

# Compressão e Descompressão com Algoritmo de Huffman

Sistemas de Comunicação II

Arthur Cadore Matuella Barcella

01 de Dezembro de 2024

Engenharia de Telecomunicações - IFSC-SJ

# Sumário

1. Introdução	3
2. Compressão Huffman	3
2.1. Leitura do arquivo	3
2.2. Análise dos caracteres contidos	4
2.3. Calculo do percentual individual	5
2.4. Calculando a PMF (Probability Mass Function)	6
2.5. Indexação dos caracteres	7
2.6. Aplicando codificação sobre o texto	7
2.7. Imprime o arquivo codificado	8
3. Analisando o arquivo codificado	8
4. Decodificando o arquivo	8
4.1. Leitura do arquivo codificado	
4.2. Decodificação do arquivo por huffman:	9
4.3. Aplicando a indexação inversa:	9
4.4. Exportando decodificado em um arquivo:	10
5. Conclusão	10

#### 1. Introdução

Neste relatório, será apresentado um estudo sobre o algoritmo de Huffman, incluindo a leitura de um arquivo de texto, a contagem de ocorrências de cada caractere, a análise dos caracteres contidos no arquivo, o cálculo do percentual de cada caractere, a criação de uma Função de Massa de Probabilidade (PMF), a aplicação do algoritmo de Huffman sobre o texto, a codificação do texto e a análise do arquivo codificado.

O algoritmo de Huffman é um método de compressão de dados que utiliza a codificação de caracteres para reduzir o tamanho de um arquivo. O algoritmo foi desenvolvido por David A. Huffman em 1952, e é amplamente utilizado em sistemas de comunicação e armazenamento de dados.

## 2. Compressão Huffman

#### 2.1. Leitura do arquivo

Inicialmente, deve-se coletar todos os caracteres contidos no arquivo de texto. Para isso, é necessário realizar a leitura do arquivo e contar a quantidade de ocorrências de cada caractere. Isso é executado através do código abaixo:

```
# Reed the file and count the number of occurrences of each character
with open("alice.txt", "r", encoding="utf-8") as file:
      # Ler o arquivo
      text = file.read()
5
      # Create a variable to store the characters and their occurrences
       characters = {}
       for char in text:
9
          # Check if the character is on the variable
          if char in characters:
              # Increment the character
              characters[char] += 1
         else:
               # Add the character to the variable and set it to 1
               characters[char] = 1
       # Order the characters
18
19
       sorted letters = sorted(characters.items())
21 # Get the letters and occurrences
22 letters = [letter for letter, occurrences in sorted letters]
23 occurrences = [occurrences for letter, occurrences in sorted letters]
25 # Print the letters count:
26 # Print the letters count:
27 print("Letters count:", len(letters))
29 BFR = math.ceil(math.log2(len(letters)))
print("Bits for representation:", BFR)
```

Desta forma, o vetor letters contém todos os caracteres contidos no arquivo de texto, enquanto o vetor occurrences contém a quantidade de ocorrências de cada caractere.

Também podemos notar que com base na impressão de "letters count", o arquivo contem 91 caracteres distintos, necessitando de 91 símbolos diferentes para representar cada caractere, portanto, a codificação mais simples precisará de 7 bits (2^7 = 128) para representar todos os caracteres.

#### 2.2. Análise dos caracteres contidos

Na sequencia, é possível analisar a quantidade de ocorrências de cada caractere contido no arquivo de texto. Para isso, foi aplicado um plot de barras, onde o eixo x representa os caracteres e o eixo y representa a quantidade de ocorrências de cada caractere. O código abaixo realiza essa operação:

```
sorted_letters = [letter for _, letter in sorted(zip(occurrences, letters),
    reverse=True)]

sorted_occurrences = [occurrence for occurrence, _ in
    sorted(zip(occurrences, letters), reverse=True)]

plt.figure(figsize=(16,9))

plt.bar(sorted_letters, sorted_occurrences)

plt.yscale("log")

plt.xlabel("Letters")

plt.ylabel("Occurrences")

plt.title("Occurrences of each Character (Log Scale)")

plt.show()
```

