



Αριστοτέλειο Πανεπιστήμιο Θεσσαλονίκης

Τμήμα Πληροφορικής

Προγραμματιστική εργασία -Υλοποίηση του αλγόριθμου CRC



Μάθημα: Ψηφιακές Επικοινωνίες

Εξάμηνο: 4ο, 2021/22

Συντάκτης: Κόρκος Αλέξανδρος **Καθηγητές:** Νικοπολιτίδης Πέτρος

Παπαδημητρίου Γεώργιος

Περιεχόμενα

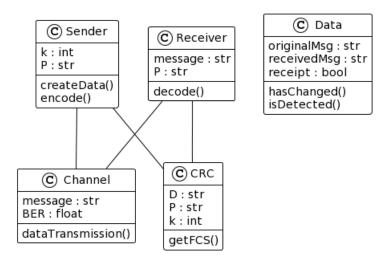
1	Υλοποίηση	2
2	Αξιολόγηση δεδομένων	ć

Κεφάλαιο 1

Υλοποίηση

Η υλοποίηση του αλγορίθμου άλλα και του περιβάλλοντος προσομοίωσης έγινε στην γλώσσα Python.

Μια σύντομη περιγραφή τον κλάσεων που χρησιμοποιήθηκαν φαίνεται παρακάτω.



Σχήμα 1.1: Αναπαράσταση UML

Η κλάση Data είναι μια βοηθητική κλάση για τον χειρισμό των δεδομένων από την προσομοίωση της αποστολής μηνυμάτων, για αυτό το λόγο δεν θα εξετασθεί σε αυτή την τεχνική αναφορά.

Η κλάση CRC

Η υλοποίηση του αλγορίθμου CRC πραγματοποιείται στην μέθοδο getFCS() της κλάσης CRC.

```
def getFCS(self) -> str:
1
        self.D += '0' * (self.k - 1)
2
        copyOfD = self.D[:self.k]
5
        def XOR(a, b) -> str:
6
            ans = ""
            for i in range(1, len(b)):
                 ans += str(int(a[i]) \hat{int}(b[i]))
            return ans
10
11
        i = self.k
12
13
        while i < len(self.D):
14
            if copyOfD[0] == '0':
                 copyOfD = XOR('0'*i, copyOfD)
            else:
17
                 copyOfD = XOR(self.P, copyOfD)
18
            copyOfD += self.D[i]
19
            i += 1
20
21
        if copyOfD[0] == '0':
22
            copyOfD = XOR('0'*i, copyOfD)
        else:
24
            copyOfD = XOR(self.P, copyOfD)
25
26
        return copyOfD
27
```

Κώδικας 1.1: Υπολογισμός του FCS

Στην γραμμή 2 γίνεται η τοποθέτηση των k μηδενικών δεξιά του D.

Από την γραμμή 6 έως 10, υλοποιείται η συνάρτηση ΧΟR όπου προχωράει στην πράξη xor μεταξύ δυο δυαδικών αριθμών και επιστρέφει το αποτέλεσμα της πράξης. Η συνάρτηση αυτή θα χρησιμοποιηθεί στην διαίρεση mod-2 παρακάτω.

Στις γραμμές 14 με 25, γίνεται η διαίρεση mod-2 μεταξύ του P (μήκους k) και του αριθμού που δημιουργήθηκε στην γραμμή 2 (μήκους n). Σε κάθε βήμα της διαίρεσης, γίνεται η πράξη xor μεταξύ ενός αντίγραφου του D (μήκους k) και του αριθμού P. Το υπόλοιπο της πράξης, κρατιέται και του προστίθεται στο τέλος ένα bit το οποίο προέρχεται από τον αριθμό D (δηλ. κατεβαίνει ένα bit στο υπόλοιπο). Ο νέος αυτός αριθμός διαιρείται με την σειρά του με το P. Η παραπάνω διαδικασία επαναλαμβάνεται μέχρι να μην υπάρχουν άλλα ψηφία από τον αριθμό D, να κατέβουν στο υπόλοιπο.

