

חדו"א 1

שחר פרץ

26 לאוקטובר 2025

שם מרצה: ליאור קמה

אימייל: liorkammma@tauex.tau.ac.il

נויטון פיתח לראשונה את החדו"א ככלי לנתח כוכבי לכט וקליעים. בכך כך לייבנץ פיתח את החדו"א. ההגדרות לא היו פורמליות בכלל. זה השתנה לאחר פרדוקס רاسل, ולאחריו שזרם הפורמליזם של הילברט ביגינגן השתלט על הכל.

1 מבוא

1.1 שדות סדורים שלם

דיברנו על מערכת המספרים המשיים בלינארית. לדבר על הקבוצה \mathbb{R} . הקבוצה היחידה שנייה לנו מהמשיים היא \mathbb{N} (מהאקסiomות של תקבצ). מהטעבים בונים את הקבוצות האחרות, כמו השלמים והרציונליים. לבנות את המשיים זה יותר בלגן, זה לא קשה, בעיקר locator זמן.

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

אינטואיטיבית נחשוב על זה לעל כל מספר שיכל להתבטא באורך של קטע.

יש לנו שתי פעולות, $\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow + : \mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$: .. עקרונית $(3, 5) +$ כתיב פולני של $5 + 3$ מקובל מספיק. הקבוצה \mathbb{R} היא חיבור בחיבור, חיבור בכפל, ודיסטרובוטיבית. ככלומר לכל x, y, z מתקיים:

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

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

$$\exists 0 \in \mathbb{R}: \forall x \in \mathbb{R} x + 0 = x$$

$$\forall x \in \mathbb{R}: \exists y \in \mathbb{R}: x + y = 0$$

1. קומוטטיביות:

2. אסוציאטיביות:

3. קיום איבר 0 (יחידת חיבור):

4. קיום נגדי (הופכי לחיבור):

כבר בעזרת ההנחות האלה אפשר לעשות דברים.

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

הוכחה. יהי $x, y, z \in \mathbb{R}$ נניח $x + y = z + y$. נרכיב את $t \in \mathbb{R}$ כך $y - t = 0$. מ- 4 קיימים t כך $y - t = 0$. נריבב את $x + y = z + y$ כ $x + (y - t) = z + (y - t)$ כלומר $x + (y - t) = z + (y - t)$ ולכן $x = z$ כדרושים. ■

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

סימנו 1. יהי $x \in \mathbb{R}$. את המספר y המקיים $x + y = 0$ נenna נגדי של x ונסמן $-x$.

ນמשיך עתה עם אקסiomות כפל.

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

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

$$x \cdot 1 = x$$

$$\forall x \in \mathbb{R} \setminus \{0\}: \exists y \in \mathbb{R}: xy = 1$$

5. קומוטטיביות:

6. אסוציאטיביות:

7. קיום ניטרלי לחיבור (קיים ייחידה בכפל):

8. קיום הופכי בכפל:

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

שים לב לדרישה $y \neq 0$.

הוכחה. תרגיל לבית

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

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

עתה נסיף את הוכנה האחורונה שנדרצה מאיתנו:

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

תשער האקסימיות הללו מדידות על $(\mathbb{R}, +, \cdot)$ מבנה הקורי שזה. הוא למעשה חוג עם הופכי בכפל, ומקיים כל מני תכונות נחמדות שראינו באלגברה לינארית 1א.

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

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

$$\text{משפט 4. } \forall x \in \mathbb{R}: (-1) \cdot x = -x$$

הוכחה. יהי x . מטענה קודמת, $0 \cdot x = 0$. מההגדרה, $1 + (-1) = 0$. לכן $0 = 1 + (-1) = x(1 + (-1)) = x \cdot 1 + x \cdot (-1) = x + (-x) = -x$. הוכחנו את ייחדות הנגדי ולכן $x + (-1)x = 0$.

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

$$\forall x, y \in \mathbb{R}: x < y \implies x \not\sim y \quad 10. \text{ אנטיסימטריות שזה:}$$

$$\forall x, y, z \in \mathbb{R}: (x < y \wedge y < z) \implies x < z \quad 11. \text{ טרנזיטיביות:}$$

$$\forall x, y \in \mathbb{R}: x < y \vee x = y \vee y < x \quad 12. \text{ מלאיות:}$$

$$\forall x, y, z \in \mathbb{R}: x < y \implies x + z < y + z \quad 13. \text{ אדטיביות:}$$

$$\forall x, y, z \in \mathbb{R}: (x < y \wedge 0 < z) \implies xz < yz \quad 14. \text{ סקווינטיליות:}$$

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

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

הוכחה. נניח $y < x$. לפי 13 $x + (-y) < y + (-y) < -x + 0$, כלומר $-x + (x + (-y)) < -x + 0$. לפי 3 $-x + (x + (-y)) < -x + 0$ וסת"כ $0 + (-x + (-y)) < -x$ נקבע $-y < -x$ כדרוש.

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

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

יש לציין גם $(\mathbb{Q}, +, \cdot, <)$ 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 האקסימיות כך שרק \mathbb{R} יכול (עד כדי איזו) יתבצע ע"י הוספת אקסימיות השלומות.

1.2 קבוצות חסומות וחסמים

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

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

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

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

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

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

1. α חסם מלעיל, כלומר $\forall a \in A: a \leq \alpha$

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

נבחין שה-2 לא שקול ל"קיים $a \in A$ כך ש- $\alpha = a$ ". לדוגמה, $\{x \in \mathbb{R}: x < 1\}$ הוא חסם עליון, אך רק אחד הוא סופרמו, על אף ש- $1 \notin \{x \in \mathbb{R}: x < 1\}$. עם זאת, הכוון השני עובד: אם $\alpha \in A$ חסם עליון של A (קוראים למספר צזה מקסימום), אז α סופרמו.

