

# Αναφορά 1<sup>ης</sup> Άσκησης Ψηφιακές Τηλεπικοινωνίες

Ιάσων-Γεώργιος Παυλάκης 1059688

Ακαδημαϊκό έτος 2020-21 Χειμερινό Εξάμηνο

### Ερώτημα 1° - Κωδικοποίηση Huffman

Η κωδικοποίηση Huffman είναι μια αποτελεσματική μέθοδος συμπίεσης δεδομένων χωρίς απώλεια πληροφοριών. Παρέχει έναν αποτελεσματικό και ξεκάθαρο κώδικα αναλύοντας τις συχνότητες που εμφανίζονται ορισμένα σύμβολα σε ένα μήνυμα. Τα σύμβολα που εμφανίζονται πιο συχνά θα κωδικοποιούνται ως συμβολοσειρά λιγότερων bit, ενώ σύμβολα που δεν χρησιμοποιούνται τόσο πολύ θα κωδικοποιούνται με μεγαλύτερες συμβολοσειρές. Δεδομένου ότι οι συχνότητες των συμβόλων διαφέρουν μεταξύ των μηνυμάτων, δεν υπάρχει κανένας κωδικοποιητής Huffman που θα λειτουργεί για όλα τα μηνύματα. Αυτό σημαίνει ότι η κωδικοποίηση Huffman για την αποστολή ενός μηνύματος Χ μπορεί να διαφέρει από την κωδικοποίηση Huffman που χρησιμοποιείται για την αποστολή ενός άλλου μηνύματος Υ. Η κωδικοποίηση Huffman λειτουργεί χρησιμοποιώντας δυαδικό δέντρο ταξινόμησης με βάση τη συχνότητα εμφάνισης για την κωδικοποίηση των συμβόλων.

#### 1.

Τα functions βρίσκονται στο τέλος της αναφοράς με τα ονόματα huffman\_dict, huffman\_enco, huffman\_deco αντίστοιχα.

#### 2.

Το dictionary αυτού του ερωτήματος δημιουργήθηκε με βάση την εμφάνιση των γραμμάτων της αγγλικής αλφαβήτου στην καθημερινότητα. Με βάση τις ίδιες πιθανότητες παρήγαγε τυχαία σύμβολα η Πηγή Α. Αυτό όμως δεν ισχύει για την Πηγή Β, η οποία ειναι καθαρά προκατειλημμένη προς το γράμμα "k" το οποίο εμφανίζεται πολύ πιο συχνά απότι θα εμφανίζόταν στην καθημερινότητα (και κατά συνέπεια έχει αντιστοιχηθεί με περισσότερα bits στο dictionary). Για τον λόγο αυτό, μπορούμε να προβλέψουμε ότι η κωδικοποίηση των 10.000 συμβόλων της Πηγής Α θα έχει πολύ μικρότερο μέγεθος από αυτό της Πηγής Β. Όπως φαίνεται και από τα αποτελέσματα, η κωδικοποίηση της Πηγής Α έγινε με 42.124 bits, ενώ της Πηγής Β με 135.204 bits (σχεδόν 100.000 bits παραπάνω).

#### 3.

Αυτή τη φορά το μήκος της κωδικοποίησης της Πηγής B είναι 119.111 bits. Παρά το γεγονός ότι διπλασιάστηκαν τα σύμβολα του dictionary, τα bits κωδικοποίησης μειώθηκαν κατά περίπου 15.000. Αυτό εξηγείται επειδή το dictionary δημιουργήθηκε με βάση το περιεχόμενο του αρχείου, οπότε το γράμμα

"k" που εμφανίζεται πολύ συχνά μέσα στο αρχείο, κωδικοποιείται με πολύ λιγότερα bits σε σχέση με το dictionary του προηγούμενου υποερωτήματος.

#### 4.

Η εντροπία της Πηγής Α στο ερώτημα 2 είναι 4, 1815, ενώ η δεύτερης τάξης επέκταση της Πηγής Α είναι 8, 3631. Παρατηρούμε ότι είναι ακριβώς η διπλάσια, οπότε αντιλαμβανόμαστε ότι μεταφέρει πολλαπλάσια πληροφορία και ότι χρειάζεται περισσότερα bits για την κωδικοποίησή της. Συγκεκριμένα, η κωδικοποίηση 10.000 χαρακτήρων της Πηγής Α στο ερώτημα 2 χρειάστηκε 42.124 bits, ενώ η δεύτερης τάξης επέκτασή της στο ερώτημα 4 χρειάστηκε 1.271.744 bits για την κωδικοποίηση 5.000 ζευγών χαρακτήρων.

