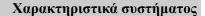
ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ ΠΑΤΡΩΝ – ΤΜΗΜΑ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ Η/Υ & ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΚΗΣ ΥΗΦΙΑΚΕΣ ΤΗΛΕΠΙΚΟΙΝΩΝΙΕΣ Εργαστηριακή Άσκηση #1 2013-2014 Καφφέζας Γιώργος ΑΜ 4465





Η παρούσα άσκηση υλοποιήθηκε σε λειτουργικό σύστημα Windows 7 Professional SP1 (x64). Όσον αφορά το υλικό του συστήματος, ο επεζεργαστής του είναι Intel Core 2 Quad Q6600 στα 2.4GHz, με διαθέσιμη RAM DDR3 4GB. Τέλος, η έκδοση MATLAB που χρησιμοποιήθηκε είναι η R2012b (8.0.0.783), πάλι για 64-bit, και η αναφορά συντάχθηκε με LibreOffice Writer 4.1.3.2.

• • • • •

ΕΡΩΤΗΜΑ #1

α) Σύμφωνα με τη θεωρία του βιβλίου¹ στη σελίδα 338, η παλμοκωδική διαμόρφωση (pulse-code modulation ή αλλιώς PCM) είναι το απλούστερο και παλαιότερο σχήμα κωδικοποίησης κυματομορφής. Ένας παλμοκωδικός διαμορφωτής αποτελείται από τρία μέρη: τον δειγματολήπτη, τον κβαντιστή και τον κωδικοποιητή. Ένα γενικό σχήμα ενός τέτοιου συστήματος είναι και το εξής:



Διάγραμμα βαθμίδων ενός συστήματος ΡCΜ

(σχήμα 6.15 του βιβλίου)

Στο παρόν ερώτημα μας ζητείται να υλοποιήσουμε το δεύτερο μέρος του συστήματος, τον κβαντιστή, καθώς τη δειγματοληψία την πραγματοποιούμε με την ενδογενή συνάρτηση της MATLAB, wavread (όπως υποδεικνύεται και στην εκφώνηση). Ειδικότερα, στο πρώτο υποερώτημα μας ζητείται να υλοποιήσουμε έναν ομοιόμορφο PCM κβαντιστή, ενώ στο δεύτερο έναν μη-ομοιόμορφο, με χρήση της μεθόδου Lloyd-Max.

Ο κώδικας, λοιπόν, που αφορά στον ομοιόμορφο PCM κβαντιστή βρίσκεται στο παράρτημα, με όνομα my_quantizer.m. Για την σχεδίασή του ακολουθήθηκαν οι υποδείξεις της άσκησης, και η λειτουργία του αναλύεται μέσω των σχολίων στο αρχείο του ίδιου του κώδικα.

β) Εανά σύμφωνα με το βιβλίο, και ακριβέστερα στις σελίδες 340-341, η μη-ομοιόμορφη κβάντιση χρησιμοποιείται όταν το σήμα που πρέπει να κωδικοποιηθεί δεν ακολουθεί ομοιόμορφη κατανομή. Αυτό έχει σαν αποτέλεσμα να εμφανίζονται κάποια πλάτη με μεγαλύτερη πιθανότητα από άλλα, όπως συμβαίνει και στην περίπτωση της πηγής Α, της ομιλίας. Έτσι, απαιτείται ένας κβαντιστής που θα έχει περισσότερες περιοχές κβάντισης για τα πλάτη που εμφανίζονται περισσότερο, και λιγότερες για αυτά που εμφανίζονται λιγότερο. Το γενικό διάγραμμα ενός συστήματος μη-ομοιόμορφου PCM είναι το ακόλουθο:



Διάγραμμα βαθμίδων ενός συστήματος μη-ομοιόμορφου PCM (σχήμα 6.16 του βιβλίου)

Στο παρόν υποερώτημα μας ζητείται να υλοποιήσουμε έναν μη-ομοιόμορφο κβαντιστή PCM χρησιμοποιώντας τον αλγόριθμο Lloyd-Max, όπως αναφέρθηκε και παραπάνω. Οι συνθήκες που θέτει ο αλγόριθμος Lloyd-Max αξιοποιούνται προς υλοποίηση του βέλτιστου βαθμωτού κβαντιστή (βλ. Σελίδα 333

¹ Με τον όρο «βιβλίο» αναφέρεται ένα από τα διαθέσιμα συγγράμματα του μαθήματος, και συγκεκριμένα το βιβλίο των J. G. Proakis & M. Salehi, «Συστήματα Τηλεπικοινωνιών», 2002. Στη συνέχεια της αναφοράς, όπου αλλού γίνεται αναφορά σε «βιβλίο» εννοείται αυτό.

του βιβλίου). Ακολουθώντας τις οδηγίες εκτέλεσης του αλγορίθμου, όπως αυτές διευκρινίζονται, καταλήγουμε στην συγγραφή του κώδικα που βρίσκεται στο παράρτημα, με όνομα αρχείου Lloyd_Max.m. Η μόνη «παρέκκλιση» από τις οδηγίες ήταν η προσθήκη ενός επιπλέον ορίσματος στη συνάρτηση, ώστε να μπορεί να δοθεί ως είσοδος και η ελάχιστη αποδεκτή τιμή min_value, όπως γίνεται και στον ομοιόμορφο κβαντιστή.

ΕΡΩΤΗΜΑ #2

Για την υλοποίηση του παρόντος ερωτήματος συντάχθηκε το script που βρίσκεται στο παράρτημα της αναφοράς, με όνομα script_1_2.m. Η λειτουργία του είναι η ακόλουθη. Αρχικά, φορτώνεται το σήμα από την πηγή A με τη wavread, ώστε να μπορεί να υποστεί επεξεργασία. Αμέσως μετά γίνεται η κβάντιση και με τα δύο σχήματα κβαντιστών (ομοιόμορφου και μη) για 2, 4 και 8 bits, όπως ακριβώς ζητείται.

Στη συνέχεια, υπολογίζονται οι τιμές του SQNR (signal-to-quantization-noise ratio), σύμφωνα με τον τύπο (6.5.3) της σελίδας 329 του βιβλίου, δηλαδή τον λόγο του σήματος προς τον θόρυβο κβάντισης. Καθώς ο ομοιόμορφος κβαντιστής δεν επιστρέφει την παραμόρφωση του αρχικού σήματος, την υπολογίζουμε στον παρονομαστή του κλάσματος του SQNR, ενώ για τον μη-ομοιόμορφο τη γνωρίζουμε ήδη. Για τον δεύτερο σχεδιάζουμε επίσης τη μεταβολή του SQNR σε σχέση με τον αριθμό των επαναλήψεων, μιας και χρειάζεται για το πρώτο υποερώτημα παρακάτω.

Έπειτα, χρησιμοποιούμε την συνάρτηση audioplayer² της MATLAB για να δημιουργήσουμε αντικείμενα (object) ήχου και να μπορούμε έτσι να ακούσουμε τα αποτελέσματα που βρήκαμε προηγουμένως με χρήση της συνάρτησης play.³ Χρησιμοποιήθηκαν αυτές οι συναρτήσεις και όχι η wavplay⁴ που προτείνεται στην εκφώνηση, καθώς η έκδοση της MATLAB που χρησιμοποιήθηκε έβγαζε προειδοποίηση (εξαιτίας μελλοντικής απομάκρυνσής της) και πρότεινε την χρήση τους αντί αυτής. Θεωρούμε ότι δεν επηρεάζει τα ζητούμενα της άσκησης, μιας και η αξιολόγηση που ζητείται στο δεύτερο υποερώτημα μπορεί να γίνει εξίσου καλά.

