

## ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΤΙΚΗ ΕΡΓΑΣΙΑ ΣΤΟ ΜΑΘΗΜΑ:

### ΨΗΦΙΑΚΕΣ ΕΠΙΚΟΙΝΩΝΙΕΣ

#### ΘΕΜΑ:ΥΛΟΠΟΙΗΣΗ CRC (ΜΕ ΧΡΗΣΗ ΤΗΣ ΓΛΩΣΣΑΣ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΥ ΡΥΤΗΟΝ)

Σύμφωνα με την εκφώνηση της εργασίας, καλούμαστε να κατασκευάσουμε ένα πρόγραμμα το οποίο θα υλοποιεί τον αλγόριθμο ανίχνευσης λαθών CRC

#### 1->ΔΕΔΟΜΕΝΑ

Στην παρακάτω εικόνα παρουσιάζονται τα δεδομένα και οι μεταβλητές που χρησιμοποιήθηκαν για την υλοποίηση του αλγορίθμου

```
# Main program
k = 20 # number of bits in D sequence
messages = 1000000 # number of messages that should be transmitted
D = [] # list of D parameters
T = [] # list of T parameters
P = input("Enter bits of P parameter(0 or 1 bits only accepted): ")
BER = float(input("Enter bit error(floating number between (0,1)): "))
count_true = 0 # variable that counts how many messages have been altered due to bit error rate
count_spotted_by_crc = 0
```

**μεταβλητή  $k$  - > υποδεικνύει τον αριθμό των *bits* για τις ακολουθίες  $D$**

**μεταβλητή  $messages$  - > συνολικός αριθμός των μηνυμάτων που πρόκειται να μεταδοθούν (ακολουθία  $D$ )**

**λίστα  $D$  - > λίστα (πίνακας) που περιλαμβάνει όλα τα μηνύματα  $D$  που δημιουργούνται**

**λίστα  $T$  - > λίστα (πίνακας), όπου κάθε στοιχείο του είναι το μήνυμα  $D + FCS(Frame Checker Sequence)$**

**μεταβλητή  $P$  - > Δυαδικός αριθμός που πρέπει να είναι διαίρεσιμη η ακολουθία  $T$  (Δίνεται απο τον χρήστη)**

**μεταβλητή  $BER$  - > Το *bit error rate* το οποίο δίνεται απο το χρήστη και αναδεικνύει τη πιθανότητα αλλοίωσης των μηνυμάτων  $T$**

**μεταβλητή  $count\_true$  - > Αριθμός μηνυμάτων που έχουν αλλοιωθεί λόγω του *bit error rate***

**μεταβλητή  $count\_spotted\_by\_crc$  - > Αριθμός μηνυμάτων που ανιχνεύονται εσφαλμένα απο το  $CRC$**

**NOTE: Να σημειωθεί ότι ο τύπος δεδομένων των μηνυμάτων (ακολουθίες  $D$  και  $T$ ) είναι της κλάσης *String*.**

## **2 - > ΕΠΕΞΗΓΗΣΗ ΚΩΔΙΚΑ**

Στις 2 παρακάτω εικόνες φαίνεται ο αλγόριθμος υλοποίησης της αριθμητικής modulo 2, ο οποίος χρησιμοποιείται για τον υπολογισμό του FCS(Frame Check Sequence).

```

# Performs Modulo-2 division
def modulo2(Dividend, Divisor):
    # Number of bits to be Xored at a time.
    pick = len(Divisor)

    # Slicing the dividend to appropriate
    # length for particular step
    temp = Dividend[0: pick]

    while pick < len(Dividend):
        if temp[0] == '1':
            # replace the dividend by the result
            # of XOR and pull 1 bit down
            temp = xor(Divisor, temp) + Dividend[pick]
        else:
            # If the leftmost bit of the dividend (or the
            # part used in each step) is 0, the step cannot
            # use the regular divisor; we need to use an
            # all-0s divisor
            temp = xor('0' * pick, temp) + Dividend[pick]
        pick += 1

    # For the last n bits, we have to carry it out
    # normally as increased value of pick will cause
    # Index Out of Bounds
    if temp[0] == '1':
        temp = xor(Divisor, temp)
    else:
        temp = xor('0' * pick, temp)

    return temp

```

```

# function that performs XOR method
def xor(a, b):
    # initialize result
    result = []

    # Traverse all bits, if bits are
    # same, then XOR is 0, else 1
    for i in range(1, len(b)):
        if a[i] == b[i]:
            result.append('0')
        else:
            result.append('1')

    return ''.join(result)

```

Στη συνάρτηση modulo2, η οποία δέχεται 2 παραμέτρους (Divident-> το μήνυμα που πρόκειται να μεταδοθεί, δηλαδή η τιμή που διαιρείται

Divisor -> ο διαιρέτης, στη περίπτωση μας είναι ο αριθμός P που δίνεται από τον χρήστη)

χρησιμοποιείται η λίστα temp η οποία αναδεικνύει το υπόλοιπο της διαίρεσης μεταξύ dividend και divisor και ενημερώνεται συνεχώς.