Com base neste código, é gerado a seguinte figura:

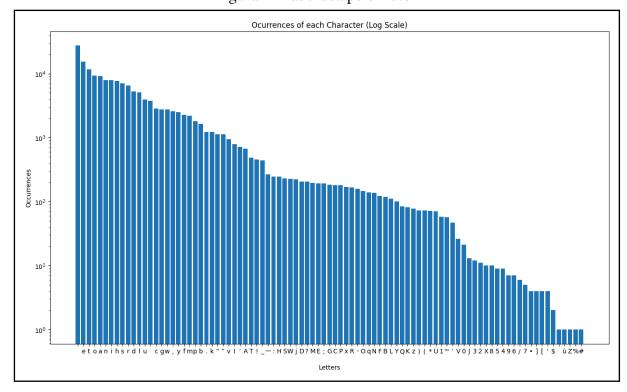


Figura 1: Elaborada pelo Autor

Note que o primeiro caractere mais frequente é o espaço, seguido pelas letras "e", "t", "a" e "o".

Nota: Após o caracter "u", aparentemente outro caracter espaço está sendo representado, porém, esse representa o caracter de quebra de linha ("/n").

## 2.3. Calculo do percentual individual

Com base na quantidade de ocorrências de cada caractere, é possível calcular o percentual de cada caractere em relação ao total de caracteres contidos no arquivo de texto.

Para isso, calculamos a quantidade total de caracteres lidos, e determinamos a razão entre a quantidade de ocorrências de cada caractere e o total de caracteres. O código abaixo realiza essa operação:

Total de caracteres: 163919

```
# sum all the occurrences of the letters and create a graph with the
percentage of each letter

# Get the total number of letters
total_letters = sum(occurrences)
print("Total letters:", total_letters)

# Calculate the percentage of each letter
def percentage(occurrences, total):
    return [occurrence / total for occurrence in occurrences]

percentages = percentage(occurrences, total_letters)

# sort the letters by occurrences to make the graph more readable
```

```
sorted_letters = [letter for _, letter in sorted(zip(occurrences, letters),
   reverse=True)]
   sorted_percentages
                               [percentage
                                                             percentage
                                                                           in
   sorted(zip(occurrences, percentages), reverse=True)]
16
# Create the gprint("Letters:", letters) graph
18 plt.figure(figsize=(16,9))
plt.bar(sorted letters, sorted percentages)
20 plt.xlabel("Letter")
21 plt.ylabel("Percentage")
22 plt.title("Percentage of each Character (Log Scale)")
23 plt.yscale("log")
24 plt.show()
```

Dessa forma é possível visualizar a porcentagem de cada caractere em relação ao total de caracteres contidos no arquivo de texto, conforme apresentado abaixo:

