

חדו"א א' 1

שחר פרץ

26 באוקטובר 2025

שם מרצה: לייאור קמה

EMAIL: liorkamma@tauex.tau.ac.il

নি�וטון פיתח לראשונה את החדו"א ככלי לנתח כוכבי לכת וклиעים. תוך כדי כך ליבניץ פיתח את החדו"א. ההגדרות לא היו פורמליות בכלל. זה השתנה לאחר פרדוקס רاسل, ולאחריו שארם הפורמליזם של הילברט בוגינגן השתלט על הכל.

INTRO (1)

1.1 שדות סדריים שלם

דיברנו על מערכת המספרים ממשיים בלינארית. נדבר על הקבוצה \mathbb{R} . הקבוצה היחידה שנייה לנו ממשיים היא \mathbb{N} (מהאקסiomות של תקציב). מהטבעיים בונים את הקבוצות האחרות, כמו השלמים והרציונליים. לבנות את הממשיים זה יותר בלגנ', זה לא קשה, בעיקר locator זמן.

אופציה אחרת, היא במקום לבנות את \mathbb{R} , ניגש בקבוצה האקסימיטית, כמו שראינו בתורת החוגים. נניח כל מני דברים על הקבוצה הזאת, נקווה שהיא קיימת, ונוכיח כל מני טענות על גבי זה.

אינטרואטיבית נחשוב על זה בעל כל מספר שיכול להתבטא באורך של קטע.

יש לנו שתי פעולות, $\mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} : +$ ו- $\mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} : \cdot$. עקרונית $(5, 3) +$ כתיב פולני של $5 + 3$ מקובל מספק. הקבוצה \mathbb{R} היא חבורה בחיבור, חבורה בכפל, ודיסטרוביוטיבית. ככלומר לכל $x, y, z \in \mathbb{R}$ מתקיים:

1. קומוטטיביות: $\forall x, y \in \mathbb{R}: x + y = y + x$

2. אסוציאטיביות: $\forall x, y, z \in \mathbb{R}: x + (y + z) = (x + y) + z$

3. קיום איבר 0 (יחידת חיבור): $\exists 0 \in \mathbb{R}: \forall x \in \mathbb{R} x + 0 = x$

4. קיום נגדי (הופכי לחיבור): $\forall x \in \mathbb{R}: \exists y \in \mathbb{R}: x + y = 0$

כבר בעזרת התנחות האלו אפשר לעשות דברים.

משפט 1. לכל $z \in \mathbb{R}$: $(x + y = z + y) \implies x = z$

הוכחה. יהו $x, y, z \in \mathbb{R}$. נניח $y + z = y + x$. מ-4 קיימים $t \in \mathbb{R}$ כך $z - t = 0$. נרכיב את $+$ עם t על שני האגפים ונקבל ■ $t = x$ מ-2 נקבע $(x + t) = z + (y + t) = z + y$ ולכן $x = z$.

מסקנה 1. לכל $x \in \mathbb{R}$ קיים $y \in \mathbb{R}$ ייחיד כך $x + y = 0$.

סימון 1. יהי $x \in \mathbb{R}$. את המספר y המקיים $x + y = 0$ נenna הנגדי של x ונסמן $-x$. נמשיך עתה עם אקסiomות כפל.

5. קומוטטיביות: $\forall x, y \in \mathbb{R}: x \cdot y = y \cdot x$

6. אסוציאטיביות: $\forall x, y, z \in \mathbb{R}: (xy)z = x(yz)$

7. קיום ניטרלי לחיבור (קיים ייחידה בכפל): $\forall x \in \mathbb{R}: x \cdot 1 = x$

8. קיום הופכי בכפל: $\forall x \in \mathbb{R} \setminus \{0\}: \exists y \in \mathbb{R}: xy = 1$

משפט 2. לכל $x, y, z \in \mathbb{R}$, אם $xy = zy \wedge y \neq 0$ אז $x = z$.
שים לב לדרישת $y \neq 0$.

הוכחה. תרגיל בבית ■

מסקנה 2. לכל $x \in \mathbb{R} \setminus \{0\}$ קיים $y \in \mathbb{R} \setminus \{0\}$ ייחיד כך $xy = 1$.

