תורת המודלים 1 — סיכום

18 בינואר 2026

תוכן העניינים

0 שיעור הכנה

0.1 מעט תורת הקבוצות

הגדרה 0.1 (מונה) סודר α נקרא מונה אם לכל $\beta < \alpha$ אין העתקה על $f : \beta \to \alpha$ (שקול לאי־קיום פונקציה חד־חד ערכית).

דוגמה 0.1 כל הסודרים הסופיים הם מונים, וכך גם ω.

דוגמה 0.2 $\omega + 1, \omega + 2, \ldots$ הם לא מונים כי נוכל לבנות פונקציה $f : \omega + n \to \omega$ חד־חד ערכית.

נגדיר לדוגמה גם את $\omega_1 = \aleph_1$ להיות המונה הבא אחרי ω.

משפט 0.2 (אי־חסימות מונים) *לכל מונה κ יש מונה $\mu > \kappa$.*

הוכחה. בהנחת אקסיומת הבחירה נסדר את $\mathcal{P}(\kappa)$ בסדר טוב בטיפוס סדר α. אז אין העתקה על מ־κ ל־α. יהי $\mu > 0$ הסודר הראשון כך שאין העתקה על מ־κ ל־μ ונטען כי μ מונה.
אם μ אינו מונה, אז יש $\beta < \mu$ והעתקה חד־חד ערכית ועל $g : \kappa \to \beta$, והרכבת הפונקציות מספקת סתירה. □

ישנה גם הוכחה ללא אקסיומת הבחירה אבל לא נביא אותה בסיכום זה.

הגדרה 0.3 (מונה עוקב) המונה הראשון שגדול ממונה κ נקרא העוקב של κ ומסומן κ^+.

הערה אם A קבוצת מונים, אז גם $\bigcup A$ מונה.

אנו יכולים לבחון את $\omega = \aleph_0$ וכן את $\aleph_0^+ = \aleph_1$ וכן הלאה, ולבסוף נוכל להגדיר גם את $\aleph_\omega = \sup\{\aleph_n \mid n < \omega\}$, וכן $\aleph_\omega^+ = \aleph_{\omega+1}$.

משפט 0.4 (הירכיית אלף) *כל מונה הוא $\aleph_\alpha$ עבור איזשהו סודר α.*

הוכחה. נניח ש־κ מונה, אז $\kappa \le \aleph_\kappa$ (ניתן להוכחה באינדוקציה טרנספיניטית). לכן קיים γ הסודר הראשון כך ש־$\kappa \le \aleph_\gamma$. אם $\aleph_\gamma < \kappa$ אז נחלק למקרים. אם $\gamma = \delta + 1$ אז $\aleph_\gamma = \aleph_\delta^+$ אבל $\aleph_\delta < \kappa < \aleph_{\delta+1}$ ואז $\aleph_\delta = \kappa$. אם γ גבולי, אז $\aleph_\gamma = \sup\{aleph_\beta \mid \beta < \gamma\}$ ולכן יש $\beta < \gamma$ כך ש־$\kappa \le \aleph_\beta$ כסתירה. לכן נסיק ש־$\aleph_\gamma = \kappa$. □

מסקנה 0.5 אם α סודר ו־$\kappa \le \alpha$ מונה ומקסימלי מבין המונים $\alpha \ge$, אז $|\alpha| = |\kappa| = \kappa$.

הוכחה. באינדוקציה. □

הגדרה 0.6 (מונה סדיר) מונה אינסופי κ יקרא סדיר (regular) אם אין $\mu < \kappa$ ופונקציה $f : \mu \to \kappa$ כך ש־$\sup \operatorname{rng} f = \kappa$.

ניצוק תוכן להגדרה זו.

טענה 0.7 *מונה κ הוא סדיר אם ורק אם אין פירוק של κ כאיחוד של קבוצות $\kappa = \bigcup\{A_i \mid i < \mu\}$ כך ש־$\mu < \kappa$ וכן $|A_i| < \kappa$.*

דוגמה 0.3 ω הוא סדיר, תחת אקסיומת הבחירה גם ω_1 הוא סדיר. נניח ש־$f : \mu \to \omega_1$ עבור $\mu < \omega_1$ וכן $\sup \operatorname{rng} f = \bigcup\{f(\delta) \mid \delta < \mu\}$ כאשר $f(\delta)$ בן־מנייה. אבל מאקסיומת הבחירה איחוד בן־מנייה של קבוצות בנות־מנייה הוא גם בן־מנייה.

הגדרה 0.8 (מונה סדיר וחריג) מונה κ יקרא חריג אם הוא אינסופי ואינו סדיר.

דוגמה 0.4 $\aleph_\omega$ הוא מונה חריג. נגדיר $f(n) = \omega_n = \aleph_n$ כאשר $f : \omega \to \aleph_\omega$.

טענה 0.9 *לכל מונה אינסופי κ מתקיים* $|\kappa \times \kappa| = |\kappa|$.

הוכחה. נספק סקיצה כללית. נוכיח באינדוקציה על מונים אינסופיים.
ל־ω זה ידוע וקל.
נניח ש־κ מונה כך שהטענה נכונה למונים קטנים ממנו. נגדיר סדר טוב על $\kappa \times \kappa$ באופן הבא,

$$\begin{aligned}\langle \alpha, \beta\rangle \le (\gamma, \delta) \iff & (\max\{\alpha, \beta\} < \max\{\gamma, \delta\}) \\ & \vee(\max\{\alpha, \beta\} = \max\{\gamma, \delta\} \wedge \alpha < \gamma) \\ & \vee(\max\{\alpha, \beta\} = \max\{\gamma, \delta\} \wedge \alpha = \gamma \wedge \beta \le \delta)\end{aligned}$$

נשים לב כי מתחת ל־$\langle\alpha,\beta\rangle$ יש פחות מ־κ איברים,

$$\leq |\alpha+1|\times|\beta+1|\leq|\mu_1\times\mu_2|\leq|\mu\times\mu|<\kappa$$

עבור $\mu=\max(\mu_1,\mu_2)<\kappa$. הסדר שהגדרנו איזומורפי לסודר $\delta\leq\kappa$ ולכן $|\kappa\times\kappa|\leq\kappa$. $\square$

מסקנה 0.10 לכל מונה κ מתקיים $|\kappa^{<\omega}|=\kappa$.

משפט 0.11 (מונה עוקב הוא סדיר) *אם κ מונה אז κ^+ מונה סדיר.*

הוכחה. נניח בשלילה שלא ותהי $f:\mu\to\kappa^+$ כך ש־$\kappa^+=\bigcup\{f(\alpha)\mid\alpha<\mu\}$.
באמצעות בחירה לכל α נבחר $H_\alpha:\kappa\twoheadrightarrow f(\alpha)+1$ וכן $H(\alpha,\beta)=H_\alpha(\beta)$ עבור $H:\mu\times\kappa\twoheadrightarrow\kappa^+$, וזו כמובן סתירה. $\square$

1 שיעור 1 — 19.10.2025

1.1 רקע

תורת המודלים היא תחום בלוגיקה שעוסקת בניתוח של תורות ושל מודלים המתקבלים מהם. נראה דוגמה למשפט שנובע מתחום זה.

דוגמה 1.1 משפט אקס־גרוטנדיק, הגורס כי אם פונקציה $f : \mathbb{C}^n \to \mathbb{C}^n$ כך שכל קורדינטה שלה היא פולינום ב־n משתנים. נניח ש־f חד־חד ערכית, אז f היא גם על.

זהו משפט מוזר מאוד ומפתיע. הדרך להוכיח אותו היא כזו, נניח שיש לנו סדרה של פולינומים כך שהם חד־חד ערכיים ולא על, אז הכישלון שנקבל הוא על־ידי פסוק מסדר ראשון בשפת תורת החוגים φ כך ש־$\mathbb{C} \models \varphi$.

$$\exists a_0, \dots, \exists a_N \ \forall \bar{x} \forall \bar{y} \ (a_0 x_0 \cdots = a_0 y_0 \cdots) \to \bar{x} = \bar{y} \land \exists \bar{z} \forall \bar{x} \neg \bigwedge_{i<N} a_0 \bar{x} = z_i$$

נבחין כי מתקיימת העובדה שנוכיח בהמשך,

הערה התורה של שדה סגור אלגברית ממציין נתון היא שלמה. בפרט כל שדה סגור אלגברית ממציין 0 מקיים את φ.

מההערה ושלמות נסיק שכל שדה מספיק סגור אלגברית ממימד מספיק גדול מקיים את φ. בפרט ל־p ראשוני מספיק גדול $\overline{\mathbb{F}}_p \models \varphi$. נסתכל על מקדמים של הפולינום הבעייתי $a_0, \dots, a_N$ ונקבל שהם שייכים ל־$\tilde{\mathbb{F}} = \mathbb{F}_p[a_0, \dots, a_N]$ שדה סופי כלשהו. נניח ש־$z_0, \dots, z_{n-1}$ מעידה על הפולינומים האלו, אז,

$$\tilde{\mathbb{F}}[z_0, \dots, z_{n-1}] = \tilde{\tilde{\mathbb{F}}} \subseteq \overline{\mathbb{F}}_p$$

אז $f \restriction \tilde{\tilde{\mathbb{F}}}$ חד־חד ערכית ולכן על ולכן $\bar{z}$ מתקבל כסתירה.

הרעיון המגניב הוא שהצלחנו למצוא טענה מאוד מורכבת על־ידי שימוש במודלים שונים מאותו עולם.

בקורס עצמו אנחנו נוכיח טענות בעולם של תורת המודלים, המשפטים המרכזיים הם:

- משפט Vaught: תהי T תורה בת־מנייה שלמה, אז לא יתכן של־T יש בדיוק שני מודלים לא איזומורפיים בני־מנייה עד כדי איזומורפיזם
- משפט מורלי (Morley): יהי κ מונה לא בן־מנייה, T תורה מעל שפה בת־מנייה, אז T היא $\aleph_1$־קטגורית אם ורק אם T היא κ־קטגורית

1.2 תזכורת למושגים והגדרות

הגדרה 1.1 (שפה) אוסף של סימני קבועים יחסים ופונקציות.

הגדרה 1.2 (שמות עצם) שמות עצם הם אובייקט סינטקטי שמורכב מסימני פונקציה קבועים ומשתנים.

הגדרה 1.3 (משתנה חופשי) משתנים חופשיים, נסמן $\varphi(x_0, \dots, x_{n-1})$ כאשר המשתנים $x_0, \dots, x_{n-1}$ חופשיים ב־φ.
נוכל גם לדבר על המשתנים החופשיים של פסוק, ונסמן באופן דומה $t(x_0, \dots, x_{n-1})$.

הגדרה 1.4 (פסוק) פסוק הוא נוסחה ללא משתנים חופשיים.

הגדרה 1.5 (השמה) בהינתן נוסחה $\varphi(x_0, \dots, x_{n-1})$ ומבנה $\mathcal{A}$, $a_0, \dots, a_{n-1} \in A$, אז $\mathcal{A} \models \varphi(a_0, \dots, a_{n-1})$ בהתאם להגדרת האמת והחישוב הרקורסיבית שראינו בקורסים קודמים.

הגדרה 1.6 (הומומורפיזם של מבנים) בהינתן שני מבנים $\mathcal{A}, \mathcal{B}$ בשפה L, אז נסמן פונקציה $f : \mathcal{A} \to \mathcal{B}$ כפונקציה בין העולמות כך שהיא הומומורפיזם, כלומר היא מכבדת פונקציות קבועים ויחסים במובן הבא,

$$\bar{a} \in R^{\mathcal{A}} \implies f(\bar{a}) \in R^{\mathcal{B}}$$

שיכון הוא מקרה בו גם הכיוון השני מתקיים.
איזומורפיזם הוא שיכון שהוא גם על.
אוטומורפיזם הוא איזומורפיזם בין מבנה לעצמו.

הגדרה 1.7 (תת־מבנה) נסמן תת־מבנה של מבנים על־ידי $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{B}$ אם $\mathrm{id} : \mathcal{A} \to \mathcal{B}$ שיכון. בפרט הקבוצה A סגורה תחת הפונקציות של B ומכילה את כל הקבועים.

משפט 1.8 (משפט הקומפקטיות) *נניח ש־Σ קבוצת פסוקים בשפה L כך שלכל $\Sigma_0 \subseteq \Sigma$ סופית היא ספיקה, אז Σ ספיקה.*

הגדרה 1.9 (תורה) תורה היא קבוצת פסוקים סגורה למסקנות. תורה T היא עקבית אם $\bot \notin T$, ממשפט השלמות הגדרה זו שקולה לקיום מודל ל־T.

תורה T היא שלמה אם לכל פסוק φ מתקיים $\varphi \in T$ או $\neg\varphi \in T$.

לדוגמה אם $\mathcal{A}$ מבנה, אז $\mathrm{Th}(\mathcal{A})$ שלמה.

הגדרה 1.10 (שקילות) $\mathcal{A} \equiv \mathcal{B}$ אם $\mathrm{Th}(\mathcal{A}) = \mathrm{Th}(\mathcal{B})$ ו־$\mathcal{A} \cong \mathcal{B}$ אם יש איזומורפיזם. מתקיים $\mathcal{A} \cong \mathcal{B} \implies \mathcal{A} \equiv \mathcal{B}$.

הגדרה 1.11 $f : \mathcal{A} \to \mathcal{B}$ נקראת שיכון אלמנטרי אם לכל נוסחה $\varphi(x_0, \dots, x_{n-1})$ ו־$a_0, \dots, a_{n-1} \in A$ אז,

$$\mathcal{A} \models \varphi(a_0, \dots, a_{n-1}) \iff \mathcal{B} \models \varphi(f(a_0), \dots, f(a_{n-1}))$$

אם $f = \mathrm{id}$ אז נגיד ש־$\mathcal{A} \prec \mathcal{B}$ תת־מודל אלמנטרי.

הערה נניח ש־$\langle \mathcal{A}_n \mid n < \omega \rangle$ שרשרת מבנים כך ש־$\mathcal{A}_n \subseteq \mathcal{A}_{n+1}$, אז יש דרך אחת להגדיר את איחוד המבנים $\mathcal{A}_\omega = \bigcup_{n<\omega} \mathcal{A}_n$ כך ש־$\mathcal{A}_n \subseteq \mathcal{A}_\omega$. נעיר כי גם אם נוסיף את ההנחה ש־$\mathcal{A}_n \equiv \mathcal{A}_{n+1}$ לא בהכרח נקבל שגם $\mathcal{A}_\omega \equiv \mathcal{A}_n$.
לדוגמה עבור $L = \{\leq\}$ ו־$\mathcal{A}_n = \{z \in \mathbb{Z} \mid -n \leq z\}$ אז $\mathcal{A}_\omega = \mathbb{Z}$ אבל התורות אכן שונות.

הגדרה 1.12 (קטגוריות) נאמר שתורה T היא κ־קטגורית אם לכל $\mathcal{A}, \mathcal{B} \models T$ אז מתקיים,

$$|A| = |B| \implies \mathcal{A} \cong \mathcal{B}$$

הערה סודר α נקרא מונה אם לא קיים $\beta < \alpha$ ופונקציה $f : \beta \to \alpha$ על.
לכל מונה שונה מ־0 קיים מונה גדול יותר ומינימלי המסומן κ^+ ומכונה המונה העוקב של κ.
נסמן $\aleph_1 = (\aleph_0)^+$.

משפט 1.13 *נניח ש־$\langle \mathcal{A}_n \mid n < \omega \rangle$ כך ש־$\mathcal{A}_n \prec \mathcal{A}_{n+1}$ אז $\mathcal{A}_n \prec \mathcal{A}_\omega$.*

הוכחה. קודם כל נשים לב לעובדה השימושית הבאה, אם $\mathcal{M} \prec \mathcal{N} \prec \mathcal{K}$ אז $\mathcal{M} \prec \mathcal{K}$. נובע שלכל $n < m$ מתקיים $\mathcal{A}_n \prec \mathcal{A}_m$. נוכיח את הטענה באינדוקציה על מבנה הנוסחה, לכל $n < \omega$ ולכל $a_0, \dots, a_{m-1} \in \mathcal{A}_n$ מתקיים,

$$\mathcal{A}_n \models \psi(a_0, \dots, a_{m-1}) \mathcal{A}_\omega \models \psi(a_0, \dots, a_{m-1})$$

עבור ψ אטומית הטענה נובעת מכך שאלו הם תתי־מבנים. אם הטענה נכונה עבור ψ היא נכונה גם עבור שלילה וכך גם לקשרים הבינאריים.
נניח ש־$\psi = \exists x_0\ \varphi$ כאשר $\varphi = \varphi(x_1, \dots, x_{m-1})$. אם $\mathcal{A}_n \models \varphi(a_1, \dots, a_{m-1})$ אז $\mathcal{A}_n \models \exists x_0\ \psi(x_0, \dots, a_{m-1})$ ולכם יש $a_0 \in \mathcal{A}_n$ כך שמתקיים $\mathcal{A}_n \models \psi(a_0, \dots, a_{m-1})$. מהנחת האינדוקציה נקבל שגם $\mathcal{A}_\omega \models \psi(a_0, \dots, a_{m-1})$ ולכן $\mathcal{A}_\omega \models \exists x_0\ \psi(x_0, a_0, \dots, a_{m-1})$.
בכיוון השני נניח ש־$\mathcal{A}_\omega \models \exists x_0\ \psi(x_0, a_1, \dots, a_{m-1})$. לכן קיים $b \in A_\omega$ כך שמתקיים $\mathcal{A}_\psi \models \psi(b, a_1, \dots, a_{m-1})$ ובהתאם קיים $k < \omega$ כלשהו כך ש־$n \leq k$ ומתקיים $b \in A_k$. מהנחת האינדוקציה $\mathcal{A}_\omega \models \psi(b, a_1, \dots, a_{m-1})$ ולכן מאינדוקציה $\mathcal{A}_k \models \psi(b, a_1, \dots, a_{m-1})$ ולבסוף גם,

$$\mathcal{A}_n \prec \mathcal{A}_k \exists x_0\ \psi(x_0, a_1, \dots, a_{m-1})$$

ונסיק שמתקיים גם,

$$\mathcal{A}_n \models \exists x_0\ \psi(x_0, a_1, \dots, a_{m-1})$$

כפי שרצינו. □

משפט 1.14 **(מבחן טרסקי־ווט)** *נניח ש־$\mathcal{M} \subseteq \mathcal{N}$ תת־מבנה כך שלכל נוסחה $\varphi(x, x_0, \dots, x_{n-1})$ ופרמטרים $a_0, \dots, a_{n-1} \in M$ כך שמתקיים,*

$$\mathcal{N} \models \exists x\ \varphi(x, a_0, \dots, a_{n-1}) \implies \exists b \in M,\ \mathcal{N} \models \varphi(b, a_0, \dots, a_{n-1})$$

אם ורק אם תקיים $\mathcal{M} \prec \mathcal{N}$.

הוכחה. אם $\mathcal{M} \prec \mathcal{N}$ ומתקיים,

$$\mathcal{N} \models \exists x\ \varphi(x, a_0, \dots, a_{n-1}) \implies \mathcal{M} \models \exists x\ \varphi(x, a_0, \dots, a_{n-1})$$

ולכ קיים $b \in M$ כך שמתקיים $\varphi^{\mathcal{M}}(b, a_0, \dots, a_{n-1})$ ולכן בהכרח גם $\mathcal{N} \models \varphi(b, a_0, \dots, a_{n-1})$.

נעבור לכיוון השני, ושוב נוכיח באמצעות אינדוקציה על מבנה הנוסחה $\varphi(x_0,\dots,x_{n-1})$, שכן $a_0,\dots,a_{n-1}\in M$ אז,

$$\mathcal{M}\models\varphi(a_0,\dots,a_{n-1}) \iff \mathcal{N}\models\varphi(a_0,\dots,a_{n-1})$$

עבור נוסחות אטומיות וקשרים בינאריים הטענה כמובן טריוויאלית מהגדרה ולכן נניח שמתקיים,

$$\varphi=\exists x\ \psi(x,x_1,\dots,x_{n-1})$$

וכן שמתקיים $\mathcal{M}\models\varphi(a_1,\dots,a_{n-1})$. לכן,

$$\exists b\in M,\ \mathcal{M}\models\psi(b,a_1,\dots,a_{n-1})$$

ולכן $\mathcal{N}\models\psi(b,a_1,\dots,a_{n-1})$ וכן $\mathbb{N}\models\varphi(a_1,\dots,a_{n-1})$.

בכיוון השני נניח שמתקיים,

$$\mathcal{N}\models\exists x\ \psi(x,a_1,\dots,a_{n-1})$$

אבל אז מטרסקי־ווט נקבל שקיים $b\in M$ כך ש־$\mathcal{N}\models\psi(b,a_1,\dots,a_{n-1})$ ומהנחת האינדוקציה על ψ נקבל,

$$\mathcal{M}\models\psi(b,a_1,\dots,a_{n-1}) \implies \mathcal{M}\models\varphi(a_1,\dots,a_{n-1})$$

וסיימנו את מהלך האינדוקציה. $\square$

מסקנה 1.15 נניח ש־$L=\{=\}$ ונניח ש־$\mathcal{A}\subseteq\mathcal{B}$ מבנים אינסופיים בשפה L. אז $\mathcal{A}\prec\mathcal{B}$.

הוכחה. נשתמש במבחן טרסקי־ווט (מעכשיו נכתוב גם TV). נניח ש־$a_0,\dots,a_{n-1}\in A$ וכן שמתקיים,

$$\mathcal{B}\models\exists x\ \varphi(a_0,\dots,a_{n-1})$$

יהי $b\in B$ שמעיד על כך, אם $b\in\{a_0,\dots,a_{n-1}\}$ אז בכל מקרה סיימנו.

נבחר $c\in A\setminus\{a_0,\dots,a_{n-1}\}$ ונגדיר אוטומורפיזם של $\mathcal{B}$ על־ידי,

$$f(z)=\begin{cases} c & z=b \\ b & z=c \\ z & \text{otherwise}\end{cases}$$

לכן f אוטומורפיזם ובפרט שיכון אלמנטרי ומתקיים $f(a_i)=a_i$. נסיק שמתקיים,

$$\mathcal{B}\models\varphi(f(b),f(a_0),\dots,f(a_{n-1}))$$

ולכן תנאי המבחן חלים. $\square$

מסקנה 1.16 (לוונהיים־סקולם היורד) נניח ש־$\mathcal{A}$ הוא L־מבנה ו־κ מונה כך ש־$\aleph_0+|L|\le\kappa\le|A|$, אז קיים $\mathcal{B}\prec\mathcal{A}$ כך ש־$|B|=\kappa$.

הוכחה. לכל נוסחה $\varphi(x_0,\dots,x_n)$ נגדיר פונקציה $F_\varphi:A^n\to A$ על־ידי,

$$F_\varphi(a_0,\dots,a_n)=\begin{cases} b & \mathcal{A}\models\varphi(b,a_1,\dots,a_n) \\ c & \mathcal{A}\models\neg\exists x\ \varphi(x,a_1,\dots,a_n)\end{cases}$$

עבור ערך שרירותי c. עתה, תהי $X\subseteq A$ כך ש־$|X|=\kappa$, נגדיר,

$$X_0=X, X_{n+1}=\{F_\varphi(a_1,\dots,a_m)\mid a_1,\dots,a_m\in X_n,\ \varphi\in\text{form}\}\cup X_n$$

לכל n, אז $|X_{n+1}|=\kappa$ תמיד. נסמן $B=\bigcup_{n<\omega}X_n$, אז,

$$\kappa\le|B|\le\kappa+\aleph_0=\kappa$$

מתקיים $\mathcal{B}\subseteq\mathcal{A}$ כי אם F סימן פונקציה ו־$\bar{c}\in B^n$ אז $F(\bar{c})\in B$ כי הוא העדות היחידה לנוסחה $F(\bar{c})=x$. בהתאם $\mathcal{B}\subseteq\mathcal{A}$ מקיים את TV ישירות מהבניה. אם $b_1,\dots,b_n\in B$ ו־φ נוסחה אז יש $b_1,\dots,b_n\in X_m$, העדות ל־TV תהיה ב־$X_{m+1}\subseteq B$. $\square$

2 שיעור 2 — 26.10.2025

2.1 לוונהיים־סקולם

הגדרה 2.1 (פונקציית סקולם) אם $\varphi(x_0, \dots, x_{n-1})$ נוסחה כלשהי, אז פונקציה $F_\varphi : N \to M$ כך ש־$\mathcal{M} \models \exists x\, \varphi(x, a_1, \dots, a_{n-1})$ אז $b = F_\varphi(a_1, \dots, a_{n-1})$ כך ש־$\mathcal{M} \models \varphi(b, a_1, \dots, a_{n-1})$.

וננסח שוב את קריטריון טרסקי־ווט תוך שימוש בהגדרה זו.

משפט 2.2 (ניסוח שקול ללוונהיים־סקולם היורד) *$F_\varphi(X^n) \subseteq X$ לכל $X \subseteq M$ ולכל $\varphi(x_0, \dots, x_{n-1})$ אז $X \prec \mathcal{M}$.*

ותוך שימוש באפיון זה הוכחנו את משפט לוונהיים־סקולם היורד.

משפט 2.3 (לוונהיים־סקולם העולה) *יהי $\mathcal{M}$ מודל אינסופי ו־$\kappa > |M|, |L|$, אז קיים $\mathcal{M} \prec \mathcal{N}$ מודל כך ש־$|N| = \kappa$.*

נגדיר הגדרה שתשמש אותנו בהוכחת המשפט.

הגדרה 2.4 (העשרה בקבועים) עבור מודל $\mathcal{M}$ ו־$A \subseteq M$ נסמן ב־L_A את ההעשרה של L על־ידי קבועים $\{d_a \mid a \in A\}$ ואת $\mathcal{M}_A$ את ההעשרה של פירוש הקבועים כך ש־$d_a^{\mathcal{M}_A} = a$.

סימון 2.5 $\mathrm{diag}(\mathcal{M}) = \mathrm{Th}(\mathcal{M}_M)$.

עתה נוכל לעבור להוכחה.

הוכחה. נתחיל בלבנות $\tilde{\mathcal{N}}$ כך שיש שיכון אלמנטרי $j : \mathcal{M} \to \tilde{\mathcal{N}}$ וש־$|\tilde{N}| = \kappa$. נבחן את ההעשרה L_M בקבועים הנוספים $\{c_\alpha \mid \alpha < \kappa\}$ ואת התורה,

$$T = \mathrm{diag}(M) \cup \{c_\alpha \neq c_\beta \mid \alpha < \beta < \kappa\}$$

מקומפקטיות ל־T יש מודל. בנוסף מלוונהיים־סקולם היורד יש מודל כזה שעוצמתו היא $\kappa = \aleph_0 + \kappa + |L_M|$ ונסמנו $\tilde{\mathcal{N}}$. נגדיר $j(a) = d_a^{\tilde{\mathcal{N}}}$ ואז לפי הגדרת $\mathrm{diag}(\mathcal{M})$ אם ψ נוסחה ו־$\psi(d_{a_0}, \dots, d_{a_{n-1}}) \in \mathrm{diag}(\mathcal{M}) \iff \mathcal{M} \models \psi(a_0, \dots, a_{n-1})$. וכל זה נכון אם ורק אם $\tilde{\mathcal{N}} \models \psi(d_{a_0}, \dots, d_{a_{n-1}}) \iff \tilde{\mathcal{N}} \models \psi(j(a_0), \dots, j(a_{n-1}))$. כעת נתקן את $\tilde{\mathcal{N}}$ כך ש־$\mathcal{M} \subseteq \mathcal{N}$ עבור $\tilde{\mathcal{N}} \cong \mathcal{N}$. קודם כל בלי הגבלת הכלליות $\tilde{N} \cap M = \emptyset$ ונגדיר $N = (\tilde{N} \setminus \mathrm{rng}\, j) \cup M$ ונגדיר את ההעתקה,

$$f : \tilde{\mathcal{N}} \to \mathcal{N}, \quad f(x) = \begin{cases} x & x \notin \mathrm{rng}\, j \\ j^{-1}(x) & x \in \mathrm{rng}\, j \end{cases}$$

כלומר, הגדרנו את $\mathcal{N}$ כך שהיא תהיה איזומורפיזם. □

הגדרה 2.6 (קטגוריות) יהי κ מונה, תורה T תיקרא κ־קטגורית אם יש מודל יחיד $T \models \mathcal{N}$ כך ש־$|N| = \kappa$ עד כדי איזומורפיזם.

