

ΕΞΕΤΑΖΟΜΕΝΟ ΜΑΘΗΜΑ ΔΙΚΤΥΑ ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΩΝ ΠΡΟΤΕΙΝΟΜΕΝΕΣ ΑΠΑΝΤΗΣΕΙΣ ΘΕΜΑΤΩΝ

<u>Θέμα Α</u>

Α1. α. Σ β. Σ γ. Λ δ. Λ ε Σ

Α2. 1. γ 2. α 3. ε 4. β 5. στ

Θέμα Β

Οι απαντήσεις είναι στο σχολικό βιβλίο:

Β1. Σελ.195-196

Β2. Σελ. 33 Η χρήση οπτικής ίνας ... χειρισμό της.

Β3. Σελ. 27 Το σύνολο των κανόνων ... μέθοδος απαίτησης προτεραιότητας

Β4. Σελ. 112 Οι 4 κουκίδες

<u>Θέμα Γ</u>

Γ1. α **51** - **3**e - aa

Γ1. β Από το 1ο byte έχουμε 51 -> 01010001 με τη μέθοδο Little Endian έχουμε: 10001010

Το πρώτο είναι το M bit με τιμή 1 και άρα η διεύθυνση αφορά πολλούς αποδέκτες (πολυ διανομής).

Το δεύτερο είναι το X bit με τιμή 0 και άρα έχουμε μια διεύθυνση καθολικά μοναδική.

Γ2. α

ΤΙΤΛΟΣ	TMHMA 1	TMHMA 2	ТМНМА3
ΠΕΔΙΟΥ			
Μήκος	10	10	10
επικεφαλίδας			
Συνολικό	840	840	100
μήκος			"OF
Μήκος	800	800	60
δεδομένων			
Αναγνώριση	0x1b20	0x1b20	0x1b20
DF	0	0	0
MF	1	1	0
Σ.Θ.Τ.	0	100	200

Γ2.β

Συνολικό μήκος = 800 + 800 + 60 + 40 = 1700

Γ2.γ

Σ.Θ.Τ. = n*INT((MTU - IHL*4)/8) n = 1 MTU = 840 IHL = 10 Άρα μετά από αντικατάσταση έχουμε ΣΘΤ = 100

Θέμα Δ

Δ1.

Για να έχουμε 3 υποδίκτυα θα χρειαστούμε 3 subnet ids τουλάχιστον. Για να περιγράψουμε τουλάχιστον 3 υποδίκτυα χρειαζόμαστε 2 bits 2^2=4

Δ2.

Δ3.

IP(10): 200 . 170 . 20 . 0

IP(2): 11001000.10101010.00010100.00000000

MASK (old): 11111111111111111111111111100000000

Διεύθυνση Δικτύου: 11001000.10101010.00010100.00000000

1ο Υποδίκτυο:

11001000.10101010.00010100. 00 000000 -> 200.170.20.0 Διεύθυνση #1^{ου} Υποδικτύου

11001000.10101010.00010100. 00 111111 -> 200.170.20.63 Διεύθυνση Εκπομπής. #1 $^{\text{ου}}$ Υποδικτύου

3ο Υποδίκτυο:

11001000.10101010.00010100. 10 000000 -> 200.170.20.128 Διεύθυνση #3^{ου} Υποδικτύου 11001000.10101010.00010100. 10 111111 -> 200.170.20.191 Διεύθυνση Εκπομπής. #3 Υποδικτύου

Δ4.

2ο Υποδίκτυο:

11001000.10101010.00010100. 01 000000 -> 200.170.20.64 Διεύθυνση #2 Υποδικτύου 11001000.10101010.00010100. 01 000001 -> 200.170.20.65 Διεύθυνση $\sharp 1^{\text{ou}}$ Υπολογιστή

11001000.10101010.00010100. 01 1111111 -> 200.170.20.127. Διεύθυνση Εκπομπής #2 $^{\circ\circ}$ Υποδικτύου

Δ5.

Έχουμε 2^6 διευθύνσεις συνολικά για κάθε υποδίκτυο.

Σε κάθε υποδίκτυο χάνουμε ωστόσο 2 διευθύνσεις (Υποδικτύου και Εκπομπής).

Άρα έχουμε: 2^6 - 2 = 62 υπολογιστές σε κάθε υποδίκτυο.

JETOL, JON SOBE Σχόλιο: Τα θέματα ήταν για καλά προετοιμασμένους μαθητές, τα περισσότερα από αυτά έχουν δοθεί και στο