

## Hoja de Resultados I

(Prácticas 1, 2 y 3)

A continuación se detallarán los resultados esperados para varios ejemplos significativos correspondientes a las prácticas 1, 2 y 3 de transmisión de datos. El objetivo de esta especificación de resultados es proporcionar la información necesaria para que el alumno pueda comprobar la correcta implementación de las prácticas.

# 1 Práctica 1: Codificación Huffman

## 1.1 Programa huffman.

### 1.1.1 Ejemplo 1:

**Entrada:**

[4 .3 .2 .1]

**Salida:**

codigo =

[0.4000] '0'

[0.3000] '10'

[0.2000] '111'

[0.1000] '110'

H = 1.8464

longitudMedia = 1.9000

### 1.1.2 Ejemplo 2:

**Entrada:**

[.05 .05 .1 .1 .15 .15 .20 .20]

**Salida:**

codigo =

[0.0500] '11101'

[0.0500] '11100'

[0.1000] '100'

[0.1000] '1111'

[0.1500] '110'

[0.1500] '101'

[0.2000] '01'

[0.2000] '00'

H = 2.8464

longitudMedia = 2.9000

### 1.1.3 Ejemplo 3:

**Entrada:**

[.3 .15 .25 .2 .05 .025 .015 .01]

**Salida:**

codigo =

[0.3000] '11'

[0.2000] '00'

[0.1500] '011'

[0.2500] '10'

[0.0500] '0101'

[0.0250] '01001'

[0.0150] '010001'

[0.0100] '010000'

H = 2.4025

longitudMedia = 2.4250

*Nota: Téngase en cuenta que dependiendo de si se aplica la funcion huffmanRecursivo modificada o no podrian intercambiarse los ceros por unos y viceversa.*

## 1.2 Extensión de fuente.

### 1.2.1 Ejemplo 1:

**Entrada:**

[.4 .3 .2 .1]

Orden de la extensión de fuente: 2

**Salida:**

*codigo* =

[0.1600] '111'  
 [0.1200] '100'  
 [0.0800] '1101'  
 [0.0800] '1100'  
 [0.1200] '011'  
 [0.0400] '0010'  
 [0.0600] '0101'  
 [0.0400] '10111'  
 [0.0900] '000'  
 [0.0400] '10110'  
 [0.0300] '00111'  
 [0.0600] '0100'  
 [0.0200] '00110'  
 [0.0300] '10100'  
 [0.0200] '101011'  
 [0.0100] '101010'

$H = 3.6929$

*longitudMedia* = 3.7300

### **1.3 Extensión de fuente.**

#### **1.3.1 Ejemplo 1:**

**Entrada:**

[.4 .3 .2 .1]

Orden de la extensión de fuente: 3

**Salida:**

*codigo* =

[ 0.0640] '1010'	[ 0.0360] '11000'
[ 0.0240] '00100'	[ 0.0180] '111000'
[ 0.0480] '0100'	[ 0.0160] '011011'
[ 0.0360] '11001'	[ 0.0480] '11110'

[ 0.0320] '01111'	[ 0.0120] '000000'
[ 0.0120] '001101'	[ 0.0040] '01011110'
[ 0.0160] '011010'	[ 0.0240] '01010'
[ 0.0180] '110101'	[ 0.0240] '111010'
[ 0.0160] '100111'	[ 0.0090] '1011111'
[ 0.0360] '11011'	[ 0.0080] '1000110'
[ 0.0320] '01110'	[ 0.0080] '1000000'
[ 0.0120] '001100'	[ 0.0060] '0011100'
[ 0.0090] '1011110'	[ 0.0040] '10000111'
[ 0.0160] '100101'	[ 0.0120] '1111101'
[ 0.0160] '100110'	[ 0.0120] '000011'
[ 0.0090] '1011101'	[ 0.0080] '1000101'
[ 0.0480] '0001'	[ 0.0060] '0000011'
[ 0.0270] '01100'	[ 0.0040] '10000101'
[ 0.0240] '111111'	[ 0.0030] '01011100'
[ 0.0120] '001111'	[ 0.0240] '00101'
[ 0.0080] '1000100'	[ 0.0080] '1000001'
[ 0.0060] '11100110'	[ 0.0060] '0000010'
[ 0.0180] '110100'	[ 0.0040] '11100100'
[ 0.0120] '010110'	[ 0.0030] '111001011'
[ 0.0120] '1111100'	[ 0.0020] '100001101'
[ 0.0320] '10110'	[ 0.0120] '000010'
[ 0.0240] '111011'	[ 0.0040] '10000100'
[ 0.0080] '1011100'	[ 0.0020] '100001100'
[ 0.0080] '1000111'	[ 0.0060] '11100111'
[ 0.0060] '0011101'	[ 0.0030] '111001010'
[ 0.0040] '01011111'	[ 0.0020] '010111011'
[ 0.0160] '100100'	[1.0000e-003] '010111010'