Στο απόσπασμα του κώδικα, δεν αγνοείται κ η περίπτωση όπου ο το D θα έχει ένα ή παραπάνω μηδενικά στην αρχή του (βλ. γραμμή 15, 16).

Η κλάση Sender

Στην κλάση Sender γίνεται η παράγωγή τυχαίων δεδομένων και η κωδικοποίηση τους.

```
def createData(self) -> str:
    D = ""

for _ in range(self.k):
    D += str(randint(0, 1))

return D

def encode(self) -> str:
    D = self.createData()
    fcs = CRC(D, self.P).getFCS()
    return D + fcs
```

Κώδικας 1.2: Οι μέθοδοι της κλάσης Sender

Από την γραμμή 1 έως 5, γίνεται η παραγωγή ενός τυχαίου δυαδικού μηνύματος (μήκους k). Για αυτό το λόγο χρησιμοποιείται η μέθοδος randint για την τυχαία αναπαραγωγή είτε του 0 είτε του 1.

Στις σειρές 7 - 10, δημιουργούνται κάποια τυχαία δεδομένα (μέσω της create-Data()) και η ακολουθία FCS για τα δεδομένα αυτά, ενώ τέλος γίνεται η συνένωση τους και επιστρέφεται.

Η κλάση Receiver

Η μοναδική μέθοδος αυτής της κλάσης, αποκωδικοποιεί τα δεδομένα και ελέγχει την ορθότητα τους.

```
def decode(self) -> bool:
    crc = CRC(self.message, self.P)
    if int(crc.getFCS()) == 0:
        return True
    return False
```

Κώδικας 1.3: Η μέθοδος decode()

Η παραπάνω μέθοδος εκτελεί διαίρεση mod-2 μεταξύ του κωδικοποιημένου μηνύματος (δηλ. δεδομένα + FCS) και του αριθμού P. Αν το αποτέλεσμα είναι 0 τότε σημαίνει πως το μήνυμα δεν έχει αλλοιωθεί.

Η κλάση Channel

Η κλάση Channel αναπαριστά ενόρυβο κανάλι.

Κώδικας 1.4: Η αλλοίωση των δεδομένων

Η μοναδική μέθοδος της Channel, αλλοιώνει κάποιο ή κάποια bit του μηνύματος με κάποια τυχαία συχνότητα και επιστρέφει το λανθασμένο μήνυμα.

Κεφάλαιο 2

Αξιολόγηση δεδομένων

Για την αξιολόγηση του αλγορίθμου CRC, χρησιμοποιήθηκε προσομοίωση με 10,000,000 τυχαίων μηνυμάτων. Στον παρακάτω πίνακα φαίνονται τα αποτελέσματα της προσομοίωσης.

	Πληθάριθμος μηνυμάτων	Ποσοστιαίος αριθμός μηνυμάτων (%)
Αλλοιωμένα μηνύματα	247,567	2.47567
Αλλοιωμένα μηνύματα που εντοπίστηκαν	247,471	2.47471
Αλλοιωμένα μηνύματα που δεν εντοπίστηκαν	96	0.03877

Πίνακας 2.1: Αποτύπωση δεδομένων

Όπως φαίνεται από το πίνακα 2.1 ένα πάρα πολύ μικρός αριθμός μηνυμάτων που αλλοιώθηκαν δεν εντοπίστηκε (μόλις 96 στα 247,567). Συνεπώς, μπορεί να βγει το συμπέρασμα πως ο αλγόριθμος CRC είναι ιδιαίτερα αποδοτικός στο να εξασφαλίζει σφάλματα τα οποία συμβαίνουν κατά την μετάδοση ενός μηνύματος.

Βιβλιογραφία

[1] Stallings W., Επικοινωνίες Υπολογιστών και Δεδομένων, Εκδόσεις Τζιόλα, 2011.