משפט 2.7 *נניח ש־T היא תורה בשפה L ול־T אין מודלים סופיים. אם בנוסף T היא κ־קטגורית עבור $|L| \le \kappa$ אז T שלמה.*

הוכחה. נניח ש־φ פסוק כך ש־$T \cup \{\varphi\}$ עקבית, ונניח בשלילה שגם $T \cup \{\neg\varphi\}$ עקבית.
אז מלוונהיים־סקולם העולה יש שני מודלים $\mathcal{M}_0, \mathcal{M}_1$ מעוצמה $\kappa \ge \aleph_0 + |L|$ כך שמתקיים,

$$\mathcal{M}_0 \models T \cup \{\varphi\}, \quad \mathcal{M}_1 \models T \cup \{\neg\varphi\}$$

אבל $\mathcal{M}_0 \cong \mathcal{M}_1$ וזו סתירה. □

דוגמה 2.1 DLO, תורת הסדרים הקוויים הצפופים ללא נקודות קצה, בשפה $\{<\}$.

$$\forall x \forall y (x < y \to \exists z\; x < z < y), \quad \forall x \exists y\; (y < x) \land \exists z (x < z)$$

יחד עם הפסוקים שמגדירים ש־$<$ הוא סדר קווי חד.

משפט 2.8 (קנטור) *DLO היא $\aleph_0$־קטגורית.*
יתר על־כן, אם $\mathcal{M}, \mathcal{N} \models \mathrm{DLO}$ כך ש־$|M| = |N| = \aleph_0$ ומתקיים,

$$\mathcal{M} \models a_0 < a_1 < \dots < a_{n-1}, \quad \mathcal{N} \models b_0 < b_1 < \dots < b_{n-1}$$

אז קיים איזומורפיזם $\sigma : \mathcal{M} \to \mathcal{N}$ המקיים $\sigma(a_i) = b_i$.

הוכחה. נשתמש בהוכחת ההלוך ושוב (back and forth), נמנה את איברים M ו־N,

$$M = \{a_i \mid i < \omega\}, \quad N = \{b_i \mid i < \omega\}$$

ונבנה ברקורסיה על ω סדרת פונקציות σ_i משמרות סדר. עבור $i = 0$ נגדיר $\sigma_0(a_i) = b_i$. נניח שבנינו את σ_k ו־k זוגי. נבחן את $j < \omega$ המינימלי כך ש־$a_j \notin \operatorname{dom} \sigma_k$. יש שלוש אפשרויות כאלה.

האפשרות הראשונה היא שיש $d_0, d_1 \in \operatorname{dom} \sigma_k$ כך ש־$d_0 < a_j < d_1$ וזה הטווח המינימלי, כלומר $d_0 = \max\{x \in \operatorname{dom} \sigma_k \mid a_j < x\}$. נבחן את $\sigma(d_0) < \sigma_k(d_1)$ ונבחר $e \in N$ שמקיים $\sigma_k(d_0) < e < \sigma_k(d_1)$. אז נגדיר $\sigma_{k+1} = \sigma_k \cup \{\langle a_j, e\rangle\}$. שתי האפשרויות האחרות הן ש־a_j מעל או מתחת לכל $\operatorname{dom} \sigma_k$, ואז בהתאם נבחר נקודות מעבר לתחום זה, אשר קיימות מעצם חוסר קיום נקודות קצה.

עבור k אי־זוגי נבחן את σ_k^{-1} וכמו במקרה הקודם נוסיף את b_j עם j מינימלי שאיננו ב־$\operatorname{rng} \sigma_k = \operatorname{dom} \sigma_k^{-1}$ באופן משמר סדר.

נגדיר $\sigma = \bigcup_{k<\omega} \sigma_k$, זוהי פונקציה משמרת סדר חד־חד ערכית ועל. □

2.2 הפרדה

למה 2.9 (הפרדה) *נניח ש־T_1, T_2 תורות בשפה L. Σ אוסף פסוקים ב־L שסגור תחת גימום ואיווי ומכיל את $\top, \bot$ (כאשר ההכלה הזו חשובה רק למקרה הלא עקבי). אז התנאים הבאים שקולים:*

1. *יש $\varphi \in \Sigma$ כך ש־$T_1 \models \varphi, T_2 \models \neg\varphi$*
2. *לכל זוג מודלים $\mathcal{M}_1 \models T_1, \mathcal{M} \models T_2$ יש פסוק $\varphi \in \Sigma$ כך ש־$\mathcal{M}_1 \models \varphi, \mathcal{M}_2 \models \neg\varphi$*

הוכחה. $2 \implies 1$ ברור, ולכן נניח את תנאי 2.
נקבע את $\mathcal{M}_* = \mathcal{M}_1$, אז התורה,

$$T_2 \cup \{\varphi_{\mathcal{M}_*, \mathcal{M}_2} \mid \mathcal{M}_2 \models T_2\}$$

היא לא עקבית, אחרת אם $\mathcal{N}$ מקיים אותה אז $\mathcal{N} \models T_2$ אבל $\mathcal{N} \models \varphi_{\mathcal{M}_*, \mathcal{N}}$ וזו סתירה. לכן מקומפקטיות יש סדרה סופית של מבנים $\mathcal{M}_2^0, \dots, \mathcal{M}_2^{n-1} \models T_2$ כך שמתקיים,

$$T_2 \cup \{\varphi_{\mathcal{M}_*, \mathcal{M}_2^0, \dots, \mathcal{M}_2^{n-1}}\} \models \bot$$

נסמן $\Sigma \ni \bigwedge_{i<n} \varphi_{\mathcal{M}_*, \mathcal{M}_2^i} = \psi_{\mathcal{M}_*} \models \mathcal{M}_*$. כעת נבחן את $T_1 \cup \{\neg\psi_{\mathcal{M}_*} \mid \mathcal{M}_* \models T_1\}$. היא לא עקבית ולכן $T_1 \models \neg \bigwedge_{i<n} (\neg\psi_{\mathcal{M}_*}) \equiv$ $\bigvee_{i<n} \psi_{\mathcal{M}_*^i} \in \Sigma$. אבל $T_2 \models \neg \bigvee_{i<n} \psi_{\mathcal{M}_*^i}$ כרצוי. □

נסתכל על זוג מבנים $\mathcal{M} \subseteq \mathcal{N}$, אז אם φ פסוק מהצורה של $\forall x\, \psi$ עבור ψ חסר כמתים, אז נכונותו ב־$\mathcal{N}$ תגרור את נכונותו ב־$\mathcal{M}$. אנו רוצים להגדיר תכונה שגוררת שכל תת־מודל מקיים את התורה של המודל המקורי. נראה שזהו למעשה המצב שבו זה קורה.

סימון 2.10 נניח ש־$\mathcal{M}, \mathcal{N}$ מבנים ו־Δ קבוצת נוסחות. נסמן $f : \mathcal{M} \to_\Delta \mathcal{N}$ אם לכל נוסחה $\psi(x_0, \dots, x_{n-1}) \in \Delta$,

$$\mathcal{M} \models \psi(a_0, \dots, a_{n-1}) \implies \mathcal{N} \models \psi(f(a_0), \dots, f(a_{n-1}))$$

למה 2.11 *תהי Δ קבוצת פסוקים סגורה תחת גימום, איווי הוספת כמת קיים והחלפת שמות משתנים. נניח ש־$\mathcal{M}$ מודל ו־T תורה, אז התנאים הבאים שקולים:*

1. *לכל $\varphi \in \Delta \cap \operatorname{Th}(\mathcal{M})$, $T \cup \{\varphi\}$ עקבית*
2. *יש מודל של T ושיכון $f : \mathcal{M} \to_\Delta \mathcal{N}$*

הוכחה. $1 \implies 2$ טריוויאלי שכן $\mathcal{N} \models T \cup (\operatorname{Th}(\mathcal{M}) \cap \Delta)$, ולכן נוכיח את $2 \implies 1$.
נבחן את $T \cup \{\psi(d_{a_0}, \dots, d_{a_{n-1}}) \mid \psi \in \Delta, \mathcal{M} \models \psi(a_0, \dots, a_{n-1})\}$ בשפה המועשרת. נניח בשלילה שהיא לא עקבית. אז $T \models$ $\neg \bigwedge \psi_i(d_{a_0}, \dots, d_{a_{n-1}})$ כאשר $\rho = \bigwedge \psi_i \in \Delta$. אז ממשפט הכללה על־ידי קבועים נסיק ש־$T \models \forall x_0 \cdots \forall x_{n-1}\, \neg\rho$, כלומר $T \models$ $\neg\exists x_0 \cdots \exists x_{n-1}\, \rho(x_0, \dots, x_{n-1})$. אבל $\mathcal{M} \models \exists x_0 \cdots \exists x_{n-1}\, \rho$ בסתירה ל־1. □

מסקנה 2.12 יהיו T_1, T_2 תורות, אז התנאים הבאים שקולים:

1. יש פסוק מהצורה $\varphi = \forall x\, \psi$ כש־φ חסר כמתים (פסוק גלובלי) כך ש־$T_1 \models \varphi, T_2 \models \neg\varphi$
2. אין מודל של T_2 שהוא תת־מודל של T_1

הוכחה. $1 \implies 2$. נבחר Δ להיות פסוקים קיומיים, כלומר $\exists x\ \psi$ עבור ψ חסרי כמתים (עד כדי שקילות). נראה שלכל מודל $\mathcal{M}_1 \models T_1, \mathcal{M}_2 \models T_2$ יש פסוק גלובלי שמפריד ביניהם. אחרת כל פסוק קיומי ש־$\mathcal{M}_2$ מספק עקבי עם T_1. לכן מהלמה הקודמת נקבל שיכון מ־$\mathcal{M}_2$ למודל של T_1 בסתירה. נגדיר את Σ להיות הפסוקים ששקולים לפסוקים גלובליים, גם הם סגורים תחת גימום ואיווי, ונקבל פסוק מפריד כמבוקש. $\square$

למעשה מצאנו אפיון סינטקטי שמאפיין את ההבדל האפשרי בין מבנים ותתי־מבנים.

3 שיעור 3 — 2.11.2025

3.1 משפט ווש

נעסוק בבנייה חשובה מאוד בעולם המודלים.

הגדרה 3.1 (מסנן) אוסף $\mathcal{F} \subseteq \mathcal{P}(X)$ של תתי־קבוצות של קבוצה X יקרא מסנן אם מתקיימות התכונות:

1. $\emptyset \notin \mathcal{F}$
2. אם $A \in \mathcal{F}$ ו־$A \subseteq B$ אז $B \in \mathcal{F}$
3. אם $A, B \in \mathcal{F}$ אז גם $A \cap B \in \mathcal{F}$

ההגדרה הזו באה לתאר לנו מהן קבוצות "גדולות", כלומר איך אנחנו יכולים לדבר באופן אבסטרקטי על המובן הגאומטרי שחלק מאוסף נחשב לגדול וחלק לא. לכן נרצה להניח שאוסף ריק לא יכול להיות גדול, וכן סגירות ללקיחת קבוצות גדולות יותר וסגירות לחיתוך. חשוב להסתכל על מסנן בתור אוסף של קבוצות שגדולות במובן של תורת המידה, כלומר אוסף שמכיל כמעט כל איבר.

דוגמה 3.1 $\mathcal{F} = \{X\}$ עבור X, האוסף שבו רק הקבוצה בשלמותה תיחשב לקבוצה גדולה.

דוגמה 3.2 נניח ש־$\emptyset \neq x \subseteq X$, אז $\mathcal{F}_x = \{y \subseteq X \mid x \subseteq y\}$ הוא מסנן, ואף נקרא המסנן הראשי.

דוגמה 3.3 נניח ש־$Y \subseteq \mathcal{P}(X)$ עם תכונת החיתוך הסופי, ונגדיר,

$$\mathcal{H} = \{y \subseteq X \mid x_1, \dots, x_n \in X, \bigcap_{1 \le i \le n} x_i \subseteq y\}$$

אף הוא מסנן.

נעבור להגדרה המשלימה והחשובה מאוד.

הגדרה 3.2 (על־מסנן) תהי X קבוצה ויהי $\mathcal{U} \subseteq \mathcal{P}(X)$ מסנן, אז הוא נקרא על־מסנן אם בנוסף לכל $x \subseteq X$ או ש־$x \in \mathcal{U}$ או ש־$X \setminus x \in \mathcal{U}$.

זהו למעשה מסנן שמקיים את התכונה המהותית שכל קבוצה היא או גדולה, או קטנה במובן שהמשלים שלה הוא גדול.

הגדרה 3.3 (מכפלה) תהי $\langle \mathcal{M}_i \mid i \in I \rangle$ סדרת מבנים בשפה L. נגדיר את המכפלה,

$$\mathcal{N} = \prod_{i \in I} \mathcal{M}_i$$

כך שמתקיים $N = \prod_{i \in I} M_i$, כלומר העולם מורכב מהמכפלה הקרטזית של העולמות של סדרת המבנים.
לכל $R \in L$ יסמן יחס n־מקומי נגדיר,

$$\langle f_0, \dots, f_{n-1} \rangle \in R^{\mathcal{N}} \iff \forall i \in I,\ \langle f_0(i), \dots, f_{n-1}(i) \rangle \in R^{\mathcal{M}_i}$$

וכן לכל $F \in L$ סימן פונקציה n־מקומית, אז מתקיים,

$$(F^{\mathcal{N}}(f_0, \dots, f_{n-1}))(i) = F^{\mathcal{M}_i}(f_0(i), \dots, f_{n-1}(i))$$

נסיק אם כך שמכפלה היא מודל שמהווה בצורה ישירה מכפלה של מודלים אחרים. אבל מבנה זה לא בהכרח משמר את התורה של המודלים המוכפלים, נראה דוגמה.

דוגמה 3.4 נניח ש־F_0, F_1 מודלים של שדות, ונניח גם שהשדות לא טריוויאליים.
נגדיר את $F_0 \times F_1$, אז מודל זה הוא לא שדה, זאת שכן לאיבר $\langle 0_{F_0}, 1_{F_1} \rangle$ הוא שונה מאפס ואין לו הופכי.

המטרה שלנו היא למצוא דרך להכפיל שתשמר את המבנה והתורה באיזשהו אופן. המטרה שלנו היא למצוא דרך ליצור מכפלה ככה שהצורה נשמרת אבל שאנחנו לא מורידים יותר מדי איברים, אלא כמות שמספיקה כדי לא לשבור את התורה. ווש (Łoś) הצליח במשימה זו, זאת על־ידי שימוש במסננים.

הגדרה 3.4 (יחס שקילות על מסנן) יהי $\mathcal{F} \subseteq \mathcal{P}(I)$ מסנן, ונניח ש־$\langle \mathcal{M}_i \mid i \in I \rangle$ סדרה של L־מבנים, ו־$\mathcal{N}$ מכפלתם.
נאמר ש־$f \sim_{\mathcal{F}} g$ עבור $f, g \in N$ אם,

$$\{i \in I \mid f(i) = g(i)\} \in \mathcal{F}$$

טענה 3.5 *היחס $\sin_{\mathcal{F}}$ הוא יחס שקילות.*

הגדרה 3.6 (מכפלה מושרית מחלוקה) תהי $\langle \mathcal{M}_i \mid i \in I \rangle$ סדרת L־מבנים, ונגדיר את המודל $\mathcal{N}/\mathcal{F}$ כך שהעולם הוא $N/\sim_{\mathcal{F}}$.
נגדיר גם שאם R יחס n־מקומי, אז מתקיים,

$$\langle [f_0], \dots, [f_{n-1}] \rangle \in R^{\mathcal{N}/\mathcal{F}} \iff \{i \in I \mid \langle f_0(i), \dots, f_{n-1}(i) \rangle \in R^{\mathcal{M}_i}\} \in \mathcal{F}$$

אם $F \in L$ סימן פונקציה n־מקומית, אז נגדיר,

$$F^{\mathcal{N}/\mathcal{F}}([f_0], \dots, [f_{n-1}]) = [F^{\mathcal{N}}(f_0, \dots, f_{n-1})]$$

כלומר הפעם איחדנו חלק מהאיברים על־ידי הגדרה של שקילות עליהם, והשתמשנו במסנן כדי לייצג את החלוקה הזאת. אנחנו מדברים באיזשהו מובן על קבוצות האיברים הגדולים ומסתכלים על קבוצות אלה כאיברים שלנו. לא ראינו שהגדרה זו בכלל תקפה, יכול להיות שהיא לא מוגדרת היטב.

טענה 3.7 *$R^{\mathcal{N}/\mathcal{F}}, F^{\mathcal{N}/\mathcal{F}}$ מוגדרות היטב.*

סימון 3.8 אם $f, g \in N$ אז נסמן $e_{fg} = \{i \in I \mid f(i) = g(i)\}$.

תרגיל 3.1 הוכיחו את הטענה.

ראינו כי ההגדרה החדשה של מכפלה מרחיבה את ההגדרה הראשונה שלנו, וראינו גם שההגדרה הראשונה לא מצליחה לשמר את המבנה של המודל. המסקנה שלנו היא שאם אנחנו רוצים לשמר את המבנה, אנחנו צריכים ללכת לכיוון ההפוך.

הגדרה 3.9 (על־מכפלה וחזקה) תהיינה $\langle \mathcal{M}_i \mid i \in I \rangle$ סדרת של L־מבנים, ויהי על־מסנן $\mathcal{U} \subseteq \mathcal{P}(I)$, אז $\mathcal{N} = \prod_{i \in I} \mathcal{M}_i / \mathcal{U}$ נקרא על־מכפלה.
אם $\mathcal{M}_i = \mathcal{M}_j$ לכל $i, j \in I$ אז נקרא ל־$\mathcal{N}$ על־חזקה.

למה 3.10 *תהי M_i סדרת מודלים ו־$\mathcal{U}$ על־מסנן. נניח ש־$f_0, \dots, f_{n-1} \in N$ ו־$t(x_0, \dots, x_{n-1})$ שם עצם מעל L. אז מתקיים,*

$$t^{\mathcal{N}/\mathcal{U}}([f_0], \dots, [f_{n-1}]) = [t^{\mathcal{N}}(f_0, \dots, f_{n-1})]_{\mathcal{U}}$$

הוכחה. באינדוקציה על t. אם $t = x$ אז,

$$t^{\mathcal{N}/\mathcal{U}}([f]) = [f] = [t^{\mathcal{N}}(f)]$$

אם $t = F^{\mathcal{N}/\mathcal{U}}(t_0, \dots, t_{n-1})$ אז מתקיים,

$$\begin{aligned} t^{\mathcal{N}/\mathcal{U}}([f_0], \dots, [f_{n-1}]) &= F^{\mathcal{N}/\mathcal{U}}(t_0^{\mathcal{N}/\mathcal{U}}([f_0], \dots, [f_{n-1}]), \dots, t_0^{\mathcal{N}/\mathcal{U}}([f_0], \dots, [f_{n-1}])) \\ &= F^{\mathcal{N}/\mathcal{U}}([t_0^{\mathcal{N}}(f_0, \dots, f_{n-1})], \dots, [t_{n-1}^{\mathcal{N}}(f_0, \dots, f_{n-1})]) \\ &= [F^{\mathcal{N}}(t_0^{\mathcal{N}}(f_0, \dots, f_{n-1}))] \\ &= [t^{\mathcal{N}}(f_0, \dots, f_{n-1})] \end{aligned}$$

והשלמנו את מהלך האינדוקציה. □

משפט 3.11 (ווש) *נניח ש־$\langle \mathcal{M}_i \mid i \in I \rangle$ סדרת L־מודלים ו־$\mathcal{U} \subseteq \mathcal{P}(I)$ על־מסנן.*
אז אם $\varphi(x_0, \dots, x_{n-1})$ אז,

$$\mathcal{N}/\mathcal{U} \models \varphi([f_0], \dots, [f_{n-1}]) \iff \{i \in I \mid \mathcal{M}_i \models \varphi(f_0(i), \dots, f_{n-1}(i))\} \in \mathcal{U}$$

הוכחה. באינדוקציה על מבנה הנוסחה.
נתחיל בנוסחה אטומית, $\varphi = R(t_0(x), \dots, t_{n-1}(x))$, אז מתקיים,

$$\begin{aligned} &\mathcal{N}/\mathcal{U} \models \varphi([f_0], \dots, [f_{n-1}]) \\ \iff &(t_0^{\mathcal{N}/\mathcal{U}}([f_0], \dots, [f_{n-1}]), \dots, t_{n-1}^{\mathcal{N}/\mathcal{U}}([f_0], \dots, [f_{n-1}])) \in R^{\mathcal{N}/\mathcal{U}} \\ \iff &([t_0^{\mathcal{N}}(f_0, \dots, f_{n-1})], \dots, [t_{n-1}^{\mathcal{N}}(f_0, \dots, f_{n-1})]) \in R^{\mathcal{N}/\mathcal{U}} \\ \iff &\{i \in I \mid (t_0^{\mathcal{N}}(f_0, \dots, f_{n-1})(i), \dots, t_{n-1}^{\mathcal{N}}(f_0, \dots, f_{n-1})(i)) \in R^{\mathcal{M}_i}\} \in \mathcal{U} \\ \iff &\{i \in I \mid t^{\mathcal{M}_i}(f_0(i), \dots, f_{n-1}(i)) \in R^{\mathcal{M}_i}\} \in \mathcal{U} \end{aligned}$$

נניח שהטענה נכונה ל־φ ונבדוק את $\neg\varphi$,

$$\begin{aligned}&\mathcal{N}/\mathcal{U} \models \varphi([f_0], \dots, [f_{n-1}])\\ \iff& \{i \in I \mid \mathcal{M}_i \models \varphi(f_0(i), \dots, f_{n-1}(i))\} \in \mathcal{U}\\ \iff& \{i \in I \mid \mathcal{M}_i \models \neg\varphi(f_0(i), \dots, f_{n-1}(i))\} \notin \mathcal{U}\end{aligned}$$

נניח שהטענה נכונה ־φ, ψ, אז,

$$\mathcal{N}/\mathcal{U} \models (\varphi \wedge \psi)([f_0], \dots, [f_{n-1}]) \iff (\mathcal{N}/\mathcal{U} \models \varphi(\dots)) \wedge (\mathcal{N}/\mathcal{U} \models \psi(\dots))$$

וזה נכון אם ורק אם $\{i \in I \mid \varphi(\dots)\} \in \mathcal{U}$ וגם עבור ψ, אבל $\mathcal{U}$ סגורה לחיתוך ולכן גם $\{i \in I \mid \mathcal{M}_i \models (\varphi \wedge \psi)(\dots)\} \in \mathcal{U}$.
נעבור לחלק האחרון ונניח ש־$\psi(x_0, \dots, x_{n-1}) = \exists x_n\, \varphi(x_0, \dots, x_n)$.
נניח ש־$\mathcal{N}/\mathcal{U} \models \psi([f_0], \dots, [f_{n-1}])$ ולכן קיים $[g] \in N/\mathcal{U}$ כך ש־$\varphi^{\mathbb{N}/\mathcal{U}}([f_0], \dots, [f_{n-1}], [g])$. אז מהנחת האינדוקציה,

$$A = \{i \in I \mid \mathcal{M}_i \models \varphi(f_0(i), \dots, f_{n-1}(i), g(i))\} \in \mathcal{U}$$

לכל $i \in A$ נקבל ש־$\mathcal{M}_i \models \exists v\, \varphi(f_0(i), \dots, f_{n-1}(i), v)$ ולכן גם,

$$\{i \in I \mid \mathcal{M}_i \models \psi(f_0(i), \dots, f_{n-1}(i))\} \in \mathcal{U}$$

וסיימנו את הכיוון הראשון.
נניח בכיוון ההפוך ש־$B = \{i \in I \mid \mathcal{M}_i \models \psi([f_0], \dots, [f_{n-1}])\} \in \mathcal{U}$. לכל $i \in B$ נבחר $g_i \in \mathcal{M}_i$ כך שמתקיים,

$$\mathcal{M}_i \models \psi(f_0(i), \dots, f_{n-1}(i), g_i)$$

עבור $i \in I \setminus B$ נבחר b_i שרירותי. נגדיר את הפונקציה $g(i) = g_i$ לכל $i \in I$ ולכן $g \in \mathcal{N}$, אז מהנחת האינדוקציה,

$$\mathcal{N}/\mathcal{U} \models \varphi([f_0], \dots, [f_{n-1}], [g]) \implies \mathcal{N}/\mathcal{U} \models \psi([f_0], \dots, [f_{n-1}])$$

והטענה נובעת. □

משפט 3.12 (הקומפקטיות) *אם T תורה ספיקה סופית אז היא ספיקה.*

הוכחה. נסמן $I = \{S \subseteq T \mid |S| < \omega\}$. לכל $S \in I$ נגדיר את המודל $\mathcal{M}_S$, קיים כזה מהספיקות הסופית. לכל $t \in I$ נסמן $Y_t = \{w \in I \mid w \supseteq t\}$. לאוסף $\{X_s \mid s \in I\}$ יש את תכונת החיתוך הסופי. יהי $\mathcal{U}$ על־מסנן מעל I כך ש־$X_S \in \mathcal{U}$ לכל $S \in I$.
נגדיר את $\mathcal{N} = \prod_{S \in I} \mathcal{M}_S/\mathcal{U}$ ונטען ש־$\mathcal{N} \models T$.
יהי $\varphi \in T$ אז $X_{\{\varphi\}} \in \mathcal{U}$ ולכן $X_{\{\varphi\}} \subseteq \{t \in I \mid M_t \models \varphi\} \in \mathcal{U}$. ממשפט ווש $\mathcal{N} \models \varphi$. □

מסקנה 3.13 יהי κ מונה אינסופי ויהי $\mathcal{A}$ מודל. נסמן $\mathcal{A}_i = \mathcal{A}$ לכל $i \in \kappa$. יהי $\mathcal{U}$ על־מסנן מעל κ, ויהי $\iota : \mathcal{A} \to \mathcal{A}^\kappa/\mathcal{U}$ על־ידי $\iota(a) = [c_a]$. אז ι שיכון אלמנטרי.

הוכחה. עבור נוסחה φ מתקיים,d

$$\mathcal{A}^\kappa/\mathcal{U} \models \varphi(\iota(a_0), \dots, \iota(a_{n-1})) \iff \{i \in I \mid \mathcal{A}_i \models \varphi(a_0, \dots, a_{n-1})\} \in \mathcal{U} \iff \mathcal{A} \models \varphi(a_0, \dots, a_{n-1})$$

□

4 שיעור 4 — 9.11.2025

4.1 חילוץ כמתים

הגדרה 4.1 (תורה מחלצת כמתים) תהי T תורה בשפה L, נאמר ש־T מחלצת כמתים אם לכל נוסחה $\varphi(x_0,\dots,x_{n-1})$ קיימת נוסחה חסרת כמתים $\psi(x_0,\dots,x_{n-1})$, כך ש־$T \models \forall x_0 \dots \forall x_{n-1}\ (\varphi \leftrightarrow \psi)$.

הערה יתכן שנגיע למצב שסתירה או טאוטולוגיה שקולות לפסוק חסר כמתים, אבל לא בהכרח השפה עשירה מספיק כדי לדבר על הפסוקים הללו. בהתאם החל מעכשיו נניח ש־$\bot$ חסרת כמתים, ולעשה כאיווי ריק של נוסחות אטומיות.

הערה נשים לב שאם בשפה אין קבועים אז כשנפעיל את הגדרה על פסוק φ נקבל ש־$\psi \in \{\bot, \neg\bot\}$.

דוגמה 4.1 נניח ש־$T = \mathrm{DLO}$, תורת הסדרים הקוויים הצפופים ללא נקודות קצה. T מחלצת כמתים ואין לה קבועים ולכן היא שלמה. תהי נוסחה $\varphi(x_0,\dots,x_{n-1})$, ונבחן את Σ קבוצת הנוסחות מהצורה,

$$\bigwedge_{i,j} (x_i = x_j)^{\varepsilon_{ij}} \wedge \bigwedge_{i,j} (x_i \le x_j)^{\varepsilon_{ij}}$$

כאשר ε_{ij} הם הנוסחה או שלילתה, נבחין כי האוסף הזה הוא סופי. נגדיר גם את $\Sigma_\varphi \subseteq \Sigma$ תת־האוסף כך שמתקיים $\psi \in \Sigma_\varphi \iff T \models \forall \bar{x}\ (\psi \to \varphi)$. אז מתקיים $T \models \forall \bar{x}\ (\bigvee \Sigma_\varphi \to \varphi)$ ונרצה לבדוק את הכיוון ההפוך. כלומר עלינו להראות שאם $\varphi(a_0,\dots,a_{n-1})$ מתקיים אז יש $\psi \in \Sigma_\varphi$ עבורו $\psi(a_0,\dots,a_{n-1})$ נכון. נשים לב כי כל זוג נוסחות שונות מ־Σ סותרות זו את זו ולכן ל־$(a_0,\dots,a_{n-1})$ יש $\psi \in \Sigma$ יחיד כך ש־$\psi(a_0,\dots,a_{n-1})$ נכון. נניח בשלילה ש־$\psi \notin \Sigma_\varphi$ ושהוא בן־מנייה. בלי הגבלת הכלליות אנו דנים במודל בו קיימים $b_0,\dots,b_{n-1}$ כך שמתקיים $\psi(b_0,\dots,b_{n-1})$ אבל $\neg\varphi(a_0,\dots,a_{n-1})$ אבל קיימת $\sigma : a_i \mapsto b_i$ כסתירה.