#### **5**.

Για την κωδικοποίηση της δεύτερης τάξης επέκτασης της Πηγής B με βάση το dictionary της δεύτερης τάξης επέκταση της Πηγής A χρειάστηκαν 7.773.573 bits. Αντίστοιχα, για την ίδια κωδικοποίηση με βάση το dictionary που παράγεται από τη Πηγή B είναι 452.300.525 bits. Αυτή η τεράστια διαφορά προκύπτει διότι το πρώτο dictionary περιέχει  $676(=26\times26)$  σύμβολα (δηλ. όλοι οι συνδιασμοί των μικρών ζεύγων γραμμάτων του αγγλικού αλφαβήτου) ενώ το δεύτερο περιέχει  $2704(=52\times52)$  σύμβολα (δηλ. όλοι οι συνδιασμοί μικρών και κεφαλαίων ζεύγων γραμμάτων του αγγλικού αλφαβήτου). Άρα, οι πιθανότητες κατανέμονται πιο αραιά στο δεύτερο, οπότε χρειάζονται πολλά bits ακόμα και για τα πιο συχνά εμφανιζόμενα ζεύγη.

# Ερώτημα 2° - Κωδικοποίηση PCM

Η Παλμοκωδική Διαμόρφωση (PCM) είναι μια μέθοδος που χρησιμοποιείται για τη μετατροπή ενός αναλογικού σήματος σε ψηφιακό σήμα έτσι ώστε ένα τροποποιημένο αναλογικό σήμα να μπορεί να μεταδοθεί μέσω του δικτύου ψηφιακής επικοινωνίας. Η διαδικασία ανάκτησης του αρχικού σήματος από το κβαντισμένο ονομάζεται αποδιαμόρφωση. Η διαδικασία διαμόρφωσης παλμού κώδικα γίνεται σε τρία βασικά στάδια: δειγματοληψία, κβαντισμός και κωδικοποίηση.

#### 1.

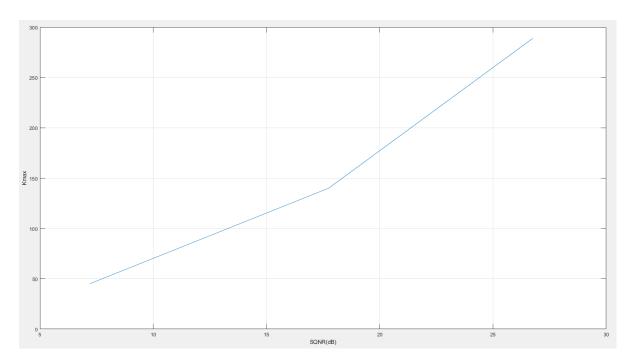
α . Τα αποτελέσματα για το θεωρητικό και το πρατκικό SQNR φαίνονται στον παρακάτω πίνακα:

	4-bit	6-bit
Θεωρητικό	$16,2893~{ m dB}$	17,2125  dB
Πρακτικό	$16,1258~\mathrm{dB}$	16,7111 dB

b . Εκτελώντας τον κώδικα, η πιθανότητα η είσοδος του κβαντιστή να είναι εκτός της δυναμικής περιοχής είναι περίπου 1,8%

2.

a . Για  $\epsilon=2,2204\times 10^{-16}$  η μεταβολή του SQNR σε σχέση με το  $K_{max}$  φαίνεται στο παρακάτω γράφημα:



b. Τα αποτελέσματα της σύγκρισης του SQNR από τον Lloyd-Max και τον ομοιόμορφο κβαντιστή φαίνονται στον παρακάτω πίνακα:

	Lloyd-Max	Uniform Quantizer
2-bit	$7,19457~\mathrm{dB}$	-2,90006  dB
4-bit	$17,7441~\mathrm{dB}$	$10,75553~\mathrm{dB}$
6-bit	$26,7600~\mathrm{dB}$	$23,70500~\mathrm{dB}$

