



# Licenciatura em Engenharia informática e Multimédia

## Codificação de Sinais Multimédia

### Trabalho prático 2

#### **Docentes**

Eng.º José Nascimento

Eng.º André Lourenço

#### **Turma 41D**

Miguel Távora N°45102

João Cunha N°45412

Arman Freitas N°45414

## **Sumário**

<b>SUMÁRIO .....</b>	<b>2</b>
<b>ÍNDICE DE ILUSTRAÇÕES .....</b>	<b>3</b>
<b>ÍNDICE DE TABELAS .....</b>	<b>3</b>
<b>INTRODUÇÃO .....</b>	<b>4</b>
<b>DESENVOLVIMENTO.....</b>	<b>5</b>
<b>FUNÇÃO GERA_HUFFMAN.....</b>	<b>5</b>
<b>FUNÇÃO CODIFICA.....</b>	<b>7</b>
<b>FUNÇÃO DESCODIFICA .....</b>	<b>9</b>
<b>FUNÇÃO ESCREVER .....</b>	<b>10</b>
<b>FUNÇÃO LER.....</b>	<b>10</b>
<b>CONCLUSÕES.....</b>	<b>11</b>
<b>ANEXOS.....</b>	<b>13</b>

## Índice de Ilustrações

Figura 1 Algoritmo de Huffman para a mensagem “correspondente” .....	6
Figura 2 Atribuição do código para os caracteres .....	7
Figura 3 Tabela obtida apartir da atribuição dos códigos.....	8
Figura 4 Descodificação da palavra.....	9

## Índice de Tabelas

Tabela 1 Testes ao programa .....	12
-----------------------------------	----

## Introdução

O presente trabalho foi nos proposto com o objetivo de aperfeiçoar as habilidades do grupo no que toca á construção de algoritmos. Insidindo este trabalho na compressão e descompressão de diversos tipos de ficheiros (.txt, .mp3, etc.).

Neste trabalho utilizamos a codificação de Huffman, que não possui quaisquer perdas e, tem uma baixa taxa de redundância. O algoritmo tira por base as probabilidades de cada símbolo na mensagem, construindo uma árvore.

Esta agrega sempre os últimos dois caracteres com menor número de ocorrências. Recolocando o novo caracter obtido lista por ordem de probabilidade sucessivamente até so ter dois caracteres com diversos simbolos agregados. Atribuindo-se então para cada aresta da árvore um dígito binário (0 ou 1) sendo o código obtido quando é percorrida a árvore e anotando nas arestas os dígitos binários desde a raiz até as folhas que corresponde ao símbolo desejado.

É também nos pedido a descompressão através da árvore de Huffman. Ou seja, através de uma trama de números em binário, descodificar os mesmos para que consigamos ler a mensagem. Isto é feito por parte do receptor quando recebe a trama de bits. Este processo será demonstrado no desenvolvimento do trabalho.

## Desenvolvimento

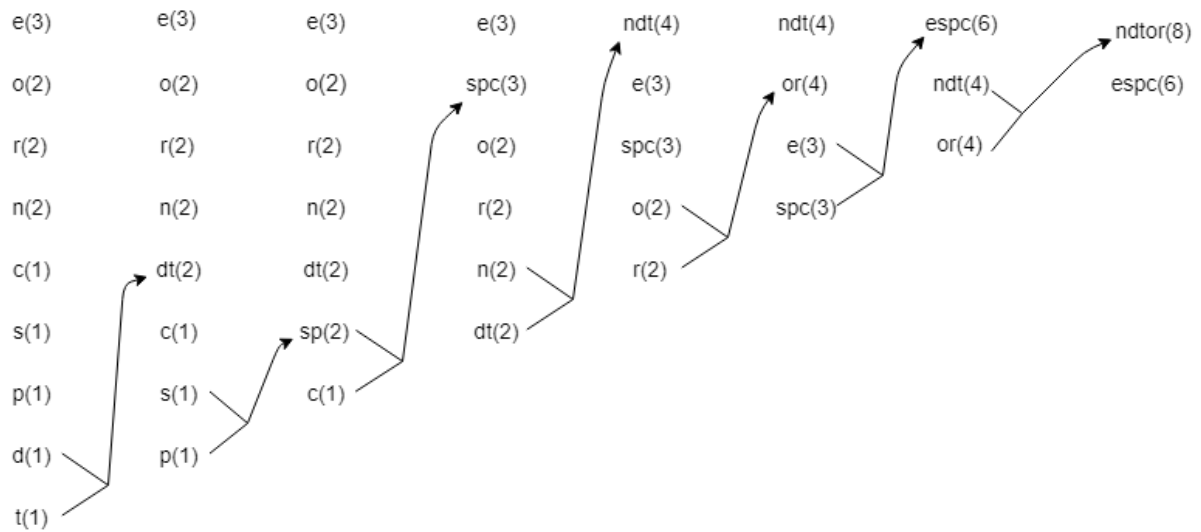
### Função `gera_huffman`

Para a realização do primeiro exercício, foi necessário realizar a função que gera o código de huffman. De modo a construir a função `gera_huffman`, primeiramente foi criada uma outra função, `geraDicionario`, esta tem como parâmetro a *string* a que se pretende aplicar o algoritmo de Huffman.