כלומר, מקסימים הוא סופרמו, אבל סופרמו לא בהכרח מקסימום.

האינטואציה ל-2 – לא משנה כמה מעט גוריד (כמה ה- ϵ קטו), ברגע שנוריד משחו מ- α , נקבל משחו שהוא כבר לא חסם מלעיל. ככלומר, החסם העליון הוא "החסם המלועל הקטן ביותר". כמו שנראה בהמשך, האינטואציה זה או ליעזרת להבין את ההגדרה, אבל היא אינטואציה מיטהה 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 $m^2 = 2n^2$. 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 $n^2 = 2k^2$ ואז n^2 זוגי וסתירה. לכן $x^2 \neq 2$.

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

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- $\emptyset \neq A$. נתבונן ב- \bar{A} . נראה ש- \bar{A} חסם מלועל. יהי $a \in A$. ידוע $a^2 < 2$. מקרה 1, נניח $a \geq 1$ ואז $a^2 \geq 1$. מקרה 2, נניח $a < 1$ וסימנו. לכן \bar{A} חסם מלועל של A כלומר A חסומה מלועל.

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

• 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 בהכרח קיימ $0 < \delta < \frac{2-\alpha^2}{2\alpha+1}$. מכאן $\delta < 2\alpha\delta + \delta^2 < 2 - \alpha^2$ מתקאים. ניקח את המינימום בין זה לבין 1 ונגמר עניין – סוף טיווחה.]

- אם $\alpha^2 > 2$. איןנו חסם עליון, אחרת נסמן $\delta = \frac{1}{2} \min \left[1, \frac{2-\alpha^2}{2\alpha+1} \right]$. אז $\delta > 0$ ו- $\delta < \alpha - \sqrt{2}$ ולכן $(\alpha + \delta)^2 = \alpha^2 + 2\alpha\delta + \delta^2 < \alpha^2 + 2\alpha\delta < \alpha^2 + 2 < 2$. לכן:

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

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

- בדומה למקורה הקודם, אם $\alpha \leq 0$ איןנו חסם עליון. [טיווחה: הפעם נעשה הפוך, נרצה למצוא $\delta > 0$ כך $\alpha - \delta < 2$. ש- $\delta^2 < 2\alpha\delta < \alpha^2 - 2$. כלומר $\delta^2 < \alpha^2 - 2\alpha\delta$. מכאן $\delta^2 = (\alpha - \delta)^2 = \alpha^2 - 2\alpha\delta + \delta^2 > 2\alpha\delta - \delta^2 < 2\alpha\delta < \alpha^2 - 2$. בלי קשר $\delta < \frac{\alpha^2 - 2}{2\alpha}$. seh"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 $\forall \alpha \exists \delta$ אשכלה חסם עליון. יהי $\alpha \in A$. אז $\alpha^2 < 2 < (\alpha - \delta)^2$. מהיות $0 < \alpha - \delta < \sqrt{2 - \alpha^2}$ כי בחרנו את δ כך $\delta < \sqrt{2 - \alpha^2}$. מכאן $\delta < \sqrt{2 - \alpha^2}$ (מהלמה השנייה שהוכחנו). לכן $\delta < \alpha - \delta$ חסם מלועל של A , והוא אינו 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 $\mathbb{R} \in x, \text{ אם } 0 > x \text{ אז קיים } y \in \mathbb{R} \text{ ייחיד כך } 0 < y \text{ וגם } x = y^2$.
הוכחה. לא נוכח בבדיקה, נוכח רק בערך. נגידר 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 $\mathbb{R} \in x, \text{ וכל } n \in \mathbb{N}_+, \text{ אם } 0 > x \text{ אז קיים } y \in \mathbb{R} \text{ ייחיד כך } 0 < y \text{ וגם } x = y^n$.
ההכללה הזאת יותר מסובכת, וצריך בשביל זה את הבינום של ניוטון. זה הרבהה עבודה ידנית.
סימן 5. נסמן את $\sqrt[n]{x}$ היחידי שקיימים 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:

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

קיימים מהמשפטים שלנו. בשביל ההגדירה הזה, צריך להראות שזה לא תלוי ביצוג של הרצינומי – לא איכפת לנו בעבר אילו m, n אנו מגדירים את זה, ככלומר $\sqrt[n]{a^m} = \sqrt[\ell]{a^k} \Rightarrow \sqrt[n]{a^m} = \sqrt[\ell]{a^k}$.

1.3 מסקנות על מספרים טבעיות בתחום המשמשים

בפעם שעבירה דיברנו על אפיון אקסיומטי של \mathbb{R} , ובמיוחד אקסיומת השלמות שמייחדת את \mathbb{R} באופן ספציפי. מה שניתן מהמשמעות הזה \mathbb{N} , השאר נבנים ידנית או אקסיומתית.

באופן כללי, אקסיומות שבתיוחות קיום לא קונסטרוקטיבי לכל מיני דברים, כמו אקסיומת המקבילים, אקסיומת הבחירה, וגם אקסיומת השלמות – במקרים רבים "לא באמת נדרשות", וההנחה שלהן מאפשרת קיום מבנים ספציפיים.
הנושא הבא הוא סדרות. لكن לפני כן נדבר על כמה תכונות של המספרים המשמשים כת"ק בתחום \mathbb{R} .

האריגמידיאניות של הטבעיים במשמשים: ציריך את אקסיומת השלמות בשביל זה.
למרות שזה נשמע אינטואיטיבי, ציריך את אקסיומת השלמות בשביל זה.

