

Θεωρία συνόλων NF (New Foundations). Τὸ πρόβλημα τῆς συνέπειας

Νίκος Θεοδώρου (μΠΛΥ – 200301)

15 Ἰουνίου 2007

Διπλωματική ἐργασία στὰ πλαίσια τοῦ διαπανεπιστημιακοῦ Π.Μ.Σ.
«Λογική και θεωρία Αλγορίθμων και Ὑπολογισμοῦ».

Συνεπιβλέποντες:

- Κ. Δημητρακόπουλος, καθηγητής, τμήμα Μ.Ι.Θ.Ε., Ε.Κ.Π.Α.
- Αθ. Τζουβάρας, καθηγητής, τμήμα Μαθηματικῶν, Α.Π.Θ.

α'

Στή Βίλλυ, στή Λιάνα, στή Φιλαρέτη.

β'

Περιεχόμενα

1	Ὁ κόσμος τῆς NF	1
1.1	Θεωρία ἀπλῶν τύπων (TST)	1
1.2	Ἀξιώματα τῆς NF καὶ βασικὰ σύνολα	3
1.3	Οἱ φυσικοὶ ἀριθμοὶ	6
1.4	Διατεταγμένα ζεύγη	8
1.5	Σχέσεις	11
1.6	Συναρτήσεις	13
1.7	Πληθάρημοι	17
1.8	Ὁ τελεστής T καὶ τὸ ἀξίωμα ἀρίθμησης	22
1.9	Διατακτικοὶ ἀριθμοὶ	27
1.10	Ἀσυμβατότητα τοῦ ἀξιώματος ἐπιλογῆς μὲ τὴν NF	32
2	Τὸ πρόβλημα τῆς συνέπειας	41
2.1	Μοντέλα τῶν TST καὶ NF	41
2.2	Τυπικὴ ἀμφισημία	44
2.3	Τμήματα τῆς NF	54

Εἰσαγωγή

Ἡ Θεωρία Συνόλων ἐμφανίστηκε στὰ τέλη τοῦ 19ου αἰῶνα, ἀπὸ τὴ δουλειὰ ἐνὸς ἀναλύστα, τοῦ Georg Cantor, πάνω στὸ θέμα τῆς πληθικότητας τῆς πραγματικῆς εὐθείας. Ἐνῶ ὅμως ὁ ἰδρυτὴς τῆς Θεωρίας Συνόλων ἐνδιαφερόταν κυρίως γιὰ τὴ μελέτη τῶν πληθαρῖθμων, πάνω στὴν ὁποία ἔκανε πολὺ σημαντικὴ δουλειά, ἕνα μέρος τῆς μαθηματικῆς κοινότητος (οἱ σχολῆς τοῦ λογικισμοῦ καὶ τοῦ φορμαλισμοῦ), βρῆκε πιὸ ἐνδιαφέρουσα μιὰ ἄλλη κατεύθυνση: τὴ θεμελίωση τῶν Μαθηματικῶν στὴ βάση τῶν συνόλων. Ὡς τότε, κορωνίδα τῶν Μαθηματικῶν θεωρεῖτο ἡ Θεωρία Ἀριθμῶν. Ἡ νέα θεωρία μποροῦσε νὰ λειτουργήσει ὡς ἐπέκταση τῆς προηγούμενης, ἀφοῦ τὴν κατασκεύαζε ὅλη στὰ πλαίσιά της καὶ ταυτόχρονα μποροῦσε νὰ κατασκευάσει ἕνα πλῆθος τῶν συνήθων μαθηματικῶν ἀντικειμένων. Ἔτσι, ἱκανοποιούνταν οἱ στόχοι τόσο τοῦ φορμαλισμοῦ ὅσο καὶ τοῦ λογικισμοῦ. Ἰδιαίτερα, οἱ Bertrand Russell καὶ David Hilbert ἔδειξαν μεγάλη ὑποστήριξη στὴ νέα θεωρία.

Δυστυχῶς, ἡ καντοριανὴ Θεωρία Συνόλων ἔχασε στὸν τομέα τῆς αὐτοθεμελίωσής της. Τρία σημαντικὰ παράδοξα, κατὰ τὴν ἀλλαγὴ τοῦ αἰῶνα ἀπέδειξαν τὴν ἀσυνέπειά της καὶ τὴν κατέστησαν ἀκατάλληλη γιὰ νὰ ἀποτελέσει βάση τῶν Μαθηματικῶν. Ἐξαιτίας τῶν παραδόξων, δόθηκε στὴν καντοριανὴ Θεωρία Συνόλων ὁ υποτιμητικὸς (καὶ μᾶλλον ἄδικος) χαρακτηρισμὸς τῆς ἀφελοῦς Θεωρίας Συνόλων.

Ὅμως, τὰ ἐπιτεύγματα τοῦ Cantor, καὶ τῶν ἄλλων ἀνθρώπων ποὺ ἀσχολήθηκαν ἦταν σημαντικὰ γιὰ νὰ χαθοῦν. Ἔτσι, ἡ μαθηματικὴ κοινότητα ἐπαναδραστηριοποιήθηκε γιὰ νὰ ἐπαναθεμελιώσει ἐξαρχῆς τὴ Θ. Συνόλων. Ἦταν φανερὸ ὅτι τὸ πρόβλημα ὀφείλετο στὸ ἀξίωμα-σχῆμα πλήρους συλλεκτικότητας, ποὺ κατασκευάζει σύνολων ἀπὸ ιδιότητες (ἢ συλλεκτικὴ ἀρχὴ) τοῦ Cantor: Γιὰ κάθε τύπο $\phi(x)$ τῆς πρωτοβάθμιας γλώσσας τῶν συνόλων, ὀρίζεται τὸ σύνολο $\{x \mid \phi(x)\}$ ὅλων τῶν ἀντικειμένων ποὺ τὴν ἱκανοποιοῦν. Μὲ ἄλλα λόγια, ἡ ἔκταση (*extention*) κάθε τύπου εἶναι σύνολο. Ἡ βασικὴ ἰδέα γιὰ τὴν ἐπαναθεμελίωση, λοιπόν, συνίστατο στὴν ἀντικατάσταση τῆς συλλεκτικῆς ἀρχῆς ἀπὸ ἄλλες, ἀσθενέστερες, ἀφ' ἐνὸς μὲν ἀρκετὰ ἀσθενεῖς ὥστε νὰ μὴν ὀδηγοῦν σὲ ἀντιφάσεις, ἀφ' ἑτέρου δὲ ἀρκετὰ ἰσχυρὲς ὥστε νὰ ἐπιτρέπουν τὴ διατήρηση ἐνὸς μεγάλου μέρους τῆς ὑπάρχουσας θεωρίας.

Οἱ κατευθύνσεις γιὰ τὴν ὑλοποίηση αὐτῆς τῆς ἰδέας ἦταν δύο:

1. Ὁ περιορισμὸς τῆς ἐφαρμογῆς τῆς συλλεκτικῆς ἀρχῆς σὲ συγκεκριμέ-

νους πρωτοβάθμιους τύπους, κατάλληλα επιλεγμένους ώστε να μην δημιουργούν πρόβλημα. Η ιδέα ξεκίνησε από τον ίδιο τον Russell, ο οποίος πρότεινε ένα σύστημα επιλογής των τύπων (formulae) μέσω της άπονομής βαθμίδων (ή τύπων (types)) στα σύνολα.

2. Η εφαρμογή της συλλεκτικής αρχής για όλους τους τύπους, προς κατασκευή όμως υποσυνόλων ήδη γνωστών συνόλων. Άλλα σύνολα, που χρειάζονται στη θεωρία αλλά δεν μπορούν να κατασκευασθούν με τον παραπάνω τρόπο, όπως λ.χ. το σύνολο των φυσικών αριθμών, εισάγονται με ειδικά αξιώματα.

Η δεύτερη κατεύθυνση υλοποιήθηκε εξαιρετικά κυρίως από τον Zermelo και τον Von Neumann και οδήγησε στη θεωρία ZF, τη δημοφιλέστερη αυτή τη στιγμή Θεωρία Συνόλων. Άλλες υλοποιήσεις είναι οι KM, NGB κ.ά.

Στην πρώτη κατεύθυνση, η θεωρία άπλων τύπων του Russell αποδείχθηκε ένα πολύ δύσκαμπτο σύστημα, που δεν εΐλκυσε τη μαθηματική κοινότητα. Το 1937, ο Quine ([11]) πρότεινε ένα νέο σύστημα, την NF (New Foundations), βασισμένο σε αυτό του Russell, που υλοποιεί την πρώτη κατεύθυνση με αρκετά απλό τρόπο. Η NF έχει απλή αξιωματική διατύπωση, καθώς περιέχει ένα αξίωμα και ένα αξίωμα-σχήμα, που όμως μπορεί να αναχθεί σε πεπερασμένου πλήθους αξιώματα. Μέσα σ' αυτή τη θεωρία κατασκευάζονται με μεγάλη άνεση όλα σχεδόν τα συνήθη μαθηματικά αντικείμενα.

Στα άρνητικά της συγκαταλέγονται ή ανταπόδειξη του αξιώματος επιλογής από τον Specker [8], το 1953. Το πρόβλημα της συνέπειας είναι ανοικτό, καθώς η συνέπεια της NF δεν είναι τόσο προφανής διαισθητικά όσο της ZFC. Είναι όμως δυνατή ή αναγωγή της συνέπειας της NF στη συνέπεια άλλων θεωριών, ένδεχομένως απλούστερων ως προς τη μελέτη της συνέπειας. Επίσης, ενώ περιέχει τα λεγόμενα μεγάλα σύνολα που δεν περιέχει ή ZFC, αδυνατεί να περιλάβει απλά μικρά σύνολα, όπως τη συνάρτηση $i : x \mapsto \{x\}$.

Σ' αυτή την εργασία θα ασχοληθούμε με την NF. Στο πρώτο κεφάλαιο θα κάνουμε μια σχετικά σύντομη περιήγηση στον κόσμο της θεωρίας. Θα ξεκινήσουμε με μια μικρή αναφορά στη θεωρία άπλων τύπων (TST), για να δούμε τις δυνατότητες και τους περιορισμούς της. Στη συνέχεια, θα εισάγουμε τα αξιώματα της NF, τόσο σε σχέση όσο και ανεξάρτητα με την TST. Θα κατασκευάσουμε τις απαραίτητες συνολοθεωρητικές πράξεις (ένωση, τομή, δυναμοσύνολο κλπ)· θα κατασκευάσουμε διατεταγμένα ζεύγη και n -άδες, σχέσεις, συναρτήσεις, φυσικούς αριθμούς, πληθαρίθμους και διατακτικούς. Θα κλείσουμε το κεφάλαιο παρουσιάζοντας την απόδειξη της άρνησης του αξιώματος επιλογής και της ύπαρξης απείρων συνόλων (τόσο σε σχέση με την άρνηση του αξιώματος επιλογής όσο και ανεξάρτητα).

Στο δεύτερο κεφάλαιο, θα ασχοληθούμε με το πρόβλημα της συνέπειας, και συγκεκριμένα με δύο πλευρές του: Πρώτα θα δούμε την αναγωγή της συνέπειας της NF στη συνέπεια της TST+(Amb) και στη συνέχεια θα μελετήσουμε τη συνέπεια ενός τμήματος της NF, της θεωρίας NF₃. Θα κλείσουμε την εργασία

δείχνοντας ότι οι θεωρίες NF και NF_4 είναι ισοδύναμες.

Σε ότι αφορά στην όρολογία, θεωρώντας ότι όλοι ανεξαιρέτως οι άγγλόφωνοι όροι πρέπει να αποδίδονται στην ελληνική γλώσσα, σε κάποια σημεία χρειάστηκε να βρούμε δικές μας αποδόσεις, χάνοντας αναγκαστικά σε κομψότητα, αλλά επιτυγχάνοντας το σκοπό του έξ ολοκλήρου ελληνικού κειμένου.

Εύχαριστίες Κλείνοντας την εισαγωγή, θα ήθελα να εύχαριστήσω όσους και όσες με βοήθησαν να πατήσω στο δρόμο των Μαθηματικών και να μείνω εκεί. Τους σχολικούς και φροντιστηριακούς μου καθηγητές, Μ. Κωνσταντινίδη, Γ(†) και Δ. Παπάνα.

Τους/τις διδάσκοντες/ουσές μου στο Τμήμα Μαθηματικών Α.Π.Θ. και ειδικότερα στην επίκ.καθ. Κ. Κάλφα για όσα μου δίδαξε, στη Θ. Συνόλων και όχι μόνο· στη λεκτ. Μ. Παντέκη, για την άμφισβήτηση και την κριτική σκέψη· στον καθ. Αθ. Τζουβάρα που, ενώ μαζί του παρακολούθησα μόνο μισό μάθημα, μου έδωσε την ευκαιρία να κάνω αυτή την εργασία σε ένα θέμα πραγματικά ενδιαφέρον.

Τους/τις διδάσκοντες/ουσές μου στο Μ.Π.Α.Α., για την άρτιότητα της διδασκαλίας τους, για την κατανόηση και το προσωπικό ενδιαφέρον που έδειξαν στην αντιμετώπιση ενός πολύ σοβαρού προσωπικού ζητήματος και ειδικότερα στον Γ. Σταυρινό, άνθρωπο με έμφανη αγάπη στα Μαθηματικά, και στον έτερο συνεπιβλέποντά μου και πρόεδρο του προγράμματος, καθ. Κ. Δημητρακόπουλο.

Τέλος, θα ήθελα να εύχαριστήσω το Ίδρυμα Κρατικών Υποτροφιών για την οικονομική ενίσχυση που μου παρείχε κατά το πρώτο έτος των σπουδών μου.

Νίκος Θεοδώρου
Θεσσαλονίκη, Ιούνιος 2007

Κεφάλαιο 1

Ο κόσμος της NF

Στο κεφάλαιο αυτό ασχολούμαστε με τις θεωρίες NF (New Foundations) και TST (Theory of Simple Types). Ως μεταθεωρία (δηλαδή ως «πραγματικό κόσμο») θα χρησιμοποιήσουμε τη συνήθη θεωρία συνόλων ZFC, με σχέση του \in ανήκειν την \in . Κάθε φορά ή λέξη σύνολο θα γίνεται σαφές, είτε από τα συμφραζόμενα είτε ρητά, αν αναφέρεται στην NF, στην TST ή στην ZFC.

1.1 Θεωρία άπλων τύπων (TST)

Η γλώσσα \mathcal{L}_{TST} της TST αποτελείται από τα εξής μη λογικά σύμβολα:

- Βαθμωτές (typed) μεταβλητές: $x_0^0, x_1^0, \dots, x_0^1, x_1^1, \dots$ και
- το διμελές κατηγορηματικό σύμβολο ε .

Για τις βαθμωτές μεταβλητές θα λέμε ότι ή μεταβλητή x_i^n είναι ή i -οστή μεταβλητή βαθμίδας n .

Όσον αφορά στα λογικά σύμβολα της γλώσσας, αυτά είναι τα συνήθη, όπως αναφέρονται π.χ. στα [9], [1]. Κάνουμε διάκριση μεταξύ των λογικών συμβόλων της γλώσσας (TST, NF) και της μεταγλώσσας (ZFC), όπως φαίνεται στον πίνακα:

Περιγραφή	Γλώσσα	Μεταγλώσσα
Και	\wedge	και
Ή	\vee	ή
Συνεπαγωγή	\rightarrow	\Rightarrow
Ίσοδυναμία	\leftrightarrow	\Leftrightarrow
Ανήκειν	ε	\in
Για κάθε x ισχύει $\phi(x)$	$(\forall x)\phi(x)$	για κάθε x , $\phi(x)$
Υπάρχει x ώστε $\phi(x)$	$(\exists x)\phi(x)$	υπάρχει x τ.ω. $\phi(x)$

Για την ισότητα θα χρησιμοποιούμε το ίδιο σύμβολο στη γλώσσα και στη μεταγλώσσα (=).

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.1.1. Το σύνολο $F(\mathcal{L}_{TST})$ των τύπων της TST ορίζεται αναδρομικά ως εξής: Άτομικοί τύποι:

- $x_i^n \varepsilon x_j^{n+1}$, για μεταβλητές x_i^n, x_j^{n+1} .
- $x_i^n = x_j^n$, για μεταβλητές x_i^n, x_j^n .

Μη άτομικοί τύποι: Άν ϕ, χ είναι τύποι, τότε τύποι είναι και οί $\neg\phi, \phi \wedge \chi, \phi \vee \chi, \phi \rightarrow \chi, \phi \leftrightarrow \chi, \forall x\phi(x), \exists x\phi(x)$.

Για παράδειγμα, ή έκφραση

$$\phi(x^{n+1}, y^{n+1}, z^n) : x^{n+1} = y^{n+1} \leftrightarrow (z^n \varepsilon x^{n+1} \rightarrow z^n \varepsilon y^{n+1})$$

είναι τύπος, ενώ ή

$$\psi(x^n) : x^n \varepsilon x^n$$

δέν είναι.

Ορίζουμε τώρα τα αξιώματα της TST.

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.1.2 (Αξιώματα της TST). Αξίωμα της έκτασης, (Extensionality):

$$\forall z^n [z^n \varepsilon x^{n+1} \leftrightarrow z^n \varepsilon y^{n+1}] \rightarrow x^{n+1} = y^{n+1} \quad (\text{Ext})$$

Άξίωμα-σχήμα συλλεκτικότητας (Comprehension):

$$\exists y^{n+1} \forall x^n [x^n \varepsilon y^{n+1} \leftrightarrow \phi(x^n)], \quad (\text{Co})$$

για όλα $n \in \mathbb{N}$, $\phi(x^n) \in F(\mathcal{L}_{TST})$.

Παράδειγμα: Θεωρούμε τον τύπο $\phi(x^n) : x^n \neq x^n$, για κάθε n . Από το (Co) υπάρχει το σύνολο $\{x^n \mid x^n \neq x^n\}$ και από το (Ext) είναι μοναδικό. Το σύνολο αυτό ονομάζουμε κενό σύνολο¹ «τάξης» n :

$$\emptyset_n = \{x^n \mid x^n \neq x^n\}.$$

¹Πολλές φορές στη βιβλιογραφία για το κενό σύνολο χρησιμοποιείται το σύμβολο Λ , ως «παραδοσιακός» συμβολισμός της NF και των συναφών θεωριών. Σ' αυτή την εργασία προτιμήσαμε να χρησιμοποιήσουμε τους συμβολισμούς που είναι πιο οικείοι στους/στις αναγνώστες/τριές μας.

Παράδειγμα: Θεωρούμε τον τύπο $\phi(x^n) : x^n = x^n$, για κάθε n . Από το (Co) υπάρχει το σύνολο $\{x^n \mid x^n = x^n\}$ και από το (Ext) είναι μοναδικό. Το σύνολο αυτό είναι το σύνολο όλων των συνόλων «τάξης» n και το ονομάζουμε *σύμπαν*:

$$V_n = \{x^n \mid x^n = x^n\}.$$

Παρατηρούμε λοιπόν ότι κατασκευάζεται ένα κενό σύνολο και ένα σύμπαν για κάθε φυσικό αριθμό. Γενικότερα, στην TST κατασκευάζονται όμοια «στρώματα» συνόλων, για κάθε φυσικό αριθμό, τα οποία δεν έχουν «έπικοινωνία» μεταξύ τους.

Αυτό και μόνο το γεγονός κάνει τη θεωρία άπλων τύπων δύσχρηστη.

1.2 Άξιωματά της NF και βασικά σύνολα

Η γλώσσα \mathcal{L}_{NF} της θεωρίας NF (New Foundations) αποτελείται από τα συνηθη λογικά σύμβολα (βλ. προηγούμενη ενότητα) και τα εξής μη λογικά:

- Μεταβλητές: x_0, x_1, \dots ή x, y, z, \dots .
- διμελές κατηγορηματικό σύμβολο ε .

Το ZFC-σύνολο των τύπων ορίζεται όμοια:

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.2.1. Το σύνολο $F(\mathcal{L}_{NF})$ των τύπων της NF ορίζεται αναδρομικά ως εξής: Άτομικοί τύποι:

- $x\varepsilon y$, για μεταβλητές x, y .
- $x = y$, για μεταβλητές x, y .

Μη άτομικοί τύποι: Άν ϕ, χ είναι τύποι, τότε τύποι είναι και οι $\neg\phi, \phi \wedge \chi, \phi \vee \chi, \phi \rightarrow \chi, \phi \leftrightarrow \chi, \forall x\phi(x), \exists x\phi(x)$.

ΛΗΜΜΑ 1.2.2. Για τυχαίο τύπο $\phi \in F(\mathcal{L}_{NF})$, τα εξής είναι ισοδύναμα:

- Υπάρχει τύπος $\psi \in F(\mathcal{L}_{TST})$ τ.ω. ο ϕ να προκύπτει από τον ψ , διαγράφοντας τους εκθέτες.
- Υπάρχει απεικόνιση f των μεταβλητών της TST που εμφανίζονται στον ϕ στους φυσικούς αριθμούς, τ.ω.
 - για κάθε υπότυπο $x\varepsilon y$ του ϕ να ισχύει $f(y) = f(x) + 1$ και
 - για κάθε υπότυπο $x = y$ του ϕ να ισχύει $f(y) = f(x)$.

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.2.3. Ένας τύπος ϕ της NF για τον οποίον ισχύει μία από τις ισοδύναμες σχέσεις του λήμματος 1.2.2 ονομάζεται *διαστρωματωμένος* ή *στρωματοποιημένος* (*stratified*) και η απεικόνιση f *διαστρωμάτωση* (*stratification*).

Είμαστε τώρα σε θέση να παρουσιάσουμε τα αξιώματα:

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.2.4 (Αξιώματα της NF). Αξίωμα της έκτασης, (Extensionality):

$$\forall z[z \in x \leftrightarrow z \in y] \rightarrow x = y \quad (\text{Ext})$$

Αξίωμα-σχήμα διαστρωματωμένης συλλεκτικότητας ((Stratified Comprehension):

$$\exists y \forall x [x \in y \leftrightarrow \phi(x)], \quad (\text{StrCo})$$

για κάθε διαστρωματωμένο τύπο $\phi(x)$.

Παράδειγμα: Θεωρούμε τον τύπο $\phi(x) : x \neq x$. Είναι προφανώς διαστρωματωμένος, άρα από το (StrCo) υπάρχει το σύνολο $\{x \mid x \neq x\}$ και από το (Ext) είναι μοναδικό. Το σύνολο αυτό ονομάζουμε *κενό σύνολο*:

$$\emptyset = \{x \mid x \neq x\}.$$

Παράδειγμα: Θεωρούμε τον τύπο $\phi(x) : x = x$. Είναι προφανώς διαστρωματωμένος, άρα από το (StrCo) υπάρχει το σύνολο $\{x \mid x = x\}$ και από το (Ext) είναι μοναδικό. Το σύνολο αυτό είναι το σύνολο όλων των συνόλων και το ονομάζουμε *σύμπαν* της NF:

$$V = \{x \mid x = x\}.$$

Προφανώς το V είναι διαφορετικό από το σύμπαν της ZFC.

Ἡ πρώτη παρατήρηση είναι ότι κατασκευάσαμε στην NF δύο σύνολα, τα αντίστοιχα των οποίων στην TST υπήρχαν, αλλά ήταν διαφορετικά για κάθε φυσικό αριθμό. Άρα, μπορούμε να σχηματίσουμε στο μυαλό μας τη διαισθητική σκέψη ότι στην NF μπορούμε να έχουμε «ένώσεις» σύνολα της TST, διαφορετικής τάξεως.

Παρατηρούμε όμως και κάτι πιο σημαντικό: Ὅτι στην NF υπάρχει το σύμπαν, δηλαδή το σύνολο όλων των συνόλων. Ὅπως θα δούμε αργότερα, ἡ NF περιέχει όλα τα λεγόμενα «μεγάλα σύνολα», δηλαδή το σύνολο των διατακτικῶν ἀριθμῶν, των πληθαρῶν κλπ και ὑπ' αὐτὴ τὴν ἔννοια φαίνεται πιὸ ἀποδεκτὴ διαισθητικὰ σὲ σχέση μὲ τὴ συνήθη ZF, πὺ ἀπορρίπτει ὅλα τὰ μεγάλα σύνολα.

Βεβαίως, ἀνακύπτει ἀμέσως τὸ ἐρώτημα ἀν ἐμφανίζεται τὸ παράδοξο τοῦ Russell, πὺ στὴν ZF ἀρθῆκε ἀκριβῶς λόγω τῆς μὴ ἀποδοχῆς τοῦ συμπαντος ὡς συνόλου. Ἡ ἀπάντηση εἶναι ἀρνητικὴ, και ἀξίζει νὰ ἀφιερῶσουμε λίγες γραμμὲς γιὰ νὰ παρατηρήσουμε ὅτι ὁ τύπος $\rho(x) = x \notin x$ πὺ δημιουργεῖ τὴν κλάση $R = \{x \mid x \notin x\}$ δὲν εἶναι διαστρωματωμένος, ἐπομένως δὲν μπορεῖ

νά εφαρμοστεί τὸ ἀξίωμα-σχῆμα διαστρωματωμένης συλλεκτικότητας γιὰ νὰ καταστήσει τὴν κλάση R σύνολο τῆς NF.²

¹Ἡ ἐπόμενη πρόταση μᾶς προσφέρει μιὰ πληθώρα συνόλων ποὺ κατασκευάζονται ἀπὸ ἄλλα.

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.2.5. Ἐάν τὸ z εἶναι σύνολο, τότε καὶ οἱ ἑξῆς κλάσεις εἶναι σύνολα:

- $\cup z = \{x \mid (\exists y \in z)[x \in y]\}$
- $\cap z = \{x \mid (\forall y \in z)[x \in y]\}$
- $\mathcal{P}(z) = \{x \mid x \subseteq z\}$
- $\mathcal{P}_1(z) = \{\{x\} \mid x \in z\}$
- $\mathcal{F}(z) = \{x \mid x \supseteq z\}$
- $\iota(z) = \{z\}$
- $-z = \{x \mid x \notin z\}$
- $z - w = z \cap (-w)$

ὅπου ἡ σχέση τοῦ ὑποσυνόλου ὀρίζεται ὅπως συνήθως,

$$x \subseteq z \leftrightarrow \forall y[y \in x \rightarrow y \in z].$$

Ἀπόδειξη. Γιὰ τὴν ἔνωση καὶ τὴν τομὴ ἀρκεῖ νὰ θεωρήσουμε τὴ διαστρωμάτωση $x \mapsto 1, y \mapsto 2, z \mapsto 3$. Γιὰ τὰ σύνολα ὑποσυνόλων (δυναμοσύνολο) καὶ ὑπερσυνόλων θεωρῶ τὴν $x, z \mapsto 2, y \mapsto 1$. Γιὰ τὸ σύνολο τῶν μονομελῶν ὑποσυνόλων θεωροῦμε τὴν $x \mapsto 1, z \mapsto 2$. Γιὰ τὸ μονοσύνολο ὁποιαδήποτε συνάρτηση $a \mapsto n$ εἶναι διαστρωμάτωση. Τέλος, γιὰ τὸ συμπλήρωμα θεωροῦμε $x \mapsto 1, z \mapsto 2$. □

²Ἀξίζει ἀκόμη νὰ κάνουμε μιὰ παρατήρηση γιὰ τὴ λειτουργία τοῦ ἀξιώματος-σχήματος διαστρωματωμένης συλλεκτικότητας. Λέει ὅτι ἂν ἓνας τύπος εἶναι διαστρωματωμένος, τότε ἡ ἑκτασή του εἶναι σύνολο. Γιὰ τὸ ἀντίστροφο, τὸ ἀξίωμα δὲν λέει τίποτε. Ἐτσι, ἂν ὁ τύπος δὲν εἶναι διαστρωματωμένος δὲν ἔχουμε ἀπολύτως καμιά πληροφορία γιὰ τὸ ἂν ἡ ἑκτασή του εἶναι σύνολο ἢ ὄχι· μπορεῖ νὰ εἶναι, μπορεῖ νὰ μὴν εἶναι. Αὐτὸ θὰ γίνῃ ιδιαίτερα κατανοητὸ ὅταν μιλήσουμε γιὰ τοὺς γνήσιους τελεστὲς ι καὶ T καὶ γιὰ τὰ καντοριανὰ σύνολα. Στὴν περίπτωση τῆς κλάσεως R πάντως, ἐπειδὴ ὁ τύπος ποὺ τὴν δημιουργεῖ δὲν εἶναι διαστρωματωμένος, δὲν ἔχουμε κανένα λόγο νὰ υποθέσουμε ὅτι εἶναι σύνολο.

1.3 Οί φυσικοί αριθμοί

Στις επόμενες ενότητες θα ασχοληθούμε με την κατασκευή των βασικών συνολοθεωρητικών μαθηματικών αντικειμένων, μέσα στην NF. Έργαλειά μας θα είναι τα [2] και [4].

Ξεκινάμε με τους φυσικούς αριθμούς:

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.3.1. Για κάθε σύνολο x , ορίζουμε τα σύνολα

$$S(x) = \{y \cup \{w\} \mid y \in x \wedge w \notin y\}$$

και

$$S''y = \{S(x) \mid x \in y\}.$$

Οί τύποι που ορίζουν τα παραπάνω σύνολα είναι προφανώς διαστρωματωμένοι.

Το $S(x)$ λέγεται *επόμενος* του x . Θα χρησιμοποιήσουμε αυτό το σύνολο για να ορίσουμε τους φυσικούς αριθμούς.

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.3.2 (Αριθμοί Russell-Whitehead). Ορίζουμε $0 = \{\emptyset\}$, $1 = S(0)$, $2 = S(1)$ κ.ο.κ.