A partir deste texto, é criada uma lista com o número de vezes que o caractere se repete (frequência do caractere) e o carácter correspondente. Após a construção desta lista, era indispensável criar outra função cujo seu objetivo é ordenar de forma crescente os caracteres por número de vezes que o mesmo se repete. Assim, criámos a função *ordemCrescente*.

A função `gera_huffman` propriamente dita, gera a árvore que nos ajuda na codificação e, decodificação da mensagem. Esta foi implementada utilizando recursividade, utilizando a tabela antes construída (retorno de `geraDicionario`) como argumento, onde vai acrescentando a cada caracter um novo numero obtendo desta forma uma tabela.

De seguida podemos verificar um exemplo de uma árvore de Huffman gerada, e, como o algoritmo em si funciona (explicado na introdução do trabalho):



**Figura 1** Algoritmo de Huffman para a mensagem “correspondente”

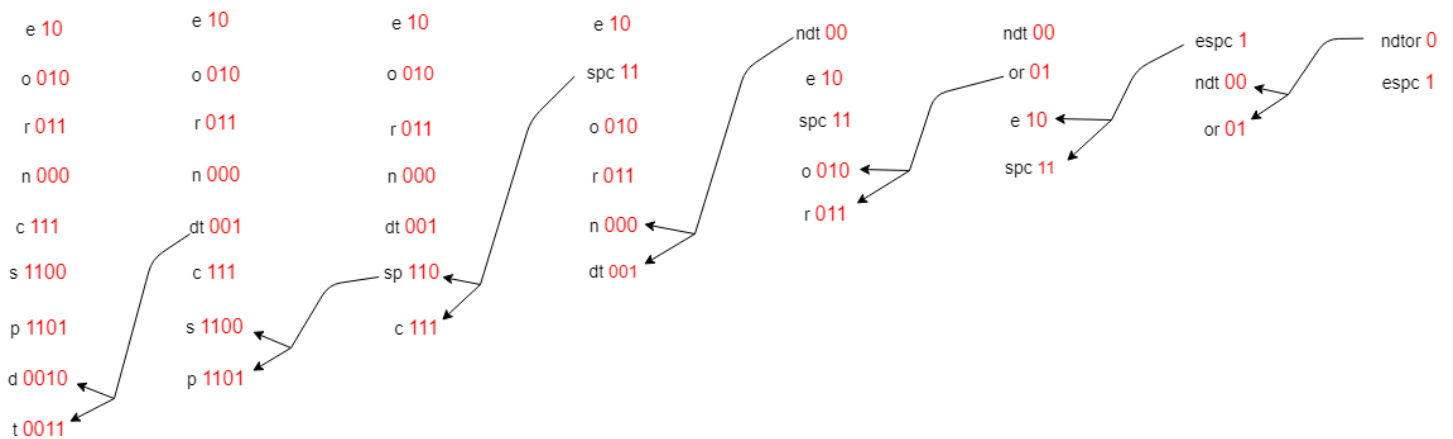
## Função Codifica

Para codificar a mensagem, é recebido como parâmetro esta (sequência de caracteres) e, a árvore de Huffman gerada anteriormente.

Percorrendo esta árvore podemos ir “juntando” os bits encontrados de forma a criar cada caractere presente na mensagem.

Para simplificar o processo criámos outra função, *code()*, que apenas codifica um caractere e, no *codifica* apenas percorremos todos os caracteres da *string*.

De seguida podemos verificar como funciona a pesquisa na árvore por um determinado caractere. Apenas procuramos pelo mesmo e, vamos juntando os bits até chegar eventualmente ao caractere pretendido.



**Figura 2** Atribuição do código para os caracteres

Por fim, criamos um método *tabelaCodificacao()* para nos ajudar mais a frente a decodificar a mensagem mais facilmente.