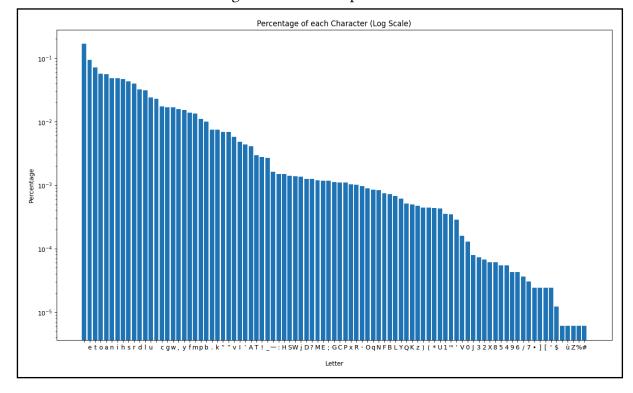


Figura 2: Elaborada pelo Autor

## 2.4. Calculando a PMF (Probability Mass Function)

Com base na lista de caracteres e seus respectivos percentuais, é possível calcular a Função de Massa de Probabilidade (PMF) de cada caractere. Para isso, é necessário criar um dicionário contendo o caractere e seu respectivo percentual. O código abaixo realiza essa operação:

```
# create a pmf vector with the percentage of each letter

pmf = {letter: percentage for letter, percentage in zip(letters, percentages)}

percentages)}

print("PMF:", list(pmf.values()))
```

```
# Calculate the huff code
huff = komm.HuffmanCode(list(pmf.values()))

# Print the huff code values and the huff ratio
print("Huffman code:", huff.codewords)
print("Huff Ratio:", huff.rate(list(pmf.values())))
print("Compress Ratio:", BFR - huff.rate(list(pmf.values())))
```

Com base nisso, podemos determinar o codigo de huffman para cada caractere com base em sua participação do percentual total. Além disso, podemos determinar parâmetros resultantes do codigo de huffman, como o huff ratio e a taxa de compressão:

Huff Ratio: 4.643275 Compress Ratio: 2.356724

Dessa forma, podemos ver que o código aplicado foi capaz de reduzir a quandidate de bits necessária para representar os caracteres do arquivo em 2.35 bits (média).

#### 2.5. Indexação dos caracteres

Em seguida, é necessário criar uma indexação do caractere e sua respectiva letra, de forma que cada caractere seja representado por um índice. O código abaixo realiza essa operação:

```
index = {i: letter for i, letter in enumerate(letters)}for i in
range(len(letters)):
    print(letters[i], occurrences[i])

print ("Index:", index)
```

#### 2.6. Aplicando codificação sobre o texto

Com base nesta indexação, é possível codificar o texto original, de forma que cada caractere seja representado por um índice. O código abaixo realiza essa operação. De forma que inicialmente o texto é "codificado" pelo index, transformando cada caractere em uma letra, e posteriormente é aplicado o código de huffman sobre o texto codificado.

```
# encode the text using the index to create a integer index of the letters
in the text

encoded_text = [list(index.keys())[list(index.values()).index(letter)] for
letter in text]

print("Encoded text (by index):", encoded_text)

# create a huffman code for the encoded text
huff_encoded = huff.encode(encoded_text)

print("Huffman encoded text:", huff_encoded)
```

#### 2.7. Imprime o arquivo codificado

Por fim, é possível imprimir o arquivo codificado, de forma que cada caractere seja representado por um índice. O código abaixo realiza essa operação:

```
# export the huffman code to a file.
with open("huff_encoded.com2", "w") as file:
file.write("".join(map(str, huff_encoded)))
```

# 3. Analisando o arquivo codificado

Por fim, é possível analisar o arquivo codificado, de forma que cada caractere seja representado por um índice. O código abaixo realiza essa operação:

```
17 [...]
```

## 4. Decodificando o arquivo

## 4.1. Leitura do arquivo codificado

Para decodificar o arquivo, é necessário realizar a leitura do arquivo codificado e aplicar o algoritmo de Huffman para decodificar o texto. O código abaixo realiza essa operação:

```
# read the huffman code from the file

with open("huff_encoded.com2", "r") as file:
    huff_encoded = file.read()

# decode the huffman code
huffDecode = komm.HuffmanCode(list(pmf.values()))
print("Huffman code:", huffDecode.codewords)
```

Com base no codigo acima, deve-se obter as palavras código utilizadas originalmente para codificar o texto.

