

בשיעור זה, נתאר את הגשמת מערכות המספרים ב-ZF. נעשה זאת בשלבים:

1. מגדירים $(\mathbb{N}, +, \cdot, 0, 1, <)$

$$(\mathbb{N}, +, \cdot, 0, 1, <) := \left(\omega, +, \cdot, \emptyset, \{\emptyset\}, \in \right)$$

\downarrow \downarrow \downarrow \downarrow
 lec.6 lec.3 lec.3 lec.2

ניתן להראות באינדוקציה כי $+$ ו- \cdot הן פעולות חילופיות ואסוציאטיביות מעל ω .

2. נבקש להגדיר מבנה $(\mathbb{Z}, +, -, \cdot, 0, 1, <)$ בהסתמך על סעיף א'.

מגדירים יחס שקילות \sim על $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$, כדלקמן:

$$1. (a, b) \sim (a', b') \iff a + b' = a' + b$$

ואז מגדירים:

$$\mathbb{Z} := \mathbb{N} \times \mathbb{N} / \sim = \{[(a, b)]_{\sim} \mid (a, b) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}\}$$

בפרט, \mathbb{Z} בת-מניה.

אנו חושבים על \mathbb{N} כעל "תת-קבוצה" של \mathbb{Z} במובן זה שאנו מזהים כל $n \in \mathbb{N}$ עם המחלקה $[(n, 0)]_{\sim}$. בפרט, נגדיר:

$$0 := [(0, 0)]_{\sim}, \quad 1 := [(1, 0)]_{\sim}$$

◀ נגדיר פעולת חיבור:

$$[(a, b)]_{\sim} + [(c, d)]_{\sim} := [(a + c, b + d)]_{\sim}$$

הפעולה מוגדרת היטב, כי אם $(a, b) \sim (a', b')$ ו- $(c, d) \sim (c', d')$, אז $a + b' = a' + b$, $c + d' = c' + d$, ולכן $a + b' + c + d' = a' + b + c' + d$.

שימו לב, כי לכל $a, b \in \mathbb{N}$, מתקיים:

- $a < b$ אמ"מ קיים $(\mathbb{N} \setminus \{0\}) \ni n$ (ביחידות) כך ש- $(a, b) \sim (0, n)$
- $b < a$ אמ"מ קיים $(\mathbb{N} \setminus \{0\}) \ni n$ (ביחידות) כך ש- $(a, b) \sim (n, 0)$
- $a = b$ אמ"מ $(a, b) \sim (0, 0)$.

◀ נגדיר פעולת כפל:

$$[(a, b)]_{\sim} \cdot [(c, d)]_{\sim} := [(a \cdot c + b \cdot d, a \cdot d + b \cdot c)]_{\sim}$$

קל לוודא כי ההגדרה היא טובה.²

◀ נגדי:

$$-[(a, b)]_{\sim} := [(b, a)]_{\sim}$$

◀ סדר:

$$[(a, b)]_{\sim} < [(c, d)]_{\sim} \iff a + c < d + b$$

קל לוודא כי ההגדרה היא טובה וכי לכל $n \in \mathbb{N}$ שונה מ-0:

$$[(0, n)]_{\sim} < [(0, 0)]_{\sim} < [(n, 0)]_{\sim}$$

כמו-כן, $<$ מרחיב את $<$, והוא קווי משום שהאחרון קווי.

ניתן גם להראות כי המבנה שהתקבל הוא חוג סדור.

¹ הרעיון: מחלקת השקילות של (a, b) מייצגת את המספר $a - b$.
² הרעיון: אם $(a - b) = (a' - b')$ ו- $(c - d) = (c' - d')$ אז $(a - b)(c - d) = (a' - b')(c' - d')$.

3. נבקש להגדיר מבנה $(\mathbb{Q}, +, -, \cdot, 0, 1, <)$ בהסתמך על $(\mathbb{Z}, +, -, \cdot, 0, 1, <)$. נגדיר יחס שקילות \approx על $\mathbb{Z} \times (\mathbb{Z} \setminus \{0\})$ כדלקמן:

$$(a, b) \approx (a', b') \iff a \cdot b' = a' \cdot b$$

את מחלקת השקילות של (a, b) נסמן ב- $\frac{a}{b}$, ואז

$$\mathbb{Q} := \mathbb{Z} \times (\mathbb{Z} \setminus \{0\}) / \approx = \left\{ \frac{a}{b} \mid a \in \mathbb{Z}, b \in (\mathbb{Z} \setminus \{0\}) \right\}$$

בפרט \mathbb{Q} בת-מניה.