Esta função apenas cria uma tabela com todos os caracteres presentes na árvore de Huffman (não repetidos) junto com as suas respetivas codificações:

e	3	10
o	2	010
r	2	011
n	2	000
c	1	111
s	1	1100
p	1	1101
d	1	0010
t	1	0011

**Figura 3** Tabela obtida apartir da atribuição dos códigos



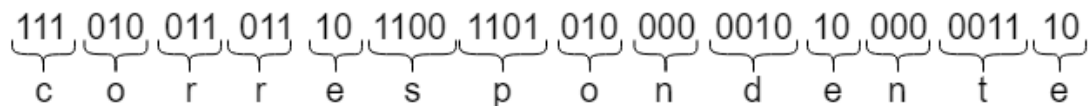
## Função Descodifica

De modo a podermos descodificar uma certa trama de bits é necessário a tabela de codificação obtido anteriormente pela função de *tabelaCodificacao*.

A partir disso, a função *descodifica* lê os códigos binários e, verifica pela tabela a existência de certas codificações se não encontrar nenhuma, apenas acrescenta o próximo bit e procura outra vez na tabela até encontrar uma codificação que exista na tabela.

Quando encontrado é apenas feito o mesmo processo até ao final da trama de bits.

Obtemos no final, desta forma, a mensagem codificada. O processo descrito pode ser encontrado na seguinte imagem com o total de 43 bits:



**Figura 4** Descodificação da palavra

## Função Escrever

Tal como o nome diz a função *escreve*, escreve uma mensagem a partir do código binário cedido como argumento.

De forma a poder a guardar a trama de bits num array mais pequeno, utilizamos o método *packbits* do Numpy e, guardamos o array num ficheiro utilizando o método *tofile()*.

É de notar que essa mensagem é guardada em um ficheiro do tipo “.txt” .

## Função Ler

A partir de um ficheiro encontrado no sistema operativo, a função *ler* vai retornar uma *string* com o conteúdo do ficheiro.

Esta função recebe como parâmetro, não só o nome do ficheiro (com a sua extensão ex: “.txt”), mas também uma variável booleana, que vem inicialmente com o seu valor falso. No entanto se for passado o valor de True, a função irá ler o conteúdo do ficheiro como bytes.

## Conclusões

Em suma com a realização deste trabalho o grupo aprendeu a construir a tabela de Huffman.

Permitindo fazer a codificação e decodificação de mensagens. Conseguindo desta forma otimizar bastante todo o tipo de ficheiro. Conseguimos ver diversos objetivos para a utilização deste tipo de compressão sem perdas, como por exemplo o envio de mensagens via internet que requer que nenhum caractere desapareça na receção da mensagem.

A característica que o torna este algoritmo distinto dos outros é o facto de ser não redundante, ou seja, uma sequência de números binários nunca pode dar 2 caracteres diferentes.

No entanto nem tudo é perfeito e, como se pode verificar na seguinte tabela, os nossos resultados foram deveras ineficientes no que diz respeito ao tempo de processamento da codificação e decodificação.

Achamos que estes números possam ser diminuídos, mas não nos conseguimos “escapar” à utilização de ciclos *for*, que utilizam a maior parte do tempo de CPU devido a estarmos a codificar ficheiros com muitos caracteres.

Por fim, infelizmente não conseguimos testar a imagem que por alguma razão nos gera uma tabela de codificação com um número médio de bits muito grande (31622.9).

**Tabela 1 Testes ao programa**

	Árvore de Huffman	Codificação	Descodificação	Entropia	Número médio de bits	Eficiência
<i>ecg.txt</i>	0,31941724	0,67318273	8,35173678	3,26516166	9,82352941	0,33238173
<i>ubuntu.txt</i>	2,02020431	4,6073401	82,2575569	4,6779341	9,63366337	0,48558206
<i>mp3</i>	5,94306684	26,2587106	169,2293	4,28631471	8,85263158	0,48418537
<i>midi</i>	0,19938469	0,93242192	10,5513976	3,73814176	9,37894737	0,3985673

## Anexos

```

import cv2
import numpy as np
import matplotlib.pyplot as plt
import os
from time import time

def gerarDicionario (text):
    text = list (text)
    dicionario = []
    for i in set(text):
        dicionario.append([text.count(i)/len(text), i])
    return dicionario

#tabela = gerarDicionario("OLA MUNDO!!!")

def ordemCrescente (table):
    for i in range (len (table)):
        for j in range (i+1, len (table)):
            if (table[i][0] > table [j][0]):
                temp = table[i]
                table[i] = table [j]
                table[j] = temp

    return table

#####
#####

def escrever (message, fileName):
    #print("-----ESCREVER-----")
    -----\n")
    #file = open(str(fileName), 'w')
    np.packbits(list(map(int, message))).tofile("f.txt")
    print("Wrote: \"" + str(message) + "\" to \"" + str(fileName)
+ "\"\n")
    #file.close()

def ler (fileName, a=False):
    #print("-----LER-----")
    -----\n")
    if(not a):
        file = open(str(fileName), 'r')
    else:
        file = open(str(fileName), 'rb')

    r = file.read()

    file.close()

    print("Read: \"" + str(r) + "\" from: \"" + str(fileName) +
    "\"\n")
    return str(r)
#####
#####
#print("IMAGEM-----")

