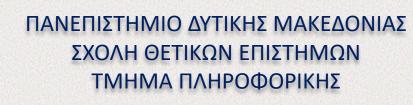
Σχεδίαση Δικτύων Υπολογιστών

Τέταρτη Άσκηση

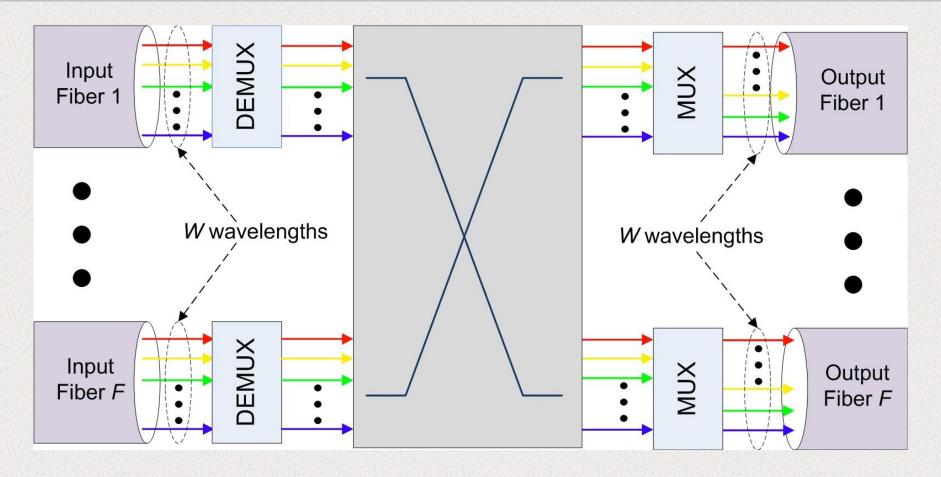
Σχεδίαση οπτικού μεταγωγέα (μέρος 2°)



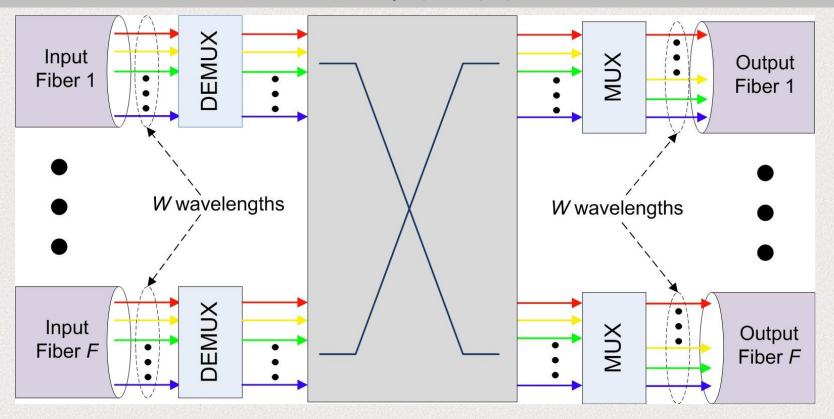




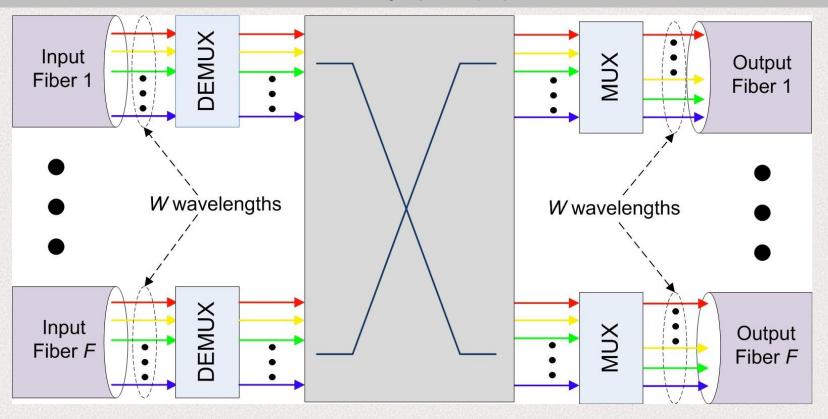
Στόχος της άσκησης είναι η χρήση αναλυτικών μεθόδων για τον υπολογισμό απωλειών σε έναν οπτικό μεταγωγέα



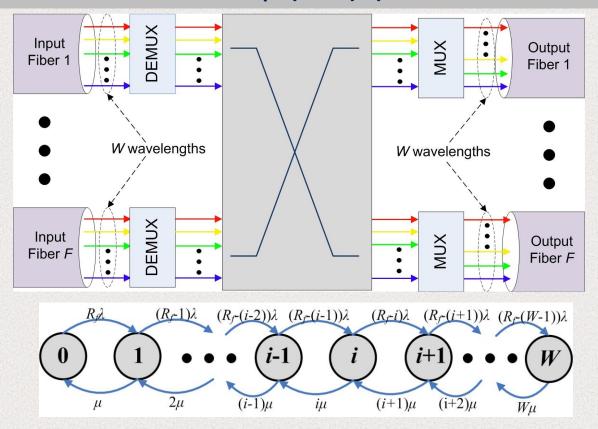
- Μεταγωγέας F οπτικών ινών εισόδου και εξόδου
- Κάθε ίνα W μήκη κύματος
- Δυνατότητα μετατροπής μήκους κύματος
- Κάθε μήκος κύματος C bits/sec



- Δυνατότητα μετατροπής μήκους κύματος: μπορεί να επιλεγεί οποιοδήποτε μήκος κύματος εξόδου
- \triangleright Ρυθμός άφιξης πακέτων: λ_k
- Μήκος πακέτων: εκθετικά κατανεμημένο, *l_p*
- ightharpoonup Χρόνος κατάληψης του μήκους κύματος εξόδου: $\mu^{-1}=I_p/C$