$H = 5.5393$

$longitudMedia = 5.5770$

## 2 Práctica 2: Codificación Aritmética

### 2.1 Codificador Aritmético

```
function [X] = codificacionAritmetica(P, secuencia, d, n)
```

#### 2.1.1 Ejemplo 1

**Entrada:**

P = [.4 .3 .2 .1]

secuencia = [1 2 3]

d = 3

n = 8

**Salida:**

El valor decimal a codificar es: 0.244000

El valor entero a codificar es: 244

X = 11110100

#### 2.1.2 Ejemplo 2

**Entrada:**

P = [.1 .1 .2 .3 .3]

secuencia = [1 3 2 1 2 3]

d = 6

n = 16

**Salida:**

El valor decimal a codificar es: 0.022024

El valor entero a codificar es: 22024

X = 0101011000001000

## 2.2 Decodificador Aritmético

```
function [V] = decodificacionAritmetica(B, P, d)
```

### 2.2.1 Ejemplo 1

**Entrada:**

B = 11110100

P = [.4 .3 .2 .1]

d = 3

**Salida:**

1 2 3

### 2.2.2 Ejemplo 2

**Entrada:**

B = 0101011000001000

P = [.1 .1 .2 .3 .3]

d = 6

**Salida:**

1 3 2 1 2 3

### 2.2.3 Ejemplo 3

**Entrada:**

B = 100011011111110000000

P = [.2 .4 .4]

d = 7

**Salida:**

1 2 3 3 3 2 2

# 3 Práctica 3: Codificación PCM

## 3.1 Cuantificador Uniforme

`function [Scuan, Srecon]=PCMUniforme(S, nbits, v)`

### 3.1.1 Ejemplo 1

**Entrada:**

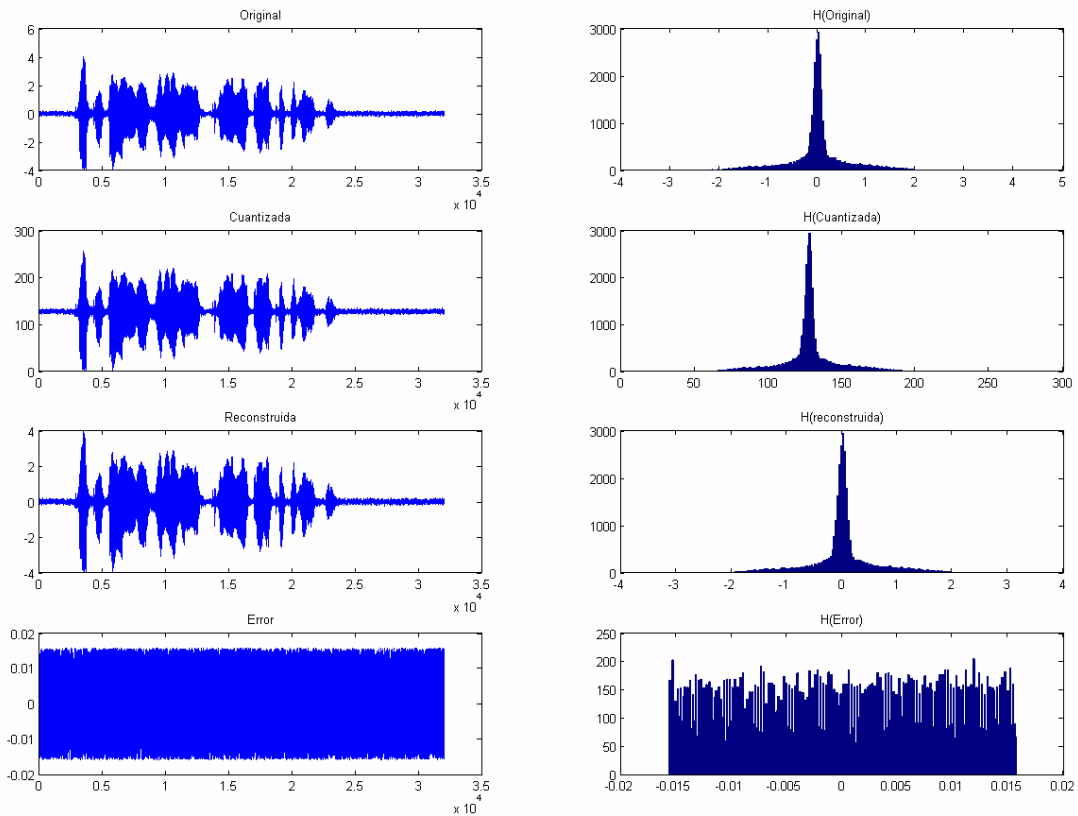
S = Secuencia de voz cargada 'sample\_audio.mat'

