

ΛΥΣΕΙΣ ΘΕΜΑΤΩΝ 4-5  
ΕΞΕΤΑΣΗ Σ 28/6/2023

Θέμα 4<sup>ο</sup>.

(1) Όπως αναφέρθηκε στο μάθημα, θα "διαγράψουμε" τον ποσο-  
δείκτη (\*) και θα εξετάσουμε αν ο τύπος

$$P(x) \& S(d,x) \rightarrow S(c,x) \quad (*)$$

αληθεύει για όλες τις αντικαταστάσεις της (ελεύθερης) μετα-  
βλητής  $x$  από τα στοιχεία του σύμπαντος  $D$ .

Θα το κάνουμε πρώτα εξαντηλεκτικά και μετά "γρήγορα"

$x = \text{Τοίκο}$

Για την τιμή αυτή, ο τύπος  $P(x)$  είναι ψευδής, αφού το άτομο  
"Τοίκο" δεν ανήκει στη σημασιολογική ερμηνεία του συμβόλου  $P$ .  
Άρα ο τύπος  $P(x) \& S(d,x)$  είναι ψευδής για την τιμή αυτή,  
οπότε ο τύπος (\*) είναι αληθής (αφού είναι συνεπαγμένη  
με ψευδή η πρόταση).

$x = p_1$

Για την τιμή αυτή, ο τύπος  $P(x)$  είναι αληθής, αφού  $p_1 \in [P]$ .  
Για την ίδια τιμή, ο τύπος  $S(d,x)$  είναι ψευδής, διότι το ζεύγος  
 $\langle \text{Τοίκο}, p_1 \rangle$  δεν ανήκει στο  $[S]$ .  
Άρα ο τύπος  $P(x) \& S(d,x)$  είναι ψευδής, οπότε ότι η συνε-  
παγνή (\*) είναι αληθής.

$x = p_2$

Για την τιμή αυτή, ο τύπος  $P(x)$  είναι αληθής, αφού  $p_2 \in [P]$ .  
Για την ίδια τιμή της  $x$ , ο τύπος  $S(d,x)$  είναι αληθής, διότι  
 $\langle \text{Τοίκο}, p_2 \rangle \in [S]$ . Άρα η σύζευξη  $P(x) \& S(d,x)$  είναι αληθής.  
Για την ίδια τιμή της  $x$ , ο τύπος  $S(c,x)$  είναι αληθής, διότι  
 $\langle \text{Τοίκο}, p_2 \rangle \in [S]$ . Άρα η συνεπαγνή (\*) είναι αληθής  
(αφού και η η πρόταση και η επόμενη της είναι αληθείς).

$x = p_3$

Όπως και για  $x = p_2$ , βλέπουμε ότι ο (\*) είναι αληθής.

$x = \text{Τζούγορ}$

Όπως για  $x = \text{Τσίνο}$ , βλέπουμε ότι ο  $(*)$  είναι αληθής.

$x = p_4$

Για την τιμή αυτή, ο τύπος  $P(x)$  είναι αληθής, αλλά ο τύπος  $S(d, x)$  είναι ψευδής, αφού το φεύγο  $\langle \text{Τσίνο}, p_4 \rangle$  δεν ανήκει στο  $[S]$ . Έτσι, ο τύπος  $P(x) \& S(d, x)$  είναι ψευδής και έπεται ότι η συνεπαγωγή  $(*)$  είναι αληθής.

$x = p_5$

Όπως για  $x = p_4$ , βλέπουμε ότι ο τύπος  $(*)$  είναι αληθής.

$x = \text{Τσίνο}$

Όπως για  $x = \text{Τσίνο}$  ή  $x = \text{Τφόμορ}$ , βλέπουμε ότι ο τύπος  $(*)$  είναι αληθής.

Έπεται λοιπόν ότι ο  $(*)$  είναι αληθής για όλες τις τιμές της  $x$ , οπότε η αρχική πρόταση είναι αληθής.

Ας δούμε τώρα το ίδιο ερώτημα με δημόσιο τρόπο.

