shannon_esp = shannon_th(L_en, L_esp)[1]
265
    print(f"\nTeorema de Shannon: Entropia <= Longitud media <= Entropia + 1\</pre>
266
          \nIngles: {entropia_en} <= {L_en} <= {entropia_en + 1}\</pre>
267
        \n{shannon_en}\
268
          \nEspanol: {entropia_esp} <= {L_esp} <= {entropia_esp + 1}
269
         \n{shannon_esp}")
270
271
   |print("\n-----\nSEGUNDO APARTADO \n-----")
272
273
   def encode():
        0.0.0
274
275
        en_encode : str; codigo Huffman de texto ingles
276
        esp_encode : str; codigo Huffman de texto espanol
277
        lorentz_en : str; codigo Huffman de Lorentz en ingles
278
        lorentz_esp : str; codigo Huffman de Lorentz en espanol
```

```
н н н
279
280
        en_encode = ""
281
        for char in en:
282
            for i in range(len(dict_en)):
283
                 if char == dict_en[i][0]:
284
                     en_encode += dict_en[i][1]
285
286
        esp_encode = ""
287
        for char in esp:
288
            for i in range(len(dict_esp)):
289
                 if char == dict_esp[i][0]:
290
                     esp_encode += dict_esp[i][1]
291
292
293
        lorentz_en, lorentz_esp = "", ""
294
        for char in lorentz:
295
            for i in range(len(dict_en)):
296
                 if char == dict_en[i][0]:
297
                     lorentz_en += dict_en[i][1]
298
299
        for char in lorentz:
300
            for i in range(len(dict_esp)):
                 if char == dict_esp[i][0]:
301
302
                     lorentz_esp += dict_esp[i][1]
303
304
        return en_encode, esp_encode, lorentz_en, lorentz_esp
305
306
    en_encode, esp_encode = encode()[0], encode()[1]
307
    lorentz_en, lorentz_esp = encode()[2], encode()[3]
308
309
    print(f"Lorentz en la codificacion en ingles: {lorentz_en}, \
310
    con longitud {len(lorentz_en)}")
311
    print(f"Lorentz en la codificacion en espanol: {lorentz_esp}, \
    con longitud {len(lorentz_esp)}")
312
313
314
    def binary_encode():
315
316
        binary_lorentz : str; codificacion binaria de Lorentz
317
318
        binary_lorentz = ""
319
        for letter in lorentz:
320
            b = bin(ord(letter))[2:]
321
            binary_lorentz += b
322
323
        return binary_lorentz
324
```

```
325
   |binary_lorentz = binary_encode()
326
327 | print(f"\nLorentz en la codificacion binaria: \n{binary_lorentz}, \
328
   con longitud {len(binary_lorentz)}\
329
   \\nLa codificacion binaria es {len(binary_lorentz)/len(lorentz_en)} \
330
    mas larga respecto a la codificacion inglesa\
331
    \nLa codificacion binaria es {len(binary_lorentz)/len(lorentz_esp)} \
332
    mas larga respecto a la codificacion espanola")
333
334
335
   print("\n-----\nTERCER APARTADO \n-----")
336
337
   # Listas de codigo Huffman de cada caracter
   huffman_en, huffman_esp = [],[]
338
339
   for duple in dict_en:
340
        huffman_en.append(duple[1])
341
342
   for duple in dict_esp:
343
        huffman_esp.append(duple[1])
344
345
    def decode(word, lenguage):
346
347
        word : str; palabra en codigo Huffman a decodificar
348
        lenguage : str; {eng, esp}, lenguaje seleccionado para decodificar
349
        decode_en : str; decodificado de word en ingles
350
        decode_esp : str; decodificado de word en espanol
        H H H
351
352
353
        if lenguage != "eng" and lenguage != "esp":
354
            print("El lenguaje debe ser eng o esp")
355
356
        else:
357
358
            decode_en, decode_esp = "", ""
359
360
            if lenguage == "eng":
361
362
                i = 0
363
                while len(word) >= 3:
364
365
                     length = len(huffman_en[i])
366
                     if huffman_en[i] in word[:length]:
367
                         decode_en += dict_en[i][0]
                         word = word[length:]
368
369
                         i = 0
370
                     i += 1
```

```
371
372
                return decode_en
373
374
            if lenguage == "esp":
375
376
                 i = 0
                 while len(word) >= 3:
377
378
379
                     length = len(huffman_esp[i])
380
                     if huffman_esp[i] in word[:length]:
381
                         decode_esp += dict_esp[i][0]
382
                         word = word[length:]
383
384
                     i += 1
385
386
                 return decode_esp
387
388
    print("Tomando las codificaciones de Lorentz del apartado anterior:\n")
389
    print("Decodificado de 10011100011001000001011101011110100 en ingles:",
          decode("10011100011001000001011101011110100", "eng"))
390
391
    print("Decodificado de 11011111110110110010101011110111011 en espanol:",
392
          decode("11011111110110110010101111011101101", "esp"))
```