Δίκτυα Υπολογιστών 1

~ Session 1 ~

Παππάς Δημήτριος 8391

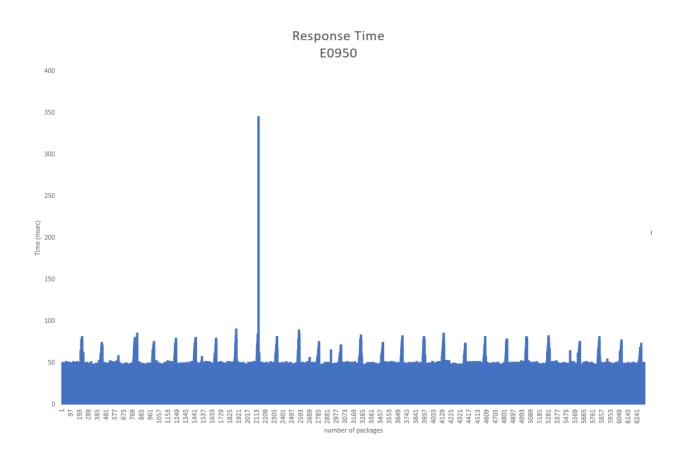
Γράφημα G1:

Το γράφημα G1 αναπαριστά το χρόνο απόκρισης κάθε πακέτου τους συστήματος (σε msec) για **N = 6328 πακέτα**, στο χρονικό διάστημα **5 λεπτών**.

Η μέση τιμή της χρονικής απόκρισης είναι **47.41 msec**.

O request code είναι **E0950**.

Η διαδικασία πραγματοποιήθηκε στις 18-4-2021 και ώρα 07:16.



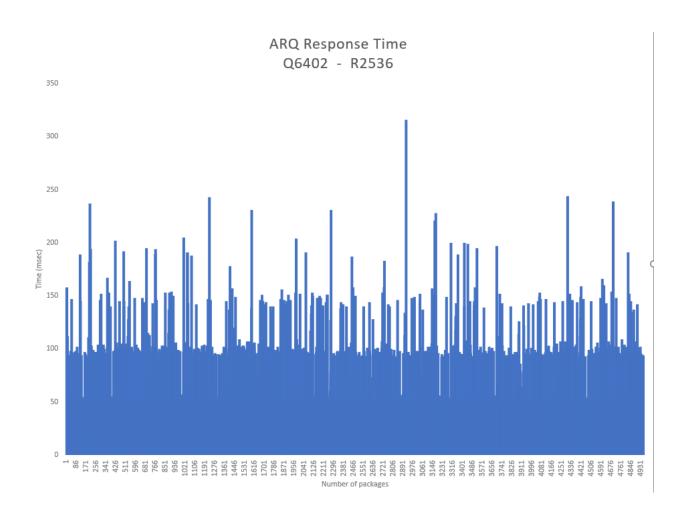
Γράφημα G2:

Το γράφημα G2 αναπαριστά το χρόνο απόκρισης κάθε πακέτου τους συστήματος (σε msec) για **N = 4962 πακέτα**, τα οποία λήφθηκαν με τη βοήθεια του ARQ μηχανισμού, στο χρονικό διάστημα **5 λεπτών**.

Η μέση τιμή της χρονικής απόκρισης είναι **60.47 msec**.

O request code είναι **Q6402** για ACK και **R2536** για NACK requests.

Η διαδικασία πραγματοποιήθηκε στις 18-4-2021 και ώρα 07:16.



Γράφημα G3:

Το γράφημα G3 αναπαριστά τον αριθμό εκπομπών κάθε πακέτου τους συστήματος (σε msec) για **N = 4962 πακέτα**, τα οποία λήφθηκαν με τη βοήθεια του ARQ μηχανισμού, στο χρονικό διάστημα **5 λεπτών**.

Η μέση τιμή του αριθμού αποστολών ενός πακέτου είναι 1.2056 φορές.

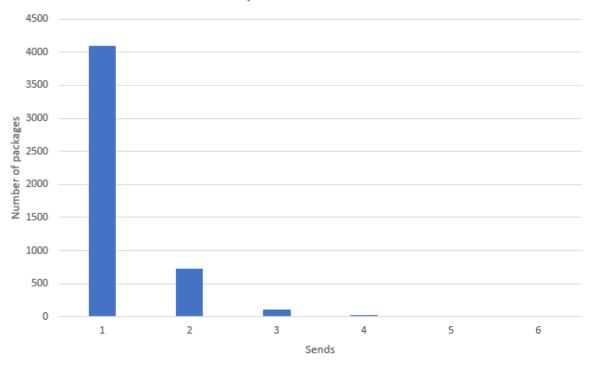
O request code είναι **Q6402** για ACK και **R2536** για NACK requests.

Η διαδικασία πραγματοποιήθηκε στις 18-4-2021 και ώρα 07:16.

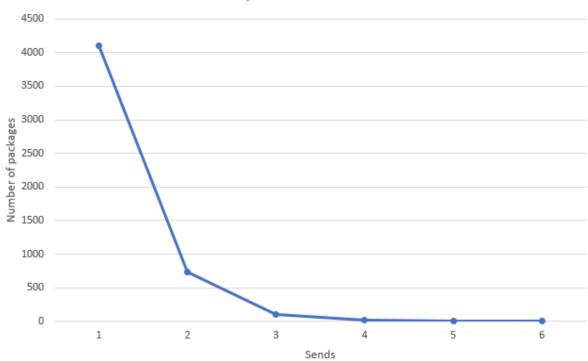
Send requests	Number of data
1	4097
2	734
3	109
4	20
5	2
6	0

Η στήλη "1" περιέχει τον αριθμό αποστολών ενός πακέτου, μέχρι να φτάσει σωστά το πακέτο και η στήλη "2" περιέχει τον αριθμό των πακέτων που χρειάστηκαν να σταλθούν " Send requests" φορές.