הוכחה. נניח בשלילה כי לכל $\mathbb{N} \in n$ מתקיים $y \leq nx$. נסמן $\{nx: n \in \mathbb{N}\} = A$. בפרט $a \in A$ ו- $\emptyset \neq A$. מאקסיומת השלמות קיים חסם עליון α ל- A . [טיטיה: (I) ו- $\forall a \in A: a \leq \alpha$ ו- $\exists \varepsilon > 0$ כך $\varepsilon - \alpha > 0$, אין לנו יותר כדי משתנים לעבוד איתם, אז ננסה להתעסק עם $[x]$. נתבונן ב- x . יהיו $a, a \in A$ כך $a \geq \alpha$. נבחן ש- $a(x+1) \in A$ ו- $\alpha(x+1) \leq a(x+1)$ כלומר $x \leq \alpha - \varepsilon$ מכאן $\alpha - \varepsilon < a$ – שהוא חסם עליון שקטן ממה חסם מלעיל α . ככלומר סתרה להיות α חסם מלועל. לכן A אינה חסומה מלועל, ככלומר קיים $n \in \mathbb{N}$ עבורו $y > nx$. ■]

אז, לעומת זאת אקסיומת השלמות שזה מתקיים גם ברצינומיל? כי ברצינומיל הקיום קונסטרוקטיבי, והם קשורים הדוקות לטבעיים. בנויגוד לקבוצה סגורה מלא כללית.

הסדר הטוב של הטבעיים: לכל $\mathbb{N} \subseteq A$ אם $\emptyset \neq A \neq A$ אז קיים איבר מינימלי ב- A .

מסקנה 3. לכל קבוצה $\mathbb{Z} \subseteq A$ אם $\emptyset \neq A \neq A$ וחסומה מלרע, אז קיים איבר מינימלי ב- A .

מסקנה 4. לכל קבוצה $\mathbb{Z} \subseteq A$ אם $\emptyset \neq A \neq A$ וחסומה מלועל, אז קיים איבר מינימלי ב- A .

משפט 11.

הוכחה. יהיו $x \in \mathbb{R}$. נסמן $\{m \in \mathbb{Z}: m > x\} = A$. ברור ש- $A \subseteq \mathbb{Z}$, נרצה להראות $\emptyset \neq A \neq A$. מארגימדיאניות קיים $\mathbb{N} \in n$ כך $x < n$ ו- $\emptyset \neq A \neq A$. לכן קיים מינימלי k ב- A . נקבע $t = k - 1$. ידוע $k < t$. נתבונן ב- k . הראינו קיים, עכשו יש להראות ייחדות. המינימום של A , ככלומר $k \in A$, מכאן $x \leq k$. מכאן $k < k + 1 = t \in A$ ולכן $x < k + 1$.

יהי $\ell \in \mathbb{Z}$. נניח $\ell \neq k$, אז $\ell < k$ ו- $\ell < \ell + 1 \leq k$ ולכן $\ell + 1 \leq k < \ell$. בפרט $\ell + 1 < x$.

• אם $\ell < k$ ו- $\ell < \ell + 1 \leq k$ אז $\ell < k < \ell + 1 \leq x$ ולכן $\ell < x$.

• אם $\ell < k$ ו- $\ell < \ell + 1 \leq k$ ו- $\ell < k + 1 \leq \ell + 1$ אז $\ell < k < \ell + 1 < x$.

סה"כ $\ell \neq k$ לא מקיים את הדרוש ולכן ℓ יחיד.

סימן 6. יהיו $x \in \mathbb{R}$. אז השלם היחיד k המקיים $k \leq x < k + 1$ יסומן ב- $[x]$ והוא יקרא ערך שלט תחתו.
באותו האופן ניתן להגיד ערך שלם עליון, $[x]$.

משפט 12 (כפיפות המשמשים). יהיו $x, y \in \mathbb{R}$. אם $y < x$ אז קיים $z \in \mathbb{R}$ כך $y < z < x$.

הוכחה. נניח $y < x$. נתבונן ב- $\frac{x+y}{2}$. נסמן $\frac{x+y}{2} = z$ ונתקיים:

$$x = \frac{2x}{2} = \frac{x+x}{2} < \frac{x+y}{2} < \frac{y+y}{2} = \frac{2y}{2} = y$$

משפט 13 (כפיפות הרצינגולים במשושים). נניח $y < x$. אז $0 > x - y$ ולכן מהאריגמדיות קיים $\mathbb{N} \in n$ כך $1 > ny - x$. במקורה הזו $1 > ny$ ולכן לא מפתיע שקיים טבוי במאוץ, וכן נוכל לסמן $[yn] = m$ (משמעותו לב שבמקורה של ny טבוי, זה לא הערך השלים התחתון). אז:

$$x < y - \frac{1}{n} = \frac{ny - 1}{n} \geq \frac{\lfloor ny \rfloor - 1}{n} < \frac{ny + 1 - 1}{n} = y$$

כמו כן $\frac{\lfloor ny \rfloor - 1}{n} \in \mathbb{Q}$.
בתרגול נוכחים את נכונות המשפט עבור $z \in \mathbb{Q} \setminus \{0\}$.

2 סדרות

אחת ההגדרות האינטואטיביות לסדרה היא *n-יה סדרה*, אבל זו יכולה להיות רק סופית.
לכן, נגיד סדרה ממשית להיות פונקציה שתחומה \mathbb{N} וטוחה \mathbb{R} . סדרות נסמן לרוב באותיות a, b, c במקום f, g, h . במקומות לסמן (n) בסימון פונקציות, נסמן a_n .

הגדרה 7. סדרה ממשית היא פונקציה $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$.