nbits = 8

v = 4

**Salida:**

Potencia de error: 2.6111



### 3.1.2 Ejemplo 2

**Entrada:**

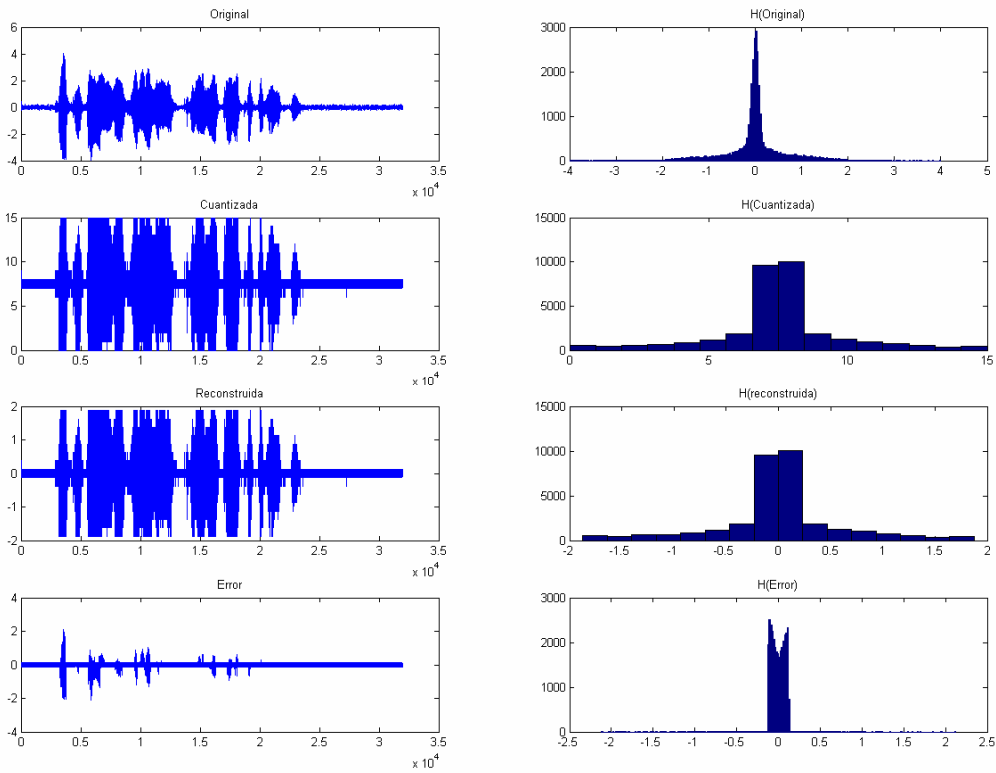
S = Secuencia de voz cargada 'sample\_audio.mat'

nbits = 4

v = 2

**Salida:**

Potencia de error: 480.7285



### 3.1.3 Ejemplo 3

**Entrada:**

$S = [-3, -2.75, -2.5, -2.25, -2, -1.75, -1.5, -1.25, -1, -0.75, -0.5, -0.25, 0, 0.25, 0.5, 0.75, 1, 1.25, 1.5, 1.75, 2, 2.25, 2.5, 2.75, 3]$

