# Δίκτυα Επικοινωνιών 1η εργαστηριακή άσκηση

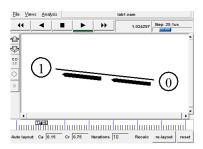
Γεώργιος Δασούλας Α.Μ: 03112010 6ο Εξάμηνο 2014-2015

24/3/2015

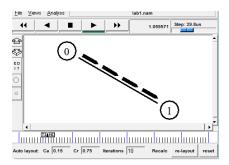
## 1.Το πρώτο Tcl script - Γνωριμία με το NAM

### Απαντήσεις ερωτήσεων

- Ποιος είναι ο ρυθμός μετάδοσης σε bit/sec? Απάντηση: Από τα δεδομένα το packetsize ισούται με 1000 bytes και στέλνεται ένα κάθε 0.005 sec. Οπότε, ο ρυθμός μετάδοσης =  $\frac{8*1000}{0.005}$  = 1.600.000 bits/sec.
- Ποιος είναι ο συνολικός αριθμός bytes και bits που μεταφέρθηκαν από την αρχή ως το τέλος της προσομοίωσης?  $\mathbf{A} \pi \acute{\mathbf{a}} \mathbf{v} \mathbf{\tau} \mathbf{\eta} \mathbf{\sigma} \mathbf{\eta} : \quad \mathbf{A} \pi \acute{\mathbf{o}} \text{ τις εντολές του προγράμματος φαίνεται πως τα πακέτα δεδομένων στέλνονται για 7-1 =6 sec , οπότε στέλνονται συνολικά : <math>1.600.000*6=3*2^5*10^5$ bits και <math>12*10^5$ bytes.$
- Πόσα bytes υπάρχουν πάνω στη γραμμή ζεύξης κάθε στιγμή. Επιβεβαιώστε την απάντησή σας από το animation.
  - Απάντηση : Όπως φαίνεται από το παρακάτω animation υπάρχουν 2 πακέτα κάθε στιγμή στη ζεύξη. (Στο διάστημα 1-1.05 υπάρχει προς το παρόν μόνο ένα, όπως επίσης και στο διάστημα 6.95-7) Άρα, συνολικά 2\*1000=2000 bytes στη ζεύξη κάθε στιγμή.



Ποια είναι η απάντησή σας στο προηγούμενο ερώτημα, αν διπλασιαστεί η καθυστέρηση της ζεύξης. Επιβεβαιώστε την απάντησή σας από το animation.
 Απάντηση: Όταν έχουμε καθυστέρηση ζεύξης 10 msec είδαμε ότι έχουμε 2 πακέτα στη ζεύξη. Τώρα διπλασιάζοντας την καθυστέρηση ζεύξης, θα έχουμε 2 \* 2 = 4 πακέτα, άρα συνολικά: 4000 bytes. Παρακάτω, φαίνεται και στο animation.



• Εάν υποθέσουμε ότι σε κάθε πακέτο οι επικεφαλίδες του IP και του UDP μαζί έχουν μήκος  $40\ byte$ , ποιος είναι ο καθαρός ρυθμός μετάδοσης των δεδομένων σε bit/sec?

Απάντηση : Πλέον τα καθαρά δεδομένα μας είναι 1000-40=960 bytes. Άρα, ο νέος ρυθμός μετάδοσης είναι :  $\frac{8*960}{0.005}=1.536.000$  bits.

Ποιες παράμετροι μπορεί να αλλαχθούν για να μεταβληθεί ο ρυθμός μετάδοσης και με ποιες εντολές επιτυγχάνονται αυτές οι αλλαγές?

Απάντηση: Ο ρυθμός μετάδοσης επηρεάζεται από το μέγεθος του πακέτου, καθώς και από το ρυθμό μετάδοσης του πακέτου. Αυτές οι παράμετροι καθορίζονται από τις παρακάτω εντολές:

\$traffic0 set packetSize\_SIZE
\$traffic0 set interval\_INTERVAL

Αν επιθυμούμε να έχουμε καθαρό ρυθμό μετάδοσης δεδομένων ίσο με 1.2Mbit/sec, μεταβάλλοντας κάθε φορά μία από τις ανωτέρω παραμέτρους, ποιες τιμές προτείνετε για κάθε μία· Ελέγξτε κάθε φορά αν οι απαντήσεις σας δίνουν ρυθμό μετάδοσης μικρότερο από τη χωρητικότητα της ζεύξης.