Τέλος, γίνεται η σχεδίαση των κυματομορφών εξόδου για κάθε περίπτωση που εξετάζουμε, ώστε να χρησιμοποιηθούν στην αξιολόγηση του τρίτου υποερωτήματος.

α) Οι τιμές του SQNR για τις περιπτώσεις του ομοιόμορφου PCM κβαντιστή είναι οι εξής:

	N=2	N=4	N=8
SQNR	1.357700	15.621504	5179.563975

Καθώς το SQNR εκφράζει τη σχέση μεταξύ του αρχικού σήματος και της παραμόρφωσης, μπορούμε να πούμε ότι όσο μεγαλύτερο είναι, τόσο μικρότερη είναι η παραμόρφωση από το αρχικό σήμα, με αποτέλεσμα το κλάσμα να είναι μεγαλύτερο. Δηλαδή, όσο πιο μεγάλο είναι το SQNR, τόσο πιο «πιστή» είναι η κβάντιση του αρχικού σήματος.

Για τον μη-ομοιόμορφο κβαντιστή PCM έχουμε τα εξής αποτελέσματα, όσον αφορά τις επαναλήψεις που χρειάστηκε για να ικανοποιηθούν οι συνθήκες Lloyd-Max σε κάθε περίπτωση:

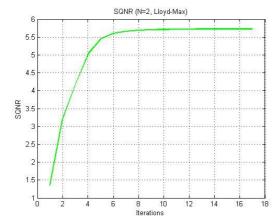
	N=2	N=4	N=8
K _{max}	17	70	2

Η μεταβολή του SQNR σε σχέση με τις επαναλήψεις που χρειάστηκαν φαίνεται από τα ακόλουθα σχήματα (παρατίθενται με την αντίστοιχη σειρά, όπως και στον παραπάνω πίνακα):

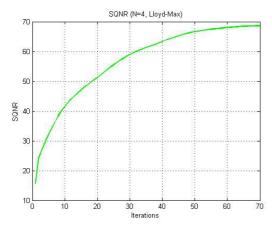
² http://www.mathworks.com/help/matlab/ref/audioplayer.html

³ http://www.mathworks.com/help/matlab/ref/audioplayer.play.html

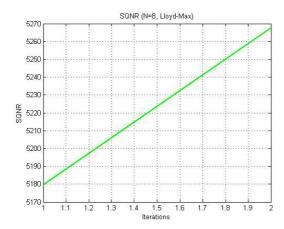
⁴ http://www.mathworks.com/help/matlab/ref/wavplay.html



Για την περίπτωση των 2 bits



Για την περίπτωση των 4 bits



Για την περίπτωση των 8 bits

Παρατηρούμε ότι και στην περίπτωση του μη-ομοιόμορφου PCM κβαντιστή, η τιμή του SQNR μεγαλώνει όσο αυξάνονται τα bits και κατ' επέκταση τα επίπεδα κβάντισης. Δηλαδή, για N=2 βλέπουμε ότι το SQNR στο τέλος της εκτέλεσης φτάνει περίπου μέχρι το 6.5 με 7, για N=4 μέχρι περίπου στο 70, ενώ για N=8 μέχρι περίπου στο 5270.

Συγκριτικά με τις τιμές του ομοιόμορφου κβαντιστή για τις αντίστοιχες περιπτώσεις, βλέπουμε ότι οι τιμές που πήραμε για τον μηομοιόμορφο είναι καλύτερες. Δηλαδή, για N=2 αντί για 1.4 περίπου έχουμε γύρω στο 7, και για N=4 αντί για 15.7 έχουμε γύρω στο 70. Βέβαια, στην περίπτωση των 8 bits παρατηρούμε ότι ναι μεν είναι μεγαλύτερο για την περίπτωση του μηομοιόμορφου, όμως η διαφορά μεταξύ τους δεν είναι ιδιαίτερα μεγάλη.

Έτσι, σαν πρώτο συμπέρασμα, θα μπορούσαμε να πούμε ότι είναι προτιμότερη η χρήση του μη-ομοιόμορφου PCM κβαντιστή που υλοποιεί και τον αλγόριθμο Lloyd-Max, κάτι που συμφωνεί και με τη θεωρία μας.

Ένα δεύτερο σχόλιο όσον αφορά τις διπλανές γραφικές παραστάσεις είναι και το ότι η τιμή του SQNR αυξάνεται από επανάληψη σε επανάληψη σε κάθε περίπτωση. Αυτό μας δείχνει ότι όντως ο αλγόριθμος Lloyd-Max βελτιώνει την όλη διαδικασία κβάντισης, με μεγάλους ή μικρότερους ρυθμούς κάθε φορά (ανάλογα και τα διαθέσιμα επίπεδα κβάντισης).

β) Αρχικά, εκτελούμε την εντολή play(initial_track) για να ακούσουμε το αρχικό μας σήμα. Έπειτα, εκτελούμε με τη σειρά τα υπόλοιπα αντικείμενα ήχου (ή κομμάτια) που έχουν δημιουργηθεί για να διαπιστώσουμε μέσω ακοής αυτά που έχουμε ήδη διαπιστώσει.

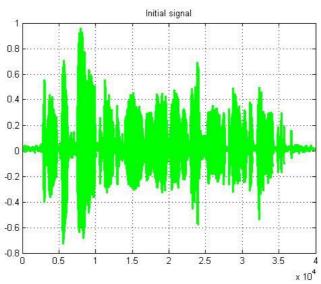
Ακούγοντας, λοιπόν, πρώτα το track2_pcm (που αντιστοιχεί, όπως υποδεικνύει το όνομά του στην περίπτωση όπου N=2 για ομοιόμορφο PCM κβαντιστή), ακούμε τη φωνή αλλά με αρκετή παραμόρφωση, που την καθιστά σχεδόν διακριτή. Βάζοντας το επόμενο, track4_pcm, ο θόρυβος έχει υποχωρήσει κάπως,

και η φωνή είναι πιο κατανοητή. Τέλος, παίζοντας το track8_pcm αυτό που ακούμε είναι παρόμοιο (αν όχι ίδιο) με το αρχικό κομμάτι. Οπότε μπορούμε να πούμε με ασφάλεια ότι θα προτιμήσουμε την κωδικοποίηση με 8 bits για μεγαλύτερη αξιοπιστία.

Ακούγοντας, τώρα, τα κομμάτια από την εκτέλεση του μη-ομοιόμορφου κβαντιστή, καταλήγουμε στο ίδιο συμπέρασμα. Το πρώτο κομμάτι, track2_lm, έχει αρκετό θόρυβο, που όμως δεν εμποδίζει τη φωνή να γίνει αντιληπτή. Το επόμενο, track4_lm, έχει σημαντικά λιγότερο θόρυβο, και η ομιλία είναι καθαρότερη. Ενώ το τελευταίο, το track8_lm, δεν έχει σχεδόν καθόλου θόρυβο και είναι ίδιο (στο αυτί τουλάχιστον) με το αρχικό. Άρα, πάλι θα προτιμήσουμε την κωδικοποίηση με περισσότερα bits.

Βέβαια, αν θέλουμε να συγκρίνουμε τα δύο διαφορετικά σχήματα, θα λέγαμε ότι στις περιπτώσεις για 2 και 4 bits σίγουρα η προτίμησή μας βρίσκεται στο μη-ομοιόμορφο κβαντιστή, μιας και ο θόρυβος είναι αισθητά λιγότερος απ' ότι στα αποτελέσματα του ομοιόμορφου. Για την περίπτωση όπου χρησιμοποιούμε 8 bits, δεν υπάρχει κάποια ουσιαστική διαφορά ως προς το άκουσμα, που να μας κάνει να επιλέξουμε τον ένα ή τον άλλο. Δηλαδή, και οι δύο έχουν παρόμοια ικανοποιητικό αποτέλεσμα.