Όπως φαίνεται, το SQNR είναι πολύ καλύτερο χρησιμοποιώντας τον αλγόριθμο Lloyd-Max σε αντίθεση με αυτό του ομοιόμορφου κβαντιστή. Αυτό ισχύει διότι η πηγή του συγκεκριμένου υποερωτήματος είναι η ανθρώπινη φωνή, η οποία δεν ακολουθεί ομοιόμορφη κατανομή. Όμως, όσο αυξάνουμε τα κέντρα κβαντισμού στον ομοιόμορφο κβαντιστή, τόσο η απόδοσή του συγκλίνει με αυτή του Lloyd-Max.

c. Οι πιθανότητες εμφάνισης κάθε στάθημς και η εντροπία των επιπέδων κβάντισης ανάλογα το Μ και την μέθοδο κβαντισμού υπολογίζονται από τη συνάρτηση prob\_2 (βρίσκεται στο τέλος της αναφοράς). Τα αποτελέσματα τυπώνονται με την εκτέλεση του κώδικα. Ενδεικτικά δίνεται ο πίνακας με την υπολογισμένη εντροπία.

Εντροπία επιπέδων

	Lloyd-Max	Uniform Quantizer
2-bit	1,47709	1,00773
4-bit	3,04289	2,06386
6-bit	4,42351	3,77966

d . Υπολογίζοντας το MSE για την μέθοδο Lloyd-Max παίρνω τα παρακάτω αποτελέσματα:

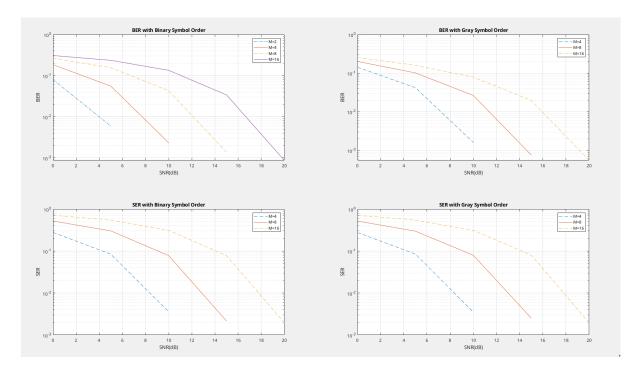
M	MSE
2-bit (45 iterations)	$3,5448 \times 10^{-3}$
4-bit (140 iterations)	$3,1234 \times 10^{-4}$
6-bit (289 iterations)	$3,9178 \times 10^{-5}$

Συνεπώς είναι κατανοητό ότι όσο αυξάνονται το M και οι επαναλήψεις, τόσο μειώνεται το MSE, δηλαδή αυξάνεται το SQNR και έτσι το σήμα εξόδου (δηλ. το κβαντισμένο σήμα) βελτιώνεται.

# Ερώτημα 3° - Μελέτη Απόδοσης Ομόδυνου Ζωνοπερατού Συστήματος Μ-ΡΑΜ

Η Διαμόρφωση Πλάτους Παλμού (Pulse Amplitude Modulation) είναι μια τεχνική στην οποία το πλάτος κάθε παλμού ελέγχεται από το στιγμιαίο πλάτος του σήματος διαμόρφωσης. Πρόκειται για ένα σύστημα διαμόρφωσης στο οποίο το σήμα λαμβάνεται σε τακτά χρονικά διαστήματα και κάθε δείγμα γίνεται ανάλογο με το πλάτος του σήματος τη στιγμή της δειγματοληψίας (ανάλογα την τάξη του M-PAM υπάρχει και διαφορετικός αριθμός από πιθανά πλάτη για την δειγματοληπτημένη τιμή). Με αυτή τη τεχνική τα δεδομένα μεταδίδονται κωδικοποιώντας το πλάτος μιας σειράς παλμών σήματος.

Με βάση τα ζητούμενα, το γράφημα με τις απαραίτητες πληροφορίες φαίνεται παρακάτω:



### Κώδικας ΜΑΤLΑΒ

Σημέιωση: Ο χαρακτήρας " $\sim$ " δεν εμφανίζεται στο text του κώδικα λόγω της  $\text{IAT}_{\text{FX}}$ .