הערה חילוץ כמתים תלוי בבחירת השפה L. לדוגמה אם L שפה כלשהי ונגדיר את,

$$\tilde{L} = L \cup \{R_\varphi(x_0,\dots,x_{n-1}) \mid \varphi(x_0,\dots,x_{n-1}) \text{ is a formula}\}$$

(הרחבת מורלי) ונגדיר את התורה,

$$\tilde{T} = T \cup \{\forall \bar{x}\ \varphi \leftrightarrow R_\varphi \mid \varphi \in \mathrm{form}_L\}$$

אז נקבל תורה מחלצת כמתים.

הגדרה 4.2 (נוסחת קיים פרימיטיבית) נוסחת $\exists$ פרימיטיבית היא נוסחה מהצורה $\exists x \bigwedge_{i<n} \psi_i^{\varepsilon_i}$ כאשר ψ_i אטומית.

למה 4.3 *T מחלצת כמתים אם ורק אם לכל נוסחת $\exists$ פרימיטיבית φ יש נוסחה חסרת כמתים ψ כך שמתקיים,*

$$T \models \forall \bar{x}\ (\varphi \leftrightarrow \psi)$$

הוכחה. נוכיח באינדוקציה על מבנה הנוסחה. לנוסחות אטומיות הטענה טריוויאלית. גם להוספת שלילה הטענה נובעת ישירות, וכך גם לגימום. נבחן את המקרה של הוספת כמת, כלומר $\exists x\varphi$. לפי הנחת האינדוקציה φ שקולה לנוסחה ψ חסרת כמתים. אז ψ שקולה לאיווי סופי של נוסחות מהצורה $\bigwedge \psi_i^{\varepsilon_i}$. ואז מתקבל,

$$\exists x \bigvee_{i<m} \rho_i \equiv \bigvee_{i<m} \exists x\ \rho_i$$

ולכן $\exists x\ \psi$ שקולה לאיווי של נוסחות $\exists$ פרימיטיבית. □

עתה נוכל לעבור למבחן כללי לחילוץ כמתים.

סימון 4.4 יהי $\mathcal{M}$ מבנה של L ויהי $A \subseteq M$, אז נסמן $\langle A \rangle \subseteq \mathcal{M}$ תת־המבנה הנוצר על־ידי A. במידה שאין קבועים ו־$A = \emptyset$ אז נגדיר $\langle \emptyset \rangle = \emptyset$, למרות שהו לא תת־מבנה.

משפט 4.5 *התנאים הבאים שקולים,*

1. *T מחלצת כמתים*
2. *לכל זוג מודלים $\mathcal{M}, \mathcal{N} \models T$ ו־$\langle A \rangle$ תת־מבנה נוצר סופית משותף (כולל $A = \emptyset$) ולכל פסוק קיים פרימיטיבי φ ב־$L(\langle A \rangle)$, מתקיים $\mathcal{M}_A \models \varphi \iff \mathcal{N}_A \models \varphi$ (כלומר העשרת המבנים על־ידי קבועים ל־A).*

הוכחה. $2 \implies 1$: אם φ פסוק $\exists$ פרימיטיבי אז φ הוא מהצורה $\tilde{\varphi}(d_{a_0},\dots,d_{a_{n-1}})$ עבור $\tilde{\varphi} \in \mathrm{form}_L$. עם המשתנים $x_0,\dots,x_{n-1}$, הנחנו

ש־T מחלצת כמתים ולכן $\tilde{\varphi}$ שקולה לנוסחה חסרת כמתים $\tilde{\psi}$ כך ש־$\tilde{\psi} \in \mathrm{form}_L$.
אז נובע ש־φ שקולה ל־$\tilde{\psi}(d_{a_0}, \dots, d_{a_{n-1}})$, אז,

$$\mathcal{M}_A \models \tilde{\psi}(d_{a_0}, \dots, d_{a_{n-1}}) \iff \langle A \rangle \models \tilde{\psi}(a_0, \dots, a_{n-1}) \iff \mathcal{N}_A \models \tilde{\psi}(d_{a_0}, \dots, d_{a_{n-1}})$$

ומצאנו שהטענה חלה.

$1 \implies 2$: יהי פסוק קיים פרימיטיבי φ ונבחן את התורות נבחן את $T_1 = T \cup \{\varphi\}$ ו־$T_2 = T \cup \{\neg\varphi\}$. אם נמצא פסוק חסר כמתים ב־$L(A)$, ψ, כך שמתקיים $T_1 \models \psi$ וכן $T_2 \models \neg\psi$ אז סיימנו.

$$T_1 \models \psi \iff T \models \varphi \to \psi$$

בפסוקים φ, ψ יש קבועים מתוך A ואנו נרצה להראות ש־$T \models \forall \bar{x}\ (\tilde{\varphi} \to \tilde{\psi})$. זוהי הכללה על־ידי קבועים שתעבוד כאשר הקבועים אינם בשפה. באופן דומה,

$$T_2 \models \neg\psi \iff T \models \neg\varphi \to \neg\psi \iff T \models \psi \to \varphi$$

לכן נרצה להראות הוא שלכל $\mathcal{M} \models T_1$ ו־$\mathcal{N} \models T_2$ יש פסוק חסר כמתים ψ כך ש־$\mathcal{M} \models \psi$ ו־$\mathcal{N} \models \neg\psi$. נניח ש־$c_0, \dots, c_{n-1}$ קבועים חדשים שנציב במקום המשתנים של φ (ובהמשך נשתמש בהם ב־A).
אם בשלילה אכן אין פסוק ψ חסר כמתים בשפה $L(c_0, \dots, c_{n-1})$ המפריד בין $\mathcal{M}$ ל־$\mathcal{N}$ אז מתקיים,

$$\langle A \rangle = \langle c_0^{\mathcal{M}}, \dots, c_{n-1}^{\mathcal{M}} \rangle \cong \langle c_0^{\mathcal{N}}, \dots, c_{n-1}^{\mathcal{N}} \rangle$$

נבחין כי האינדוקציה על ידי רקורסיה של שמות עצם ב־$L(\{c_0, \dots, c_{n-1}\})$ כאשר בכל שלב הפונקציה אכן מוגדרת היטב וחד־חד ערכית בזכות הסכמה בין $\mathcal{M}$ ו־$\mathcal{N}$ על נוסחות חסרות כמתים בשפה המועשרת. לכן בלי הגבלת הכלליות $A \subseteq N$ ונוכל להניח את הנחות המשפט. לכן $\mathcal{M}_A \models \varphi \iff \mathcal{N}_A \models \varphi$ בסתירה להגדרת T_1, T_2. נובע שבהכרח יש הפרדה על־ידי $\psi \in \Sigma$ מלמה 2.9 ונקבל ש־T_1 ו־T_2 מופרדות על־ידי פסוק מ־Σ. במקרים בהם יש ל־φ משתנים חופשיים או שיש ל־L קבועים, ובמקרה שנותר φ פסוק ב־L ול־L אין קבועים. במקרה זה נפעיל את ההנחה ל־$A = \emptyset$ ונקבל ש־$\varphi \in T$ או $\neg\varphi \in T$ ולכן $T \models \varphi \leftrightarrow \bot$ או $T \models \varphi \leftrightarrow (\neg \bot)$. □

נעבור לשימוש במשפט.

הגדרה 4.6 ACF היא התורה בשפה $L = \{0, 1, +, \cdot\}$ של שדות סגורים אלגברית. היא מורכבת מאקסיומות השדה, אקסיומת השדה הסגור אלגברית,

$$\forall a_0 \dots \forall a_n (a_n \neq 0 \to \exists x\ a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_0 = 0)$$

עבור מציין p נוסיף את האקסיומה $c_p = \overbrace{1 + \cdots + 1}^{p \text{ times}} = 0$ ועבור מציין 0 נוסיף את $\{\neg c_p \mid p \text{ is prime}\}$.
נסמן ב־ACF_p את התורה הנוצרת עבור מציין p.

משפט 4.7 ACF *מחלצת כמתים.*

הוכחה. נוכיח שאם $\mathcal{M}, \mathcal{N} \models \mathrm{ACF}$ ו־$\mathcal{A} \subseteq \mathcal{M}, \mathcal{N}$ נוצר סופית ו־φ פסוק $\exists$ פרימיטיבי ב־$L(A)$ אז $\mathcal{M}_A \models \varphi \iff \mathcal{N}_A \models \varphi$. נשים לב שיש תת־שדה $F_A \subseteq \mathcal{M}$ ואיזומורפיזם $f : F_A \to \tilde{F}_A$ כך ש־$\tilde{F}_A \subseteq \mathcal{N}$ וכן $f \restriction A = \mathrm{id}_A$. איברי F_A הם מהצורה $\frac{p(a_0, \dots, a_{n-1})}{q(a_0, \dots, a_{n-1})}$ כאשר p, q פולינומים ממעלה n עם מקדמים שלמים. כעת נגדיר את f על־ידי,

$$\left(\frac{p(a_0, \dots, a_{n-1})}{q(a_0, \dots, a_{n-1})}\right)^{\mathcal{M}} \mapsto \left(\frac{p(a_0, \dots, a_{n-1})}{q(a_0, \dots, a_{n-1})}\right)^{\mathcal{N}}$$

f מוגדרת היטב היא שניתן לחשב פורמלית סכום של פונקציות רציונליות והתאפסות של המכנה q שקולה לשוויון של שני פולינומים ב־$\mathcal{A}$. ידוע ש־$\mathcal{A}$ תת־מבנה משותף ל־$\mathcal{M}$ ול־$\mathcal{N}$ החישוב הוא זהה ולכן f היא אכן איזומורפיזם. בלי הגבלת הכלליות נניח שגם $\mathcal{A}$ שדה. נסיק ש־φ היא מהצורה $\exists x\ \bigwedge_{i<n} (p_i(x) = 0) \wedge \bigwedge_{i<m} (q_i(x) \neq 0)$, שכן אחרת נוכל להעביר אגפים. נניח ש־$n > 0$ ונניח ש־$\mathcal{M} \models \varphi$ וש־$b \in M$ מעיד על כך. נסמן את $m(x)$ הפולינום המינימלי של b ב־$A[x]$, אז לכל $i < n$ מתקיים $m \mid p_i$. בנוסף $m \nmid \prod_{i<n} q_i$, זאת שכן $m \nmid q_i$ לכל $i < n$ והוא אי־פריק. ב־$\mathcal{N}$ יש שורש ל־m, נסמן אותו ב־$\tilde{b}$, איבר זה לא מאפס את $\prod q_i$, אחרת הפולינום המינימלי של $\tilde{b}$, $\tilde{m}$, יחלק את m וגם את $\prod q_i$ ולכן בהכרח יהיה שונה מ־m בסתירה לאי־פריקות m.
אם $n = 0$ אז נשתמש בכך שיש אינסוף איברים בשדה סגור אלגברית ורק מספר סופי שלהם מאפס את $\prod q_i$. □

הערה הטיעון למעשה מניב אלגוריתם להמרת נוסחת $\exists$ פרימיטיבית לנוסחה חסרת כמתים.

מסקנה 4.8 נניח ש־$\mathbb{F}$ שדה סגור אלגברית ונניח ש־$X \subseteq X$ תת־קבוצה גדירה עם פרמטרים, כלומר $X = \{x \in \mathbb{F} \mid \mathbb{F} \models \varphi(x)\}$ עבור נוסחה $\varphi \in \mathrm{form}_{L_{\mathrm{ACF}(\mathbb{F})}}$. אז במקרה זה X סופית או שמשלימתה סופית.

עתה נרצה לעבור לדבר על ממשיים במטרה להראות שגם שם אפשר לחלץ כמתים.

הגדרה 4.9 (תורת השדות הסגורים ממשית) RCF היא תורה מעל $L = \{0, 1, +, \cdot, \leq\}$, תורת השדות הסגורים ממשית היא התורה של שדה סדור ובנוסף,

1. משפט ערך הביניים לפולינומים: אם f פולינום ו־$f(a) \cdot f(b) \leq 0$ אז קיים $a \leq c \leq b$ כך ש־$f(c) = 0$
2. משפט רול לפולינומים: אם f פולינום ו־$f(a) = f(b)$ $(a < b)$ אז קיים $a < b < c$ כך ש־$f'(c) = 0$, כאשר f' היא הנגזרת הפורמלית של f

אקסיומות השדה הסדור הן:

1. אם $a \leq b$ אז $a + c \leq b + c$
2. אם $0 \leq a, b$ אז $0 \leq a \cdot b$

בנוסף לאקסיומות השדה.

הערה בספרות מקובלת ההגדרה השקולה ששדה סגור ממשית הוא שדה סדור בו לכל איבר חיובי יש שורש ריבועי ולכל פולינום ממעלה אי־זוגית יש שורש.

משפט 4.10 RCF *מחלצת כמתים.*

הוכחה. כמו במקרה הקודם נבחר $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{M}, \mathcal{N}$ תת־שדה של $\mathcal{M}, \mathcal{N} \models \mathrm{RCF}$, ותהי φ נוסחה $\exists$ פרימיטיבית. אז φ מהצורה $\exists x \ \bigwedge \psi_i^{\varepsilon_i}$ עבור ψ_i אטומיות. אז ψ_i מהצורה $p_i(x) = 0$ או $\neq 0$ או ≥ 0. בנוסף $p_i(x) \neq 0$ שקול ל־$p_i(x) > 0 \vee p_i(x) < 0$ ולכן ניתן להציג את φ כך ש־ψ_i הוא $p_i(x) = 0$ או $p_i(x) > 0$. $\square$

5 שיעור 5 — 16.11.2025

5.1 שדות סגורים ממשית

מטרתנו היא הוכחת המשפט בו סיימנו את השיעור הקודם.

סימון 5.1 עבור $a \in F$ איבר בשדה סדור, נסמן $\operatorname{sgn}(a) \in \{0,-1,1\}$ להיות 0 אם $a=0$, וכן 1 אם $a>0$ ובשאר המקרים -1.

טענה 5.2 *נניח ש־$f=\sum_{i=0}^n a_i x^i$ פולינום. אז יש A_0 כך שלכל $x > A_0$ מתקיים $\operatorname{sgn}(f(x)) = \operatorname{sgn}(a_n)$ ועבור $x < -A_0$ מתקיים* $\operatorname{sgn}(f(x)) = (-1)^n \operatorname{sgn}(a_n)$.

כלומר החל ממרחק מסוים מהראשית הסימן של פולינום נקבע רק על־ידי המונום המוביל שלו.

הוכחה. נבחר $A_0 > \sum_{i=0}^n \frac{|a_i|}{|a_n|} \cdot 2$ ונניח ש־$a_n > 0$. אז במקרה זה,

$$a_n x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \cdots > a_n x^{n-1} \cdot \left(\sum_{i=0}^n \frac{|a_i|}{|a_n|} \cdot 2\right) + a_{n-1}x^{n-1} + \cdots > a_n x^{n-1} \cdot \left(\sum_{i=0}^n \frac{|a_i|}{|a_n|}\right) + \sum_{i=0}^{n-1} (|a_i| + a_i) x^i \ge A_0 > 0$$

הצד השני זהה. □

למה 5.3 *נניח ש־$f \in F[x]$ פולינום בשדה סגור ממשית, ונניח ש־$b < a$ ושלכל $c \in (a,b)$ אז $f'(c) \neq 0$. אז אם $f(a) \cdot f(b) > 0$ אז הסימן של $f(c)$ קבוע לכל $c \in (a,b)$ ושווה לאחד הסימנים של $f(a), f(b)$. במקרה זה גם f מונוטונית ממש ב־$[a,b]$. אם $f(a) \cdot f(b) < 0$ אז לכל סימן $s \in \{-1,0,1\}$ קיים $c \in (a,b)$ כך ש־s* $\operatorname{sgn}(f(c)) = s$.

כדי להוכיח את הטענה נראה קודם את משפט לגרנז'.

משפט 5.4 *אם $a < b$ אז יש $c \in (a,b)$ כך ש־*$f'(c) = \frac{f(b)-f(a)}{b-a}$.

הוכחה. נגדיר $g(x) = \frac{f(b)-f(a)}{b-a}(x-a) - (f(x)-f(a))$. אז מתקיים $g(a) = g(b) = 0$ ולכן קיים $c \in (a,b)$ כך ש־$g'(c) = 0$. אבל $g'(c) = \frac{f(b)-f(a)}{b-a} - f'(c) = 0$ מהגדרת הנגזרת הפורמלית. □

נעבור להוכחת הלמה.

הוכחה. הסימן של $f'(x)$ קבוע ל־$x \in (a,b)$ אחרת מערך הביניים הייתה נקודת איפוס. אם הסימן חיובי אז לכל $c < d$ בקטע,

$$0 < \frac{f(d)-f(c)}{d-c}$$

ולכן $f(d) > f(c)$ והטענה דומה בכיוון ההפוך.

נניח ש־$f(a), f(b) > 0$, אז ממונוטוניות לכל $c \in (a,b)$ נקבל $0 \le f(a) \le f(c)$ ולכן לא יכולה להיות התאפסות.

ההוכחה לחלק האחרון של הלמה דומה. □

נעבור להוכחת המשפט.

הוכחה. נניח ש־K, L שדות סגורים ממשית ונניח ש־$F \subseteq K, L$ תת־שדה משותף. תהי φ נוסחה $\exists$ פרימיטיבית ב־L_F. אז נסמן,

$$\varphi = \exists x \left(\bigwedge_{i=0}^{m-1} f_i(x) = 0\right) \wedge \left(\bigwedge_{j=0}^{n-1} g_j > 0\right)$$

בלי הגבלת הכלליות.

נוכיח באינדוקציה את הטענה: נניח ש־F שדה סדור כך ש־$F \subseteq K, L$ סגורים ממשית. נניח ש־$f_0, \ldots, f_n \in F[x]$ ואיברים $x_0 < \cdots < x_m$ איברים ב־K, אז קיימים $y_1 < \cdots < y_m$ ב־L כך שלכל $0 \le i \le n$ ו־$0 \le j \le m$ מתקיים,

$$\operatorname{sgn}_K(f_i(x_j)) \operatorname{sgn}_L(f_i(x_j))$$

המקרה ש־$m=0$ מוכיח את חילוץ הכמתים.

נוכיח את הטענה באינדוקציה על d הדרגה המקסימלית של $f_1, \ldots, f_n$ ו־δ מספר הפולינומים בעלי דרגה d באותה רשימה.

עבור $d=0$ הפולינומים קבועים והטענה טריוויאלית. נניח עתה ש־$d\geq 1$ וכן שהנחת האינדוקציה מתקיימת עבור $\delta-1$. המקרה ש־$\delta=1$ טענת האינדוקציה מתקיימת ל־$d'<d$. נניח שנתונה לנו הרשימה $f_0,\dots,f_n$ ונניח בלי הגבלת הכלליות ש־$\deg f_0=d$ וכן ש־$f_n=0$, וכן,

$$\forall i\ f_i'\in\{f_0,\dots,f_n\}$$

ואף ש־$f_0 \mod f_i$ שייכת לרשימה. לבסוף גם נניח ש־$f_i\neq f_j$ לכל $i\neq j$.

נבחין כי אם הלמה מתקיימת ל־$\langle g_i \mid i<n\rangle$ וניקח את $x_0<\cdots<x_m$ להיות כל השורשים של $g_*=\prod_{g_i\neq 0} g_i$ ב־K אז $y_0<\cdots<y_m$ הם על השורשים של g_* ב־L.

נניח אחרת, ש־y שורש נוסף ב־L ונפעיל את הלמה מ־L ל־K, אז $y_0<\cdots y_j<y<y_{j+1}<\cdots<y_m$ ונקבל ש־$x_0'<\cdots<x_{m+1}'$ הם שורשי g_* בסתירה.

נניח שהנחת האינדוקציה חלה עבור $(f_1,\dots,f_n)$ ויהיו $x_0<\cdots<x_m$, אז בלי הגבלת הכלליות, רשימה זו מכסה את שורשי $f_*=\prod_{1\leq i<n} f_i$, וכן x_0 קטן מספיק כך שלכל $0\leq i$ הוא $(-1)^{\deg f_i}$ כפול סימן המקדם המוביל. נניח שגם x_m גדול מספיק כך ש־$\operatorname{sgn}(f_i(x_m))$ סימן המקדם המוביל של f_i לכל i.

נבחין את האוסף $\{x_i \mid \forall 0\leq j<n,\ f_j(x_i)\neq 0\} \iff f_*(x_i)\neq 0$. נסמן ב־$N$ את גודל האוסף הזה, אז $N\geq 2$. אם $N=2$, אז מהנחת האינדוקציה עבור $(f_1,\dots,f_n)$ נתאים להם $y_1<\cdots<y_{m-1}$ שהם כל שורשי f_* ב־L. נבחר y_0 מאוד קטן ו־y_m מספיק גדול שיתאימו ל־x_0,x_m בכל סימני הפולינומים. עבור $0<j<m$ יש $0\leq i<n$ כך ש־$f_i(x_j)=0$,

$$f_0(x_j)=\overbrace{f_i(x_j)g(x_j)}^{=0}+f_{i'}(x_j)$$

ולכן $\operatorname{sgn}^K f_0(x_j)=\operatorname{sgn}^K f_{i'}(x_j)=\operatorname{sgn}^L f_{i'}(y_j)=\operatorname{sgn}^L f_0(y_j)$.

נעשה אינדוקציה פנימית על N. נניח ש־x_j שאיננו x_0 או x_m ואיננו שורש של f_*. לכל $0\leq i<n$ לא יתכן ש־$f_i(x_{j-1})=f_i(x_{j+1})=0$, יתר על כן f מונוטונית ממש בקטע (x_{j-1},x_{j+1}). מהאינדוקציה על N יש $y_0<\cdots<y_{j-1}$ עם סימנים מתואמים. נסתכל על הנקודות $y\in(y_{j-1},y_{j+1})$. אם $i\neq 0$ אז $\operatorname{sgn} f_i(y)$ קבוע ושווה לסימן השונה מאפס של אחת הקצוות ואותו דבר קורה ל־x_j. ל־$i=0$ יתכן כי מוחלף סימן באמצע. אם אכן $f_0(y_{j-1})\cdot f_0(y_{j+1})<0$ אז לכל סימן s יש $y_{j-1}<y<y_{j+1}$ כך ש־$\operatorname{sgn} f_0(y)=s$ בפרט עבור $\operatorname{sgn} f_0(x_i)$. אחרת הסימן קבוע וכל y יעבוד. □

מסקנה 5.5 RCF תורה שלמה, שכן $\mathbb{Q}$ מבנה משותף. למעשה התורה אפילו כריעה, אבל בסיבוכיות גבוהה מאוד.

הערה נניח ש־K RCF, אז כל תת־קבוצה של K גדירה אם ורק אם היא איחוד סופי של קטעים (לא בהכרח חסומים) וקבוצה סופית. תכונה זו נקראת O־מינימליות.

5.2 טיפוסים

הגדרה 5.6 (טיפוס) תהי T תורה, $p\in S_n(T)$ הוא אוסף של נוסחות עם משתנים חופשיים $\varphi(x_0,\dots,x_{n-1})$ כך שהתורה,

$$T\subseteq\{\varphi(c_0,\dots,c_{n-1}) \mid \varphi\in p\}$$

כאשר $c_0,\dots,c_{n-1}$ קבועים חדשים, היא תורה שלמה ועקבית. נקרא ל־p כזה טיפוס שלם עם n משתנים חופשיים.

p יקרא טיפוס חלקי אם $T\cup\{\varphi(c_0,\dots,c_{n-1}) \mid \varphi\in p\}$ היא עקבית.

הערה כל טיפוס חלקי ניתן להרחבה לטיפוס מלא.

דוגמה 5.1 $S_0(T)$ הוא כל ההשלמות של T. $S_1(T)$ טיפוסים מעל T. בתורה $T=\operatorname{Th}(\mathbb{Q})$ אין טיפוסים, אבל ב־$\operatorname{diag}(\mathbb{Q})=\operatorname{Th}(\mathbb{Q}_{\mathbb{Q}})$ יש $2^{\aleph_0}$ טיפוסים. טיפוס p בתורה של $\mathbb{Q}$ עם פרמטרים מ־$\mathbb{Q}$ הוא מהצורה,

$$\{x<d_q \mid q\in H\}\cup\{d_r<x \mid r\in L\}$$

או שהוא מהצורה $x=d_q$.

דוגמה 5.2 נבחן את שדה ACF, לדוגמה על $\mathbb{F}=\overline{\mathbb{Q}}$ ונבחן את הטיפוסים ב־S_1 ב־$T=\operatorname{diag}(\mathbb{F})$. אז הטיפוסים הם המקרים $x=d_a$ או $P(x)\neq 0$ לכל $P\in\mathbb{F}[x]$. נוכל גם לבחון את הטיפוסים מעל $T=\text{ACF}$, במקרה זה או ש־$Q(x)=0$, או הטיפוס שאומר ש־x איננו אלגברי, כלומר שלכל $Q\in\mathbb{F}[x]$ גדיר מתקיים $Q(x)\neq 0$.

הגדרה 5.7 (מימוש והשמטת טיפוסים) נניח ש־$\mathcal{M}\models T$ ו־$p\in S_n(T)$, נאמר ש־$\mathcal{M}$ מממש את p אם קיים $a\in M$ כך ש־$\mathcal{M}\models\varphi(a)$ לכל

$\varphi \in p$, אחרת נאמר ש־$\mathcal{M}$ משמיט את p.

הערה נאמר ש־p טיפוס עם פרמטרים מ־$A \subseteq M$ כאשר p טיפוס בשפה המועשרת על־ידי A ביחס ל־$\mathrm{Th}(\mathcal{M}_A)$.

הגדרה 5.8 (נוסחה מבודדת) נאמר שנוסחה $\varphi(x)$ מבודדת את הטיפוס p אם מתקיים $T \models \forall x\,(\varphi(x) \to \psi(x))$ לכל $\psi \in p$, ובנוסף $T \cup \{\exists x\,\varphi\}$ עקבית.

טיפוס p יקרא מבודד אם יש נוסחה שמבודדת אותו.

הערה אם T שלמה אז לכל $\mathcal{M} \models T$ כל טיפוס מבודד מתממש.

משפט 5.9 (השמטת טיפוסים) *תהי T תורה שלמה ועקבית בשפה בת־מנייה ו־$p \in S_1(T)$ טיפוס לא מבודד אז יש מודל $\mathcal{M} \models T$ שמשמיט את p.*
יתר על־כן, גם אם $\langle p_n \mid n < \omega \rangle$ סדרת טיפוסים לא מבודדים, אז יש מודל של T שמשמיט את כולם.

הוכחה. נתחיל מהעשרת השפה L על־ידי אינסוף קבועים הנקין, כלומר הקבועים c_φ לכל φ נוסחה. תהי T_H הרחבה של T יחד עם $\exists x\,\varphi \to \varphi(c_\varphi)$.
ונרחיב בעדינות את T_H לתורה שלמה כך שלכל קבוע d ולכל p_n יהיה $\psi \in p_n$ כך ש־$\neg\psi(d)$ מתקיים.

תהי $\langle \langle d_n, p_{k_n} \rangle \mid n < \omega \rangle$ מנייה של כל הזוגות של קבועים וטיפוס מהרשימה. בשלב ה־n נתונה לנו תורה T_n, כאשר $T_0 = T_H$. נטען כי יש $\psi \in p_{k_n}$ כך ש־$T \cup \{\neg\psi(d_n)\}$ עקבית. אחרת יש $\varphi_0, \ldots, \varphi_{n-1} \in T_n$ כך שמתקיים,

$$T_H \cup \{\varphi_0, \ldots, \varphi_{n-1}\} \models \psi(d_n)$$

לכל $\psi \in p_{k_n}$, כלומר,

$$T_H \models \bigwedge \varphi_i \to \psi(d_n)$$

לכל $\psi \in p_{k_n}$. אז יש פסוק φ כך ש־$T \models \forall x\,(\varphi(x) \to \psi(x))$ לכל $\psi \in p_{k_n}$ בסתירה. $\square$

6 שיעור 6 — 23.11.2025

6.1 שלמות מודלית

נשים לב להערה הבאה.

הערה נניח ש־T מחלצת כמתים ו־$\mathcal{M},\mathcal{N}\models T$, אז אם $\mathcal{M}\subseteq\mathcal{N}$ אז גם $\mathcal{M}\prec\mathcal{N}$.

נרצה אם כך לבחון את המקרה הזה ולהבינו.

הגדרה 6.1 (שלמות מודלית) T שלמה מודלית אם לכל $\mathcal{M},\mathcal{N}\models T$ אם $\mathcal{M}\subseteq\mathcal{N}$ אז $\mathcal{M}\prec\mathcal{N}$.

ועתה נוכל לנסות לאפיין מקרה זה.