γ) Για να συγκρίνουμε τις κυματομορφές και να μπορέσουμε να αξιολογήσουμε την κάθε μέθοδο σύμφωνα με αυτές, πρέπει πρώτα να έχουμε μια εικόνα της κυματομορφής του αρχικού σήματος. Αυτή η κυματομορφή είναι η ακόλουθη:



Κυματομορφή αρχικού σήματος ομιλίας (από το αρχείο speech.wav)

Στη συνέχεια παρατίθενται οι κυματομορφές εξόδου που αφορούν τα δύο σχήματά μας και τις διαφορετικές περιπτώσεις για το καθένα. Ο σχολιασμός τους θα γίνει πριν από αυτές, για λόγους καλύτερης παρουσίασης της αναφοράς (αποφεύγοντας μεγάλα κενά).

Μεταξύ των κυματομορφών που αφορούν τον ομοιόμορφο PCM κβαντιστή, μπορούμε να σχολιάσουμε ότι η κυματομορφή για τα 8 bits φαίνεται πιο κοντά στην αρχική κυματομορφή, με την δεύτερη των 4 bits να ακολουθεί και την πρώτη των 2 να μοιάζει λιγότερο από όλες. Αυτό στην ουσία αποτελεί οπτικοποίηση των διαφορών που εντοπίσαμε, τόσο μέσω της τιμής του SQNR, όσο και μέσω της ακοής μας.

Μεταξύ των κυματομορφών που αφορούν τον μη-ομοιόμορφο PCM κβαντιστή, μπορούμε να πούμε το ίδιο, ότι δηλαδή η κυματομορφή για τα 8 bits μοιάζει περισσότερο με την αρχική, ενώ οι άλλες δύο λιγότερο. Πάλι αποτελούν οπτικοποίηση των συμπερασμάτων στα οποία καταλήξαμε προηγουμένως.

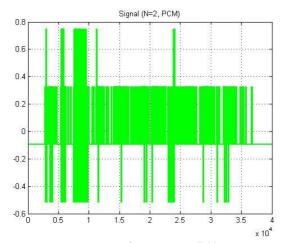
Τέλος, μεταξύ των κυματομορφών των δύο σχημάτων, μπορούμε να πούμε ότι και παραπάνω, καταλήγοντας στο ίδιο συμπέρασμα, δηλαδή στην επιλογή του μη-ομοιόμορφου κβαντιστή. Για παράδειγμα, η κυματομορφή του μη-ομοιόμορφου για 2 bits είναι πιο κοντά στην αρχική, καθώς η μέγιστη και ελάχιστη τιμή του πλάτους του σήματος είναι μικρότερες, αλλά πιο κοντά στα πλάτη της αρχικής που εμφανίζονται συχνότερα. Αντίστοιχα και για τα 4 bits, ενώ για τα 8 bits δεν υπάρχει, όπως είπαμε, ιδιαίτερη διαφορά.



Μη-ομοιόμορφος PCM κβαντιστής με Lloyd-Max

0.5

Signal (N=2, Lloyd-Max)



Για την περίπτωση των 2 bits

Signal (N=4, PCM)

0.8

0.6

0.4 0.2

C -0.2

-0.4

-0.6 -0.8 L

0.6

0.4

0.2

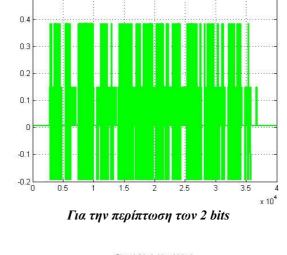
-0.2

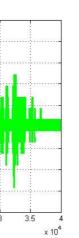
-0.4

-0.6

-0.8 L 0

0.5



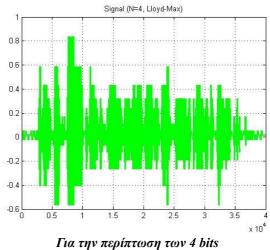


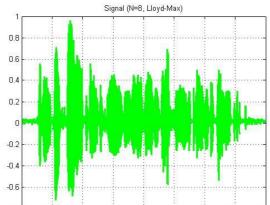
Για την περίπτωση των 4 bits

Signal (N=8, PCM)

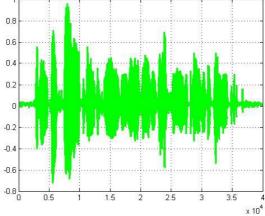
2.5

1.5









Για την περίπτωση των 8 bits

x 10⁴

ΕΡΩΤΗΜΑ #3

Στο ερώτημα αυτό μας ζητείται να εξετάσουμε την περίπτωση του ομοιόμορφου PCM κβαντιστή για N=2, και ειδικότερα, να κάνουμε μια σύγκριση μεταξύ των πειραματικών αποτελεσμάτων και των θεωρητικών (σύμφωνα με τα δεδομένα που δίνονται).

Ο κώδικας που αφορά στο παρόν ερώτημα παρατίθεται και αυτός στο παράρτημα, με όνομα script_1_3.m. Επίσης, για την υλοποίηση του ερωτήματος τροποποιήθηκε λίγο ο κώδικας του πρώτου ερωτήματος για τον ομοιόμορφο PCM κβαντιστή (δηλαδή αυτός του my_quantizer:m), ώστε να επιστρέψει τις πιθανότητες εμφάνισης κάθε στάθμης και την παραμόρφωση του αρχικού σήματος. Ο κώδικας αυτός παρατίθεται με το όνομα quantizer2_pcm.m.

Η λειτουργία και των δύο κωδίκων επεξηγείται μέσω σχολίων στα ίδια τα αρχεία, παρόλ' αυτά θα περιγράψουμε συνοπτικά την λειτουργία του πρώτου κώδικα, μιας και ο δεύτερος δεν παρουσιάζει ιδιαίτερες διαφορές σε σχέση με αυτόν από τον οποίο προήλθε (και τον οποίο είχαμε παρουσιάσει στο Ερώτημα 1).

Αρχικά, λοιπόν, καθορίζεται ένα αρχείο στο οποίο θα αποθηκευτούν τα αποτελέσματα της εκτέλεσης του προγράμματος, με όνομα results_1_3.txt. Εν συνεχεία, αναλύεται το δοθέν σήμα από την πηγή Α και κβαντίζεται με χρήση του τροποποιημένου κβαντιστή που αναφέραμε προηγουμένως. Έτσι, εγγράφονται τα ζητούμενα πειραματικά αποτελέσματα στο αρχείο.

Έπειτα, υπολογίζονται τα όρια των περιοχών κβάντισης, ώστε να χρησιμοποιηθούν παρακάτω για τον υπολογισμό της πιθανότητας κάθε επιπέδου. Για τον υπολογισμό ακολουθούμε τη θεώρηση της εκφώνησης, ότι η κατανομή που ακολουθούν τα δείγματα ομιλίας προσεγγίζεται από την κανονική κατανομή με μέση τιμή m=-0.04 και διασπορά σ²=0.11. Η πιθανότητα κάθε επιπέδου υπολογίζεται σύμφωνα με τη διαφορά της αθροιστικής πιθανότητας δύο διαδοχικών στάθμεων, με χρήση της ενδογενούς συνάρτησης της MATLAB, normcdf. Μετά υπολογίζουμε τη μέση παραμόρφωση του σήματος σύμφωνα με τον τύπο (6.5.7) του βιβλίου (δηλαδή ως άθροισμα των αντίστοιχων ολοκληρωμάτων) και με χρήση της ενδογενούς συνάρτησης ποrmpdf για τον υπολογισμό της τιμής της συνάρτησης πυκνότητας πιθανότητας. Τέλος, αποθηκεύουμε τα αποτελέσματα στο αρχείο κειμένου και αποδεσμεύουμε το handler του.

