

**Ασκήσεις για το σπίτι 1**  
**Παράδοση των λύσεων: μέχρι τις 3 μ.μ. της Παρασκευής**  
**01-11-2013**

**Άσκηση 1** (1,5 Μον). Να δείξετε ότι για κάθε προτασιακό τύπο  $\varphi$  ισχύει  $m_\varphi = n_\varphi + 1$ , όπου  $m_\varphi$  είναι ο αριθμός εμφανίσεων προτασιακών μεταβλητών και  $n_\varphi$  είναι ο αριθμός εμφανίσεων διθέσιων συνδέσμων στον  $\varphi$ .

**Λύση.** Πρώτα δείχνουμε για τη προτασιακή μεταβλητή  $p$ . Έχουμε ότι  $m_p = 1$  και  $n_p = 0$ . Άρα ισχύει ο ισχυρισμός για τη  $p$ .

Έστω ότι δείξαμε για τον τύπο  $\varphi$ , δηλαδή έστω ότι  $m_\varphi = n_\varphi + 1$ . Επειδή έχουμε πως  $m_{\neg\varphi} = m_\varphi$  και  $n_{\neg\varphi} = n_\varphi$ , δείξαμε πως ισχύει ο ισχυρισμός και για  $\neg\varphi$ .

Έστω ότι δείξαμε για τους τύπους  $\varphi, \psi$ , δηλαδή έστω ότι  $m_\varphi = n_\varphi + 1$  και  $m_\psi = n_\psi + 1$ . Επειδή έχουμε πως  $m_{\varphi\wedge\psi} = m_\varphi + m_\psi$  και  $n_{\varphi\wedge\psi} = n_\varphi + n_\psi + 1$ , έπεται πως  $m_{\varphi\wedge\psi} = m_\varphi + m_\psi = (n_\varphi + 1) + (n_\psi + 1) = (n_\varphi + 1 + n_\psi) + 1 = n_{\varphi\wedge\psi} + 1$ . Δηλαδή, δείξαμε πως ισχύει ο ισχυρισμός και για  $\varphi \wedge \psi$ .

**Άσκηση 2** (1 Μον). Να δείξετε ότι  $\{p \rightarrow (q \rightarrow r), q\} \models p \rightarrow r$ .

**Λύση.**

Πίνακας 1:

| $p$ | $q$ | $r$ | $p \rightarrow (q \rightarrow r)$ | $p \rightarrow r$ |
|-----|-----|-----|-----------------------------------|-------------------|
| 1   | 1   | 1   | 1                                 | 1                 |
| 1   | 1   | 0   | 0                                 | 0                 |
| 1   | 0   | 1   | 1                                 | 1                 |
| 1   | 0   | 0   | 1                                 | 0                 |
| 0   | 1   | 1   | 1                                 | 1                 |
| 0   | 1   | 0   | 1                                 | 1                 |
| 0   | 0   | 1   | 1                                 | 1                 |
| 0   | 0   | 0   | 1                                 | 1                 |

Στις γραμμές 1, 5 και 6 γίνεται το σύνολο  $\{p \rightarrow (q \rightarrow r), q\}$  αλήθεια, και σε αυτές τις γραμμές βλέπουμε πως ικανοποιείται και ο τύπος  $p \rightarrow r$ . Άρα έχουμε το ζητούμενο.

**Άσκηση 3** (1 Μον). Άσκηση 4, από το πρώτο μέρος των σημειώσεων του Κ. Σκανδάλη.

**Λύση.** (α') Δεν αρκεί. Πρέπει να ξέρουμε τη λογική τιμή του  $r$ . Αν  $r = 1$ , τότε ο τύπος παίρνει λογική τιμή 1, ενώ αν  $r = 0$ , τότε ο τύπος παίρνει λογική τιμή 0.

(β') Αρκεί. Ο τύπος παίρνει λογική τιμή 0.

(γ') Αρκεί, διότι έχουμε να εξετάσουμε στην ουσία αν ισχύει  $\neg q \leftrightarrow \neg q$ , και αυτό είναι πάντα αλήθεια.

(δ') Δεν αρκεί. Πρέπει να ξέρουμε τη λογική τιμή του  $r$ . Αν  $r = 1$ , τότε ο τύπος παίρνει λογική τιμή 0, ενώ αν  $r = 0$ , τότε ο τύπος παίρνει λογική τιμή 1.

