## ΟΙΚΟΝΟΜΙΚΟ ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ ΑΘΗΝΩΝ ΤΜΗΜΑ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΚΗΣ

#### ΔΙΚΤΥΑ ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΩΝ

#### ΑΚΑΔΗΜΑΙΚΌ ΕΤΟΣ 2021-2022

#### 60 EEAMHNO

Διδάσκων: Γεώργιος Δ. Σταμούλης Επιμέλεια Λύσεων: Μαριλένα Μήνου, Γεώργιος Δ. Σταμούλης

# Άσκηση 1

Ένας υπολογιστής επιθυμεί να εισάγει 19.5MBytes σε ένα δίκτυο και εκπέμπει τα δεδομένα σε μία ριπή (burst) στην οποία η κίνηση παράγεται με ρυθμό 6Mbps. Όμως, ο μέγιστος επιτρεπτός ρυθμός εισαγωγής κίνησης στο δίκτυο είναι 4Mbps, και αυτός ελέγχεται μέσω του μηχανισμού ενός τρύπιου κουβά. Πόση χωρητικότητα πρέπει να έχει ο κουβάς αυτός προκειμένου να μην συμβεί απώλεια δεδομένων?

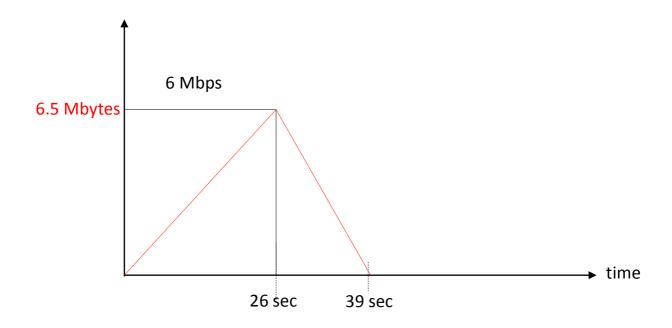
## Λύση

Ο ρυθμός μετάδοσης στο σύνδεσμο είναι 6Mbps. Προκειμένου να μεταδοθούν τα 19.5MBytes ο χρόνος που απαιτείται είναι:

Ttransf = (19.5 MBytes \* 8 bits/byte) / 6 Mbps = 156 Mbits / 6 Mbps = 26 sec

Ο μέγιστος επιτρεπτός ρυθμός μετάδοσης στο δίκτυο είναι 4Mbps.

Συνεπώς ο κουβάς γεμίζει με ρυθμό (6 Mbps - 4 Mbps) = 2 Mbps. Οπότε, ο μέγιστος όγκος κίνησης τον οποίο πρέπει να αποθηκεύσει ο κουβάς είναι 2 Mbps \* 26sec = 52 Mbits = 6.5 Mbytes. Στο τέλος της διάρκειας των 26 sec ο κουβάς αρχίζει να αδειάζει με ρυθμό 4 Mbps, δεδομένου ότι δεν δέχεται στην συνέχεια άλλη κίνηση. Συνεπώς θα αδειάσει σε χρόνο ίσο με 52 Mbits/4 Mbps = 13 sec.



Σχήμα 1: Διάγραμμα ρυθμού κίνησης εξόδου και περιεχομένου του κουβά

# Άσκηση 2

Έστω ένας υπολογιστής ο οποίος χρησιμοποιεί στην διεπαφή του με το δίκτυο το μηχανισμό του τρύπιου κουβά για την μορφοποίηση της μετάδοσης δεδομένων. Ο μέγιστος επιτρεπτός ρυθμός μετάδοσης στο δίκτυο είναι 2MByte/s και ο ρυθμός μετάδοσης δεδομένων από τον υπολογιστή προς τον κουβά είναι 2.5MByte/s. Έστω ότι ο υπολογιστής επιθυμεί να στείλει 250MB στο δίκτυο και τα στέλνει με μία ριπή (burst). Ποια πρέπει να είναι η ελάχιστη χωρητικότητα που θα έχει ο κουβάς προκειμένου να μην συμβεί απώλεια δεδομένων?