Τα αποτελέσματα που προέκυψαν έπειτα από την εκτέλεση όλων των παραπάνω είναι τα παρακάτω (τα αποτελέσματα αυτά εκτυπώνονται και στο αντίστοιχο αρχείο .txt μετά την εκτέλεση):

Πιθανότητες	Πειραματικά αποτελέσματα	Θεωρητικά αποτελέσματα			
1ου επιπέδου	0.004208	0.039376			
2ου επιπέδου	0.147291	0.277897			
3ου επιπέδου	0.834373	0.469463			
4ου επιπέδου	0.014128	0.192792			
Παραμόρφωση	0.013685	0.014432			

Παρατηρούμε, λοιπόν, ότι οι πιθανότητες του πρώτου και του τέταρτου επιπέδου είναι αρκετά όμοιες στο πειραματικό και θεωρητικό αποτέλεσμα, ενώ αυτές του δεύτερου και τρίτου αλλάζουν κατά πολύ, με του δεύτερου να διπλασιάζεται στο θεωρητικό και του τρίτου να υποδιπλασιάζεται.

Επίσης, παρατηρούμε ότι η παραμόρφωση είναι περίπου ίση και στα δύο αποτελέσματα, με το εξής παράδοξο να συμβαίνει. Ενώ θα περιμέναμε το αντίθετο, εντούτοις στα πειραματικά αποτελέσματα έχουμε μικρότερη παραμόρφωση απ' ότι στα θεωρητικά, γεγονός που πιθανώς οφείλεται στον τρόπο υπολογισμού της πειραματικής παραμόρφωσης.

⁵ Πέρα από τη θεωρία, βλ. statistics.laerd.com/statistical-guides/normal-distribution-calculations.php#betweentitle

⁶ www.mathworks.com/help/stats/normcdf.html

⁷ www.mathworks.com/help/stats/normpdf.html

ΕΡΩΤΗΜΑ #4

Ο κώδικας που υλοποιεί τον αλγόριθμο Huffman, και που μας δίνεται εξαρχής μαζί με την εκφώνηση, βρίσκεται στο παράρτημα, ως κώδικας του αρχείου huffman.m.

ΕΡΩΤΗΜΑ #5

Για την υλοποίηση του παρόντος ερωτήματος δημιουργήθηκε το αρχείο $script_I_5.m$, που βρίσκεται στο παράρτημα με τους κώδικες της άσκησης. Επίσης, χρησιμοποιήθηκε η παραλλαγή του $my_quantizer.m$ όπως και στο τρίτο ερώτημα, δηλαδή το $quantizer2_pcm.m$, ώστε να επιστρέφει τις πιθανότητες εμφάνισης κάθε στάθμης κβάντισης, και αντίστοιχα δημιουργήθηκε το αρχείο $quantizer2_lm.m$, ως παραλλαγή του κώδικα Lloyd Max.m που να επιστρέφει τις ανάλογες πιθανότητες.

Ας περιγράψουμε τη λειτουργία του script_1_5.m. Αρχικά φορτώνεται το σήμα προς κωδικοποίηση, και έπειτα γίνεται η κβάντιση για N=4 και N=8 με τους τρεις διαφορετικούς τρόπους που υποδεικνύονται: με τα δύο σχήματα και τη ρουτίνα Huffman. Τα δύο σχήματα επιστρέφουν τα διανύσματα πιθανοτήτων που απαιτεί η Huffman για να λειτουργήσει.

Στη συνέχεια, υπολογίζουμε την εντροπία για κάθε περίπτωση με χρήση των πιθανοτήτων που βρήκαμε λίγο πιο πριν, σύμφωνα με τον τύπο (6.1.1) που βρίσκεται στη σελίδα 302 του βιβλίου και με βάση λογαρίθμου το δύο. Υπολογίζουμε επίσης το μέσο μήκος του κώδικα σύμφωνα με τον τύπο (6.3.1) του βιβλίου, ώστε να μπορέσουμε να υπολογίσουμε την αποδοτικότητα.

Η αποδοτικότητα προκύπτει μέσω του λόγου της εντροπίας (της ποσότητας της πληροφορίας, δηλαδή) προς το μέσο μήκος του κώδικα επί τον λογάριθμο βάσης δύο του δύο, δηλαδή επί ένα (καθώς η κωδικοποίηση γίνεται με δύο σύμβολα, το μηδέν και το ένα). Ετσι, η αποδοτικότητα του κώδικα Huffman για κάθε ένα από τα εξεταζόμενα σχήματα κωδικοποίησης είναι:

	N=4	N=8
Ομοιόμορφο ΡCΜ	0.977366	0.995519
Μη-ομοιόμορφο PCM με Lloyd-Max	0.981963	0.994981

Παρατηρούμε ότι για N=8 η αποδοτικότητα του Huffman είναι λίγο μεγαλύτερη, συγκριτικά με την περίπτωση όπου N=4. Από την άλλη, παρατηρούμε ότι, ενώ για N=4 ο Huffman με ομοιόμορφο κβαντιστή έχει μικρότερη αποδοτικότητα σε σχέση με τον μη-ομοιόμορφο, για N=8 συμβαίνει το αντίθετο. Σε κάθε περίπτωση, βέβαια, η αποδοτικότητα είναι πολύ υψηλή, γεγονός αναμενόμενο, μιας και ξέρουμε από τη θεωρία ότι ο αλγόριθμος Huffman έχει επίδοση κοντά στο φράγμα της εντροπίας.

ΕΡΩΤΗΜΑ #6

Στο ερώτημα αυτό ως πηγή έχουμε το κείμενο της πηγής B, που περιέχεται στο αρχείο keimeno.txt και το οποίο είναι το εξής:

"In computer science and electrical engineering, Lloyd's algorithm, also known as Voronoi iteration or relaxation, is an algorithm named after Stuart P. Lloyd for finding evenly-spaced sets of points in subsets of Euclidean spaces, and partitions of these subsets into well-shaped and uniformly sized convex cells. Like the closely related k-means clustering algorithm, it repeatedly finds the centroid of each set in the partition, and then re-partitions the input according to which of these centroids is closest. However, Lloyd's algorithm differs from k-means clustering in that

⁸ Εκτός των ήδη γνωστών, βλ. www.cs.unm.edu/~storm/cs530/Coding.html

⁹ J. G. Proakis & M. Salehi, «Συστήματα Τηλεπικοινωνιών», σ.308.

its input is a continuous geometric region rather than a discrete set of points. Thus, when repartitioning the input, Lloyd's algorithm uses Voronoi diagrams rather simply determining the nearest center to each of a finite set of points as the k-means algorithm does."

Ζητείται να υλοποιήσουμε μια συνάρτηση που να επιστρέφει το αλφάβητό του, την πιθανότητα εμφάνισης κάθε συμβόλου του αλφαβήτου και την εντροπία της πηγής. Επίσης, ζητείται να κωδικοποιηθεί το κείμενο με χρήση της συνάρτησης Huffman και να μετρηθεί η αποδοτικότητα του κώδικα. Όλα τα παραπάνω γίνονται στον κώδικα που περιλαμβάνεται στο αρχείο function_1_6.m, που βρίσκεται στο παράρτημα της αναφοράς.