```

```

# Lê a imagem em níveis de cinzento
#x = cv2.imread("lenac.tif",cv2.IMREAD_GRAYSCALE)
# Converte a imagem (matriz) numa sequência de números (array)
#xi = x.ravel()
#aa = ""
#for i in range(len(xi)):
#    aa+=str(xi[i])
#print(aa)
# Calcula o histogram
#h, bins, patches = plt.hist(xi,256,[0,256])
# Gera o código de Huffman
#t0 = time()

#print(np.concatenate(np.arange(0, 256), h))
#img = []
#for i in range(256):
#    img.append([h[i], str(i)])

#tabela = img
#print(tabela)
#tabela = np.arange(0,256),h

##### IMAGEM

#text = ler("HenryMancini-PinkPanther30s.mp3", True)
#text = ler("HenryMancini-PinkPanther.mid", True)
text = ler("ecg.txt")
#text = ler("ubuntu_server_guide.txt")
#t0 = time()
tabela = gerarDicionario(text)
huffman_tree = []
huffman_tree.append(tabela)

def gera_huffman (nodes):
    newnode = []
    #print("LEN")
    #print(len(nodes))
    if len(nodes)>1:
        #print("nodes:", str(nodes))
        nodes.sort()
        nodes[0].append("0")
        nodes[1].append("1")
        combined_node1 = (nodes[0][0] + nodes[1][0])
        combined_node2 = (nodes[0][1] + nodes[1][1])
        newnode.append(combined_node1)
        newnode.append(combined_node2)
        newnodes = []
        newnodes.append(newnode)
        newnodes = newnodes + nodes[2:]
        nodes = newnodes
        huffman_tree.append(nodes)
        gera_huffman (nodes)
    return huffman_tree
##### IMAGEM

```

```

def printLevels(huffmanTable):
    #huffmanTable = huffmanTable[::-1]
    print("-----PRINT-LEVELS-----")
    print("\n")
    counter = 0
    for level in huffmanTable:
        print("Level", counter, ":", level)
        counter += 1
    huffmanTable = gera_huffman(tabela)
    huffmanTable = huffmanTable[::-1]
    #t1 = time()
    #print ("time:", t1-t0)
    #print("-----CODIFICA-----")
    print("\n")
    def code (letter, table):
        ajuda = ""
        nodeBefore = []
        for level in table:
            for node in level:
                if letter in node[1] and len(node)>2 and node !=
nodeBefore:
                    nodeBefore = node
                    ajuda += node[2]
        return ajuda

    def codifica (text, table):
        letters = list(text)
        elFinal = ""
        for letter in letters: elFinal += code(letter, table)
        return elFinal

    def codificaverdadeiro(text, dicionario):
        s = ""
        for char in text:
            for values in dicionario:
                if char == values[0]:
                    s += values[1]
        return s

    def tabelaCodificacao(table, dicionario):
        print("TABELA DE CODIFICACAO")
        cod = []
        a = []
        for nome in dicionario:
            c = codifica(nome[1], table)
            print("Letter (" + str(nome[1]) + "): " + str(c))
            cod.append([nome[1], c])
            a.append(c)
        return cod, a

    t0 = time()
    codificacao, codigos = tabelaCodificacao(huffmanTable, tabela)
    codificado = codificaverdadeiro(text, codificacao)
    t1 = time()
    print("TIME", str(t1-t0))
    escrever(codificado, "ecgCODIFICADO.txt")
    escrever(codificado, "ubuntu_server_guideCODIFICADO.txt")

```

```

#print("-----DESCODIFICAR-----\n")
def descodifica (message, dicionario):
    strfinal = ""
    s = ""

    for char in message:
        s += char
        for values in dicionario:
            if s == str(values[1]):
                strfinal += str(values[0])
                s = ""
                break
    return strfinal
t0 = time()
descodificado = descodifica(codificado, codificacao)
t1 = time()
print(descodificado)
print("TIME", str(t1-t0))

def entropia(p):
    elFinal = 0
    for i in range(len(p)):
        elFinal += (p[i][0]*np.log2(p[i][0]))

    return -1*elFinal
entrop = entropia(tabela)
print("ENTROPIA",entrop)
def numeroMedio(a):
    nmr = 0
    count = 0
    for i in range(len(a)):
        nmr += len(list(a[i]))
        count += 1
    return nmr/count
nm = numeroMedio(codigos)
print("NUMERO MEDIO",nm)
def eficiencia(e, n):
    return e/n
print("EFICIENCIA",eficiencia(entrop, nm))

```