nbits = 3

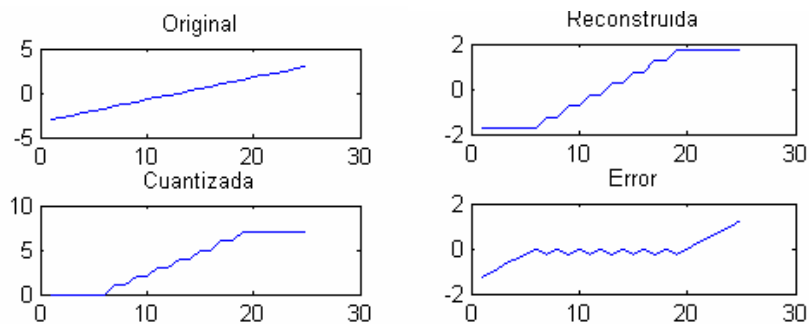
v = 2

**Salida:**

Scuan = 0 0 0 0 0 0 1 1 2 2 3 3 4 4 5 5 6 6 7 7 7 7 7 7 7

Srecon = -1.7500 -1.7500 -1.7500 -1.7500 -1.7500 -1.7500 -1.2500 -1.2500 -0.7500 -0.7500 -0.2500 -0.2500  
0.2500 0.2500 0.7500 0.7500 1.2500 1.2500 1.7500 1.7500 1.7500 1.7500 1.7500 1.7500

Perror = 7.3125





## 3.2 Cuantificador G711

```
function [Scuan, Srecon] = PCMG711(S)
```

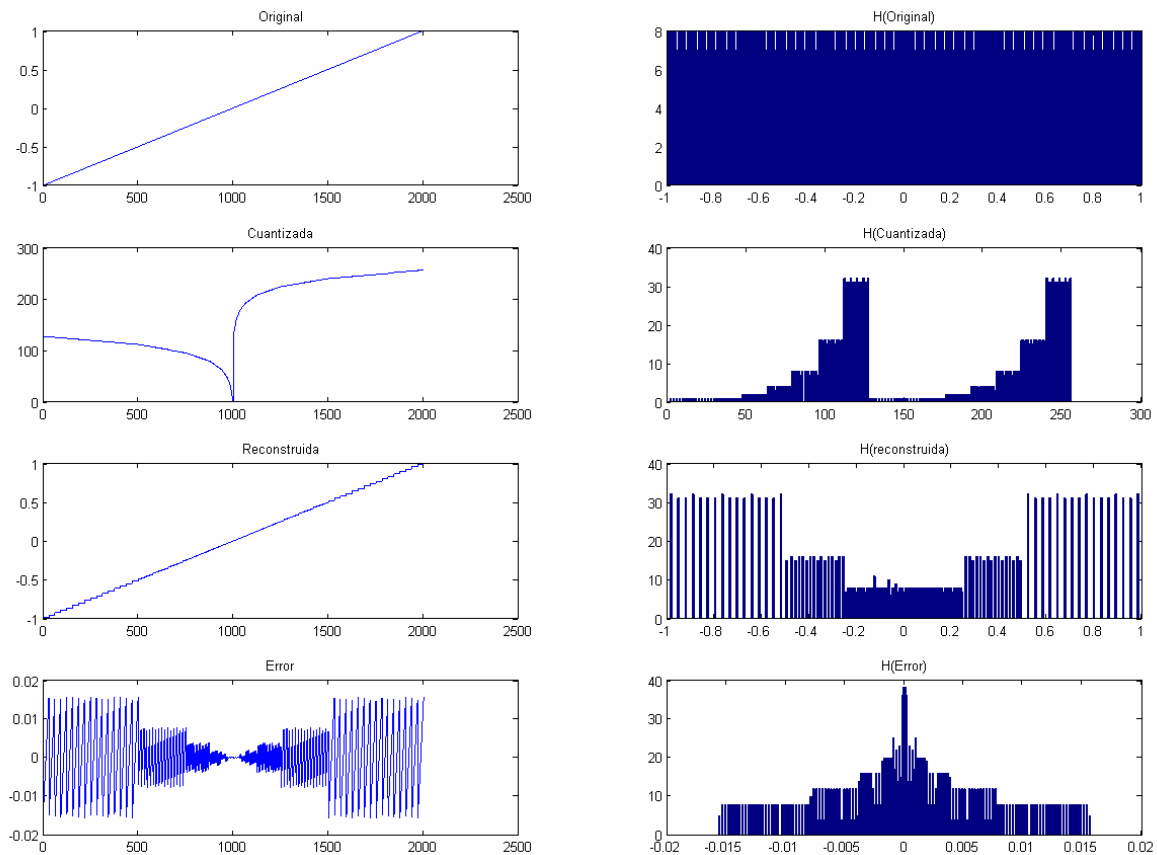
### 3.2.1 Ejemplo 1

**Entrada:**

S = [-1:0.001:1]