הגדרה 6.2 (עמיתה מודלית) נניח ש־T ו־T^* תורות מעל השפה L. נאמר ש־T^* היא עמיתה מודלית של T אם מתקיימים התנאים הבאים,

1. כל מודל של T הוא תת־מבנה של מודל של T^*
2. כל מודל של T^* הוא תת־מודל של מודל של T
3. T^* שלמה מודלית

דוגמה 6.1 אם L שפת תורת החוגים ו־T תורת החוגים הקומוטטיביים בלי מחלקי אפס, או אפשר לבחור את תורת השדות, אז נוכל לקחת את T^* להיות ACF.

דוגמה 6.2 בשפת תורת הגרפים ותורת הגרפים אז T^* תהיה תורת הגרפים המקריים, זו המקיימת,

$$\forall x_0\cdots\forall x_{n-1}\forall y_0\cdots\forall y_{n-1}\exists z\ (\bigwedge_{i<j} x_i\neq y_i)\to\bigwedge E(x_i,z)\wedge\bigwedge\neg E(y_j,z)$$

דוגמה 6.3 עבור T תורת החבורות האבליות ללא פיתול, אז T^* תהיה תורת החבורות האבליות חלוקה ללא פיתול.

נבחין כי במקרה יש חילוץ כמתים בכל הדוגמות, זהו לא באמת מקרה.

הגדרה 6.3 (השלמה מודלית) במידה ש־T^* מחלצת כמתים נאמר שהיא השלמה מודלית של T.

ניזכר בלמה 2.11, ונסמן,

סימון 6.4 אם T תורה אז נסמן $T_\forall=\{\varphi\in\text{sent}\mid\varphi=\forall x_0\cdots\forall x_{n-1}\psi,\psi\text{ is quantfiier-free},T\models\varphi\}$ קבוצת הפסוקים הכוללים ב־T.

נעבור ללמה שתשמש אותנו.

למה 6.5 *נניח ש־T_1,T_2 תורות בשפה L, אז התנאים הבאים שקולים:*

1. *יש פסוק כולל φ כך ש־$T_1\models\varphi$ ו־$T_2\cup\{\neg\varphi\}$ עקבית*
2. *יש מודל של T_2 שלא ניתן לשכן במודל של T_1*

הוכחה. $2\implies 1$: ברור, אם $\mathcal{M}\models T_2\cup\{\neg\varphi\}$ אז לא ניתן לשכנו ל־$\mathcal{N}$ שמקיים את T_1, אחרת הוא יקיים את φ ובפרט אם $c_0,\ldots,c_{n-1}$ מעידים על $\neg\varphi$ ב־$\mathcal{M}$ אז הם יעידו על $\neg\varphi$ גם ב־$\mathcal{N}$.

$1\implies 2$: נניח את שלילת התנאי הראשון. לכל פסוק כולל φ כך ש־$T_1\models\varphi$ מתקיים ש־$T_2\models\varphi$. נניח ש־$\mathcal{N}\models T_2$ מודל, ונניח ש־$\mathcal{M}\models\psi$ נוסחת קיים. אם $T_1\cup\{\psi\}$ לא עקבית אז $T_1\models\neg\psi$ ולכן $T_2\models\neg\psi$ בסתירה. □

המשמעות היא ששאלת קיום השיכון ניתנת לתרגום לשאלה על קבוצת הפסוקים הכוללים שהיא מוכיחה.

מסקנה 6.6 כל מודל של $T_\forall$ ניתן לשיכון במודל של T.

הוכחה. נבחר $T_1=T$ ו־$T_2=T_\forall$ ונשתמש בלמה. □

הגדרה 6.7 נניח ש־$\mathcal{M}\subseteq\mathcal{N}$ בשפה L, נאמר ש־$\mathcal{M}$ סגורה קיומית ביחס ל־$\mathcal{N}$, אם לכל נוסחה מהצורה $\exists x_0\cdots\exists x_{n-1}\ \psi$ עבור $\psi\in\text{form}_{L(M)}$ חסרת כמתים, אז אם $\mathcal{N}\models\varphi$ אז גם $\mathcal{M}\models\varphi$.

משפט 6.8 *התנאים הבאים שקולים עבור תורה T:*

1. *T שלמה מודלית*

2. *T סגורה קיומית, בין מודלים של $T_\forall$*

3. *כל שיכון בין מודלים של T משמר נוסחות כוללות*

4. *כל נוסחה כוללת שקולה (ביחס ל־T) לנוסחת קיים*

5. *כל נוסחה שקולה (ביחס ל־T) לנוסחת קיים*

הוכחה. $2 \implies 1$: נניח ש־T שלמה מודלית ונניח ש־$\mathcal{M} \models T, \mathcal{N} \models T_\forall$, אז יש מודל $\mathcal{M}^* \models T$ כך ש־$\mathcal{N} \subseteq \mathcal{M}^*$. נובע ש־$\mathcal{M} \subseteq \mathcal{M}^*$ ולכן $\mathcal{M} \prec \mathcal{M}^*$. נניח ש־$\mathcal{N} \models \exists x_0 \cdots \exists x_{n-1}\ \psi$ עבור נוסחה חסרת כמתים, כל שיכון הוא שיכון $\exists$ ולכן,

$$\mathcal{M}^* \exists x_0 \cdots \exists x_{n-1}\ \psi \implies \mathcal{M} \exists x_0 \cdots \exists x_{n-1}\ \psi$$

$3 \implies 2$: יהי שיכון $f : \mathcal{M} \to \mathcal{N}$ מודלים של T. אם יש נוסחה כוללת עם פרמטרים ב־M שמתקיימת ב־$\mathcal{M}$, בלי הגבלת הכלליות $f = \mathrm{id}$, אם היא לא מתקיימת ב־$\mathcal{N}$ אז שלילתה, שהיא נוסחת קיים, מתקיימת ב־$\mathcal{N}$ ומההנחה שלנו אותה נוסחה תתקיים ב־$\mathcal{M}$.

$4 \implies 3$: נניח ש־$\varphi(x_0, \dots, x_{n-1})$ היא נוסחה כוללת. נבחן את התורות $T \cup \{\varphi(c_0, \dots, c_{n-1})\}, T \cup \{\neg\varphi(c_0, \dots, c_{n-1})\}$. נשתמש בלמה 2.11, כל שיכון הוא שיכון $\forall$, אז לכל מודל של $T \cup \{\varphi(c_0, \dots, c_{n-1})\}$ יש פסוק קיים ψ_M, עבורו $T \cup \{\neg\varphi(c_0, \dots, c_{n-1})\}$ ומקומפקטיות ניתן למצוא ψ יחיד. אז נובע ש־$T \cup \{\varphi(c_0, \dots, c_{n-1})\} \models \psi$ וגם $T \cup \{\neg\varphi(c_0, \dots, c_{n-1})\} \models \neg\psi$. מתקיים בהתאם גם $T \models \varphi \leftrightarrow \psi$ וכן $T \models \forall z_0 \cdots \forall z_{n-1}\ (\varphi(z_0, \dots, z_{n-1}) \leftrightarrow \psi(z_0, \dots, z_{n-1}))$.

$5 \implies 4$: באינדוקציה על מבנה הנוסחה תוך שימוש בכך שאם φ נוסחת קיים אז גם $\exists x\ \varphi$ נוסחת קיים.

$1 \implies 5$: נניח ש־$\mathcal{M} \subseteq \mathcal{N}$ מודלים של T. אז,

$$\mathcal{M} \models \varphi(a_0, \dots, a_{n-1}) \iff \mathcal{M} \models \exists z_0 \cdots \exists z_{n-1}\ \psi(z_0, \dots, z_{n-1}, a_0, \dots, a_{n-1})$$

אז נובע שגם $\mathcal{N} \models \exists z_0 \cdots \exists z_{n-1}\ \psi(z_0, \dots, z_{n-1}, a_0, \dots, a_{n-1})$, אז גם $\mathcal{N} \models \varphi(a_0, \dots, a_{n-1})$. נסיק ש־$\mathrm{diag}(\mathcal{M}) \subseteq \mathrm{Th}(\mathcal{N}_M)$.

□

למה 6.9 *התנאים הבאים שקולים עבור T,*

1. *T שלמה מודלית*

2. *T היא התורה של אוסף המודלים של $T_\forall$ סגורה קיומית ביחס ל־$T_\forall$*

הוכחה. נניח כי $\mathcal{M} \models T_\forall$ הסגור קיומית ביחס למודלים של $T_\forall$. נבחן את $T \models \mathcal{N} \supseteq \mathcal{M}$ מודל כלשהו, ונרצה להשתמש במבחן טרסקי־ווט כדי להראות ש־$\mathcal{M} \prec \mathcal{N}$. נניח ש־$\mathcal{N} \models \exists x\ \psi(x, a_0, \dots, a_{n-1})$, עלינו להראות כי יש עדות לכך על־ידי איבר של $\mathcal{M}$. קיימת נוסחה ρ כך שהיא נוסחת קיים וגם מתקיים,

$$\mathcal{N} \models \forall z\ \psi(z, \dots) \leftrightarrow \rho(z, \dots)$$

אבל $\mathcal{M}$ סגור קיומית ולכן,

$$\mathcal{N} \models \exists x\ \rho(x, a_0, \dots, a_{n-1}) \implies \mathcal{M} \models \exists x\ \rho(x, a_0, \dots, a_{n-1})$$

נבחר את $b \in M$ להעיד על כך ולכן,

$$\mathcal{M} \models \rho(b, a_0, \dots, a_{n-1}) \implies \mathcal{N} \models \rho(b, a_0, \dots, a_{n-1})$$

ולכן $\mathcal{N} \models \psi(b, a_0, \dots, a_{n-1})$ כרצוי.

בכיוון ההפוך כך מודל של T סגור קיומית ביחס למודלים של $T_\forall$ ולכן מהמשפט הקודם T שלמה מודלית. □

מסקנה 6.10 אם תורה T_0 מכילה רק פסוקים כוללים, אז העמיתה המודלית שלה קיימת ויחידה.

6.2 חזרה לטיפוסים

הגדרנו טיפוסים כקבוצות של נוסחות עקביות ושלמות במשתנים חופשיים $x_0, \dots, x_{n-1}$. טיפוס מעל תורה T הוא טיפוס שמכיל את T. אם נסיר את דרישת השלמות נקבל טיפוס חלקי. טיפוס מבודד אם יש נוסחה ψ כך ש־$\forall \varphi \in p,\ T \models \forall x_0 \cdots \forall x_{n-1}\ \varphi \to \varphi$ כאשר $T \cup \{\exists \bar{x}\ \psi\}$ עקבית.

נניח ש־L שפה בת־מנייה, נעשיר את L על־ידי $\aleph_0$ קבועים חדשים ונסמן את השפה ב־$\tilde{L}$. נניח ש־T תורה עקבית ב־L, נגדיר טופולוגיה על האוסף $\mathcal{T} = \{\tilde{T} \mid T \subseteq \tilde{T}, \tilde{T} \text{ is consistent and complete}\}$ על־ידי בסיס הפתוחות U_φ כאשר $\varphi \in \mathrm{sent}_{\tilde{L}}$,

$$U_\varphi = \{\tilde{T} \in \mathcal{T} \mid \varphi \in \tilde{T}\}$$

טענה 6.11 *$\mathcal{T}$ האוסדורף קומפקטי.*

הוכחה. נניח ש־$C = \{U_{\varphi_i} \mid i \in I\}$ כיסוי של $\mathcal{T}$, כלומר לכל $\tilde{T} \in \mathcal{T}$ יש i כך ש־$\tilde{T} \models \varphi_i$. אם אין תת־כיסוי סופי אז לכל $I_0 \subseteq I$ סופית, $T \cup \{\neg\varphi \mid i \in I_0\}$ עקבית. מקומפקטיות נובע ש־$T \cup \{\neg\varphi_i \mid i \in I\}$ עקבית בסתירה, וזו סתירה לכך ש־C כיסוי, ובהתאם $\mathcal{T}$ קומפקטי.

נניח ש־$S_0, S_1 \in \mathcal{T}$ שונות, אז קיים $\varphi \in S_0$ כך ש־$\neg\varphi \in S_1$ ולכן $S_0 \in U_\varphi$ וכן $S_1 \in U_{\neg\varphi}$. $\square$

ניזכר במשפט הבא מטופולוגיה,

משפט 6.12 (משפט הקטגוריה של בייר) *נניח ש־X מרחב האוסדורף קומפקטי ונניח כי $D_n \subseteq X$ צפופה ופתוחה ל־$n < \omega$, אז $\bigcap_{n<\omega} D_n \neq \emptyset$.*

מסקנה 6.13 נניח ש־$\langle p_n \mid n < \omega\rangle$ סדרת טיפוסים חלקיים ולא מבודדים עם משתנים חופשיים $x_0, \dots, x_{n-1}$ מעל T. אז יש מודל $\mathcal{M} \models T$ *שמשמיט את p_n לכל n.*

הוכחה. נרצה להגדיר קבוצות פתוחות צפופות, לכל נוסחה $\psi(x)$ ב־$\tilde{L}$, נגדיר,

$$E_\psi = \bigcup_{n<\omega} U_{(\exists x\ \psi \to \psi(c_n))}$$

כאשר c_n קבועים חדשים ב־$\tilde{L}$ שלא מופיעים ב־ψ. נראה ש־E_ψ צפופה. תהי U_φ פתוחה ולא ריקה, אז $U_\varphi \cap E_\psi$ היא קבוצת כל התורות שמכילות את φ ומכילות פסוק מהצורה $\exists x\ \psi \to \psi(c_n)$ ל־n כלשהו. אם $T \cup \{\varphi\} \models \neg(\exists x\ \psi \to \psi(c_n))$ לכל n אז נבחר c_n שלא מופיע ב־φ, ולכן,

$$T \cup \{\varphi\} \models \forall y\ (\neg\exists x\ \psi \to \psi(y)) \equiv \forall y\ (\exists x\ \psi \wedge \neg\psi(y))$$

נובע ש־$T \cup \{\varphi\}$ לא עקבית, כלומר $U_\varphi = \emptyset$. עבור $k < \omega$ וקבועים $c_{i_0}, \dots, c_{i_{m_k-1}}$ נגדיר,

$$D = D_{km, c_{1_0}, \dots, c_{i_{m_k-1}}} = \bigcup_{\psi \in p_k} U_{\neg(c_{i_0}, \dots, c_{i_{m_k-1}})}$$

נראה ש־D צפופה. נניח ש־U_φ קבוצה פתוחה ולא ריקה ונניח ש־$D \cap U_\varphi$ ריקה. אז לכל $\psi \in p_n$ מתקיים $T \cup \{\varphi\} \models \psi(c_{i_0}, \dots, c_{i_{m_k-1}})$ ולכן גם,

$$T \models \varphi \to \psi(c_{i_0}, \dots, c_{i_{m_k-1}})$$

נניח שהקבועים המופיעים ב־φ (מתוך $\tilde{L} \setminus L$) הם $c_{i_0}, \dots, c_{i_{m_k-1}}, d_0, \dots, d_{r-1}$,

$$T \models \overline{\varphi}(d_0, \dots, d_{r-1}, c_{i_0}, \dots, c_{i_{m_k-1}}) \to \psi(c_{i_0}, \dots, c_{i_{m_k-1}})$$

כך שמתקיים,

$$T \models \forall x_0 \cdots \forall x_{n-1}\ ((\exists y_0 \cdots \exists y_{n-1}\ \overline{\varphi}(y_0, \dots, y_{r-1}, x_0, \dots, x_{m_k-1})) \to \psi(x_0, \dots, x_{m_k-1}))$$

וכן הטיפוס p_k מבודד על־ידי הנוסח $\exists y_0 \cdots \exists y_{r-1}\ \overline{\varphi}$. בהתאם,

$$E_n = \{E_\psi \mid \psi \in \mathrm{form}_{\tilde{L}}\} \cup \{D_{k, c_{i_0}, \dots, c_{i_{m_k-1}}} \mid \{i_0, \dots, i_{m_k-1}\} \in [w]^{\le m_k}\}$$

ולכן $\exists \tilde{T} \in \cap E_\psi \cap \bigcap D_{k, i_0, \dots, i_{m_k-1}}$. $\square$

עבור n טבעי נגדיר טופולוגיה על $S_n(T)$ באותו אופן, אבל בשפה $L \cup \{c_0, \dots, c_{n-1}\}$ קבועים חדשים. כלומר,

$$U_\varphi = \{p \in S_n(T) \mid \varphi^{c_0, \dots, c_{n-1}}_{x_0, \dots, x_{n-1}} \in p\}$$

טיפוס כך ש־$\{p\}$ הוא טיפוס מבודד, ובהתאם המרחב שהגדרנו הוא דיסקרטי אם כל הטיפוסים מבודדים.

7 שיעור 7 — 30.11.2025

7.1 מרחב הטיפוסים

ניזכר ש־$S_n(T)$ הוא מרחב טופולוגי האוסדורף קומפקטי.

מסקנה 7.1 אם כל טיפוס ב־$S_n(T)$ מבודד אז $|S_n(T)|$ סופי.

נניח ש־T שלמה. אם p טיפוס מבודד על־ידי ψ אז $T \models \exists \bar{x}\ \psi(\bar{x})$ ולכן בכל מודל של T נקבל ש־p מתממש.

הגדרה 7.2 (רוויה) מבנה $\mathcal{M} \models T$ נקרא ω־רווי (ω-saturated) אם לכל $A \subseteq M$ סופית ולכל $p \in S_1(T(A))$ מתממש ב־$\mathcal{M}$.

מבנה $\mathcal{M}$ בן־מנייה נקרא רווי אם הוא ω־רווי.

דוגמה 7.1 נבחר את $\mathcal{M} = \langle \mathbb{N}, +, \cdot, 0, 1 \rangle$ אז $S_1(\emptyset)$ היא מעוצמת הרצף. אם P קבוצת הראשוניים אז לכל $X \subseteq P$ היה טיפוס חלקי $P_X(x) = \{\exists y\ (y \cdot \underline{p} = x) \mid p \in X\} \cup \{\neg \exists y\ (y \cdot \underline{p} = x) \mid p \notin X\}$.

דוגמה 7.2 הפעם נגדיר את $\mathcal{M} = \langle \mathbb{Q}, < \rangle$, מודל זה יהיה רווי. נניח ש־$A \subseteq \mathbb{Q}$ סופית, אם $\psi \in \mathrm{form}_{L(A)}$ עם משתנה חופשי x, אז מחילוץ כמתים ψ שקולה לנוסחה חסרת כמתים,

$$\psi = \bigvee_{i<m} \bigwedge_{j<n_i} \rho_{ij}$$

עבור ρ_{ij} אטומיות או שלילתן. אם p טיפוס אז בהכרח הוא גימום מהצורה,

$$\bigwedge (a_i < x)^{\varepsilon_i^0} \wedge \bigwedge (a_i = x)^{\varepsilon_i^1} \wedge \bigwedge (x < a_i)^{\varepsilon_i^2}$$

ולכן p מבודד על־ידי נוסח מהצורה $x = a_i$ או $a_i < x < a_j$ או $a_i < x$ עבור a_i מקסימלי או באופן דומה עבור מינימלי. כלומר מצאנו שיש כמות סופית של טיפוסים, כלומר $|S_1(A)| < \omega$ ולמעשה יש מספר סופי של נוסחות שאינו תלוי ב־A שהצבת A בהן מניבה את הנוסחה המבודדת.

משפט 7.3 (איזומורפיזם מודלים רוויים בני־מנייה) *נניח ש־$T \models \mathcal{M}, \mathcal{N}$ מודלים בני־מנייה רווים ו־T שלמה. אז $\mathcal{M} \cong \mathcal{N}$ ואף אם $A \subseteq M$ ו־$B \subseteq N$ סופיות ו־$f : A \to B$ שיכון אלמנטרי חלקי (כלומר לכל נוסחה $\psi(x_0, \ldots, x_{n-1})$ ו־$a_0, \ldots, a_{n-1} \in A$ מתקיים $(\psi^{\mathcal{M}}(a_0, \ldots, a_{n-1}) = \psi^{\mathcal{N}}(f(a_0), \ldots, f(a_{n-1}))$ יש הרחבה לאיזומורפיזם של המבנים.*

משפט זה מזכיר מאוד את משפט קנטור והוכחתו מאוד דומה.

הוכחה. החלק הנוסף גורר את הטענה כי $f = \emptyset$ היא שיכון אלמנטרי חלקי. נניח ש־$f : A \to B$ שיכון אלמנטרי חלקי ו־$a \in M$, אז יש $f \subseteq f'$ כך ש־$\mathrm{dom}\, f' = B \cup \{a\}$ ולכל $b \in N$ יש $f \subseteq f'$ כך ש־$\mathrm{rng}\, f' = B \cup \{b\}$. בלי הגבלת הכלליות נניח גם ש־$|A| = |B|$.

נבחן את $S_1(A) \ni p = tp(a/A) = \{\varphi(x) \mid \mathcal{M} \models \varphi(a), \varphi \in \mathrm{form}_{L_A}\}$ ואת $q = f_x(p) = \{\psi \mid \psi = \varphi \in p, \psi = \varphi^{d_x}_{d_{f(x)}}, \forall x \in A\}$.

אז q עקבי שכן אם $\psi \in q$ אז $\mathcal{N} \models \exists x\ \psi$ כיוון ש־f אלמנטרית (q סגור לגימום). לכל נוסחה ב־L_B, ψ, או ש־$\psi \in q$ או ש־$\neg\psi \in q$ כל עוד המשתנה החופשי הוא x. אז קיים $b \in B$ שמממש את q כי $\mathcal{N}$ רווי, כעת $f' = f \cup \{\langle a, b \rangle\}$ אלמנטרית חלקית. $\square$

מסקנה 7.4 אם יש לתורה שלמה T מודל בן־מנייה רווי, אז הוא יחיד עד כדי איזומורפיזם.

משפט 7.5 (Ryll-Nardzewzki) *תהי T תורה שלמה בשפה בת־מנייה ללא מודלים סופיים, אז התנאים הבאים שקולים:*

1. *T היא $\aleph_0$־קטגורית*
2. *כל טיפוס $p \in S_n(T)$ מבודד*
3. *$S_n(T)$ היא סופית*
4. *לכל $n < \omega$ יש מספר סופי של נוסחות במשתנים חופשיים $x_0, \ldots, x_{n-1}$ עד כדי שקילות ב־T*
5. *כל מודל בן־מנייה של T הוא רווי*

הוכחה. ראינו כי $3 \iff 2$.

$1 \implies 2$, נניח בשלילה שיש טיפוס p לא מבודד, אז p טיפוס ולכן עקבי קיים מודל של T שמממש אותו, אבל ממשפט השמטת טיפוסים יש מודל של T שמשמיט אותו, שניהם בני־מנייה. הם כמובן לא איזומורפיים בסתירה.

$2{+}3 \implies 4$, נניח ש־$p_0, \ldots, p_{m-1}$ הם הטיפוסים ב־$S_n(T)$ ונניח ש־$\psi_0, \ldots, \psi_{m-1}$ נוסחות מבודדות. נניח ש־ψ נוסחה כלשהי ב־n משתנים.

אם ψ לא עקבית אז סיימנו ולכן נניח אחרת, כלומר $\{\psi\}$ מתרחב לטיפוס שלם ונבחן את $I = \{i \mid \psi \in \pi_i\}$. אז נקבל ש־$\forall \bar{x}\ (\bigvee_{i \in I} \psi_i \to \psi)$.
בכיוון ההפוך אם $T \models \mathcal{N}$ ו־$a_0, \dots, a_{n-1}$ מספקים את ψ אז $p_j = tp^{\mathcal{N}}(a_0, \dots, a_{n-1})$ אבל $\psi_j \in p_j$ ולכן $\mathcal{N} \models \psi_j(a_0, \dots, a_{n-1})$.
נקבל ש־$\mathcal{N} \models (\psi \to \bigvee_{i \in I} \psi_i)(\bar{a})$ אבל $\bar{a}$ שרירותית ולכן,

$$\mathcal{N} \models \forall \bar{x}\ (\psi \to \bigvee_{i \in I} \psi_i)$$

ולכן $T \models \forall \bar{x} (\psi \to \bigvee_{i \in I} \psi_i)$.

$3 \implies 4$, נניח ש־$p_0, \dots, p_{m-1}$ נציגי מחלקות של נוסחות ב־$x_0, \dots, x_{n-1}$. טיפוס p הוא איחוד של מחלקות שקילות ולכן יש לכל היותר 2^m טיפוסים.

$5 \implies 2$, נראה שלכל טיפוס ב־$S_1(A)$ כאשר $A \subseteq \mathcal{M} \models T$ סופית, מבודד. טיפוס ב־$S_1(A)$ הוא מהצורה,

$$p = \{\varphi(x_0, a_1, \dots, a_n) \mid \varphi(x_0, \dots, x_n)\}$$

נטען כי $q = \{\varphi(x_0, \dots, x_n) \mid \varphi(x_0, a_1, \dots, a_n) \in p\}$ טיפוס. q סגור לגימום כי p סגור לגימום. לכל נוסחה φ מתקיים $\varphi \in q$ או $\neg\varphi \in q$, שכן p מקיים טענה זו. לכל $\varphi \in q$ מתקיים גם $T \models \exists x_0 \exists \bar{x}\ \varphi(x_0, \bar{x})$ שכן זהו המצב ב־$\mathcal{M}$.
q מבודד, ונניח ש־ψ מבודדת את q.

$$T \models \forall \bar{x} \forall x_0\ (\psi(x_0, \bar{x}) \to \varphi(x_0, \bar{x}))$$

לכל $\varphi \in q$ ו־ψ עקבית.

$$T \models \exists \bar{x} \exists x_0 \psi(x_0, \bar{x})$$

ויתר־על־כן,

$$T \models \forall \bar{x} \exists x_0\ \psi(x_0, \bar{x})$$

אם נוסחה $\varphi(x_0, a_1, \dots, a_n) \in p$ אז $\mathcal{M}_A \models \exists x_0\ \varphi(x_0, a_1, \dots, a_n)$ ולכן,

$$\exists x_0\ \varphi(x_0, \dots, x_n) \in tp^{\mathcal{M}}(a_1, \dots, a_n)$$

זאת שכן $\varphi(x_0, \dots, x_n) \in q$ גורר $\exists x_0\ \varphi(x_0, \dots, x_n) \in q$. במקרה שלנו נקבל נוסחה ב־$tp(a_1, \dots, a_n)$. כל φ בטיפוס q כנביעה מ־ψ ו־ψ עקבית, אז נובע ש־$\psi \in q$ ולכן $\exists x_0\ \psi \in tp(\bar{a})$.
נרצה להראות ש־$\psi(x_0, a_1, \dots, a_n)$ עקבית. זה נכון שכן $\exists x_0\ \psi(x_0, \dots, x_n)$ שייכת לטיפוס של $\bar{a}$ ולכן p מממומש.
כהערה נאמר שהראינו שאם כל טיפוס ב־$S_n(T)$ מבודד ו־$|A| = n - 1$ אז כל טיפוס ב־$S_n(A)$ מבודד.

$5 \implies 1$, נובע מהמשפט שכל שני מודלים בני־מנייה רוויים איזומורפיים. □

הגדרה 7.6 (גדירות) יהי $\mathcal{M}$ מודל ו־$A \subseteq M$. קבוצה $D \subseteq M^n$ נקראת A־גדירה אם קיימת $\varphi \in \mathrm{form}_{L(A)}$ כך שמתקיים,

$$D = \{(b_0, \dots, b_{n-1}) \in M^n \mid \mathcal{M}_A \models \varphi(b_0, \dots, b_{n-1})\}$$

D היא 0־גדירה אם היא $\emptyset$־גדירה.

הגדרה 7.7 (אינווריאנטיות) קבוצה D היא G־אינווריאנטית אם לכל $g \in G$ ולכל $(b_0, \dots, b_{n-1}) \in D$ מתקיים $(gb_0, \dots, gb_{n-1}) \in D$.