הגדרה 8. לעיתים רבות תבחן שיטות סדרות באמצעות $a_n^{\inf} = \inf_{n=1}^{\infty} \{a_n\}$, או $a_n^{\sup} = \sup_{n=1}^{\infty} \{a_n\}$, או אפילו סתם a_n .

הגדרה 9. בהינתן סדרה, $(a_n) := a(n)$.

הגדרה 10. נאמר ש- a_n חסומה/חסומה מלעיל/חסומה מלרע כאשר הקבוצה $\{a_n\}_{n=1}^{\infty}$ חסומה/חסומה מלעיל/חסומה מלרע.

הגדרה 11. אם a_n חסומה מלעיל, נסמן $a_n := \sup_{n \in \mathbb{N}} a_n := \sup_{n=1}^{\infty} \{a_n\}$.

הגדרה 12. אם a_n חסומה מלרע, נסמן $a_n := \inf_{n \in \mathbb{N}} a_n := \inf_{n=1}^{\infty} \{a_n\}$.

סימנו 7. הסופרמיוט הוא $\sup A$ והוא חסם עליון, והאימפרמיוט $\inf A$ הוא החסם התחתון.

הגדרה 13. סדרה a_n תקרא מונוטונית עולה (או מונוטונית עולה חלש) כאשר לכל \mathbb{N} $n, m \in \mathbb{N}$ מתקיים $a_n \leq a_m$.

הגדרה 14. סדרה a_n תקרא מונוטונית יורדת (או מונוטונית יורדת חלש) כאשר לכל \mathbb{N} $n, m \in \mathbb{N}$ מתקיים $a_n < a_m$.

הגדרה 15. סדרה a_n תקרא מונוטונית יורדת (או מונוטונית יורדת חזק) כאשר לכל \mathbb{N} $n, m \in \mathbb{N}$ מתקיים $a_n \geq a_m$.

הגדרה 16. סדרה a_n תקרא מונוטונית יורדת ממש (או מונוטונית יורדת חזק) כאשר לכל \mathbb{N} $n, m \in \mathbb{N}$ מתקיים $a_n > a_m$.

הגדרה 17. סדרה תקרא מונוטונית כאשר היא מונוטונית עולה או מונוטונית יורדת.

"אני לא מאמין שעשיתי את זה. מחקתי LIFO. היה לי מרצה שהגיד ל לעשות והיה מוחק עם המרפק מה שהוא כתב הרגע"

2.1 גבולות של סדרות

הגדרה 18. תהא a_n סדרה. יי' $\ell \in \mathbb{R}$. נאמר כי ℓ הוא גבול של a_n כאשר

$$\forall x \in \mathbb{R}. (\forall \varepsilon > 0: |x| < \varepsilon) \implies x = 0$$

лемה 4. מאין שווין המשולש מקבל באופן מיידי:

$$|x - y| \leq |x - z| + |y - z|$$

(זה גם ממש כמו המשפט בגיאומטריה לפיו אורך צלע קטנה האורכי הצלעות במשולש)

משפט 14. תהא a_n סדרה. יי' $\ell \in \mathbb{R}$. אם ℓ גבול של a_n אז ℓ גבול היחיד של a_n .

הוכחה. נניח a_n מתכנסת ל- ℓ . יי' $m \in \mathbb{R}$. נניח $\exists m > \ell$, ולכן קיימים איזשהו $N_1 \in \mathbb{N}$ כך $\forall n \geq N_1$ $a_n > \ell$. נניח $\exists m < \ell$, ולכן קיימים איזשהו $N_2 \in \mathbb{N}$ כך $\forall n \geq N_2$ $a_n < \ell$. באופן דומה קיים $N = \max(N_1, N_2) \in \mathbb{N}$, מתקיים $\forall n \geq N$ $|a_n - \ell| < |m - \ell| < \varepsilon$. נסמן $|a_n - \ell| < \varepsilon$. נסמן $N_1 \geq N$, $N_2 \geq N$, $N \geq N_1 \wedge N \geq N_2$

$$|m - \ell| \leq |a_n - \ell| + |a_n - m| < \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon$$

לכן, לפי התרגיל, $m - \ell = 0$ כלומר $m = \ell$.

הגדרה 19. נאמר כי סדרה a_n מתכנסת כאשר קיימים לה גבול $\ell \in \mathbb{R}$.

הגדרה 20. אם a_n מתכנסת וגבולה (היחיד) הוא ℓ , נסמן $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \ell$.

"אבל בפיזיקה עשינו את זה עד עצמו וזה עובד"

лемה 6. קבוצה חסומה אם $M > 0: \forall a \in A: |a| \leq M$.

משפט 15. תהא a_n סדרה. אם a_n מתכנסת, אז a_n חסומה.

הוכחה. מלהנחה, קיים ℓ כך ש- $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \ell < 1$. מהגדרת הגבול קיים $N \in \mathbb{N}$ כך שלכל $n \geq N$ מתקיים $|a_n - \ell| < 1 + |\ell|$. נסמן $M = \max\{|a_1|, |a_2|, \dots, |a_{N-1}|, 1 + |\ell|\}$.

- **מקרה 1:** נניח $a_n < M$. אז $|a_n - \ell| \leq M - \ell < 1$.

• **מקרה 2:** נניח $a_n \geq N$. אז $1 < a_n < \ell + 1 \leq |\ell| + 1 < 1 + |\ell| < 1$. קיבל $1 < a_n - \ell < 1 + |\ell| - 1 < 1$.

סה"כ נקבע $|a_n| \leq |\ell| + 1 \leq M$.