Η λειτουργία του κώδικα επεξηγείται λεπτομερώς μέσω σχολίων στον ίδιο τον κώδικα, όμως θα την περιγράψουμε εν συντομία και εδώ. Αρχικά, διαβάζονται οι χαρακτήρες του κειμένου, μετράται η συχνότητα εμφάνισής τους και στη συνέχεια υπολογίζεται η πιθανότητα καθενός από αυτούς. Παράλληλα, αποθηκεύεται και το αλφάβητο που ζητείται. Έπειτα, γίνεται ο υπολογισμός της εντροπίας, όπως και στο προηγούμενο ερώτημα.

Τέλος, κωδικοποιούμε το κείμενο κάνοντας χρήση της Huffman, και με είσοδο τις πιθανότητες των χαρακτήρων, και στη συνέχεια, υπολογίζουμε την αποδοτικότητα του κώδικα αυτού, όπως και πριν. Τα αποτελέσματα που παίρνουμε έπειτα από την κλήση της συνάρτησης είναι τα ακόλουθα:

Αλφάβητο

',-.EHILPSTVabcdefghiklmnoprstuvwxyz

Πιθανότητα εμφάνισης συμβόλου ¹¹							
0.1506	0.0035	0.0106	0.0082	0.0059	0.0012	0.0012	0.0012
0.0059	0.0012	0.0012	0.0012	0.0024	0.0553	0.0024	0.0294
0.0294	0.0929	0.0200	0.0200	0.0318	0.0741	0.0059	0.0341
0.0200	0.0682	0.0647	0.0188	0.0529	0.0647	0.0800	0.0176
0.0035	0.0059	0.0024	0.0106	0.0012			
Εντροπία 4.2730		Αποδοτικ	Αποδοτικότητα Huffman				

¹⁰ Με την εντολή: >> [a,p,e] = function 1 6;

¹¹ Παρατίθενται με τη σειρά που εμφανίζονται στο αλφάβητο, π.χ. το κενό έχει πιθανότητα 0.1506, το ' έχει 0.0035, το κόμμα έχει 0.0106, κοκ.

ΠΑΡΑΡΤΗΜΑ ΚΩΔΙΚΩΝ

Στο σημείο αυτό παρατίθενται όλοι οι κώδικες MATLAB που υλοποιήθηκαν και χρησιμοποιήθηκαν για την εκπόνηση της άσκησης. Παρατίθενται περίπου με τη σειρά που προσδιορίζεται από τα ερωτήματα. Παρουσιάζεται αρχικά το όνομα του αρχείου (με κατάληξη .m) και στη συνέχεια ο ίδιος ο κώδικας, με αριθμημένες γραμμές και μορφοποίηση παρόμοια με τον επεξεργαστή της MATLAB.