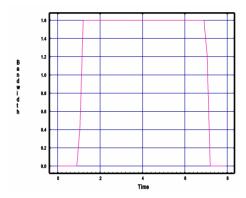
Απάντηση :Θεωρούμε πως οι τιμές για τους IP και UDP που υποθέσαμε στο παραπάνω ερώτημα είναι ίδιες. Κρατώντας σταθερό το interval θα πρέπει να μεταβάλλουμε το μέγεθος του πακέτου ως εξής :  $\frac{1.2*10^6*0.005}{8} + 40 = 790 \text{ bytes.}$  Κρατώντας σταθερό το μέγεθος του πακέτου, θα πρέπει να μεταβάλλουμε το ρυθμό μετάδοσης των πακέτων ως εξής :  $\frac{8*960}{1.2*10^6} = 0.0064$  sec. Βλέπουμε πως και για τις δύο τιμές δεν υπερβαίνουμε τη χωρητικότητα της ζεύξης.

 Για ποιες τιμές των ανωτέρω παραμέτρων θα αρχίσει να παρατηρείται οριακά η απώλεια πακέτων: Επιβεβαιώστε την απάντησή σας τρέχοντας το tcl script και το animation.

Απάντηση: Για να έχουμε απώλεια παχέτων θα πρέπει ο ρυθμός μετάδοσης των δεδομένων να υπερβαίνει το εύρος ζώνης της ζεύξης. Οπότε, στη συγχεχριμένη περίπτωση οριαχά θα έχουμε απώλεια δεδομένων για ρυθμό μετάδοσης ίσο με 2Mb/s. Άρα, χρατώντας σταθερό, αρχιχά το μέγεθος του παχέτου χαι ύστερα το ρυθμό μετάδοσης των παχέτων βρίσχουμε αντίστοιχα :  $interval = \frac{1000*8}{2*10^6} = 0.004$  sec χαι μέγεθος παχέτου = 1250 bytes.

#### 2.Μελέτη τοπολογίας με το Xgraph

Στην άσχηση αυτή χρησιμοποιούμε το Xgraph για να δημιουργήσουμε γραφιχές παραστάσεις της χίνησης στο δίχτυο που ήδη μελετάμε.Εχτελώντας τον χώδιχα με τα συγχεχριμένα δεδομένα προχύπτει το παραχάτω διάγραμμα: Βλέπουμε, ότι



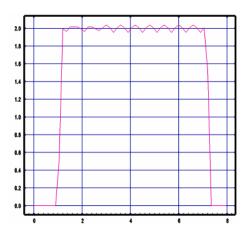
επιβεβαιώνεται ο ρυθμός μετάδοσης των δεδομένων στα 1.600.000 bits/sec που βρήκαμε στην αρχή.

#### Απαντήσεις ερωτήσεων

- Μεταβάλλοντας την τιμή του μήχους του παχέτου διαπιστώστε και σχολιάστε πώς μεταβάλλεται η γραφική παράσταση της μεταφερόμενης χίνησης.
   Απάντηση: Εφόσον τα δύο μεγέθη είναι γραμμικώς ανάλογα, αν αυξήσουμε το μέγεθος του παχέτου θα αυξηθεί και το ύψος της γραφικής, ενώ αν μειώσουμε το μέγεθος του παχέτου, θα μειωθεί και το ύψος της γραμμής. Αν αυξήσουμε το μέγεθος του παχέτου σε άνω των 1250 bytes (για το οποίο έχουμε οριαχά απώλειες όπως είδαμε) θα παρατηρήσουμε ψαλιδισμό.
- Ποιο είναι το μέγιστο μήχος παχέτου που μπορεί να αποσταλεί χωρίς να ξεπερνάται η χωρητικότητα της γραμμής.

Απάντηση: Η απάντηση είναι παρόμοια με την παραπάνω. Το μέγιστο

μήκος του παχέτου είναι 1250 bytes , καθώς όπως βλέπουμε και διαγραμματικά όσο απομακρυνόμαστε από αυτό το όριο , τόσο μεγαλύτερος ο ψαλιδισμός. Πχ για μέγεθος παχέτου 1400 bytes φαίνεται παραχάτω ο ψαλιδισμός:

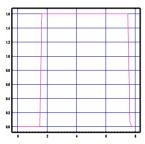


Διατηρώντας σταθερό το μήκος πακέτου, μεταβάλλετε τον ρυθμό μετάδοσης. Τι παρατηρείτε στη γραφική παράσταση της μεταφερόμενης κίνησης και πώς το ερμηνεύετε·

Απάντηση: Το να μεταβάλουμε τον ρυθμό μετάδοσης διατηρώντας σταθερό το μήχος του παχέτου, σημαίνει πως μεταβάλλουμε το ρυθμό μετάδοσης των παχέτων. Τα δύο αυτά μεγέθη είναι αντιστρόφως ανάλογα. Άρα, όσο μειώνουμε το ρυθμό μετάδοσης των παχέτων μεγαλώνει ο ρυθμός μετάδοσης μέχρι να ξεπεράσουμε τη χωρητιχότητα της ζεύξης και να προχληθεί ψαλιδισμός.