סימון 2. יהי $x \in \mathbb{R} \setminus \{0\}$, את המספר המקיים $xy = 1$ נenna ההופכי של x ונסמן x^{-1} .

עתה נסיף את הוכנה האחורונה שנדרצה מאיתנו:

$$9. \text{ דיסטרובוטיביות: } \forall x, y, z \in \mathbb{R}: x(y + z) = xy + xz$$

תשעת האקסיומות הללו מדגירות על $(\cdot, +, \cdot)$ מבנה הקורי שזה. הוא למעשה חוג עם הופכי בכפל, ומקיים כל מני תכונות נחמדות שראינו באלגברה לינארית 1א.

$$\text{משפט 3. } \text{לכל } x \in \mathbb{R} \text{ מתקיים } 0 \cdot x = 0$$

הוכחה. יהי $x \in \mathbb{R}$. לפי 3 $0 + 0 = 0$. כלומר $x \cdot 0 = x(0 + 0) = x \cdot 0 + x \cdot 0 = 0$. לפי 9 $x \cdot 0 = 0$.

הוכחה. יהי x . מטענה קודמת, $x(1 + (-1)) = 0$. כלומר $1 + (-1) = 0$. לפי 9 $x \cdot 1 = x$. לפי 7 $x \cdot (-1) = -x$. הוכחנו את ייחדות הנגדי ולכן $x + (-1)x = 0$.

עתה, נגיד יחס סדר (כמ שעשינו בבדיקה 1). קבוצה R קרויה יחס אם $R \subseteq A \times A$ עברו $A \times A$ כלשהו. ואכן, טענים $\mathbb{R} \times \mathbb{R} \subseteq < <$. במקרה כתוב $< < \in (2, 3)$ כתוב $> > \in (3, 2)$.

$$\forall x, y \in \mathbb{R}: x < y \implies x \not\prec y$$

$$\forall x, y, z \in \mathbb{R}: (x < y \wedge y < z) \implies x < z$$

$$\forall x, y \in \mathbb{R}: x < y \vee x = y \vee y < x$$

$$\forall x, y, z \in \mathbb{R}: x < y \implies x + z < y + z$$

$$\forall x, y, z \in \mathbb{R}: (x < y \wedge 0 < z) \implies xz < yz$$

10. אנטיסימטריות חזקה:

11. טרנזיטיביות:

12. מלאיות:

13. אדטיביות:

14. סטוקו-כפלויות:

הקבוצה $(\mathbb{R}, +, \cdot, <, >)$ נקראת שדה סגור.

$$\text{משפט 5. } \text{יהי } x, y \in \mathbb{R}. \text{ אם } x < y \text{ אז } -y < -x.$$

הוכחה. נניח $y < x$. לפי 13 $-x + (x + (-y)) < -x + 0$, כלומר $x + (-y) < y$. כלומר $x + (-y) < y + (-y)$. לפי 1, 13 מתקיים $x + (-y) < y$. וסת"כ $x + (-y) < y$ נקבע $-y < -x$ כדריש.

$$\text{משפט 6. } \text{לכל } x, y, z, w \in \mathbb{R}, \text{ אם } w < y \wedge z < x \text{ אז } w < z < x.$$

שים לב שהזאת לא עובד בכפל, אלא אם מינחים שהכל חיובי (לבית).

יש לציין שגם $(\mathbb{Q}, +, \cdot, <, >)$ הוא יחס סדר סדור.

از מה מיוחד ב- \mathbb{R} ? תමינו, אבל הרעיון הוא שהוא יותר "רציף". המהות של החשבון הדיפרנציאלי הוא הרצף הזה. את ה"געילה" הזה של האקסיומות כך שרק \mathbb{R} יכול (עד כדי איזו) יתבצע ע"י הוספת אקסיומת השלים.

1.2 קבוצות חסומות וחסמים

הגדרה 1. תהא $A \subseteq \mathbb{R}$. יהיו $a, \alpha \in A$. נאמר $a \leq \alpha$ חסם מלעיל של A אם לכל $a \in A$ אם מתקיים $a \leq \alpha$.