■

תרגיל: הראו כי:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} = 0$$

הוכחה. צ.ל. $\forall \varepsilon > 0$ ניתן למצוא $N \in \mathbb{N}$ כך ש- $\varepsilon > \left| \frac{1}{n} - 0 \right|$. נבחר $N = \lceil \frac{1}{\varepsilon} \rceil + 1$. אז $\frac{1}{n} - 0 < \varepsilon$.

$$\left| \frac{1}{n} - 0 \right| = \frac{1}{n} \leq \frac{1}{N} = \frac{1}{\lceil \frac{1}{\varepsilon} \rceil + 1} < \frac{1}{\varepsilon^{-1}} = \varepsilon$$

■

- נגדיר $a_n = (-1)^n \cdot a_n$. נוכיח ש- a_n אינה מתכנסת.

הוכחה. יהי $\ell \in \mathbb{R}$ כלשהו. נתבונן ב- $\ell = 1$. יהיו $N \in \mathbb{N}$. נפרק למקרים על ℓ .

- אם $0 \leq \ell$, נתבונן ב- $\ell = 2N + 1$. אז $n \geq N$ ו- $a_n = 2N + 1$.

- אם $0 < \ell$, נתבונן ב- $\ell = 2N$. אז $n \geq N$ ו- $a_n = 2N$.

לכן a_n אינה מתכנסת ל- ℓ ולכן איןיה מתכנסת.

מתבבלים עם שלילה של הגדרת הגבול? נוכל להשתמש בחוקי השיליה של כמותים:

$$\neg(\forall \varepsilon > 0. \exists N \in \mathbb{N}. \forall n \geq N: |a_n - \ell| < \varepsilon) \iff (\exists \varepsilon > 0. \forall N \in \mathbb{N}. \exists n \in \mathbb{N}: |a_n - \ell| \geq \varepsilon)$$

"אין לי שום דבר נגד הוכחות בשלילה. אני תמיד ממנע מהן". "למה את תם?" - "כי למה לא" - "כי למה לא 1 זה נכון". "וזו ההתייחסות הנכונה להוכחות. אנחנו כותבים שירה". "לאחד חלקו איש יש $\frac{1}{10}$ אצבעות".

משפט 16. תהא a_n סדרה. יהי $\ell \in \mathbb{R}$. נניח כי $0 \neq \ell$ וגם $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \ell$. אז קיים $N \in \mathbb{N}$ כך שלכל $n \geq N$ מתקיים $|a_n - \ell| \geq \frac{|\ell|}{2}$.

במילים אחרות – a_n הוא bounded away from zero. באופן כללי אפשר גם להוכיח את זה עם $\frac{|\ell|}{\pi}$ או כל מספר אחר במכנה. אבל הרעיון העיקרי הוא, ש- a_n לא יכול להתקרב ל- ℓ החול מוקודה כלשהי, אם הסדרה שואפת לנקודה שאינה אפס.

הוכחה. ידוע $0 \neq \ell$ ולכן $0 > |\ell|$. דהיינו $0 < \frac{|\ell|}{2} < |\ell|$. אז עבור $\varepsilon = \frac{|\ell|}{2}$ קיים $N \in \mathbb{N}$ כך שלכל $n \geq N$ מתקיים $|a_n - \ell| < \frac{|\ell|}{2}$. נתבונן ב- a_n . יהי $n \geq N$:

$$|a_n - \ell| < \frac{|\ell|}{2} \implies -\frac{|\ell|}{2} < a_n - \ell < \frac{|\ell|}{2}$$

אפשר גם להשתמש בא"ש המשולש, אבל זה פשוט אינטואיטיבי. נפרק למקרים.

• נניח $0 > \ell$. אז $|a_n| \geq \ell - \frac{|\ell|}{2} = \frac{|\ell|}{2}$.

• נניח $0 < \ell$. אז $|a_n| < \ell + \frac{|\ell|}{2} = -\frac{|\ell|}{2}$.

■

איך מוכיחים זאת עם א"ש המשולש? באמצעות הטריק הבא:

$$|\ell| - |a_n - \ell| \stackrel{(1)}{=} ||\ell| - |a_n - \ell|| \stackrel{(2)}{\leq} |\ell - (a_n - \ell)| = |a_n| < \frac{|\ell|}{2}$$

כאשר (1) נכון כי חיל מוקודה כלשהו $\ell < \ell - a_n < \ell$ (ובור $\ell = a_n$ ו-2) (2) נכון מא"ש המשולש ההופך.

"אל תגידו א"ש המשולש. תגידו לי פ"ח ואני מנשל אותך מהירושה. אנחנו לא אומרים את זה יותר בחדר זהה" ~ המרצה.

2.2 אריתמטיקה של גבולות

זה הקטע שבו אנחנו רואים שגבול הוא לינארי.

משפט 17. תהאנה a_n, b_n סדרות. יהיו $\ell, m \in \mathbb{R}$ ממשיים. נניח כי $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \ell$ ו- $\lim_{n \rightarrow \infty} b_n = m$.

$$\lim_{n \rightarrow \infty} (a_n + b_n) = \ell + m$$

.1

$$\forall \alpha \in \mathbb{R}: \lim_{n \rightarrow \infty} (\alpha a_n) = \alpha \ell \quad .2$$

.3

$$m \neq 0 \implies (\exists N \in \mathbb{N}. \forall n \geq N : b_n \neq 0) \wedge \left(\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_n}{b_n} = \frac{\ell}{m} \right) \quad .4$$

הערה 1. כדי להגדיר את הגבול $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_n}{b_n}$, דבר ראשון נראה שמנוקהה מסוימת N מתקיים $0 \neq b_n$. אבל מה קורה לפני N ? זה לא כזה משנה, נוכל לזכור הנקודה בפניה עת הסדרה:

$$\frac{a_n}{b_n} := \begin{cases} 0 & n < N \\ \frac{a_n}{b_n} & n \geq N \end{cases}$$

בכל מקרה חדו'א מתעסקת במה שקורא החל מנוקודה מסוימת, ולא איכפת לנו מה קורה ב-*N* האיברים הסופיים הראשונים.