Πρὶν προχωρήσουμε παρακάτω, ἄς δοῦμε λίγο πῶς λειτουργοῦν αὐτοὶ οἱ ἀριθμοί:

$$\begin{aligned} 0 &= \{\emptyset\}. \\ 1 = S(0) &= \{a \cup \{w\} \mid a \in 0 \wedge w \notin a\} = \\ &= \{\emptyset \cup \{w\} \mid w \notin \emptyset\} = \\ &= \{\{w\} \mid w \in V\} = \\ &= \mathcal{P}_1(V). \\ 2 = S(1) &= \{a \cup \{w\} \mid a \in 1 \wedge w \notin a\} = \\ &= \{\{x\} \cup \{w\} \mid w \neq x\} = \\ &= \{\{x, w\} \mid x \neq w\}. \end{aligned}$$

Παρατηροῦμε λοιπὸν ὅτι, διαισθητικά, ὁ n -οστός φυσικός ἀριθμός εἶναι ἀκριβῶς τὸ σύνολο ὅλων τῶν συνόλων με n διακεκρυμένα στοιχεία.

Πρόκειται γιὰ ἕναν πολὺ οἰκεῖο καὶ διαισθητικά προφανῆ ὀρισμό, καὶ ἐπιπλέον ἱστορικά πολὺ παλαιότερο τοῦ ὀρισμοῦ τοῦ Von Neumann πού συνηθίζεται στὴν ZF. Ὁ τελευταῖος ἄλλωστε δὲν θὰ μπορούσε νὰ χρησιμοποιηθεῖ ἐδῶ, γιὰτὶ κάνει χρῆση τῆς συνάρτησης ι πού στὸ σύστημά μας δὲν ὀρίζεται. Περισσότερα γι' αὐτὸ θὰ δοῦμε ἀργότερα.

Εὐκόλα δικαιώνεται ὁ παρακάτω ὀρισμός.

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.3.3. Ένα σύνολο x λέγεται *έπαγωγικό* (*inductive*), αν $0 \in x$ και $S''x \subseteq x$. Η κλάση

$$\text{Ind} = \{x \mid 0 \in x \wedge S''x \subseteq x\}$$

των έπαγωγικών συνόλων είναι σύνολο.

Το σύνολο των φυσικών αριθμών ορίζεται ως ή τομή του συνόλου των έπαγωγικών συνόλων. Δηλαδή

$$\mathbb{N} = \bigcap \{x \mid 0 \in x \wedge S''x \subseteq x\}.$$

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.3.4. Το σύνολο x θα λέγεται ότι έχει n στοιχεία, αν $x \in n$.

Το σύνολο x λέγεται *πεπερασμένο*, αν υπάρχει $n \in \mathbb{N}$ τ.ω. $x \in n$. Επομένως, το σύνολο των πεπερασμένων συνόλων ορίζεται ως το

$$\text{Fin} = \cup \mathbb{N}.$$

ΘΕΩΡΗΜΑ 1.3.5 (Άρχή έπαγωγής). Έστω $X \subseteq \mathbb{N}$ τ.ω.

$$0 \in X \wedge \forall x [x \in X \rightarrow S(x) \in X].$$

Τότε $X = \mathbb{N}$.

Άπόδειξη. Προφανώς,

$$[x \in X \rightarrow S(x) \in X] \leftrightarrow S''x \subseteq x.$$

Επομένως, από τον ορισμό του έπαγωγικού συνόλου, έπεται ότι αν X είναι ένα σύνολο με την ιδιότητα της εκφώνησης, αυτό είναι έπαγωγικό. Όμως, το \mathbb{N} είναι το έλάχιστο έπαγωγικό σύνολο, άρα $\mathbb{N} \subseteq X$. \square

ΛΗΜΜΑ 1.3.6. Για κάθε x , $S(x) \neq 0$.

Άπόδειξη. Έστω, προς άτοπο, ότι υπάρχει x τ.ω. $0 \in S(x)$. Τότε υπάρχουν $a \in x$ και $z \notin a$ τ.ω. $0 = a \cup \{z\}$. \square

ΛΗΜΜΑ 1.3.7. Για όλα $m, n \in \mathbb{N}$, $S(m) = S(n) \rightarrow m = n$.

Άπόδειξη. Θα δείξουμε με έπαγωγή στο $m \in \mathbb{N}$ ότι

$$(\forall n \in \mathbb{N}) [S(m) = S(n) \rightarrow m = n].$$

Βάση: Έστω $S(n) = S(0)$. Τότε $S(n) = 1$. Εύκολα αποδεικνύουμε ότι $n = \{0\}$. Πράγματι, αν $t \in n$, τότε υπάρχει $s \notin t$ τ.ω. $t \cup \{s\} \in 1$, άρα $t \cup \{s\}$ μονοσύνολο. Άρα, $t = \emptyset$.

Έπαγ. βήμα: Υποθέτουμε ότι ή ζητούμενη σχέση ισχύει για m και θα τη δείξουμε για $S(m)$. Έστω λοιπόν $SS(m) = S(n)$, για τυχαίο n . Αν $n = 0$ τότε $S(n) = 1 \neq SS(m)$. Άρα, $n \neq 0$ όποτε (εύκολα) $n = S(k)$ για κάποιο

$k \in \mathbb{N}$. Έπομένως, $SS(m) = SS(k)$. Για να εφαρμόσουμε την Ε.Υ., αρκεί να δείξουμε ότι $S(m) = S(k)$.

Από την υπόθεση έχουμε ότι

$$a \cup \{x\} \cup \{x'\} = b \cup \{y\} \cup \{y'\} \quad (*)$$

για όλα $a \in m, x, x' \notin a, x \neq x'$ και για όλα $b \in n, y, y' \notin b, y \neq y'$.

Στην περίπτωση που $a = b$ έπεται εύκολα ότι $a \cup \{x''\} = b \cup \{y''\}$ για κατάλληλα x'', y'' όποτε έπεται ή ζητούμενη.

Υποθέτουμε ότι $a \neq b$. Αφοῦ τὰ a, b είναι πεπερασμένα, προφανώς υπάρχει τουλάχιστον ένα σύνολο z που δὲν ανήκει σὲ κανένα ἀπὸ τὰ a, b . Ἄν ἰσχύει μία ἀπὸ τὶς ἰσότητες $x = y, x' = y, x = y', x' = y'$ τότε θέτω z τὰ ἴσα σύνολα, ξαναγράψω τὴν $(*)$ καὶ ἀπαλοίψω τὸν κοινὸ ὄρο $\{z\}$. Ἔπεται ὅτι $a \cup \{x''\} = b \cup \{y''\}$ για κατάλληλα x'', y'' καὶ ἀπὸ αὐτὴν ἡ ζητούμενη.

Ἄλλιως, ἔχουμε ὅτι $z \notin a \cup \{x'\}$ ἄρα $a \cup \{x'\} \cup \{z\} \in SS(m)$ καὶ ἀντίστοιχα $z \notin b \cup \{y'\}$ ἄρα $b \cup \{y'\} \cup \{z\} \in SS(k)$. Ἔτσι, ἡ $(*)$ δίνει

$$a \cup \{x'\} \cup \{z\} = b \cup \{y'\} \cup \{z\}$$

καὶ μὲ τὸν ἴδιο τρόπο προκύπτει ἡ ζητούμενη. \square

Ἄς σημειωθεῖ ὅτι ἡ σχέση $S(x) = S(y) \rightarrow x = y$ δὲν ἰσχύει για τυχαῖα σύνολα. Π.χ. εύκολα ἐπαληθεύεται ὅτι $S(\{V - \{x\}\}) = \{V\} = S(\{V - \{y\}\})$ ἐνῶ $\{V - \{x\}\} \neq \{V - \{y\}\}$, για $x \neq y$.

ΛΗΜΜΑ 1.3.8. Για κάθε $n \in \mathbb{N}$, $S(n) \neq n$.

Ἀπόδειξη. Θα δείξουμε τὴ ζητούμενη μὲ ἐπαγωγὴ στὸ n . Στὴ βάση εύκολα παρατηροῦμε ὅτι $S(0) = 1 \neq 0$. Για τὸ ἐπαγωγικὸ βῆμα, υποθέτουμε ὅτι $S(n) \neq n$ καὶ θα δείξουμε ὅτι $SS(n) \neq S(n)$. Ἡ ζητούμενη γράφεται

$$(*) \quad a \cup \{x\} \cup \{y\} \neq b \cup \{z\}$$

για κάποια $a \in n, x, y \notin a, x \neq y$ καὶ κάποια $b \in n, z \notin b$.

Ἄν $z = y$ τότε ἡ $(*)$ δίνει $a \cup \{x\} \cup \{z\} \neq b \cup \{z\}$, ἄρα $a \cup \{x\} \neq b$, ἄρα $S(n) \neq n$, που ἰσχύει ἀπὸ τὴν Ε.Υ. Ὀμοίως ἂν $z = x$.

Ἄν $z \neq x, y$, τότε ἐπειδὴ τὰ $a \cup \{x\}$ καὶ b εἶναι πεπερασμένα, υπάρχει w τ.ω. $w \notin a \cup \{x\}$ καὶ $w \notin b$. Τότε $a \cup \{x\} \cup \{w\} \in SS(n)$ καὶ $b \cup \{w\} \in S(n)$. Ἡ $(*)$ γράφεται $a \cup \{x\} \cup \{w\} \neq b \cup \{w\}$ καὶ συνεχίζουμε ὅπως πρὶν. \square

1.4 Διατεταγμένα ζεύγη

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.4.1. Ἐστω x, y σύνολα. Διατεταγμένο ζεύγος τῶν x, y λέγεται ένα σύνολο $\langle x, y \rangle$ τ.ω.

- $\langle x, y \rangle = \langle z, w \rangle \leftrightarrow x = z \wedge y = w$.
- ἡ κλάση $a \times b = \{\langle x, y \rangle \mid x \varepsilon a \wedge y \varepsilon b\}$ εἶναι σύνολο.

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.4.2 (Ζευγος Kuratowski). Γιά ὄλα τὰ x, y , τὸ σύνολο

$$\langle x, y \rangle_K = \{\{x\}, \{x, y\}\}$$

εἶναι διατεταγμένο ζευγος τῶν x, y .

Ἀπόδειξη. Κατ' ἀρχάς, τὸ $\langle x, y \rangle_K$ εἶναι σύνολο, ἀφοῦ ὁ τύπος

$$\begin{aligned} t \varepsilon \langle x, y \rangle_K &\leftrightarrow t = \{x\} \vee t \varepsilon \{x, y\} \\ &\leftrightarrow \forall z [z \varepsilon t \leftrightarrow z = x] \vee \forall z [z \varepsilon t \leftrightarrow z = x \vee z = y] \end{aligned}$$

ποῦ τὸ ὀρίζει εἶναι προφανῶς διαστρωματωμένος.

Ἡ πρώτη ιδιότητα προκύπτει εὐκόλα καὶ γιὰ τὴ δεύτερη ἔχουμε:

$$t \varepsilon (a \times_K b) \leftrightarrow (\exists x \varepsilon a)(\exists x \varepsilon b)[t = \langle x, y \rangle_K]$$

καὶ ὁ τύπος $\psi(x, y, t) : (\exists x \varepsilon a)(\exists x \varepsilon b)[t = \langle x, y \rangle_K]$ διαστρωματώνεται ἀπὸ τὴν $x, y \mapsto 2, a, b, t \mapsto 3$. \square

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.4.3 (Ζευγος Wiener). Γιά ὄλα τὰ x, y , τὸ σύνολο

$$\langle x, y \rangle_W = \{\{\emptyset, \{x\}\}, \{\{y\}\}\}$$

εἶναι διατεταγμένο ζευγος τῶν x, y .

Ἀπόδειξη. Κατ' ἀρχάς, τὸ $\langle x, y \rangle_W$ εἶναι σύνολο, ἀφοῦ

$$t \varepsilon \langle x, y \rangle_W \leftrightarrow t = \{\emptyset, \{x\}\} \vee t = \{\{y\}\}$$

καὶ ὁ τύπος $\phi(x, y, t) : t = \{\emptyset, \{x\}\} \vee t = \{\{y\}\}$ εἶναι διαστρωματωμένος ἀπὸ τὴ συνάρτηση $x, y \mapsto 1, t \mapsto 3$.

Ἡ ἐπαλήθευση τῶν ιδιοτήτων εἶναι εὐκόλη. \square

Καὶ τὰ δύο εἶδη διατεταγμένου ζεύγους ποῦ εἶδαμε ἔχουν τὸ μειονέκτημα ὅτι οἱ βαθμίδες ποῦ λαμβάνει τὸ $\langle x, y \rangle$ δὲν εἶναι ἴσες μὲ τις βαθμίδες ποῦ λαμβάνουν τὰ x καὶ y , σὲ μιὰ τυχαία διαστρωμάτωση ποῦ περιλαμβάνει τὰ x καὶ y . Τὸ ζευγος τοῦ Quine ποῦ θὰ ὀρίσουμε σὲ λίγο δὲν ἔχει αὐτὸ τὸ πρόβλημα.

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.4.4 (Ζευγος Quine). Γιά κάθε σύνολο x , θεωροῦμε τις κλάσεις

$$\begin{aligned} \theta_1(x) &= (x - \mathbb{N}) \cup S''(x \cap \mathbb{N}) \\ \theta_2(x) &= (x - \mathbb{N}) \cup S''(x \cap \mathbb{N}) \cup \{0\}. \end{aligned}$$

Στὴ συνέχεια ὀρίζουμε

$$\langle x, y \rangle_Q = \theta_1''x \cup \theta_2''y,$$

ὅπου τὸ $\theta_i''x$ χρησιμοποιεῖται ὡς συντομογραφία γιὰ τὸ σύνολο $\{\theta_i(y) \mid y \varepsilon x\}$.

ΛΗΜΜΑ 1.4.5. Οι κλάσεις $\theta_1(x)$, $\theta_2(x)$ είναι σύνολα, για κάθε x .

Ἀπόδειξη. Είναι:

$$\begin{aligned} t \in \theta_1(x) &\leftrightarrow t \in (x - \mathbb{N}) \vee t \in S''(x \cap \mathbb{N}) \\ &\leftrightarrow t \in (x - \mathbb{N}) \vee (\exists n \in x \cap \mathbb{N})[t = S(n)] \end{aligned}$$

Ὁ τύπος είναι διαστρωματωμένος. Ὁμοίως ἐργαζόμαστε για τὸν $\theta_2(x)$. \square

ΛΗΜΜΑ 1.4.6. Για ὅλα τὰ x, y , ἰσχύουν

$$\theta_i(x) = \theta_i(y) \rightarrow x = y$$

για $i = 1, 2$.

Ἀπόδειξη. Χωρίς βλάβη τῆς γενικότητας, θὰ ἀσχοληθοῦμε μὲ τὴν περίπτωση $i = 1$ ἢ ἄλλη γίνεται ὁμοίως. Ἐστω $\theta_1(x) = \theta_1(y)$. Τότε

$$(x - \mathbb{N}) \cup S''(x \cap \mathbb{N}) = (y - \mathbb{N}) \cup S''(y \cap \mathbb{N}).$$

Ἄμεσα προκύπτει ὅτι

$$x - \mathbb{N} = y - \mathbb{N} \tag{1}$$

καὶ $S''(x \cap \mathbb{N}) = S''(y \cap \mathbb{N})$. Ἀπὸ τὴν 1.3.7 ἔπεται ὅτι

$$x \cap \mathbb{N} = y \cap \mathbb{N}. \tag{2}$$

Συνδυάζοντας τὶς (1) καὶ (2) προκύπτει ὅτι $x = y$. \square

Εὐκόλα παρατηροῦμε ὅτι:

ΛΗΜΜΑ 1.4.7. Για κάθε x , τὰ σύνολα $x - \mathbb{N}$, $S''(x \cap \mathbb{N})$ καὶ $\{0\}$ είναι ξένα μεταξύ τους.

Ἐπεται ὅτι $\theta_1(x) \neq \theta_2(y)$, για ὅλα τὰ x, y .

ΘΕΩΡΗΜΑ 1.4.8. Τὸ $\langle x, y \rangle_Q$ είναι διατεταγμένο ζεύγος, για ὅλα τὰ x, y .

Ἀπόδειξη. Κατ' ἀρχάς, ἡ κλάση $\langle x, y \rangle_Q$ ὀρίζεται ἀπὸ τὸν τύπο

$$\begin{aligned} t \in \langle x, y \rangle_Q &\leftrightarrow t \in \theta_1''(x) \vee t \in \theta_2''(y) \\ &\leftrightarrow (\exists z \in x)[t = \theta_1(z)] \vee (\exists w \in y)[t = \theta_2(w)] \end{aligned}$$

ποὺ είναι φανερά διαστρωματωμένος. Ἐπομένως, ἡ $\langle x, y \rangle_Q$ είναι σύνολο.

Ἐπίσης, τὸ $a \times_Q b$ είναι σύνολο ἐπειδὴ ὁ τύπος

$$t \in (a \times_Q b) \leftrightarrow (\exists x \in a)(\exists y \in b)[t = \langle x, y \rangle_Q]$$

είναι ἐπίσης διαστρωματωμένος.

Τέλος, ἔχουμε:

$$\begin{aligned} \langle x, y \rangle_Q = \langle z, w \rangle_Q &\rightarrow \theta_1''x \cup \theta_2''y = \theta_1''z \cup \theta_2''w \\ &\rightarrow \theta_1''x = \theta_1''z \wedge \theta_2''y = \theta_2''w \\ &\rightarrow x = z \wedge y = w, \text{ [ἀπὸ 1.4.7 καὶ 1.4.6]} \end{aligned}$$

\square

Στὰ ἐπόμενα, ὅπου ἀναφέρεται ἡ ἔννοια τοῦ διατεταγμένου ζεύγους θὰ χρησιμοποιοῦται τὸ ζεῦγος Quine, ἐκτὸς ἂν ἀναφέρεται διαφορετικὰ.

1.5 Σχέσεις

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.5.1. Ὀνομάζουμε n -μελῆ σχέση κάθε ὑποσύνολο

$$r \subseteq a_1 \times \cdots \times a_n.$$

Εἰδικότερα, διμελῆ σχέση ὀνομάζουμε κάθε ὑποσύνολο $r \subseteq a \times b$. Για κάθε τέτοια r ὀρίζουμε τὰ σύνολα

$$D(r) = \{x \mid (\exists y \in b)[\langle x, y \rangle \in r]\}$$

$$R(r) = \{y \mid (\exists x \in a)[\langle x, y \rangle \in r]\},$$

τὰ ὁποῖα ὀνομάζουμε σύνολο ὀρισμοῦ καὶ σύνολο τιμῶν τῆς r , ἀντίστοιχα.

Θεωροῦμε τὴν δικαίωση τοῦ παραπάνω ὀρισμοῦ γνωστή, ὅπως καὶ ὅλα τὰ ἀποτελέσματα γιὰ τὶς σχέσεις ποὺ ἰσχύουν στὴν ZF (βλ. [5] ἢ [6]). Θὰ κάνουμε ὅμως μιὰ μικρὴ ἀναφορὰ στὶς σχέσεις ἰσοδυναμίας καὶ στὶς σχέσεις διατάξεως.

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.5.2. Ἐστω σύνολο a καὶ διμελῆς σχέση R σ' αὐτό. Ἡ R καλεῖται *σχέση ἰσοδυναμίας (σ.ι.)* στὸ a , ἂν εἶναι ἀνακλαστική, συμμετρική καὶ μεταβατική.

Γιὰ κάθε σ.ι. R στὸ a , ὀρίζουμε τὴν κλάση ἰσοδυναμίας τοῦ τυχαίου $x \in a$

$$[x] = \{y \in a \mid xRy\}$$

καὶ τὴν κλάση-πηλίκο τοῦ a

$$a/R = \{[x] \mid x \in a\}.$$

Εἶναι φανερό ὅτι

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.5.3. Για κάθε σ.ι. R στὸ a , οἱ κλάσεις ἰσοδυναμίας καὶ ἡ κλάση-πηλίκο εἶναι σύνολα, καὶ στὸ ἐξῆς θὰ ἀποκαλοῦνται σύνολα ἰσοδυναμίας καὶ σύνολο-πηλίκο ἀντίστοιχα.

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.5.4. Τὸ σύνολο b λέγεται διαμέριση τοῦ a , ἂν:

- $(\forall x, y \in b)[x \neq y \rightarrow x \cap y = \emptyset]$
- $a = \cup b$.

Δεχόμεστε γνωστὸ ἀπὸ τὸ [6] τὸ

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.5.5. Τò σύνολο-πηλίκο a/R κάθε σχέσεως ίσοδυναμίας R στο σύνολο a είναι διαμέριση του a .

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.5.6. Έστω σύνολο a και διμελής σχέση \leq σ' αυτό. Η \leq λέγεται διάταξη στο a και τò $\langle a, \leq \rangle$ διατεταγμένο σύνολο (δ.σ.), αν είναι ανακλαστική, αντισυμμετρική και μεταβατική σ' αυτό.

Η έκφραση « $x \leq y$ » διαβάζεται «τò x είναι προηγούμενο ή ίσο του y στο a ».

Ορίζουμε ακόμη τή σχέση $<$ ως έξης

$$x < y \leftrightarrow (x \leq y \wedge x \neq y)$$

για όλα $x, y \in a$, και διαβάζουμε «τò x είναι προηγούμενο του y ».

Όποτε υπάρχει κίνδυνος σύγχυσης θά τοποθετείται ó δείκτης a πάνω από τὰ \leq και $<$.

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.5.7. Έστω $\langle a, \leq \rangle$ δ.σ., $x \in a$ και $\emptyset \neq b \subseteq a$. Τò x καλείται άνω φράγμα του b αν $(\forall y \in b)[y \leq x]$.

Τò x λέγεται έλάχιστο άνω φράγμα (ε.α.φ.) του b , αν είναι άνω φράγμα του και επιπλέον τò έλάχιστο στοιχείο του συνόλου τών άνω φραγμάτων του b (αν υπάρχει τέτοιο σύνολο).

Δηλαδή, τò x είναι ε.α.φ. του b , αν:

$$\alpha) (\forall y \in b)[y \leq x]$$

$$\beta) (\forall z \in a)[z \in \text{UB}(b) \rightarrow a \leq z],$$

όπου $\text{UB}(b)$ τò σύνολο τών άνω φραγμάτων του b .

Όμοια ορίζονται τὰ κάτω φράγματα και τò μέγιστο κάτω φράγμα (μ.κ.φ.).

Για τή δικαιολόγηση του όρισμοϋ πρέπει να υπάρχει τò σύνολο $\text{UB}(b)$. Πράγματι, έχουμε

$$x \in \text{UB}(b) \leftrightarrow (\forall y \in b)[y \leq x],$$

και ó τύπος είναι προφανώς διαστρωματωμένος.

Εύκολα παρατηρούμε ότι

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.5.8. Υπάρχει τò σύνολο όλων τών δ.σ.

$$\text{Ord} = \{ \langle a, \leq \rangle \mid a \in V \wedge \leq^a \text{ σχέση διάταξης στο } a \}.$$

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.5.9. Έστω $\langle a, \leq \rangle$ δ.σ. και $x \in a$. Ονομάζουμε άρχικό τμήμα τò σύνολο

$$\text{seg}_{\leq}(x) = \{ y \in a \mid y \leq x \}$$

και γνήσιο άρχικό τμήμα τò

$$\text{seg}_{\leq}^+(x) = \{ y \in a \mid y < x \}.$$

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.5.10. Έστω $\langle a, \leq^a \rangle$ δ.σ. και $x \in a$.

Το x λέγεται *ελάχιστο*³ (*least*), αν για κάθε $y \in a$ ισχύει $x \leq y$.

Το x λέγεται *ελαχιστικό* (*minimal*), όταν δεν υπάρχει $y \in a$ τ.ω. $y < x$.

Ανάλογα ορίζονται τα μέγιστα και τα μεγιστικά στοιχεία.

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.5.11. Η \leq λέγεται *γραμμική ή ολική διάταξη ή αλυσίδα* και το $\langle a, \leq \rangle$ *ολικώς διατεταγμένο σύνολο* (ο.δ.σ.), αν

$$(\forall x, y \in a)[x \neq y \rightarrow [x < y \vee y < x]].$$

Η \leq λέγεται *καλή διάταξη* και το $\langle a, \leq \rangle$ *καλώς διατεταγμένο σύνολο* (κ.δ.σ.), αν είναι ολική και επιπλέον για κάθε μη κενό σύνολο $X \subseteq a$ έχει ελάχιστο στοιχείο.

Όπως και στο 1.5.8, αποδεικνύεται το σημαντικό

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.5.12. Υπάρχει το σύνολο WOrd των καλώς διατεταγμένων συνόλων.

1.6 Συναρτήσεις

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.6.1. Έστω a, b σύνολα και $f \subseteq a \times b$ διμελής σχέση. Η f καλείται *συνάρτηση* αν για κάθε $x \in a$ υπάρχει μοναδικό $y \in b$ τ.ω. $\langle x, y \rangle \in f$.

Αντί του $\langle x, y \rangle \in f$ θα χρησιμοποιούμε τους συμβολισμούς $y = f(x)$ και $f : x \mapsto y$. Από τα συμφραζόμενα γίνεται σαφές κάθε φορά αν ο συμβολισμός αναφέρεται σε συνάρτηση της NF ή της ZFC. Σαφές επίσης θα γίνεται τότε το \rightarrow χρησιμοποιείται ως λογικός σύνδεσμος και τότε ως σύμβολο συνάρτησης.

Επίσης, θα γράφουμε $f : a \rightarrow b$ και θα λέμε ότι η f είναι συνάρτηση από το a στο (έντός του) b . Σ' αυτή την περίπτωση ισχύουν $\text{dom}(f) = a$ και $\text{rng}(f) \subseteq b$.

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.6.2. Υπάρχει το σύνολο b^a όλων των συναρτήσεων από το a στο b , για όλα τα σύνολα a, b .

Επομένως υπάρχει το σύνολο V^V όλων των συναρτήσεων.

Παρατηρούμε ότι για όλες τις $f : a \rightarrow b$ και για κάθε $x \in a$, προκειμένου να ορίζεται η συνάρτηση πρέπει οι βαθμίδες των $f(x)$ και x να είναι ίσες, σε κάθε διαστρωμάτωση που περιέχει το x . Σε περίπτωση που δεν ισχύει η παραπάνω σχέση, η f δεν είναι συνάρτηση, πράγμα που μᾶς οδηγεί στον επόμενο ορισμό:

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.6.3. Θα καλοῦμε *γνήσιο τελεστή* κάθε σύνολο F για το οποίο ισχύουν τα ἑξῆς:

³Επιλέξαμε να αποδώσουμε τους ὄρους «least» και «minimal» ὡς «ελάχιστο» και «ελαχιστικό», ἀντίστοιχα, ἀκολουθώντας τὸ [6]. Στὸ [5] αὐτοὶ ἀποδίδονται ὡς «πρῶτο» και «ελάχιστο», ἀντίστοιχα.

- Τò F αποτελείται από διατεταγμένα ζεύγη $\langle x, y \rangle$, όπου τὰ x, y έχουν διαφορετικές βαθμίδες.
- $(\forall x \in a)(\exists! y \in b)[\langle x, y \rangle \in F]$.

Παραδείγματα γνήσιων τελεστών με ιδιαίτερη σημασία σε κάποια αποτελέσματα θα δούμε αργότερα.

Θεωρούμε γνωστό πότε μιὰ συνάρτηση $f : a \rightarrow b$ είναι ένα προς ένα (1-1, (injection)), επί (surjection) και θα χρησιμοποιούμε τὰ σύμβολα $f : a \rightarrow b$ και $f : a \twoheadrightarrow b$. Όταν είναι ταυτόχρονα ένα προς ένα και επί (bijection) θα χρησιμοποιούμε τὸ σύμβολο $f : a \xrightarrow{\sim} b$.

Ἐάν μιὰ συνάρτηση f είναι 1-1 και επί, τότε και ἡ ἀντίστροφή της σχέση

$$f' = \{\langle y, x \rangle \mid \langle x, y \rangle \in f\}$$

είναι συνάρτηση και μάλιστα 1-1 και επί.

Θεωρούμε επίσης γνωστή τὴν ἔννοια τοῦ περιορισμοῦ $f \upharpoonright a'$ μιᾶς συνάρτησης $f : a \rightarrow b$ στὸ $a' \subseteq a$.

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.6.4. Τὸ σύνολο $S = \{\langle x, S(x) \rangle \mid x \in V\}$ ἀποτελεῖ συνάρτηση. Ἐπομένως, και ὁ περιορισμὸς $S = S \upharpoonright N$ είναι συνάρτηση και μάλιστα ένα πρὸς ένα, ἀλλὰ ὄχι ἐπί.

Ἀπόδειξη. Κατ' ἀρχάς, κάθε διαστρωμάτωση πὸν καθιστᾶ τὸ $S(x)$ σύνολο γιὰ κάθε σύνολο x , ἀποδίδει στὰ x και $S(x)$ τὴν ἴδια βαθμίδα, ἄρα τὰ ζεύγη $\langle x, S(x) \rangle$ ὀρίζονται και τὸ σύνολό τους S ἀποτελεῖ σχέση.

Ἐπίσης, γιὰ κάθε x ὀρίζεται μοναδικὰ τὸ $S(x)$, ἄρα ἡ S ἀποτελεῖ συνάρτηση. Ἐρα και ἡ S ἀποτελεῖ συνάρτηση, ἀπὸ τὴν παραπάνω παρατήρηση. Ἐπίσης, ἡ S είναι ένα πρὸς ένα και ὄχι ἐπί, ὡς συνέπεια τῶν λημμάτων 1.3.7 και 1.3.6. \square

ΘΕΩΡΗΜΑ 1.6.5 (Ἀναδρομῆς). Ἐστω σύνολα a , $x_0 \in a$ και συνάρτηση $f : a \rightarrow a$. Ὑπάρχει μοναδικὴ συνάρτηση $g : N \rightarrow a$ τ.ω.

$$\alpha) g(0) = x_0$$

$$\beta) g(S(n)) = f(g(n)), \text{ γιὰ κάθε } n \in N.$$

Ἀπόδειξη. Θεωρούμε τὴν κλάση

$$A = \{t \mid \langle 0, x_0 \rangle \in t \wedge (\forall n, y)[\langle n, y \rangle \in t \rightarrow \langle S(n), f(y) \rangle \in t]\}.$$

και ἀποδεικνύουμε ὅτι είναι σύνολο. Ἐχουμε:

$$t \in A \leftrightarrow [\langle 0, x_0 \rangle \in t \wedge (\forall n, y)[\langle n, y \rangle \in t \rightarrow \langle S(n), f(y) \rangle \in t]]$$

και ὁ τύπος είναι διαστρωματωμένος.