הגדרה 2. תהא $A \subseteq \mathbb{R}$. יהיו $a, \alpha \in A$. נאמר $a \leq \alpha$ חסם מלרע של A אם לכל $a \in A$ אם מתקיים $\alpha \leq a$.

הגדרה 3. A תקרא חסומה מלעיל כאשר קיימים לה חסם מלעיל.

הגדרה 4. A תקרא חסומה מלרע אם קיימים לה חסם מלרע.

הגדרה 5. A תקרא חסומה אם היא חסומה מלעיל ומולרע.

הגדרה 6. α יקרא חסם עליון (סופרמור) כאשר:

$$1. \alpha \text{ חסם מלעיל, כלומר } \forall a \in A: a \leq \alpha.$$

$$2. \text{ החסימה הדוקה, כלומר } \forall a \in A: a > \alpha - \epsilon \text{ עבור } \epsilon > 0 \exists a \in A: a > \alpha.$$

נבחן ש-2 לא נכון ל"קדים $a \in A$ כך ש- α ". לדוגמה, $\{x \in \mathbb{R}: x < 1\} = A$. מטרזטיביות כל $\alpha > 1$ הוא חסם עליון, אך רק אחד הוא סופרמור, על אף ש- $A \neq \emptyset$. עם זאת, הכוון השני עובד: אם $\alpha \in A$ חסם עליון של A (קוראים למספר כזו מקסימום), אז α סופרמור.

כלומר, מקסימום הוא סופרמור, אבל סופרמורים לא בהכרח מקסימים. האינטואציה ל-2 – לא משנה כמה מעט נוריד (כמה ה- ϵ קטו), ברגע שנוריד ממשו מ- α , נקבל ממשו שהוא כבר לא חסם מלעיל. ככלומר, החסם העליון הוא "החסם המלועל הקטן ביותר". כמו שנראה בהמשך, האינטואציה הזה אולי עוזרת להבין את ההגדרה, אבל היא אינטואציה מטעה מאוד.

лемה 1. 1 חסם עליון של הקבוצה לעיל

הוכחה. יהי $A \subseteq \mathbb{R}$. אז $\exists \varepsilon > 0$ ומכאן הוא חסם מלעיל. נותר להוכיח שהחסימה הדוקה. יהי $a \in A$. אז $\exists \frac{\varepsilon}{2} < 0$. לכן $\exists \frac{\varepsilon}{2} < 1 - \frac{\varepsilon}{2} < 1$. לכן $\exists \frac{\varepsilon}{2} < 1 - \frac{\varepsilon}{2} < 1$. כלומר $\exists \frac{\varepsilon}{2} < 1 - \frac{\varepsilon}{2} < 1$.

משפט 7. תהא $A \subseteq \mathbb{R}$. אם יש $\exists a \in A$ חסם עליון, יש לה חסם עליון יחיד.

הוכחה. נניח α חסם עליון של A וגם β חסם עליון של A . נניח $\beta < \alpha$. נסמן $\alpha - \beta = \varepsilon$ ומהנהה $0 < \varepsilon$. נקבל קיומ $a \in A$ כך $\beta - (\beta - \alpha) < a$ ולכן $\alpha < a$, בסתרה לכך α חסם מלעיל של A .

סימן 3. תהר $\mathbb{R} \subseteq A$ קבוצה חסומה מלעיל. נסמן את החסם העליון של A ב- \bar{A} sup.

לבית – תגדירו באופן דומה חסם תחתון.

סימן 4. חסם תחתון (שהגדրתם בבית) יקרא אקסיומת ויסומן ב- \bar{A} inf.

עתה, נוכל להגיד את האקסיומה ה-15 של המשמעים.

15. אקסיומת השלמות (או אקסיומת החסם העליון): לכל $A \subseteq \mathbb{R}$. אם $A \neq \emptyset$ וגם A חסומה מלעיל, אז $\exists \bar{A}$ קיימ \bar{A} חסם עליון.

лемה 2. לכל $x \in \mathbb{Q}$, $x^2 \neq 2$.