**Άσκηση 4** (1,5 Μον). Άσκηση 12, από το πρώτο μέρος των σημειώσεων του Κ. Σκανδάλη.

**Λύση.** (α') Το  $\{\mid\}$  είναι πλήρες σύνολο συνδέσμων διότι μπορούμε να ορίσουμε τα  $\neg$  και  $\vee$ . Πράγματι,

$$\neg\varphi \equiv \varphi|\varphi$$

Πίνακας 2:

|           |               |                   |
|-----------|---------------|-------------------|
| $\varphi$ | $\neg\varphi$ | $\varphi \varphi$ |
| 1         | 0             | 0                 |
| 0         | 1             | 1                 |

$$\varphi \vee \psi \equiv (\varphi|\varphi)|(\psi|\psi)$$

Πίνακας 3:

|           |        |                     |                                 |
|-----------|--------|---------------------|---------------------------------|
| $\varphi$ | $\psi$ | $\varphi \vee \psi$ | $(\varphi \varphi) (\psi \psi)$ |
| 1         | 1      | 1                   | 1                               |
| 1         | 0      | 1                   | 1                               |
| 0         | 1      | 1                   | 1                               |
| 0         | 0      | 0                   | 0                               |

(β') Το  $\{\downarrow\}$  είναι πλήρες σύνολο συνδέσμων διότι μπορούμε να ορίσουμε τα  $\neg$  και  $\vee$ . Πράγματι,

Πίνακας 4:

|           |               |                              |
|-----------|---------------|------------------------------|
| $\varphi$ | $\neg\varphi$ | $\varphi \downarrow \varphi$ |
| 1         | 0             | 0                            |
| 0         | 1             | 1                            |

$$\neg\varphi \equiv \varphi \downarrow \varphi$$

$$\varphi \vee \psi \equiv (\varphi \downarrow \psi) \downarrow (\varphi \downarrow \psi)$$

Πίνακας 5:

|           |        |                     |  |
|-----------|--------|---------------------|--|
| $\varphi$ | $\psi$ | $\varphi \vee \psi$ | $(\varphi \downarrow \psi) \downarrow (\varphi \downarrow \psi)$ |
| 1         | 1      | 1                   | 1  |
| 1         | 0      | 1                   | 1  |
| 0         | 1      | 1                   | 1  |
| 0         | 0      | 0                   | 0  |

**Άσκηση 5** (1 Μον). Άσκηση 18, από το πρώτο μέρος των σημειώσεων του Κ. Σκανδάλη.

**Λύση.**

Πίνακας 6:

|     |     |                   |                              |  |
|-----|-----|-------------------|------------------------------|--|
| $p$ | $q$ | $p \rightarrow q$ | $p \rightarrow (p \wedge q)$ | $\neg q \rightarrow (p \rightarrow q)$ |
| 1   | 1   | 1                 | 1                            | 1                                      |
| 1   | 0   | 0                 | 0                            | 0                                      |
| 0   | 1   | 1                 | 1                            | 1                                      |
| 0   | 0   | 1                 | 1                            | 1                                      |

Σύμφωνα με τον παραπάνω πίνακα έχουμε πως και οι τρεις τύποι είναι λογικά ισοδύναμοι.

**Άσκηση 6** (1,5 Μον). Άσκηση 24(α'), (β'), από το πρώτο μέρος των σημειώσεων του Κ. Σκανδάλη.

**Λύση.** (α) Για την κανονική συζευκτική μορφή εφαρμόζουμε διαδοχικά:

$$p \wedge (q \vee (\neg p \wedge r)) \equiv p \wedge (q \vee \neg p) \wedge (q \vee r) \equiv p \wedge (q \vee \neg p) \wedge (q \vee r)$$

Ο τελευταίος τύπος είναι η κανονική συζευκτική μορφή.

Για την κανονική διαζευκτική μορφή εφαρμόζουμε διαδοχικά:

$$p \wedge (q \vee (\neg p \wedge r)) \equiv (p \wedge q) \vee (p \wedge (\neg p \wedge r)) \equiv (p \wedge q)$$

Ο τελευταίος τύπος είναι η κανονική διαζευκτική μορφή.

Σχόλιο: Για την ακρίβεια ο τύπος  $p \wedge q$  μπορεί να θεωρηθεί και ως κανονική συζευκτική μορφή και ως κανονική διαζευκτική μορφή του τύπου  $p \wedge (q \vee (\neg p \wedge r))$ .

(β') Για την κανονική συζευκτική μορφή εφαρμόζουμε διαδοχικά:

$$\begin{aligned} p \leftrightarrow (q \rightarrow (q \rightarrow p)) &\equiv p \leftrightarrow (\neg q \vee (\neg q \vee p)) \equiv p \leftrightarrow (\neg q \vee p) \equiv \\ (p \rightarrow (\neg q \vee p)) \wedge ((\neg q \vee p) \rightarrow p) &\equiv (\neg p \vee (\neg q \vee p)) \wedge (\neg(\neg q \vee p) \vee p) \equiv \\ (\neg(\neg q \vee p) \vee p) \equiv (q \wedge \neg p) \vee p &\equiv (q \vee p) \wedge (\neg p \vee p) \equiv (q \vee p) \end{aligned}$$

Ο τελευταίος τύπος είναι η κανονική συζευκτική μορφή.