Ὄρίζουμε τώρα $g = \cap A$. Τὸ g προφανῶς είναι σύνολο. Εὐκολα ἀποδεικνύεται με ἐπαγωγή στὸ n ὅτι ἡ g είναι ἡ ζητούμενη. \square

Χρησιμοποιώντας το 1.6.5, κατασκευάζουμε τις πράξεις μεταξύ φυσικών αριθμών.

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.6.6. Ορίζουμε την πρόσθεση και τον πολλαπλασιασμό φυσικών αριθμών αναδρομικά:

$$\begin{cases} m + 0 = m \\ m + S(n) = S(m + n) \end{cases}, \quad \begin{cases} m \cdot 0 = 0 \\ m \cdot S(n) = m \cdot n + m \end{cases}$$

Οι βασικές ιδιότητές τους συνοψίζονται στην παρακάτω πρόταση και θεωρούνται γνωστές.

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.6.7. Για όλους τους $m, n, k \in \mathbb{N}$ ισχύουν:

1. $m + (n + k) = (m + n) + k$.
2. $m + n = n + m$
3. $m \cdot (n + k) = m \cdot n + m \cdot k$
4. $m \cdot (n \cdot k) = (m \cdot n) \cdot k$.
5. $m \cdot n = n \cdot m$

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.6.8 (Φυσική διάταξη φυσικών αριθμών). Ορίζουμε τη σχέση $\leq \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ ως εξής:

$$m \leq n \leftrightarrow (\exists k \in \mathbb{N})[m + k = n]$$

για όλους τους $m, n \in \mathbb{N}$.

Στο σημείο αυτό, και σε ότι αφορά στους φυσικούς αριθμούς, έχουμε κατασκευάσει ένα σύστημα φυσικών αριθμών, πράξεις και διάταξη σ' αυτό. Έχουμε λοιπόν όλες τις προϋποθέσεις για να αναπτύξουμε τη θεωρία των αριθμών, όπως γίνεται στα περισσότερα βιβλία Θεωρίας Αριθμών⁴, κάτι όμως τέτοιο δεν είναι στους στόχους της εργασίας. Στο εξής θα θεωρούμε ως γνωστή όλη τη Θεωρία Αριθμών στο σύστημα που κατασκευάσαμε.

Ειδικότερα, αναφέρουμε σαφώς το εξής θεώρημα της Θεωρίας Αριθμών, επειδή θα χρησιμοποιηθεί αργότερα.

ΘΕΩΡΗΜΑ 1.6.9. Το σύνολο $\langle \mathbb{N}, \leq \rangle$ είναι κ.δ.σ.

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.6.10. Έστω σύνολο a και μη κενό υποσύνολό του $\emptyset \neq b \subseteq a$. Ονομάζουμε *χαρακτηριστική συνάρτηση του b* τη συνάρτηση $\chi_b : a \rightarrow \{0, 1\}$ με τύπο

$$\chi_b(x) = \begin{cases} 0, & x \notin b \\ 1, & x \in b \end{cases}$$

⁴Βλέπε για παράδειγμα Κ. Λάκκη, *Θεωρία Αριθμών*, Εκδ. Ζήτη, Θεσσαλονίκη 1991.

Για τη δικαίωση του όρισμοῦ, ἀρκεῖ νὰ παρατηρήσουμε ὅτι ἡ χ_b , ὡς σύνολο διατεταγμένων ζευγῶν, γράφεται στὴ μορφή

$$\chi_b = \{(x, 0) \mid x \notin b\} \cup \{(y, 1) \mid y \in b\}$$

καὶ ὅτι ικανοποιεῖ τὴν ιδιότητα τοῦ ὁρισμοῦ 1.6.1, ποὺ εἶναι εὐκόλο.

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.6.11. Ὑπάρχει 1-1 καὶ ἐπι συνάρτηση μεταξὺ τῶν συνόλων $\mathcal{P}(a)$ καὶ $\{0, 1\}^a$, γιὰ κάθε σύνολο a .

Ἀπόδειξη. Ὅριζουμε τὴ συνάρτηση

$$h : \mathcal{P}(a) \rightarrow \{0, 1\}^a$$

μὲ τύπο

$$h(X) = \chi_X$$

καὶ εὐκόλα ἀποδεικνύουμε ὅτι εἶναι ἡ ζητούμενη. \square

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.6.12. Ἐστω $f : a \rightarrow b$ καὶ ὑποσύνολα $a' \subseteq a$, $b' \subseteq b$. Ὅριζουμε τὴν εἰκόνα τοῦ a' μέσω τῆς f

$$f[a'] = \{f(x) \mid x \in a'\}$$

καὶ τὴν ἀντίστροφη εἰκόνα τοῦ a' μέσω τῆς f

$$f^{-1}[b'] = \{x \in a \mid f(x) \in b'\}.$$

Ἐπίσης, ὁρίζουμε τὴ συνάρτηση

$$f'' : \mathcal{P}(a) \rightarrow \mathcal{P}(b)$$

μὲ τύπο $f''(a') = f[a']$.

ΛΗΜΜΑ 1.6.13. Ἄν $f : a \rightarrow b$ τότε $f'' : \mathcal{P}(a) \rightarrow \mathcal{P}(b)$.

ΛΗΜΜΑ 1.6.14. Ὑπάρχει ἀμφίεση μεταξὺ τῶν συνόλων $\mathcal{P}_1\mathcal{P}(a)$ καὶ $\mathcal{P}\mathcal{P}_1(a)$, γιὰ κάθε σύνολο a .

Ἀπόδειξη. Θεωροῦμε τὴ συνάρτηση

$$f : \mathcal{P}_1\mathcal{P}(a) \rightarrow \mathcal{P}\mathcal{P}_1(a)$$

μὲ τύπο

$$f(\{x\}) = \{\{t\} \mid t \in x\}$$

γιὰ ὅλα τὰ $x \subseteq a$ καὶ δείχνουμε εὐκόλα ὅτι εἶναι ἡ ζητούμενη. \square

1.7 Πληθάριθμοι

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.7.1. Ορίζουμε τη σχέση *ισοπληθικότητας* ως εξής: Δύο σύνολα λέγονται *ισοπληθή* όταν υπάρχει μια 1-1 και επί συνάρτηση μεταξύ τους. Συμβολικά

$$a \sim b \leftrightarrow \exists f[f : a \twoheadrightarrow b].$$

Ονομάζουμε *πληθάριθμο* του συνόλου a το σύνολο *ισοδυναμίας* του ως προς τη σχέση *ισοπληθικότητας*

$$|a| = \{b \mid b \sim a\}.$$

Έτσι, το σύνολο όλων των πληθαρίθμων ορίζεται ως το σύνολο-πηλίκο της σχέσης *ισοπληθικότητας*:

$$\text{Card} = \{|a| \mid a \in V\}.$$

Ο όρισμός δικαιώνεται εύκολα από την άπλη παρατήρηση ότι \sim είναι σχέση *ισοδυναμίας*.

Παρατηρούμε ότι κάθε σύνολο είναι *ισοπληθές* με τον *εαυτό* του, άρα ανήκει στον πληθάριθμό του, δηλαδή $a \in |a|$, για κάθε a . Επίσης παρατηρούμε ότι το κενό σύνολο δεν μπορεί να είναι *πληθάριθμος* κανενός συνόλου.

ΠΟΡΙΣΜΑ 1.7.2. Για όλα τα a, b , έχουμε:

1. $a \sim b \rightarrow \mathcal{P}(a) \sim \mathcal{P}(b)$
2. $\mathcal{P}\mathcal{P}_1(a) \sim \mathcal{P}_1\mathcal{P}(a)$
3. $\mathcal{P}(a) \sim \{0, 1\}^a$.

Απόδειξη. Άμεσα, από τα 1.6.13, 1.6.14 και 1.6.11. □

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.7.3. Το σύνολο a έχει *λιγότερα στοιχεία* από το b , αν υπάρχει 1-1 (και όχι επί) συνάρτηση από το a στο b . Συμβολικά,

$$|a| < |b| \leftrightarrow \exists f[f : a \rightarrow b].$$

Παρατηρούμε ότι $|a| \leq |b| \leftrightarrow |a| < |b| \vee a \sim b$.

Εύκολα αποδεικνύεται ότι \leq είναι σχέση *διατάξεως*.

Με τρόπο παρόμοιο όπως και στην ZFC (βλ. π.χ. [6]) αποδεικνύεται το

ΘΕΩΡΗΜΑ 1.7.4 (Schröder-Bernstein). Για όλα τα a, b ισχύει

$$|a| \leq |b| \wedge |b| \leq |a| \rightarrow a \sim b.$$

ΘΕΩΡΗΜΑ 1.7.5. Για κάθε σύνολο a ισχύει

$$|\mathcal{P}_1(a)| < |\mathcal{P}(a)|.$$

Απόδειξη. Από την ταυτοτική συνάρτηση $\{x\} \mapsto \{x\}$ έχουμε $|\mathcal{P}_1(a)| < |\mathcal{P}(a)|$.

Θα δείξουμε τώρα ότι $\mathcal{P}_1(a) \not\sim \mathcal{P}(a)$. Έστω προς άτοπο ότι $\mathcal{P}_1(a) \sim \mathcal{P}(a)$. Τότε υπάρχει $f : \mathcal{P}_1(a) \twoheadrightarrow \mathcal{P}(a)$. Θεωρούμε την κλάση

$$b = \{y \mid y \in a \wedge y \notin f(\{y\})\}.$$

Ο τύπος $y \in b \leftrightarrow y \in a \wedge y \notin f(\{y\})$ είναι διαστρωματωμένος. Άρα, η κλάση b είναι σύνολο και μάλιστα υποσύνολο του a . Επειδή η f είναι επί, υπάρχει $s \in a$ τ.ω. $f(\{s\}) = b$. Τότε, για κάθε $y \in a$ ισχύει

$$y \in f(\{s\}) \leftrightarrow y \in b \leftrightarrow y \notin f(\{y\}).$$

Θέτοντας $y = s \in a$, η προηγούμενη γίνεται

$$s \in f(\{s\}) \leftrightarrow s \notin f(\{s\}),$$

πράγμα άτοπο. □

Στό σημείο αυτό πρέπει να κάνουμε μια παρατήρηση. Στη συνήθη συνολοθεωρία ισχύει το *Θεώρημα του Cantor*

$$|a| < |\mathcal{P}(a)|.$$

Στην NF, αρκεί να παρατηρήσουμε ότι αυτό δεν ισχύει: στερείται νοήματος, γιατί σε κάθε διαστρωμάτωση που περιέχει το a , η βαθμίδα του $\mathcal{P}(a)$ είναι μεγαλύτερη της βαθμίδας του a κατά 1, άρα οι πληθάρημοί τους δεν μπορούν να συγκριθούν μεταξύ τους.

Περισσότερα γι' αυτό θα πούμε σε επόμενη ενότητα. Έδω θα σταθούμε μόνο στην αντιμετώπιση του παραδόξου του Cantor. Στην καντοριανή θεωρία συνόλων το θεώρημα Cantor συνεπάγεται την ανισότητα $|V| < |\mathcal{P}(V)|$. Αυτή όμως δεν ισχύει στην NF, αφού προφανώς $V = \mathcal{P}(V)$. Με την απόρριψη του θεωρήματος, ως στερούμενου νοήματος, απορρίπτεται και η προηγούμενη ανισότητα, όποτε αντιμετωπίζεται το παράδοξο.

ΛΗΜΜΑ 1.7.6. Για όλα τα a, b ,

$$a \sim b \leftrightarrow \mathcal{P}_1(a) \sim \mathcal{P}_1(b).$$

Απόδειξη. Για το εύθ, δοθείσης μιᾶς $f : a \twoheadrightarrow b$, κατασκευάζω τη συνάρτηση $g : \mathcal{P}_1(a) \rightarrow \mathcal{P}_1(b)$ με τύπο $g(\{x\}) = \{f(x)\}$ και δείχνουμε ότι είναι 1-1 και επί.

Για το αντίστροφο, θεωρούμε μιᾶς $g : \mathcal{P}_1(a) \twoheadrightarrow \mathcal{P}_1(b)$ και αποδεικνύουμε ότι η $f : a \rightarrow b$ με τύπο

$$f(x) = \text{το μοναδικό } y \in b \text{ τ.ω. } g(\{x\}) = \{y\}$$

είναι 1-1 και έπί.

Τò μόνο στο όποιο άξίζει νά σταθούμε είναι ότι οί κατασκευαζόμενες συναρτήσεις κληρονομοούν τή στρωματοποίησή τους άπό τις δοθεΐσες. Πράγματι, σε κάθε διαστρωμάτωση που περιέχει τò x , άν τὰ $f(x)$ και x έχουν τήν ίδια βαθμίδα, τότε τò ίδιο ισχύει και για τὰ $\{f(x)\}$ και $\{x\}$. για \square

Με χρήση τών ίδιων συναρτήσεων προκύπτει και τò

ΛΗΜΜΑ 1.7.7. Για όλα τὰ a, b ισχύει

$$|a| < |b| \leftrightarrow |\mathcal{P}_1(a)| < |\mathcal{P}_1(b)|.$$

ΛΗΜΜΑ 1.7.8. Για όλα τὰ a, b ισχύει $\mathcal{P}_1(a \times b) \sim \mathcal{P}_1(a) \times \mathcal{P}_1(b)$.

Άπόδειξη. Θεωρούμε τή συνάρτηση $\mathcal{P}_1(a \times b) \rightarrow \mathcal{P}_1(a) \times \mathcal{P}_1(b)$ με τύπο $f(\{\langle x, y \rangle\}) = \{\{x\}, \{y\}\}$ και παρατηρούμε εύκολα ότι είναι άμφιση. \square

Προφανώς, έπίσης ισχύει τò έπόμενο λήμμα:

ΛΗΜΜΑ 1.7.9. Για όλα τὰ a, b , άν $a \cap b = \emptyset$, τότε $\mathcal{P}_1(a) \cap \mathcal{P}_1(b) = \emptyset$ και $\mathcal{P}_1(a \cup b) = \mathcal{P}_1(a) \cup \mathcal{P}_1(b)$.

Πάμε τώρα νά όρίσουμε πράξεις στους πληθαρίθμους.

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.7.10. Όρίζουμε πρόσθεση και πολλαπλασιασμό πληθαρίθμων, ως έξής: Για όλους τούς $\kappa = |a|, \lambda = |b| \in \text{Card}$, όρίζουμε:

- $\kappa + \lambda = |a \cup b|$ για $a \cap b = \emptyset$
- $\kappa \cdot \lambda = |a \times b|$

Ή δικαιολόγηση τών όρισμών προκύπτει άμεσα άπό τὰ 1.7.8 και 1.7.9.

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.7.11. Ένας πληθάριθμος λέγεται πεπερασμένος, όταν κάθε στοιχείο του είναι πεπερασμένο. Έπομένως τò σύνολο τών πεπερασμένων πληθαρίθμων είναι

$$\text{FCard} = \mathcal{P}(\text{Fin}) \cap \text{Card}.$$

ΘΕΩΡΗΜΑ 1.7.12. Οί πεπερασμένοι πληθάριθμοι είναι άκριβώς οί φυσικοί άριθμοί. Δηλαδή

$$\mathbb{N} = \text{FCard}.$$

Άπόδειξη. « \subseteq » Θα δείξουμε ότι $\mathbb{N} \subseteq \text{FCard}$. Έστω $n \in \mathbb{N}$ και $a \in n$. Τότε $a \in \mathbb{N}$. Άρα $a \in \text{Fin}$. Άρα $\mathbb{N} \subseteq \text{Fin}$ άρα $\mathbb{N} \subseteq \mathcal{P}(\text{Fin})$.

Μένει νά δείξουμε ότι $n \in \text{Card}$ για κάθε $n \in \mathbb{N}$. Με έπαγωγή:

Βάση: $0 = \{\emptyset\} = \{a \mid a \sim \emptyset\} = |\emptyset| \in \text{Card}.$

Έπαγ. βήμα: Έστω $n = |a| \in \text{Card}$. Θα δείξουμε ότι $S(n) \in \text{Card}$. Είναι:

$$\begin{aligned} S(n) &= \{a \cup \{x\} \mid a \in n \wedge x \notin a\} \\ &= \{a \cup \{x\} \mid a \in n \wedge \{x\} \cap a = \emptyset\} \end{aligned}$$

Όλα τα στοιχεία του $S(n)$ είναι ισοπληθή. Πράγματι, έστω $a \cup \{x\}, b \cup \{y\} \in S(n)$. Τότε $a, b \in n$. Όμως, από Ε.Υ., το n είναι πληθάριθμος άρα $a \sim b$ άρα υπάρχει $f : a \rightarrow b$ και $\{x\} \cap a = \{y\} \cap b = \emptyset$. Έτσι, όρίζεται άμφιση

$$\{x\} \cup a \rightarrow \{y\} \cup b$$

με τύπο

$$t \mapsto \begin{cases} f(t) & , t \in a \\ y & , t = x \end{cases}$$

Άρα, $S(n) \in \text{Card}$.

« \supseteq » Έστω $\kappa \in \text{Card}$ και $\kappa \subseteq \text{Fin}$. Τότε για κάθε $a \in \kappa$, $a \in \text{Fin}$. Άρα υπάρχει $n \in \mathbb{N}$ τ.ω. $a \in n$. Από το « \subseteq » έπεται ότι $n \in \text{Card}$. Άρα το σύνολο a ανήκει σε δύο πληθαρίθμους κ, n , επομένως $\kappa = n$. Άρα, $\kappa \in \mathbb{N}$. \square

Είναι προφανές ότι:

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.7.13. Ένα σύνολο είναι πεπερασμένο, αν ο πληθάριθμός του είναι πεπερασμένος, δηλαδή

$$a \in \text{Fin} \leftrightarrow |a| \in \text{FCard}.$$

Συνδυάζοντας τώρα τα 1.7.10 και 1.7.12, έχουμε ότι οι πράξεις πρόσθεσης και πολλαπλασιασμού στους φυσικούς άριθμους όρίζονται εκ νέου ως έξής:

$$m + n = \{a \cup b \mid a \in m \wedge b \in n \wedge a \cap b = \emptyset\},$$

$$m \cdot n = \{a \times b \mid a \in m \wedge b \in n\},$$

για όλους τους $m, n \in \mathbb{N}$.

ΘΕΩΡΗΜΑ 1.7.14. Οι δύο όρισμοί της πρόσθεσης φυσικῶν άριθμῶν ταυτίζονται.

Άπόδειξη. Για την εύκολία της άπόδειξης, εισάγουμε το προσωρινό σύμβολο \oplus για την πρόσθεση πληθαρίθμων. Θα άποδείξουμε ότι

$$(\forall m \in n)[m \oplus n = m + n],$$

με έπαγωγή στον φυσικό n .

Βάση: Για όλα τὰ m έχουμε:

$$\begin{aligned} m \oplus 0 &= \{a \cup b \mid a \in m \wedge b \in 0 \wedge a \cap b = \emptyset\} \\ &= \{a \cup b \mid a \in m \wedge b = \emptyset\} \\ &= \{a \cup \emptyset \mid a \in m\} \\ &= \{a \mid a \in m\} \\ &= m \end{aligned}$$

καὶ $m + 0 = m$, ἀπὸ 1.6.6. Ἄρα $m \oplus 0 = m + 0$.

Ἐπαγωγικὸ βήμα: Ὑποθέτουμε ὅτι $m \oplus n = m + n$ καὶ θὰ δείξουμε ὅτι $m \oplus S(n) = m + S(n)$, γιὰ ὅλα τὰ $m \in \mathbb{N}$.

Εἶναι:

$$\begin{aligned} m \oplus S(n) &= \{a \cup b \mid a \in m \wedge b \in S(n) \wedge a \cap b = \emptyset\} \\ &= \{a \cup b \mid a \in m \wedge b = x \cup \{x\} \wedge c \in n \wedge x \notin c \wedge x \notin a\} \\ &= \{a \cup (c \cup \{x\}) \mid a \in m \wedge c \in n \wedge x \notin a \cup c, a \cap c = \emptyset\} \\ &= \{(a \cup c) \cup \{x\} \mid a \cup c \in m \oplus n \wedge (a \cup c) \cap \{x\} = \emptyset\} \\ &= S(m \oplus n) \\ &= S(m + n), \text{ ἀπὸ Ε.Υ.} \\ &= m + S(n), \text{ ἀπὸ 1.6.6.} \end{aligned}$$

□

Ἐντελῶς ὅμοια ἀποδεικνύεται ὅτι

ΘΕΩΡΗΜΑ 1.7.15. *Οἱ δύο ὀρισμοὶ τοῦ πολλαπλασιασμοῦ στοὺς φυσικοὺς ἀριθμοὺς ταυτίζονται .*

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.7.16. Ὑρίζουμε τὴ φυσικὴ διάταξη τῶν πληθαρῖθμων, ὡς ἐξῆς:

$$\kappa \leq \lambda \leftrightarrow (\forall a \in \kappa)(\forall b \in \lambda)[|a| < |b|],$$

γιὰ ὅλους τοὺς πληθαρῖθμους κ, λ .

Ἀπὸ τὸν ὀρισμὸ 1.7.3 φαίνεται εὐκόλα ὅτι

ΛΗΜΜΑ 1.7.17. *Ἡ δομὴ $\langle \text{Card}, \leq^{\text{Card}} \rangle$ εἶναι δ.σ.*

ΘΕΩΡΗΜΑ 1.7.18. *Οἱ \leq^{Card} καὶ $\leq^{\mathbb{N}}$ ταυτίζονται γιὰ φυσικοὺς ἀριθμοὺς.*

Ἀπόδειξη. Χρησιμοποιῶντας τὰ 1.6.6 καὶ 1.7.14, ἀρκεῖ νὰ ἀποδείξουμε ὅτι

$$m \leq^{\text{Card}} n \leftrightarrow (\exists k)[m \oplus k = n],$$

ὅπου \oplus τὸ προσωρινὸ σύμβολο ποὺ ἀναφέρθηκε νωρίτερα.

(\rightarrow) Έστω $m \leq^{\text{Card}} n$ και τυχαία $a \in m, b \in n$. Από τον όρισμό, $a \preceq b$, άρα υπάρχει $f : a \rightarrow b$. Ορίζουμε $d = b - f[a]$ και $c = f^{-1}[d] = f^{-1}[b - f[a]]$.

Παρατηρούμε ότι $a \cap c = \emptyset$. Επίσης,

$$a \cup c = a \cup f^{-1}[d] = f^{-1}[f[a]] \cup f^{-1}[d] = f^{-1}[f[a] \cup d] = f^{-1}[b] \sim b.$$

Επομένως, $m \oplus k = n$, για $k = |c|$.

(\leftarrow) Έστω $m \oplus k = n$. Τότε $a \cup c = b$, για $a \in m, b \in n, c \in k$ και $a \cap c = \emptyset$. Τότε, $a \preceq a \cup c = b$, άρα $a \preceq b$. Άρα, $m \leq^{\text{Card}} n$. □

1.8 Ο τελεστής T και το άξιωμα αρίθμησης

Είδαμε στην προηγούμενη ενότητα ότι η μη ισχύς του θεωρήματος του Cantor $|a| < |\mathcal{P}(a)|$ στην NF όφειλεται όχι σε λόγο ουσίας (το δυναμοσύνολο $\mathcal{P}(a)$ ορίζεται με τον ίδιο τρόπο όπως και στην ZFC), αλλά σε λόγους τύπου: σε κάθε διαστρωμάτωση που περιέχει το a , τα $\mathcal{P}(a)$ και a έχουν διαφορετικές βαθμίδες.

Αν όμως στη θέση του a πάρουμε το $\mathcal{P}_1(a)$, τότε το θεώρημα ισχύει! Έχει ενδιαφέρον να δούμε τί αλλάζει. Ως προς το τυπικό θέμα, είναι σαφές ότι $x \in a \leftrightarrow \{x\} \in \mathcal{P}_1(a)$, πράγμα που ανεβάζει τη βαθμίδα του άριστου μέλους της ανισότητας κατά ένα. Ως προς την ουσία, τα στοιχεία $x \in a$ και $\{x\} \in \mathcal{P}_1(a)$ συμπεριφέρονται με τον ίδιο τρόπο, παρ' ότι είναι διαφορετικά.

Υπάρχει δηλαδή μιá έννοια «ισομορφισμού», κατά την άλγεβρική όρολογία, που αξίζει να μελετηθεί ιδιαίτερα. Προκειμένου να το κάνουμε, ορίζουμε τον παρακάτω τελεστή:

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.8.1. Ορίζουμε τον γνήσιο τελεστή $T : \text{Card} \rightarrow \text{Card}$ με τύπο

$$T(|a|) = |\mathcal{P}_1(a)|.$$

Είναι σαφές ότι ο T δεν αποτελεί συνάρτηση, καθώς τα $T(\kappa)$ και κ , έχουν διαφορετική βαθμίδα σε κάθε διαστρωμάτωση που τα περιέχει. Όμως ικανοποιείται προφανώς η σχέση

$$(\forall \kappa \in \text{Card})(\exists! \lambda \in \text{Card})[T(\kappa) = \lambda],$$

πράγμα που δικαιολογεί τον όρισμό.

ΛΗΜΜΑ 1.8.2. Ο T είναι 1-1, αλλά όχι επί.

Απόδειξη. Έστω πληθάρημοι $\kappa = |a|, \lambda = |b|$ τ.ω. $T(\kappa) = T(\lambda)$. Τότε $|\mathcal{P}_1(a)| = |\mathcal{P}_1(b)|$ άρα εύκολα $|a| = |b|$, όποτε $\kappa = \lambda$.

Υποθέτουμε πρὸς ἄτοπο ὅτι ὁ T εἶναι ἐπί. Τότε $T(|V|) = |V|$, δηλαδή $|\mathcal{P}_1(V)| = |V|$, ἄρα ὑπάρχει $g : V \rightarrow \mathcal{P}_1(V)$. Θεωροῦμε τὸ σύνολο

$$a = \{x \in V \mid g(x) = \{x\}\}.$$

Γιὰ κάθε x ἰσχύει $x \in a \leftrightarrow g(x) = \{x\}$, δηλαδή $g \upharpoonright a = \text{id}$. Ὅμως ἡ g εἶναι συνάρτηση καὶ τὸ a σύνολο, ἄρα καὶ ἡ id εἶναι σύνολο· ἄτοπο. \square

ΛΗΜΜΑ 1.8.3. *Γιὰ κάθε φυσικὸ n , ὁ $T(n)$ εἶναι φυσικὸς καὶ μάλιστα ἰσχύει $T(S(n)) = S(T(n))$. Ἐπεταὶ ὅτι $T \upharpoonright \mathbb{N} : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$.*

Ἀπόδειξη. Θὰ τὰ δείξουμε μὲ ἐπαγωγὴ στὸ n . Στὴ βίαση εἶναι φανερό ὅτι $T(0) = T(|\emptyset|) = |\mathcal{P}_1(\emptyset)| = |\emptyset| = 0 \in \mathbb{N}$. Γιὰ τὸ ἐπαγωγικὸ βήμα, ἔχουμε $T(S(n)) = T(|a \cup \{x\}|) = |\mathcal{P}_1(a \cup \{x\})| = \dots = |\mathcal{P}_1(a)| + |\mathcal{P}_1(\{x\})| = T(n) + 1 \in \mathbb{N}$.

Θὰ δείξουμε τώρα ὅτι γιὰ κάθε φυσικὸ m ὑπάρχει φυσικὸς n τ.ω. $T(n) = m$, μὲ ἐπαγωγὴ στὸ m . Ἄν $m = 0$ τότε $T(0) = 0$. Ἄν $m = 1$ εὐκόλα ἀποδεικνύεται ὅτι $T(1) = 1$. Ἐστω $m > 1$. Τότε $m = S(n) = SS(k)$ γιὰ κάποια $n, k \in \mathbb{N}$. Ἀπὸ τὴν Ε.Υ. ἔπεται ὅτι $n = T(k)$. Ἄρα, $m = S(n) = S(T(k)) = T(S(k)) = T(n)$. \square

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.8.4. *Ὁ T διατηρεῖ τὴν πρόσθεση καὶ τὸν πολλαπλασιασμὸ πληθάρθμων, δηλαδή γιὰ ὅλους τοὺς $\kappa, \lambda \in \text{Card}$,*

$$\alpha) T(\kappa + \lambda) = T(\kappa) + T(\lambda)$$

$$\beta) T(\kappa \lambda) = T(\kappa) \cdot T(\lambda).$$

Ἐπεταὶ ὅτι ὁ T εἶναι ἐνδομορφισμὸς τοῦ Card καὶ ἰσομορφισμὸς τοῦ \mathbb{N} , κατὰ τὴν ἀλγεβρική ἔννοια.

Ἀπόδειξη. $\alpha)$ Ἐστω $\kappa = |a|$ καὶ $\lambda = |b|$, γιὰ $a \cap b = \emptyset$. Τότε $\kappa \oplus \lambda = |a \cup b|$.

Παρατηροῦμε εὐκόλα ὅτι $\mathcal{P}_1(a) \cap \mathcal{P}_1(b) = \emptyset$ καὶ ὑπενθυμίζουμε, ἀπὸ τὸ 1.7.9, ὅτι

$$\mathcal{P}_1(a \cup b) = \mathcal{P}_1(a) \cup \mathcal{P}_1(b).$$

Τώρα ἡ ἐπαλήθευση τῆς ιδιότητος εἶναι εὐκόλη.