טענה 7.8 *תהי T תורה שלמה ללא מודלים סופיים מעל שפה בת־מנייה. אז התנאים הבאים שקולים:*

1. *T היא $\aleph_0$־קטגורית*
2. *לכל $n < \omega$ יש מודל בן־מנייה $\mathcal{M} \models T$ בו כל $D \subseteq M^n$ שהיא אינווריאנטית תחת $\mathrm{Aut}(\mathcal{M})$ היא A־גדירה ל־$A \subseteq M$ סופית*
3. *לכל $n < \omega$ יש מודל בן־מנייה $\mathcal{M} \models T$ בו כל קבוצה $D \subseteq M^n$ כך שהיא $\mathrm{Aut}(\mathcal{M})$־אינווריאנטית היא גם 0־גדירה*

הוכחה. $3 \implies 1$, נניח ש־$\bar{a} \in D$ ויהי $p \in tp(\bar{a})$. אם $\bar{b} \in M^n$ ו־$p = tp(\bar{b})$ אז העתקה ששולחת את a_i ל־b_i היא שיכון אלמנטרי חלקי, אז היא מתרחבת לאוטומורפיזם. אז יש $g \in \mathrm{Aut}(\mathcal{M})$ כך ש־$\bar{b} = g(\bar{a})$ ולכן $\bar{b} \in D$. לכן $D = \bigcup_{p \in \{p_0, \dots, p_{n-1}\}} \{\bar{a} \mid tp(\bar{a}) = p_i\}$ אבל כל אחד מהטיפוסים הללו מבודדים על־ידי ψ_i ולכן,

$$D = \left\{ \bar{a} \mid \mathcal{M} \models \bigvee_i \mid \psi_i(\bar{a}) \right\}$$

$2 \implies 3$ טריוויאלי ולכן נעבור ל־$3 \implies 1$. נבחין כי כל גדירות היא אוטומטית על־ידי מספר סופי של פרמטרים. נבחר $\mathcal{M}$ שמקיים את ההנחה. לכל טיפוס $p \in S_n(T)$ נגדיר,

$$D_p = \{\bar{a} \in M^n \mid \mathcal{M} \models p(\bar{a})\}$$

נטען כי $P = \{p \in S_n(T) \mid D_p \neq \emptyset\}$ סופית. אם $X \subseteq P$ אז $\bigcup_{p \in X} D_p$ היא $\mathrm{Aut}(\mathcal{M})$־אינווריאנטית. אם $|P| \geq \aleph_0$ אז מתקבלות באופן הזה לפחות $2^{\aleph_0}$ קבוצות אינווריאנטיות שונות. זה בלתי־אפשרי שכן יש מספר בן־מנייה של הגדרות אפשריות.

בהתאם קיבלנו מודל $\mathcal{M} \models T$ שבו יש מספר סופי של טיפוסים ממומשים $\{p_0, \dots, p_{n-1}\}$ כל אחד מהם מבודד על־ידי נוסחה $\psi_i(\bar{x}, \bar{a})$. הסיבה לכך היא ש־D_p היא גדירה ולכן ישנה נוסחה $\psi \in \mathrm{form}_{L(A)}$ כך ש־$D_p = \{\bar{b} \mid \mathcal{M} \models \psi(\bar{b})\}$,

$$\mathcal{M} \models \forall \bar{x}\ (\psi_i(\bar{x}, \bar{a}) \to \varphi(\bar{x}))$$

לכל $\varphi \in p$.

$$\rho_\varphi = \exists \bar{y}\ ((\forall \bar{x} \bigvee_{i<n} \psi_i(\bar{x}, \bar{y})) \wedge \bigwedge_{i<n} (\forall \bar{x}\ \psi_i(\bar{x}, \bar{y}) \to \varphi(\bar{x})))$$

בתוספת הטענה שהחלוקה זרה, לכל $i < n$ $T \models \rho_\varphi$.

נניח ש־$\mathcal{N} \models T$ וכן ש־q טיפוס אחר ש־$\mathcal{N}$ מממש. אז קיימת נוסחה $\varphi_q \in q$ כך ש־$\neg\varphi_q \in p_i$ לכל $i < n$. נניח ש־$\bar{b}$ מממש את q. נסתכל על הפסוק ρ ב־$\mathcal{N}$, יש $\bar{a}^N$ עבור $\bar{y}$. נציב ב־$\bar{x}$ את $\bar{b}$, יש i עבורו $\psi_i(\bar{a}^N, \bar{b})$ מתקיים ולכן $\neg\varphi_i(\bar{b})$ בסתירה. נסיק שאין טיפוסים נוספים ולכן $S_n(T)$ סופית. $\square$

סימון 7.9 נאמר כי $\mathcal{M}$ הוא $\aleph_0$־קטגורי אם $\mathrm{Th}(\mathcal{M})$ היא $\aleph_0$־קטגורית.

מסקנה 7.10 אם $\mathcal{M}$ הוא $\aleph_0$־קטגורי ו־$A \subseteq M$ סופית אז גם $\mathcal{M}_A$ הוא $\aleph_0$־קטגורי.

הוכחה. אם $\mathcal{M}$ אכן $\aleph_0$־קטגורי ו־$n < \omega$, $|A| = m$ אז יש מספר סופי של נוסחות עד־כדי שקילות בנות $n + m$ משתנים. נובע שיש מספר סופי של נוסחות ב־$L(A)$ בנות n משתנים עד־כדי שקילות.

בכיוון ההפוך אם $\mathcal{M}_A$ הוא $\aleph_0$־קטגורי. אז מהמשפט הקודם כל קבוצה $\mathrm{Aut}(\mathcal{M})$־אינווריאנטית היא גדירה עם פרמטרים ב־A במודל $\mathcal{M}$. בפרט $\mathrm{Aut}(\mathcal{M}_A)$־אינווריאנטית ולכן $\mathrm{Th}(\mathcal{M})$ היא $\aleph_0$־קטגורית. $\square$

משפט 7.11 (שני המודלים של ווט) *אם T תורה שלמה בשפה בת־מנייה, אז לא יתכן של־T יש בדיוק שני מודלים בני־מנייה עד־כדי איזומורפיזם.*

הוכחה. אם יש n עבורו $S_n(T)$ לא בן־מנייה אז יש מספר לא בן־מנייה של מודלים שונים. לכן $|S_n(T)| \leq \aleph_0$, במקרה זה יש מודל רווי. התורה לא $\aleph_0$־קטגורית אז יש טיפוס p לא מבודד. לכן יש מודל $\mathcal{M}_0$ שמשמיט את p ומודל $\mathcal{M}_1$ שמממש את p על־ידי $\bar{a}$. אם בהכרח $\mathcal{M}_1$ רווי אז $\mathrm{Th}((\mathcal{M}_1)_{\bar{a}})$ היא $\aleph_0$־קטגורית (כי כל מודל רווי). אבל אז $\mathrm{Th}(\mathcal{M}_1)$ היא $\aleph_0$־קטגורית בסתירה להנחה. לכן המודל הרווי שונה משניהם. $\square$

8 שיעור 8 — 7.12.2025

8.1 שני המודלים

נמשיך לדבר על משפט שני המודלים של ווט. נניח שהשפה שלנו היא בת־מנייה בחלק זה.

הגדרה 8.1 (תורה קטנה) תורה T תיקרא קטנה אם לכל $n < \omega$ מתקיים $|S_n(T)| \leq \omega$.

הערה אם T איננה קטנה אז יש ל־T מספר לא בן־מנייה של מודלים בני־מנייה, כאשר T שלמה עקבית ובעלת מודל אינסופי.

הוכחה. נניח ש־$|S_n(T)| \geq \aleph_1$. לכל $p \in S_n(T)$ נתאים מודל $\mathcal{M}_p$ בן־מנייה שמממש את p. לכל $\mathcal{M}_p$ נסמן $A_p = \{q \in S_n(T) \mid \mathcal{M} \text{ realizes } q\}$, ולכן $A_p = \{tp^{\mathcal{M}_p}(\bar{b}) \mid \bar{b} \in \mathcal{M}_p^n\}$. אם $\mathcal{M}_p \cong \mathcal{M}_q$ אז גם $A_p = A_q$ וכן,

$$\bigcup \{A_p \mid [\mathcal{M}_p]_{\cong}\} = S_n(T)$$

ולכן מספר מחלקות השקילות הוא לא בן־מנייה. בהינתן p מדוע יש מודל של T בן־מנייה המממש את p: נעשיר את השפה L בסימן קבוע ונסתכל על $T \cup p(c)$ העקבית. □

טענה 8.2 *נניח ש־T קטנה שלמה ועקבית ללא מודלים סופיים, אז יש מודל רווי ובן־מנייה ל־T.*

הוכחה. יהי $T \models \mathcal{M}_0$ בן־מנייה. לכל טיפוס $p \in \bigcup_{n<\omega} S_n(T)$ נוסיף סדרת קבועים $\bar{a}_p$ ונבחן את התורה $\text{diag}(\mathcal{M}_0) \cup \{p(\bar{a}_p)\}$.

$$\exists \bar{x}_0 \, \varphi(\bar{x}_0) \land \exists \bar{x}_1 \, \varphi_1(\bar{x}_1), \ldots \in T$$

מתקיים ב־$\mathcal{M}$ לכן התורה עקבית. יהי $\mathcal{M}_1$ שמקיים תורה זו, אז $\mathcal{M}_0 \prec \mathcal{M}_1$ ונבחן את $\bigcup_{|A|<\aleph_0, A \subseteq \mathcal{M}_1} S_n(A)$, אוסף בן־מנייה. אז קיים $\mathcal{M}_2$ שמממש את כולם ומרחיב אלמנטרית את $\mathcal{M}_1$, נחזור על כך ω פעמים ונסמן $\mathcal{M}_\omega = \bigcup \mathcal{M}_n$. אז $\mathcal{M}_\omega$ מודל רווי. נשים לב ש־$S_n(A)$ בן־מנייה עבור $A \subseteq M$ סופית ולכן $S_{n+|A|}(T) \hookrightarrow S_n(A)$ על־ידי התאמת טיפוסים מהצורה $p = \{\varphi(a_0, \ldots, a_{k-1}, x_0, \ldots, x_{n-1}) \mid \varphi \in \text{form}\}$, על־ידי $q = \{\varphi(y_0, \ldots, y_{k-1}, x_0, \ldots, x_{n-1}) \mid \varphi\}$. q הוא טיפוס שכן הוא סגור לגימום ושלם, ו־q עקבי שכן אם $\varphi \in q$ אז,

$$\mathcal{M} \models \exists \bar{x} \, \varphi(a_0, \ldots, a_{k-1}, \bar{x}) \implies \mathcal{M} \models \exists \bar{y} \exists \bar{x} \, \varphi(\bar{y}, \bar{x}) \in T$$

□

הערה למעשה T קטנה אם ורק אם יש מודל רווי בן־מנייה.

נחזור למשפט 7.11.

הוכחה. אם T לא קטנה אז יש לפחות $\aleph_1$ טיפוסי איזומורפיזם, בפרט יש לפחות 3. אחרת קיים מודל רווי $\mathcal{M}_0$. נניח ש־$p_0 \in S_n(T)$, ממשפט השמטת הטיפוסים $\mathcal{M}_1$ משמיט את p. קיים $\bar{a} \in \mathcal{M}_0^n$ כך ש־$\mathcal{M}_0 \models p(\bar{a})$ ונסמן $\text{Th}((\mathcal{M}_0)_{\bar{a}}) = T_{\bar{a}}$ אז $T_{\bar{a}}$ לא $\aleph_0$־קטגורית ולכן קיים $q \in S_m(T_{\bar{a}})$ לא מבודד. $\mathcal{M}_0$ מממש את q עם $\bar{b}$ ולכן $T_{\bar{a}\bar{b}}$ לא $\aleph_0$־קטגורית. נניח ש־r טיפוס לא מבודד נוסף, אז קיים $\mathcal{M}_3$ שמשמיט את r ומממש את p, q. □

הערה במהות החלוקה היא שאם $\mathcal{M}_0$ רווי אז $\mathcal{M}_0 \models p(a)$ ו־$\mathcal{M}_1$ משמיט את p. אז יש טיפוס כך ש־$\mathcal{M} \models q(b)$ וכן קיים $\mathcal{M}_2$ משמיט את q, ונניח ש־$q \in S(a)$ אז קיים $\mathcal{M}_3$ שמשמיט את r.

דוגמה 8.1 נבחר את $T = \text{DLO} \cup \{c_n < c_{n+1} \mid n < \omega\}$. ראינו ש־$T$ מחלצת כמתים ושלמה וכן ש־$p(x) \supseteq \{c_n < x \mid n < \omega\}$. במקרה זה לדוגמה $M_1 = \mathbb{Q}_{<0}$ כאשר $c_n = -\frac{1}{n}$ ונגדיר $a = 0$ כלשהו. אז $q = \{c_n < x \mid n < \omega\} \cup \{x < a\}$. במקרה זה נקבל $\mathcal{M}_2$ מודל מעל $\mathbb{Q}$ ובהתאם $\mathcal{M}_0 = \mathbb{Q} \setminus \{0\}$. מדוע $\mathcal{M}_0$ רווי? מהילוץ הכמתים. $\mathcal{M}_3$ מקיים של־c_n יש גבול (יש מינימום לחסמים עליונים של $\{c_n^{\mathcal{M}} \mid n < \omega\}$).

הגדרה 8.3 (מודל אטומי וראשוני) מודל $\mathcal{M}$ הוא אטומי אם לכל $\bar{a} \in M^n$ כך ש־$tp^{\mathcal{M}}(\bar{a})$ מבודד. מודל $\mathcal{M}$ לתורה T יקרא ראשוני אם לכל $\mathcal{N} \models T$ יש שיכון אלמנטרי $j : \mathcal{M} \to \mathcal{N}$.

דוגמה 8.2 המודל הסטנדרטי של האריתמטיקה הוא ראשוני.

הערה נשים לב שבאופן טריוויאלי אם T היא $\aleph_0$־קטגורית אז המודל היחיד שלה הוא אטומי וראשוני.

הוכחה. אטומי ממשפטים שכבר מצאנו על שקילות ל־$\aleph_0$־קטגוריות.
$T \models \mathcal{N} \succ \mathcal{M}_0$ כש־$\mathcal{M}_0$ בן־מנייה אז $\mathcal{M} \cong \mathcal{M}_0$ ומשרשור נקבל את j. □

טענה 8.4 *אם $\mathcal{M}$ אטומי ובן־מנייה לתורה שלמה אז $\mathcal{M}$ ראשוני.*

הוכחה. נמנה את איברי $\mathcal{M}$ על־ידי $M = \{a_n \mid n < \omega\}$, ויהי $\mathcal{N} \models T$. נבנה באינדוקציה $f_n : \{a_0, \ldots, a_{n-1}\} \to N$ שיכון אלמנטרי חלקי באופן הבא: עבור $n = 0$ אז $\mathcal{M} \equiv \mathcal{N}$ וסיימנו. נניח כי בנינו את f_n ונבחן את הטיפוס $tp(a_0, \ldots, a_{n-1}) = p_n$, אז p_n מבודד על־ידי ψ_n כלשהו. הנוסחה $\exists x_{n-1}\ \psi_n(x_0, \ldots, x_{n-2}, x_{n-1})$ שייכת ל־p_{n-1} שכן $\mathcal{M} \models \exists x_{n-1}\ \psi_n(a_0, \ldots, a_{n-2}, x_{n-1})$. לכן $T \models \forall x_0 \cdots \forall x_{n-0}\ \psi_{n-1}(x_0, \ldots, x_{n-2}) \to \exists x_{n-1}\ \psi_n(x_0, \ldots, x_{n-1})$. אז נובע ש־$\mathcal{N} \models \psi_{n-1}(f_{n-1}(a_0), \ldots, f_{n-1}(a_{n-2}), x_{n-1})$. יהי b המעיד על כך ונגדיר $f_n = f_{n-1} \cup \{\langle a_{n-1}, b\rangle\}$. אכן $\psi_n \in tp(f_{n-1}(a_0), \ldots, f_{n-1}(a_{n-2}), b) = \bar{p}_n$, אבל לכל נוסחה $\varphi \in p_n$ מתקיים $T \models \forall \bar{x}\ (\psi_n(\bar{x}) \to \varphi(\bar{x}))$, נובע ש־$p_n \subseteq \bar{p}_n$ ולכן שווה לו ונסיק ש־$j = \bigcup f_n$ ולכן $j : \mathcal{M} \to \mathcal{N}$ שיכון אלמנטרי. □

דוגמה 8.3 נסתכל על $T = \mathrm{ACF}_0$ אז $\bar{\mathbb{Q}}$ מודל אטומי. אז לפחות ל־$a \in \bar{\mathbb{Q}}$ נקבל ש־$tp(a)$ מבודד על־ידי נוסחה מהצורה $p(x) = 0$ כאשר p הפולינום המינימלי.

מסקנה 8.5 נניח ש־$\mathcal{M}, \mathcal{N}$ מודלים בני־מנייה לתורה T שלמה אז $\mathcal{M} \cong \mathcal{N}$.

הוכחה. כמו קודם אבל הפעם עם back and forth. □

מסקנה 8.6 אם $\mathcal{M}$ מודל ראשוני של T אז $\mathcal{M}$ אטומי ובן־מנייה.

הוכחה. אם יש $\bar{a} \in M^n$ כך ש־$p_n = tp(\bar{a})$ לא מבודד אז יש מודל של T שמשמיט אותו ולא יתכן שיש שיכון אלמנטרי מ־$\mathcal{M}$ לאותו מודל. □

מסקנה 8.7 מודל בן־מנייה הוא אטומי אם ורק אם הוא ראשוני.

דוגמה 8.4 נניח ש־$L = \{B_n \mid n < \omega\}$ עבור B_n יחסים חד־מקומיים יחד עם התורה,

$$\left\{ \bigwedge_{n \in Z} B_n(x) \wedge \bigwedge_{n \in Y} \neg B_n(x) \mid Z, Y \subseteq \omega \text{ disjoint and finite} \right\}$$

הוכחנו ש־T היא שלמה. לכל a במודל של T נקבל $tp(a) = \{B_n(a) \mid n \in X\} \cup \{\neg B_m \mid m \notin X\}$ כאשר $X \subseteq \omega$ מחילוץ כמתים שהוכחנו, והוא לא מבודד. נסיק בהתאם שאין מודל אטומי.

משפט 8.8 (שקילות לקיום מודל ראשוני) *בשפה בת־מנייה, ל־T שלמה יש מודל ראשוני אם ורק אם לכל n אוסף הטיפוסים המבודדים צפוף ב־$S_n(T)$.*

הוכחה. נניח ש־$\mathcal{M}$ ראשוני ונניח ש־φ נוסחה כך ש־$U_\varphi = \{q \in S_n(T) \mid \varphi \in q\} \neq \emptyset$, אז יש מודל $\mathcal{N} \models T$ כך ש־$\mathcal{N} \models q(c)$ לאיזשהו $q \in U_\varphi$. טענה זו נכונה אם ורק אם $\mathcal{N} \models \exists \bar{x}\ \varphi(\bar{x}) \iff \exists \bar{x}\ \varphi(x) \in T$. נובע ש־$\mathcal{M} \models \varphi(\bar{x})$ ונסמן את העד ב־$\bar{a}$. $tp(\bar{a})$ מבודד שכן $\mathcal{M}$ אטומי ולכן $\varphi \in tp(\bar{a})$, כלומר $tp(\bar{a}) \in U_\varphi$.

בכיוון ההפוך נניח שלכל n הטיפוסים המבודדים צפופים ב־$S_n(T)$. $p \in S_n(T)$ מבודד אם ורק אם יש נוסחה $\psi(x_0, \ldots, x_{n-1})$ כך ש־$\psi \in p$ ולכל $\theta \in p$ מתקיים $T \models \forall \bar{x}\ (\psi \to \theta)$. כלומר ψ מבודדת טיפוס אם לכל נוסחה $\theta(x_0, \ldots, x_{n-1})$ מתקיים $\forall \bar{x}\ (\psi \to \theta)$ או $\forall \bar{x}\ (\psi \to (\neg\theta))$. נאמר כי ψ **שלמה** אם $\{\theta \mid \forall \bar{x}\ (\psi \to \theta)\} \in S_n(T)$, ונסתכל על הטיפוס החלקי $p_n = \{\neg\psi \mid \psi(x_0, \ldots, x_{n-1}) \text{ is complete}\}$. בלי הגבלת הכלליות p_n עקבית (שכן מטרתנו להשמיט כל p_n) ונטען ש־p_n לא מבודדת. אחרת נניח ש־φ נוסחה עקבית המבודדת את p_n. φ עקבית ולכן $U_\varphi \neq 0$ אז מההנחה יש טיפוס שלם מבודד ב־U_φ. נאמר ש־ψ מבודדת אותו, אז לכל $\neg\tilde{\psi} \in p_n$ מתקיים,

$$T \models \forall \bar{x}\ (\varphi \to (\neg\tilde{\psi}))$$

בפרט ל־$\tilde{\psi} = \psi$ ולכן, $T \models \forall \bar{x}\ (\varphi \to (\neg\psi))$. אך מצד שני $T \models \exists \bar{x}\ (\psi \wedge \varphi)$ וזו סתירה.

לכן קיבלנו שכל p_n לא מבודד אז יש מודל $\mathcal{M}$ של T שמשמיט את p_n לכל n (משפט השמטת טיפוסים המורכב), כלומר לכל $\bar{a} \in M^n$ בהכרח $tp(\bar{a})$ מבודד, שכן יש ψ שלמה ששייכת אליו ולכן מבודדת אותו. לכן $\mathcal{M}$ מודל בן־מנייה ואטומי. □

8.2 גבולות פרייסה

תורות $\aleph_0$־קטגוריות עם חילוץ כמתים, הומוגניות ומהותית נכונות מתוך תת־מבנים סופיים. טענה זו שקולה לתכונת הומוגניות של הרחבת איזומורפיזם, האוסף $\mathrm{Age}(\mathcal{M})$ של תת־מודלים סופיים של $\mathcal{M}$ עד כדי איזומורפיזם יקיים תכונות על הדיאגרמה של $A, B \in \mathrm{Age}$.

9 שיעור 9 — 14.12.2025

נשאל את השאלה איך אפשר לתאר את $\mathbb{Q}$ כגבול של סדרים קוויים סופיים. ננסה לענות על שאלה זו בהרצאה הנוכחית.

הגדרה 9.1 (גיל של מבנה) יהי $\mathcal{M}$ מבנה, $\mathrm{Age}(\mathcal{M})$, הגיל של $\mathcal{M}$, הוא אוסף כל המבנים הנוצרים סופית ב־L שאיזומורפיים לתת־מבנה של $\mathcal{M}$.

הערה אם $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{B} \in \mathrm{Age}(\mathcal{M})$ אז גם $\mathcal{A} \in \mathrm{Age}(\mathcal{M})$.

הגדרה 9.2 (מבנה אולטרה־הומוגני) מבנה $\mathcal{M}$ נקרא אולטרה־הומוגני אם לכל $\mathcal{A}, \mathcal{B} \subseteq \mathcal{M}$ נוצרים סופית ואיזומורפיזם $f : \mathcal{A} \to \mathcal{B}$ יש אוטומורפיזם σ של $\mathcal{M}$ כך ש־$f \subseteq \sigma$.

הגדרה 9.3 (מבנה הומוגני בחלש) מבנה $\mathcal{M}$ נקרא הומוגני בחלש אם לכל $\mathcal{A}, \mathcal{B} \subseteq \mathcal{M}$ נוצרים סופית של $\mathcal{M}$ ושיכון $g : \mathcal{A} \to \mathcal{B}$ אז קיים שיכון h מ־$\mathcal{B}$ ל־$\mathcal{M}$ כך ש־$h \circ g \restriction A = \mathrm{id}_A$.

הערה אין משמעות להנחה ש־$\mathcal{B}$ תת־מבנה של $\mathcal{M}$ וזה שקול ל־$\mathcal{B} \in \mathrm{Age}(\mathcal{M})$.

טענה 9.4 *יהי $\mathcal{M}$ מבנה לשפה L. אם $\mathcal{M}$ הוא אולטרה־הומוגני, אז $\mathcal{M}$ הוא הומוגני בחלש.*

הוכחה. נניח ש־$g : \mathcal{A} \to \mathcal{B}$ שיכון, ונניח ש־$f : \mathcal{B} \to \mathcal{M}$ שיכון אף הוא, אז $f \circ g : \mathcal{A} \to (f \circ g)(A)$ שיכון אף הוא. אלו שני תתי־מבנים נוצרים סופית ב־$\mathcal{M}$ ולכן יש $\sigma \in \mathrm{Aut}(\mathcal{M})$ כך ש־$\sigma \restriction A = f \circ g$. אז במקרה זה $\sigma^{-1} \circ f \circ g \restriction A = \mathrm{id}_A$. □

משפט 9.5 (שוויון גילים) *נניח ש־$\mathcal{M}_1, \mathcal{M}_2$ מבנים בני־מנייה כך ש־$\mathrm{Age}(\mathcal{M}_1) = \mathrm{Age}(\mathcal{M}_2)$ והומוגניים בחלש, אז $\mathcal{M}_1 \cong \mathcal{M}_2$.*
יתר־על־כן אם $f : \mathcal{A} \to \mathcal{B}$ שיכון, $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{M}_1, \mathcal{B} \subseteq \mathcal{M}_2$ נוצרים סופית אז ניתן להרחיב את f לאיזומורפיזם.

הוכחה. נניח ש־$\mathcal{M}_1 = \bigcup_{n<\omega} \mathcal{A}_n$ איחוד של תתי־מבנים נוצרים סופית, ונניח ש־$\mathcal{M}_2 = \bigcup_{n<\omega} \mathcal{B}_n$ באופן דומה, בלי הגבלת הכלליות. נרצה להגדיר ברקורסיה פונקציות f_n שמרחיבות זו את זו, נגדיר,

$$f_0 = f, \qquad f_n : \mathcal{A}_{k_n} \to \mathcal{B}_{k'_n}$$

עבור k_n, k'_n עולים ממש. f_n יהיה שיכון. נתון לנו שקיימת g המרחיבה את f_n לזהות $\mathcal{A}_{k_n} \to \mathcal{M}_1$. מהבנייה גם $g(\mathcal{B}_{k_{n'+1}}) \subseteq \mathcal{A}_{k_{n+1}}$. נקבל כך ש־$f_{n+1} \restriction A_{k_n} = f_n$ וכן,

$$\mathcal{B}_{k'_{n+1}} \supseteq \mathrm{Im}\, f_{n+1} \supseteq \mathcal{B}_{k'_{n+1}}$$

ולכן $k'_n < k'_{n+1}$ ובהתאם אם נסמן $f_\omega = \bigcup f_n$ וכן $\mathcal{M}_2 \subseteq \mathrm{Im}\, f_\omega$. נסיק ש־$f_\omega$ איזומורפיזם כרצוי. □

מסקנה 9.6 במקרה ש־$\mathcal{M}$ בן־מנייה, אם $\mathcal{M}$ הומוגני בחלש אז הוא גם אולטרה־הומוגני (נבחר $\mathcal{M}_1 = \mathcal{M}_2 = \mathcal{M}$).

הגדרה 9.7 (מחלקת פרייסה) K נקראת מחלקת פרייסה אם מתקיימות התכונות:

1. כל איברי K נוצרים סופית
2. יש ב־K מספר בן־מנייה של טיפוסי איזומורפיזם
3. HP: אם $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{B} \in K$ ו־$\mathcal{A}$ נוצר סופית אז $\mathcal{A} \in K$
4. JEP (שיכון משותף): אם $\mathcal{A}, \mathcal{B} \in K$ אז יש $\mathcal{C} \in K$ כך ש־$f : \mathcal{A} \to \mathcal{C}, g : \mathcal{B} \to \mathcal{C}$ שיכונים
5. AP (תכונת התצרופת): אם $\mathcal{A}, \mathcal{B}, \mathcal{C} \in K$ עם $g_A : \mathcal{C} \to \mathcal{A}, g_B : \mathcal{C} \to \mathcal{B}$ שיכונים, אז גם יש $f_A : \mathcal{A} \to \mathcal{D} \in K, f_B : \mathcal{B} \to \mathcal{D}$ כך שההרכבה מתחלפת, כלומר $f_A \circ g_A = f_B \circ g_B$

טענה 9.8 *אם $\mathcal{M}$ מבנה בן־מנייה אולטרה־הומוגני אז $K = \mathrm{Age}(\mathcal{M})$ הוא מחלקת פרייסה.*

הוכחה. הכול טריוויאלי למעט AP (ו־JEP שהוא מקרה פרטי של AP).