1. הוכחה של נוכחות אדיטיביות. יהיו a_n, b_n סדרות עם גבול $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \ell, \lim_{n \rightarrow \infty} b_n = m$. נראה ש- $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n + b_n = \ell + m$. מהגדלת הגבול ידוע שקיים N_1, N_2 טבעיות שהחל ממה $\forall n \geq N_1: |a_n - \ell| < \frac{\epsilon}{2}$ וכן $\forall n \geq N_2: |b_n - m| < \frac{\epsilon}{2}$. בפרט יהיו $N = \max\{N_1, N_2\}$ מתקיים:

$$\forall n \geq N: (a_n + b_n) - (\ell + m) = \underbrace{(a_n - \ell)}_{< \frac{\varepsilon}{2}} + \underbrace{(b_n - m)}_{< \frac{\varepsilon}{2}} < 2 \cdot \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon$$

הוכחה של 2. תהי a_n סדרה עם גבול ℓ . נוכיח $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \ell$. נניח $\varepsilon > 0$. מהגדרת הגבול ומהנתון, קיים $N \in \mathbb{N}$ כך ש- $\forall n \geq N: |a_n - \ell| < \frac{\varepsilon}{\alpha}$.

$$\alpha a_n - \alpha \ell = \alpha(\underbrace{a_n - \ell}_{\leq \epsilon}) < \alpha \cdot \frac{\varepsilon}{\alpha} = \varepsilon$$

סה"כ מהגדרת הגבול $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = al$ כדרוש.

3. הוכחה. [טיטונה]: $|a_n b_n - \ell m| = |a_n b_n - a_n m + a_n m - \ell m| \leq |a_n b_n - a_n m| + |a_n m - \ell m| = |a_n| |b_n - m| + |m| |a_n - \ell|$
ואז נקבל $\frac{\varepsilon}{2(|m|+1)}$, ולգבול השני נבחר חסם בהתאם לגבול

יהי $0 < \varepsilon$. אז a_n מתכנסת ולכן חסומה, כלומר קיים $k > 0$ כך שלכל $N \in \mathbb{N}$, מתקיים $|a_n| \leq k$.

$|a_n - \ell| < \frac{\varepsilon}{2(|m|+1)}$, $n \geq N_1 \in \mathbb{N}$ כל שילולי $N_1 > 0$ קיים $\varepsilon > 0$ מתקננת ל- ℓ ולכן עבור a_n

נניח ש- b_n מתכנסת ל- m שכן עבור $\epsilon > 0$ קיים $N_2 \in \mathbb{N}$ כך שלכל $n \geq N_2$ $|b_n - m| < \frac{\epsilon}{2k}$

עתה נתבונן ב- $\{N_1, N_2\}$. $N = \max\{N_1, N_2\}$.

$$|a_n b_n - \ell m| = |a_n b_n - a_n m + a_n m - \ell m| \leq |a_n b_n - a_n m| + |a_n m - \ell m| = |a_n| |b_n - m| + |m| |a_n - \ell|$$

כיוון ש- N_1 , $n \geq N_2$, $|a_n - m| < \frac{\varepsilon}{2k}$, $|b_n - m| < \frac{\varepsilon}{2k}$, $|a_n - \ell| < \frac{\varepsilon}{2|m|+1}$, $|b_n - \ell| < \frac{\varepsilon}{2|m|+1}$. לכן $|a_n b_n - \ell m| < \varepsilon$. מכאן $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n b_n = \ell m$.

4. הוכחה של: יהיו a_n, b_n סדרות. נניח $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \ell, \lim_{n \rightarrow \infty} b_n = m$. נוכיח שהחיל מאיזושהי נקודה N_0 מתקיים $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_n}{b_n} = \frac{\ell}{m}$, וגם ש- $\forall n \geq N: b_n \neq 0$

להראות זאת כמעט במדויק: מהנהת השיליה, $n \geq N_0$.

$$\frac{|m|}{\sqrt{2}} \quad |$$

וסתירה להגדרת הגבול ולכך ש- $\lim_{n \rightarrow \infty} b_n = m$

עתה, נוכיח $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{b^n} = \frac{1}{m}$. נבוחן שהסדרה $\frac{1}{b^n}$ מוגדרת רק לאחר N_0 שהוכחנו את קיומו קודם.

(אסימפטוטית זה לא משנה בכל מקרה). בכלל ש- $m = \lim_{n \rightarrow \infty} b_n$, במקרה $b_{n < N_0} = 0$

המשמעותי מוגדר לכל $n \geq N_0$ ובפרט לכל $n \geq N$:

$$\left| \frac{\overline{b_n}}{m} - \frac{\overline{m}}{m} \right| = \frac{|\overline{b_n}m|}{|b_n m|} < \frac{m}{0.5m^2} < \frac{m}{0.5m^2} = \varepsilon$$

$$\begin{aligned} \forall M > 0. \exists N \in \mathbb{N}. \forall n \geq N: a_n > M \\ \forall M > 0. \exists N \in \mathbb{N}. \forall n \geq N: a_n < -M \end{aligned}$$

הגדה 21. תהא a_n סדרה. נאמר כי a_n שואפת ל $+\infty$ כאשר:

הגדה 22. תהא a_n סדרה. נאמר כי a_n שואפת ל $-\infty$ כאשר:

משפט 18. תהיינה a_n, b_n סדרות. נניח $\infty = \lim_{n \rightarrow \infty} a_n = +\infty \wedge \lim_{n \rightarrow \infty} b_n = +\infty$. אז a_n, b_n סדרות. הוכחו או הפריכו:

הוכחה. יהי $0 < M < \max\{N_1, N_2\}$. קיים $N \in \mathbb{N}$ כך ש- $\forall n \geq N_1, N_2: a_n > M$. נקבעו ב- N . אז $N = \max\{N_1, N_2\}$. ו- $a_n + b_n > M + M = 2M > M$.