### Λύση

Ο μέγιστος ρυθμός μετάδοσης στο σύνδεσμο έιναι 2.5MB/sec. Προκειμένου να μεταδοθούν τα 250 MBytes ο χρόνος που απαιτείται είναι:

Ttransf = (250 MB\* 1 sec) / 2.5 MBytes = 100 sec

Ο μέγιστος επιτρεπτός ρυθμός μετάδοσης στο δίκτυο είναι 2MByte/s. Σε 100sec τα δεδομένα που εξέρχονται στο δίκτυο είναι:

Ldata = ρυθμός μετάδοσης στο δίκτυο \* 100sec = 2 MBytes /s \* 100s = 200 MBytes

Επομένως, η ελάχιστη χωρητικότητα του κουβά πρέπει να είναι:

B = 250 MBytes -200 MBytes = 50 MBytes

# Άσκηση 3

Η κίνηση που εισάγει ένας υπολογιστής σε ένα σύνδεσμο δικτύου των 6 Mbps ρυθμίζεται από έναν κουβά κουπονιών. Ο κουβάς κουπονιών γεμίζει με ρυθμό 1 Mbps. Αρχικά ο κουβάς είναι πλήρως γεμάτος, και περιέχει 8 Mbits. Για πόσο χρόνο μπορεί να μεταδίδει ο υπολογιστής με την πλήρη ταχύτητα των 6 Mbps?

# Λύση

Ο ζητούμενος χρόνος (=μέγιστη χρονική διάρκεια ριπής) δίδεται από τον τύπο  $S = B/(M - \rho)$ . Με αντικατάσταση έχουμε S = 8/(6 - 1) = 1.6 sec.

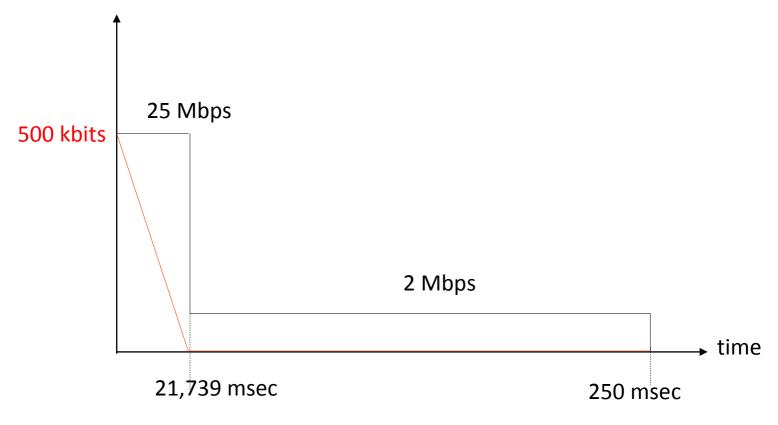
# Άσκηση 4

Η κίνηση που εισάγει ένας υπολογιστής σε ένα δίκτυο ρυθμίζεται από έναν κουβά κουπονιών. Ο ρυθμός άφιξης των δεδομένων είναι 25Mbps για διάρκεια 40msec. Ο ρυθμός άφιξης των κουπονιών είναι 2Mbps και η χωρητικότητα του κουβά είναι 500 Kbits με μέγιστο ρυθμό εξόδου των δεδομένων 25Mbps. Να υπολογίσετε:

- 1. Τη χρονική διάρκεια της μέγιστης δυνατής ριπής.
- 2. Τον συνολικό χρόνο εξόδου των δεδομένων.