$\beta)$ Ἐστω $\kappa = |a|$ καὶ $\lambda = |b|$. Τότε $\kappa \odot \lambda = |a \times b|$. Μὲ χρῆση τοῦ 1.7.8 ἔπεται εὐκόλα ἡ ζητούμενη. \square

ΛΗΜΜΑ 1.8.5. *Γιὰ ὅλους τοὺς πληθάρθμους κ, λ ἰσχύει*

$$\kappa \leq \lambda \leftrightarrow T(\kappa) \leq T(\lambda).$$

Απόδειξη. Έστω $\kappa = |a|$ και $\lambda = |b|$, όπου a, b τυχαία σύνολα. Τότε, η σχέση προς απόδειξη είναι ισοδύναμη με την

$$|a| \leq |b| \leftrightarrow |\mathcal{P}_1(a)| \leq |\mathcal{P}_1(b)|,$$

που είναι γνωστή από το 1.7.8. □

Τώρα θα ορίσουμε την πράξη της έκθετοποίησης φυσικών αριθμών και πληθαρικών, μιὰ διαδικασία στην οποία εμπλέκεται ὁ τελεστής T .

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.8.6. Για ὅλους τοὺς φυσικοὺς m, n ὀρίζουμε

$$\begin{cases} m^0 = 1 \\ m^{S(n)} = m^n \cdot m \end{cases}$$

καὶ για ὅλους τοὺς πληθαρικοὺς $\kappa = |a|, \lambda = |b|$

$$\kappa^\lambda = |a^b|.$$

Πρῶτα πρέπει νὰ δείξουμε τὴ συμφωνία τῶν δύο ὀρισμῶν για φυσικοὺς ἀριθμοὺς.

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.8.7. Οἱ δύο ὀρισμοὶ τῆς έκθετοποίησης συμφωνοῦν για φυσικοὺς ἀριθμοὺς.

Απόδειξη. Θα δείξουμε ὅτι ἀπὸ τὸν γενικὸ ὀρισμὸ για ὅλους τοὺς πληθαρικοὺς ἔπεται ὁ συγκεκριμένος για τοὺς πεπερασμένους πληθαρικοὺς, δηλαδή τοὺς φυσικοὺς ἀριθμοὺς. Θα τὸ κάνουμε με ἐπαγωγὴ στὸ n . Τὸ ἀντίστροφο γίνεται με τὸν ἴδιο ἀκριβῶς τρόπο.

Υποθέτουμε ὅτι $m = |a|, n = |b|$. Στὴ βάση ἔχουμε $n = 0$, ὁπότε $b = \emptyset$ καὶ ἡ μόνη συνάρτηση $\emptyset \rightarrow a$ εἶναι ἡ κενὴ συνάρτηση. Ἄρα, $|a^\emptyset| = 1$. Ἄρα, $m^0 = 1$.

Ἐστω τώρα $b \in S(n)$ καὶ ἡ πρόταση ἰσχύει για n . Τότε $b = c \cup \{x\}$ για $c \in n, x \notin c$. Παρατηροῦμε ὅτι κάθε συνάρτηση $f : b \rightarrow a$ ἐπάγει μιὰ συνάρτηση $f_1 : c \rightarrow a$ καὶ μιὰ $f_2 : \{x\} \rightarrow a$, δηλαδή ἕνα ζεῦγος $\langle f_1, f_2 \rangle \in (a^c \times a^{\{x\}})$. Ἄρα,

$$m^{S(n)} = |a^c \times a^{\{x\}}| = |a^c| \cdot |a^{\{x\}}| = m^n \cdot m.$$

□

Εὐκόλα ἀποδεικνύονται για ὅλους τοὺς φυσικοὺς m, n, k οἱ ιδιότητες

1. $m^{n+k} = m^n \cdot m^k$
2. $(m \cdot n)^k = m^k \cdot n^k$

$$3. (m^n)^k = m^{n \cdot k}.$$

Θά δώσουμε τώρα έναν ειδικό όρισμό τής έκθετοποίησης πληθαρικών, για τήν περίπτωση όπου ή βάση ισούται με τόν αριθμό 2. Ο λόγος πού τò κάνουμε θά φανεί σέ λίγο.

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.8.8. Για κάθε πληθάρικο λ , όρίζουμε τόν 2^λ ως έξής:

$$2^\lambda = \begin{cases} |\mathcal{P}(a)|, & \exists a[\lambda = |\mathcal{P}_1(a)|] \\ \emptyset, & \text{άλλιώς} \end{cases}$$

Ίσοδύναμα, όρίζουμε

$$2^\lambda = T(\lambda)$$

Πρίν δείξουμε ότι οί δύο όρισμοί ταυτίζονται για $\lambda = 2$, άς κάνουμε μιá ενδιαφέρουσα παρατήρηση.

Στή συνήθη συνολοθεωρία, ισχύει ότι

$$|x| = n \rightarrow |\mathcal{P}(x)| = 2^n.$$

Αυτή ή σχέση ίσοδυναμεί με τήν $\mathcal{P}(x) \sim 2^x$, πού στήν NF δέν ισχύει, άφοϋ οί βαθμίδες τών $\mathcal{P}(x)$ και $x2^x$ είναι διαφορετικές, σέ τυχούσα διαστρωμάτωση πού περιέχει τò x .

Άντ' αυτής, ισχύει κάτι άλλο (πού όπως περιμένουμε, περιέχει τόν τελεστή T):

ΘΕΩΡΗΜΑ 1.8.9. Για κάθε x , ισχύει $\mathcal{P}(x) \sim 2^{\mathcal{P}_1(x)}$. Έπεται ότι

$$|x| = n \rightarrow |\mathcal{P}(x)| = 2^{T(n)}.$$

Άπόδειξη. Κατ' αρχάς, παρατηρούμε ότι οί βαθμίδες τών $\mathcal{P}(x)$ και $2^{\mathcal{P}_1(x)}$ είναι ίσες, σέ τυχούσα διαστρωμάτωση πού περιέχει τò x . Τώρα, ή 1-1 και έπί συνάρτηση πού ζητάμε είναι αυτή πού απεικονίζει τò τυχαίο $x \subseteq a$ στή χαρακτηριστική συνάρτηση $\chi_{\mathcal{P}_1(x)} : \mathcal{P}_1(x) \rightarrow 2$. \square

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.8.10. Οί δύο όρισμοί τής έκθετοποίησης πληθαρικών ταυτίζονται, όταν βάση τής δύναμης είναι τò 2.

Άπόδειξη. Άρκεί νά δείξουμε ότι ό γενικός όρισμός 1.8.6 συνεπάγεται τόν 1.8.8. Έστω $b = \mathcal{P}_1(c)$, για κάποιο σύνολο c και $|a| = 2$, άρα $a = \{x, y\}$ για κάποια $x \neq y$. Τότε, από τò προηγούμενο θεώρημα έχουμε

$$2^\lambda = |\{x, y\}^{\mathcal{P}_1(c)}| = |\mathcal{P}(c)|.$$

\square

Πάμε τώρα σὲ ἕνα ἄλλο θέμα. Στὴ συνήθη συνολοθεωρία ἰσχύει ὅτι τὸ σύνολο $\{0, 1, 2, \dots, n-1\}$ τῶν μικρότερων τοῦ n φυσικῶν ἀριθμῶν ἔχει πληθικότητα n . Πρόκειται γιὰ μιὰ σχέση διαισθητικὰ προφανῆ ποὺ χρησιμοποιεῖται συνεχῶς στὰ Μαθηματικά. Δυστυχῶς στὴν NF δὲν ἰσχύει πάντα. Μάλιστα ἀποδεικνύεται ἰσοδύναμη μὲ τὸ ἀξίωμα ἀρίθμησης ποὺ θὰ δοῦμε σὲ λίγο.

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.8.11. Ὄνομάζοντας $N_n = \{m \in \mathbb{N} \mid m < n\}$ τὸ ἀπόκομμα τοῦ \mathbb{N} μέχρι n , ἔχουμε

$$(\forall n \in \mathbb{N})[T^2(n) = n] \leftrightarrow (\forall n \in \mathbb{N})[N_n \varepsilon n].$$

Ἀπόδειξη. (\rightarrow) Κατ' ἀρχὴν παρατηροῦμε ὅτι ὁ τύπος $N_n \varepsilon n$ δὲν εἶναι διαστρωματώμενος, γιὰτὴν ἡ βαθμίδα τοῦ N_n εἶναι κατὰ ἕνα μεγαλύτερη (καὶ ὄχι μικρότερη) τῆς βαθμίδας τοῦ n , σὲ κάθε διαστρωμάτωση ποὺ περιέχει τὸ n . Θέτοντας ὅμως $n = T^2(n)$, ὁ τύπος γράφεται

$$N_n \varepsilon T^2(n)$$

καὶ γίνεται διαστρωματώμενος. Ἡ ἰσχὺς του ἀποδεικνύεται εὐκόλα, μὲ ἐπαγωγὴ στο n .

(\leftarrow) Ἐστω τώρα $|N_n| = n$. Θεωροῦμε τὴν σχέση

$$(\forall n \in \mathbb{N})(\forall x \varepsilon n)[\mathcal{P}_1^2(x) \sim N_n]. \quad (*)$$

Ἡ (*) εἶναι διαστρωματωμένη καὶ ἀποδεικνύεται μὲ ἐπαγωγὴ στὸ n . Στὴ βίαση ($n = 0$) ἔχουμε ὅτι $x = \emptyset$ ἄρα $\mathcal{P}_1^2(\emptyset) = \emptyset = N_n$.

Ἐστω ὅτι ἡ πρόταση ἰσχύει γιὰ n καὶ ἔστω $y \varepsilon S(n)$. Τότε $y = x \cup \{z\}$, γιὰ $x \varepsilon n$ καὶ $z \notin x$. Ἀπὸ τὴν Ε.Υ. ὑπάρχει $f : \mathcal{P}_1^2(x) \rightarrow N_n$. Δεδομένου ὅτι $\mathcal{P}_1^2(y) = \{\{z\}\} \cup \mathcal{P}_1^2(x)$, μποροῦμε νὰ ἐπεκτείνουμε τὴν f διὰ τῆς ἀντιστοίχισης $\{\{z\}\} \mapsto n$.

Ἀπὸ τὴν (*) ἔπεται ὅτι $T^2(|x|) = n$ γιὰ $|x| = n$, ἄρα $T^2(n) = n$ γιὰ κάθε φυσικὸ n . \square

ΛΗΜΜΑ 1.8.12. Γιὰ κάθε $n \in \mathbb{N}$, $T(n) = n \leftrightarrow T^2(n) = n$.

Ἀπόδειξη. Τὸ εὐθὺ εἶναι προφανές. Γιὰ τὸ ἀντίστροφο, ὑποθέτουμε πρὸς ἄτοπο ὅτι $T(n) \neq n$. Ἀπὸ τὴν γραμμικότητα τῆς φυσικῆς διάταξης τοῦ \mathbb{N} ἔπεται ὅτι $T(n) < n$ ἢ $T(n) > n$. Ἐπειδὴ ὁ T διατηρεῖ τὴν διάταξη, ἡ πρώτη δίνει $T^2(n) < T(n)$, ἄρα $T(n) < n$, ἄτοπο. Ὁμοίως ἡ δεύτερη δίνει $T(n) > n$, ποὺ εἶναι ἄτοπο. \square

Εἰσάγουμε τώρα τὸ ἀξίωμα ἀρίθμησης (*axiom of counting, CA*):

$$(\forall n \in \mathbb{N})[T(n) = n] \quad (\text{CA})$$

Τὸ ἀξίωμα ἀρίθμησης μᾶς λέει ὅτι ὁ T ἀφήνει ἀναλλοίωτους ὅλους τοὺς φυσικοὺς ἀριθμούς. Αὐτὸ τὸ ξέρουμε ἤδη γιὰ συγκεκριμένους φυσικοὺς ἀριθμούς, ἀλλὰ δὲν μποροῦμε νὰ τὸ ἀποδείξουμε γενικά.

Τώρα, συνδυάζοντας τὰ 1.8.11 καὶ 1.8.12 ἔχουμε ὅτι

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.8.13. Το αξίωμα ἀρίθμησης είναι ισοδύναμο με την πρόταση $(\forall n \in \mathbb{N})[T(n) = n]$.

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.8.14. Ένα σύνολο a λέγεται καντοριανό (*cantorian*), ἄν $a \sim \mathcal{P}_1(a)$. Συμβολίζουμε $\text{Can}(a)$.

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.8.15. Για ὅλα τὰ σύνολα a, b ἰσχύει:

1. $[\text{Can}(a) \wedge a \sim b] \rightarrow \text{Can}(b)$
2. $\text{Can}(a) \rightarrow \text{Can}(\mathcal{P}(a))$
3. $[\text{Can}(a) \wedge \text{Can}(b)] \rightarrow \text{Can}(a \times b)$.
4. $[\text{Can}(a) \wedge \text{Can}(b) \wedge a \cap b = \emptyset] \rightarrow \text{Can}(a \cup b)$.

Ἀπόδειξη. (1) Ἀπὸ τὸ 1.7.6.

(2) Ἀπὸ τὰ 1.7.2 καὶ 1.6.14.

(3) Ἐστω $a \sim \mathcal{P}_1(a)$ καὶ $b \sim \mathcal{P}_1(b)$. Ἀπὸ τὸ 1.7.8 ἔχουμε

$$a \times b \sim \mathcal{P}_1(a) \times \mathcal{P}_1(b) \sim \mathcal{P}_1(a \times b).$$

(4) Ἐστω $a \sim \mathcal{P}_1(a)$ καὶ $b \sim \mathcal{P}_1(b)$. Ἀπὸ τὸ 1.7.9 ἔχουμε

$$a \cup b \sim \mathcal{P}_1(a) \cup \mathcal{P}_1(b) \sim \mathcal{P}_1(a \cup b).$$

□

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.8.16. Το σύνολο a λέγεται ἰσχυρῶς καντοριανό (*strongly cantorian*), ἄν ὑπάρχει ἡ συνάρτηση

$$\iota \upharpoonright a = \{\langle x, \{x\} \mid x \in a \rangle\}.$$

Συμβολισμός: $\text{stcan}(a)$.

Προφανῶς,

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.8.17. Κάθε ἰσχυρῶς καντοριανὸ σύνολο εἶναι καντοριανό.

1.9 Διατακτικοὶ ἀριθμοὶ

ΘΕΩΡΗΜΑ 1.9.1 (Ἀρχὴ ὑπερπεπερασμένης ἐπαγωγῆς). Ἐστω $\langle a, \leq \rangle$ κ.δ.σ. καὶ b τυχαῖο σύνολο. Ἄν

$$(\forall x \in b)[\text{seg}_a(x) \subseteq b \rightarrow x \in b],$$

τότε $a \subseteq b$.

Απόδειξη. Πρὸς ἄτοπο, ἔστω ὅτι $a - b \neq \emptyset$. Τότε τὸ $a - b$ ἔχει ἐλάχιστο στοιχείο x καὶ ἰσχύει ὅτι $\text{seg}(x) \subseteq b$. Πράγματι, ἂν $t \in \text{seg}(x)$ τότε $t < x$, ὁπότε $t \in b$, γιὰτι ἀλλιῶς θὰ ἦταν ἐπόμενο τοῦ x , ἐξ ὀρισμοῦ.

Ἀπὸ τὴν ὑπόθεση ἔπεται ὅτι $x \in b$, ἄτοπο. \square

ΘΕΩΡΗΜΑ 1.9.2 (Ἀρχὴ ὑπεπερασμένης ἀναδρομῆς). Ἔστω $\langle a, \leq \rangle$ καὶ συνάρτηση

$$F : (\{\text{seg}(x) \mid x \in a\} \rightarrow V) \rightarrow \mathcal{P}_1(V).$$

Ἐπάρχει μοναδικὴ συνάρτηση $f : a \rightarrow V$ τ.ω. γιὰ κάθε $x \in a$,

$$\{f(x)\} = F(f \upharpoonright \text{seg}(x)).$$

Απόδειξη. Ἔστω $x \in a$, τυχαῖο ἀλλὰ σταθερό. Ἐποθέτουμε ὅτι γιὰ κάθε $y < x$ ὑπάρχει μοναδικὴ $g_y : \text{seg}(y) \rightarrow V$ τ.ω.

$$\{g_y(z)\} = F(g_y \upharpoonright \text{seg}(z))$$

γιὰ κάθε $z \in \text{seg}(x)$.

Θέτουμε

$$h = \left(\bigcup \{g_y \mid y < x\} \right) \cup \left(\bigcup \{\{x\} \times F(g_y) \mid y < x\} \right).$$

Ἔστω $z \leq x$. Τότε $z \leq y$ γιὰ κάποιον $y < x$ ἢ $z = x$. Ἐχομε λοιπὸν δύο περιπτώσεις:

Περίπτωση 1: Ἄν $z \in \text{seg}(y)$ γιὰ κάποιον $y < x$. Τότε $h(z) = g_y(z)$, ἀπὸ τὸν ὀρισμὸ τῆς h , ἄρα εἶναι μοναδικὴ γιὰ τὸ y καὶ ἱκανοποιεῖ τὴν ιδιότητα.

Περίπτωση 2: Ἄν $z = x$, τότε

$$h(z) = \text{τὸ μοναδικὸ } u \text{ τ.ω. } \{u\} = F(g_y) \text{ γιὰ κάποιον } y < x.$$

Τότε $\{h(z)\} = \{u\} = F(g_y) = F(h \upharpoonright \text{seg}(x))$, γιὰ κάποιον $y < x$.

Ἄρα, ἡ h ἔχει τύπο

$$h(z) = \begin{cases} g_y(z), & \text{ἂν ὑπάρχει } y \text{ τ.ω. } z \leq y < x \\ u, & \text{ἂν } z = x \text{ καὶ } \{u\} = F(g_y) \text{ γιὰ κάποιον } y < x. \end{cases}$$

Ἀπὸ τὰ παραπάνω, χρησιμοποιῶντας τὸ 1.9.1 συνάγουμε ὅτι γιὰ κάθε $x \in a$ ὑπάρχει μοναδικὴ $g_x : \text{seg}(x) \rightarrow V$ τ.ω. $\{g_x(z)\} = F(g_x \upharpoonright \text{seg}(x))$, γιὰ κάθε $z \leq x$.

Ἐορίζουμε τέλος $f = \bigcup \{g_x \mid x \in a\}$. Ἀπὸ τὴ μέχρι τώρα συζήτηση γίνεται προφανές ὅτι αὐτὴ εἶναι ἡ ζητούμενη. \square

Ἄς νὰ δοῦμε λοιπὸν πῶς χρησιμοποιοῦνται στὴν πράξη οἱ ἀρχές ὑπεπερασμένης ἐπαγωγῆς καὶ ἀναδρομῆς. Θεωροῦμε ἓνα κ.δ.σ. $\langle a, \leq \rangle$.

Στην αρχή υπερπεπερασμένης επαγωγής, για να δείξουμε ότι όλα τα στοιχεία του a ικανοποιούν μια ιδιότητα (ισοδύναμα, ότι ανήκουν σε ένα σύνολο A), υποθέτουμε όλα τα στοιχεία $y < x$ ανήκουν στο A και αποδεικνύουμε ότι ανήκει και το x , για x τυχαίο αλλά σταθερό στοιχείο του a .

Παρομοίως, για να κατασκευάσουμε μια συνάρτηση f πάνω σε όλα τα στοιχεία του a (δηλαδή πάνω στο a), κατασκευάζουμε συναρτήσεις πάνω σε όλα τα στοιχεία $y < x$ και κατασκευάζουμε μια τέτοια συνάρτηση στο ίδιο το x , για x τυχαίο αλλά σταθερό στοιχείο του a .

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.9.3. Στο σύνολο Word των καλά διατεταγμένων συνόλων, ορίζουμε τη σχέση *ομοιότητας* \cong ως εξής:

$$\langle a, \leq^a \rangle \cong \langle b, \leq^b \rangle \leftrightarrow \exists f[f : a \rightarrow b \wedge (\forall x, y \in a)[x \leq^a y \leftrightarrow f(x) \leq^b f(y)]].$$

Η συνάρτηση f καλείται *ομοιότητα*.

ΛΗΜΜΑ 1.9.4. Έστω $\langle a, \leq^a \rangle, \langle b, \leq^b \rangle$ κ.δ.σ. Τότε ισχύει ακριβώς ένα από τα εξής:

1. Τα $\langle a, \leq^a \rangle, \langle b, \leq^b \rangle$ είναι όμοια, και η μεταξύ τους ομοιότητα είναι μοναδική (κατά προσέγγιση αντιστροφής).
2. Τα $\langle a, \leq^a \rangle, \langle b, \leq^b \rangle$ δεν είναι όμοια, και η \leq^b είναι επέκταση μιας διάταξης όμοιας της \leq^a .
3. Τα $\langle a, \leq^a \rangle, \langle b, \leq^b \rangle$ δεν είναι όμοια, και η \leq^a είναι επέκταση μιας διάταξης όμοιας της \leq^b .

Άπόδειξη. Θεωρούμε τη συνάρτηση

$$F(\text{seg}(x)) = \{\min(a - \text{seg}(x))\}.$$

Από το 1.9.2 ορίζεται η συνάρτηση $h : a \rightarrow b$ με τύπο

$$h(x) = \min(a - \text{seg}(x)).$$

Για τυχαία $x, y \in a$ προφανώς έχουμε $x \leq^a y \leftrightarrow h(x) \leq^b h(y)$. Επομένως, η h διατηρεί τη διάταξη. Άρα είναι 1-1.

(1) Υποθέτουμε τώρα ότι $\langle a, \leq^a \rangle \cong \langle b, \leq^b \rangle$. Θα κατασκευάσουμε μια ομοιότητα και θα δείξουμε ότι είναι η μοναδική, κατά προσέγγιση αντιστροφής.

Έστω $k : a \rightarrow b$ τυχαία ομοιότητα. Υποθέτουμε ότι $h(x) = h(y)$ για κάθε $x <^a x_0$ και μπορούμε εύκολα να δείξουμε ότι $h(x_0) = k(x_0)$, όποτε από το 1.9.1 θα προκύψει ότι $h = k$. Το αποτέλεσμα θα είναι ότι υπάρχει μοναδική ομοιότητα, και αυτή είναι η h .

(2) Ὑποθέτουμε τώρα ὅτι $\langle a, \leq^a \rangle \not\cong \langle b, \leq^b \rangle$. Ἄρα, ἡ h δὲν εἶναι ἐπί, γιὰτὶ ἂν ἀλλιῶς θὰ ἦταν καὶ ὁμοιότητα, ἄτοπο. Ἄρα, $h[a] \subsetneq b$. Ἐπίσης, $\langle a, \leq^a \rangle \cong \langle h[a], \leq^b \rangle$. Ἐπεταὶ ὅτι ἡ \leq^b εἶναι ἔπεκταση τῆς καλῆς διάταξης $\leq^b \upharpoonright h[a]$, ποὺ εἶναι ὅμοια μὲ τὴν \leq^a .

(3) Ὑποθέτουμε καὶ πάλι ὅτι $\langle a, \leq^a \rangle \not\cong \langle b, \leq^b \rangle$. Ἐντελῶς ἀντίστοιχα μὲ ὅ,τι κάναμε θὰ μπορούσαμε νὰ εἶχαμε κατασκευάσει τὴν h ὥστε νὰ εἶναι $h : b \rightarrow a$. Στὴν περίπτωση αὐτὴ θὰ καταλήγαμε ὅτι ἡ \leq^a εἶναι ἔπεκταση τῆς καλῆς διάταξης $\leq^a \upharpoonright h[b]$, ποὺ εἶναι ὅμοια μὲ τὴν \leq^b . \square

Προφανῶς, ἡ ὁμοιότητα εἶναι σχέση ἰσοδυναμίας. Ὅρίζουμε λοιπόν:

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.9.5. Τὸ σύνολο ἰσοδυναμίας κάθε κ.δ.σ. $\langle a, \leq^a \rangle$ μέσω τῆς ὁμοιότητας ὀνομάζεται *διατακτικὸς τύπος τοῦ* $\langle a, \leq^a \rangle$ ἢ *διατακτικὸς ἀριθμὸς* καὶ συμβολίζεται

$$\alpha = \text{ord}(\langle a, \leq^a \rangle) = \llbracket \langle a, \leq^a \rangle \rrbracket.$$

Τὸ σύνολο ὄλων τῶν διατακτικῶν ἀριθμῶν (σύνολο-πηλίκο τῆς \cong) συμβολίζεται On .

Συμβολίζουμε τὸν διατακτικὸ τύπο τοῦ $\langle \mathbb{N}, \leq^{\mathbb{N}} \rangle$ μὲ ω :

$$\omega = \langle \mathbb{N}, \leq^{\mathbb{N}} \rangle.$$

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.9.6. Ὅρίζουμε τὴ φυσικὴ διάταξη τῶν διατακτικῶν ἀριθμῶν \leq^{On} , ὡς ἑξῆς, γιὰ ὄλους τοὺς δ.α. α, β :

$$\alpha \leq^{On} \beta \leftrightarrow [\alpha = \beta \vee (\forall \langle a, \leq^a \rangle \varepsilon \alpha) (\forall \langle b, \leq^b \rangle \varepsilon \beta) (\exists x \varepsilon b) [\langle a, \leq^a \rangle \cong \langle \text{seg}_b, \leq^b \upharpoonright \text{seg}_b(x) \rangle]].$$

ΘΕΩΡΗΜΑ 1.9.7. Τὸ $\langle On, \leq^{On} \rangle$ εἶναι κ.δ.σ.

Ἀπόδειξη. Ἡ \leq^{On} εἶναι προφανῶς μερικὴ διάταξη καὶ ἀπὸ τὸ 1.9.4 εἶναι γραμμική. Ἐστω τώρα $A \neq \emptyset$ σύνολο δ.α. Θὰ δείξουμε ὅτι ἔχει ἐλάχιστο στοιχεῖο.

Ἐστω $a \varepsilon A$ καὶ $\langle a, \leq^a \rangle \varepsilon \alpha$. Θεωροῦμε τὸ σύνολο

$$S = \{x \varepsilon a \mid \langle \text{seg}(x), \leq^a \upharpoonright \text{seg}(x) \rangle \varepsilon \cup A\}.$$

ἔχουμε δύο περιπτώσεις.

Περίπτωση 1: Ἐστω $S = \emptyset$. Ἄν δὲν ὑπάρχει $\beta <^{On} \alpha$, τότε προφανῶς $\alpha = \min(A)$. Ἄν ὑπάρχουν $\beta <^{On} \alpha$, τότε θεωροῦμε ἓνα. Ἀπὸ τὸν ὀρισμὸ τῆς φυσικῆς διάταξης, ὑπάρχουν $\langle b, \leq^b \rangle \varepsilon \beta$, $x \varepsilon a$ τ.ω.

$$\langle b, \leq^b \rangle \cong \langle \text{seg}_a, \leq^a \upharpoonright \text{seg}_a(x) \rangle.$$

Τότε $\langle \text{seg}_b, \leq^b \upharpoonright \text{seg}_b(x) \rangle \varepsilon \beta$. Θεωροῦμε πρὸς ἄτοπο ὅτι $\beta \varepsilon A$. Τότε $\langle \text{seg}_b, \leq^b \upharpoonright \text{seg}_b(x) \rangle \varepsilon \cup A$, ἄρα $x \varepsilon S$, ἄτοπο.

Έπεται ότι για κάθε $\beta <^{On} \alpha$, $\beta \notin A$. Άρα, $\alpha = \min(A)$.

Περίπτωση 2: Έστω $S \neq \emptyset$. Επειδή $S \subseteq a$, έπεται ότι τὸ S έχει ἐλάχιστο στοιχείο x_0 . Τότε $\text{seg}_a(x_0) = \{x \in a \mid x <^a x_0\} = \emptyset$. Επειδή $x_0 \in S$, έπεται ότι $\langle \text{seg}(x_0), \leq^a \upharpoonright \text{seg}(x_0) \rangle = \langle \emptyset, \leq^a \upharpoonright \emptyset \rangle \langle \emptyset, \leq^\emptyset \rangle \in \cup A$, δηλαδή

$$\langle \emptyset, \leq^a \upharpoonright \emptyset \rangle \in \text{ord}(\langle \emptyset, \leq^a \upharpoonright \emptyset \rangle) \in A.$$

Επίσης, δὲν υπάρχουν δ.α. τοῦ A μικρότεροι τοῦ $\text{ord}(\langle \emptyset, \leq^a \upharpoonright \emptyset \rangle)$, γιατί ἂν ὑπῆρχε $\text{ord}(\langle b, \leq^b \rangle) <^{On} \text{ord}(\langle \emptyset, \leq^\emptyset \rangle)$, τότε θὰ ὑπῆρχε $x \in \emptyset$ τ.ω.

$$\langle b, \leq^b \rangle \cong \langle \text{seg}(x), \leq^\emptyset \rangle \cong \langle \emptyset, \leq^a \upharpoonright \emptyset \rangle,$$

ἐνῶ $\langle b, \leq^b \rangle \neq \langle \emptyset, \leq^a \upharpoonright \emptyset \rangle$, ἄτοπο.

Άρα, ὁ $\text{ord}(\langle \emptyset, \leq^a \upharpoonright \emptyset \rangle)$ εἶναι τὸ ἐλάχιστο στοιχείο τοῦ A . □

Συμβολίζουμε μὲ Ω τὸν διατακτικὸ τύπο τοῦ $\langle On, \leq^{On} \rangle$, δηλαδή

$$\Omega = \text{ord}(\langle On, \leq^{On} \rangle).$$

Τὰ ἐπόμενα δύο λήμματα δικαιώνουν τὸν ὀρισμὸ τοῦ τελεστή T :

ΛΗΜΜΑ 1.9.8. Για κάθε κ.δ.σ. $\langle a, \leq^a \rangle$ ὑπάρχει το κ.δ.σ. $\langle \mathcal{P}_1(a), \leq_1^a \rangle$, ὅπου

$$\{x\} \leq_1^a \{y\} \leftrightarrow x \leq^a y,$$

για ὅλα $\{x\}, \{y\} \in \mathcal{P}_1(a)$.