• • • • •

```
Όνομα αρχείου: my quantizer.m
1.
     function [xq,centers] = my_quantizer(x,N,min_value,max_value) % ------
2.
        x: vector of input signal
3.
       N: number of bits to be used
4.
       min value: minimum acceptable value of input signal
5.
    % max value: maximum acceptable value of input signal
    % OUTPUT -----
7.
    % xq: vector of output signal
8.
        centers: centers of quantization segments
10.
11.
    % Number of bits used.
12.
    v = N;
13.
    % Levels of quantization.
14.
    quant levels = 2^v;
15.
16.
    % Initialization of vector xq.
17. xq = zeros(length(x), 1);
18. % Quantization step \Delta.
    quant_step = (abs(min_value)+max_value)/quant_levels;
19.
20.
     % Calculation of centers.
21.
    centers = zeros(quant_levels,1); % Initialization.
22. for i=1:quant levels
        centers(i) = \max_{value} (2*(i-1)+1)*(quant step/2);
23.
    end
24.
    % Calculation of output signal. (quantization)
25.
    q max value = 1; q min value = quant levels;
26.
27.
    for i=1:length(x)
         % If x(i) is greater or equal to max value.
28.
        if (x(i) \ge max_value), xq(i) = q_max_value;
29.
30.
        % If x(i) is smaller than min value.
31.
        elseif (x(i) < min_value), xq(i) = q_min_value;</pre>
        else % For every other case inbetween.
32.
            for n=1:quant levels
33.
34.
                 if (x(i) \ge (centers(n) - (quant step/2)) && ...
                    x(i) < (centers(n) + (quant_step/2)))
35.
                     xq(i) = n;
36.
37.
                 end
             end
38.
         end
39.
   end
40.
```

```
Ovoμα αρχείου: Lloyd_Max.m

1. function [xq,centers,D] = Lloyd_Max(x,N,min_value,max_value) % ------
2. % INPUT ------
3. % x: vector of input signal
```

```
N: number of bits to be used
4.
        min value: minimum acceptable value of input signal
5.
6.
     % max value: maximum acceptable value of input signal
     7.
     % xq: encoded vector of output signal
8
        centers: centers of quantization segments
9.
        D: vector of signal's distortion at every repetition
10.
11.
12.
     % Number of bits used.
13.
     v = N;
14.
     % Levels of quantization.
15.
    quant levels = 2^v;
16.
17.
     % Initialization of vector xq.
18. xq = zeros(length(x), 1);
19. % Quantization step \Delta.
20.
    quant step = (abs(min value)+max value)/quant levels;
21.
     % Calculation of centers.
22. centers = zeros(quant_levels,1); % Initialization.
23. for i=1:quant levels
24.
        centers(i) = max value-(2*(i-1)+1)*(quant step/2);
     end
25.
     % Loop for Lloyd-Max algorithm.
    T = zeros((quant levels+1),1); % Initialization of segments' limits.
27.
28. counter = 1; % Initialization of iterations' counter.
29. previous_distortion = 0; % Initialization of previous distortion.
    while 1
3.0
31.
         % [1] Calculation of new segments' limits.
32.
         T(1) = max value; % Higher level limit.
         for i=2:quant levels % Middle levels.
33.
             T(i) = (centers(i) + centers(i-1))/2;
34.
35
         end
         T(quant levels+1) = min value; % Lower level limit.
36.
37.
         % [2] Calculation of output signal & distortion.
38.
         q_max_value = 1; q_min_value = quant_levels;
39.
40.
         for i=1:length(x)
             % If x(i) is greater or equal to max_value.
41
42.
             if (x(i) >= max value)
43.
                 xq(i) = q_max_value;
             % If x(i) is smaller than min value.
44.
            elseif (x(i) <= min value)</pre>
46
                xq(i) = q min value;
             else % For every other case inbetween.
47.
                 for n=1:quant levels
48.
                     if ((x(i) \le T(n)) && (x(i) > T(n+1)))
49.
                         xq(i) = n;
50.
51.
                     end
                 end
52.
             end
53.
54.
         end
         % Check if there are any zeros.
55.
         if (all(xq)) % If not, calculate the distortion.
             D(counter) = mean((x-centers(xq)).^2); %\#ok<AGROW>
57.
         else % If yes, print out an error message.
58.
59.
             fprintf('Error: there are zeros as index.\n');
60.
         end
61.
62.
         % [4] Criterion check. If fulfilled, stop the loop.
         difference = abs(D(counter)-previous distortion);
63.
         if (difference < eps('single'))</pre>
64.
65.
             break;
         else % Else, store current distortion for the next comparison.
66.
            previous distortion = D(counter);
```

```
68.
         end
69.
70.
         % [3] New levels of quantization.
         temp sum = zeros(quant levels,1); % Temporary summary.
71.
         temp_counter = zeros(quant_levels,1); % Number of values in each level.
72
73.
         for n=1:quant_levels
74.
              for i=1:length(x)
                  % Check if x(i) belongs to n level.
75.
                  if (x(i) \le T(n) \&\& x(i) > T(n+1))
76.
77.
                      temp_sum(n) = temp_sum(n) + x(i);
                      temp_counter(n) = Temp_counter(n) + 1;
78.
                  % If x(i) is greater than max value.
79.
                  elseif ((x(i) > T(n)) \&\& (n == 1))
80.
81.
                      temp sum(n) = temp sum(n) + T(n);
                      temp counter(n) = temp counter(n) + 1;
82.
                  % If x(i) is smaller than min value.
83.
84.
                  elseif ((x(i) < T(n+1)) \&\& (n == quant levels))
                      temp_sum(n) = temp_sum(n) + T(n+1);
85.
                      temp counter(n) = temp_counter(n) + 1;
86.
87.
88.
             end
              % Calculating the new center for n level.
89.
              if (temp counter(n) > 0) % If greater than zero, calculate.
90.
                  centers(n) = temp_sum(n)/temp_counter(n);
91.
92.
              end:
93.
         end
94
95.
         % Increment of iteration counter.
96.
         counter = counter + 1;
     end
97.
     % Printing out the final number of iterations.
98.
99.
     fprintf('(%d bits) Kmax = %d\n', N, counter);
```

```
Oνομα αρχείου: script_1_2.m
     % Loading initial signal.
     [y,fs,N] = wavread('speech.wav');
2.
3.
4.
     % Quantization using 2,4 and 8 bits for both quantizers.
     [xq2\_pcm, centers2\_pcm] = my\_quantizer(y, 2, min(y), max(y));
5.
     [xq4_pcm,centers4_pcm] = my_quantizer(y,4,min(y),max(y));
6.
     [xq8 pcm,centers8 pcm] = my quantizer(y,8,min(y),max(y));
7.
     [xq2 lm, centers2 lm, D2 lm] = Lloyd Max(y, 2, min(y), max(y));
8.
9.
     [xq4_lm, centers4_lm, D4_lm] = Lloyd_Max(y, 4, min(y), max(y));
     [xq8]lm, centers8[lm, D8[lm] = Lloyd[Max(y, 8, min(y), max(y));
10.
11.
12.
     % Calculating SQNR for PCM and plotting it for Lloyd-Max.
     SQNR2_pcm = mean(y.^2)/mean((y-centers2_pcm(xq2_pcm)).^2);
13.
     fprintf('SQNR2 pcm: %f\n',SQNR2 pcm);
     SQNR4_pcm = mean(y.^2)/mean((y-centers4_pcm(xq4_pcm)).^2);
15.
     fprintf('SQNR4_pcm: %f\n',SQNR4_pcm);
16.
17.
     SQNR8 pcm = mean(y.^2)/mean((y-centers8 pcm(xq8 pcm)).^2);
     fprintf('SQNR8 pcm: %f\n',SQNR8_pcm);
18.
     SQNR2 lm = mean(y.^2)./D2 lm;
19.
     figure; plot(SQNR2 lm,'g','LineWidth',2); title('SQNR (N=2, Lloyd-Max)');
20.
     xlabel('Iterations'); ylabel('SQNR'); grid on;
21.
     SQNR4 lm = mean(y.^2)./D4 lm;
22.
     figure; plot(SQNR4 lm,'g','LineWidth',2); title('SQNR (N=4, Lloyd-Max)');
23.
     xlabel('Iterations'); ylabel('SQNR'); grid on;
24.
25.
     SQNR8 lm = mean(y.^2)./D8 lm;
     figure; plot(SQNR8_lm,'g','LineWidth',2); title('SQNR (N=8, Lloyd-Max)');
26
27.
     xlabel('Iterations'); ylabel('SQNR'); grid on;
```

```
28.
     % Saving audio objects for each quantization case.
29.
30.
     initial track = audioplayer(y,fs);
     track2 pcm = audioplayer(centers2 pcm(xq2 pcm),fs);
31.
     track4_pcm = audioplayer(centers4_pcm(xq4_pcm),fs);
32.
     track8_pcm = audioplayer(centers8_pcm(xq8_pcm),fs);
33.
     track2_lm = audioplayer(centers2_lm(xq2_lm),fs);
34.
     track4 lm = audioplayer(centers4 lm(xq4 lm),fs);
35.
     track8 lm = audioplayer(centers8 lm(xq8 lm),fs);
36.
37.
     % Plotting all signals.
38.
     figure; plot(y,'g','LineWidth',2); title('Initial signal'); grid on;
39.
     figure; plot(centers2 pcm(xq2 pcm), 'g', 'LineWidth', 2);
40.
     title('Signal (N=2, PCM)'); grid on;
41.
   figure; plot(centers4 pcm(xq4 pcm), 'g', 'LineWidth', 2);
42.
   title('Signal (N=4, PCM)'); grid on;
43.
44.
     figure; plot(centers8 pcm(xq8 pcm),'g','LineWidth',2);
     title('Signal (N=8, PCM)'); grid on;
45.
     figure; plot(centers2_lm(xq2_lm),'g','LineWidth',2);
46.
     title('Signal (N=2, Lloyd-Max)'); grid on;
47.
48.
     figure; plot(centers4_lm(xq4_lm),'g','LineWidth',2);
     title('Signal (N=4, Lloyd-Max)'); grid on;
49.
     figure; plot(centers8 lm(xq8 lm), 'g', 'LineWidth', 2);
50.
     title('Signal (N=8, Lloyd-Max)'); grid on;
51.
```

```
Όνομα αργείου: quantizer2 pcm.m
1
     function [xq,centers,p,D] = quantizer2 pcm(x,N,min value,max value) % ---
     % INPUT -----
2.
        x: vector of input signal
3.
       N: number of bits to be used
4.
5.
     % min value: minimum acceptable value of input signal
6.
    % max_value: maximum acceptable value of input signal
     % OUTPUT -----
7.
       xq: vector of output signal
8.
9.
        centers: centers of quantization segments
     % p: probability of each symbol
10.
    % D: distortion after encoding
12.
13.
    % Number of bits used.
14.
    v = N;
15.
16. % Levels of quantization.
17. quant levels = 2^v;
    % Initialization of vector xq.
18.
19.
    xq = zeros(length(x), 1);
20.
     % Quantization step \Delta.
21. quant_step = (abs(min_value)+max_value)/quant_levels;
    % Calculation of centers.
22.
23. centers = zeros(quant levels,1); % Initialization.
    for i=1:quant levels
24.
         centers(i) = max value-(2*(i-1)+1)*(quant step/2);
25.
    end
26
27.
     % Initialization for frequency counter.
28. frequency = zeros(quant levels,1);
29.
    % Calculation of output signal. (quantization)
    q max value = 1; q min value = quant levels;
30.
31.
    for i=1:length(x)
         % If x(i) is greater or equal to max_value.
32.
33.
        if (x(i) >= max value)
            xq(i) = q_max_value;
3.4
35.
             frequency(1) = frequency(1) + 1;
```

```
% If x(i) is smaller than min value.
36.
         elseif (x(i) < min value)
37.
38.
             xq(i) = q min value;
             frequency(quant levels) = frequency(quant levels) + 1;
39.
         else % For every other case in-between.
40.
             for n=1:quant levels
41.
42.
                  if (x(i) \ge (centers(n) - (quant_step/2)) && ...
                      x(i) < (centers(n) + (quant step/2)))
43.
                      xq(i) = n;
44.
45.
                      frequency(n) = frequency(n) + 1;
46.
                  end
             end
47.
48.
         end
     end
49.
     % Calculation of probability for each level.
50.
51. p = frequency./length(x);
52.
     % Calculation of distortion.
53.
    D = mean((x-centers(xq)).^2);
```

```