### Ερώτημα 1° - Κωδικοποίηση Huffman

```
%======= STEPS FOR 1.2)
2 letters = double('etaoinsrhdlucmfywgpbvkxgjz');
3 probs = [12.02, 9.1, 8.12, 7.68, 7.31, 6.95, 6.28, 6.02, 5.92,
      4.32, 3.98, 2.88, 2.71, 2.61, 2.3, 2.11, 2.1, 2.03, 1.82,
     1.49, 1.11, 0.69, 0.17, 0.11, 0.1, 0.07];
_{4} probs = probs/100;
x = [letters ; probs];
6 \text{ source\_A} = \text{randsrc}(10000, 1, x);
7 \text{ dict}_1 = \text{huffman\_dict}(x(1,1:end),x(2,1:end));
9 fid = fopen('kwords.txt');
source_B = textscan(fid,'%s');
source_B = source_B{1,1}(:,1);
12 fclose(fid);
14 enco1_A = huffman_enco(source_A, dict_1);
decol_A = huffman_deco(encol_A, dict_1);
16 encol_B = huffman_enco(source_B, dict_1);
17 deco1_B = huffman_deco(enco1_B, dict_1);
20 %======= STEPS FOR 1.3)
fileId = fopen('kwords.txt', 'r');
22 file_content = fscanf(fileId,'%c');
23 fclose (fileId);
24 alphabet = 'A':'z';
25 d_alphabet = double(alphabet);
26 d_alphabet = d_alphabet';
d_{alphabet}(27:32) = [];
28 alphabet = char(d_alphabet);
30 \text{ cell\_arr} = \text{cell}(52, 2);
32 for i = 1:length(alphabet)
      cell_arr{i,1} = alphabet(i);
      cell_arr{i,2} = 0;
35 end
37 total_characters = 0;
for i = 1:length(file_content)
```

```
for j = 1:length(alphabet)
          if file_content(i) == cell_arr{j,1}
41
              cell_arr{j,2} = cell_arr{j,2} + 1;
              total_characters = total_characters + 1;
43
44
      end
47 end
49 for i = 1:length(alphabet)
      cell_arr{i,2} = cell_arr{i,2} / total_characters;
51 end
52
53 d_alphabet = d_alphabet';
54 dict_2 = huffman_dict(cell_arr(:,1), cell2mat(cell_arr(:,2)));
56 enco2_B = huffman_enco(source_B, dict_2);
57 deco2_B = huffman_deco(enco2_B, dict_2);
59 %======== STEPS FOR 1.4)
60 letters = double('etaoinsrhdlucmfywgpbvkxqjz');
61 probs = [12.02, 9.1, 8.12, 7.68, 7.31, 6.95, 6.28, 6.02, 5.92,
     4.32, 3.98, 2.88, 2.71, 2.61, 2.3, 2.11, 2.1, 2.03, 1.82,
     1.49, 1.11, 0.69, 0.17, 0.11, 0.1, 0.07];
62 probs = probs/100;
x = [letters ; probs];
64 letters_2 = cell(2,676);
65 \text{ index} = 1;
66 for i = 1:length(letters)
      char_1 = letters(i);
      prob_1 = probs(i);
      for j = 1:length(letters)
          char_2 = letters(j);
          prob_2 = probs(j);
          letters_2{1,index} = strcat(char_1, char_2);
72
          letters_2{2,index} = prob_1 * prob_2;
          index = index + 1;
      end
76 end
78 dict_3 = huffman_dict(letters_2(1,:), cell2mat(letters_2(2,:)));
source_A = randsrc(5000,2,x);
80 source_A = char(source_A);
81 enco3_A = huffman_enco(source_A, dict_3);
83 entropy = 0;
84 for i=1:length(dict_3)
      temp = letters_2{2,i};
    entropy = entropy + temp * log2 (temp);
```

```
87 end
88 entropy = -entropy;
90 %======= STEPS FOR 1.5)
91 enco3_B = huffman_enco(source_B, dict_3);
92 idx = 1;
93 for i='ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZabcdefghijklmnopqrstuvwxyz'
    for j='ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZabcdefghijklmnopqrstuvwxyz'
      arr{idx,1} = append(i,j);
      arr{idx,2} = count(file,append(i,j));
      idx = idx + 1;
99 end
100 idx = 1;
sumOfLetters = sum(cell2mat(arr(:,2)));
102 for i=1:length(cell2mat(arr(:,1)))
   arr{i,2} = (cell2mat(arr(i,2)) / sumOfLetters);
104 end
dict_4 = huffman_dict(arr(:,1),cell2mat(arr(:,2)));
enco4_B = huffman_enco(source_B, dict_4);
 function [dict] = huffman_dict(symbols,prob)
      if iscell(symbols)
 3
          symbols = num2cell(symbols);
      end
 6
      huff_tree = struct('signal', [], 'probability', [], 'child',
      [], 'code', [], 'origOrder', -1);
      for i = 1:length( symbols )
          huff_tree(i).signal = symbols{i};
10
          huff_tree(i).probability = prob(i);