(כלומר, $\sqrt{2}$ מס' אי-רציונלי)

הוכחה. יהי $x \in \mathbb{Q}$. נניח בשליליה $x^2 = 2$. קיימים $m, n \in \mathbb{Z}$ כך $\frac{m}{n} \neq x$ וגם $\frac{m}{n} = x$. ללא הגבלת הכלליות, m אי-זוגי או n אי-זוגי (לבייה: לסגור את הפינה הזו באינדוקציה). לכן $2 = \left(\frac{m}{n}\right)^2 = \frac{m^2}{n^2}$, כלומר $2 = m^2$. אבל $m^2 = 2n^2$. מכאן m^2 זוגי ולכן m זוגי כי ריבוע לא משנה גורמים ראשוניים. seh"כ קיימ k כך $\frac{m}{n} = k$ כלומר $m = kn$ ומכאן $2 = k^2 n^2$ ואז $n^2 = 2/k^2$ ואז n^2 זוגי וסתירה. לכן $x^2 \neq 2$.

лемה 3. יהיו $x, y \in \mathbb{R}$, אם $x < y \wedge x^2 < y^2$.

משפט 8. אינה מקיימת את אקסיומת השלמות.

הוכחה. נתבונן בקבוצה $\{x \in \mathbb{R} : x^2 < 2\} = \mathbb{Q}$. נתבונן ב- \bar{A} . $\exists x > 0 : x^2 < 2$. ו- $\emptyset \neq A \subseteq \mathbb{R}$. נאמר $1 \in A$ ו- $\exists a \in A$ כך $a^2 < 2$. נראת ש- 2 חסם מלעיל. יהי $a \in A$. ידוע $a^2 < 2$. מקרה 1, נניח $a \geq 1$ ו- $\exists a \leq 2$. מקרה 2, נניח $a < 1$ ו- $\exists a < 2$ וסיימנו. לכן 2 חסם מלועל של A כלומר A חסומה מלועל.

נותר להוכיח שאין $\exists a \in \mathbb{R}$ חסם עליון. יהי α ש- α לא חסם עליון. ידוע ממשפט קודם $\alpha^2 \neq 2 \vee \alpha^2 > 2$.

• אם $\alpha^2 < 2$. [טיווחה: הינו רוצים לקחת ממוצע חשבוני, עם $\sqrt{2}$ לא מוגדר. כלומר הינו רוצים למצוא δ כך $\frac{1}{2}(\alpha + \delta)^2 < 2$. זה יוצא $\frac{1}{2}(\alpha + \delta)^2 < 2$. מכאן $\alpha^2 + 2\alpha\delta + \delta^2 < 2$. בגלל $\alpha^2 < 2$ ו- $\delta^2 < 2 - \alpha^2$ קבעו חובי יש לנו תקווה שזה אפשרי. נקווה $\delta < 1$ ואז $\frac{2-\alpha^2}{2\alpha+1} < \delta$, וברגע שנדע שהוא לא 0 בחרכח קיימ $0 < \delta < \frac{2-\alpha^2}{2\alpha+1}$. מכאן $2\alpha\delta + \delta^2 \leq 2\alpha\delta + \delta < 2 - \alpha^2$ מתקאים.] בין זה לבין 1 ונגמר עניין – סוף טיווחה.

- אם $0 < \alpha < \alpha$ איןנו חסם עליון, אחרת נסמן $\delta = \frac{1}{2} \min \left[1, \frac{2-\alpha^2}{2\alpha+1} \right]$. אז $\delta > 0$ ו- $\delta < \alpha$, שכן מהנהה $\alpha^2 > 2 - \alpha^2$ ולכן $\delta < \alpha$. כמו כן, $\delta < \alpha + \delta$. ידוע $\delta < \alpha + \delta < 0$. לכן $\delta < 0$

$$(\alpha + \delta)^2 < \alpha^2 + 2\alpha\delta + \delta^2 = \alpha^2 + \delta(2\alpha + 1) < \alpha^2 + \frac{2 - \alpha^2}{2\alpha + 1}(2\alpha + 1) = \alpha^2 + 2 - \alpha^2 = 2$$

לכן $\alpha + \delta \in A$ כלומר α איןנו חסם מלועל של A ולכן α איןנו חסם עליון.