Πάρι θα αγνοήσουμε τον ποσοδείκτη  $(\forall x)$  και θα δούμε, στα δημόσια, αν ο τύπος  $(*)$  ικανοποιείται από όλες τις τιμές της (ελεύθερης) μεταβλητής  $x$ .

Επειδή ο  $(*)$  είναι συνεπαγωγή, ουσιαστικά εξετάζουμε μόνο τις τιμές της  $x$  που κάνουν αληθή την ηγουμένη (γνωρίζουμε ότι όταν η ηγουμένη είναι ψευδής, ολόκληρη η συνεπαγωγή είναι αληθής).

Η ηγουμένη είναι ο τύπος  $P(x) \& S(d, x)$ , οπότε πρέπει να εξετάσουμε για ποιές τιμές της  $x$  είναι αληθής και ο τύπος  $P(x)$  και ο τύπος  $S(d, x)$ .

Οι τιμές της  $x$  για τις οποίες αληθεύει ο  $P(x)$  είναι

$p_1, p_2, p_3, p_4, p_5$

ενώ οι τιμές της  $x$  για τις οποίες αληθεύει ο  $S(d, x)$  είναι

$p_2, p_3$ .

Επομένως, αρκεί για τις τιμές  $p_2, p_3$  της  $x$  να εξετάσουμε αν αληθεύει και η επόμενη της συνεπαγωγής, δηλαδή, ο τύπος  $S(c, x)$ . Με βάση τα στοιχεία της  $[S]$ , βλέπουμε ότι αυτό ισχύει, οπότε έπεται ότι η πρόταση  $(*)$  είναι αληθής.

(2) Ουσιαστικά θέλουμε να δούμε αν υπάρχει τιμή στο  $D$  τέτοια που, όταν τη βάλουμε στη θέση της ελεύθερης μεταβλητής  $x$  στον τύπο του ερωτήματος, ο τύπος αυτός να γίνεται αληθής.

Θα το κάνουμε "σε βήματα". Επειδή ο τύπος

$$P(x) \& (ty) (C(y) \rightarrow S(y,x))$$

είναι σύμφωνη έχει νόημα να εξετάσουμε μόνο τις τιμές  $p_1, p_2, p_3, p_4, p_5$  για τη  $x$ , γιατί αυτές (μόνο) κάνουν τον τύπο  $P(x)$  αληθή.

Ας δούμε τώρα, αν κάποια από αυτές τις τιμές ικανοποιεί τον τύπο  $(ty) (C(y) \rightarrow S(y,x))$ .

$x = p_1$

Δίνοντας το  $p_1$  ως τιμή στη  $x$ , θα αγνοήσουμε τον ποσοδείκτη  $(ty)$  και θα εξετάσουμε αν ο τύπος  $C(y) \rightarrow S(y,x)$  αληθεύει για όλες τις τιμές της  $y$  (με σταθεροποιημένη την τιμή της  $x$ ).

$y = \text{Τσίκο}$

Βλέπουμε ότι και ο  $C(y)$  είναι αληθής, αφού  $\text{Τσίκο} \in [C]$  και ο  $S(y,x)$  είναι αληθής, αφού  $\langle \text{Τσίκο}, p_1 \rangle \in [S]$ .

Άρα ο  $C(y) \rightarrow S(y,x)$  αληθεύει για  $x = p_1$  και  $y = \text{Τσίκο}$ .

$y = \text{Τσίκα}$

Όπως για  $y = \text{Τσίκο}$ , βλέπουμε ότι ο τύπος  $C(y) \rightarrow S(y,x)$  αληθεύει (εννοείται για  $x = p_1$ ).

$y = \text{Τσίνας}$

Όπως για  $y = \text{Τσίκο}$  ή  $y = \text{Τσίκα}$ , διαπιστώνουμε ότι ο τύπος  $C(y) \rightarrow S(y,x)$  αληθεύει (εννοείται για  $x = p_1$ ).

Επομένως ο τύπος

$$P(x) \& (ty) (C(y) \rightarrow S(y,x)) \quad (+)$$

αληθεύει για  $x = p_1$ , δηλαδή, υπάρχει αποτίμηση στο μοντέλο που ικανοποιεί τον τύπο (+).