          huff_tree(i).origOrder = i;
      end
13
14
       [, i] = sort(prob);
      huff_tree = huff_tree(i);
16
17
      huff_tree = create_huff_tree(huff_tree);
18
       [,dict] = create_huff_dict(huff_tree,{},0);
21
       [, dictsortorder] = sort([dict{:,4}]);
22
      lenDict = length(dictsortorder);
23
      finaldict = cell(lenDict, 2);
24
      for i=1:length(dictsortorder)
25
          finaldict{i,1} = dict{dictsortorder(i), 1};
          finaldict{i,2} = dict{dictsortorder(i), 2};
```

```
28
      end
29
      for i=1:length(finaldict)
          finaldict{i,1} = char(finaldict{i,1});
32
33 dict = finaldict;
35 % ==== CREATE_HUFF_TREE
36 function huff_tree = create_huff_tree(huff_tree)
      numRemNodes = length(huff_tree);
      if( numRemNodes <= 1)</pre>
39
          return;
40
      end
41
      numNodesToComb = rem(length(huff_tree)-1, 1) + 1;
43
      if numNodesToComb == 1
44
         numNodesToComb = 2;
46
47
      temp = struct('signal', [], 'probability', 0, 'child', [], '
48
     code', []);
49
      for i = 1:numNodesToComb
50
          if isempty(huff_tree), break; end
51
          temp.probability = temp.probability + huff_tree(1).
     probability; % for ascending order
          temp.child{i} = huff_tree(1);
53
          temp.origOrder = -1;
54
          huff\_tree(1) = [];
      end
56
57
      huff_tree = insertNode(huff_tree, temp);
58
      huff tree = create huff tree(huff tree);
60
61
63 % ==== INSERT_NODE
64 function huff_tree = insertNode(huff_tree, newNode)
      i = 1;
65
      while i <= length(huff_tree) && newNode.probability >
     huff_tree(i).probability
          i = i+1;
67
      end
68
      huff_tree = [huff_tree(1:i-1) newNode huff_tree(i:end)];
72 % ===== CREATE HUFF DICT
73 function [huff_tree,dict,total_wted_len] = create_huff_dict(
```

```
huff_tree, dict, total_wted_len)
      if isempty(huff_tree.child)
74
          dict{end+1,1} = huff_tree.signal;
          dict{end, 2} = huff_tree.code;
76
          dict{end, 3} = length(huff_tree.code);
77
          dict{end, 4} = huff_tree.origOrder;
78
          total_wted_len = total_wted_len + length(huff_tree.code)
     *huff_tree.probability;
          return;
80
      end
      num_childrens = length(huff_tree.child);
      for i = 1:num childrens
83
          huff_tree.child{i}.code = [huff_tree(end).code, (
84
     num_childrens-i)];
          [huff_tree.child{i}, dict, total_wted_len] =
     create_huff_dict(huff_tree.child{i}, dict, total_wted_len);
function [ vector ] = huffman_enco(src, dictionary)
    if iscell(src)
      input = [src{:}];
    else input = src;
    dict1 = cell2mat(dictionary(:,1));
    dict2 = dictionary(:,2);
    dict2 = cellfun(@num2str,dict2,'UniformOutput',false);
    input = double(input);
9
    idx = 1;
10
    for i = 1:length(input)
11
     for j = 1:length(dict1)
       if input(i) == double(dict1(j))
13
          encoding = cell2mat( dict2(j) );
14
          encoding = str2num(encoding);
15
          for k=1:length(encoding)
            vector(idx) = encoding(k);
17
            idx = idx+1;
18
          end
        end
      end
21
   end
23 end
function [ vector ] = huffman_deco(input, dictionary)
    dict1 = cell2mat(dictionary(:,1));
    dict2 = dictionary(:,2);
    dict2 = cellfun(@num2str,dict2,'UniformOutput',false);
    idx = 1;
    k = 1;
```

```
for i=1:length(input)
     temp(k) = input(i);
     check = num2str(temp);
     for j=1:length(dict1)
11
      code = dict2{j}(:)';
12
       flag = strcmp(code, check);
       if flag == 1
        vector(idx) = dict1(j);
15
        idx = 1 + idx;
16
        temp = [];
        k=0;
19
       end
     end
20
     k = k + 1;
22 end
23 end
```