ΛΗΜΜΑ 1.9.9. Για ὅλα τὰ κ.δ.σ. $\langle a, \leq^a \rangle, \langle b, \leq^b \rangle$, ἰσχύει

$$\langle a, \leq^a \rangle \cong \langle b, \leq^b \rangle \rightarrow \langle \mathcal{P}_1(a), \leq_1^a \rangle \cong \langle \mathcal{P}_1(b), \leq_1^b \rangle.$$

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.9.10. Ορίζουμε τὸν γνήσιο τελεστή $T : On \rightarrow On$ μὲ τύπο

$$\text{ord}(\langle a, \leq^a \rangle) \mapsto \text{ord}(\langle \mathcal{P}_1(a), \leq_1^a \rangle).$$

Αὐτὸς ὁ τελεστής δὲν εἶναι ὁ ἴδιος μὲ τὸν ἀντίστοιχο γιὰ πληθαρίθμους καὶ δὲν πρέπει νὰ τοὺς συγχέουμε. Ὁ λόγος ποὺ ἔχουν τὸ ἴδιο ὄνομα εἶναι ὅτι κάνουν τὸ ἴδιο πρᾶγμα: Ἀντικαθιστοῦν τὴ χρήση τοῦ a στὴ δοθεῖσα συνολοθεωρητικὴ ἔννοια μὲ τὸ $\mathcal{P}_1(a)$, ὥστε νὰ ἀνεβάσουν τὴ βαθμίδα τῆς ἔννοιας κατὰ ἓνα.

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.9.11. Ὁ τελεστής T διατηρεῖ τὴ διάταξη, δηλαδή

$$\alpha \leq^{On} \beta \leftrightarrow \alpha_1 \leq^{On} \beta_1,$$

για ὅλους τοὺς δ.α. α, β . Έπεται ότι εἶναι 1-1.

Ἀπόδειξη. (→) Ἐστω $\alpha \leq^{On} \beta$ καὶ $\langle a, \leq^a \rangle \varepsilon \alpha$, $\langle b, \leq^b \rangle \varepsilon \beta$. Τότε ὑπάρχει $y \varepsilon b$ τ.ω.

$$\langle a, \leq^a \rangle \cong \langle \text{seg}_b(y), \leq^b \upharpoonright \text{seg}_b(y) \rangle.$$

Θὰ ἀποδείξουμε ὅτι

$$\langle \mathcal{P}_1(a), \leq_1^a \rangle \cong \langle \text{seg}_{\mathcal{P}_1(b)}(\{y\}), \leq_1^b \upharpoonright \text{seg}_{\mathcal{P}_1(b)}(\{y\}) \rangle.$$

Ἐστω $f : a \rightarrow \text{seg}_b(y)$ ὁμοιότητα. Ὀρίζουμε τὴ συνάρτηση $g : \mathcal{P}_1(a) \rightarrow \text{seg}_{\mathcal{P}_1(b)}(\{y\})$, μὲ τύπο $g(\{x\}) = \{f(x)\}$. Ἦδη ξέρομε ὅτι ἡ g , ἂν ὑπάρχει, διατηρεῖ τὴ διάταξη καὶ εἶναι ἔνεση.

(←) Ἐστω $\alpha_1 \leq^{On} \beta_1$ καὶ $\langle a, \leq^a \rangle \varepsilon \alpha$, $\langle b, \leq^b \rangle \varepsilon \beta$. Τότε ὑπάρχει $\{y\} \varepsilon \mathcal{P}_1(b)$ τ.ω.

$$\langle \mathcal{P}_1(a), \leq_1^a \rangle \cong \langle \text{seg}_{\mathcal{P}_1(b)}(\{y\}), \leq_1^b \upharpoonright \text{seg}_{\mathcal{P}_1(b)}(\{y\}) \rangle.$$

Θὰ ἀποδείξουμε ὅτι

$$\langle a, \leq^a \rangle \cong \langle \text{seg}_b(y), \leq^b \upharpoonright \text{seg}_b(y) \rangle.$$

Ἐστω $g : \mathcal{P}_1(a) \rightarrow \text{seg}_{\mathcal{P}_1(b)}(\{y\})$. Πρέπει νὰ βροῦμε μιὰ ὁμοιότητα

$$f : a \rightarrow \text{seg}_b(y).$$

Δίνουμε τὸν τύπο τῆς f ,

$$f(y) = \cup g(\{y\})$$

καὶ μετὰ εἶναι εὐκολο. □

Κλείνουμε τὴν ἐνότητα, ἀναφέροντας χωρὶς ἀπόδειξη κάποιες ιδιότητες τοῦ τελεστή T μεταξύ διατακτικῶν.

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.9.12. α) Ἄν $\alpha = \text{ord}(\langle a, \leq^a \rangle)$ τότε $T(\alpha) = \text{ord}(\langle \{\text{seg}_a(x) \mid x \varepsilon a\}, \subseteq \rangle)$.

β) Γιὰ κάθε $\alpha \varepsilon On$ ἰσχύει $T^2(\alpha) = \text{ord}(\langle \text{seg}_{On}(\alpha), \leq^{On} \rangle)$.

γ) $T^2(\Omega) = \text{ord}(\langle \text{seg}_{On}(\Omega), \leq^{On} \rangle)$

δ) $T^2(\Omega) <^{On} \Omega$.

1.10 Ἀσυμβατότητα τοῦ ἀξιώματος ἐπιλογῆς μὲ τὴν NF

Ὀνομάζουμε ἀξίωμα ἐπιλογῆς (A.E.) μιὰ ἀπὸ τὶς ἐξῆς δύο ἰσοδύναμες προτάσεις:

- Κάθε σύνολο έχει συνάρτηση επιλογής (όπου ή έννοια τής συνάρτησης επιλογής όρίζεται με διάφορους τρόπους) και
- Για κάθε σύνολο υπάρχει μια καλή διάταξη· έπεται ότι το σύνολο $\langle \text{Card}, \leq^{\text{Card}} \rangle$ είναι καλά διατεταγμένο (άρχη τής καλής διάταξης).

Βεβαίως, γνωρίζουμε ότι στη συνήθη συνολοθεωρία υπάρχουν πάνω από εκατό ισοδύναμες διατυπώσεις της. Σε αυτή τήν ένότητα μάς άρκοϋν αυτές οι δύο διατυπώσεις.

Σκοπός μας είναι να άποδείξουμε ότι στην NF ισχύει ή άρνηση του άξιώματος επιλογής. Θα δείξουμε δηλαδή ότι

$$\vdash_{\text{NF}} \neg(\text{AE}).$$

Αυτό είναι ίσως το πιό άναπάντεχο άποτέλεσμα αυτής τής θεωρίας, με ένδεχόμενες άρνητικές συνέπειες στη θεμελίωση τών Μαθηματικών και κυρίως τής Άνάλυσης, και όφείλεται στον Specker. Άκολουθώντας το [8], θα δείξουμε ότι το σύνολο NF+(AE) είναι άντιφατικό.

Ύπενθυμίζουμε ότι $2^\kappa = T(\kappa)$, για κάθε πληθάρημο κ . Άπό αυτόν έπονται οι σχέσεις $2^{|\mathcal{P}_1(a)|} = |\mathcal{P}(a)|$, $2^{|\mathcal{P}_1(V)|} = |V|$ και $2^{|\mathcal{P}_1^2(V)|} = |V|$.

ΛΗΜΜΑ 1.10.1. Άν (AE), τότε

$$2^\kappa = \emptyset \leftrightarrow |\mathcal{P}_1(V)| <^{\text{Card}} \kappa,$$

για κάθε πληθάρημο κ .

Άπόδειξη. Χρησιμοποιώντας το AE, ή πρός άπόδειξη σχέση γίνεται

$$2^\kappa \neq \emptyset \leftrightarrow |\mathcal{P}_1(V)| \geq \kappa.$$

(\rightarrow) Έστω $2^\kappa \neq \emptyset$. Τότε υπάρχει a τ.ω. $\kappa = |\mathcal{P}_1(a)|$ και $2^{|\mathcal{P}_1(a)|} = |\mathcal{P}(a)|$. Επίσης, $|\mathcal{P}_1(a)| \leq |\mathcal{P}_1(V)|$, άρα $|\mathcal{P}_1(V)| \geq |\mathcal{P}_1(a)| = \kappa$.

(\leftarrow) Έστω $\kappa \leq |\mathcal{P}_1(V)|$. Τότε υπάρχει $f : a \rightarrow \mathcal{P}_1(V)$. Άρα, $a \sim f[a]$ και $|f[a]| \leq |\mathcal{P}_1(V)|$. Όρίζουμε

$$b = \{x \mid \{x\} \in f[a]\}$$

όποτε

$$t \in \mathcal{P}_1(b) \leftrightarrow \exists x[t = \{x\}] \leftrightarrow t \in f[a].$$

Άρα, για το b που βρήκαμε $a \sim f[a] = \mathcal{P}_1(b)$. Άρα, $\kappa = |\mathcal{P}_1(b)|$, έπομένως $2^\kappa \neq \emptyset$. \square

ΛΗΜΜΑ 1.10.2. Άν $\kappa = 2^\mu \neq \emptyset$ τότε $\mu < \kappa$.

Απόδειξη. Έστω a τ.ω. $\mu = |\mathcal{P}_1(a)|$ και $\kappa = |\mathcal{P}(a)|$. Τότε $|\mathcal{P}_1(a)| \leq |\mathcal{P}(a)|$ ἄρα $|\mathcal{P}_1(a)| < |\mathcal{P}(a)|$, ἄρα $\mu < \kappa$. \square

ΛΗΜΜΑ 1.10.3. Ἄν $\kappa \leq \lambda$ και $2^\kappa \neq \emptyset$, $2^\lambda \neq \emptyset$ τότε $2^\kappa \leq 2^\lambda$.

Απόδειξη. Ὑπάρχουν a, b τ.ω. $\kappa = |\mathcal{P}_1(a)|$ και $\lambda = |\mathcal{P}_1(b)|$. Ἴσχύει ὅτι $|\mathcal{P}_1(a)| \leq |\mathcal{P}_1(b)|$. Ἀπὸ θεώρημα ποὺ ἔχει ἀποδειχθεῖ νωρίτερα ἰσχύει $|a| \leq |b|$, ἄρα ὑπάρχει συνάρτηση $f : a \rightarrow b$. Κατασκευάζουμε τώρα συνάρτηση $g : \mathcal{P}(a) \rightarrow \mathcal{P}(b)$ μὲ τύπο $g(x) = f[x]$ και παρατηροῦμε ὅτι εἶναι 1-1. \square

ΛΗΜΜΑ 1.10.4. Για ὅλα $m, n \in \mathbb{N}$, ἰσχύει $T(m \cdot n) = m \cdot T(n)$.

Απόδειξη. $T(m \cdot n) = T(n + \dots + n) = T(n) + \dots + T(n) = m \cdot T(n)$. \square

ΛΗΜΜΑ 1.10.5. Για κάθε $m \in \mathbb{N}$, ἰσχύει $m \neq T(m) + 1$ και $m \neq T(m) + 2$.

Απόδειξη. Ἐφαρμόζουμε τὸ θεώρημα διαιρέσεως στοὺς ἀριθμούς m και 3. Ὑπάρχουν n, r τ.ω.

$$m = 3 \cdot n + r$$

και τὸ r παίρνει ἀκριβῶς μία ἀπὸ τὶς τιμές 0, 1, 2. Ἀπὸ τὸ 1.8.4 ἔπεται ὅτι $T(m) = T(3) \cdot T(n) + T(r)$, ἄρα $T(m) = 3 \cdot T(n) + r$.

Ὑποθέτουμε πρὸς ἄτοπο ὅτι $m = T(m) + \ell$, γιὰ $\ell = 1, 2$. Τότε ἔχουμε

$$\begin{aligned} m = T(m) + \ell & \text{ ἄρα } 3 \cdot n + r = 3 \cdot T(n) + r + \ell \\ & \text{ ἄρα } 3 \cdot (n - T(n)) = \ell \\ & \text{ ἄρα } 3|\ell, \end{aligned}$$

ποὺ εἶναι ἄτοπο. \square

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.10.6. Για ὅλους τοὺς πληθάριθμους κ, λ ἰσχύει

$$\kappa \leq T(\lambda) \leftrightarrow (\exists \mu \in \text{Card})[\kappa = T(\mu)].$$

Απόδειξη. Για τὸ εὐθύ, ἔστω $\kappa = |a|$, $\lambda = |b|$ και $|a| \leq |\mathcal{P}_1(b)|$. Ὑπάρχει $f : a \rightarrow \mathcal{P}_1(b)$. Τότε, $a \sim f[a] \subseteq \mathcal{P}_1(b)$. Ὅρίζουμε

$$c = \{x \mid \{x\} \in f[a]\}.$$

Τότε,

$$\begin{aligned} t \in \mathcal{P}_1(c) & \leftrightarrow (\exists s)[t = \{s\} \wedge s \in c] \\ & \leftrightarrow (\exists s)[t = \{s\} \wedge \{s\} \in f[a]] \\ & \leftrightarrow (\exists s)[t \in f[a]]. \end{aligned}$$

Ἄρα, $\mathcal{P}_1(a) = f[a] \sim a$. Ὅποτε θέτοντας $\mu = |c|$, ἔχουμε ὅτι $T(\mu) = \kappa$. Τὸ ἀντίστροφο εἶναι προφανές. \square

ΛΗΜΜΑ 1.10.7. Άν $(A.E.)$, τότε $2^{T(\kappa)} \neq \emptyset$ για κάθε πληθάριθμο κ .

Άπόδειξη. Άπό 1.10.1 ξέρουμε ότι για κάθε μ ,

$$2^\mu = \emptyset \leftrightarrow |\mathcal{P}_1(V)| < \mu.$$

Άπό τὸ A.E., ἡ προηγούμενη δίνει

$$2^\mu \neq \emptyset \leftrightarrow |\mathcal{P}_1(V)| \geq \mu.$$

Επομένως, ἀρκεί νὰ δείξουμε ὅτι $|\mathcal{P}_1(V)| \geq T(\kappa)$. Ἐστω $\kappa = |a|$. Τότε $T(\kappa) = |\mathcal{P}_1(a)|$. Ἐχουμε $\mathcal{P}_1(a) \subseteq \mathcal{P}_1(V)$ ἄρα $|\mathcal{P}_1(a)| \leq |\mathcal{P}_1(V)|$. \square

ΛΗΜΜΑ 1.10.8. Άν $2^{T(\kappa)} \neq \emptyset$ τότε $T(2^\kappa) = 2^{T(\kappa)}$, για κάθε πληθάριθμο κ .

Άπόδειξη. Ἀφοῦ $2^\kappa \neq \emptyset$, ὑπάρχει a τ.ω. $\kappa = |\mathcal{P}_1(a)|$. Τότε, $T(\kappa) = |\mathcal{P}_1^2(a)|$, $2^\kappa = |\mathcal{P}(a)|$. Ἐπίσης, $T(2^\kappa) = |\mathcal{P}_1\mathcal{P}(a)|$ καὶ $2^{T(\kappa)} = |\mathcal{P}\mathcal{P}_1(a)|$. Τὸ ζητούμενο ἔπεται ἀπὸ τὸ 1.7.2. \square

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.10.9. Για κάθε πληθάριθμο κ ὀρίζουμε τὸ σύνολο

$$\phi(\kappa) = \{\kappa, 2^\kappa, 2^{2^\kappa}, \dots\}.$$

ΛΗΜΜΑ 1.10.10. Ὁ ὀρισμὸς 1.10.9 εἶναι καλός.

Άπόδειξη. Παρατηροῦμε ὅτι τὸ σύνολο γράφεται στὴ μορφή $\phi(\kappa) = \bigcap A_\kappa$, ὅπου

$$A_\kappa = \{x \mid \kappa \varepsilon x \wedge (\forall \lambda \varepsilon x)[\exists a[|\lambda| = |\mathcal{P}_1(a)|] \rightarrow 2^\lambda \varepsilon x]\}.$$

Εἶναι φανερό ὅτι τὸ A_κ ἀποτελεῖ σύνολο, καθὼς ὁ τύπος ποὺ τὸ ὀρίζει εἶναι προφανῶς διαστρωματωμένος. Ἐπομένως, ἀπὸ τὸ 1.2.5, τὸ $\phi(\kappa)$ θὰ εἶναι ἐπίσης σύνολο. \square

Άπὸ τὸν ὀρισμὸ παρατηροῦμε εὔκολα ὅτι $2^\kappa = \emptyset \rightarrow \phi(\kappa) = \{\kappa\}$ καὶ ὅτι $\phi(|V|) = \{|V|\}$, ἀφοῦ $2^{|V|} = \{|V|\}$ εἶναι ὁ μέγιστος πληθάριθμος· ἔπεται ὅτι $|\phi(|V|)| = 1$.

ΛΗΜΜΑ 1.10.11. Άν $(A.E.)$, τότε:

- α) Άν $\kappa \varepsilon \phi(\lambda)$ τότε $\lambda \leq \kappa$.
- β) Άν $2^\kappa \neq \emptyset$, τότε $\kappa \notin \phi(2^\kappa)$.
- γ) Άν $2^\kappa \neq \emptyset$, τότε $\phi(\kappa) = \{\kappa\} \cup \phi(2^\kappa)$.
- δ) Άν $2^\kappa \neq \emptyset$, τότε $|\phi(\kappa)| = |\phi(2^\kappa)| + 1$.

Απόδειξη. α) Ορίζουμε την ακολουθία πληθαρθμων $(\lambda_n)_{n \in \mathbb{N}}$ με τον αναδρομικό ορισμό

$$\begin{cases} \lambda_0 = \lambda \\ \lambda_{n+1} = 2^{\lambda_n} \end{cases}$$

Από την 1.10.2, η (λ_n) είναι αύξουσα ακολουθία. Επίσης, αν $2^\kappa = \emptyset$, τότε η ακολουθία έχει έναν μόνο όρο, τον λ_0 . Χωρίς περιορισμό της γενικότητας, υποθέτουμε ότι $2^\kappa \neq \emptyset$ και μπορούμε εύκολα να δείξουμε με επαγωγή στο n , χρησιμοποιώντας και το 1.10.2, ότι

$$\lambda_n \geq \lambda_0.$$

Έχουμε τώρα:

$$\kappa \in \phi(\lambda) \rightarrow (\exists n \in \mathbb{N})[\kappa = \lambda_n] \rightarrow \kappa \geq \lambda_0 \rightarrow \kappa \geq \lambda.$$

β) Είναι

$$2^\kappa \neq \emptyset \xrightarrow{1.10.1} \kappa < 2^\kappa \xrightarrow{(A.E.)} \kappa \not\geq 2^\kappa \xrightarrow{(\alpha)} \kappa \notin \phi(2^\kappa).$$

γ) Έχουμε

$$\begin{aligned} \phi(\kappa) &= \{\kappa, 2^\kappa, 2^{2^\kappa}, \dots\} \\ &= \{\kappa\} \cup \{2^\kappa, 2^{2^\kappa}, \dots\} \\ &= \{\kappa\} \cup \{\lambda, 2^\lambda, \dots\}, \text{ για } \lambda = 2^\kappa \\ &= \{\kappa\} \cup \phi(\lambda), \text{ για } \lambda = 2^\kappa \\ &= \{\kappa\} \cup \phi(2^\kappa). \end{aligned}$$

δ) Άμεσα, από (β) και (γ). □

ΛΗΜΜΑ 1.10.12. Για κάθε κ , αν $2^\kappa = \emptyset$ τότε $|\phi(T(\kappa))| = 2$ ή 3 .

Απόδειξη. Από την υπόθεση έχουμε:

$$|\mathcal{P}_1(V)| < \kappa, \text{ από 1.10.1}$$

$$\text{Άρα } T(\kappa) \geq T(|\mathcal{P}_1(V)|) = |\mathcal{P}_1^2(V)|, \text{ από 1.8.5}$$

$$\text{Άρα } 2^{T(\kappa)} \geq 2^{|\mathcal{P}_1^2(V)|} = |\mathcal{P}_1(V)|, \text{ από 1.10.3.}$$

Άρα έχουμε δύο περιπτώσεις. Αν $2^{T(\kappa)} > |\mathcal{P}_1(V)|$ τότε

$$\phi(T(\kappa)) = \{T(\kappa), 2^{T(\kappa)}\}.$$

Αν $2^{T(\kappa)} = |\mathcal{P}_1(V)|$ τότε $2^{|\mathcal{P}_1(V)|} = |V|$, Άρα

$$\phi(T(\kappa)) = \{T(\kappa), |\mathcal{P}_1(V)|, |V|\}.$$

□

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.10.13. Άν $(A.E.)$, για κάθε πληθάρημο κ ισχύουν:

α) Άν $\phi(T(\kappa))$ πεπερασμένος, τότε $\phi(\kappa)$ πεπερασμένος.

β) Άν $\phi(\kappa)$ πεπερασμένος, τότε $\phi(T(\kappa))$ πεπερασμένος και επιπλέον $|\phi(T(\kappa))| = T(|\phi(\kappa)|) + r$, για $r = 1, 2$.

Άπόδειξη. α) Θα χρησιμοποιήσουμε έπαγωγή στους φυσικούς αριθμούς για να δείξουμε ότι

$$(\forall n \in \mathbb{N}) [n = |\phi(T(\kappa))| \rightarrow |\phi(\kappa)| \in \mathbb{N}].$$

Βάση: Έστω $n = 2$. Τότε $\phi(T(\kappa)) = \{T(\kappa), 2^{T(\kappa)}\}$, άρα $2^{2^{T(\kappa)}} \neq \emptyset$. Άπό τὸ 1.10.7 έπεται ότι δὲν υπάρχει λ τ.ω. $2^{T(\kappa)} = T(\lambda)$.

Έστω τώρα πρὸς ἄτοπο ότι $2^\kappa \neq \emptyset$. Άπό τὸ 1.10.8 έπεται ότι $2^{T(\kappa)} = T(2^\kappa)$, πὸν εἶναι ἄτοπο. Έπομένως $2^\kappa = \emptyset$. Όπότε, $\phi(\kappa) = \{\kappa\}$, άρα $|\phi(\kappa)| = 1 \in \mathbb{N}$.

Έπαγ. βήμα: Υποθέτουμε ότι τὸ ζητούμενο ισχύει για $n - 1$ (όπου $n > 4$) και θα δείξουμε για n . Αφοῦ $n > 4$ έπεται ἀπὸ τὸ 1.10.12 ότι $2^\kappa \neq \emptyset$.

Ξέρουμε ότι

$$\begin{aligned} |\phi(\kappa)| &= |\phi(2^\kappa)| + 1 & \text{άρα} & \quad |\phi(T(\kappa))| = |\phi(2^{T(\kappa)})| + 1 \\ & & \text{άρα} & \quad |\phi(2^{T(\kappa)})| = n - 1 \\ & & \text{άρα} & \quad |\phi(T(2^\kappa))| = n - 1, \text{ ἀπὸ 1.10.8} \end{aligned}$$

Έπομένως, ἡ Ε.Υ. εφαρμόζεται στὸ σύνολο 2^κ , άρα ισχύει ότι $|\phi(2^\kappa)| \in \mathbb{N}$. Έπεται ότι $|\phi(\kappa)| = |\phi(2^\kappa)| + 1 \in \mathbb{N}$.

β) Όπως στὸ (α), θα ἀποδείξουμε με έπαγωγή στους φυσικούς αριθμούς ότι

$$(\forall n \in \mathbb{N}) [n = |\phi(\kappa)| \rightarrow |\phi(T(\kappa))| = T(|\phi(\kappa)|) + r],$$

για $r = 1, 2$.

Βάση: Για $n = 1$ έχουμε $|\phi(\kappa)| = 1$ άρα $\phi(\kappa) = \{\kappa\}$ άρα $2^\kappa = \emptyset$ άρα ἀπὸ τὸ 1.10.12

$$\phi(T(\kappa)) = 1 + r = T(1) + r = T(|\phi(\kappa)|) + r,$$

για $r = 1, 2$.

Βήμα: Υποθέτουμε ότι τὸ ζητούμενο ισχύει για $n - 1$ (όπου $n > 3$) και θα τὸ δείξουμε για n . Όπως στὸ (α), ἡ Ε.Υ. εφαρμόζεται στὸ σύνολο 2^κ , δηλαδή ισχύει

$$|\phi(T(2^\kappa))| = T(|\phi(2^\kappa)|) + r.$$

Έχουμε, για $r = 1, 2$.

$$\begin{aligned}
 |\phi(T(\kappa))| &= |\phi(2^{T(\kappa)})| + 1, \text{ από 1.10.11} \\
 &= |\phi(T(2^\kappa))| + 1, \text{ από 1.10.8} \\
 &= T(|\phi(2^\kappa)|) + r + 1, \text{ από Ε.Υ.} \\
 &= T(|\phi(2^\kappa)|) + r + T(1) \\
 &= T(|\phi(2^\kappa)| + 1) + r, \text{ από 1.8.4} \\
 &= T(|\phi(\kappa)|) + r, \text{ από 1.10.11.}
 \end{aligned}$$

□

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.10.14. Αν $(A.E.)$, τότε:

α) Υπάρχει πληθάρθμος κ τ.ω. $\phi(\kappa)$ πεπερασμένο και $T(\kappa) = \kappa$.

β) Υπάρχει φυσικός n τ.ω. $n = T(n) + r$, για $r = 1, 2$.

Απόδειξη. α) Έστω $A = \{\kappa \mid \kappa \in \text{Card} \wedge \phi(\kappa) \in \text{Fin}\}$. Το A είναι μη κενό υποσύνολο του Card , γιατί $|V| \in A$, όποτε, από (A.E.) έχει ελάχιστο στοιχείο κ . Άρα, $\phi(\kappa) \in \text{Fin}$. Από 1.10.13, $\phi(T(\kappa)) \in \text{Fin}$ και $\kappa \leq T(\kappa)$, εκ κατασκευής του κ .

Από 1.10.6, υπάρχει $\lambda \in \text{Card}$ τ.ω. $\kappa = T(\lambda)$. Άρα, $T(\lambda) \leq T^2(\lambda)$ άρα $\lambda \leq T(\lambda)$. Από 1.10.13, το $\phi(\lambda)$ είναι πεπερασμένο, άρα $\lambda \in A$. Άρα, $\kappa \leq \lambda$ άρα $T(\lambda) \leq \lambda$. Άρα, $T(\lambda) = \lambda$. Άρα, $T(\kappa) = \kappa$.

β) Έστω κ πληθάρθμος τ.ω. $\phi(\kappa)$ πεπερασμένο και $T(\kappa) = \kappa$. Έστω $n = |\phi(\kappa)| \in \mathbb{N}$. Από 1.10.13(β),

$$n = |\phi(\kappa)| = |\phi(T(\kappa))| = T(|\phi(\kappa)|) + r = T(n) + r,$$

για $r = 1, 2$.

□

Συνάγουμε τώρα το βασικό θεώρημα της ένότητας.

ΘΕΩΡΗΜΑ 1.10.15 (Specker, 1953). Στην NF ισχύει ή άρνηση του αξιώματος επιλογής.

Απόδειξη. Από τα 1.10.14(β) και 1.10.5 παρατηρούμε ότι το σύνολο $NF + (AE)$ είναι αντιφατικό, δηλαδή $NF + (AE) \vdash \perp$. Έπεται $NF \vdash (AE) \rightarrow \perp$ άρα $NF \vdash \neg(AE)$, όπου με \perp συμβολίζουμε την τυχούσα αντίφαση. □

Μία από τις προφανείς συνέπειες του παραπάνω θεωρήματος είναι η ύπαρξη απείρων συνόλων. Δίνουμε πρώτα τον έξης όρισμό.

1.10. ΑΣΥΜΒΑΤΟΤΗΤΑ ΤΟΥ ΑΞΙΩΜΑΤΟΣ ΕΠΙΛΟΓΗΣ ΜΕ ΤΗΝ NF39

ΟΡΙΣΜΟΣ 1.10.16. Ένα σύνολο λέγεται *άπειρο*, αν δεν είναι πεπερασμένο. Το σύνολο τών άπειρων συνόλων ορίζεται ως

$$\text{Inf} = V - \text{Fin}$$

και τών άπειρων πληθαιρίμων

$$\text{InfCard} = \text{Card} - \text{FCard} = \text{Card} - \mathbb{N}.$$

ΠΟΡΙΣΜΑ 1.10.17 (Άξίωμα του άπειρου). Υπάρχουν άπειρα σύνολα.

Απόδειξη. Αν όλα τα σύνολα ήταν πεπερασμένα, τότε θα είχαν συνάρτηση επιλογής⁵, δηλαδή θα ικανοποιούσαν την Α.Ε. Άτοπο. \square

Από τα 1.7.13 και 1.10.16 έπεται ότι

ΠΡΟΤΑΣΗ 1.10.18. Ένα σύνολο είναι άπειρο, αν ο πληθαιρίμός του είναι άπειρος. Συμβολικά:

$$a \in \text{Inf} \leftrightarrow |a| \in \text{InfCard}.$$

Εκτός από την απόδειξη του 1.10.17, υπάρχει και μιá άλλη απόδειξη της αρχής του άπειρου, που δεν χρησιμοποιεί τη μη ισχύ του αξιώματος επιλογής. Σύμφωνα με τον T. Forster, ή απόδειξη είναι άδημοσίευτη και όφειλεται στον T. Specker· βρίσκεται στο [2].

ΘΕΩΡΗΜΑ 1.10.19. Το σύνολο V είναι άπειρο.

Απόδειξη. Άρκεί να αποδείξουμε ότι $|V| \in \text{InfCard}$. Προς άτοπο, έστω $|V| \in \text{FCard}$, δηλαδή $|V| \in \mathbb{N}$. Όμως ισχύει $|V| = 2^{|\mathcal{P}_1(V)|} = 2^{T(|V|)}$, άρα υπάρχει $n = |V| \in \mathbb{N}$ τ.ω.

$$n = 2^{T(n)}.$$

Τότε, από το 1.10.8 έπεται

$$T(n) = T(2^{T(n)}) = 2^{T^2(n)}.$$

Παρατηρούμε λοιπόν ότι τα n και $T(n)$ έχουν τη μορφή $2^{2^{\dots}}$ με «ύψη» k και $T(k)$, αντίστοιχα. Επειδή $n = 2^{T(n)}$ έπεται ότι $k = T(k) + 1$, που είναι άτοπο από το 1.10.5. \square

Κλείνουμε την ενότητα με ένα τελευταίο θεώρημα.