Engenharia de Telecomunicações - IFSC-SJ

#### 4.2. Decodificação do arquivo por huffman:

Tendo as palavras código e o texto codificado, é possivel decodificar o texto original. Esse processo e realizado através do código abaixo:

```
# Decode the encoded text

# Convert the string back to a list of integers
huff_encoded_list = list(map(int, huff_encoded))

decoded_text = huffDecode.decode(huff_encoded_list)

# print more values of the decoded text
print("Decoded text:", decoded_text[:100])
```

O texto decodificado é apresentado abaixo, note que ainda não é possivel ler pois o texto esta estruturado com base em um index de cada letra correspondente.

```
      1
      90
      46
      63
      60
      1
      42
      73
      70
      65
      60
      58
      75
      1
      33
      76
      75
      60
      69
      57
      60
      73
      62
      1
      60

      2
      28
      70
      70
      66
      1
      27
      67
      64
      58
      60
      6
      74
      1
      27
      59
      77
      60
      69
      75
      76
      73

      3
      60
      74
      1
      64
      69
      59
      60
      73
      67
      56
      69
      59
      0
      1
      1
      1
      0
      46
      63

      4
      64
      74
      1
      60
      73
      60
      1
      76
      74
      60
      1

      5
      70
      61
      1
      56
```

#### 4.3. Aplicando a indexação inversa:

Dessa forma, para resolver o problema de leitura do texto decodificado, é necessário aplicar a indexação inversa, de forma que cada índice seja representado por um caractere. Abaixo está o index utilizado no processo de codificação (gerado automaticamente durante a codificação).

```
'\n', 1: ' ', 2: '!', 3: '#', 4: '$', 5: '%', 6: "'", 7: '(', 8: ')'
  9: '*', 10: ',', 11: '-', 12: '.', 13: '/', 14: '0', 15: '1', 16:
  17: '3', 18: '4', 19: '5', 20: '6', 21: '7', 22: '8', 23: '9', 24:
  25: ';', 26: '?', 27: 'A', 28: 'B', 29: 'C', 30: 'D', 31: 'E', 32:
   33: 'G', 34: 'H', 35: 'I', 36:
                                     'J', 37:
                                               'K', 38: 'L', 39:
                                                                   'M', 40:
                                    'R', 45:
6 41: '0', 42: 'P', 43: 'Q', 44:
                                              'S', 46: 'T', 47:
                                                                   'U', 48:
                                                                   '_', 56:
7 49: 'W', 50: 'X', 51: 'Y', 52:
                                    'Z', 53: '[', 54: ']', 55:
8 57: 'b', 58: 'c', 59: 'd', 60: 'e', 61: 'f', 62: 'g', 63: 'h', 64:
9 65: 'j', 66: 'k', 67: 'l', 68: 'm', 69: 'n', 70: 'o', 71: 'p', 72: 'q'
  73: 'r', 74: 's', 75: 't', 76: 'u', 77: 'v', 78: 'w', 79: 'x', 80: 81: 'z', 82: 'ù', 83: '-', 84: ''', 85: ''', 86: '"', 87: '"', 88:
10 73: 'r'
  89: '™', 90: '\ufeff'}
```

Esse index é aplicado no código abaixo para realizar a indexação inversa do texto, retornandoo em palavras.

```
# use the index to convert the integers back to letters, the index need to
check all the values of the index to find the letter

decoded_text = [index[i] for i in decoded_text]
```

```
print("Decoded text:", decoded_text[:100])
```

#### 4.4. Exportando decodificado em um arquivo:

Por fim, é possível exportar o texto decodificado para um arquivo de texto. O código abaixo realiza essa operação:

```
# print the text into a file "huff_decoded.txt"

with open("huff_decoded.txt", "w") as file:
file.write("".join(decoded_text))
```

#### 5. Conclusão

Neste relatório, foi apresentado um estudo sobre o algoritmo de Huffman, incluindo a leitura de um arquivo de texto, a contagem de ocorrências de cada caractere, a análise dos caracteres contidos no arquivo, o cálculo do percentual de cada caractere, a criação de uma Função de Massa de Probabilidade (PMF), a aplicação do algoritmo de Huffman sobre o texto, a codificação do texto e a análise do arquivo codificado.

O algoritmo de Huffman é um método de compressão de dados que utiliza a codificação de caracteres para reduzir o tamanho de um arquivo. O algoritmo foi desenvolvido por David A. Huffman em 1952, e é amplamente utilizado em sistemas de comunicação e armazenamento de dados.