# Ερώτημα 2° - Κωδικοποίηση PCM

1.

```
1 function data = source_A(M)
stemp = (randn(M,1) + j*randn(M,1)) / sqrt(2);
_4 data = abs(temp) . ^2;
function [xq, centers] = my_quantizer(x, N, min_value,
    max_value)
_2 d = max_value / 2^N;
3 level = min_value;
5 if min(x) < min_value</pre>
  for i=1:size(x)
         if x(i) < min_value</pre>
              x(i) = min_value;
9
         end
     end
10
11 end
if max(x) > max_value
for i=1:size(x)
      if x(i) > max_value
14
             x(i) = max_value;
15
         end
17
     end
18 end
19
step = (max_value - min_value) / 2^N;
centers(1) = max_value - step/2;
22 for i=2:2^N
level = level + d;
```

```
centers(i) = centers(i-1) - step;
25 end
26
27
28 xq = [];
29 for i=1:size(x)
    [distance index] = min(abs(centers - x(i)));
     xq(i) = index;
31
32 end
xq = xq';
function SQNR_1()
x = source_A(10000);
[xq, centers] = my_quantizer(x, 4, 0, 4);
6 new = centers(xq);
7 \text{ new} = \text{new'};
8
9 % calculation of SQNR
S = mean(x.^2);
N = mean((new-x).^2);
13 R = 10 * log10(S/N);
16
x = source_A(10000);
[xq, centers] = my_quantizer(x, 6, 0, 4);
20 new = centers(xq);
21 new = new';
23 % calculation of SQNR .
S = mean(x.^2);
N = mean((new-x).^2);
R = 10 * log10(S/N);
function prob_1()
x = source_A(10000);
5 counter = 0;
6 for i=1:length(x)
    if x(i) < 0 | | x(i) > 4
     counter = counter + 1;
9 end
```

```
10 end
11
12 prob = (counter / length(x)) * 100
```