אנו חושבים על \mathbb{Z} כעל "תת-קבוצה" של \mathbb{Q} במובן זה שאנו מזהים כל $z \in \mathbb{Z}$ עם המחלקה $\frac{z}{1}$.³ בפרט, נגדיר:

$$0 := \frac{0}{1}, \quad 1 := \frac{1}{1}$$

◀ נגדיר פעולת חיבור:

$$\frac{a}{b} + \frac{c}{d} := \frac{(a \cdot d) + (b \cdot c)}{b \cdot d}$$

ההגדרה היא טובה ו- $+$ מרחיב את $+$.

◀ נגדיר פעולת כפל:

$$\frac{a}{b} \cdot \frac{c}{d} := \frac{a \cdot c}{b \cdot d}$$

ההגדרה היא טובה ו- \cdot מרחיב את \cdot .

◀ נגדיר:

$$-\frac{a}{b} := \frac{-a}{b}$$

◀ סדר:

$$\frac{a}{b} < \frac{c}{d} \iff a \cdot d < c \cdot b$$

ההגדרה היא טובה, $<$ מרחיב את $<$, והוא קווי משום שהאחרון קווי. ניתן גם להראות כי המבנה שהתקבל הוא שדה סדר.

טענה 13.1 $(\mathbb{Q}, <)$ מהווה סדר קווי, צפוף, ללא איבר ראשון ואחרון.⁴

הוכחה: אין איבר ראשון או אחרון, משום שלכל $\frac{a}{b}$, מתקיים

$$\frac{a}{b} + (-1) < \frac{a}{b} < \frac{a}{b} + 1$$

כמו-כן, **צפיפות** נובעת מהעובדה שלכל $\frac{a}{b} < \frac{c}{d}$, מתקיים

$$\frac{a}{b} < \frac{(a \cdot d) + (c \cdot b)}{(b \cdot d) + (b \cdot d)} < \frac{c}{d}$$

■

4. נרצה להגדיר מבנה $(\mathbb{R}, +, -, \cdot, 0, 1, <)$ בהסתמך על $(\mathbb{Q}, +, -, \cdot, 0, 1, <)$. תת-קבוצה D של \mathbb{Q} תקרא **חתך דדקינד שמאלי** אם שלושת הבאים מתקיימים:

(א) D חסומה ב- $(\mathbb{Q}, <)$.⁵

(ב) אין ב- $(D, <)$ איבר אחרון.

(ג) D סגורה כלפי מטה, כלומר, אם $D \ni q$ אז $D \ni q_{\downarrow}$.

נגדיר:

$$\mathbb{R} := \{D \subseteq \mathbb{Q} \mid D \text{ חתך דדקינד שמאלי}\}$$

אנו חושבים על \mathbb{Q} כעל "תת-קבוצה" של \mathbb{R} במובן זה שאנו מזהים כל $q \in \mathbb{Q}$ עם הריישא הראשית q_{\downarrow} .⁶ בפרט,

³ לא קשה לוודא כי המיפוי $z \mapsto \frac{z}{1}$ הוא חח"ע.

⁴ המושגים הוגדרו בהרצאה הראשונה.

⁵ הוגדר בהרצאה 5. במקומות אחרים, יש שיעדיפו את המונח "חסומה מלעיל".

⁶ זהו אכן חתך. כיוון ש- $(\mathbb{Q}, <)$ סדר צפוף, מתקיים כי המיפוי $q \mapsto q_{\downarrow}$ הוא חח"ע.

נגדיר:

$$0 := 0_{\downarrow}, \quad 1 := 1_{\downarrow}$$

◀ נגדיר פעולת חיבור:

$$D + E := \{d + e \mid d \in D, e \in E\}$$

+ מרחיב את +.