**Salida:**

Perror = 0.0935



*Nota: La grafica para el valor cuantizado de la señal se obtiene ploteando los resultados de aplicar la función bin2dec a cada muestra cuantizada.*

### 3.2.2 Ejemplo 2

**Entrada:**

S = [-1:0.1:1] = -1.0000 -0.9000 -0.8000 -0.7000 -0.6000 -0.5000 -0.4000 -0.3000 -0.2000 -0.1000 0 0.1000  
0.2000 0.3000 0.4000 0.5000 0.6000 0.7000 0.8000 0.9000 1.0000

**Salida:**

Perror = 0.0014

Scuan= 127 124 121 118 115 112 105 99 89 73 128 201 217 227 233 240 243 246 249 252 255

Srecon= -0.9844 -0.8906 -0.7969 -0.7031 -0.6094 -0.5156 -0.3984 -0.3047 -0.1992 -0.0996 0.0002 0.0996  
0.1992 0.3047 0.3984 0.5156 0.6094 0.7031 0.7969 0.8906 0.9844

### 3.2.3 Ejemplo 3

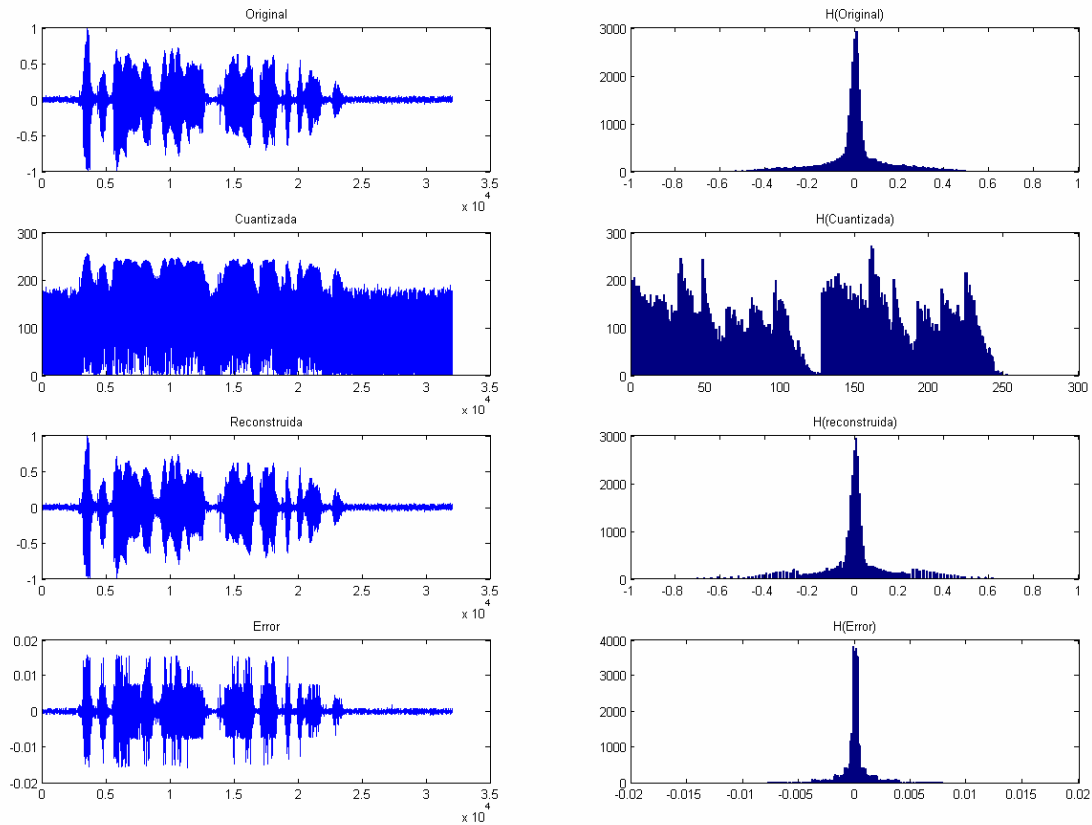
#### Entrada:

$S$  = Señal de audio 'sample\_audio.mat' normalizada ( $S = \text{leyendo}('sample\_audio.mat');$ ;  $S = S./\text{max}(\text{abs}(S));$ )

*Nota: Se recuerda que la función PCMG711 espera un valor entre -1 y 1*

#### Salida:

Perror = 0.1536



*Nota: La grafica para el valor cuantizado de la señal se obtiene ploteando los resultados de aplicar la función bin2dec a cada muestra cuantizada.*