#### **2**.

```
function [xq, centers, D, iterations] = lloyd_max(x, N,
   min_value, max_value)
s = size(x);
s = s(1);
6 [, centers] = my_quantizer(x, N, min_value, max_value);
8 if min(x) < min_value</pre>
    for i=1:s
         if x(i) < min_value</pre>
10
              x(i) = min_value;
11
         end
     end
13
14 end
if max(x) > max_value
for i=1:s
         if x(i) > max_value
17
             x(i) = max_value;
18
          end
19
      end
20
21 end
22
23 centers = flip(centers);
24 centers = [min_value centers max_value];
26 % D is the Distortion log.
D = [0 1];
```

```
29 % Main algorithm loop.
30 k = 2;
31 while abs(D(k) - D(k-1)) \geq eps
      xq = [];
32
      total = 0;
33
34
      counted = zeros(length(centers));
      cond_mean = zeros(length(centers));
36
37
      % calculating the quantization zones.
      T = [];
      T(1) = min_value;
40
      for i=2:(length(centers)-2)
41
          T(i) = (centers(i) + centers(i+1))/2;
42
      end
      T(i+1) = max_value;
44
45
      for i=1:s
47
          % iterating over the zones to find the correct one.
48
          for j=1: (length(T)-1)
49
               if T(j) < x(i) && x(i) <= T(j+1)
51
                   xq(i) = j;
52
53
                   total = total + abs(centers(j+1) - x(i));
55
                   cond_mean(j) = cond_mean(j) + x(i);
56
                   counted(j) = counted(j) + 1;
57
              end
          end
59
60
          if x(i) == T(1)
              xq(i) = 1;
              total = total + abs(centers(2) - x(i));
63
              cond_mean(1) = cond_mean(1) + x(i);
64
65
               counted(1) = counted(1) + 1;
          end
66
      end
67
      avg_distortion = total/s;
68
      D = [D avg_distortion];
70
      k = k + 1;
71
72
      % finding the new centers, since that's what we need to
     get the zones.
      for j=2:(length(centers)-1)
74
          if counted(j-1) = 0
75
               centers(j) = cond_mean(j-1)/counted(j-1);
```

```
end
78 end
79 end
80
_{\rm 81} % erasing the required-until-now extra values in the
    Distortion log vector.
82 % now D(i) is the mean distortion of the i-th iteration.
83 D(1) = [];
84 D(2) = [];
87 centers(1) = [];
ss centers(length(centers)) = [];
90 xq = xq';
91
92 iterations = k-2;
1 function SQNR_2()
2
_{3} for n=2:2:6
      x = source_B(-1, 1);
      [xq, centers, , iter] = lloyd_max(x, n, -1, 1);
      new = centers(xq);
6
      new = new';
      S = mean(x.^2);
8
9
      N = mean((new-x).^2);
10
      R_{loyd}(n/2) = 10 * log10(S/N);
11
12
      squaredError = (double(x) - double(new)).^2;
13
      MSE(n/2) = sum(squaredError) / numel(squaredError);
14
      iterations(n/2) = iter;
17 end
18
19
21
22 for n=2:2:6
      x = source_B(-1, 1);
23
      [xq, centers] = my_quantizer(x, n, -1, 1);
24
      new = centers(xq);
25
      new = new';
26
      S = mean(x.^2);
27
      N = mean((new-x).^2);
28
29
      R_{uni}(n/2) = 10 * log10(S/N);
30
```

```
32 end
1 function prob_2()
_3 x = source_B(-1, 1);
5 % Uniform
6 for n=2:2:6
      [xq, ] = my_quantizer(x, n, -1, 1);
      probs = tabulate(xq);
      fprintf('Probabilities (Uniform Quantizer) with %d-bit
     are: [second column is percentage]\n', n);
      prob = probs(:,3);
10
      [probs(:,1) prob]
11
      prob = prob / 100;
12
13
      temp = [];
14
      for i=1:length(prob)
          if prob(i)>0
16
               temp(i) = prob(i) * log2(prob(i));
17
18
      end
      entropy_uni(n/2) = -sum(temp);
20
21 end
22
23 % Lloyd-Max
24
  for n=2:2:6
      [xq, , ] = lloyd_max(x, n, -1, 1);
25
      probs = tabulate(xq);
26
      fprintf('Probabilities (Lloyd-max) with %d-bit are: [
     second column is percentage]\n', n);
      prob = probs(:,3);
28
      [probs(:,1) prob]
29
      prob = prob / 100;
31
      temp = [];
32
      for i=1:length(prob)
          if prob(i)>0
34
              temp(i) = prob(i) * log2(prob(i));
35
36
          end
37
      end
      entropy_lloyd(n/2) = -sum(temp);
38
39 end
```