- 1ο σενάριο: καμία προτεραιοθέτηση
- > Στόχος: υπολογισμών απωλειών
- Εύρεση κατανομής πιθανοτήτων κατάληψης των μηκών κυμάτων εξόδου



$$P(i) = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^{i} \cdot \frac{\prod_{j=1}^{i} \left[R_{f} - (j-1)\right]}{|i|!} \cdot P(0)$$

$$P(i) = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^{i} \cdot \frac{\prod_{j=1}^{i} [R_{f} - (j-1)]}{i!} \cdot P(0) \qquad P(0) = \left[\sum_{n=0}^{W} \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^{n} \frac{\prod_{j=1}^{n} [R_{f} - (j-1)]}{n!}\right]^{-1}$$

Ο παραπάνω τύπος δίνει την πιθανότητα να είναι κατειλημμένα *i* μήκη κύματος Πιθανότητα απώλειας: B=P(W)

$$P(i) = \left(\frac{\lambda}{\mu}\right)^{i} \cdot \frac{\prod_{j=1}^{i} \left[R_{f} - (j-1)\right]}{|i|} \cdot P(0)$$

$$P(0) = \left[\sum_{n=0}^{W} \left(\frac{\lambda}{\mu} \right)^{n} \frac{\prod_{j=1}^{n} [R_f - (j-1)]}{n!} \right]^{-1}$$

Ψευδοκώδικας

- 1. Αρχικά υπολογίζουμε το P(0)
- 2. Υπολογισμός γινομένου: temp1=temp1*(F*W)-j+1 μέσα σε for από 1 έως n
- Υπολογισμός αθροίσματος του P(0): temp22=temp22+pow(λ/μ)*temp1/factorial(n) μέσα σε for από 0 έως W
- 4. Πάμε στο αριστερό κομμάτι και επαναλαμβάνουμε όμοια διαδικασία:
- 5. temp3=temp3*(F*W)-j+1 μέσα σε for από 1 έως i
- 6. PE[i]=pow(λ/μ)*temp3/temp22*factorial[i], μεσα σε for από 1 έως W
- 7. Πιθανότητα ένα πακέτο να μην μπορέσει να βρει ελεύθερο μήκος κύματος εξόδου:

PE[W]

Στοιχεία κώδικα

- 1. Ανάγνωση τιμών παραμέτρων εισόδου (F, W, K, C) και για κάθε υπηρεσία (L[i], length[i])
- 2. Υπολογισμός λ: άθροισμα όλων των L[i]
- 3. Υπολογισμός μ: άθροισμα όλων των C/length[i]
- 4. Αρχικοποίηση προσωρινών όρων
- 5. Υπολογισμός P[0] (...temp22....)
- 6. Υπολογισμός PEn[i] για i=0 έως και i=W
- 7. Εκτύπωση πιθανότητας απώλειας πακέτου Pen[W]

Παρατηρήστε ότι η πιθανότητα είναι κοινή για όλες τις υπηρεσίες

Υποστήριξη προτεραιοθέτησης

- 1. Απομάκρυνση πακέτου με συγκεκριμένη πιθανότητα απόρριψης p_k
- 2. Υπηρεσία υψηλές προτεραιότητας: p_k μικρό

$$p_1 > p_2 > \dots > p_K = 0$$

3. Προκύπτει ότι ο ρυθμός μετάδοσης πακέτων μειώνεται:

$$\lambda = \sum_{k=1}^{K} \lambda_k (1 - p_k)$$

4. Προκύπτει ότι η πιθανότητα απώλειας πακέτων για την υπηρεσία k είναι:

$$B_k = p_k + (1 - p_k)P(W)$$

Υλοποίηση κώδικα

- 1. Αντιγράφω 1° κώδικα και κάνω στοχευμένες αλλαγές
- 2. Προσθήκη των p[i] στο input
- 3. Διόρθωση στον υπολογισμό του λ
- 4. Η νέα πιθανότητα απώλειας πακέτου είναι διαφορετική ανά υπηρεσία και δίνεται από την τελευταία σχέση της προηγούμενης διαφάνειας (άρα for...)

Εκτέλεση άσκησης

Θεωρήστε τις παρακάτω τιμές για την είσοδό σας:

A) 10 οπτικές ίνες, B) 8 μήκη κύματος ανά ίνα, Γ) ρυθμός μετάδοσης 10 Gbps, Δ) 2 υπηρεσίες, E) μήκος πακέτου 15 Kbyte (προσοχή...), ΣΤ) ρυθμός άφιξης πακέτων των 2 υπηρεσιών σύμφωνα με τον παρακάτω

πίνακα (7 σημεία):

1^{st} serv.	2^{nd} serv.
500	1000
750	1250
1000	1500
1250	1750
1500	2000
1750	2250
2000	2500

Z) πιθανότητα απομάκρυνσης πακέτου πρώτης υπηρεσίας είναι 5%, ενώ της 2^{ης} είναι 0

Εκτέλεση άσκησης

- 1. Να παραθέσετε τα αποτελέσματα πιθανότητας απώλειας πακέτου για την περίπτωση όπου δεν εφαρμόζεται μέθοδος προτεραιοθέτησης, συναρτήσει των 7 σημείων ρυθμού άφιξης πακέτων
- 2. Ομοίως για την περίπτωση της 1^{ης} μεθόδου προτεραιοθέτησης
- 3. Συγκρίνετε τα αποτελέσματα των βημάτων 1 και 2

Πρώτη Άσκηση

Παρουσίαση εργασίας

- Να ακολουθήσετε το πρότυπο που παρέχεται στο eclass
- Ημερομηνία υποβολής 15/12/2023