יהיו $g_A : \mathcal{C} \to \mathcal{A}, g_B : \mathcal{C} \to \mathcal{B}$ ובלי הגבלת הכלליות נניח ש־$g_A = g_B = \mathrm{id}$, על־ידי מעבר לעותק איזומורפי של $\mathcal{A}, \mathcal{B}$. יהיו $f : \mathcal{A} \to \mathcal{M}, g : \mathcal{B} \to \mathcal{M}$ שיכונים נבחן את $f(\mathcal{C}) \cong g(\mathcal{C})$ תתי־מבנים של $\mathcal{M}$ ולכן מאולטרה־הומוגניות של$\mathcal{M}$ יש $\sigma \supseteq g \circ f^{-1}$ אוטומורפיזם של $\mathcal{M}$. נגדיר את $\mathcal{D} = \langle \sigma \circ f(A), g(B) \rangle$, אז $\mathcal{D}$ תת־מבנה נוצר סופית של $\mathcal{M}$. אם $c \in C$ אז $\sigma \circ f \circ \mathrm{id}(c) = g \circ \mathrm{id}(c)$ שכן $\sigma \supseteq g \circ f^{-1} \restriction f(C)$. □

משפט 9.9 (משפט פרייסה) *אם K מחלקת פרייסה אז יש מודל $\mathcal{M}$ בן־מנייה אולטרה־הומוגני כך ש־$K = \mathrm{Age}(\mathcal{M})$ והוא יחיד עד־כדי איזומורפיזם.*

הוכחה. נבנה סדרת מבנים עולה בהכלה $\langle \mathcal{M}_n \mid n<\omega\rangle$ כך ש־$\mathcal{M}_n \in K$. תהי $\langle\langle \mathcal{A}_l,\mathcal{B}_l\rangle \mid l<\omega\rangle$ סדרת כל הזוגות $\mathcal{A},\mathcal{B}\in K$ כך ש־$\mathcal{A}\subseteq\mathcal{B}$ עד כדי איזומורפיזם. בהינתן $\mathcal{M}_n$ ממנה את כל השיכונים $\mathcal{A}_l$ ל־$\mathcal{M}_n$ על־ידי סדרה $\langle f_{n,l,i} \mid i<\omega\rangle$, נבחין כי קבוצה זו אכן בת־מנייה שכן $\mathcal{A}_l$ נוצר סופית ו־$\mathcal{M}_n$ בן־מנייה. נתחיל מ־$\mathcal{M}_0\in K$ שרירותי. נניח כי קיים $\mathcal{M}_n$ ונבנה את $\mathcal{M}_{n+1}$ בסדרת צעדים סופית כך שלכל $m,l,i<n$ אם $\mathcal{A}_l \xrightarrow{\mathrm{id}} \mathcal{B}_l \xrightarrow{g} \mathcal{M}_{n,k}$, כאשר $\mathcal{A} \xrightarrow{f_{m,l,i}} \mathcal{M}_m\subseteq\mathcal{M}_n\subseteq\mathcal{M}_{n,k}$. נבנה כך ש־$g\supseteq f_{m,l,i}$ ו־$\mathcal{M}_{n+1}=\mathcal{M}_{n,k^*}$ עבור k^* הצעד האחרון. נגדיר $\mathcal{M}=\bigcup_{n<\omega}\mathcal{M}_n$ ונטען ש־$\mathcal{M}$ אולטרה־הומוגני ו־$\mathrm{Age}(\mathcal{M})=K$. כאשר $\mathcal{A}_l=\langle\emptyset\rangle$ קיבלנו ש־$\mathcal{B}_l$ משוכן לתוך $\mathcal{M}_n$ ולכן לתוך $\mathcal{M}$. כמנייה של $\langle\mathcal{A}_l,\mathcal{B}_l\rangle$ עברנו גם על כל הזוגות מהצורה $\langle\langle\emptyset,\mathcal{B}\rangle$ כאשר $\mathcal{B}\in K$ עד כדי איזומורפיזם ולכן $\mathrm{Age}(\mathcal{M})\supseteq K$.
מצד שני אם $\mathcal{B}\subseteq\mathcal{M}$ נוצר סופית אז $\mathcal{B}\subseteq\mathcal{M}_n$ נוצר סופית ל־$n<\omega$ מהתורשתיות של K ולכן $\mathcal{B}\in K$.
נניח כעת ש־$\mathcal{A}\subseteq\mathcal{M}$ נוצר סופית ו־$\mathcal{B}\in K$, $f:\mathcal{A}\to\mathcal{B}$ שיכון. אז $Aa_l=f(A)\subseteq\mathcal{B}=\mathcal{B}_l$ תת־מבנה נוצר סופית ולכן יש l כך ש־$\mathcal{B}\in K$ ולכן בלי יש שיכון של $\mathcal{B}$ ל־$\mathcal{M}$ ובהתאם יש $\mathcal{B}\hookrightarrow\mathcal{M}_n$. הרכבת השיכונים הוא $f_{n,l,i}$ לאיזשהו i, $f_{n,l,i}:f(A_l)\to M_n$ ולכן יש $g\supseteq f_{n,l,i}$ כך ש־$g:\mathcal{B}\to\mathcal{M}_k\subseteq\mathcal{M}$. נקבל בהתאם ש־$\mathcal{A}\xrightarrow{f}\mathcal{B}\xrightarrow{g}\mathcal{M}$ כך ש־$\mathrm{id}:\mathcal{A}\to\mathcal{M}$ כנדרש, כאשר g מרחיב את $f:f(A)\to\mathcal{M}$. $\square$

הגדרה 9.10 (מחלקת פרייסה סופית מקומית באופן אחיד) תהי K מחלקת פרייסה. נאמר ש־K סופית מקומית באופן אחיד אם לכל $n<\omega$ יש $f(n)$ טבעי כך שלכל $\mathcal{A}\in K$ הנוצר על־ידי n איברים מתקיים $|A|<f(n)$.

טענה 9.11 *יהי $\mathcal{M}$ מודל בן־מנייה מעל שפה בת־מנייה כך שתתי־המבנים הנוצרים סופית שלו סופיים.*
אז אם $\mathrm{Th}(\mathcal{M})$ היא ω־קטגורית אז $\mathrm{Age}(\mathcal{M})$ סופי מקומית באופן אחיד.

הוכחה. יהי $n<\omega$ ונסתכל על $tp(a_0,\dots,a_{n-1})$ עבור $a_0,\dots,a_{n-1}\in M$. הטיפוס יכיל בין השאר שוויונות מהצורה $t_0(\bar{x})=t_1(\bar{x})$ עבור t_0,t_1 שמות עצם ולקבל שמספר מחלקות השקילות הוא כגודל תת־המבנה $\langle\bar{a}\rangle$. אם $\mathcal{M}$ היא ω־קטגורית אז $|S_n(\mathrm{Th}(\mathcal{M}))|$ סופית ולכן $f(n)$ יהיה מקסימום המגדלים על הטיפוסים. $\square$

טענה 9.12 *נניח ש־$\mathcal{M}$ מבנה כך ש־$\mathrm{Age}(\mathcal{M})$ סופי מקומית באופן אחיד, L סופית. אז לכל $n<\omega$ יש מספר סופי של טיפוסי איזומורפיזם לתת־מבנים הנוצרים על־ידי n איברים.*

הוכחה. ברור, שכן גודל המבנה חסום ולכן יש מספר סופי של מימושים של סימני השפה. $\square$

נעיר כי למעשה יש נוסחה חסרת כמתים $\psi_{\bar{a}}(\bar{x})$ שקובעת את טיפוס האיזומורפיזם של $\langle\bar{a}\rangle$.

הערה למעשה מ־ω־קטגוריות נובע כי אין תת־מבנה שהוא נוצר סופית ואינסופי, אחרת היו אינסוף נוסחות מהצורה $t(\bar{x})=y$ שאינן שקולות.

למה 9.13 *יהי $\mathcal{M}$ מבנה אולטרה־הומוגני וסופי מקומית (השפה לא חייבת להיות סופית) כך שיש מספר סופי של טיפוסי איזומורפיזם של תת־מבנים נוצרים על־ידי n איברים, אז $\mathcal{M}$ היא ω־קטגורית ומחלצת כמתים.*

הוכחה. נוכיח קודם לשפה סופית. אם $\bar{a},\bar{b}$ הן n־יות של איברים ב־M ו־$\langle\bar{a}\rangle\cong\langle\bar{b}\rangle$, אז מאולטרה־הומוגניות $tp(\bar{a})=tp(\bar{b})$ כי יש $\sigma:\mathcal{M}\to\mathcal{M}$ אוטומורפיזם $\sigma\supseteq f$ עבור $f(a_i)=b_i$. לכן ב־$\mathcal{M}$ מתממשים מספר סופי של טיפוסים.
יתר־על־כן לכל $\bar{a}\in M^n$ מתאימה נוסחה חסרת כמתים $\psi_{\bar{a}}$ שקובעת את טיפוס האיזומורפיזם יחד עם מנייה של היוצרים. כלומר אם $\bar{b}\in M^n$ מקיים $\psi_{\bar{a}}(\bar{b})$ אז הפונקציה $f(a_i)=b_i$ מתרחבת לאיזומורפיזם $\langle\bar{b}\rangle\cong\langle\bar{a}\rangle$.
נובע שיש מספר סופי של נוסחות שמגדירות את טיפוסי $\mathcal{M}$ מסדר n. לכן כל נוסחה ב־n משתנים חופשיים ב־$\mathcal{M}$ שקולה לצירוף בולאני של אותן נוסחות. נשים לב כי נוסחות אלה הן חסרות כמתים ולכן יש חילוץ כמתים. $\square$

הערה אם L אינסופית זה עדיין עובד כי לכל n תהיה תת־תורה סופית L' כך שקיים L־איזומורפיזם בין $\langle\bar{a}\rangle$ ל־$\langle\bar{b}\rangle$ שקול לקיום L'־איזומורפיזם.
הערה נניח ש־$\langle\bar{a}\rangle,\langle\bar{b}\rangle$ ונניח ש־$f(a_i)=b_i$ לא מתרחב לאיזומורפיזם. אז יש שמות עצם $s_0,\dots,s_{k-1}$ וסימן יחס n שמעידים על כך,

$$\neg R(s_0(\bar{a}),\dots,s_{k-1}(\bar{a}))\leftrightarrow R(s_0(\bar{b}),\dots,s_{k-1}(\bar{b}))$$

מסקנה 9.14 תהי K מחלקת פרייסה כך שלכל n טבעי יש מספר סופי של מחלקות איזומורפיזם בתוך K של תת־מבנים הנוצרים על־ידי n איברים, כך שהם כולם סופיים. אז גבול פרייסה הוא ω־קטגורי ומחלץ כמתים.

10 שיעור 10 — 28.12.2025

10.1 רוויה ואוניברסליות

הגדרה 10.1 (קפא־רוויה) מודל $\mathcal{M}$ נקרא κ־רווי אם לכל $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{M}$ עם $|A| < \kappa$ ולכל $p \in S_1(A)$, p מתממש ב־$\mathcal{M}$.
אם $\kappa = |M|$ נאמר גם ש־$\mathcal{M}$ רווי.

הגדרה 10.2 (רוויה ללא פרמטרים) $\mathcal{M}$ הוא רווי לטיפוסים בלי פרמטרים אם לכל $n < \omega$ ולכל $p \in S_n(\mathrm{Th}(\mathcal{M}))$, p ממומש ב־$\mathcal{M}$.
במקרה זה נסמן $<\aleph_0$־רווי.

הגדרה 10.3 (מודל אוניברסלי) מודל $\mathcal{M}$ הוא κ־אוניברסלי (כולל) אם לכל $\mathcal{N}$ כל ש־$\mathcal{M} \equiv \mathcal{N}$ ו־$|N| < \kappa$ יש שיכון אלמנטרי $f : \mathcal{N} \to \mathcal{M}$.

הגדרה 10.4 (קפא־הומוגניות) $\mathcal{M}$ הוא κ־הומוגני אם לכל $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{M}, |A| < \kappa$ ושיכון אלמנטרי חלקי $f : A \to B$, לכל $a \in M$ יש $b \in M$ כך ש־$f \cup \{\langle a, b\rangle\}$ שיכון אלמנטרי.

הערה אם $\kappa = |M|$ אז ניתן יהיה להרחיב את f לאוטומורפיזם של $\mathcal{M}$.

משפט 10.5 (שקילות לתכונות של מודלים רוויים) *התכונות הבאות שקולות עבור מודל $\mathcal{M}$ מעל שפה L ומונה κ:*

1. *$\mathcal{M}$ הוא κ־רווי*
2. *$\mathcal{M}$ הוא κ־הומוגני ומקיים לכל $\mathcal{M} \equiv \mathcal{N}$ ו־$\mathcal{A} \subseteq \mathcal{N}, |A| \le \kappa$ יש שיכון אלמנטרי חלקי $f : \mathcal{A} \to \mathcal{M}$*
3. *$\mathcal{M}$ הוא κ־הומוגני ורווי לטיפוסים בלי פרמטרים*

הוכחה. $2 \implies 1$: נניח ש־$f : \mathcal{A} \to \mathrm{Im}\, f$ שיכון אלמנטרי חלקי ו־$|A| < \kappa$, ותהי $a \in \mathcal{M}$. נסמן $p = tp(a/A) \in S_1(A)$ ו־$q = f_*(p) \in S_1(\mathrm{Im}\, f)$, ולכן יש $b \in M$ שמממש את q ואז $f \cup \{\langle a, b\rangle\}$ שיכון חלקי.
נניח את התכונה הראשונה וכן ש־$\mathcal{M} \equiv \mathcal{N}$ ו־$\mathcal{A} \subseteq \mathcal{N}, |A| \le \kappa$. נמנה את $A = \{a_\alpha \mid \alpha < \alpha_*\}$ עבור $\alpha_* \le \kappa$. נבנה רקורסיבית את $f_\alpha : \{a_\beta \mid \beta < \alpha\} \to \mathcal{M}$ שיכון אלמנטרי. נגדיר $f_0 = \emptyset$. נניח שבנינו את f_β לכל $\beta < \alpha$, אם α גבולי אז נגדיר $f_\alpha = \bigcup_{\beta<\alpha} f_\beta$. אם $\alpha = \gamma + 1$ אז $p = tp(a/\{a_\beta \mid \beta < \gamma\})$ ובהתאם $q = (f_\alpha)_*(p)$ ממומש ב־$\mathcal{M}$.

$3 \implies 2$: אם $p \in S_n(\mathrm{Th}(\mathcal{M}))$ אז יש $\mathcal{M} \equiv \mathcal{N}$ מממש את p. ניקח את $A = \{a_0, \dots, a_{n-1}\}$ כך ש־$\bar{a}$ מממש את p. אם $f : \mathcal{A} \to \mathcal{M}$ שיכון אלמנטרי אז $\mathcal{M} \models p(f(a_0), \dots, f(a_{n-1}))$.

$1 \implies 3$: נתונה לנו κ־הומוגניות ורוויה לטיפוסים ללא פרמטרים, ונראה κ־רוויה.
באינדוקציה על מונים $\lambda < \kappa$ נוכיח שאם $|A| = \lambda$ ו־$p \in S_1(A)$ אז p ממומש.
עבור $n = \lambda < \aleph_0$ נניח ש־$A = \{a_0, \dots, a_{\lambda-1}\}$ ונניח,

$$p = \{\varphi(x, a_0, \dots, a_{\lambda-1})\}, \qquad q(x, a_0, \dots, a_{n-1})$$

עבור $q \in S_{n+1}(\mathrm{Th}(\mathcal{M}))$.

כל יש $(b_0, \dots, b_n)$ שמממשת את q ב־$\mathcal{M}$. $tp(b_1, \dots, b_n) = tp(a_0, \dots, a_{n-1})$ ולכן $f = \{(a_i, b_{i+1}) \mid i < n\}$ שיכון אלמנטרי ולכן ניתן להרחיבו על־ידי הוספת b_0 לתחומו ואותה ההרחבה תשלח את b_n ל־c עבור $\mathcal{M} \models p(c)$.
נניח ש־$\aleph_0 \le \lambda$, מהנחת האינדוקציה $\mathcal{M}$ הוא λ־רווי ולכן טענה 2 מתקיימת עם λ. נניח כעת ש־$p \in S_1(A)$ ויהי $\mathcal{M} \prec \mathcal{N}$ שבה p מתממש, כאשר $|A| = \lambda$. מתכונה 2 יש שיכון אלמנטרי חלקי $f : A \cup \{b\} \to \mathcal{M}$ ואז נוכל להסתכל על $f(A) \subseteq M$ ונקבל ש־$f : A \to f(A)$ שיכון אלמנטרי חלקי. בהתאם $f(b)$ מממש את $f_*(p)$. מהומוגניות נרחיב את $f \restriction A$ על־ידי הוספת הערך $f(b)$ לתחום וכעת תמונת $f(b)$ תממש את p. □

מסקנה 10.6 אם יש κ גדול בהרבה מ־$|T|$ עבורו $\kappa = 2^{<\lambda} = |\bigcup\{2^\lambda \mid \lambda < \kappa\}|$, אז יש מודל רווי מעוצמה κ ל־T יחיד עד כדי איזומורפיזם שהוא κ־אוניברסלי. למודל הזה נקרא $\mathcal{C}_T$ והוא נקרא מודל המפלצת של T.

משפט 10.7 (קיום מודל מפלצת) *אם $2^\lambda = \lambda^+$ ואינסופי, $\mathcal{M}$ מודל אינסופי כך ש־$|M| \le \lambda^+$ כלשהו, אז יש מודל רווי $\mathcal{N}$ כך ש־$\mathcal{M} \prec \mathcal{N}$ ו־$|N| = \lambda^+$.*

טענה זו הוכחה בתרגילי הבית.

מסקנה 10.8 אם $\mathcal{M}_1, \mathcal{M}_2$ מודלים רוויים ו־$|M_1| = |M_2|, \mathcal{M}_1 \equiv \mathcal{M}_2$ אז $\mathcal{M}_1 \cong \mathcal{M}_2$.

הוכחה. נסמן $|M_1| = |M_2| = \kappa$ ובלי הגבלת הכלליות $\kappa \leq \aleph_0$. לכן שניהם κ־הומוגניים ונוכל לבנות ברקורסיה $\langle f_\alpha \mid \alpha < \kappa \rangle$ סדרה עולה של שיכונים אלמנטריים חלקיים. נוכל לוודא ש־$\bigcup_{\alpha<\kappa} f_\alpha$ איזומורפיזם. בהינתן f_α ו־$a \in M_1$, מ־κ־הומוגניות ניתן להרחיב את f_α ל־$f_{\alpha+1}$ כך ש־$a \in \operatorname{dom} f_{\alpha+1}$. באופן שקול אם $b \in M_2$ אז נרחיב את f_α^{-1} ל־$f_{\alpha+1}^{-1}$ כך ש־$b \in \operatorname{dom} f_{\alpha+1}^{-1}$. □

הערה קיבלנו שאם $\mathcal{M}$ רווי אז הוא הומוגני בחזק, כלומר כל $f : A \to B$ עבור $A, B \subseteq M$ מעוצמה קטנה מ־κ אלמנטרי חלקי ניתן להרחיב לאוטומורפיזם.

הערה עקבי עם ZFC שאין מונה λ אינסופי בו $2^\lambda = \lambda^+$ אבל לכל מונה κ יש תת־מודל של העולם (שמקיים ZFC) מכיל את V_κ או את הקבוצות שעוצמתן ועוצמת איבריה $\kappa >$. אותו מודל מקיים כי לכל λ מספיק גדול, $2^\lambda = \lambda^+$.

מסקנה 10.9 T שלמה אם יש λ עבורו יש ל־T מודל רווי יחיד מעוצמה λ.

הוכחה. אם $\mathcal{N}_0, \mathcal{N}_1 \models T$ ו־$\mathcal{N}_0 \not\equiv \mathcal{N}_1$ אז $\mathcal{N}_0 \prec \mathcal{M}_0$ וכן $\mathcal{N}_1 \prec \mathcal{M}_1$ מרוויה אבל $\mathcal{M}_0 \cong \mathcal{M}_1$ ולכן שקולים אלמנטרית. □

משפט 10.10 (שקילות רוויים וחילוץ כמתים) *התנאים הבאים שקולים עבור תורה T:*

1. *T מחלצת כמתים*
2. *אם $\mathcal{M}, \mathcal{N} \models T$ רוויים ומאותה עוצמה ו־$\mathcal{A}$ תת־מבנה נוצר סופית משותף ו־φ נוסחת קיים פרימיטיבית אז $\mathcal{N}_A \models \varphi \implies \mathcal{M}_A \models \varphi$*

אם נניח בנוסף ש־T שלמה נקבל שגם:

3. *אם $\mathcal{M} \models T$ רווי, $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{M}$ תת־מבנה נוצר סופית, $\mathcal{B}$ נוצר סופית, $f : \mathcal{A} \to \mathcal{B}$ איזומורפיזם אז לכל $a \in M$ ניתן להרחיב את f ל־$\langle A \cup \{a\} \rangle$*
4. *אותו הדבר ל־$|A| < |M|$*

הוכחה. $2 \implies 1$: ראינו.

$1 \implies 2$: אם $\mathcal{N}_0, \mathcal{N}_1$ מודלים כלשהם של T אז ניתן להחריב אותו ל־$\mathcal{N}_0 \prec \mathcal{N}$, $\mathcal{M}_0 \prec \mathcal{M}$ רוויים. לכן טענה 2 למעשה גוררת את המקרה בלי ההנחה על רוויה של $\mathcal{M}, \mathcal{N}$.

$3 \implies 4$: נראה ש־$4 \implies 1$, QE גורר כי כל איזומורפיזם של תתי־מבנים הוא שיכון אלמנטרי חלקי. מרוויה יש הומוגניות ולכן ניתן להרחיב את f.

$1 \implies 3$: נניח ש־$\mathcal{M}, \mathcal{N}$ רוויים ו־$\mathcal{A}$ תת־מבנה משותף. אז האיזומורפיזם $f : \mathcal{M} \leftrightarrow \mathcal{N}$ נותן בפרט איזומורפיזם בין $\mathcal{A}$ ל־$f^{-1}(A)$. נניח כי $a \in M$ מעיד על כך ש־φ מתקיימת ב־$\mathcal{M}$. נרצה להרחיב את $g = f^{-1} \restriction A$ כך ש־a יהיה בתחומה. נטען כי $b = f(g(a))$ מעיד על $\mathcal{N}$ מקיים את φ עם הפרמטרים מ־A.

$\varphi = \exists x \, \psi(x, c_0, \ldots, c_{n-1})$ עבור $c_i \in A$.

$$\mathcal{M} \models \psi(a, c_0, \ldots, c_{n-1}) \implies \mathcal{M} \models \psi(g(a), g(c_0), \ldots, g(c_{n-1}))$$

ולכן,

$$\mathcal{N} \models \psi(f(g(a)), f(g(c_0)), \ldots, f(g(c_{n-1}))) \iff \mathcal{N} \models \psi(f(g(a)), c_0, \ldots, c_{n-1}) \implies \mathcal{N} \models \varphi(c_0, \ldots, c_{n-1})$$

כאשר $b = f(g(a))$. □

הגדרה 10.11 (סדרת אי־בחינים) נניח ש־$\langle I, <_I \rangle$ סדר קווי ו־$\mathcal{M}$ מבנה.
סדרה $\langle \bar{a}_i \mid i \in I \rangle$ עבור $\bar{a}_i \in M^k$ תיקרא סדרת אי־בחינים אם לכל נוסחה φ ולכל $i_0 < \cdots < i_{n-1}, j_0 < \cdots < j_{n-1}$ ב־I מתקיים,

$$\mathcal{M} \models \varphi(\bar{a}_{i_0}, \ldots, \bar{a}_{i_{n-1}}) \leftrightarrow \varphi(\bar{a}_{j_0}, \ldots, \bar{a}_{j_{n-1}})$$

הגדרה 10.12 (תת־קבוצות מגודל) נסמן ב־$[A]^n$ את $\{X \subseteq A \mid |X| = n\}$. $\mu \to (\kappa)^r_\lambda$ אם, לכל $f : [\mu]^r \to \lambda$ יש $A \subseteq \mu$ עם $|A| = \kappa$ כך ש־$f \restriction [A]^r$ קבועה.

משפט 10.13 (רמזי) *$\omega \to (\omega)^r_k$ לכל $r, k \in \mathbb{N}$. כלומר לכל $f : [\omega]^r \to k$ יש תת־קבוצה $A \subseteq \omega$ עם $|A| = \aleph_0$ כך ש־$f \restriction [A]^r$ קבועה.*

הערה $\omega_1 \not\to (\omega_1)^2_2$.

הוכחה. באינדוקציה על r. עבור $r=0$ הטענה נכונה. ל־$r=1$ שובך היונים.
נניח כי הטענה מתקיימת ל־r ונבחן את $f : [\omega]^{r+1} \to k$. נגדיר ברקורסיה סדרת קבוצות $B_n \subseteq \omega$ אינסופיות ל־n טבעי באופן הבא: לשם הסימון $B_{-1} = \omega$ ונבחן את $g : [B_{n-1} \setminus (n+1)]^r \to k$ המוגדרת על־ידי $g(a) = f(a \cup \{n\})$. מהנחת האינדוקציה $B_n \subseteq B_{n-1}$ אינסופית ו־$c_n < k$ כך ש־$g \restriction [B_n]^r$ פונקציה קבועה ערך c_1.
קיבלנו שאם $n_0, \ldots, n_r$ מקיימים $n_0 < \cdots < n_r$ ו־$n_1, \ldots, n_r \in B_{n_0}$ אז $f(\{n_0, \ldots, n_r\}) = c_{n_0}$.
נגדיר באינדוקציה את הסדרה של האיברים $s_0 = 0$ וכן $s_{n+1} = \min(B_{s_n} \setminus (s_n+1))$ ולבסוף $S = \{s_n \mid n < \omega\}$. נגדיר $s_n \rightharpoonup c_{s_n}$, זו קבוצה אינסופית ב־$k$ ולכן יש תת־קבוצה אינסופית קבועה.
נסמן את תת־הקבוצה הזו ב־A ונקבל ש־$f \restriction [A]^{r+1}$ קבועה. $\square$

משפט 10.14 (חילוץ אי־בחינים) *יהי $\mathcal{M}$ מבנה ו־$\langle I, <_I \rangle$ סדר קווי, $\langle J, <_J \rangle$ קווי. נניח ש־$\langle \bar{a}_i \mid i \in I \rangle$ סדרה של איברים מ־M^n. אז יש הרחבה אלמנטרית $\mathcal{M} \prec \mathcal{N}$ וסדרת איברים $\langle \bar{b}_j \mid j \in J \rangle$ עבור $\mathcal{N}$ כל שלכל נוסחה φ אם יש $j_0 < \cdots < j_{k-1}$ ב־J, כך ש־$\mathcal{N} \models \varphi(\bar{b}_{j_0}, \ldots, \bar{b}_{j_{k-1}})$ אז יש $i_0 < \cdots < i_{k-1}$ ב־I כך ש־$\mathcal{M} \models \varphi(\bar{a}_{i_0}, \ldots, \bar{a}_{i_{k-1}})$.*

הוכחה. בלי הגבלת הכלליות $n=1$, נוסיף קבועים $\langle c_j \mid j \in J \rangle$ ונסתכל על,

$$\begin{aligned}\Sigma = {} & \operatorname{diag}(\mathcal{M}) \\ & \cup \{\varphi(c_{j_0}, \ldots, c_{j_{k-1}}) \leftrightarrow \varphi(c_{j'_0}, \ldots, c_{j'_{k-1}}) \mid j_0 < \cdots < j_{k-1}, j'_0 < \cdots < j'_{k-1}, \varphi \in \mathrm{form}\} \\ & \cup \{\varphi(c_{j_0}, \ldots, c_{j_{k-1}}) \mid \forall i_0 < \cdots < i_{k-1},\ \mathcal{M} \models \varphi(a_{i_0}, \ldots, a_{i_{k-1}})\}\end{aligned}$$

נראה כי Σ ספיקה סופית. תהי $\Sigma_0 \subseteq \Sigma$ סופית. מורכבת מאי־בחינות של מספר סופי של צבעים איתם לנוסחות $\rho_0, \ldots, \rho_{k-1}$ לכל היותר עם r משתנים חופשיים. נגדיר צביעה על I, $f(i_0, \ldots, i_{r-1})$ הוא ערכי האמת של $(\rho_j(c_{i_0}, \ldots, c_{i_{k-1}}) \mid j < k)$. לכן יש $I_0 \subseteq I$ אינסופית חדגונית ולכן יש דרך להתאים את הדברים שהופיעו ב־Σ_0 לאיברים מ־$(a_i \mid i \in I)$ כך ש־Σ_0 תתקיים. $\square$

הגדרה 10.15 (טיפוס סקולם) בהינתן $(I, <)$ סדר קווי וסדרת אי־בחינים $\langle a_i \mid i \in I \rangle$, הטיפוס EM הוא כל הנוסחות מהצורה $\varphi(x_0, \ldots, x_{n-1})$ כך שיש לכל $i_0 < \cdots < i_{n-1}$ ב־I, $\mathcal{M} \models \varphi(a_{i_0}, \ldots, a_{i_{n-1}})$.

11 שיעור 11 — 4.1.2026

11.1 פונקציות סקולם

ניזכר בהגדרת פונקציות סקולם, הן פונקציות המוגדרות עבור נוסחה ומחזירות עבורה איברים שמקיימים אותה.

הגדרה 11.1 (פונקציות סקולם גדירות) למבנה $\mathcal{M}$ יש פונקציות סקולם גדירות אם לכל φ יש f_φ פונקציות סקולם עבור φ וגדירה ללא פרמטרים. אם בנוסף ניתן לקחת את f_φ להיות שם־עצם במבנה אז נאמר של־$\mathcal{M}$ יש פונקציות סקולם מובנות (built-in).

הערה פונקציות סקולם גדירות או מובנות הן תכונות של $\mathrm{Th}(\mathcal{M})$.