## Ερώτημα 3° - Μελέτη Απόδοσης Ομόδυνου Ζωνοπερατού Συστήματος Μ-ΡΑΜ

```
1 % 1. BER for 'bin'
_{2} M = [2 4 8 16];
3 SNR = 0:5:40;
4 symbol_enc = 'bin';
5 BER = [];
7 for i=1:length(M)
      input = 0:M(i)-1;
      X = randi([0 M(i)-1], 1, 100000);
      mod = pam_mod(input, M(i), symbol_enc);
10
      scale = modnorm(mod, 'avpow', 1);
      Eb = 1/\log 2 (M(i));
      for j=1:length(SNR)
14
          div = Eb/2 * 10^{-SNR(j)/10};
          noise = sqrt(div) * randn(1, length(X));
          normalized_signal = scale * pam_mod(X, M(i), symbol_enc)
          noise_signal = normalized_signal + noise;
          noise_signal = noise_signal/scale;
          normalized_signal = normalized_signal/scale;
21
          noise_demod = pam_demod(noise_signal, M(i), symbol_enc);
          perfect_demod = pam_demod(normalized_signal, M(i),
     symbol_enc);
24
           [,BER(i,j),] = biterr(noise_demod, perfect_demod);
27 end
31 % 2. BER for 'gray'
_{32} M = [4 8 16];
33 SNR = 0:5:40;
symbol_enc = 'gray';
35 BER = [];
37 for i=1:length(M)
      input = 0:M(i)-1;
      X = randi([0 M(i)-1], 1, 100000);
      mod = pam_mod(input, M(i), symbol_enc);
      scale = modnorm(mod, 'avpow', 1);
      Eb = 1/\log 2 (M(i));
43
```

```
for j=1:length(SNR)
          div = Eb/2 * 10^{-SNR(j)/10};
45
          noise = sqrt(div) * randn(1, length(X));
          normalized_signal = scale * pam_mod(X, M(i), symbol_enc)
47
          noise_signal = normalized_signal + noise;
48
          noise_signal = noise_signal/scale;
50
          normalized_signal = normalized_signal/scale;
          noise_demod = pam_demod(noise_signal, M(i), symbol_enc);
          perfect_demod = pam_demod(normalized_signal, M(i),
54
     symbol_enc);
55
          [,BER(i,j),] = biterr(noise_demod, perfect_demod);
57
58 end
61
62 % SER
66 % 3. SER for 'bin'
M = [4 8 16];
68 \text{ SNR} = 0:5:40;
69 symbol_enc = 'bin';
70 \text{ BER} = [];
71
72 for i=1:length(M)
      input = 0:M(i)-1;
73
      X = randi([0 M(i)-1], 1, 100000);
      mod = pam_mod(input, M(i), symbol_enc);
      scale = modnorm(mod, 'avpow', 1);
76
      Eb = 1/\log 2 (M(i));
77
      for j=1:length(SNR)
          div = Eb/2 * 10^{(-SNR(j)/10)};
80
          noise = sqrt(div) * randn(1, length(X));
81
          normalized\_signal = scale * pam\_mod(X, M(i), symbol\_enc)
          noise_signal = normalized_signal + noise;
83
84
          noise_signal = noise_signal/scale;
          normalized_signal = normalized_signal/scale;
86
87
          noise_demod = pam_demod(noise_signal, M(i), symbol_enc);
88
          perfect_demod = pam_demod(normalized_signal, M(i),
```

```
symbol_enc);
90
           [,SER(i,j)] = symerr(noise_demod, perfect_demod);
92
93 end
94
                    _____
96
97 % 4. SER for 'gray'
_{98} M = [4 8 16];
99 SNR = 0:5:40;
symbol_enc = 'gray';
101 BER = [];
102
103 for i=1:length(M)
      input = 0:M(i)-1;
104
      X = randi([0 M(i)-1], 1, 100000);
105
      mod = pam_mod(input, M(i), symbol_enc);
      scale = modnorm(mod, 'avpow', 1);
107
      Eb = 1/\log 2 (M(i));
108
109
      for j=1:length(SNR)
110
           div = Eb/2 * 10^{(-SNR(j)/10)};
111
           noise = sqrt(div) * randn(1, length(X));
112
           normalized_signal = scale * pam_mod(X, M(i), symbol_enc)
          noise_signal = normalized_signal + noise;
114
115
           noise_signal = noise_signal/scale;
116
           normalized_signal = normalized_signal/scale;
118
           noise_demod = pam_demod(noise_signal, M(i), symbol_enc);
119
           perfect_demod = pam_demod(normalized_signal, M(i),
120
      symbol_enc);
121
           [,SER(i,j)] = symerr(noise_demod, perfect_demod);
122
123
      end
124 end
 function y = pam_mod(x, M, Symbol_Ordering)
 3 % create constellation
 4 \text{ const} = (-(M-1):2:(M-1));
 6 % Cast x into double
 _{7} x = double(x);
 9 % gray encode if necessary
if (strncmpi(Symbol_Ordering,'GRAY', size(Symbol_Ordering,2)))
```

```
[ , gray_map] = bin2gray(x,'pam',M); % Gray encode
     [, index]=ismember(x,gray_map);
13
     x = index-1;
14 end
15
16 % modulate
C = const(:);
ynew = complex(C(x(:)+1));
_{20} % ensure y has same orientation as x
if isvector(x) && size(x,1) = size(ynew,1)
    y = ynew.';
22
23 else
y = ynew;
function z = pam_demod(y,M,Symbol_Ordering)
3 y = y';
_{5} % move the real part of input signal; scale appropriately and
  round the
6 % values to get ideal constellation points
z = round(((real(y) + (M-1)) ./ 2));
8 % clip the values that are outside the valid range
9 z (z <= -1) = 0;
z(z > (M-1)) = M-1;
12 % gray decode if necessary
is if (strncmpi(Symbol_Ordering,'GRAY', size(Symbol_Ordering,2)))
     [, gray_map] = gray2bin(z,'pam',M); % Gray decode
      z = gray_map(z+1);
15
16 end
_{18} z = z';
```