Όνομα αρχείου: script 1 3.m
     % Creating a file to save results.
     file id = fopen('results 1 3.txt','w+');
2
3.
     % Loading initial signal.
4.
     [y,fs,N] = wavread('speech.wav');
5.
     % Quantization using PCM quantizer and 2 bits.
6.
7.
     [xq, centers, p e, D e] = quantizer2 pcm(y, 2, min(y), max(y));
8.
     % Printing out experimental results.
9.
     fprintf(file id,'----\n');
10.
     fprintf(file id,' EXPERIMENTAL RESULTS \n');
11.
     fprintf(file id, '-----\n');
12.
     fprintf(file id, 'Probabilities -----\n');
13.
14.
     for i=1:4
         fprintf(file_id,'\t#%d level: %f\n',i,p_e(i));
15.
16.
     fprintf(file id, 'Distortion: %f\n',D e);
17.
18.
     % Calculation of segment limits.
19.
     T = zeros(((2^2)+1),1); % Initialization.
20.
     T(1) = max(y); % Higher level limit.
21.
     for i=2:(2^2) % Middle levels.
22.
23.
        T(i) = (centers(i) + centers(i-1))/2;
     end
24.
     T(5) = min(y); % Lower level limit.
25.
26.
     % Specifying mu and sigma.
   m = -0.04; s = sqrt(0.11);
27.
     % Initilization.
28.
29. p t = zeros((2^2),1);
     for i=1:(2^2) % Calculating theoritical probabilities.
30.
        p_t(i) = normcdf(T(i), m, s) - normcdf(T(i+1), m, s);
31.
     end
32
33.
     % Calculation of mean distortion.
    syms y; D t = 0; % Initialization.
34.
     for i=4:-\overline{1}:1 % Calculation of integrals.
35.
         f = ((y-centers(i))^2) *normpdf(y,m,s);
36.
         D t = D t + double(int(f,T(i+1),T(i)));
37.
38.
39.
     % Printing out theoritical results.
40.
41.
     fprintf(file id,'----\n');
```

```
42.
   fprintf(file_id,'-----\n');
43.
   fprintf(file id, 'Probabilities -----\n');
44.
45.
      fprintf(file_id,'\t#%d level: %f\n',i,p_t(i));
46
47.
   end
48.
   fprintf(file id, 'Distortion: %f\n',D t);
49.
50.
   % Closing text file.
51. fclose(file id);
```

```
Όνομα αρχείου: quantizer2 lm.m
     function [xq,centers,p,D] = quantizer2_lm(x,N,min value,max value) % ----
     % INPUT -----
2.
    % x: vector of input signal
3.
    % N: number of bits to be used
       min_value: minimum acceptable value of input signal
5.
        max value: maximum acceptable value of input signal
     % OUTPUT ------
7.
     % xq: encoded vector of output signal
8.
    % centers: centers of quantization segments
    % p: probability of each symbol
1.0
11.
        D: vector of signal's distortion at every repetition
    % -----
12.
13.
    % Number of bits used.
14.
15. v = N;
    % Levels of quantization.
16.
    quant levels = 2^v;
17.
    % Initialization of vector xq.
18.
19. xq = zeros(length(x), 1);
20. % Quantization step \Delta.
21. quant step = (abs(min value)+max value)/quant levels;
22.
    % Calculation of centers.
    centers = zeros(quant_levels,1); % Initialization.
23.
24.
    for i=1:quant levels
        centers(i) = \max \text{ value} - (2*(i-1)+1)*(\text{quant step}/2);
25.
26.
    end
27.
     % Loop for Lloyd-Max algorithm.
    T = zeros((quant_levels+1),1); % Initialization of segments' limits.
28.
    counter = 1; % Initialization of iterations' counter.
29.
30. previous distortion = 0; % Initialization of previous distortion.
31. while 1
        % [1] Calculation of new segments' limits.
32.
         T(1) = max value; % Higher level limit.
33.
34.
         for i=2:quant levels % Middle levels.
            T(i) = (centers(i) + centers(i-1))/2;
35.
36.
         end
37.
        T(quant levels+1) = min value; % Lower level limit.
38.
         % [2] Calculation of output signal & distortion.
39.
         q_max_value = 1; q_min_value = quant_levels;
40
41.
         for i=1:length(x)
42.
            % If x(i) is greater or equal to max value.
            if (x(i) >= max value)
43.
                xq(i) = q max value;
44.
            % If x(i) is smaller than min value.
45.
            elseif (x(i) <= min value)</pre>
46.
                xq(i) = q min value;
            else % For every other case inbetween.
4.8
49.
                for n=1:quant levels
```

```
if ((x(i) \le T(n)) \&\& (x(i) > T(n+1)))
50.
                          xq(i) = n;
51
52.
                      end
                  end
53.
              end
54
         end
55.
56.
         % Check if there are any zeros.
         if (all(xq)) % If not, calculate the distortion.
57.
58.
             D(counter) = mean((x-centers(xq)).^2); %#ok<AGROW>
59.
         else % If yes, print out an error message.
              fprintf('Error: there are zeros as index.\n');
60.
         end
61.
62.
63.
         % [4] Criterion check. If fulfilled, stop the loop.
         difference = abs(D(counter)-previous distortion);
64.
         if (difference < eps('single'))</pre>
65.
66.
             break;
         else % Else, store current distortion for the next comparison.
67.
             previous_distortion = D(counter);
68.
69.
70.
         % [3] New levels of quantization.
71.
         temp sum = zeros(quant levels,1); % Temporary summary.
72.
         temp counter = zeros(quant levels,1); % Number of values in each level.
73.
         for n=1:quant levels
74.
75.
             for i=1:length(x)
                  % Check if x(i) belongs to n level.
76
77.
                  if (x(i) \le T(n) \&\& x(i) > T(n+1))
78.
                      temp sum(n) = temp sum(n) + x(i);
                      temp counter(n) = temp_counter(n) + 1;
79.
                  % If x(i) is greater than max value.
80.
81.
                  elseif ((x(i) > T(n)) \&\& (n == 1))
                      temp_sum(n) = temp_sum(n) + T(n);
82.
                      temp counter(n) = temp counter(n) + 1;
83.
                  % If x(i) is smaller than min_value.
8.4
                  elseif ((x(i) < T(n+1)) && (n == quant levels))
85.
86.
                      temp_sum(n) = temp_sum(n) + T(n+1);
                      temp_counter(n) = temp_counter(n) + 1;
87
88.
                  end
89.
              end
              % Calculating the new center for n level.
90.
              if (temp counter(n) > 0) % If greater than zero, calculate.
91.
92
                  centers(n) = temp_sum(n)/temp_counter(n);
              end;
93.
94.
         end
95.
         % Increment of iteration counter.
96.
97.
         counter = counter + 1;
     end
98.
     % Calculating probabilities.
99.
100. frequency = zeros(quant_levels,1);
101. for i=1:quant levels
         for k=1:length(xq)
103.
              if (i == xq(k))
104.
                  frequency(i) = frequency(i) + 1;
105.
              end
106.
         end
107. end
108. p = frequency./length(xq);
109. % Printing out the final number of iterations.
110. fprintf('(%d bits) Kmax = %d\n', N, counter);
```

```
Όνομα αρχείου: huffman.m
     function [code,len]=huffman(p);
1.
2.
     % Huffman Coding.
     용
             [code,len]=huffman(p),
3.
4.
             INPUTS
5.
     용
             p(vector): contains the probabilities of each symbol
     양
              OUTPUTS
6.
7.
              code(vector): the code for each symbol (in ascii format)
              len(vector): the number of bits needed for each code
8.
     용
9.
     p = p(:)';
10.
11.
     if length (find (p<0)) \sim=0,
12.
13.
          error('Not a probability vector, negative component(s)')
     end:
14
15.
16.
     if abs(sum(p)-1)>10e-10,
         error('Not a probability vector, components do not add up to 1')
17.
18.
     end;
19.
     n=length(p);
20.
     q=p;
     m=zeros(n-1,n);
21.
22.
23.
     for i=1:n-1,
24.
          [q,1]=sort(q);
          m(i,:) = [l(1:n-i+1), zeros(1,i-1)];
25
         q=[q(1)+q(2),q(3:n),1];
26.
     end:
27.
28.
29.
     for i=1:n-1,
30.
         c(i,:) = blanks(n*n);
     end;
31.
32.
     c(n-1,n) = '0';
33.
     c(n-1, 2*n) = '1';
34.
35.
     for i=2:n-1,
36.
         c(n-i,1:n-1) = c(n-i+1,n*(find(m(n-i+1,:)==1))-(n-2):n*(find(m(n-i+1,:)==1)));
37.
38.
         c(n-i,n) = '0';
         c(n-i,n+1:2*n-1)=c(n-i,1:n-1);
39.
40.
          c(n-i, 2*n) = '1';
          for j=1:i-1,
41.
              c(n-i, (j+1)*n+1: (j+2)*n) = c(n-i+1,...
42.
43.
                  n*(find(m(n-i+1,:)==j+1)-1)+1:n*find(m(n-i+1,:)==j+1));
44.
          end:
     end;
45.
46.
47.
     for i=1:n,
          code(i, 1:n) = c(1, n*(find(m(1,:)==i)-1)+1:find(m(1,:)==i)*n);
48.
49.
          len(i)=length(find(abs(code(i,:))\sim=32));
50.
     end;
```

```
To Vo μα αρχείου: script_1_5.m

1. % Loading initial signal.
2. [y,fs,N] = wavread('speech.wav');
3.
4. % Quantization using PCM quantizer.
5. [xq4_pcm,centers4_pcm,p4_pcm,D4_pcm] = quantizer2_pcm(y,4,min(y),max(y));
6. [xq8_pcm,centers8_pcm,p8_pcm,D8_pcm] = quantizer2_pcm(y,8,min(y),max(y));
```

```
% Quantization using PCM with Lloyd-Max quantizer.
7.
     [xq4 lm,centers4 lm,p4 lm,D4 lm] = quantizer2 lm(y,4,min(y),max(y));
8.
     [xq8 lm, centers8 lm, p8 lm, D8 lm] = quantizer2 lm(y, 8, min(y), max(y));
9.
     % Quantization using Huffman.
     [~,len4_pcm] = huffman(p4_pcm);
11.
     [~,len8_pcm] = huffman(p8_pcm);
12.
13.
     [\sim, len4 lm] = huffman(p4 lm);
     [\sim, len8_lm] = huffman(p8_lm);
14.
15.
16.
     % Calculation of entropy.
17.
     temp_entr4_pcm = zeros(length(p4_pcm),1);
     temp_entr8_pcm = zeros(length(p8_pcm),1);
temp_entr4_lm = zeros(length(p4_lm),1);
18.
19.
     temp entr8 lm = zeros(length(p8 lm),1);
20.
     for i=1:length(p4 pcm)
21.
         if (p4_pcm(i) ~= 0)
22.
23.
             temp entr4 pcm(i) = p4 pcm(i) *log2(1/p4 pcm(i));
24.
         end
     end
25.
     for i=1:length(p8_pcm)
26.
27.
         if (p8_pcm(i) ~= 0)
             temp_entr8_pcm(i) = p8_pcm(i)*log2(1/p8_pcm(i));
28.
29.
         end
     end
30.
31.
     for i=1:length(p4 lm)
         if (p4 lm(i) \sim= 0)
              temp_entr4_lm(i) = p4_lm(i)*log2(1/p4_lm(i));
33
34.
35.
     end
     for i=1:length(p8_lm)
36.
         if (p8 lm(i) \sim = 0)
37.
38.
              temp entr8 lm(i) = p8 lm(i)*log2(1/p8 lm(i));
39.
     end
40.
     entropy4_pcm = sum(temp_entr4_pcm);
41.
     entropy8_pcm = sum(temp_entr8_pcm);
42.
43.
    entropy4_lm = sum(temp_entr4_lm);
     entropy8_lm = sum(temp_entr8_lm);
44
45.
     % Calculation of mean code-word length.
46.
     len4 pcm = len4 pcm'; len8 pcm = len8 pcm';
47.
     len4 lm = len4 lm'; len8 lm = len8 lm';
49.
     L4_pcm = sum(len4_pcm.*p4_pcm);
     L8\_pcm = sum(len8\_pcm.*p8\_pcm);
50.
     L4 lm = sum(len4 lm.*p4 lm);
51.
     L8 lm = sum(len8 lm.*p8 lm);
52.
53.
54.
     % Calculation of efficiency.
     efficiency4_pcm = entropy4_pcm/L4_pcm;
55.
     efficiency8_pcm = entropy8_pcm/L8_pcm;
efficiency4_lm = entropy4_lm/L4_lm;
56.
57.
     efficiency8_lm = entropy8_pcm/L8_lm;
58.
59.
60.
     % Printing out results.
                                               ---\n');
     fprintf('----
61.
     fprintf('
                HUFFMAN EFFICIENCIES \n');
62.
     fprintf('----\n');
63.
     fprintf('\tPCM (4 bits): %f\n',efficiency4 pcm);
64.
65. fprintf('\tPCM (8 bits): %f\n',efficiency8_pcm);
66. fprintf('\tLM (4 bits): %f\n',efficiency4_\bar{lm});
    fprintf('\tLM (8 bits): %f\n',efficiency8 lm);
```