ΘΕΩΡΗΜΑ 1.10.20. Το σύνολο \mathbb{N} είναι άπειρο.

⁵Η απόδειξη είναι ίδια με την αντίστοιχη στην ZF και μπορεί να βρεθεί στα [5] και [6].

Απόδειξη. Άρκεί νά ἀποδείξουμε ὅτι ὁ πληθάρηθος τοῦ N δὲν εἶναι πεπερασμένος. Ἐστω πρὸς ἄτοπο ὅτι $\aleph_0 \in N$. Τότε ὑπάρχει φυσικὸς ἀριθμὸς n τ.ω. $\aleph_0 = n$. Εὐκόλα ἀποδεικνύεται⁶ ὅτι $|N_\alpha| = |N_\pi| = \aleph_0$, ὅπου μὲ N_α καὶ N_π συμβολίζουμε τὰ σύνολα τῶν ἄρτιων καὶ περιττῶν φυσικῶν, ἀντίστοιχα, γιὰ τὰ ὁποῖα ἰσχύουν $N_\alpha \cup N_\pi = N$ καὶ $N_\alpha \cap N_\pi = \emptyset$. Ἐχουμε λοιπόν:

$$|N_\alpha| + |N_\pi| = N \text{ ἄρα } n + n = n \text{ ἄρα } n = 0,$$

ἄρα $N = \{\emptyset\}$ πὸν εἶναι ἄτοπο. □

⁶Γιὰ ἄλλη μιὰ φορὰ παραπέμπουμε στὰ [5] καὶ [6]. Ἡ ἀπόδειξη διατηρεῖται στὴν NF ἀναλλοίωτη.

Κεφάλαιο 2

Τò πρόβλημα τῆς συνέπειας

Ἐρχόμαστε τώρα στο ζήτημα τῆς ισοσυνέπειας. Σ' αὐτὴ τὴν ἐργασία μᾶς ἐνδιαφέρει νὰ μελετήσουμε τὸ πρόβλημα τῆς συνέπειας τῆς NF σὲ σχέση μὲ τὴ συνέπεια τῆς ZFC, νὰ μάθουμε δηλαδὴ ἂν ἰσχύει ἡ ἐξῆς συνεπαγωγή:

$$\text{ZFC συνεπῆς} \implies \text{NF συνεπῆς}.$$

Σχεδὸν ὅλα τὰ ἀποτελέσματα ποὺ θὰ παρουσιάσουμε θὰ εἶναι τῆς μορφῆς NF συνεπῆς $\iff T$ συνεπῆς, γιὰ κάποια θεωρία T . Στὴν οὐσία, τὰ ἀποτελέσματα θὰ εἶναι

$$(\text{ZFC συνεπῆς} \implies \text{NF συνεπῆς}) \iff (\text{ZFC συνεπῆς} \implies T \text{ συνεπῆς}).$$

Δεδομένης ὅμως τῆς λογικῆς ἰσοδυναμίας τῶν προτάσεων $\phi \rightarrow (\chi_1 \leftrightarrow \chi_2)$ καὶ $(\phi \rightarrow \chi_1) \leftrightarrow (\phi \rightarrow \chi_2)$, ποὺ ἰσχύει σὲ κάθε πρωτοβάθμιο σύστημα (ἄρα καὶ στὴ μεταγλώσσα μας, τὴν ZFC, ἀφοῦ κι αὐτὴ εἶναι πρωτοβάθμιο σύστημα), ἡ παραπάνω πρόταση εἶναι λογικὰ ἰσοδύναμη μὲ τὴν

$$\text{ZFC συνεπῆς} \implies (\text{NF συνεπῆς} \iff T \text{ συνεπῆς}).$$

Ἔτσι, στὶς ἐπόμενες ἐνότητες θὰ ξεκινᾶμε μὲ τὴ (σιωπηρὴ) ὑπόθεση ὅτι ἡ ZFC εἶναι συνεπῆς, καὶ θὰ ἀποδεικνύουμε τὸ ἀποτέλεσμα στὴ μορφή

$$\text{NF συνεπῆς} \iff T \text{ συνεπῆς}.$$

Θὰ λέμε ὅτι οἱ NF καὶ T εἶναι *ἰσοσυνεπεῖς*.

2.1 Μοντέλα τῶν TST καὶ NF

ΟΡΙΣΜΟΣ 2.1.1. Ὀνομάζουμε *μοντέλο* ἢ *πρότυπο* (*model*) τῆς TST, κάθε \mathcal{L}_{TST} -δομή, δηλαδὴ κάθε δομὴ τῆς μορφῆς

$$\mathcal{A} = \langle A_0, A_1, \dots, \varepsilon^{\mathcal{A}} \rangle,$$

ὅπου

- κάθε A_i είναι σύνολο μεταβλητών της ZFC, που αντιστοιχούν σε μεταβλητές της TST, βαθμίδας i , για κάθε $i \in \mathbb{N}$.
- η ε^A είναι διμελής σχέση στη ZFC που έρμηνεύει την ε , δηλαδή

$$x\varepsilon^A y \iff [\mathcal{A} \models x^i \varepsilon y^{i+1} \text{ και } x \in A_i \text{ και } y \in A_{i+1} \text{ και οι } x, y \text{ αντιστοιχούν στα } x^i, y^{i+1}].$$

Πολλές φορές θα γράφουμε ένα μοντέλο στη μορφή $\mathcal{A} = \langle A, \varepsilon^A \rangle$, υπονοώντας ότι $A = \cup_i A_i$, δηλαδή το $(A_i)_{i \in \mathbb{N}}$ είναι διαμέριση του A .

Επίσης, θα σημειώνουμε με το αντίστοιχο πεζό γράμμα τη μεταβλητή της ZFC που θα υποθέτουμε ότι αντιστοιχεί σε μια μεταβλητή της TST, δηλαδή θα απαλείφουμε τον εκθέτη που δηλώνει τη βαθμίδα.

Έννοείται ότι η τυπική ισότητα έρμηνεύεται από την ισότητα της μεταγλώσσας, έτσι ώστε

$$x = y \iff \mathcal{A} \models x^i = y^i,$$

για $x, y \in A_i$.

ΟΡΙΣΜΟΣ 2.1.2. Ένα μοντέλο \mathcal{A} της TST θα καλείται:

1. *σύνηθες (standard)*, αν η ε^A είναι η ε .
2. *μεταβατικό (transitive)*, αν είναι σύνηθες και έπιπλέον

$$x \in A_{i+1} \Rightarrow x \subseteq A_i,$$

για κάθε $i \in \mathbb{N}$.

Όνομάζοντας $x_A = \{y \in A_i \mid y\varepsilon^A x\}$ για κάθε $x \in A_{i+1}$, έχουμε ότι το \mathcal{A} είναι σύνηθες αν

$$x_A = x \cap A_i$$

και ότι είναι μεταβατικό αν

$$x_A = x.$$

ΟΡΙΣΜΟΣ 2.1.3. Για κάθε μοντέλο $\mathcal{A} = \langle A, \varepsilon^A \rangle$ της TST, ορίζουμε τη δομή $lc(\mathcal{A}) = \mathcal{B} = \langle B, \varepsilon \rangle$ θέτοντας $B_n = \sigma[A_n]$, για κάθε $n \in \mathbb{N}$, όπου η συνάρτηση¹ $\sigma : A \rightarrow V$ κατά ZFC ορίζεται αναδρομικά ως εξής:

$$\sigma(x) = x, \text{ για κάθε } x \in A_0$$

$$\sigma(x) = \{\sigma(y) \mid y \in A_i \text{ και } y\varepsilon^A x\}, \text{ για κάθε } x \in A_{i+1}.$$

¹Το σωστό θα ήταν να πούμε *αντιστοίχιση* ή κάτι τέτοιο (στο [6] χρησιμοποιείται ο όρος «όριστικός κανόνας»), αφού στην ZFC το V δεν είναι σύνολο. Έν πάση περιπτώσει, χρησιμοποιούμε τον όρο άτυπα.

Ἡ συνάρτηση σ εἶναι καλὰ ὀρισμένη, ἀφοῦ γιὰ ὅλα $x, y \in A_0$ ἰσχύει $x = y \implies \sigma(x) = \sigma(y)$ καὶ γιὰ ὅλα $x, y \in A_{i+1}$, ἂν $x = y$ τότε

$$\begin{aligned} t \in \sigma(x) &\iff \text{ὑπάρχει } z \in A_i \text{ τ.ω. } z\varepsilon^A x, t = \sigma(z) \\ &\iff \text{ὑπάρχει } z \in A_i \text{ τ.ω. } z\varepsilon^A y, t = \sigma(z) \\ &\iff t \in \sigma(y). \end{aligned}$$

ἄρα $\sigma(x) = \sigma(y)$.

ΠΡΟΤΑΣΗ 2.1.4 ([10]). *Γιὰ κάθε μοντέλο \mathcal{A} τῆς TST, τὸ $lc(\mathcal{A})$ εἶναι σύνηθες καὶ μεταβατικὸ (σ.μ.) μοντέλο τῆς TST.*

Ἀπόδειξη. Γιὰ τὸ ἀξίωμα ἔκτασης ἔχουμε

$$\begin{aligned} lc(\mathcal{A}) \models \forall x^k [x^k \varepsilon a^{k+1} \leftrightarrow x^k \varepsilon b^{k+1}] \\ \iff \text{γιὰ κάθε } x \in B_k, [x \in a \iff x \in b] \\ \iff a = b \\ \iff lc(\mathcal{A}) \models a^{k+1} = b^{k+1}. \end{aligned}$$

Γιὰ τὸ ἀξίωμα-σχήμα συλλεκτικότητας, δοθέντος τύπου $\phi(x^k)$ κατασκευάζουμε τὸ σύνολο $a = \{x \in B_k \mid \phi(x)\}$ τῆς ZFC, ὁπότε

$$lc(\mathcal{A}) \models \exists a^{k+1} \forall x^k [x^k \varepsilon a^{k+1} \leftrightarrow \phi(x^k)].$$

Τώρα, τὸ $lc(\mathcal{A})$ εἶναι προφανῶς σύνηθες, καὶ γιὰ νὰ δεῖξουμε ὅτι εἶναι μεταβατικὸ θεωροῦμε τυχαῖο $x \in \sigma[A_{i+1}]$. Τότε $x = \sigma(y)$ γιὰ $y \in A_{i+1}$, $y\varepsilon^A x$. Θὰ δεῖξουμε ὅτι $x \subseteq \sigma[A_i]$. Εὐκόλα,

$$\begin{aligned} t \in x &\implies t \in \sigma(y) \\ &\implies t = \sigma(z), \text{ γιὰ } z \in A_i, z\varepsilon^A y \\ &\implies t \in \sigma[A_i]. \end{aligned}$$

□

ΛΗΜΜΑ 2.1.5. *Ἐστω \mathcal{A} μοντέλο καὶ $\phi(x_1^{k_1}, \dots, x_n^{k_n})$ τύπος τῆς TST. Τότε ἰσχύει*

$$\mathcal{A} \models \phi(x_1^{k_1}, \dots, x_n^{k_n}) \iff lc(\mathcal{A}) \models \phi(y_1^{k_1}, \dots, y_n^{k_n}),$$

γιὰ $y_i = \sigma(x_i)$, μὲ $y_i \in B_{k_i}$, $x_i \in A_{k_i}$.

Ἀπόδειξη. Μὲ ἐπαγωγὴ στοὺς τύπους ϕ . Στὴ βάση ἔχουμε:

- Ἄν $\phi : x_1^k \varepsilon x_2^{k+1}$, γιὰ $x_1 \in A_k$, $x_2 \in A_{k+1}$,

$$\begin{aligned} \mathcal{A} \models x_1^k \varepsilon x_2^{k+1} &\iff x_1 \varepsilon^A x_2 \\ &\iff \sigma(x_1) \in \sigma(x_2) \\ &\iff lc(\mathcal{A}) \models y_1^k \varepsilon y_2^{k+1}. \end{aligned}$$

- Άν $\phi : x_1^k = x_2^k$ για $x_1, x_2 \in A_k$ τότε ομοίως $\mathcal{A} \models x_1^k = x_2^k \iff lc(\mathcal{A}) \models y_1^k = y_2^k$.

Για το επαγωγικό βήμα έχουμε τις εξής περιπτώσεις:

- Έστω ότι η πρόταση ισχύει για τον ϕ . Τότε για τον $\neg\phi$ έχουμε:

$$\begin{aligned} \mathcal{A} \models (\neg\phi)(x_1^{k_1}, \dots, x_n^{k_n}) &\iff \mathcal{A} \not\models \phi(x_1^{k_1}, \dots, x_n^{k_n}) \\ &\iff lc(\mathcal{A}) \not\models \phi(y_1^{k_1}, \dots, y_n^{k_n}), \text{ από Ε.Υ.} \\ &\iff lc(\mathcal{A}) \models (\neg\phi)(y_1^{k_1}, \dots, y_n^{k_n}), \end{aligned}$$

Άρα η πρόταση ισχύει για τον $\neg\phi$.

- Για τους διμελείς συνδέσμους η απόδειξη είναι παρόμοια και την αφήνουμε.
- Έστω ότι η πρόταση ισχύει για τον $\phi(x_1^{k_1}, \dots, x_n^{k_n})$. Τότε για τον $\forall x_0^{k_0} \phi(x_0^{k_0}, (x_1^{k_1}, \dots, x_n^{k_n}))$ έχουμε:

$$\begin{aligned} \mathcal{A} \models \forall x_0^{k_0} \phi(x_0^{k_0}, x_1^{k_1}, \dots, x_n^{k_n}) \\ \iff \text{για κάθε } x_0 \in A_{k_0}, \mathcal{A} \models \phi(x_0^{k_0}, x_1^{k_1}, \dots, x_n^{k_n}) \\ \iff \text{για κάθε } y_0 \in B_{k_0}, lc(\mathcal{A}) \models \phi(y_0^{k_0}, y_1^{k_1}, \dots, y_n^{k_n}), \text{ από Ε.Υ.} \\ \iff lc(\mathcal{A}) \models \forall y_0^{k_0} \phi(y_0^{k_0}, y_1^{k_1}, \dots, y_n^{k_n}), \end{aligned}$$

Άρα η πρόταση ισχύει.

- Για το σύνδεσμο \exists η απόδειξη είναι όμοια και πάλι την αφήνουμε.

□

Κλείνουμε την ενότητα, δίνοντας ένα παράδειγμα σ.μ. μοντέλου της TST. Έστω X ένα μη κενό σύνολο της ZFC. Τότε, η δομή

$$\langle\langle X \rangle\rangle = \langle X, \mathcal{P}(X), \mathcal{P}^2(X), \dots, \in \rangle$$

αποτελεί σ.μ. μοντέλο της TST. Η δομή αυτή ονομάζεται *πλήρες μοντέλο (full model)*.

Έπεται ότι η TST έχει σ.μ. μοντέλα και είναι συνεπής.

2.2 Τυπική άμφισημία

Σε αυτή την ενότητα θα κάνουμε την πρώτη αναγωγή της συνέπειας της NF στη συνέπεια μιās άλλης αξιωματικής θεωρίας, της TST έφοδιασμένης με ένα επιπλέον αξίωμα, αυτό της *τυπικής άμφισημίας*. Ακολουθώντας τα βήματα του [7], έπιστρέφουμε στην TST για να δώσουμε τον εξής όρισμό:

ΟΡΙΣΜΟΣ 2.2.1. Για κάθε τύπο ϕ τής TST, όρίζουμε τον ϕ^+ αύξάνοντας τις βαθμίδες όλων των μεταβλητών που εμφανίζονται στον ϕ κατά μία. Αναδρομικά, ο όρισμός έχει ως εξής:

Βάση:

- Άν $\phi : x^i = y^i$, τότε $\phi^+ : x^{i+1} = y^{i+1}$.
- Άν $\phi : x^i \varepsilon y^{i+1}$, τότε $\phi^+ : x^{i+1} \varepsilon y^{i+2}$.

Αναδρομικό βήμα: Άν έχουν όριστει οι ϕ^+ και ψ^+ τότε:

- $(\neg\phi)^+ : \neg\phi^+$.
- $(\phi \square \psi)^+ : \phi^+ \square \psi^+$, για όλους τους διμελείς συνδέσμους \square .
- $(Qx\phi)^+ : Qx\phi^+$, για όλους τους ποσοδείκτες Q .

ΠΡΟΤΑΣΗ 2.2.2. Για κάθε $\phi \in F(\mathcal{L}_{TST})$, αν ϕ είναι τυπικό θεώρημα τής TST, τότε είναι και ϕ^+ . Συμβολικά, $\vdash_{TST} \phi \Rightarrow \vdash_{TST} \phi^+$.

Άπόδειξη. Έστω $\phi_0, \dots, \phi_n = \phi$ μια άπόδειξη του ϕ από τα αξιώματα τής TST. Εύκολα μπορούμε να δείξουμε ότι ή $\phi_0^+, \dots, \phi_n^+ = \phi^+$ είναι μια άπόδειξη του ϕ^+ .

□

Εισάγουμε τώρα το αξίωμα-σχήμα τυπικής άμφισημίας (typical ambiguity):

$$\phi \leftrightarrow \phi^+ \quad (\text{Amb}),$$

άπό όπου προκύπτει το σχήμα $\vdash_{TST} \phi^+ \Rightarrow \vdash_{TST} \phi$, δηλαδή το αντίστροφο τής 2.2.2.

Για να δείξουμε την ανεξαρτησία του (Amb) από τα (ext) και (co), χρειαζόμαστε το εξής λήμμα:

ΛΗΜΜΑ 2.2.3. Για όλα τα μοντέλα \mathcal{A} και τους τύπους ϕ τής TST, ισχύει

$$\mathcal{A} \models \phi^+ \implies \mathcal{A}^+ \models \phi.$$

Άπόδειξη. Με έπαγωγή στους τύπους, ταυτόχρονα για όλα τα μοντέλα. Συμβολίζουμε $\mathcal{A} = \langle A, \varepsilon^A \rangle$ και $\mathcal{A}^+ = \langle A^+, \varepsilon^{A^+} \rangle$ με $A_i^+ = A_{i+1}$. Θα κάνουμε αναλυτικά μόνο την περίπτωση του καθολικού ποσοδείκτη, καθώς οι άλλες γίνονται όμοια.

Έστω $\mathcal{A} \models \phi^+ \implies \mathcal{A}^+ \models \phi$. Τότε

$$\begin{aligned} \mathcal{A} \models \forall x^{k+1} \phi^+(x^{k+1}) &\implies \mathcal{A} \models \phi^+(a), \text{ για κάθε } a \in A_{k+1} \\ &\implies \mathcal{A}^+ \models \phi(a), \text{ για κάθε } a \in (A_k)^+, \\ &\implies \mathcal{A}^+ \models \forall x^k \phi(x^k). \end{aligned}$$

□

ΘΕΩΡΗΜΑ 2.2.4. *Τò (Amb) είναι ανεξάρτητο τῆς TST.*

Ἀπόδειξη. Πρέπει νὰ ἀποδείξουμε ὅτι $\not\vdash (\text{Amb})$ καὶ ὅτι $\not\vdash \neg(\text{Amb})$.

Γιὰ τὸ πρῶτο, θεωροῦμε τὸν τύπο $\phi : \exists x^0 \exists y^0 [x^0 \neq y^0]$ καὶ τὸ μοντέλο $\mathcal{A} = \langle A, \varepsilon^{\mathcal{A}} \rangle$ μὲ $A_0 = \{t\}$, $A_1 = \{0, 1\}$. Τότε $\phi^+ : \exists x^1 \exists y^1 [x^1 \neq y^1]$ καὶ τὰ x^1 , y^1 ἀντιστοιχοῦν στὰ 0, 1 ἀντιστοίχως, ὁπότε $\mathcal{A} \models \exists x^1 \exists y^1 [x^1 \neq y^1]$, ἐνῶ τὰ x^0 , y^0 ἀντιστοιχοῦν στὸ ἴδιο t ὁπότε $\mathcal{A} \not\models \exists x^0 \exists y^0 [x^0 \neq y^0]$.

Γιὰ τὸ δεύτερο, παρατηροῦμε ἀρχικὰ ὅτι²

$$\neg(\phi^+ \rightarrow \phi) \equiv \neg(\neg\phi^+ \vee \phi) \equiv \neg\neg\phi^+ \wedge \neg\phi \equiv \phi^+ \wedge \neg\phi,$$

ὁπότε ἀρκεῖ νὰ δείξουμε ὅτι $\not\vdash \phi^+ \wedge \neg\phi$, γιὰ ὅλους τοὺς τύπους ϕ .

Πρὸς ἄτοπο, ὑποθέτουμε ὅτι ὑπάρχει ϕ τ.ω. γιὰ κάθε μοντέλο \mathcal{A} τῆς TST νὰ ἰσχύει $\mathcal{A} \models \phi^+ \wedge \neg\phi$. Τότε $\mathcal{A} \models \phi^+$ (1) καὶ $\mathcal{A} \models \neg\phi$ (2). Ἀπὸ τὸ 2.2.3, ἡ (1) δίνει $\mathcal{A}^+ \models \phi$. Ἐπειδὴ ἡ (2) ἰσχύει γιὰ ὅλα τὰ μοντέλα τῆς TST, ἔπεται ὅτι $\mathcal{A}^+ \models \neg\phi$. Βρήκαμε λοιπὸν ὅτι $\mathcal{A}^+ \models \phi \wedge \neg\phi$, πὸ εἶναι ἄτοπο. \square

Χρησιμοποιῶντας τώρα τὸ 2.2.4, μποροῦμε νὰ εἰσάγουμε τὸ (Amb) στὴν TST καὶ νὰ πάρουμε τὴ θεωρία TST+(Amb). Σκοπὸς αὐτῆς τῆς ἐνότητος εἶναι νὰ ἀποδειχθεῖ ὅτι

$$\text{NF συνεπῆς} \iff \text{TST} + (\text{Amb}) \text{ συνεπῆς.}$$

Δίνουμε πρῶτα τὸν παρακάτω ὀρισμό:

ΟΡΙΣΜΟΣ 2.2.5. Ἐστω $\mathcal{A} = \langle A, \varepsilon^{\mathcal{A}} \rangle$ μοντέλο τῆς TST. Ὀνομάζουμε *αὐτομορφισμό ἀλλαγῆς βαθμίδας (type shifting automorphism)* ἢ ἀπλῶς *αὐτομορφισμό*, κάθε ἀκολουθία ἔνα πρὸς ἔνα καὶ ἐπὶ συναρτήσεων $f = (f_0, f_1, \dots)$ τῆς μορφῆς $f_i : A_i \twoheadrightarrow A_{i+1}$ τ.ω.

$$x \varepsilon^{\mathcal{A}} y \iff f_i(x) \varepsilon^{\mathcal{A}^+} f_{i+1}(y)$$

γιὰ ὅλα τὰ $x \in A_i$, $y \in A_{i+1}$. Συμβολίζουμε τὸν αὐτομορφισμό μὲ $f : \mathcal{A} \twoheadrightarrow \mathcal{A}^+$.

ΟΡΙΣΜΟΣ 2.2.6. Ἐστω $\mathcal{A} = \langle A, \varepsilon^{\mathcal{A}} \rangle$ καὶ $\mathcal{B} = \langle B, \varepsilon^{\mathcal{B}} \rangle$ μοντέλα τῆς TST. Ὀνομάζουμε *ἰσομορφισμό μοντέλων* $f : \mathcal{A} \twoheadrightarrow \mathcal{B}$ μιὰ συνάρτηση $f : A \twoheadrightarrow B$ τ.ω.

- $f[A_i] = B_i$, γιὰ κάθε i
- $x \varepsilon^{\mathcal{A}} y \iff f_i(x) \varepsilon^{\mathcal{A}^+} f_{i+1}(y)$, γιὰ ὅλα τὰ $x \in A_i$, $y \in A_{i+1}$.

Τὰ \mathcal{A} καὶ \mathcal{B} λέγονται *ἰσόμορφα* (συμβ. $\mathcal{A} \cong \mathcal{B}$), ἂν ὑπάρχει ἰσομορφισμὸς μεταξὺ τους.

²Τὸ \equiv σημαίνει ταυτολογικῶς ἰσοδύναμα.

Τὸ ἀποτέλεσμα τῆς ἐνότητας θὰ περάσει ἀπὸ τὴν ἀπόδειξη τῆς ἰσοδυναμίας τῶν ἐξῆς προτάσεων:

- α) Ὑπάρχει μοντέλο \mathcal{M} τῆς NF.
- β) Ὑπάρχει μοντέλο \mathcal{A} τῆς TST, καὶ αὐτομορφισμὸς $f : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{A}^+$.
- γ) Ὑπάρχει μοντέλο \mathcal{A} τῆς TST, τ.ω. $\mathcal{A} \cong \mathcal{A}^+$.
- δ) Ὑπάρχει μοντέλο \mathcal{A} τῆς TST+(Amb).

ΘΕΩΡΗΜΑ 2.2.7. *Τὰ ἐξῆς εἶναι ἰσοδύναμα*

- α) Ὑπάρχει μοντέλο \mathcal{M} τῆς NF.
- β) Ὑπάρχει μοντέλο \mathcal{A} τῆς TST, καὶ αὐτομορφισμὸς $f : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{A}^+$.

Ἀπόδειξη. (α \implies β) Δοθέντος τοῦ \mathcal{M} , ὀρίζουμε τὸ \mathcal{A} ἀπὸ τὶς σχέσεις:

$$A_i = M \times \{i\} = \{\langle a, i \rangle \mid a \in M\},$$

$$\langle a, i \rangle \varepsilon^{\mathcal{A}} \langle b, j \rangle \iff a \varepsilon^{\mathcal{M}} b \text{ καὶ } i + 1 = j,$$

γιὰ ὅλα $a, b \in M$ καὶ $i, j \in \mathbb{N}$. Προφανῶς, τὰ A_i εἶναι ξένα μεταξὺ τους καί, κατὰ τὴ σύμβαση τοῦ ὀρισμοῦ 2.1.1 ὀρίζουμε $\mathcal{A} = \cup_i A_i$.

Δοθέντος τώρα ὅτι τὸ \mathcal{M} ικανοποιεῖ τὸ ἀξίωμα ἔκτασης τῆς NF

$$\mathcal{M} \models a = b \leftrightarrow \forall z [z \varepsilon a \leftrightarrow z \varepsilon b]$$

καὶ τὸ ἀξίωμα-σχῆμα διαστρωματωμένης κατανόησης

$$\mathcal{M} \models \exists a \forall x [x \varepsilon a \leftrightarrow \phi(x)],$$

γιὰ κάποιον διαστρωματωμένο τύπο $\phi(x)$ τῆς NF, μποροῦμε εὐκολὰ νὰ δείξουμε ὅτι τὸ \mathcal{A} ικανοποιεῖ τὸ ἀξίωμα ἔκτασης τῆς TST

$$\mathcal{A} \models a^{k+1} = b^{k+1} \leftrightarrow \forall z^k [z^k \varepsilon a^{k+1} \leftrightarrow z^k \varepsilon b^{k+1}]$$

καὶ τὸ ἀξίωμα-σχῆμα κατανόησης

$$\mathcal{A} \models \exists a^{k+1} \forall x^k [x^k \varepsilon a^{k+1} \leftrightarrow \phi(x^k)],$$

γιὰ τὸν ἀντίστοιχο τύπο $\phi(x^k)$ τῆς TST (βλ. 1.2.2)

Ἐπομένως τὸ \mathcal{A} εἶναι μοντέλο τῆς TST. Πρέπει τώρα νὰ βροῦμε ἕναν αὐτομορφισμὸ $f : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{A}^+$. Θεωροῦμε τὶς συναρτήσεις $f_k : A_k \rightarrow A_{k+1}$ μὲ τύπο $f_k(\langle a, k \rangle) = \langle a, k + 1 \rangle$ καὶ δείχνουμε ὅτι ἡ ἀκολουθία τους (ἔστω f) ἀποτελεῖ αὐτομορφισμὸ. Κατ' ἀρχάς, παρατηροῦμε ὅτι κάθε f_k εἶναι ἕνα πρὸς ἕνα καὶ ἐπί.

Τέλος, για τη βασική σχέση

$$\langle a, k \rangle \varepsilon^A \langle b, \ell \rangle \iff f_k(\langle a, k \rangle) \varepsilon^A f_\ell(\langle b, \ell \rangle)$$

του αὐτομορφισμού, ἔχουμε:

$$\begin{aligned} \langle a, k \rangle \varepsilon^A \langle b, \ell \rangle &\iff a \varepsilon^M b \text{ καὶ } \ell = k + 1 \\ &\iff a \varepsilon^M b \text{ καὶ } \ell + 1 = (k + 1) + 1 \\ &\iff \langle a, k + 1 \rangle \varepsilon^A \langle b, \ell + 1 \rangle \\ &\iff f_k(\langle a, k \rangle) \varepsilon^A f_\ell(\langle b, \ell \rangle). \end{aligned}$$

($\beta \implies \alpha$) Δοθέντος μοντέλου $\mathcal{A} = (A, \varepsilon^A)$ τῆς TST, κατασκευάζουμε ἕνα μοντέλο \mathcal{M} τῆς NF, ὡς ἑξῆς:

$$M = \bigcup_i A_i = A,$$

$$x \varepsilon^M y \iff x^i \varepsilon^A y^{i+1}, \text{ γιὰ κάποιον } i,$$

γιὰ ὅλα τὰ $x, y \in M$.

Ὅπως σὸ εὐθύ, ἀποδεικνύουμε ὅτι τὸ \mathcal{M} ἱκανοποιεῖ τὰ ἀξιώματα τῆς NF, χρησιμοποιῶντας τὸ γεγονός ὅτι τὸ \mathcal{A} ἱκανοποιεῖ τὰ ἀξιώματα τῆς TST. \square

ΠΡΟΤΑΣΗ 2.2.8. *Τὰ ἑξῆς εἶναι ἰσοδύναμα:*

β) Ὑπάρχει μοντέλο \mathcal{A} τῆς TST, καὶ αὐτομορφισμὸς $f : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{A}^+$.

γ) Ὑπάρχει μοντέλο \mathcal{A} τῆς TST, τ.ω. $\mathcal{A} \equiv \mathcal{A}^+$.