הערה אם לתורה T יש פונקציות סקולם מובנות אז T מחלצת כמתים,

$$T \models (\exists x\ \varphi) \leftrightarrow \varphi^x_{f_\varphi(x)}$$

הגדרה 11.2 (פונקציה גדירה) פונקציה היא גדירה אם הגרף שלה הוא קבוצה גדירה, כלומר יש נוסחה ψ עם משתנים $y_0, \dots, y_{k-1}, z$ כל שמתקיים $f_\varphi(\bar{y}) = z \iff \psi(\bar{y}, z)$.

דוגמה 11.1 ל־RCF יש פונקציות סקולם גדירות. אם φ נוסחה עם משתנים חופשיים $x, y_0, \dots, y_{k-1}$ אז מחילוץ כמתים φ שקולה לאוסף שוויונות ואי־שוויונות על שמות עצם ב־x, y. לכן ניתן למצוא w_0, w_1 שתלויים בצורה גדירה ב־y וכך גם ב־x כך ש־x מקיים את φ כאשר $x \in (w_0, w_1) \vee x < w_0 \vee x > w_1 \vee x = w_0 = w_1$.

דוגמה 11.2 ל־PA יש פונקציות סקולם גדירות.

הערה לכל תורה T בשפה L יש הרחבה ל־L' ו־T' כך ש־$|L'| \le |L| + \aleph_0$ ול־T' יש פונקציות סקולם מובנות.

הוכחה. נגדיר סדרת שפות L_n על־ידי $L_0 = L$ וכן L_n מכיל לכל נוסחה ב־L_{n-1} סימן פונקציה f_φ ו־T_n מכילה את,

$$\forall \bar{y}\ (\exists x\ \varphi(x, \bar{y}) \to \varphi(f_\varphi(\bar{y}), \bar{y}))$$

ואז $L = \bigcup L_n, T' = \bigcup T_n$. □

הערה אם ל־T יש פונקציות סקולם מובנות ו־$A \subseteq M$ עבור $\mathcal{M} \models T$, אז $\langle A \rangle \prec \mathcal{M}$.

משפט 11.3 (הרחבות עם מימוש חסום של טיפוסים) *נניח ש־$\mathcal{M} \models T$ ו־$|M| \ge \aleph_0$, אז לכל $\kappa \ge |T|$ יש מודל $\mathcal{N} \models T$ מעוצמה κ, כך שלכל $A \subseteq N$ בת־מנייה $\mathcal{N}$ מממש לכל היותר $\aleph_0$ טיפוסים מתוך $S_1(A)$.*

הוכחה. $\mathcal{M}$ אינסופי ולכן ניקח סדרה אינסופית של איברים שונים $\langle a_i \mid i < \omega \rangle$. ממשפט האי־בחינים יש מודל $\mathcal{N}$ שקול אלמנטרית על סדרת האי־בחינים הדומים ל־a_i באורך הסודר κ, $\langle b_i \mid i < \kappa \rangle$. בלי הגבלת הכלליות ל־$T$ יש פונקציות סקולם מובנות. בלי הגבלת הכלליות $\langle b_i \mid i < \kappa \rangle$ שייכת למודל המפלצת של T ולכן נניח ש־$\mathcal{N} = \langle \{b_i \mid i < \kappa\} \rangle$.

תחילה נחשב כמה טיפוסים יש מהצורה,

$$B \subseteq \{b_i \mid i < \kappa\}, tp(b_{j_0}, \dots, b_{j_{n-1}}/B)$$

לכל נוסחה φ ופרמטרים $b_{k_0}, \dots, b_{k_{r-1}}$ מתקיים $\varphi(x_0, \dots, x_{n-1}) \in p$,
תלוי רק במיקום של האינדקסים $j_0, \dots, j_{n-1}$ ביחס ל־$k_0, \dots, k_{n-1}$. לכן ניתן לחשב את p מתוך המידע,

$$\{j \in \mathbb{R} \mid j < j_0\}, \{j \in \mathbb{R} \mid j_0 < j < j_1\}, \dots$$

לכן כמות האפשרויות למקטעים אלו היא בת־מנייה. כעת עבור $A \subseteq N$ בת־מנייה ו־$A \subseteq Sk(B) = \langle B \rangle$ עבור Sk סגור סקולם ו־$B \subseteq \{b_i \mid i < \kappa\}$ בת־מנייה. אם $a \in N$ אז $a = t(b_{j_0}, \dots, b_{j_{k-1}})$ ולכן ניתן לחשב את $tp(a/A)$ מתוך $tp(b_{j_0}, \dots, b_{j_{k-1}}/B)$ גורר ש־$S_1(A)$, $\mathcal{N}$ מממש מספר בן־מנייה של טיפוסים. □

הגדרה 11.4 (קפא־יציבה) יהי κ מונה אינסופי. תורה T היא κ־יציבה אם לכל $A \subseteq \mathcal{C}_T$ מעוצמה $\le \kappa$ מתקיים $|S_1(A)| \le \kappa$.

דוגמה 11.3 DLO איננה κ־יציבה. נשתמש בעובדה הבאה: לכל מונה κ יש סדר קווי צפוף מעוצמה κ שכמות החתכים בו גדולה מ־κ, כאשר חתך X בסדר קווי $\mathcal{L}$ הוא קבוצה לא ריקה סגורה כלפי מטה. אם ניקח את A להיות סדר זה אז A משוכן לתוך $\mathcal{C}_{\mathrm{DLO}}$ ו־$|S_1(A)| > \kappa$.

הערה יתכן ש־T איננה κ־יציבה אבל יש A עבורו $S_1(A)$ קטן.
נבחן את $\{x = \pm\sqrt{2}\}, \{x > \zeta \mid \zeta < \sqrt{2}\}, \{x < \zeta \mid \zeta > \sqrt{2}\}$, אז $(\mathbb{R}, <)$ מממש $2^{\aleph_0}$ טיפוסים ומשמיט $2^{\aleph_0}$ טיפוסים.

למה 11.5 *התנאים הבאים שקולים:*

1. *T היא κ־יציבה*
2. *לכל $A \subseteq \mathcal{C}_T$ עם $|A| \le \kappa$ מתקיים $|S_n(A)| \le \kappa$ לכל $n < \omega$*
3. *$|S_n(\emptyset)| \le \kappa$ ולכל מודל $\mathcal{M}$ של T מעוצמה $\le \kappa$ מתקיים $\forall n < \omega,\ |S_n(M)| \le \kappa$*
4. *$|S_n(\emptyset)| \le \kappa$ ולכל מודל $\mathcal{M}$ של T מעוצמה $\le \kappa$ מתקיים $|S_1(M)| \le \kappa$*

הערה אם $\forall n\ |S_n(\emptyset)| \le \kappa$ אז יש $L' \subseteq L$ מעוצמה קטנה מ־κ כך שלכל נוסחה ב־L שקולה לנוסחה ב־L'.

הוכחה. $2 \implies 1$: באינדוקציה על n. ל־$n = 0, 1$ הטענה נובעת מהגדרה. נניח כי לכל $|A| < \kappa$ מתקיים $|S_n(A)| \le \kappa$ ונניח ש־$\langle p_\alpha \mid \alpha < \kappa^+\rangle$ סדרת טיפוסים ב־$S_{n+1}(A)$. אם p_0 טיפוס ב־$x_0, \ldots, x_n$ משתנים חופשיים ויהי q_α הטיפוס ב־$x_1, \ldots, x_n$ המוגדר על־ידי,

$$q_\alpha = \{\varphi \mid FV(\varphi) \subseteq \{x_1, \ldots, x_n\}, \varphi \in p_\alpha\}$$

עבור $q_\alpha \in S_n(A)$. אז יש $I \subseteq \kappa^+$ בעוצמה κ^+ כך שלכל $\alpha, \beta \in I$ מתקיים $q_\alpha = q_\beta$. נסמן את הטיפוס המשותף q_*. נבחר $b_1, \ldots, b_n \in \mathcal{C}_T$ שמממשים את q_* ונגדיר,

$$p'_\alpha = \{\varphi(x_0, b_1, \ldots, b_n) \mid \varphi \in p_\alpha\}$$

p'_α עקבי מכיוון שהנוסחה $\exists x_0\ \varphi(x_0, x_1, \ldots, x_n) \in q_*$ עבור $\varphi \in p_\alpha$. מ־κ־יציבות יש $\alpha < \beta$ ב־I כך ש־$\pi'_\alpha = p'_\beta$ אז $p_\alpha = p_\beta$.

$4 \implies 3 \implies 2$ ברור.

$1 \implies 4$: אם $A \subseteq \mathcal{C}_T$ מעוצמה $\le \kappa$ אז מלוונהיים־סקולם ומכך שהשפה שקולה לשפה קטנה, יש $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{M} \models T, |M| \le \kappa$ ובבירור $|S_1(A)| \le |S_1(M)|$. □

השתמשנו בכך שאם מתקיים כי לכל φ נוסחה ב־L יש נוסחה ψ ב־L' כך שמתקיים,

$$T \models \forall \bar{x}\ (\varphi \leftrightarrow \psi)$$

ונתון $\mathcal{M} \models T \restriction L'$ אז יש הרחבה יחידה שלו למודל של T בשפה L.

דוגמה 11.4 נבחן את ACF_p. הטיפוסים הם או טיפוס אלגברי, נקבע על־ידי הפולינום המינימלי או לא אלגברי, וזה טיפוס יחיד.

הערה תהי T תורה בשפה בת־מנייה שהיא κ־קטגורית ל־κ לא בת־מנייה. אז T היא ω־יציבה.

הוכחה. נניח ש־$\mathcal{M}$ בן־מנייה וצריך להראות שכמות הטיפוסים ב־$S_1(M)$ בת־מנייה. נניח בשלילה שלא, כלומר $|S_1(M)| > \aleph_0$ ויהי $\mathcal{N}_0$ מודל מעוצמה κ, $\mathcal{M} \prec \mathcal{N}_0$ ו־$\mathcal{N}$ מממש לפחות $\aleph_1$ מתוך הטיפוסים ב־$S_1(M)$. מצד שני מאי־בחינים בנינו מודל $\kappa = |N_1|$ לשם התקיים כי $\forall A \subseteq N_1, |A| \le \aleph_0$. $\mathcal{N}_1$ מממש לכל היותר אוסף בן־מנייה של טיפוסים מ־$S_1(A)$. מ־κ־קטגוריות נקבל סתירה, זאת שכן $\mathcal{N}_0 \cong \mathcal{N}_1$ מועד על־ידי f, אבל $A = f(M)$. □

הגדרה 11.6 (תורה טרנסצנדטלית לחלוטין) תורה טרנסצנדטלית לחלוטין אם ורק אם לא מתקיימת תכונת העץ הבינארי, כאשר T מקיימת את תכונת העץ הבינארי אם יש נוסחות $\langle \varphi_s(\bar{x}) \mid s \in 2^{<\omega}\rangle$ עם פרמטרים ב־$\mathcal{C}_T$ כך שלכל $\eta \in 2^\omega$ האוסף,

$$\{\varphi_{\eta \restriction n}(\bar{x}) \mid n < \omega\}$$

עקבית, וכן $\varphi_{s\frown\{0\}}(\bar{x}) \wedge \varphi_{s\frown\{1\}}(\bar{x})$ לא עקבית.

טענה 11.7 *אם T היא ω־יציבה, אז T טרנסצנדטלית לחלוטין.*

הוכחה. אחרת, יהי A אוסף הפרמטרים שמופיעים ב־$\langle \varphi_s \mid s \in 2^{<\omega}\rangle$ מקיים $|A| \le \aleph_0$, ולכן $|S_1(A)| \le \aleph_0$. אבל לכל $\eta \in 2^\omega$ הטיפוס החלקי $p_\eta = \{\varphi_{\eta \restriction n} \mid n < \omega\}$ מתרחב באופן שונה כי אם $\eta \neq \eta'$ ו־n נקודת חוסר ההסכמה הראשונה אז,

$$\neg\varphi_{\eta' \restriction n+1}, \varphi_{\eta \restriction n+1} \in p_\eta, \qquad \neg\varphi_{\eta \restriction n+1}, \varphi_{\eta' \restriction n+1} \in p_\eta$$

וקיבלנו שיש $2^{\aleph_0}$ טיפוסים שונים. □

טענה 11.8 *אם T טרנסצנדטלית לחלוטין אז T היא κ־יציבה לכל $\kappa \ge |T|$.*

הוכחה. נניח ש־T איננה κ־יציבה ויהי $\mathcal{M} \models T, |M| = \kappa$ כך ש־$|S_1(M)| > \kappa$. נשים לב כי יש κ קבוצות פתוחות $U_\varphi = \{p \mid \varphi \in p\}$ ויש יותר מ־κ נקודות במרחב. נאמר שנוסחה φ היא גדולה אם $|U_\varphi| > \kappa$ ואכן למשל $x = x$ היא גדולה.
נניח כי φ היא נוסחה גדולה ונראה כי יש ψ כך שגם $\varphi \wedge \psi$ ו־$\varphi \wedge (\neg\psi)$ שתיהן גדולות. אחרת נניח ש־φ גדולה ולא ניתן לעשות פיצול כזה, אז לכל ψ מתקיים כי בדיוק אחת מבין $\psi, \neg\psi$ מקיימת כי גימומה עם φ גדולה, שהרי $U_\varphi = U_{\varphi\wedge\psi} \cup U_{\varphi\wedge\neg\psi}$.
נגדיר $\Gamma = \{\psi \mid \varphi \wedge \psi \text{ is large}\}$, זהו טיפוס כיוון שאם $\psi_0, \dots, \psi_{n-1}$ ב־Γ אז בהכרח $\varphi \wedge \psi_0 \wedge \cdots \wedge \psi_{n-1}$ גדולה, שכן,

$$U_{\varphi\wedge\psi_0\wedge\cdots\wedge\psi_{n-1}} = U_\varphi \setminus \bigcup_{i<n} U_{\varphi\wedge\neg\psi_i}$$

גדולה ובפרט לא ריקה. לכן Γ סגורה לגימום, עקבית ודעתנית, אז Γ טיפוס.

$$U_\varphi = \bigcup_{\psi,\varphi\wedge\psi \text{ are small}} U_{\varphi\wedge\psi} \cup \{\Gamma\}$$

ולכן $|U_\varphi| \le \kappa \cdot \kappa + 1 = \kappa$ בסתירה.

כעת נגדיר ברקורסיה את φ_s על־ידי $\varphi_{\langle\rangle} = x = x$, ובהינתן שהגדרנו את φ_s אז יש ψ כך ש־$\varphi_s \wedge \psi, \varphi_s \wedge \neg\psi$ גדולות ונגדיר,

$$\varphi_{s\frown\langle 0\rangle} = \varphi \wedge \psi, \qquad \varphi_{s\frown\langle 1\rangle} = \varphi \wedge (\neg\psi)$$

וכעת לכל $\eta \in 2^\omega$ נקבל ש־$\{\varphi_{\eta\restriction n} \mid n < \omega\}$ עקבית כי כל תת־הקבוצות שלה חלשה מ־$\varphi_{\eta\restriction n}$ עבור n כלשהו. $\square$

מסקנה 11.9 ω־יציבות גוררת טרנסצנדטלית לחלוטין גוררת κ־יציבות לכל $\kappa \ge |T|$.

דוגמה 11.5 יתכן ש־T היא κ־יציבה לאיזושהי κ לא בת־מנייה ולא ω־יציבה. נגדיר סדרת יחסי שקילות מתעדנים $E_0, E_1, \dots$ עם מספר אינסופי של מחלקות שקילות אינסופיות ו־E_{n+1} מחלק כל מחלקת שקילות של E_n לאינסוף חלקים. יש $2^{\aleph_0}$ טיפוסים שונים עם $\aleph_0$ פרמטרים לפי שיוכים למחלקות שקילות.

מהצד השני אם $\mathcal{M}$ מודל בעוצמה κ ו־$p \in S_1(M)$ אז p נקבע על־ידי מחלקת השקילות ה־E_n של x ביחס מ־$\mathcal{M}$. לכן $|S_1(M)| \le \kappa^{\aleph_0}$ ואם $\kappa = 2^{\aleph_0}$ אז $|S_1(M)| \le \kappa$.

משפט 11.10 (קיום מודלים רוויים) *אם T ללא מודלים סופיים ו־$\kappa \le |T|$ היא κ־יציבה אז לכל $\lambda \le \kappa$ סדיר יש ל־$\mathcal{M}$ מודל λ־רווי מעוצמה κ.*

הוכחה. נתחיל מ־$\mathcal{M}_0 \models T$ בעוצמה κ. $|S_1(\mathcal{M}_0)| \le \kappa$ ולכן יש $\mathcal{M}_0 \prec \mathcal{M}_1$ שמממש כל טיפוס מ־$S_1(M)$ בעוצמה κ. נמשיך כך ונבנה סדרת מודלים $\langle \mathcal{M}_\alpha \mid \alpha < \lambda\rangle$ כך שלכל $\alpha < \beta$ מתקיים $\mathcal{M}_\alpha < \mathcal{M}_\beta$ וכל טיפוס מ־$S_1(\mathcal{M}_\alpha)$ מתממש ב־$\mathcal{M}_\beta$. $|M_\alpha| = \kappa$. נסתכל על $\mathcal{M}_\lambda$, אם $A \subseteq M_\lambda$ עם $|A| < \lambda$ אז מסדירות λ יש $\alpha < \lambda$ כך ש־$A \subseteq M_\alpha$. לכן אם $p \in S_1(A)$ אז p התממש ב־$\mathcal{M}_{\alpha+1}$ ולכן גם ב־$\mathcal{M}_\lambda$. $\square$

מסקנה 11.11 לכל מונה κ ותורה T בשפה בת־מנייה היא κ־קטגורית אם ורק אם כל מודל בעוצמה κ של T רווי.

הוכחה. אם T איננה κ־יציבה אז יש מודל $\mathcal{M}$ שעוצמתו κ ו־$|S_1(M)| > \kappa$ ומצד שני יש מודל $\mathcal{N}$ שנבנה מאי־בחינים שבו זה לא מתרחש. מקטגוריות T נקבל שהיא κ־יציבה. אז κ־סדיר גורר שיש מודל רווי ולכן כל מודל κ־רווי. אם κ לא סדיר אז κ מונה גבולי. נניח ש־$p \in S_1(A)$ עבור $|A| < \lambda$ אז $|A| < \lambda^+ < \kappa$ ויש מודל T שהוא λ^+־רווי בעוצמה κ. נקבל מקטגוריות שכל מודל הוא כזה ולכן p מתממש. $\square$

12 שיעור 12 — 11.1.2026

בשיעור הקודם ראינו שאם T היא תורה κ־קטגורית ו־$|T| \leq \kappa$, אז יש לה מודל רווי מעוצמה κ.

12.1 מודלים ראשונים ולא אטומיים

הגדרה 12.1 (מודל ראשוני) מודל $\mathcal{M}$ הוא ראשוני מעל $A \subseteq M$ אם לכל מודל $\mathcal{N}$ ושיכון אלמנטרי חלקי $f : A \to \mathcal{N}$ ניתן להרחיב את f לשיכון אלמנטרי מ־$\mathcal{M}$ ל־$\mathcal{N}$.

הגדרה 12.2 (מודל ניתן לבנייה) $\mathcal{M}$ ניתן לבנייה מתוך A אם יש מנייה של M, $\langle a_\alpha \mid a < \alpha_* \rangle$ כך שמתקיים $tp(a_\alpha / A \cup \{a_\gamma \mid \gamma < \alpha\})$ מבודד. במקרה זה נאמר ש־a_α אטומי מעל $A \cup \{a_\gamma \mid \gamma < \alpha\}$. קבוצה B תיקרא אטומית מעל A אם לכל $\bar{b} \in B^{<\omega}$ מתקיים ש־$tp(\bar{b}/A)$ מבודד.

למה 12.3 *אם $\mathcal{M}$ ניתן לבנייה מתוך A אז $\mathcal{M}$ ראשוני.*

הוכחה. נניח ש־$\mathcal{N}$ מודל ו־$f : A \to \mathcal{N}$ שיכון אלמנטרי חלקי. נניח ש־$\langle b_\alpha \mid \alpha < \alpha_* \rangle$ מעידה על כך ש־$\mathcal{M}$ ניתנת לבנייה. בלי הגבלת הכלליות $A = \langle b_\gamma \mid \gamma < \gamma_* \rangle$, ונסמן את $f = f_{\gamma_*}$. באינדוקציה יהי $\alpha \leq \alpha_*$ ונניח כי f_β מוגדר לכל $\beta < \alpha$. אם α גבולי אז $f_\alpha = \bigcup_{\beta<\alpha} f_\beta$. אם α עוקב אז $\alpha = \beta + 1$ ולכן $tp(b_\beta / A \cup \{b_\gamma \mid \gamma < \beta + 1\})$ טיפוס המבודד על־ידי ψ. לכן $(f_{\beta_*})q$ מבודד על־ידי $(f_\beta)_* \psi$ המתממשת מאלמנטריות. יהי $c_\beta \in N$ מימוש שלה, אז נגדיר $f_\alpha = f_\beta \cup \{\langle b_\beta, c_\beta \rangle\}$. $\square$

למה 12.4 *תהי T תורה טרנסצנדטלית־לחלוטין ו־$A \subseteq \mathcal{C}_T$, אז הטיפוסים המבודדים צפופים ב־$S_1(T_A)$, כאשר $T_A = \mathrm{Th}(\mathcal{C}_A)$.*

הוכחה. נניח בשלילה שלא ותהי φ נוסחה עקבית כך ש־U_φ לא מכילה נקודות מבודדות ונבנה ברקורסיה עץ פיצולים של φ על־ידי $\varphi_{\langle\rangle} = \varphi$. עבור φ_s ל־$s \in 2^{<\omega}$ ידוע ש־φ_s לא מבודדת טיפוס אז יש ψ כך ש־$\varphi_s \wedge \psi, \varphi_s \wedge \neg\psi$ עקביות ונגדיר אותן כהמשך העץ. $\square$

מסקנה 12.5 אם T היא טרנסצנדטלית־לחלוטין אז כל $A \subseteq \mathcal{C}_T$ ניתנת להרחבה למודל ראשוני מעל A.

הוכחה. נסמן $A_0 = A$ ונניח ש־$\langle \psi_{0,\alpha}(x) \mid \alpha < \alpha_0 \rangle$ מנייה של הנוסחות עם משתנה חופשי x ופרמטרים מ־A_0 שעקביות ב־$\mathcal{C}_T$. מהטענה הקודמת לכל $\psi_{0,i}$ יש טיפוס מוגדר המכיל אותה וניקח את $_{0,i}$ לממש אותו ב־$\mathcal{C}$, נגדיר $A_0 \subseteq A_1 = \{b_{0,i} \mid i < \alpha_0\}$. נמשיך כך ונגדיר את A_n לכל $n < \omega$ ונשים לב שאם ψ נוסחה עם משתנה חופשי x ופרמטרים מ־A_n שמתממשת ב־$\mathcal{C}$ אז היא מתממשת ב־A_{n+1} ולכן $A \subseteq \bigcup_{n<\omega} A_n \prec \mathcal{C}$ ניתן לבנייה. הסדרה שמתקבלת מהסרת החזרות השרשור של $\langle \langle b_{i,\alpha} \mid \alpha < \alpha_i \rangle \mid i < \omega \rangle$ מוגדרת כך ש־$\bigcup A_n$ ניתן לבנייה.

נניח כי $\langle b_\alpha \mid \alpha < \alpha_* \rangle$ סדרה המקיימת ש־$tp(b_\alpha / A \cup \{b_\gamma \mid \gamma < \alpha\})$ מבודד. הנוסחה המעידה על כך מכילה מספר סופי של פרמטרים $b_{\alpha_0}, \ldots, b_{0_{n-1}}$. בפרט $tp(b_\alpha / A \cup \{b_{\alpha_i} \mid i < n\})$ מבודד. $\square$

טענה 12.6 *נניח ש־$\mathcal{M}$ ניתן לבנייה מעל A, אז $\mathcal{M}$ אטומי מעל A.*

הוכחה. נתחיל בהוכחת הלמה הבאה: נניח ש־$\bar{a}, \bar{b}$ סדרות סופיות. אז $tp(\bar{a} \frown \bar{b})$ מבודד אם ורק אם $tp(\bar{a})$ מבודד ו־$tp(\bar{b}/\bar{a})$ מבודד.

נניח ש־$tp(\bar{a} \frown \bar{b})$ מבודד על־ידי נוסחה $\psi(\bar{x}, \bar{y})$. אם $\varphi(\bar{x}) \in tp(\bar{a})$ אז $\forall \bar{x} \forall \bar{y} \, (\psi(\bar{x}, \bar{y}) \to \varphi(\bar{x}))$. בנוסף $\exists \bar{x} \exists \bar{y} \, \psi(\bar{x}, \bar{y})$ ולכן $\exists \bar{y} \, \psi(\bar{x}, \bar{y})$ נמצא ב־$tp(\bar{a})$ וגם $\forall \bar{x} ((\exists \bar{y} \, \psi(\bar{x}, \bar{y}) \to \varphi(\bar{x})))$. נסיק שגם $\exists \bar{y} \, \psi(\bar{x}, \bar{y})$ מבודד את $tp(\bar{a})$. $tp(\bar{b}/\bar{a})$ מבודד על־ידי $\psi(\bar{a}, \bar{b})$ כי לכל $\rho(\bar{x}, \bar{y}) \in tp(\bar{a} \frown \bar{b})$ מתקיים $\forall \bar{x} \forall \bar{y} \, (\psi \to \rho)$. בפרט מתקיים $\forall \bar{y} \, (\psi(\bar{a}, \bar{y}) \to \rho(\bar{a}, \bar{y}))$.

אם $tp(\bar{a})$ מבודד על־ידי χ ו־$tp(\bar{b}/\bar{a})$ מבודד על־ידי ξ, אז $\chi(\bar{x}) \wedge \xi(\bar{x}, \bar{y})$ מבודד את $tp(\bar{a} \frown \bar{b})$. אם $\psi(\bar{x}, \bar{y})$ בטיפוס $tp(\bar{a} \frown \bar{b})$ אז $\chi(\bar{x}) \to \exists \bar{y} \, \psi(\bar{x}, \bar{y})$ ובנוסף,

$$\forall \bar{y} \, (\xi(\bar{a}, \bar{y}) \to \psi(\bar{a}, \bar{y}) \implies \chi(\bar{x}) \to \forall \bar{y} \, (\xi(\bar{x}, \bar{y}) \to \psi(\bar{x}, \bar{y})))$$

נעבור להוכחת הטענה. נניח ש־$\langle b_\alpha \mid \alpha < \alpha_* \rangle$ מעידה על כך ש־$\mathcal{M}$ ניתן לבנייה מעל A. נוכיח באינדוקציה על $\alpha \leq \alpha_*$ שאם $babr = \langle \langle b_{\alpha_0}, \ldots, b_{\alpha_{k-1}} \rangle$. אם $\alpha_0, \ldots, \alpha_{k-1} < \alpha$ אז $tp(\bar{b})$ מבודד. נניח שהטענה מתקיימת לכל $\beta < \alpha$ אז אם α גבולי אז לכל $\alpha_0, \ldots, \alpha_{k-1} < \alpha$ יש $\beta < \alpha$ כך ש־$\alpha_0, \ldots, \alpha_{k-1} < \beta$ ולכן מהנחת האינדוקציה $tp(\bar{b})$ מבודד. אם $\alpha = \beta + 1$ אז גם $\alpha_0, \ldots, \alpha_{k-1} < \beta$. אחרת בלי הגבלת הכלליות $\beta = \alpha_0$. $tp(b_\beta / A \cup \{b_\gamma \mid \gamma < \beta\})$ מבודד, בפרט יש $\gamma_0, \ldots, \gamma_{n-1} < \beta$ פרמטרים בנוסחה המבודדת. בהתאם

$tp(b_\gamma/A\cup\{b_{\gamma_i}\mid i<n\})$ מבודד. אז מהלמה $tp(\langle b_{\gamma_0},\dots,b_{\gamma_{n-1}}/A)$ מבודד ובנוסף מהנחת האינדוקציה $tp(\langle b_{\alpha_0},\dots,b_{\alpha_{n-1}}/A)$ מבודד. נשים לב שכל הפרמטרים $b_{\gamma_0},\dots,b_{\gamma_{n-1}}$ למעשה מבודדים את כל $tp(b_\beta/A\cup\{b_\gamma\mid\gamma<\beta\})$ בפרט מבודדים גם את,

$$tp(b_\beta/A\cup\{b_{\alpha_i}\mid 0<i<k\}\cup\{b_{\gamma_j}\mid j<n\})$$

אז גם,

$$tp(\langle b_{\alpha_i}\mid 0<i<k\rangle\frown\langle b_{\gamma_j}\mid j<n\rangle)$$

מבודד. הסיבה לכך היא ש־$tp(b_\beta,\bar a\cup\bar c/A)$ מבודד ומאינדוקציה $tp(\bar a\frown\bar c/A)$ מבודד. נסיק שגם $tp(\langle b_{\alpha_i}\mid i<k\rangle\frown\langle b_{\gamma_i}\mid j<n\rangle)$ מבודד, ולכן גם $tp(\langle b_{\alpha_i}\mid i<k\rangle/A)$ מבודד. $\square$

מסקנה 12.7 תהי T תורה ו־$A\subseteq\mathcal{C}_T$ קבוצה. אז יש מודל ראשוני מעל A והוא יחיד ואטומי.