Όνομα αρχείου: function 1 6.m function [alphabet,probability,entropy] = function 1 6 % -------1. % INPUT ------2. % (none) 3. % OUTPUT -----4. % alphabet: set of letters in source text % probability: probability of each alphabet symbol 6. entropy: measure of information in source text 7. § -----8. 9. % Opening given text file. 10. 11. file id = fopen('keimeno.txt'); % Reading every character. 12. characters = fscanf(file id, '%c'); 13. % Closing text file handler. 1.4 15. fclose(file id); % Counting read characters. 16. 17. number_of_chars = length(characters); 18. % Converting characters to ASCII. ascii chars = abs(characters); 19. % Initializing frequency and probability. 20. 21. frequency = zeros(128,1); 22. % Calculation of every character's frequency. 23. for i=1:number of chars 24. for n=1:128 if $(ascii_chars(i) == (n-1))$ 25. 26. frequency(n) = frequency(n) + 1;27. end 28. 29. end % Calculation of probability. 30. 31. temp_prob = frequency./number of chars; % Finding nonzero values of probability. pos ind = find(temp prob); 33. % Returning text's alphabet. (ASCII = pos-1) 34. alphabet = char(pos_ind-1); 35. % Returning probability for each letter of alphabet. 36. 37. probability = temp prob(pos ind); 38. % Calculation of entropy. 39. temp entr = zeros(length(pos ind),1); 40. for i=1:length(pos ind) temp_entr(i) = probability(i)*log2(1/probability(i)); 41. 42. % Returning text's entropy. 44. entropy = sum(temp entr); % Encoding text with Huffman. 45. [~,len] = huffman(probability); % Reversing len for next calculation. 47. 48. len = len'; 49. % Calculating mean code-word length. L = sum(len.*probability); 50. % Calculation of Huffman's efficiency. 51. efficiency = entropy/L; 52. 53. % Printing out the result.

54. fprintf('Huffman efficiency: %f\n',efficiency);