Send request counter Q6402 - R2536



Send request counter Q6402 - R2536



Σύμφωνα με τα παραπάνω δεδομένα, η κατανομή πιθανότητας του αριθμού αποστολής πακέτων με ARQ μηχανισμό, είναι γεωμετρική κατανομή.

Από τη θεωρία γνωρίζουμε ότι η κατανομή πιθανότητας αριθμού εκπομπών του ίδιου πακέτου, μέχρι τη επιτυχή λήψη του, με τη βοήθεια μηχνασμού ARQ είναι:

$$q(n)=(1-Q)Q^{n-1}, \qquad n=1,2,\dots,\infty$$

όπου η ο αριθμός αποστολών ενός πακέτου και Q η πιθανότητα επανεκπομπής του.

Παρατηρούμε ότι η μέση τιμή εκπομπής ενός πακέτου είναι 1.2056 και ισούται με $\frac{1}{1-O}$.

$$\frac{1}{1-Q}$$
 = 1.2056 => Q = 0.1705

Η πιθανότητα σωστή λήψης πακέτου είναι P = 1-Q = 0.8295

Ξέρουμε από τη θεωρία ότι $P = (1 - BER)^L$.

To BER (Bit Error Rate) είναι η πιθανότητα σφάλματος ανά bit ενός πακέτου με μήκος L.

Στην συγκεκριμένη εργασία έχουμε σταθερό μήκος L = 16 bytes = 16*8 = 128 bits.

Διότι έχουμε 16 χαρακτήρες και κάθε char καταλαμβάνει 1 byte δεδομένων.

Επομένως,
$$P = (1 - BER)^L = >$$

BER = 1 -
$$\sqrt[L]{P}$$
 =>

BER = 0.00146

Οπότε, το Bit Error Rate για το πείραμα μας είναι:

BER = 0.146 %

Επίσης, BER = 1 -
$$\left(\frac{ack}{ack+nack}\right)^{1/128}$$
 = 1 - $\left(\frac{4962}{5982}\right)^{1/128}$ = 0.00146

Παρατηρούμε ότι παίρνουμε την ίδια τιμή.

Εικόνα Ε1:

Για την εικόνα Ε1 χρησιμοποιήσαμε τις default επιλογές.

O request code είναι **M5682**.



Παρατηρούμε ότι η εικόνα είναι καθαρή και δεν έχει σφάλμα, πράγμα αναμενόμενο, διότι ζητήθηκε εικόνα χωρίς σφάλμα.

Size: 56.8 KB

Dimensions: 640x480

Εικόνα Ε2:

Για την εικόνα Ε2 χρησιμοποιήσαμε τις default επιλογές.

O request code είναι **G5037**.



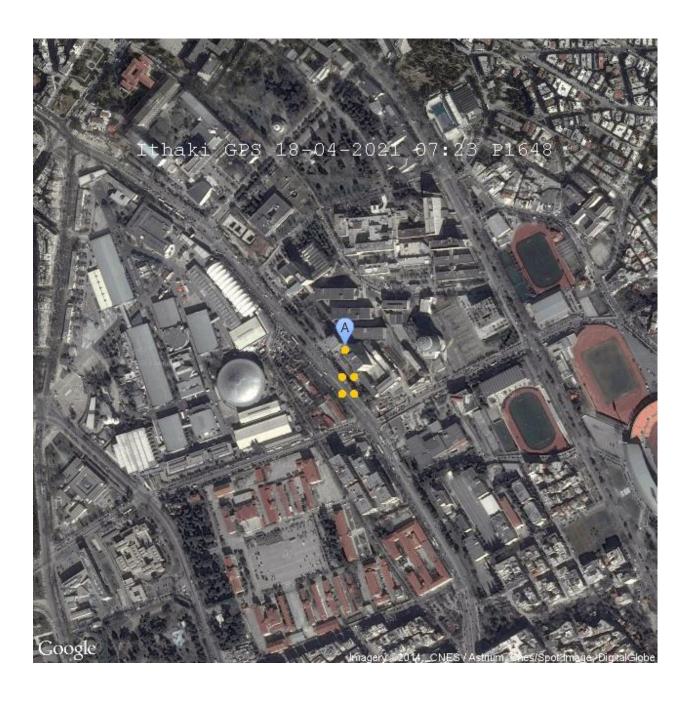
Παρατηρούμε ότι η εικόνα δεν είναι καθαρή, αντίθετα έχει σφάλμα από τη μέση και κάτω, πράγμα αναμενόμενο, διότι ζητήθηκε εικόνα με σφάλμα.

Size: 56.7 KB

Dimensions: 640x480

Εικόνα Μ1:

Για την εικόνα M1 χρησιμοποιήσμαμε τις default επιλογές. Ο request code είναι **P1648**.



Για την εικόνα του GPS ορίστηκε ως αρχική θέση η "0000", για τη διαδρομή X=1 και υπολογίστηκαν 90 ίχνη, από τα οποία επιλέχθηκαν τα 5 πρώτα που απέχουν τουάχιστον 10 δευτερόλεπτα μεταξύ τους.

Size: 125 KB

Dimensions: 640x640