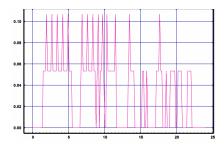
 Αυξήστε την καθυστέρηση της γραμμής σύνδεσης των δυο κόμβων σε 0.5 δευτερόλεπτα. Τι παρατηρείτε στην γραφική παράσταση της μεταφερόμενης κίνησης: Επαναφέρετε την καθυστέρηση στην αρχική τιμή.

Απάντηση: Από το διάγραμμα, φαίνεται ότι η γραφική παράσταση μετατίθεται κατά 0.5 δευτερόλεπτα δεξιά. Αυτό οφείλεται στο ότι η καταγραφή γίνεται στον υποδοχέα και συνεπώς, υφίσταται την καθυστέρηση της ζεύξης:

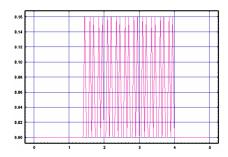


- Πώς επηρεάζει τη γραφική παράσταση ο χρόνος που επαναλαμβάνεται η διαδικασία "record". Προτείνετε έναν κατάλληλο χρόνο για να επιτύχετε μια γραφική παράσταση στιγμιαίας κίνησης και μια μέσης
  - Απάντηση: Βλέπουμε από το διάγραμμα ότι αυξομειώνοντας αυτό το χρόνο, μεταβάλλουμε την κλίση των καθέτων της γραφικής παράστασης, δηλαδή μεταβάλλουμε το πόσο απότομη είναι η γραφική παράσταση. Πρακτικαί, ο χρόνος αυτός καθορίζει την ταχύτητα που το πρόγραμμα λαμβάνει στιγμιότυπα της προσομοίωσης. Αν θέλουμε στιγμιαία κίνηση θα επιλέξουμε ένα μικρό χρόνο, όπως πχ  $0.01\ sec$ . Για τη μέση κίνηση θα επιλέξουμε ένα μεγάλο χρόνο επαναληψιμότητας, όπως πχ  $1.0\ sec$ .
- Η κίνηση μεταξύ των δυο κόμβων είναι σταθερής ροής (CBR). Αλλάξτε την κίνηση σε εκθετική θέτοντας "Exponential" όπου υπάρχει "CBR". Εξηγήστε τη γραφική παράσταση της κίνησης. Για να βγάλετε σωστά συμπεράσματα, θα πρέπει να αυξήσετε τον χρόνο αποστολής της κίνησης, και φυσικά της προσομοίωσης, τουλάχιστον σε 20 δευτερόλεπτα και να ξανατρέξετε το script.

Απάντηση: Παρακάτω φαίνεται η γραφική παράσταση με εκθετική κίνηση δεδομένων. (η δεύτερη είναι σε μικρότερο χρόνο προσομοιώσης, άλλα και με μικρότερο χρόνο λήψης στιγμιοτύπων για μεγαλύτερη ακρίβεια). Η μορφή αυτή οφείλεται στό ότι ο χρόνος κάθε περιόδου υπολογίζεται απο εκθετικές συναρτήσεις, ενώ με CBR υπολογίζεται με ομοιόμορφες συναρτήσεις.



Σχήμα 1: χρόνος λήψης στιγμιοτύπων= 0.15 δευτερόλεπτα



Σχήμα 2: χρόνος λήψης στιγμιοτύπων= 0.05 δευτερόλεπτα

Τέλος , ακολουθεί ο κώδικας που εκτελέστηκε στον  $NS2\ simulator$  για την ζεύξη των δύο κόμβων με εκθετική συνάρτηση χρόνου λήψης.

```
set ns [new Simulator]
set nf [open lab1.nam w]
$ns namtrace-all $nf
set xf [open lab1.tr w]
proc record {} {
global sink xf
set ns [Simulator instance]
set time 0.05
set bw [$sink set bytes_]
set now [$ns now]
puts $xf "$now [expr ((($bw/$time)*8)/1000000)]"
$sink set bytes_ 0
$ns at [expr $now+$time] "record"
proc finish {} {
 global ns nf xf
$ns flush-trace
 close $nf
 close $xf
 exit 0
set n0 [$ns node]
set n1 [$ns node]
$ns duplex-link $n0 $n1 2Mb 10ms DropTail
set agent0 [new Agent/UDP]
$agent0 set packetSize_ 1000
$ns attach-agent $n0 $agent0
set traffic0 [new Application/Traffic/Exponential]
$traffic0 set packetSize_ 1000
$traffic0 set interval_ 0.005
$traffic0 attach-agent $agent0
set sink [new Agent/LossMonitor]
$ns attach-agent $n1 $sink
$ns connect $agent0 $sink
$ns at 0.0 "record"
$ns at 1.0 "$traffic0 start"
$ns at 4.0 "$traffic0 stop"
$ns at 5.0 "finish"
$ns run
```