מה שצריך להראות זה שאם $\mathcal{M}$ הוא ראשוני אז הוא אטומי. אכן, קיים מודל אטומי $\mathcal{N}$ מעל A, אז $\mathcal{M}$ משוכן לתוך $\mathcal{N}$ ולכן קיימת $\bar b\in M^{<\omega}$ הטיפוס שלה לאחר השיכון מבודד מאלמנטריות ולכן $tp(\bar b/A)$ מבודד.

משפט 12.8 (משפט מורלי בכיוון היורד) *נניח ש־T היא κ־קטגורית ל־$\kappa\ge\aleph_1$ ו־$|T|=\aleph_0$, אז T היא $\aleph_1$־קטגורית.*

למה 12.9 *נניח ש־T היא טרנסצנדטלית־לחלוטין בת־מנייה ושלמה. אם $\mathcal{M}\models T$ מעוצמה לא בת־מנייה אז לכל $|M|<\kappa$ יש מודל $\mathcal{M}\prec\mathcal{N}$ כך שלכל טיפוס חלקי $\Sigma(x)$ בן־מנייה שמושמט ב־$\mathcal{M}$ יושמט גם ב־$\mathcal{N}$, ו־$|N|=\kappa$.*

הוכחה. נראה כי ניתן להרחיב את $\mathcal{M}$ בצעד בודד, כלומר למצוא $\mathcal{M}\prec\mathcal{M}'$ כך ש־$\mathcal{M}\neq\mathcal{M}'$ משמיט כל איפוס בן־מנייה חלקי שהושמט על־ידי $\mathcal{M}$. נחזור על הבנייה κ פעמים כדי לבנות את $\mathcal{N}$.

עבור הנוסחה φ עם משתנה חופשי x נאמר ש־φ היא גדולה אם $|\varphi(M)|>\aleph_0$ כאשר $\varphi(M)=\{a\in M\mid\varphi^{\mathcal{M}}(a)\}$.

נוכיח את הלמה הבאה: יש φ גדולה כך שלכל נוסחה $\psi(x)$ מתקיים $\varphi\wedge\psi$ קטנה או $\varphi\wedge(\neg\psi)$ קטנה, ולא שני המקרים יחד.

נוכיח את הלמה. יש נוסחה גדולה ($x=x$) ואם הלמה לא נכונה, כלומר אפשר לפצל כל נוסחה גדולה לשתיים ולקבל עץ בינארי $\Gamma(x)=\{\psi\mid\varphi\wedge\psi\text{ is big}\}$ טיפוס שלם. אכן, מההנחה אם $\varphi\wedge\psi$ לא גדולה אז $\varphi\wedge(\neg\psi)$ גדולה ולכן $\psi_0,\dots,\psi_{n-1}\in\Gamma$ אז,

$$(\varphi\wedge\psi_i)\vee(\bigvee_i\varphi\wedge(\neg\psi_i))\equiv\varphi$$

מרחיב על־ידי לכל היותר מספר בן־מנייה של איברי M. יהי $a\in\mathcal{C}_T$ מממש את Γ. יהי $\mathcal{M}'$ מודל אטומי מעל M_a. נניח כעת ש־$b\in M'$ שמממש את $\Sigma(x)$, עבור טיפוס חלקי בן־מנייה. $\mathcal{M}'$ אטומי מעל $\mathcal{M}_a$ אז הטיפוס $tp(b/M_a)$ מבודד על־ידי $\psi(x,a)$. כלומר לכל $\rho\in\Sigma$ מתקיים,

$$\mathcal{M}'\models\forall x\ (\psi(x,a)\to\rho(x))$$

כלומר a מספק $\xi(a)=\exists x\ \psi(x,a)\wedge\forall x\ (\psi(x,a)\to\rho(x))$. לכן הנוסחה $\varepsilon_\rho=\varphi(z)\wedge(\neg\xi(z))$ היא קטנה. מתקיים $|\varepsilon_\rho(M)|\le\aleph_0$ ולכן $|\bigcup_{\rho\in\Sigma}\varepsilon_\rho(M)|\le\aleph_0$ ובהתאם יש $c\in\varphi(M)$ ו־$\neg\varepsilon_\rho(c)$ לכל $\rho\in\Sigma$. נסיק ש־$\exists x\ \psi(x,c)$ וגם לכל $\rho\in\Sigma$ מתקיים $\forall x\ (\psi(x,c)\to\rho(x))$ מתקיים ב־$\mathcal{N}$. יהי $e\in M$ כך ש־$\mathcal{M}\models\psi(e,c)$ ונקבל ש־$\mathcal{M}\models\Sigma(e)$ כסתירה להנחה ש־Σ הושמט ב־$\mathcal{M}$.

נעבור לאיך הלמה שאם T היא κ־קטגורית מעל שפה בת־מנייה ל־$\kappa\ge\aleph_1$ גוררת שהיא $\aleph_1$־קטגורית. אם נניח אחרת יש מודל $\mathcal{M}\models T$ בעוצמה $\aleph_1$ לא רווי, לכן יש טיפוס Σ בן־מנייה מושמט. מ־κ־קטגוריות אנו יודעים ש־T טרנסצנדטלית־לחלוטין, מהלמה יש $\mathcal{M}\prec\mathcal{N}$ בעוצמה κ שמשמיט את Σ. מ־κ־קטגוריות $\mathcal{N}$ חייב להיות רווי בסתירה. $\square$

מתוך $\aleph_1$־קטגוריות נוכל לקבל κ־קטגוריות ל־$\aleph_1<\kappa$. בצעד הראשון, ל־T אין זוגות ווטיאנים, כלומר מודלים $\mathcal{M}\prec\mathcal{N}$ שעבור נוסחה φ כך ש־$\varphi(M)\ge\aleph_0$, $\varphi(M)=\varphi(N)$ אבל $\mathcal{M}\neq\mathcal{N}$. בצעד השני, להראות שיש נוסחות מינימליות בחזק, כלומר שאם φ נוסחה כך שלכל ψ מתקיים ש־$(\varphi\wedge\psi)(M)$ סופית או $(\varphi\wedge(\neg\psi))(M)$ סופית, כאשר $\varphi(M)$ אינסופית. זה כמובן מתקיים לכל הרחבה אלמנטרית של $\mathcal{M}$. אם B_0,B_1 בסיסים של $\varphi(M)$ ול־$\varphi(N)$ בהתאמה, ו־$f:B_0\to B_1$ חד־חד ערכית ועל, אז ניתן להרחיב את f לשיכון אלמנטרי חלקי מ־$\varphi(M)$ ל־$\varphi(N)$. נניח ש־$\mathcal{N}_1,\mathcal{N}_2$ מודלים של T בעוצמה κ ו־φ מינימלית בחזק. נניח ש־$\mathcal{M}$ ראשוני בן־מנייה ו־$|\varphi(M)|=\aleph_0$, $\mathcal{M}\hookrightarrow\mathcal{N}_1$ ואם $\varphi(N_1)$ התמונות, אז $\varphi(M)$ זוג ווטיאני. יתר־על־כן אם $\kappa<|\varphi(N_1)|$ אז $Sk^{\mathcal{N}_1}(\varphi(N_1))\prec\mathcal{N}_1$ עם אותו φ ולכן זוג ווטיאני. $\kappa=|\varphi(N_1)|=|\varphi(N_2)|$ כאשר $B_1\subseteq N_1,B_2\subseteq N_2$ הם מעוצמה κ. בלי הגבלת הכלליות $A=\varphi(N_2)=\varphi(N_1)$ ונבנה מודל ראשוני מעל A בתוך $\mathcal{N}_1$. נטען ש־$\varphi(M_1)=\varphi(N_1)$ ולכן $M_1=N_1$, וכן $\mathcal{N}_1\hookrightarrow\mathcal{N}_2$ ולכן $\mathcal{N}_1\cong\mathcal{N}_2$.

למה 12.10 *נניח ש־$\mathcal{M}\prec\mathcal{N}$, נעשיר את השפה L על־ידי הוספת יחס חד־מקומי P כך ש־$P(N)=M$. אז קיים $(\mathcal{M},\mathcal{N})\prec(\mathcal{M}',\mathcal{N}')$ כך*

שאם $p \in S_n(T)$ שמתממש ב־$\mathcal{N}'$ אז הוא מתממש ב־$\mathcal{M}'$, ו־$\mathcal{M}', \mathcal{N}'$ הומוגניים.

הוכחה. מספיק להראות שעבור $(\mathcal{M}, \mathcal{N})$ ו־$a \in N$ יש הרחבה אלמנטרית ל־$(\mathcal{M}', \mathcal{N}')$ בה יש $a' \in M'$ עם $tp(a) = tp(a')$, וזה מתקיים מקומפקטיות; לכל $\varphi \in tp(a)$ מתקיים $\mathcal{N} \models \varphi(a)$ אז,

$$(\mathcal{M}, \mathcal{N}) \models \exists x \, (P(x) \land \varphi(x))$$

נחזור על התהליך הזה ω צעדים. □

13 שיעור 13 — 18.1.2026

13.1 משפט מורלי

משפט 13.1 (מורלי העולה) *אם T היא תורה $\aleph_1$־קטגורית אז T היא κ־קטגורית לכל $\kappa \geq \aleph_1$.*

הגדרה 13.2 (זוג ווטיאני) זוג ווטיאני היא שלשה $(\mathcal{M}, \mathcal{N}, \varphi(x))$ עם $\mathcal{M} \prec \mathcal{N}, \mathcal{M} \neq \mathcal{N}$ כך ש־$\varphi(M) = \varphi(N)$ וגם $|\varphi(M)| \geq \aleph_0$.

משפט 13.3 (ווט) *נניח ש־T תורה בשפה בת־מנייה שיש לה זוג ווטיאני. אז יש ל־T מודל $\mathcal{N} \models T$ המקיים $\mathcal{M} \prec \mathcal{N}, |N| = \aleph_1, |M| = \aleph_0$ ו־$\varphi(N) = \varphi(M)$.*

הוכחה. ניזכר שאם $\mathcal{M}_0 \prec \mathcal{M}_1$ מודלים של T אז יש $(\mathcal{M}_0, \mathcal{M}_1) \prec (\mathcal{M}'_0, \mathcal{M}'_1)$ כך שלכל $p \in S_n(T)$ מתקיים ש־p מתממש ב־$\mathcal{M}'_0$ אם ורק א p מתממש ב־$\mathcal{M}'_1$, כאשר כל המודלים הם בני־מנייה. בנוסף $\mathcal{M}'_0, \mathcal{M}'_1$ הם הומוגניים, כלומר אם $tp(\bar{a}) = tp(\bar{b})$ אז ניתן להרחיב את ההעתקה $a_i \mapsto b_i$ לאיזומורפיזם. כל זה הוא מהלך שנובע מקומפקטיות.

נניח כי $(\mathcal{M}_0, \mathcal{M}_1, \varphi)$ זוג ווטיאני כלשהו, אז נבחר תת־מודל אלמנטרי בן־מנייה של $(\mathcal{M}_0, \mathcal{M}_1)$ ונקבל זוג ווטיאני של מודלים בני־מנייה. בלי הגבלת הכלליות הם בני־מנייה מממשים את אותם טיפוסים, והומוגניים. בהתאם נובע ש־$\mathcal{M}_0 \cong \mathcal{M}_1$. נבנה באינדוקציה סדרת מודלים $(\mathcal{M}_\alpha \mid \alpha < \omega_1)$ כך שלכל $\alpha < \omega_1$ ולכל טיפוס $p \in S_n(T)$, $\mathcal{M}_\alpha$ מממש את p אם ורק אם $\mathcal{M}_0$ מממש את p והם הומוגניים, וכן $\varphi(M_0) = \varphi(M_\alpha)$, ו־$\forall \beta < \alpha,\ \mathcal{M}_\beta \prec \mathcal{M}_\alpha$.

נניח שנתון לנו $\mathcal{M}_0 \prec \mathcal{M}_\alpha$ כאשר α בן־מנייה. אז יש איזומורפיזם $f : \mathcal{M}_0 \to \mathcal{M}_\alpha$. המודל $\mathcal{C}_T$ הוא הומוגני ולכן ניתן להרחיב את f ל־$\tilde{f} : \mathcal{C}_T \to \mathcal{C}_T$ אוטומורפיזם. נגדיר $\mathcal{M}_{\alpha+1} = \tilde{f}(\mathcal{M}_\alpha)$ ולכן $\mathcal{M}_\alpha = f(\mathcal{M}_0) = \tilde{f}(\mathcal{M}_0) \prec \tilde{f}(\mathcal{M}_\alpha)$. נשים לב ש־$\mathcal{M}_\alpha \prec \mathcal{M}_{\alpha+1}$. מכיוון ש־$\mathcal{M}_0 \prec \mathcal{M}_\alpha \prec \mathcal{M}_{\alpha+1}$ אז $\mathcal{M}_0 \prec \mathcal{M}_{\alpha+1}$ ו־$\varphi(M_0) = \varphi(M_{\alpha+1})$. אם $y \in \varphi(M_{\alpha+1})$ אז $y \in \tilde{f}(z)$ ו־$z \in \varphi(M_\alpha)$ אבל אז $z \in M_0$ ולכן $y = \tilde{f}(z) = f(z) \in M_\alpha$, אז נובע ש־$y \in \varphi(M_\alpha)$ ולכן גם $y \in \varphi(M_0)$. עבור α גבולי נגדיר $\mathcal{M}_\alpha = \bigcup_{\beta<\alpha} \mathcal{M}_\beta$, ושוב הוא מודל שמממש רק את הטיפוסים ש־$\mathcal{M}_0$ מימש, הומוגני ומתקיים,

$$\varphi(M_\alpha) = \bigcup_{\beta<\alpha} \varphi(M_\beta) = \varphi(M_0)$$

נגדיר $\mathcal{N} = \mathcal{M}_{\omega_1}$ ונקבל ש־$\varphi(N) = \bigcup_{\alpha<\omega_1} \varphi(M_\alpha) = \varphi(M_0)$ כרצוי. □

מסקנה 13.4 אם T היא $\aleph_1$־קטגורית אז אין ל־T זוג ווטיאני.

הוכחה. $(\mathcal{M}, \mathcal{N}, \varphi)$ זוג ווטיאני ו־$|N| = \aleph_1$ אז $\mathcal{N}$ איננו רווי, נגדיר,

$$p(x) = \{\varphi(x)\} \cup \{x \neq a \mid a \in \varphi(M)\}$$

נוכל להניח ש־$\mathcal{M} \prec \mathcal{N}$, $|M| = \aleph_0$ ולכן זהו טיפוס חלקי שלא ניתן להרחבה לטיפוס שמתממש. □

13.2 חילוץ כמת קיים אינסוף

הגדרה 13.5 (חילוץ כמת קיים אינסוף) תורה T מחלצת $\exists^\infty$ אם לכל נוסחה $\varphi(x, \bar{y})$ יש נוסחה $\psi(\bar{y})$ כך שלכל מודל $\mathcal{M} \models T$ ו־$\bar{c} \in M^n$ מתקיים,

$$|\{a \in M \mid \mathcal{M} \models \varphi(a, \bar{c})\}| \geq \aleph_0 \iff \mathcal{M} \models \psi(\bar{c})$$

ונסמן זאת ב־$\mathcal{M} \models \exists^\infty x\ \varphi(x, \bar{c})$.

למה 13.6 *T מחלצת $\exists^\infty$ אם ורק אם לכל נוסחה $\varphi(x, \bar{y})$ יש n_φ כך שהאוסף $\{a \in M \mid \mathcal{M} \models \varphi(a, \bar{c})\}$ אם ורק אם הוא גדול מ־n_φ.*

הוכחה. תרגיל בקומפקטיות. □

מסקנה 13.7 אם ל־T אין זוגות ווטיאנים אז T מחלצת את $\exists^\infty$.

הוכחה. תהי $\varphi(x, \bar{y})$ נוסחה, ועלינו למצוא n_φ מתאים. אז לכל n טבעי יש מודל $\mathcal{M}_n \models T$ ופרמטר $\bar{c}_n \in M_n^k$ כך ש־$\{a \mid \mathcal{M}_n \models \varphi(a, \bar{c}_n)\}$ סופי אך קטן מ־n. תהי הרחבה אלמנטרית ממש $\mathcal{M}_n \prec \mathcal{N}_n$ ונבחין כי $\varphi(M_n, \bar{c}_n) = \varphi(N_n, \bar{c}_n)$. עתה נעשיר את השפה ב־$P$ יחס חד־מקומי ונבנה זוג מודלים $(\mathcal{M}, \mathcal{N})$ כאשר $\mathcal{M} \prec \mathcal{N}$ ויש קבוע $\bar{c}$ כך ש־$|\varphi(M, \bar{c})| \geq \aleph_0$ וכן $\varphi(M, \bar{c}) = \varphi(N, \bar{c})$. □

הגדרה 13.8 (נוסחה מינימלית ביחס למבנה) נניח ש־$\mathcal{M}$ מבנה ו־φ נוסחה, אז φ מינימלית ביחס ל־$\mathcal{M}$ אם לכל נוסחה ψ מתקיים $(\varphi \wedge \psi)(M)$ סופית או $(\varphi \wedge \neg\psi)(M)$ סופית, אבל $\varphi(M)$ אינסופית.

הגדרה 13.9 (נוסחה אלגברית) נוסחה $\varphi(x)$ נקראת אלגברית אם $\varphi(M)$ סופית.

הערה במבנה $\langle \mathbb{N}, < \rangle$ הנוסחה $x = x$ היא מינימלית אבל זו לא תכונה של התורה, כלומר ההגדרה הזו לא ממש תופסת את מה שרצינו.

הגדרה 13.10 (נוסחה מינימלית בחזק) נוסחה φ נקראת מינימלי בחזק אם לכל $\mathcal{N}$ כך ש־$\mathcal{N} \succ \mathcal{M}$, φ מינימלית ב־$\mathcal{N}$.

דוגמה 13.1 $x = x$ היא מינימלית בחזק ב־ACF.

דוגמה 13.2 ב־DLO אין נוסחה מינימלית.

טענה 13.11 *נניח ש־T היא טרנסצנדטלית־לחלוטין ללא מודלים סופיים, אז לכל ψ נוסחה מעל $\mathcal{M} \models T$ שאיננה אלגברית, יש נוסחה φ מינימלית בחזק כך ש־$\mathcal{M} \models \forall x\ (\varphi \to \psi)$ ו־$\varphi(M) \subseteq \psi(M)$.*

הוכחה. אחרת נגדיר באינדוקציה סדרת נוסחות $\psi = \varphi_{\langle\rangle}$, ובשלב $\eta \in 2^{<\omega}$ נניח ש־φ_η מוגדרת ואיננה מינימלית בחזק ולכן יש ρ כך ש־$\varphi_\eta \wedge \rho, \varphi_\eta \wedge \neg\rho$ שתיהן לא אלגבריות ובפרט עקביות. $\square$

הערה אם T מחלצת $\exists^\infty$ אז לכל $\mathcal{M} \models T$ ולכל נוסחה φ, מתקיים φ מינימלית אם ורק אם היא מינימלית בחזק.

הוכחה. נניח ש־$\varphi(x, c)$ מינימלית ב־$\mathcal{M}$. נניח כי קיים $\mathcal{M} \preceq \mathcal{N}$ בו φ איננה מינימלית, אז יש $\psi(x, d)$ עבור $d \in N$ כך שמתקיים,

$$\mathcal{N} \models \exists^\infty x\ (\varphi(x, c) \wedge \psi(x, d)) \wedge \exists^\infty x\ (\varphi(x, c) \wedge \neg\psi(x, d))$$

אז,

$$\mathcal{N} \models \exists y\ (\exists^\infty\ \varphi(x, c) \wedge \psi(x, d)) \wedge \exists^\infty\ (\varphi(x, c) \wedge \neg\psi(x, d))$$

ולכן $\mathcal{M}$ מקיים זאת בסתירה. $\square$

נניח ש־φ מינימלי בחזק, ב־U_φ ישנם הטיפוסים הבאים:

1. טיפוסים אלגבריים, אלו הם טיפוסים שמכילים נוסה אלגברית ψ
2. טיפוס יחיד לא אלגברי

$p = \{\psi \mid \varphi \wedge \psi \text{ is not algebraic}\}$, הטיפוס הלא אלגברי היחיד. הטיפוס הזה למעשה מוגדר על מודל המפלצת $\mathcal{C}_T$ באותו אופן בדיוק, ואם $\sigma \in \mathrm{Aut}(\mathcal{C}_T)$ שמקבע פרמטרים של φ, אז $\sigma_*(p) = p$. זה נכון כי אם $\varphi \wedge \psi$ אלגבריים אז $\sigma_*(\varphi \wedge \psi)$ אלגברית.

נגדיר באינדוקציה סדרת איברים ב־$\mathcal{C}_T$ בהינתן A על־ידי, a_α יממש את $p \restriction (A \cup \{a_\beta \mid \beta < \alpha\})$. לסדרה $(a_\alpha \mid \alpha < \kappa)$ נקרא סדרת מורלי והיא תהיה סדרת אי־בחינים מעל הפרמטרים A. נדגים זאת לזוגות. נניח ש־$\psi \in tp(a_{\alpha_0}, a_{\alpha_1}/A)$ ונסתכל על a_{β_0}, a_{β_1} עבור $\beta_0 < \beta_1$,

$$\mathcal{C}_T \models p \restriction A(a_{\alpha_0}), p \restriction A(a_{\beta_0}).$$

לכן $\sigma = \mathrm{id}_A \cup \{(a_{\alpha_0}, a_{\beta_0})\}$ שיכון אלמנטרי חלקי וניתן להרחבה לאוטומורפיזם של $\mathcal{C}_T$,

$$\sigma(p \restriction A \cup \{a_{\alpha_0}\}) = p \restriction A \cup \{a_{\beta_0}\}.$$

ולכן אם $\psi \in tp(a_\alpha, a_\alpha/A)$ אז $\psi \in tp(a_{\beta_0}, a_{\beta_1}/A)$.

טענה 13.12 *נניח ש־B קבוצה כלשהי ו־$\mathcal{C} \models (p \restriction B)(a)$ וכן $\mathcal{C} \models (p \restriction B \cup \{a\})(b)$ אז,*

$$tp(a, b/B) = tp(b, a/B).$$

הוכחה. תהי סדרת מורלי $a, b, b_2, b_3, \ldots, b_\omega$ ונסתכל על נוסחה ψ כך ש־$\psi(b_n, b_\omega)$. מהאי־בחינות לכל n, $\psi(b_n, b_\omega)$ ולכן הנוסחה $\psi(x, b_\omega)$ לא אלגברית. נובע שהנוסחה $\psi(x, a) \in p \restriction B \cup \{a\}$ (בלי הגבלת הכלליות $\varphi \to \psi$) ולכן $\psi(b, a)$. מאי־בחינות קיבלנו שאם $\psi(a, b)$ אז $\psi(b, a)$ עבור $\psi(x, y)$ שגוררת את $\varphi(x)$. $\square$

טענה 13.13 *יהיו A, p, φ כמקודם. אם B_1, B_2 קבוצות בלתי תלויות ב־$\varphi(\mathcal{C})$ עם $|B_1| = |B_2|$ אז כל העתקה חד־חד־ערכית ועל $f : B_1 \to B_2$ ניתן להרחיב לשיכון אלמנטרי חלקי שמקבע את A, $f : \mathrm{acl}(B_1) \to \mathrm{acl}(B_2)$.*

הוכחה. נגדיר ש־B בלתי תלויה על A אם לכל $b \in B$ מתקיים $b \notin \operatorname{acl}(A \cup B \setminus \{b\})$. נשים לב ש־קבוצה בלתי תלויה היא סדרת מורלי מעל A. לכן אם נמנה אותן כטיפוס סדר זהה κ אז ההעתקה $b_i \mapsto b'_i$ כאשר $B_1 = \{b_i \mid i < \kappa\}$ ו־$B_2 = \{b'_i \mid i < \kappa\}$, שיכון אלמנטרי חלקי. לכן ניתן להרחיב לאוטומורפיזם של $\mathcal{C}$. □

טענה 13.14 *נניח ש־$\mathcal{M}$ מודל של T ו־φ מינימלי בחזק, אז יש $B \subseteq \varphi(M)$ בלתי־תלויה ו־*$\varphi(M) = \operatorname{acl}(B)$.

הוכחה. תהי B בלתי־תלויה ומקסימלית, אם $c \notin \operatorname{acl}(B)$ אז נטען שאין $b \in B$ כך ש־$b \in \operatorname{acl}((B \cup \{c\}) \setminus \{b\})$. אחרת נסמן $B' = B \setminus \{b\}$, ונקבל ש־$b \notin \operatorname{acl}(B')$ וכן $\mathcal{M} \models p \restriction B'(b)$, ו־$\mathcal{M} \models p \restriction B' \cup \{b\}$. נובע ש־$tp(b, c/B') = tp(c, b/B')$ אבל $b \in \operatorname{acl}(B' \cup \{c\})$ בסתירה. □

תרגיל 13.1 תהי φ מינימלית בחזק, אז עוצמת הבסיס ל־$\varphi(M)$ מוגדרת היטב.

הערה אם $|T| < |\varphi(M)|$ אז זה טריוויאלי.

הוכחת משפט מורלי. נניח ש־T תורה $\aleph_1$־קטגורית, בפרט טרנסצנדטלית־לחלוטין וללא זוגות ווטיאנים. נניח ש־$\mathcal{M}$ מודל ראשוני ובן־מנייה. φ מינימלית בחזק ב־$\mathcal{M}$. נניח ש־$\mathcal{N}_1, \mathcal{N}_2 \models T$ מעוצמה κ, בלי הגבלת הכלליות $\mathcal{M} \prec \mathcal{N}_1, \mathcal{N}_2$, לכן ניתן לבחון את $\varphi(N_1), \varphi(N_2)$.

נוכיח את הטענה ש־$\kappa = |\varphi(N_1)| = |\varphi(N_1)|$. אחרת יש $\mathcal{N}_1 \prec \mathcal{N}' \subseteq \varphi(N_1)$ ולכן $\varphi(N') = \varphi(N_1)$ אבל $|N'| < |N_1|$ ובפרט שונים ונקבל זוג ווטיאני.

נניח ש־B_1 בסיס ל־$\varphi(N_1)$ בעוצמה κ ו־B_2 בסיס ל־$\varphi(N_2)$ בעוצמה κ. אז $\aleph_0 \cdot \aleph_0 \cdot (|B_1|)^{<\omega} \leq |\varphi(N_1)| \leq \kappa$ ומצד שני $\kappa \leq |B_1|$ ולכן $|B_1| = \kappa$. לכן יש אוטומורפיזם של $\mathcal{C}$ שמעביר את $\varphi(N_1)$ ל־$\varphi(N_2)$, בלי הגבלת הכלליות נחליף את $\mathcal{N}_1$ בתמונתו ולכן $\varphi(N_1) = \varphi(N_2)$. נניח ש־$\mathcal{N}$ ניתן לבנייה מעל $\varphi(N_1) = \varphi(N_2)$ ולכן בפרט הוא ראשוני, אז $\mathcal{N} \prec \mathcal{C}_T$. נזכור כי מודל זה הוא אטומי מעל A ובפרט אם $a \in N$ מקיים $\varphi(a)$ אז $a \in A$, לכן או שהוא אלגברי או שהוא $p \restriction A$. אם הוא אלגברי אז יש נוסחה ψ אלגברית בטיפוס. כל המימושים של ψ כבר שייכים ל־$\mathcal{N}_1, \mathcal{N}_2$ ולכן ל־$A = \varphi(N_1) = \varphi(N_2)$. אם הוא $p \restriction A$ אז הוא לא מבודד. אם $\rho(x)$ מבודדת אותו אז $\varphi \wedge \rho$ לא אלגברית לכן אינסופית ונובע ש־$\rho \in p \restriction A$. ρ מכיל מספר סופי של פרמטרים מ־A, נסמן $a_0, \ldots, a_{n-1}$, ולכל כל איבר ב־A מחוץ ל־$\operatorname{acl}(\bar{a})$ יקיים את ρ. ניקח b כזה ונקבל ש־$\neg(\rho \to x \neq b)$ בסתירה. לכן $\varphi(N) = A$ אבל N ראשוני ולכן $\mathcal{N} \prec \mathcal{N}_1$. אם $\mathcal{N} \neq \mathcal{N}_1$ זהו זוג ווטיאני ולכן $\mathcal{N} \cong \mathcal{N}_1 \cong \mathcal{N}_2$ כנדרש. □

הגדרות ומשפטים