לביה: תעשו אותו הדבר עם כפל. לגבי חישור וחילוק, אין תוצאה מוגדרת. הוכחו או הפריכו:

א. אם a_n אינה מתכנסת, וגם b_n אינה מתכנסת, אז $a_n + b_n$ אינה מתכנסת.

תשובה: לא נכון. אפשר להראות שהוא לא עובד, לדוגמה עבור $a_n = (-1)^{n+1}$ ו- $b_n = \lim_{n \rightarrow \infty} a_n + b_n = 0$ ולכן $0 = \lim_{n \rightarrow \infty} a_n + b_n = \lim_{n \rightarrow \infty} a_n = 0$.

ב. אם a_n מתכנסת וגם b_n אינה מתכנסת, אז $(a_n + b_n)_{i=1}^{\infty}$ אינה מתכנסת. **תשובה:**

הוכחה. נניח a_n מתכנסת ו- b_n אינה מתכנסת. נניח בשילול $a_n + b_n$ מתכנסת. מכאן שיש גבול ℓ לסדרה, ומאריתמטיקה של גבול $b_n = \lim_{n \rightarrow \infty} a_n + b_n - \lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \lim_{n \rightarrow \infty} (a_n - a_n + b_n) = \lim_{n \rightarrow \infty} b_n$ לאינו מוגדר שכן b_n לא מתכנסת.

ג. אם a_n מתכנסת וגם b_n אינה מתכנסת, אז $a_n \cdot b_n$ אינה מתכנסת.

תשובה: בנויג להוכחה הקודמת, צריך בשביל להוכיח לטעון $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n \neq 0$ כדי שנוכל לחלק. לא מפתיע אם כן שעבור $b_n = (-1)^n, a_n \cdot b_n = 0$.

ד. לביה: כמו הסעיף הקודם אבל $0 \neq \lim_{n \rightarrow \infty} b_n$.

משפט 19. תהא a_n סדרה, יהי $\ell \in \mathbb{R}$. אם $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \ell$ אז $\lim_{n \rightarrow \infty} |a_n| = |\ell|$.

הוכחה. יהי $\varepsilon > 0$. קיימים $N \in \mathbb{N}$ כך $\forall n \geq N: |a_n - \ell| < \varepsilon$. נקבעו ב- N . יהי $N \geq n$. מא"ש המשולש ההופך:

$$||a_n| - |\ell|| \leq |a_n - \ell| < \varepsilon$$

מההגדה $\lim_{n \rightarrow \infty} |a_n| = |\ell|$.

הערה 2. הביעיות בכוון השני היא אם a_n מחליף סימן אינסוף פעמיים. הוא נכון אם a_n שומרת סימן מגבול מסוימים (מה ששוקל לכך שיש לה גבול, ממשפט נחמד שהראינו בעבר).

משפט 20. תהא a_n, b_n, c_n סדרות. נניח כי:

$$\exists N \in \mathbb{N}. \forall n \geq N: a_n \leq c_n \leq b_n \quad .1$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \ell = \lim_{n \rightarrow \infty} b_n \quad .2$$

אז

הוכחה. יהי $\varepsilon > 0$. קיימים $N_2 \in \mathbb{N}$ כך $\forall n \geq N_2: |b_n - \ell| < \varepsilon$, ובאופן דומה קיימים $N_3 \in \mathbb{N}$ כך $\forall n \geq N_3: |a_n - \ell| < \varepsilon$. נסמן $N = \max\{N_1, N_2, N_3\}$ (מהנתנו). נקבעו ב- N . יהי $N \geq n$ ו- $\ell - \varepsilon < a_n < \ell + \varepsilon$ ו- $\ell - \varepsilon < b_n < \ell + \varepsilon$.

$$\ell - \varepsilon < c_n \leq b_n < \ell + \varepsilon$$

כלומר $|\ell - \ell| < \varepsilon$ כדרושים.

2.3 גבולות ושוויונות

משפט 21. תהא a_n, b_n סדרות. יהיו $\ell, m \in \mathbb{R}$. נניח כי:

(1) לכל $n \in \mathbb{N}$, מתקיים $a_n < b_n$. (הערה: מספיק גם אם הינה מ- N כלשהו התנאי זהה מתקיים)

(2) מתקיים $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \ell$

(3) מתקיים $\lim_{n \rightarrow \infty} b_n = m$

אז $\ell \leq m$

הוכחה. נניח בשילול $\ell < m$. נסמן $\varepsilon = \frac{\ell - m}{2} > 0$. לכן $\exists N_1 \in \mathbb{N}. \forall n \geq N_1: |a_n - \ell| < \varepsilon$. כמו כן $\exists N_2 \in \mathbb{N}. \forall n \geq N_2: |b_n - m| < \varepsilon$.

$$b_N < m + \varepsilon = \frac{\ell + m}{2} = \ell - \varepsilon < a_N$$

בסתירה ל-(1). וסיימנו.