◀ נגדי:

$$-D := \{(-d) + e \mid d \in \mathbb{Q} \setminus D, e \in 0\}$$

◀ כפל:

נחלק לארבעה מקרים:

(א) אם $0 \subseteq E, 0 \subseteq D$, נגדיר

$$D \cdot E = \{p \cdot q \mid p \in D \setminus 0, q \in E \setminus 0\} \cup 0$$

(ב) אם $0 \not\subseteq E, 0 \not\subseteq D$ נגדיר

$$D \cdot E = (-D) \cdot (-E)$$

(ג) אם $0 \subseteq D$ ו- $0 \not\subseteq E$ נגדיר

$$D \cdot E = -(D \cdot (-E))$$

(ד) אם $0 \subseteq E$ ו- $0 \not\subseteq D$ נגדיר

$$D \cdot E = -((-D) \cdot E)$$

• מרחיב את •.

◀ סדר:

$$D < E \iff D \subset E$$

< מרחיב את <.

הגדרה 13.2 סדר קווי (L, \triangleleft) נקרא שלם אמ"מ לכל תת-קבוצה לא ריקה $L \supseteq A$, אם A חסומה ב- (L, \triangleleft) , אז ל- A יש חסם עליון, כלומר, לקבוצה הבאה יש איבר ראשון:

$$\{b \in L \mid \forall a \in A (a \triangleleft b \vee a = b)\}$$

איבר זה, אם קיים, הוא יחיד ויסומן ב- $\sup(A)$.

הגדרה 13.3 סדר קווי (L, \triangleleft) נקרא ספרגילי אמ"מ קיימת תת-קבוצה בת-מניה $L \supseteq S$ כך שלכל $x \triangleleft y$ ב- L , קיים $S \ni z$ כך ש- $x \triangleleft z \triangleleft y$ או $z \in \{x, y\}$.

הבחנה 13.4 $(\mathbb{R}, <)$ סדר קווי, שלם, צפוף, ספרגילי, ללא איבר ראשון ואחרון.

הוכחה: במקרה בו $(\mathbb{R}, <)$ איננו סדר קווי, אז קיימים חתכים D, E שונים כך ש- $(D \subset E) \wedge \neg(E \subset D)$.

יהי, לכן, $p \in D \setminus E$ ו- $q \in E \setminus D$. היות ו- $(\mathbb{Q}, <)$ סדורה קווית, ניתן להניח בה"כ כי $q < p$. אך אז העובדה ש- D חתך גוררת כי $q \in D$ בסתירה לבחירת האחרון.

שלמות: נניח $\mathbb{R} \supseteq A$ לא ריקה וחסומה ב- $(\mathbb{R}, <)$. נסמן, $D := \bigcup A$.

קל לוודא כי D חתך (למשל, אין בו איבר אחרון, כי אחרת היה אחרון באחד החתכים מ- A).

אז מכך ש- $<$ הוא $<$, נובע כי $D = \sup(A)$.

אי קיום איבר ראשון ואחרון: לכל $D \ni \mathbb{R}$ מתקיים

$$.D + (-1) < D < D + 1$$

\mathbb{Q} מעידה כי $(\mathbb{R}, <)$ ספרבילי, שכן, אם $D \subset E$ חתכים, אז ניקח $q \in E \setminus D$ ונקבל

$$.D \subset q \downarrow \subset E$$

היות ו- $(\mathbb{Q}, <)$ סדר צפוף, נובע מהנ"ל כי גם $(\mathbb{R}, <)$ סדר צפוף.

תרגיל 13.5 הראו כי $(\mathbb{R}, +, -, \cdot, 0, 1, <)$ שדה סדור ארכימדי.

משפט 13.6 אם (L, \triangleleft) סדר קווי שלם צפוף ספרבילי ללא איבר ראשון ואחרון, אז (L, \triangleleft) איזומורפי סדר ל- $(\mathbb{R}, <)$.

הוכחה: תהי $L \supseteq S$ כבהגדרת הספרביליות.

כיוון ש- (L, \triangleleft) צפוף ללא איבר ראשון וללא איבר אחרון, אז (S, \triangleleft) גם צפופה ללא איבר ראשון וללא איבר אחרון. אז ממשפט קנטור (הרצאה 1), קיים איזומורפיזם סדר מ- $(\mathbb{Q}, <)$ ל- (S, \triangleleft)

$$.\pi : \mathbb{Q} \rightarrow S$$

נגדיר

$$\bar{\pi} : \mathbb{R} \rightarrow L$$

על-ידי הכלל:

$$.\bar{\pi}(D) := \sup(\pi[D])$$

כיוון ש- π שומרת סדר, תמונה איבר-איבר של קבוצה חסומה היא קבוצה חסומה, ואז השלמות של (L, \triangleleft) מובילה לכך ש- $\bar{\pi}$ מוגדרת היטב.