Ἀπόδειξη. ($\beta \implies \gamma$): Θὰ δείξουμε ὅτι ὁ αὐτομορφισμὸς f ἐπάγει ἕναν ἰσομορφισμὸ $g : \mathcal{A} \equiv \mathcal{A}^+$. Ὅρίζουμε $g : A \rightarrow A^+$ μὲ τύπο $g(x) = f_i(x)$, γιὰ κάθε $x \in A_i$, γιὰ ὅλα τὰ i .

Ἐκινᾶμε δείχνοντας ὅτι εἶναι 1-1: Ἐστω $x, y \in A$ μὲ $g(x) = g(y) \in A_{i+1}$, γιὰ κάποιον i . Τότε $x, y \in A_i$ καὶ $f_i(x) = f_i(y)$. Ἄρα $x = y$, ἀφοῦ οἱ f_i εἶναι 1-1.

Ἐστω τώρα $y \in A^+$. Τότε $y \in A_{i+1}$ γιὰ κάποιον i . Ἄρα, $y = f_i(x)$, γιὰ κάποιον $x \in A_i$ καὶ γιὰ κάποιον i . Ἄρα, $y = g(x)$ γιὰ κάποιον $x \in A_i$. Ἄρα, ἡ g εἶναι ἐπί.

Δείξαμε ὅτι ἡ g εἶναι ἕνα πρὸς ἕνα καὶ ἐπί. Μένει νὰ δείξουμε ὅτι

$$g(a) \varepsilon^A g(b) \iff a \varepsilon^A b$$

γιὰ ὅλα τὰ $a, b \in A$. Ἐστω $a = \langle a', m \rangle$ καὶ $b = \langle b', n \rangle$, γιὰ κάποιον $a^M, b^M \in M$ καὶ $m, n \in \mathbb{N}$. Τότε:

$$\begin{aligned} a \varepsilon^A b &\iff \langle a', m \rangle \varepsilon^A \langle b', n \rangle \\ &\iff f_m(\langle a', m \rangle) \varepsilon^A f_n(\langle b', n \rangle) \\ &\iff g(a) \varepsilon^A g(b). \end{aligned}$$

$(\gamma) \Rightarrow (\beta)$: Έστω $g : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{A}^+$ ισομορφισμός. Ορίζουμε αυτομορφισμό $f = (f_0, f_1, \dots) : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{A}^+$, ως έξης: Για κάθε i , ορίζουμε $f_i = g \upharpoonright A_i$. Πρώτα δείχνουμε ότι τα f_i είναι καλά ορισμένα: Έστω $x \in A_i$. Τότε $x \in A$ άρα $f_i(x) = g(x) \in A$, επομένως $f_i(x) \in A_{i+1}$.

Τώρα, οι f_i είναι ένα προς ένα, ως περιορισμοί ένα προς ένα συναρτήσεων σε ζένα μεταξύ τους σύνολα και επίσης ισχύει η σχέση

$$g(x)\varepsilon^A g(y) \iff f_i(x)\varepsilon^A f_{i+1}(y)$$

προφανώς από τον ορισμό, από την όποια έπεται η ζητούμενη

$$g(x)\varepsilon^A g(y) \iff x\varepsilon^A y,$$

αφού από την υπόθεση ισχύει ότι $x\varepsilon^A y \iff f_i(x)\varepsilon^A f_{i+1}(y)$. \square

ΠΡΟΤΑΣΗ 2.2.9. Άν

γ) Υπάρχει μοντέλο \mathcal{A} της TST , τ.ω. $\mathcal{A} \cong \mathcal{A}^+$.

τότε

δ) Υπάρχει μοντέλο \mathcal{A} της $TST+(Amb)$.

Απόδειξη. Άρκει να αποδείξουμε ότι $\mathcal{A} \models \phi^+ \rightarrow \phi$, δηλαδή $\mathcal{A} \models \phi^+ \Rightarrow \mathcal{A} \models \phi$.

Έστω $\mathcal{A} \models \phi^+$. Τότε από το 2.2.3 έπεται ότι $\mathcal{A}^+ \models \phi$. Όμως $\mathcal{A} \cong \mathcal{A}^+$, δηλαδή για κάθε $\psi \in F(\mathcal{L}_{TST})$, $\mathcal{A} \models \psi \iff \mathcal{A}^+ \models \psi$. Άρα, $\mathcal{A} \models \phi$. \square

Από τα 2.2.7, 2.2.8 και 2.2.9 τώρα, έπεται το ήμισυ του στόχου μας.

ΠΟΡΙΣΜΑ 2.2.10. Άν ή NF είναι συνεπής, τότε και ή $TST+(Amb)$ είναι συνεπής.

Η άλλη φορά του θεωρήματος περνά από την απόδειξη $(\delta) \Rightarrow (\gamma)$, και θέλει αρκετή δουλειά. Ξεκινάμε με τον έξης ορισμό:

ΟΡΙΣΜΟΣ 2.2.11. Έστω θεωρία T , αποτελούμενη από τύπους μιās (πρωτοβάθμιας) γλώσσας \mathcal{L} . Ονομάζουμε ένδομορφισμό της T μιὰ άπεικόνιση $(\)^* : T \rightarrow T$ τ.ω.

1. $FV(\phi) = FV(\phi^*)$, για κάθε $\phi \in T$.

2. Η $(\)^*$ διατηρεί τους λογικούς συνδέσμους, δηλαδή για όλους τους τύπους της T ,

- $(\neg\phi)^* = \neg\phi^*$.
- $(\phi \square \psi)^* = \phi^* \square \psi^*$, για κάθε διμελή σύνδεσμο \square .
- $(\phi(x_1, \dots, x_n))^* = \phi(x_1, \dots, x_n)^*$

- $(Qx\phi(x))^* = Qx\phi^*(x)$ για κάθε ποσοδείκτη Q .

3. Άν ϕ είναι ἔγκυρη πρόταση τῆς T , τότε καὶ ἡ ϕ^* εἶναι ἔγκυρη πρόταση τῆς T .

ΟΡΙΣΜΟΣ 2.2.12. Ἐστω T θεωρία μὲ ἐνδομορφισμό $()^*$ καὶ μοντέλο \mathcal{A} τῆς T . Θὰ λέμε ὅτι ὁ $()^*$ εἶναι ἀντίστοιχος ἐνδομορφισμὸς τῆς T , ἂν για κάθε n -μελὲς κατηγορικὸ σύμβολο R τῆς T ,

$$\mathcal{A} \models R^*(x_1^*, \dots, x_n^*) \iff \mathcal{A} \models R(x_1, \dots, x_n).$$

ΛΗΜΜΑ 2.2.13. Ἐστω T πλήρης θεωρία μὲ ἐνδομορφισμό $()^*$. Ἐστω $\phi(x)$ καὶ $\psi_i(x_1, \dots, x_n)$ τύποι ($i = 1, \dots, m$). Ἐστω $k \in \{1, \dots, n+1\}$. Τότε, κάθε μοντέλο \mathcal{A} περιέχει στοιχεῖα $e_1, \dots, e_{n+1} \in A$ τ.ω.

$$\mathcal{A} \models (\exists x)\phi(x) \rightarrow \phi(e_k)$$

καὶ

$$\mathcal{A} \models \psi_i(e_1, \dots, e_n) \leftrightarrow \psi_i^*(e_2, \dots, e_{n+1})$$

για κάθε $i = 1, \dots, m$.

Ἀπόδειξη. Μὲ ἐπαγωγὴ στὸ n .

Βάση: Κατ' ἀρχάς, προφανῶς ὑπάρχει $e_1 \in A$, τὸ $e_1 = x$ τ.ω. $\mathcal{A} \models (\exists x)\phi(x) \rightarrow \phi(e_1)$.

Τὰ ψ_i καὶ ψ_i^* εἶναι προτάσεις, ἀφοῦ δὲν ἔχουν ἐλεύθερες μεταβλητές. Θὰ δείξουμε ὅτι $\mathcal{A} \models \psi_i \iff \mathcal{A} \models \psi_i^*$, για ὅλα τὰ i . Τὸ εὐθὺ εἶναι ἄμεσο, ἀπὸ τὸ (3) τοῦ ὀρισμοῦ τοῦ ἐνδομορφισμοῦ. Για τὸ ἀντίστροφο, ἔστω $\mathcal{A} \models \psi_i^*$ καί, πρὸς ἄτοπο, $\mathcal{A} \not\models \psi_i$. Ἀπὸ τὴν πληρότητα τῆς T ἔχουμε ὅτι $\mathcal{A} \models \neg\psi_i$. Ἀπὸ τὸ εὐθὺ ἔπεται ὅτι $\mathcal{A} \models (\neg\psi_i)^*$ ἄρα $\mathcal{A} \models \neg\psi_i^*$. Τότε ὅμως $\mathcal{A} \models \psi_i^* \wedge \neg\psi_i^*$, ἄτοπο.

Ἐπαγωγικὸ βῆμα: Ὑποθέτουμε ὅτι ἡ πρόταση ἰσχύει για $n-1$ καὶ θὰ τὴ δείξουμε για n . Για κάθε i , καὶ για $\delta_i \in \{0, 1\}$ ὀνομάζουμε

$$\psi_i^{\delta_i} = \begin{cases} \psi_i, & \delta_i = 0 \\ \neg\psi_i, & \delta_i = 1 \end{cases}$$

Ὑποθέτουμε τώρα ὅτι $1 \leq k \leq m$. Θεωροῦμε τοὺς τύπους

$$\chi_{\delta_1, \dots, \delta_m}(x_1, \dots, x_{n-1}) = (\exists x_n) \bigwedge_{i=1}^m \psi_i^{\delta_i}(x_1, \dots, x_m).$$

Ἀπὸ τὸ (2) τοῦ ὀρισμοῦ ἐνδομορφισμοῦ ἔχουμε

$$\chi_{\delta_1, \dots, \delta_m}^*(x_1, \dots, x_{n-1}) = (\exists x_n) \bigwedge_{i=1}^m (\psi_i^*)^{\delta_i}(x_1, \dots, x_m)$$

και από την Ε.Υ. υπάρχουν $e_1, \dots, e_n \in A$ τ.ω.

$$\mathcal{A} \models (\exists x)\phi(x) \rightarrow \phi(e_k)$$

και

$$\mathcal{A} \models \chi_{\delta_1, \dots, \delta_m}(x_1, \dots, x_{n-1}) \leftrightarrow \chi_{\delta_1^*, \dots, \delta_m^*}(x_2, \dots, x_n).$$

Για κατάλληλα η_i ($i = 1, \dots, m$) έχουμε:

$$\begin{aligned} & \mathcal{A} \models \psi_i^{\eta_i}(e_1, \dots, e_n), \text{ για κάθε } i = 1, \dots, m \\ \iff & \mathcal{A} \models \chi_{\eta_1, \dots, \eta_m}(e_1, \dots, e_{n-1}) \\ \iff & \mathcal{A} \models \chi_{\eta_1^*, \dots, \eta_m^*}(e_2, \dots, e_n) \\ \iff & \mathcal{A} \models (\psi_i^*)^{\eta_i}(e_2, \dots, e_{n+1}), \text{ για κάθε } i = 1, \dots, m. \end{aligned}$$

Άρα,

$$\mathcal{A} \models \psi_i^{\eta_i}(e_1, \dots, e_n) \iff \mathcal{A} \models (\psi_i^*)^{\eta_i}(e_2, \dots, e_{n+1}),$$

για κάθε $i = 1, \dots, m$.

Υποθέτουμε τώρα ότι $k = n + 1$ και θεωρούμε τους τύπους

$$\omega_{\delta_1, \dots, \delta_m}(x_1, \dots, x_{n-1}) = (\exists x_n) \bigwedge_{i=1}^m \psi_i^{\delta_i}(x_n, x_1, \dots, x_{n-1}).$$

και από την Ε.Υ. υπάρχουν $e_2, \dots, e_{n+1} \in A$ τ.ω.

$$\mathcal{A} \models (\exists x)\phi(x) \rightarrow \phi(e_{n+1})$$

και

$$\mathcal{A} \models \omega_{\delta_1, \dots, \delta_m}(e_1, \dots, e_n) \leftrightarrow \omega_{\delta_1^*, \dots, \delta_m^*}(e_2, \dots, e_{n+1}).$$

Για κατάλληλα η_i ($i = 1, \dots, m$) έχουμε:

$$\begin{aligned} & \mathcal{A} \models \psi_i^{\eta_i}(e_2, \dots, e_{n+1}), \text{ για κάθε } i = 1, \dots, m \\ \iff & \mathcal{A} \models \omega_{\eta_1, \dots, \eta_m}(e_2, \dots, e_{n+1}) \\ \iff & \mathcal{A} \models \omega_{\eta_1^*, \dots, \eta_m^*}(e_1, \dots, e_n) \\ \iff & \mathcal{A} \models (\psi_i^*)^{\eta_i}(e_1, \dots, e_n), \text{ για κάθε } i = 1, \dots, m. \end{aligned}$$

Άρα,

$$\mathcal{A} \models \psi_i^{\eta_i}(e_1, \dots, e_n) \iff \mathcal{A} \models (\psi_i^*)^{\eta_i}(e_2, \dots, e_{n+1}),$$

για κάθε $i = 1, \dots, m$. □

ΠΟΡΙΣΜΑ 2.2.14. Έστω T πλήρης θεωρία με ένδομορφισμό $(\)^*$ και $\phi(x)$ τύπος τής T . Τότε, ή T μπορεί να έπεκταθεί σε νέα πλήρη θεωρία T' , με έπιπλέον σταθερές a_k ($k \in \mathbb{Z}$) και έπιπλέον άξίωμα τὸ $(\exists x)\phi(x) \rightarrow \phi(a_0)$, ε.ω. ή άκόλουθη έπέκταση τοῦ $(\)^*$ να είναι επίσης ένδομορφισμός τής T' .

$$(\psi(x_1, \dots, x_j, a_{k_1}, \dots, a_{k_m}))^* = \psi^*(x_1, \dots, x_j, a_{k_1+1}, \dots, a_{k_m+1}).$$

Άπόδειξη. Θεωρούμε τήν T και τὰ $e_1, \dots, e_{n+1} \in A$, πὸν προκύπτουν άπό τὸ λήμμα, γιὰ ὅλα τὰ n . Έχουμε ἔτσι άπειρα στοιχεία τοῦ σύμπαντος ἔνδς μοντέλου, πὸν θὰ κληθοῦν να έρμηνεύσουν τις νέες σταθερές a_k .

Δημιουργοῦμε τήν T' άπό τήν T εισάγοντας τις νέες σταθερές. Έστω \mathcal{A} ἕνα μοντέλο τής νέας θεωρίας. Τότε $\mathcal{A} \models T$, έπομένως

$$\mathcal{A} \models \exists x \phi(x) \rightarrow \phi(a_0),$$

άπό τὸ λήμμα 2.2.13, άφοῦ εἴπαμε ὅτι $a_0 = e_i$, γιὰ κάποιον $i \in \{1, \dots, n\}$. Έπεται λοιπὸν ὅτι

$$\vdash_{T'} \exists x \phi(x) \rightarrow \phi(a_0),$$

άφοῦ τὸ \mathcal{A} έπιλέχθηκε τυχαῖα. Έπομένως, μπορούμε να εισάγουμε τήν παραπάνω πρόταση ὡς άξίωμα τής T' .

Έπεκτείνοντας τώρα τὸν ένδομορφισμό $(\)^* : F(T) \rightarrow F(T)$ διὰ τής σχέσεως

$$(\psi(x_1, \dots, x_j, a_{k_1}, \dots, a_{k_m}))^* = \psi^*(x_1, \dots, x_j, a_{k_1+1}, \dots, a_{k_m+1}),$$

γιὰ κάθε τύπο $\psi(x_1, \dots, x_j, a_{k_1}, \dots, a_{k_m})$ τής T' , βρίσκουμε ἕναν ένδομορφισμό $(\)^* : F(T') \rightarrow F(T')$. \square

ΠΟΡΙΣΜΑ 2.2.15. Έστω T πλήρης θεωρία με ένδομορφισμό $(\)^*$. Υπάρχει πλήρης έπέκταση T'' τής T , με μοναδικές νέες σταθερές τις a_k^i γιὰ $k \in \mathbb{Z}$ και $i \in I$, (ὅπου I τυχαῖο σύνολο δεικτῶν) τ.ω.

- γιὰ κάθε τύπο $\phi(x)$ τής T'' ὑπάρχει $i \in I$ τ.ω. $\vdash_{T''} \phi(x) \rightarrow \phi(a_0^i)$ και
- γιὰ κάθε τύπο $\psi(x_1, \dots, x_m)$ τής T''

$$\vdash_{T''} \psi(a_{k_1}^{i_1}, \dots, a_{k_m}^{i_m}) \leftrightarrow \psi^*(a_{k_1+1}^{i_1}, \dots, a_{k_m+1}^{i_m}).$$

Άπόδειξη. Έφαρμόζουμε τὸ προηγούμενο πόρισμα $|I|$ φορές και λαμβάνουμε $|I|$ πλήρεις έπεκτάσεις $(T'_i)_{i \in I}$ τής T . Ορίζουμε ὡς T'' τήν ἔνωσή τους:

$$T'' = \bigcup_{i \in I} T'_i.$$

Η T'' είναι πλήρης έπέκταση τής T με σύνολο σταθερῶν

$$\Sigma_{\mathcal{T}}(T'') = \Sigma_{\mathcal{T}}(T) \cup \{a_k^i \mid k \in \mathbb{Z}, i \in I\}.$$

Από το προηγούμενο πόρισμα προκύπτει ότι για κάθε $\phi(x)$ τῆς T'' ὑπάρχει $i \in I$ τ.ω. $\vdash_{T''} \phi(x) \rightarrow \phi(a_0^i)$.

Γιὰ νὰ δείξουμε τὸ δεύτερο, θεωροῦμε τυχαῖο τύπο $\psi(x_1, \dots, x_m)$ τῆς T'' . Αὐτὸς εἶναι τύπος κάποιας T'_i , ὁπότε ἀπὸ τὸ προηγούμενο πόρισμα, ἄμεσα, προκύπτει τὸ ζητούμενο. \square

ΠΡΟΤΑΣΗ 2.2.16. Ἐστω T πλήρης θεωρία μὲ ἐνδομορφισμό $(\)^* : F(T) \rightarrow F(T)$. Τότε, ἡ T ἔχει μοντέλο μὲ ἀντίστοιχο ἐνδομορφισμό.

Ἀπόδειξη. Θεωροῦμε τὴν T'' τοῦ πορίσματος 2.2.15 καὶ ἓνα μοντέλο τῆς \mathcal{A} . Τότε, τὸ \mathcal{A} εἶναι μοντέλο καὶ τῆς T . Ἐπίσης, ἐπεκτείνουμε τὸν $(\)^*$ διὰ τῆς

$$(a_k^i)^* = a_{k+1}^i$$

γιὰ κάθε νέα σταθερὰ τῆς T'' . Τότε, γιὰ κάθε τύπο ψ τῆς T , ὁ $\psi(a_{k_1}^{i_1}, \dots, a_{k_m}^{i_m})$ εἶναι τύπος τῆς T'' .

Ἔχουμε:

$$\begin{aligned} \mathcal{A} \models \psi^*((a_{k_1}^{i_1})^*, \dots, (a_{k_m}^{i_m})^*) &\iff \mathcal{A} \models \psi^*(a_{k_1+1}^{i_1}, \dots, a_{k_m+1}^{i_m}), \text{ ὀρισμὸς } (\)^* \\ &\iff \mathcal{A} \models \psi(a_{k_1}^{i_1}, \dots, a_{k_m}^{i_m}), \text{ πόρισμα 2.2.15.} \end{aligned}$$

\square

ΛΗΜΜΑ 2.2.17. Κάθε συνεπῆς θεωρία ἐπεκτείνεται σὲ μιὰ πλήρη θεωρία.

Ἀπόδειξη. Ἐστω T συνεπῆς θεωρία καὶ \mathcal{A} ἓνα μοντέλο τῆς. Ὀρίζουμε

$$T' = \{\phi \mid \mathcal{A} \models \phi\}.$$

Ἡ T' εἶναι ἐπέκταση τῆς T , ἀφοῦ γιὰ κάθε τύπο ϕ ἔχουμε

$$\phi \in T \Rightarrow T \vdash \phi \Rightarrow \mathcal{A} \models \phi \Rightarrow \phi \in T',$$

ἄρα $T \subseteq T'$.

Ἐπίσης, εἶναι πλήρης. Πράγματι, γιὰ κάθε τύπο ϕ ἔχουμε

$$T' \not\vdash \neg\phi \Rightarrow \neg\phi \notin T' \Rightarrow \mathcal{A} \not\models \neg\phi \Rightarrow \mathcal{A} \models \phi \Rightarrow \phi \in T' \Rightarrow T' \vdash \phi.$$

\square

Τώρα εἴμαστε ἔτοιμοι νὰ ἀποδείξουμε τὸ ἀντίστροφο τοῦ 2.2.10.

ΘΕΩΡΗΜΑ 2.2.18. Ἄν

δ) ὑπάρχει μοντέλο \mathcal{A} τῆς $TST+(Amb)$

τότε

γ) υπάρχει μοντέλο \mathcal{B} τής TST , τ.ω. $\mathcal{B} \cong \mathcal{B}^+$.

Απόδειξη. Έστω T ή πλήρης επέκταση τής συνεπούς θεωρίας $TST+(Amb)$ που προκύπτει από το 2.2.17. Εφαρμόζουμε το 2.2.16 στην T για τον ένδομορφισμό $()^+$ (είναι προφανώς ένδομορφισμός και επεκτείνεται στην T). Ο $()^+$ θα είναι αντίστοιχος ένδομορφισμός τής $TST+(Amb)$. Αυτό σημαίνει ότι

$$\mathcal{A} \models x^i \varepsilon y^{i+1} \iff \mathcal{A} \models x^{i+1} \varepsilon y^{i+2}. \quad (*)$$

Με επαγωγή στους τύπους δείχνουμε ότι $\mathcal{A} \models \phi^+ \iff \mathcal{A} \models \phi$, χρησιμοποιώντας την $(*)$. Για την ακρίβεια, το αντίστροφο είναι γνωστό (2.2.2) και η επαγωγή χρειάζεται μόνο για το εϋθύ. Η $(*)$ αποτελεί τη βάση τής επαγωγής και στη συνέχεια το επαγωγικό βήμα είναι προφανές.

Επομένως, αφού το \mathcal{A} είναι μοντέλο τής T , είναι μοντέλο και τής $TST+(Amb)$, άρα και τής TST και ισχύει

$$\mathcal{A}^+ \models \phi \iff \mathcal{A} \models \phi^+ \iff \mathcal{A} \models \phi,$$

για κάθε τύπο ϕ τής T (άρα και τής TST), από τα (2.2.3) και $(*)$, αντίστοιχα. Έτσι, για το μοντέλο \mathcal{A} τής TST ισχύει ότι $\mathcal{A} \equiv \mathcal{A}^+$.

Άρα, το ζητούμενο αποδείχθηκε για $\mathcal{B} = \mathcal{A}$. \square

Αποδείχθηκε λοιπόν ότι

ΠΟΡΙΣΜΑ 2.2.19. *Οί NF και $TST+(Amb)$ είναι ίσοσυνεπείς.*

2.3 Τμήματα τής NF

Σ' αυτή την ένότητα θα αποδείξουμε τη συνέπεια ενός τμήματος τής NF , βασισμένοι στη δουλειά του Grishin στο [3]. Στη συνέχεια, θα δείξουμε ότι η NF και ένα τμήμα της είναι ίσοσυνεπείς.

ΟΡΙΣΜΟΣ 2.3.1. Έστω ϕ τύπος τής TST . Ο ϕ καλείται n -τύπος (n -formula), ανν κάθε μεταβλητή που εμφανίζεται σ' αυτόν έχει βαθμίδα μικρότερη του n .

Ονομάζουμε TST_n το τμήμα τής TST που αποτελείται από n -τύπους.

Σύμφωνα με όσα είπαμε στην ένότητα 2.1, κάθε TST_n μπορεί να θεωρηθεί ως η θεωρία που όρίζεται από τα αξιώματα (ext) και (co), περιορισμένα για n -τύπους.

Ένα μοντέλο τής TST_n θα είναι μια δομή τής μορφής

$$\mathcal{A} = \langle A_0, \dots, A_{n-1}, \varepsilon^{\mathcal{A}} \rangle,$$

όπου A_i είναι το ZFC-σύνολο που περιέχει ZFC-σύνολα αντίστοιχα προς τις μεταβλητές βαθμίδας i , για κάθε $i = 0, \dots, n-1$. Κατά τη σύμβαση τής 2.2, θα γράφουμε $\mathcal{A} = \langle A, \varepsilon^{\mathcal{A}} \rangle$, θεωρώντας μια διαμέριση $(A_i)_{i=0, \dots, n-1}$ του A .

ΟΡΙΣΜΟΣ 2.3.2. Ένας τύπος $\phi \in F(\mathcal{L}_{NF})$ λέγεται n -διαστρωμένος, αν ισχύει μία από τις δύο ισοδύναμες ιδιότητες του 1.2.2, για n -τύπους της TST.

Όνομάζουμε NF_n τη θεωρία που προκύπτει περιορίζοντας τα αξιώματα (ext) και (strco) σε n -διαστρωματωμένους τύπους.

Ο πρώτος από τους σκοπούς της ένότητας είναι να αποδειχθεί η συνέπεια της NF_3 . Θα βόλευε αν ίσχυε ένα θεώρημα παρόμοιο αυτού της ένότητας 2.3, που λέει ότι η NF είναι συνεπής, αν υπάρχει ένα μοντέλο \mathcal{A} της TST τ.ω. $\mathcal{A} \cong \mathcal{A}^+$. Δυστυχώς, αυτή η ισοδυναμία δεν μπορεί να ισχύει για τμήματα των TST/NF, για τον εξής λόγο: Αν \mathcal{A} είναι μοντέλο της TST_n , τότε το \mathcal{A}^+ είναι μοντέλο της $TST_n - TST_1$ και όχι της TST_n .

Ισχύει όμως μια ισοδυναμία παρόμοια προς την προηγούμενη. Ξεκινάμε με τον εξής ορισμό:

ΟΡΙΣΜΟΣ 2.3.3. Έστω $\mathcal{A} = \langle A, \varepsilon^A \rangle$ σ.μ. μοντέλο της TST_3 . Όνομάζουμε ε -ισομορφισμό κάθε δυάδα ένα προς ένα και επί συναρτήσεων $f_0 : A_0 \twoheadrightarrow A_1$, $f_1 : A_1 \twoheadrightarrow A_2$ τ.ω. για όλα $x \in A_0$, $y \in A_1$,

$$x \in y \iff f_0(x) \in f_1(y).$$

Επίσης, ονομάζουμε \subseteq -ισομορφισμό κάθε άμφιση $\phi : A_1 \twoheadrightarrow A_2$ τ.ω. για όλα $x_1, x_2 \in A_1$,

$$x_1 \subseteq x_2 \iff \phi(x_1) \subseteq \phi(x_2).$$

ΛΗΜΜΑ 2.3.4. Η NF_3 είναι συνεπής, αν υπάρχει μοντέλο \mathcal{A} της TST_3 και ε -ισομορφισμός (f_0, f_1) σ' αυτό.

Η απόδειξη μιμείται την απόδειξη του αντίστοιχου 2.3.7 και την αφήνουμε. Συνδυάζοντας τώρα το παραπάνω με το 2.1.5, έχουμε ότι

ΠΟΡΙΣΜΑ 2.3.5. Η NF_3 είναι συνεπής, αν υπάρχει σ.μ. μοντέλο \mathcal{A} της TST_3 και ε -ισομορφισμός (f_0, f_1) σ' αυτό.

ΛΗΜΜΑ 2.3.6. Έστω \mathcal{A} σ.μ. μοντέλο της TST_n . Τότε υπάρχει ε -ισομορφισμός (f_0, f_1) στο \mathcal{A} αν υπάρχει \subseteq -ισομορφισμός ϕ σ' αυτό.

Απόδειξη. « \implies » Θέτουμε $\phi = f_1$. Τότε $\phi : A_1 \twoheadrightarrow A_2$. Έστω $x_1, x_2 \in A_0$ τ.ω. $x_1 \subseteq x_2$. Έστω τυχαίο $t \in A_1$. Υπάρχει $s \in A_0$ τ.ω. $t = f_0(s)$. Έχουμε λοιπόν:

$$\begin{aligned} t \in \phi(x_1) &\implies f_0(s) \in f_1(x_1) \\ &\implies s \in x_1, \text{ γιατί } (f_0, f_1) \text{ } \varepsilon\text{-ισομορφισμός} \\ &\implies s \in x_2, \text{ γιατί } x_1 \subseteq x_2 \\ &\implies f_0(s) \in f_1(x_2) \\ &\implies t \in \phi(x_2), \end{aligned}$$

Άρα $\phi(x_1) \subseteq \phi(x_2)$.

Για τὸ ἀντίστροφο, θεωροῦμε ὅτι $\phi(x_1) \subseteq \phi(x_2)$ καὶ ἔχουμε γιὰ ὅλα τὰ $t \in A_0$,

$$\begin{aligned} t \in x_1 &\implies f_0(t) \in f_1(x_1) \\ &\implies f_0(t) \in \phi(x_1) \\ &\implies f_0(t) \in \phi(x_2) \\ &\implies f_0(t) \in f_1(x_2) \\ &\implies t \in x_2, \end{aligned}$$

ὁπότε $x_1 \subseteq x_2$.

« \iff » Θέτουμε $f_0 : A_0 \rightarrow A_1$ τ.ω. $f_0(x) = y \iff \phi(\{x\}) = \{y\}$, γιὰ κάθε $x \in A_0$ καὶ $f_1 : A_1 \rightarrow A_2$ μὲ. $f_1(x) = \phi(x)$, γιὰ κάθε $x \in A_1$.