- בדומה למקורה הקודם, אם $0 \leq \alpha < \alpha$ איןנו חסם עליון של A . נניח $0 > \alpha$. [טיווחה: הפעם נעשה הפוך, נרצה למצוא $\delta > 0$ כך $2\alpha\delta - \delta^2 < 2\alpha\delta < \alpha^2 - 2$. צל. חייבם להניח $\alpha < \delta$, בלי קשר $2\alpha\delta - \delta^2 < 2\alpha\delta = \alpha^2 - 2\alpha\delta + \delta^2 < \alpha^2 - 2$. וסה"כ $\delta < \frac{\alpha^2 - 2}{2\alpha}$. – סוף טיווחה]

ונפה לאשכלה הוכחה. נבחר $\delta = \frac{1}{2} \min \left[\alpha, \frac{\alpha^2 - 2}{2\alpha} \right]$.

$$(\alpha - \delta)^2 = \alpha^2 - 2\alpha\delta + \delta^2 > \alpha^2 - 2\alpha\delta = \dots$$

$$\dots - 2\alpha\delta > 2 - \alpha^2 \text{ ו- } 2\alpha\delta < \alpha^2 - \delta < \frac{\alpha^2 - 2}{2\alpha}$$

$$\dots > \alpha^2 + (2 - \alpha^2) = 2$$

נותר להראות $\alpha - \delta < \alpha$ אשכלה חסם עליון. יהי $a \in A$. אז $\alpha - \delta < a < \alpha$. מהיות $0 < \alpha - \delta < a$ כי בחרנו את δ כך $\alpha - \delta < a$ (מהלמה השנייה שהוכחנו). לכן $\alpha - \delta < a$ ו- α איןנו חסם עליון של A .

לסיכום – אקסיומת השלמות היא ההבדל המשמעותי בין \mathbb{Q} ל- \mathbb{R} . לבינתיים, נניח ש- \mathbb{R} שדה סדור מלא שמקיימים את אקסיומת החסם העליון, ואפשר להראות קיום, ואך להראות שכל השדות המתאימים איזומורפים אחד לשני.

משפט 9. לכל $\mathbb{R} \in x, x > 0$ אם $y \in \mathbb{R}$ אז קיים $y^2 = x$ ו גם $y > 0$ יקיים כך ש $y^2 < x$.
 הוכחה. לא נוכיח במדוק, נוכיח רק בערך. נגידיר את $\{A : a^2 < x\} = A$. ממש כמו שהוכחנו קודם, אפשר להראות ש- A חסומה מלעיל, וב- \mathbb{R} יש לה חסם עליון. צ.ל. שריבוע החסם העליון הזה, הוא x .

יש הכללה למשפט זהה:

משפט 10. לכל $\mathbb{R} \in x, n \in \mathbb{N}_+$, ואם $y \in \mathbb{R}$ יקיים $y^n = x$ אז קיים $y > 0$ ו גם $y < x$.
 ההכללה הזו יותר מסובכת, וצריך בשביל זה את הבינום של ניוטון. זה הרבה עבודה ידנית.

סימנו 5. נסמן את $\sqrt[n]{x}$ היחיד שמקיים את המשפט לעיל ב- $\sqrt[n]{x}$.
 כמו מילים לגבי חזקות. חזקות שלמות אפשר להגיד ורקורטיבית. חזקות וצינוליות אפשר להגיד לפחות בפחות או יותר באופן הבא:

$$a^{\frac{m}{n}} = \sqrt[n]{a^m}$$

שקיים מהמשפטים שלנו. בשביל ההגדירה הזו, צריך להראות שזה לא תלוי בייצוג של הרצינגי – לא איכפת לנו בעבר אילו m, n אנו מגדירים את זה, ככלומר $\frac{m}{n} = \frac{k}{\ell} \implies \sqrt[n]{a^m} = \sqrt[\ell]{a^k}$

שחר פרץ, 2025

צומפל כ- \LaTeX ווינר נאמענויות תוכינה חופשית בלבד