$\bar{\pi}$ שומרת סדר (ובפרט חד-חד-ערכית), כי אם $D \subset E$, אז קיים $q \in \mathbb{Q}$ כך ש- $D \subset q \downarrow \subset E$, ואז:

$$.\bar{\pi}(D) \triangleleft \pi(q) \triangleleft \bar{\pi}(E)$$

$\bar{\pi}$ על, כי בהנתן $x \in L$, נסמן

$$D := \{q \in \mathbb{Q} \mid \pi(q) \triangleleft x\}$$

אז D חתך, כלומר שייך ל- \mathbb{R} , ומתקיים $\bar{\pi}(D) = X$ כיוון ש- S מעידה על הספרביליות של (L, \triangleleft) .

העוצמה של \mathbb{R}

נבקש להראות כי $|\mathbb{R}| = 2^{\aleph_0}$. את המונה $|\mathbb{R}|$ בד"כ מסמנים באות c . יש גם מי שמסמן את $|\mathbb{R}|$ באות \aleph . מהגדרת \mathbb{R} כאוסף חתכי דדקינד מתקיים $|\mathbb{R}| \leq |\mathcal{P}(\mathbb{Q})| = 2^{\aleph_0}$. נטפל בכיוון ההפוך:

טענה 13.7 קיימת התאמה חד-חד-ערכית מ- ${}^\omega 2$ ל- \mathbb{R} .

הוכחה: נגדיר ברקורסיה מספרים רציונליים:

$$a_0 := \frac{1}{4}$$

$$a_{n+1} := a_n \cdot \frac{1}{4}$$

באינדוקציה מראים כי $a_n < 1$ לכל n .

כעת, בהנתן פונקציה $b : \omega \rightarrow 2$ נגדיר ברקורסיה מספרים רציונליים:

$$b_0 := \begin{cases} 0, & b(0) = 0 \\ a_0, & b(0) = 1 \end{cases}$$

$$b_{n+1} := \begin{cases} b_n, & b(n+1) = 0 \\ b_n + a_{n+1}, & b(n+1) = 1 \end{cases}$$

מראים באינדוקציה כי $b_n < 1$ לכל n .

לבסוף, נגדיר

$$r_b := \sup\{b_n \mid n < \omega\}$$

ההגדרה היא טובה, משום ש-1 מעיד כי $\{b_n \mid n < \omega\}$ חסומה ב- $(\mathbb{R}, <)$.

נראה כי המיפוי $b \mapsto r_b$ חד-חד-ערכי ונסיק כי $2^{\aleph_0} \leq |\mathbb{R}|$.

בהנתן $b, b' \in {}^\omega 2$ שונים, יהי m הטבעי הראשון כך ש- $b(m) \neq b'(m)$.

בלי הגבלת הכלליות, נוכל להניח כי $b(m) = 0$ ו- $b'(m) = 1$.

◀ לכל $m > k$, מתקיים $b_k = b'_k$.

◀ עבור $k = m$, מתקיים

$$b_m = b'_m - a_m$$

◀ עבור $k > m$ מתקיים

$$\begin{aligned} b_k &\leq b_m + (a_{m+1} + \dots + a_k) \\ &= b'_m - a_m + (a_{m+1} + \dots + a_k) \\ &< b'_m - \left(\frac{1}{4}\right)^{m+1} + \left(\left(\frac{1}{4}\right)^{m+2} \cdot \frac{1}{1 - \frac{1}{4}}\right) \\ &= b'_m + \left(\frac{1}{4}\right)^{m+1} \left(-1 + \frac{1}{4} \cdot \frac{1}{1 - \frac{1}{4}}\right) \\ &= b'_m + \left(\frac{1}{4}\right)^{m+1} \left(-1 + \frac{1}{3}\right) \\ &= b'_m + \left(\frac{1}{4}\right)^m \cdot \frac{1}{4} \cdot \left(-\frac{2}{3}\right) \\ &\leq b'_m - \frac{1}{6} \\ &\leq b'_k - \frac{1}{6}. \end{aligned}$$

ולכן

$$r_{b'} - r_b \geq \frac{1}{6} > 0$$

בפרט $r_{b'} \neq r_b$, כמבוקש.

■