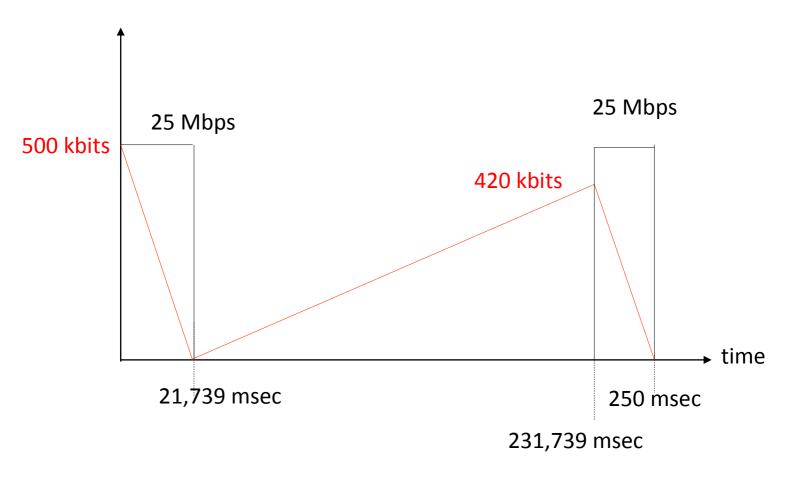
### Λύση

- 1. Σύμφωνα με τον τύπο S=B/(M ρ), έχουμε S=500/((25-2)\*1000) = 21.739msec
- 2. Στην περίπτωση που έχουμε μετάδοση των δεδομένων με μία ριπή τότε: για τη διάρκεια της ριπής 21.739msec, όπως υπολογίσαμε στο ερώτημα 1, ο ρυθμός εξόδου των δεδομένων είναι 25Mbps. Συνεπώς εξέρχεται όγκος δεδομένων ίσος με 21.739 msec\*25Mbps = 543,475 Kbits. Μετά ο ρυθμός εξόδου γίνεται 2Mbps, δηλαδή ισούται με το ρυθμό άφιξης των κουπονιών. Επομένως, για τον υπόλοιπο όγκο δεδομένων δηλ. 1000 Kbits 543,475 Kbits = 456, 525 Kbits ο χρόνος που απαιτείται ισούται με 456,525 Kbits /(2000Kbps) = 228,262 msec. Ο συνολικός χρόνος εξόδου είναι Ttotal= 21.739 +228,262 = 250 msec.



Σχήμα 2: Διάγραμμα ρυθμού κίνησης εξόδου και περιεχομένου του κουβά ( $1^{\eta}$  περίπτωση)

Στην περίπτωση που έχουμε μετάδοση των δεδομένων με δύο ριπές τότε η πρώτη ριπή θα σταλεί με ρυθμό εξόδου των δεδομένων M=25Mbps σε χρόνο 21.739 msec, όπως υπολογίσαμε στο ερώτημα 1. Όταν ολοκληρωθεί η πρώτη ριπή διάρκειας 21,739 msec, ο υπόλοιπος όγκος δεδομένων (όπως έχει ήδη υπολογισθεί) είναι 456,525 Kbits και αν εξέλθει ως ριπή με ρυθμό M=25Mbps, η αντίστοιχη διάρκεια της ριπής είναι 40 msec -21,739 msec =18,261 msec. 0 όγκος 0 των κουπονιών που πρέπει να συγκεντρωθούν ώστε να μπορεί η ριπή αυτή να εξέλθει ολόκληρη δίνεται από την σχέση 00 msec 00 msec 00 msec 01 msec 02 msec 03 msec 04 msec 05 msec 06 msec 06 msec 07 msec 08 msec 09 m



Σχήμα 3: Διάγραμμα ρυθμού κίνησης εξόδου και περιεχομένου του κουβά ( $2^n$  περίπτωση)

Το σύνολο των κουπονιών που απαιτούνται και στις δύο περιπτώσεις, είναι ακριβώς το ίδιο, οπότε και η συνολική διάρκεια εξόδου των δεδομένων είναι ίδια. Μάλιστα, βασιζόμενοι στην παρατήρηση αυτή, η συνολική διάρκεια εξόδου μπορεί να υπολογισθεί και πιο απλά ως εξής: Ο συνολικός όγκος των δεδομένων της ριπής είναι 25Mbps\* 40msec= 1 Mbit, και η έξοδος αυτού απαιτεί ίσο όγκο κουπονιών. Αρχικά ο κουβάς περιέχει 500 Kbits κουπονιών, οπότε θα χρειαστεί η παραγωγή (και κατανάλωση) επιπλέον όγκου κουπονιών 1 Mbit - 500 Kbits = 500 Kbits, η οποία απαιτεί χρόνο ίσο με 500 Kbits/2Mbps = 250 msec.