(3) Όπως στο ερώτημα (2), διαπιστώνουμε ότι ο τύπος (+) δεν ικανοποιείται για την τιμή  $x = \text{Τσίκο}$ , αφού για την τιμή αυτή γίνεται ψευδής ο τύπος  $P(x)$  και άρα ο τύπος (+).

Έπεται λοιπόν ότι υπάρχει απόδειξη που δεν ικανοποιεί τον τύπο (†).

Σημείωση για το (β). Αντί για  $x = \text{Τσίνο}$ , θα μπορούσαμε να έχουμε πάρει  $x = \text{Τσίνα}$  ή  $x = \text{Τζούνιο}$ .

Θέμα 5<sup>ο</sup>. Σύμφωνα με την υπόδειξη, θα χρειασούμε ένα διμερές κατηγορηματικό σύμβολο = (για την ισότητα), ένα " " " "  $F$  (για τη σχέση "ο  $x$  είναι πατέρας του  $y$ ") και τρεις ατομικές σταθερές  $a, b, c$  (για να συμβολίσουμε τα άτομα "ο πατέρας μου", "εκείνος ο άνδρας", "εγώ"). Με χρήση αυτών των συμβόλων, οι προκείμενες του επιχειρήματος είναι οι ακόλουθες

1<sup>η</sup>.  $\sim(\exists x)(x \neq c \ \& \ F(a, x))$

2<sup>η</sup>.  $(\forall y)(F(y, b) \rightarrow F(a, y))$

και το συμπέρασμα είναι ο τύπος

$(\forall z)(F(z, b) \rightarrow z = c).$

As κατασκευάσουμε τώρα μια τυπική απόδειξη του συμπεράσματος από τις προκείμενες. Με βάση τον κανόνα της Καθοδικής Γενίκευσης, αρκεί από τις προκείμενες να καταλήξουμε στον τύπο  $F(z, b) \rightarrow z = c$ . Επίσης, χρησιμοποιώντας τη μέθοδο υποθετικής απόδειξης, αρκεί από τις δύο προκείμενες και τη βοηθητική υπόθεση  $F(z, b)$  να καταλήξουμε στον τύπο  $z = c$ . Έχουμε λοιπόν

- |  |                             |
|--|-----------------------------|
| 1. $\sim(\exists x)(x \neq c \ \& \ F(a, x))$  | υπόθεση                     |
| 2. $(\forall y)(F(y, b) \rightarrow F(a, y))$  | "                           |
| 3. $F(z, b)$                                   | βοηθητική υπόθεση           |
| 4. $F(z, b) \rightarrow F(a, z)$               | 2, καθοχ. συγκεκριμεν.      |
| 5. $F(a, z)$                                   | 3, 4, ΜΡ                    |
| 6. $(\forall x) \sim(x \neq c \ \& \ F(a, x))$ | 1, νόμος άρνησης ποσοδείκτη |
| 7. $(\forall x)(x = c \vee \sim F(a, x))$      | 6, νόμος DeMorgan           |
| 8. $(\forall x)(\sim F(a, x) \vee x = c)$      | 7, νόμος ανειμεταδέρ.       |

9.  $(\forall x)(F(a,x) \rightarrow x=c)$

8, νόμος αντικατάστασης  
συνεπαγωγής

10.  $F(a,z) \rightarrow z=c$

9, νόμος καθορ. συγκεκριμ.

11.  $z=c$

5, 10, ΜΡ

12.  $F(z,b) \rightarrow z=c$

3-11, μέθ. υποθ. απόδειξης

13.  $(\forall z)(F(z,b) \rightarrow z=c)$

12, καθορική γενίκευση.

Σημείωση - Με παρόμοιο τρόπο, θα μπορούσαμε να κατα-  
σκευάσουμε μια τυπική απόδειξη του συμπέρασματος

$$(\exists z)(F(z,b) \& z=c)$$

από τις προκείμενες

$$\neg(\exists x)(x \neq c \& F(a,x))$$

$$(\exists y)(F(y,b) \& F(a,y)).$$