Για την κανονική διαζευκτική μορφή εφαρμόζουμε διαδοχικά:

$$\begin{aligned} p \leftrightarrow (q \rightarrow (q \rightarrow p)) &\equiv p \leftrightarrow (\neg q \vee (\neg q \vee p)) \equiv p \leftrightarrow (\neg q \vee p) \equiv \\ (p \rightarrow (\neg q \vee p)) \wedge ((\neg q \vee p) \rightarrow p) &\equiv (\neg p \vee (\neg q \vee p)) \wedge (\neg(\neg q \vee p) \vee p) \equiv \\ (\neg(\neg q \vee p) \vee p) \equiv (q \wedge \neg p) \vee p &\equiv (q \vee p) \wedge (\neg p \vee p) \equiv (q \vee p) \end{aligned}$$

Ο τελευταίος τύπος είναι η κανονική διαζευκτική μορφή.

**Άσκηση 7** (1 Μον). Άσκηση 26, από το πρώτο μέρος των σημειώσεων του Κ. Σκανδάλη.

**Λύση.** Έστω τυχαία αποτίμηση  $V$ . Τότε για όλους τους τύπους  $\psi \in \Delta$  έχουμε ότι  $V^*(\psi) = 1$  διότι κάθε  $\psi \in \Delta$  είναι ταυτολογία. Από την υπόθεση ότι  $\Delta \models \varphi$ , πρέπει  $V^*(\varphi) = 1$ . Δηλαδή δείξαμε πως για κάθε αποτίμηση  $V$  έχουμε  $V^*(\varphi) = 1$ . Άρα  $\varphi$  είναι ταυτολογία.

**Άσκηση 8** (1,5 Μον). Άσκηση 40, από το πρώτο μέρος των σημειώσεων του Κ. Σκανδάλη.

**Λύση.**

Για αρχή δείχνουμε ότι  $\varphi \rightarrow \psi, \psi \rightarrow \varphi \vdash \varphi \leftrightarrow \psi$ . Πράγματι η τυπική απόδειξη είναι η ακόλουθη:

1.  $\varphi \rightarrow \psi$ , Υπόθεση
2.  $\psi \rightarrow \varphi$ , Υπόθεση

3.  $(\varphi \rightarrow \psi) \rightarrow ((\psi \rightarrow \varphi) \rightarrow (\varphi \leftrightarrow \psi))$ , (A5)
4.  $((\psi \rightarrow \varphi) \rightarrow (\varphi \leftrightarrow \psi))$ , 1, 3, *MP*
5.  $\varphi \leftrightarrow \psi$ , 2, 4, *MP*

Για το δεύτερο μέρος της άσκησης έχουμε τα εξής:

- (1)  $(\varphi \rightarrow \psi) \wedge (\psi \rightarrow \varphi) \vdash \varphi \rightarrow \psi$  από την άμεση εφαρμογή του A9.
- (2)  $(\varphi \rightarrow \psi) \wedge (\psi \rightarrow \varphi) \vdash \psi \rightarrow \varphi$  από την άμεση εφαρμογή των A7 και A9.
- (3)  $(\varphi \rightarrow \psi) \wedge (\psi \rightarrow \varphi) \vdash \varphi \leftrightarrow \psi$  από την τυπική απόδειξη, (1) και (2).
- (4)  $\vdash (\varphi \rightarrow \psi) \wedge (\psi \rightarrow \varphi) \rightarrow (\varphi \leftrightarrow \psi)$  από το (3) και Θεώρημα Απαγωγής.
- (5)  $\varphi \leftrightarrow \psi \vdash \varphi \rightarrow \psi$  από A3 και Θεώρημα Απαγωγής.
- (6)  $\varphi \leftrightarrow \psi \vdash \psi \rightarrow \varphi$  από A4 και Θεώρημα Απαγωγής.
- (7)  $\varphi \leftrightarrow \psi \vdash (\varphi \rightarrow \psi) \wedge (\psi \rightarrow \varphi)$  από (5), (6), A10 και Θεώρημα Απαγωγής.
- (8)  $\vdash (\varphi \leftrightarrow \psi) \leftrightarrow (\varphi \rightarrow \psi) \wedge (\psi \rightarrow \varphi)$  από τη Παρατήρηση 6 (σελ. 24) στις σημειώσεις του Κ. Σκανδάλη, (4), (7) και Θεώρημα Απαγωγής.