Επίσης, χρησιμοποιείται η μεταβλητή pick η οποία αναφέρεται σαν δείκτης έτσι ώστε να κατεβαίνει το κατάλληλο bit από το μήνυμα κάθε φορά για να πραγματοποιηθούν οι πράξεις XOR.

Όσο η μεταβλητή `pick` δεν έχει ξεπεράσει τον πλήθος των bits του μηνύματος πραγματοποιούνται συνεχώς οι πράξεις XOR και ενημερώνεται το υπόλοιπο(`temp`). Όταν το πρώτο bit του υπολοίπου είναι 1 τότε πραγματοποιείται φυσιολογικά η πράξη XOR, κατεβαίνει ένα bit από το μήνυμα και συνεχίζεται η ίδια διαδικασία. Σε περίπτωση που το πρώτο bit από το υπόλοιπο είναι 0 πρέπει να μετακινηθεί κατά 1 bit από τη διαίρεση μέχρι το πρώτο bit του υπολοίπου να γίνει 1.

Τέλος, η συνάρτηση επιστρέφει το υπόλοιπο της διαίρεσης (Divident με Divisor).

```
# function that generates the altered message using the bit error rate
def MessageWithNoise(Message, bit_error):
    message_with_noise = copy.deepcopy(Message)
    flag = False
    for i in range(len(message_with_noise)):
        # choosing random number between 0 and 1 (float numbers only)
        random_number = rand.uniform(0, 1)
        # if the generated number is smaller than the bit error, we alter the i_th bit
        # of the message
        if random_number < bit_error:
            flag = True
            if message_with_noise[i] == '1':
                message_with_noise = message_with_noise[:i] + '0' + message_with_noise[i + 1:]
            else:
                message_with_noise = message_with_noise[:i] + '1' + message_with_noise[i + 1:]
    return message_with_noise, flag
```

Η παραπάνω εικόνα παρουσιάζει την συνάρτηση η οποία αλλοιώνει το μήνυμα που μεταδίδεται με βάση το Bit Error Rate.

Για κάθε bit του μηνύματος (Όσο τρέχει η επανάληψη) δίνεται

έναν τυχαίο πραγματικό αριθμό στο διάστημα (0,1). Σε περίπτωση που ο αριθμός είναι μικρότερος από το bit error rate τότε αλλάζει ένα bit της ακολουθίας (από 0 δηλαδή γίνεται 1 και το αντίστροφο).

Τέλος, η συνάρτηση επιστρέφει το αλλοιωμένο μήνυμα (διαφορετικά επιστρέφεται το ίδιο μήνυμα) καθώς και τη μεταβλητή flag, η οποία είναι τύπου δεδομένων boolean και είναι True όταν έχει γίνει αλλοίωση του μηνύματος και False σε διαφορετική περίπτωση.

### **3 - > ΚΑΤΑΓΡΑΦΗ**

#### **ΑΠΟΤΕΛΕΣΜΑΤΩΝ**

Για  $k = 20$ ,  $P = 110101$ ,  $BER = 0.001$  καταγράφηκαν τα εξής ποσοστά:

Για 10.000.000 μηνύματα έχουμε:

1) Ποσοστό μηνυμάτων που φθάνουν με σφάλμα στον αποδέκτη -> 2.47542 % (247542 μηνύματα από τα 10.000.000)

2) Ποσοστό μηνυμάτων που ανιχνεύονται ως εσφαλμένα από το CRC -> 99.95919884302462 % (247441 μηνύματα από τα 247542)

3) Ποσοστό μηνυμάτων που φθάνουν με σφάλμα στον αποδέκτη και δεν ανιχνεύονται από το CRC -> 0.00101 % (101 από τα 247542)

```
Enter bits of P parameter(0 or 1 bits only accepted): 110101
Enter bit error(floating number between (0,1)): 0.001
Number of transmitted messages: 10000000
Number of Messages with errors(using the bit error rate): 247542 out of 10000000
Percentage-> 2.47542 %

Number of Messages with errors spotted by the crc: 247441 out of 247542
Percentage-> 99.95919884302462 %

Number of Messages with errors not spotted by the crc: 101 out of 247542
Percentage-> 0.00101 %
```

Φοιτητής 2ου έτους Πληροφορικής:Μουμτζής Στέργιος  
ΑΕΜ:3620