Προφανῶς οἱ f_0, f_1 ὀρίζονται καὶ εἶναι 1-1 καὶ ἐπὶ καὶ ἰσχύει

$$x \in y \iff \{x\} \subseteq y \iff \phi(\{x\}) \subseteq \phi(y) \iff \{f_0(x)\} \subseteq f_1(y) \iff f_0(x) \in f_1(y)$$

γιὰ ὅλα $x \in A_0, y \in A_1$. □

Ἀπὸ τὰ δύο λήμματα ἔπεται ἡ ἰσοδυναμία ποὺ θὰ χρησιμοποιήσουμε σὲ λίγες σελίδες γιὰ νὰ δείξουμε τὴ συνέπεια τῆς NF_3 .

ΠΟΡΙΣΜΑ 2.3.7. Ἡ NF_3 εἶναι συνεπής, ἂν ὑπάρχει μοντέλο τῆς TST_3 καὶ \subseteq -ἰσομορφισμὸς σ αὐτό.

ΠΡΟΤΑΣΗ 2.3.8. Ἐστω X, Y ZFC-σύνολα καὶ A, B οἰκογένειες ὑποσυνόλων τῶν X, Y , δηλαδή $A \subseteq \mathcal{P}(X), B \subseteq \mathcal{P}(Y)$, τ.ω.

1. $|A| = |B| = \aleph_0$.
2. τὰ A, B εἶναι κλειστά ὡς πρὸς τὶς πράξεις τῆς τομῆς καὶ τῆς διαφορᾶς, δηλαδή
 - γιὰ ὅλα $x, y \in A$ ἰσχύει $x \cap y \in A$.
 - γιὰ ὅλα $x, y \in B$ ἰσχύει $x \cap y \in B$.
 - γιὰ κάθε $x \in A$ ἰσχύει $X - x \in A$.
 - γιὰ κάθε $x \in B$ ἰσχύει $Y - x \in B$.
3. $\mathcal{P}_1(X) \subseteq A, \mathcal{P}_1(Y) \subseteq B$.
4.
 - γιὰ κάθε $x \in A$ ὑπάρχει $y \in A$ τ.ω. $y \subseteq x$ καὶ $|y| = |x - y|$.
 - γιὰ κάθε $x \in B$ ὑπάρχει $y \in B$ τ.ω. $y \subseteq x$ καὶ $|y| = |x - y|$.

Τότε, υπάρχουν άπειρες (αριθμήσεις) $(A_n)_{n \in \mathbb{N}}$ και $(B_n)_{n \in \mathbb{N}}$ των A, B αντίστοιχως τ.ω. για όλα τα $n \in \mathbb{N}$ και όλα τα $\sigma_0, \dots, \sigma_n \in \{0, 1\}$ να ισχύει

$$|A_0^{\sigma_0} \cap \dots \cap A_n^{\sigma_n}| = |B_0^{\sigma_0} \cap \dots \cap B_n^{\sigma_n}|. \quad (*)$$

Απόδειξη. Θα κατασκευάσουμε πρώτα, με έπαγωγή στο n , κατάλληλα A_n, B_n που ικανοποιούν την $(*)$ και στο τέλος θα αποδείξουμε ότι αποτελούν άπειρες αριθμήσεις.

Βάση: Κατ' αρχάς, από το (3) έχουμε ότι $\mathcal{P}_1(X) \subseteq A$. Τότε για όλα τα $x, y \in X$, $x \neq y$ ισχύει $\{x\}, \{y\} \in A$. Από τη (2) έπεται ότι $\{x\} \cap \{y\} \in A$ άρα $\emptyset \in A$. Από το (2) επίσης έπεται $X - \emptyset \in A \therefore X \in A$. Ομοίως $Y \in B$. Θέτουμε $A_0 = X$ και $B_0 = Y$.

Έστω $g : A \rightarrow B$ ή 1-1 και επί συνάρτηση που προκύπτει από το (1). Ορίζουμε την f με $g(\{x\}) = \{f(x)\}$ και έχουμε

$$\begin{aligned} x \in X &\implies \{x\} \in \mathcal{P}_1(X) \\ &\implies \{x\} \in A \\ &\implies g(\{x\}) \in B \\ &\implies \{f(x)\} \in B \\ &\implies \{f(x)\} \in \mathcal{P}(Y) \\ &\implies \{f(x)\} \in \mathcal{P}_1(Y), \text{ αφού είναι μονοσύνολο} \\ &\implies f(x) \in Y. \end{aligned}$$

Άρα, η f είναι συνάρτηση $X \rightarrow Y$ και εύκολα 1-1 και επί, όπως είδαμε ήδη. Άρα, $|X| = |Y|$ άρα $|-X| = |-Y|$. Έπεται ότι $|A_0^{\sigma_0}| = |B_0^{\sigma_0}|$, που ολοκληρώνει τη βάση.

Πριν περάσουμε στο βήμα, θεωρούμε μιá άπειρη (αριθμήση) $(N_n)_{n \in \mathbb{N}}$ του A .

Έπαγωγικό βήμα: Υποθέτουμε ότι η $(*)$ ισχύει για n και για δοθέντα σύνολα $A_0, \dots, A_n, B_0, \dots, B_n$. Θα δείξουμε ότι η $(*)$ ισχύει για $n+1$, κατασκευάζοντας κατάλληλα A_{n+1}, B_{n+1} .

Έστω A_{n+1} το πρώτο στοιχείο της (N_n) που διαφέρει από τα A_0, \dots, A_n . Θεωρούμε τα σύνολα

$$D_n = \{A_0^{\sigma_0} \cap \dots \cap A_n^{\sigma_n} \mid \sigma_0, \dots, \sigma_n \in \{0, 1\}\}$$

και

$$D'_n = \{B_0^{\sigma_0} \cap \dots \cap B_n^{\sigma_n} \mid \sigma_0, \dots, \sigma_n \in \{0, 1\}\}.$$

Για κάθε $\Delta \in D_n$ συμβολίζουμε με Δ' το αντίστοιχο του στο D'_n , δηλαδή με τα ίδια $\sigma_0, \dots, \sigma_n$. Επίσης, για τυχαία $\delta \in D_n$ (αντ. $\delta \in D'_n$) και $C \subseteq X$ (αντ. $C \subseteq Y$) συμβολίζουμε $\tau_\delta^C = |C \cap \delta|$ και $\kappa_\delta^C = |-C \cap \delta|$.

Ἐστω τώρα $f : A_0^{\sigma_0} \cap \dots \cap A_n^{\sigma_n} \twoheadrightarrow B_0^{\sigma_0} \cap \dots \cap B_n^{\sigma_n}$ ἡ 1-1 καὶ ἐπὶ συνάρτηση ποὺ ἐξασφαλίζεται ἀπὸ τὴν ἐπαγωγικὴ ὑπόθεση. Ὀνομάζουμε $B_{n+1} = f[A_{n+1}]$ καὶ ἔχουμε, γιὰ ὅλα τὰ $\Delta \in D_n$,

$$\begin{aligned} x \in \Delta \cap A_{n+1} &\iff x \in \Delta \text{ καὶ } x \in A_{n+1} \\ &\iff f(x) \in \Delta' \text{ καὶ } f(x) \in B_{n+1} \\ &\iff f(x) \in \Delta' \cap B_{n+1} \end{aligned}$$

καὶ

$$\begin{aligned} x \in -\Delta \cap A_{n+1} &\iff x \notin \Delta \text{ καὶ } x \in A_{n+1} \\ &\iff f(x) \notin \Delta' \text{ καὶ } f(x) \in B_{n+1} \\ &\iff f(x) \in -\Delta' \cap B_{n+1}. \end{aligned}$$

Ἄρα, $\tau_{\Delta}^{A_{n+1}} = \tau_{\Delta'}^{B_{n+1}}$ καὶ $\kappa_{\Delta}^{A_{n+1}} = \kappa_{\Delta'}^{B_{n+1}}$.

Ἐπεταὶ ὅτι ἡ f ἐπεκτείνεται στὴν 1-1 καὶ ἐπὶ συνάρτηση

$$f : A_0^{\sigma_0} \cap \dots \cap A_n^{\sigma_n} \cap A_{n+1}^{\sigma_{n+1}} \twoheadrightarrow B_0^{\sigma_0} \cap \dots \cap B_n^{\sigma_n} \cap B_{n+1}^{\sigma_{n+1}}$$

ποὺ ἀποδεικνύει τὸ ζητούμενο τῆς ἐπαγωγῆς. Σημειωτέον ὅτι ἡ ἰσχύς τῆς (\star) ἐξασφαλίζεται ἀπὸ τὴν ἴδια f γιὰ ὅλα τὰ n .

Μένει τώρα νὰ ἀποδείξουμε ὅτι τὰ (B_n) ἀπαριθμοῦν τὸ B . Ξέρουμε ἤδη ὅτι τὰ (A_n) ἀπαριθμοῦν τὸ A , ἄρα ὑπάρχει ἀπαρίθμηση $\pi : \mathbb{N} \twoheadrightarrow A$ τ.ω. $\pi(n) = A_n$, γιὰ κάθε n . Συνθέτοντας μὲ τὴν $g : A \twoheadrightarrow B$ παίρνουμε τὴν $\rho = g \circ \pi : \mathbb{N} \twoheadrightarrow B$ γιὰ τὴν ὁποία $\rho(n) = g(\pi(n)) = g(A_n)$, γιὰ κάθε n .

Μένει νὰ ἀποδείξουμε ὅτι $\rho(n) = B_n$, δηλαδὴ $f[A_n] = g(A_n)$, γιὰ κάθε n . Ἀπὸ τὴ βίαση τῆς ἐπαγωγῆς, ξέρουμε ὅτι γιὰ κάθε $x \in X$, $g(\{x\}) = \{f(x)\}$. Γιὰ τυχαῖο y , ἔχουμε:

$$\begin{aligned} t \in f[A_n] &\iff t = f(s), \text{ γιὰ } s \in A_n \\ &\iff t = f(s), \text{ γιὰ } s \in X \text{ (ρυτίδα 1, βλ. παρακάτω)} \\ &\iff \{t\} = \{f(s)\}, \text{ γιὰ } s \in X \\ &\iff \{t\} = g(\{s\}), \text{ γιὰ } s \in X \\ &\iff t \in g(\{s\}), \text{ γιὰ } s \in X \\ &\iff t \in g(A_n), \text{ (ρυτίδα 2, βλ. παρακάτω)}. \end{aligned}$$

Ἄρα, $f[A_n] = g(A_n)$ καὶ ἡ πρόταση ἀποδείχθηκε.

Γιὰ τὴ ρυτίδα 1 ἔχουμε:

$$\begin{aligned} s \in A_n &\implies s \in A_n \in A \subseteq \mathcal{P}(X) \\ &\implies s \in A_n \in \mathcal{P}(X) \\ &\implies s \in A_n \subseteq X \\ &\implies s \in X. \end{aligned}$$

Για τή ρυτίδα 2:

$$s \in X \Rightarrow \{s\} \in \mathcal{P}_1(X) \Rightarrow \{s\} \in A \Rightarrow \{s\} = A_m, \text{ για κάποιο } m \in \mathbb{N} \left. \vphantom{s \in X} \right\}$$

$$s \in A_n \Rightarrow \{s\} \subseteq A_n \left. \vphantom{s \in X} \right\}$$

$$\Rightarrow A_m \subseteq A_n \Rightarrow m = n \Rightarrow \{s\} = A_m = A_n.$$

□

ΠΡΟΤΑΣΗ 2.3.9. *Αν τὰ A, B ικανοποιούν τις υποθέσεις του 2.3.8, τότε είναι \subseteq -ισόμορφα.*

Απόδειξη. Θεωρούμε τή συνάρτηση

$$\phi : A \ni A_n \mapsto B_n \in B$$

και δείχνουμε ότι είναι \subseteq -ισομορφισμός, δηλαδή ότι για όλα τὰ $n, m \in \mathbb{N}$,

$$A_n \subseteq A_m \iff B_n \subseteq B_m.$$

Στήν απόδειξη του προηγούμενου θεωρήματος κατασκευάσαμε τὰ B_n ως $f[A_n]$, επομένως αρκεί νὰ δείξουμε ότι

$$A_n \subseteq A_m \iff f[A_n] \subseteq f[A_m].$$

Για τὸ εὐθὺ ἔχουμε:

$$\begin{aligned} t \in f[A_n] &\implies t = f(x), \text{ για } x \in A_n \\ &\implies t = f(x), \text{ για } x \in A_m \\ &\implies t \in f[A_m] \end{aligned}$$

και για τὸ ἀντίστροφο:

$$x \in A_n \Rightarrow f(x) \in f[A_n] \Rightarrow f(x) \in f[A_m] \Rightarrow x \in A_m.$$

□

Πρὶν περάσουμε στὸ ἐπόμενο θεώρημα, θὰ κάνουμε μιὰ παρένθεση για νὰ μιλήσουμε για τὴν *έσωτερική (internal)* και τὴν *έξωτερική (external)* πεπερασμενότητα (finiteness) μιᾶς θεωρίας.

Εἶδαμε (1.3.4) ὅτι στὰ πλαίσια τῆς NF, ἓνα σύνολο x λέγεται πεπερασμένο, ἂν $x \in \bigcap \{a \mid \emptyset \varepsilon a \wedge \forall y [y \varepsilon a \rightarrow S(y) \varepsilon a]\}$. Μὲ τὸν ἴδιο τρόπο, μπορούμε νὰ ὀρίσουμε τὴν ἔννοια για ἓνα σύνολο x^{i+1} τῆς TST, ἂν ἰσχύει ἡ ἀντίστοιχη σχέση με τοὺς κατάλληλους ἐκθέτες:

$$\text{Fin}(x^{i+1}) \leftrightarrow x^{i+1} \varepsilon \bigcap \{a^{i+1} \mid \emptyset^i \varepsilon a^{i+1} \rightarrow S(y)^i \varepsilon a^{i+1}\}.$$

Τὸ x^{i+1} θὰ λέγεται *ἐσωτερικὰ πεπερασμένο*.

Ἐστω τώρα \mathcal{A} ἕνα μοντέλο τῆς TST. Ἀπὸ τὸν ὀρισμὸ του, τόσο τὰ $(A_n)_{n \in \mathbb{N}}$ ὅσο και τὸ σύνολο $x \in A_{i+1}$ ποὺ ἀντιστοιχεῖ στὸ τυχὸν τυπικὸ σύνολο x^{i+1} εἶναι σύνολα τῆς ZF. Ἐπομένως, γι' αὐτὰ ἰσχύει ἡ ἔννοια τῆς πεπερασμενότητας, ὅπως αὐτὴ περιγράφεται λ.χ. στὰ [5], [6]: ἕνα ZFC-σύνολο εἶναι πεπερασμένο, ὅταν εἶναι ἰσοπληθὲς πρὸς κάποιον ZFC-φυσικὸ ἀριθμὸ. Ὀνομάζουμε τώρα *ἐξωτερικὰ πεπερασμένο* ἕνα TST-σύνολο x^i , ὅταν ἡ ἐρμηνεία του μέσα σὲ ἕνα μοντέλο τῆς TST εἶναι πεπερασμένο ZFC-σύνολο. Ἔχουμε λοιπὸν ὅτι

$$\text{EFin}_{\mathcal{A}}(x^i) \iff x \text{ πεπερασμένο κατὰ ZFC.}$$

Μεταξὺ τῶν δύο ἐννοιῶν ἰσχύει ἡ ἑξῆς σχέση:

ΠΡΟΤΑΣΗ 2.3.10. Ἐστω \mathcal{A} μοντέλο τῆς TST καὶ $x \in A_{i+1}$ σύνολο. Τότε ἰσχύει

$$\text{EFin}_{\mathcal{A}}(x^{i+1}) \implies \mathcal{A} \models \text{Fin}(x^{i+1}).$$

Ἀπόδειξη. Ἐστω x τὸ ZFC-σύνολο ποὺ ἀντιστοιχεῖ στὸ x^{i+1} μέσω τοῦ μοντέλου καὶ $\text{EFin}_{\mathcal{A}}(x^{i+1})$. Τότε ὁ πληθάρθμος $|x|$ εἶναι πεπερασμένος, δηλαδὴ εἶναι φυσικὸς ἀριθμὸς. Θὰ δείξουμε τὸ ζητούμενο μὲ ἐπαγωγὴ στὸ $|x|$.

Βάση: Ἄν $|x| = 0$, τότε $x = \emptyset$. Τότε $\mathcal{A} \models x^{i+1} = \emptyset^{i+1}$, γιὰτι διαφορετικὰ θὰ εἶχαμε

$$\begin{aligned} \mathcal{A} \models x^{i+1} \neq \emptyset^{i+1} &\implies \mathcal{A} \models (\exists y^i)[y^i \varepsilon x^{i+1}] \\ &\implies \text{ὕπάρχει } y \in A_i, y \in x \\ &\implies x \neq \emptyset, \end{aligned}$$

που εἶναι ἄτοπο.

Βῆμα: Ὑποθέτουμε ὅτι γιὰ ὅλα τὰ $y \in A_{i+1}$ τ.ω. $|y| + 1 = |x|$ ἰσχύει $\text{EFin}_{\mathcal{A}}(y^{i+1}) \implies \mathcal{A} \models \text{Fin}(y^{i+1})$. Εὐκόλα συνάγεται ὅτι $\text{EFin}_{\mathcal{A}}(x^{i+1}) \implies \mathcal{A} \models \text{Fin}(x^{i+1})$. \square

ΠΡΟΤΑΣΗ 2.3.11. Γιὰ τὰ πλήρη μοντέλα τῆς TST, ἰσχύει τὸ ἀντίστροφο τῆς 2.3.10, δηλαδὴ

$$\langle\langle X \rangle\rangle \models \text{Fin}(x^i) \implies \text{EFin}_{\langle\langle X \rangle\rangle}(x^i),$$

γιὰ κάθε TST-σύνολο x^i καὶ ZFC-σύνολο X .

Απόδειξη.

$$\begin{aligned}
& \langle\langle X \rangle\rangle \models \text{Fin}(x^i) \\
\Rightarrow & \langle\langle X \rangle\rangle \models x^i \varepsilon \bigcap \{a^{i+1} \mid \emptyset^i \varepsilon a^{i+1} \wedge \forall y^i [y^i \varepsilon a^{i+1} \rightarrow S(y^i) \varepsilon a^{i+1}]\} \\
\Rightarrow & x \in \bigcap \{a \mid \emptyset \in a \text{ και } \gamma. \kappa. y[y \in a \Rightarrow S(y) \in a]\}, \text{ όπου } a \in \mathcal{P}^{i+1}(X), x, y \in \mathcal{P}^i(X) \\
\Rightarrow & \text{για } \text{κάθε } a, \text{ αν } \emptyset \in a \text{ και } \gamma. \kappa. y[y \in a \Rightarrow S(y) \in a], \text{ τότε } x \in a \\
\Rightarrow & \text{για } \text{κάθε } a, \text{ αν } a \text{ επαγωγικό τότε } x \in a \\
\Rightarrow & x \in \bigcap E, \text{ όπου } E \text{ το σύνολο τών επαγωγικών συνόλων, στη ZF (βλ.[5])} \\
\Rightarrow & x \in \mathbb{N} \\
\Rightarrow & \text{EFin}_{\langle\langle X \rangle\rangle}(x^i).
\end{aligned}$$

□

Πάντως, τὸ ἀντίστροφο τῆς 2.3.10 δὲν ἰσχύει σὲ κάθε μοντέλο. Χαρακτηριστικὸ ἀντιπαράδειγμα εἶναι τὸ μοντέλο $\mathcal{G} = \langle G, \varepsilon^{\mathcal{G}} \rangle$ ποὺ κατασκευάζει ὁ Grishin στὸ [3], στὸ ὁποῖο $\mathcal{G} \models \text{Fin}(x^{i+1})$, ἐνῶ τὰ G_i εἶναι ἄπειρα.

Γιὰ τὴν ἀκρίβεια, ὁ Grishin δὲν κατασκευάζει τὸ μοντέλο του στὸ [3], ἀπλῶς ἰσχυρίζεται τὴν ὑπαρξή του. Τὸ ἴδιο θὰ κάνουμε καὶ ἐμεῖς, καθὼς θὰ σκιαγραφοῦμε τὴν ἀπόδειξη ἐπόμενου θεωρήματος.

ΘΕΩΡΗΜΑ 2.3.12. *Ἡ θεωρία NF_3 εἶναι συνεπής.*

Σύμφωνα μὲ τὸ 2.3.4, ἀρκεῖ νὰ βροῦμε ἓνα σ.μ. μοντέλο τῆς TST_3 μὲ \subseteq -ἰσομορφισμό.

Ἐπεκτείνουμε τὴ θεωρία TST_5 στὴν T , προσθέτοντας ἄπειρο πλῆθος σταθερῶν $c_0^0, c_1^0, c_2^0, \dots$ μηδενικοῦ τύπου καὶ τὰ ἀξιώματα

$$(I) \quad c_i^0 \neq c_j^0, \text{ για } i \neq j$$

$$(II) \quad \forall x^{i+1} \text{Fin}(x^{i+1})$$

Δεχόμαστε ὅτι τὸ μοντέλο \mathcal{G} τοῦ Grishin ἱκανοποιεῖ τὴν T . Περιορίζουμε τὸ \mathcal{G} ὥστε νὰ περιέχει μόνο τὰ τρία πρῶτα σύνολα G_0, G_1 καὶ G_2 καὶ τὴ σχέση $\varepsilon^{\mathcal{G}}$ μόνο μεταξὺ τῶν στοιχείων τῶν τριῶν πρώτων συνόλων. Παίρνουμε ἔτσι ἓνα μοντέλο \mathcal{G}_3 τῆς TST_3 , γιὰ τὸ ὁποῖο δεχόμαστε ὅτι ἱκανοποιεῖ τὰ (I),(II). Ἐπίσης, δεχόμαστε ὅτι τὰ G_0, G_1 καὶ G_2 ἱκανοποιοῦν τὰ (1)-(3) τοῦ 2.3.9. Σημειωτέον ὅτι ὁ συνδυασμὸς (1) καὶ (I) σημαίνει ὅτι τὸ \mathcal{G} εἶναι ἀντιπαράδειγμα τοῦ 2.3.10 ὅπως εἴπαμε προηγουμένως.

Μένει νὰ δεῖξουμε τὸ (4) τοῦ 2.3.9. Πρὸς τοῦτο θεωροῦμε τὸν τύπο τῆς TST_3 :

$$\begin{aligned}
Zr(x^{i+1}) & : (\exists k^{i+1}, \ell^{i+1}) [k^{i+1} \sim \ell^{i+1} \wedge k^{i+1} \cap \ell^{i+1} = \emptyset \wedge \\
& \wedge [x^{i+1} = k^{i+1} \cup \ell^{i+1} \vee (\exists a^i \varepsilon x^{i+1}) [x^{i+1} - \{a^i\} = k^{i+1} \cup \ell^{i+1}]]]
\end{aligned}$$

ό οποίος λέει ότι είτε το x^{i+1} είτε το $x^{i+1} - \{a^i\}$ μπορεί να γραφεί ως ένωση δύο ξένων μεταξύ τους ισοπληθών συνόλων. Εύκολα παρατηρούμε ότι

$$\mathcal{G} \models \forall x^{i+1} [\text{Fin}(x^{i+1}) \rightarrow Zr(x^{i+1})].$$

Πράγματι, αν $|x|$ άρτιος τότε μπορούμε να χωρίσουμε τα στοιχεία του σε δύο ισοπληθή, ξένα μεταξύ τους σύνολα k και l (όπου χωρίς εκθέτη είναι οι έρμηνείες των συνόλων με εκθέτη). Αν $|x|$ περιττός, τότε $|x - \{a^i\}|$ άρτιος, και ισχύει το ίδιο.

Όμως, $\mathcal{G} \models \forall x^{i+1} [\text{Fin}(x^{i+1})]$, επομένως, $\mathcal{G} \models \forall x^{i+1} [Zr(x^{i+1})]$. Επομένως δείξαμε το (4). Έπεται ότι υπάρχει \subseteq -ισομορφισμός για το \mathcal{G} , άρα η NF_3 είναι συνεπής.

Όλοκληρώνουμε την ένότητα, δείχνοντας την ισοσυνέπεια των NF , NF_4 .

Ξεκινάμε με την προφανή παρατήρηση ότι αν η NF είναι συνεπής τότε και η NF_4 είναι συνεπής. Πράγματι, αν υπήρχε ένας τύπος ϕ τ.ω. $\text{NF}_4 \models \phi \wedge \neg\phi$, τότε για τον ίδιο τύπο θα ίσχυε $\text{NF} \models \phi \wedge \neg\phi$.

Για το αντίστροφο, χρειαζόμαστε έναν τρόπο να μειώσουμε τις βαθμίδες των μεταβλητών που εμφανίζονται στον τυχαίο τύπο ϕ της NF ώστε να λάβουμε έναν τύπο ψ της NF_4 , ταυτολογικά ισοδύναμο με τον αρχικό ϕ . Δίνουμε τον όρισμό:

ΟΡΙΣΜΟΣ 2.3.13. Έστω το σύνολο $E = \{\{x, y\} \mid xey\}$. Για κάθε τύπο ϕ της NF_n ορίζουμε τον ϕ' , ως εξής: Έστω x μεταβλητή του ϕ ελάχιστης βαθμίδας.

- Αλλάζουμε κάθε υπότυπο της μορφής xey με τον υπότυπο $x'ey \wedge \{x', y\} \in E$.
- Αλλάζουμε κάθε υπότυπο της μορφής $x = w$ με τον υπότυπο $x' = w'$.

Επίσης ορίζουμε $\phi^{(n+1)} = (\phi^{(n)})'$, για $n > 1$.

ΠΡΟΤΑΣΗ 2.3.14. Αν ϕ είναι τύπος της NF_n , τότε ο ϕ' είναι τύπος της $\text{NF}_{n-1} + E$ και ισχύει $\phi \equiv \phi'$.

Απόδειξη. Από τον όρισμό της κλάσεως NF_n , η μικρότερη βαθμίδα μεταβλητής του ϕ είναι 0 και η μεγαλύτερη το πολύ $n - 1$. Τότε, η μικρότερη βαθμίδα μεταβλητής του ϕ' είναι 1 και η μεγαλύτερη το πολύ $n - 1$. Μειώνοντας όλες τις βαθμίδες μεταβλητών του ϕ' κατά μία (ουσιαστικά αλλάζοντας τη διαστρωμάτωση), έπεται ότι οι βαθμίδες του ϕ' είναι από 0 ως (το πολύ) $n - 2$. Επίσης, ο ϕ' έχει υποτύπους της μορφής $\{x', y\} \in E$, όποτε τελικά βρίσκεται στην κλάση $\text{NF}_{n-1} + E$ και ισχύει $\phi \equiv \phi'$. Η ταυτολογική ισοδυναμία είναι προφανής. \square

ΘΕΩΡΗΜΑ 2.3.15. Για κάθε τύπο ϕ της NF υπάρχει τύπος ψ της NF_4 τ.ω. $\text{NF} \models \phi \iff \text{NF}_4 \models \psi$ και $\phi \equiv \psi$, άρα οι NF και NF_4 είναι ισοσυνεπείς.

Απόδειξη. Έστω $NF \models \phi$. Τότε $NF_n \models \phi$, για κάποιο n . Χωρίς περιορισμό τῆς γενικότητας, υποθέτουμε $n = 4 + k > 4$. Τότε $NF_{n-1} + E \models \phi'$, ἄρα $NF_3 + E \models \phi^{(k+1)}$. Τώρα, ἀντικαθιστῶντας «πρὸς τὰ πίσω» κάθε $\{x', y\} \in E$ πὺ ἐμφανίζεται στὸν $\phi^{(k+1)}$ μὲ ἕνα ὑπότυπο τῆς μορφῆς xey , παίρνομε ἕνα τύπο ψ μὲ βαθμίδες μεταβλητῶν ἀπὸ -1 ὠς τὸ πολὺ 2, πὺ μὲ τῆ σειρά τους μετατρέπονται στὶς βαθμίδες ἀπὸ 1 ὠς τὸ πολὺ 3. Ἄρα, παίρνομε ἕνα τύπο ψ τῆς NF_4 , ἰσούναμο ταυτολογικὰ μὲ τὸν ϕ . \square

Βιβλιογραφία

- [1] Κ. Ι. Δημητρακόπουλος, *Σημειώσεις Μαθηματικής Λογικής*, Αθήνα 1999 (Σημειώσεις διδασκαλίας του μαθήματος «Λ1. Μαθηματική Λογική» του Μ.Π.Λ.Α.)
- [2] T.E. Forster, *Set theory with a universal set*, Oxford Logic Guides Vol. 20, Oxford U.P. 1992
- [3] V.N. Grishin, “Consistency of a fragment of Quine’s NF system”, *Soviet Mathematics Doklady*, **10**, No 6(1969), 1387-1390.
- [4] M.R. Holmes, *Elementary set theory with a universal set*, 1998. Διαδικτυακή έκδοση, διαθέσιμη στο <http://math.boisestate.edu/~holmes/holmes/head.ps>.
- [5] Κ. Κάλφα, *Αξιοματική Θεωρία Συνόλων*, Εκδ. Ζήτη, Θεσσαλονίκη 1990.
- [6] Γ. Μοσχοβάκης, *Σημειώσεις στη Συνολοθεωρία*, Εκδ. Νεφέλη, Αθήνα 1993.
- [7] E. Specker, “Typical Ambiguity”, *Logic, Methodology and Philosophy of Science*, Proceedings of the International Congress, Stanford 1960, Stanford University Press 1962, pp. 116-124.
- [8] E. Specker, “The axiom of choice in Quine’s New Foundations for Mathematical Logic”, Proceedings of the National Academy of Sciences of the USA **39**, 1953, pp. 972-975.
- [9] Αθ. Τζουβάρας, *Στοιχεία Μαθηματικής Λογικής*, Εκδ. Ζήτη, Θεσσαλονίκη 1998
- [10] Ath. Tzouvaras, “A reduction of the NF consistency problem”, *Journal of Symbolic Logic*, vol. 72, 1, (2007), pp. 285-304.
- [11] W.V. Quine, “New Foundations for mathematical logic”, *American Math Monthly*, 1937, 70-80.