למה הינו צריכים להניח בשיליה? כי עקרונית נרצה לקחת את $\frac{|\ell-m|}{2}$ ולעבוד עם זה, ולהפיע על זה את הגדרת הגבול, אבל זה יכול להיות 0. לכן נרצה להניח בשלילה ש- $m > \ell$, כי כאן יש "ש" חזק ממש". לעומת זאת, אם נניח ב-(1) במקומות זאת $a_n < b_n$: $a_n \in N$, עדין נוכל להגיד $m \leq \ell$ בלבד, למרות שהא"ש לכaura חזק. לדוגמה, בעבר $b_n = 0$ ו- $a_n = \frac{1}{n}$ מתקיים שווין חלש ולא חזק בגבול, על אף ש- $b_n < a_n$. נניח גם $m < \ell$. נוכיח שהחחל ממוקם מסוים $\exists N \in \mathbb{N}: a_n < b_n \forall n \geq N$: הוכחה לבית.

משפט 23 (משפט ויירשטראס הראשון). תהא a_n סדרה. אם a_n מונוטונית וחסומה, אז a_n מתכנסת.

הוכחה. בה"כ נניח ש- a_n מונוטונית עולה (אחרת ההוכחה בדומה). ידוע ש- a_n חסומה, ובחרה מלמעלה, ולכן לפי אקסiomת השלמות חיים לה חסם עליון, נסמןו $\sup a_n = \ell$. יהי $\varepsilon > 0$. אז קיימים $N \in \mathbb{N}$, כך ש- $a_n > \ell - \varepsilon$ עבור $n \geq N$.

$$\ell - \varepsilon < a_N \leq a_n \leq \ell < \ell + \varepsilon$$

כלומר $\varepsilon < |a_n - \ell|$. לכן a_n שואפת ל- ℓ , כדרوش. ■

הגדרה 23. סדרה a_n תקרא גבול גמורו הוכח אם $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \pm \infty$.

משפט 24. בהינתן סדרה מונוטונית לא חסומה, היא שואפת ל- $-\infty$.

מסקנה 5. תהי a_n מונוטונית. אז a_n יש גבול במובן הרחב.

2.4

משפט 25. נגידר $e = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{1}{k!}$ לכל $n \in \mathbb{N}$, ו- $a_n = (a + \frac{1}{n})^n$ לכל $n \in \mathbb{N}$. אז:

1. a_n חסומה, מונוטונית עולה וחסומה ב-3.

2. b_n חסומה, מונוטונית עולה.

3. $\forall n \in \mathbb{N}: a_n \leq b_n$.

4. $\forall n \in \mathbb{N}. \exists k > n: b_n \leq a_{n+k}$.

המסקנה מ-1, 2 הוא שיש להן גבול (משפט ויירשטראס). משפט אחר שהראינו, 3 ו-4 גוררים ש- a_n, b_n מתכנסות לאותו הגבול. נסמןו ב- e .

הגדרה 24. נסמן:

$$e := \lim_{n \rightarrow \infty} \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n = \lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{k=0}^n \frac{1}{k!}$$

תת-סדרות וגבולות חלקים

הגדרה 25. תהי פונקציה $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$: $n_k: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ סדרה עולה ממש של טבעיים, ותהא $a_{(n_k)}$ סדרה. אז הסדרה $a_{(n_k)}$ נקראת תת-סדרה של a_n . פורמלית, $a_{n_k} \circ n_k$ זהה הרכבה.

הגדרה 26. ℓ יקרא גבול חלקי של ℓ כאשר קיימת ת"ס של a_n המתכנסת ל- ℓ .

הגדרה 27. $\pm \infty$ יקרא גבול חלקיק של a_n , כאשר קיימת ת"ס השואפת ל- $\pm \infty$.

לדוגמא, עבור n , $a_n = (-1)^n$, ו- $a_{2k}, a_n = 1$ גבול חלקיק של a_n . בואפן דומה 1 – גבול חלקיק של a_n ואפשר גם להוכיח ייחודות.

הערה 3. לעיתים, לגבולות חלקים קוראים נקודות גבול.

להלן משפט שקצת יוצאת מתחומי החדו"א.

משפט 26 (משפט הרקורסיבי). תהא $f: \mathbb{N} \times \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$. יהי איזשהו $a \in \mathbb{R}$. אז קיימת סדרה ייחודית a_n המקיים:

$$\begin{cases} a_0 = a \\ \forall n \in \mathbb{N}: a_{n+1} = f(n, a_n) \end{cases}$$

למה אנחנו צריכים את המשפט הזה? כי אם כתבים ממשו כמו $a_0 = 2$, $a_{n+1} = 2^n a_n + 1$ (בקשר הזה $f(x, y) = 2^x y + 1$), למה שבכל תהייה a_n שתקיים את תנאי הנסיגה הזה? המשפט הזה דואג לכך שנושאות נסיגה יהיו מוגדרות היטב (קיימות ויחידות בהינתן כלל נסיגה עם תנאי בסיס). אפשר להכליל באינדוקציה לפונקציות נסיגה מדרגה k -ית.

השבוע יעלה למודול תרג'il מודרך העוסקanza.

משפט 27 (משפט בוצלנו-ויראשטראס). לכל סדרה חסומה, יש ת"ס מתכננת.

лемה 7. תהא a_n סדרה. נניח של- a_n אין איבר מסוימלי. אז יש לה תת סדרה מונוטונית עולה ממש. הוכחה. יהיו $\mathbb{N} \in n$. נסמן $\{m \in \mathbb{N} : m > n \wedge a_m > a_n\} = A_n$. מהיות a_n ללא איבר מסוימלי, שכן קיים $\mathbb{N} \in m$ כך ש- $>$ בפרט $a_m > a_n$ ולכן $A_n \subseteq \max\{a_1 \dots a_n\}$. מכאן שהכרח A_n לא ריקה.

נדיר $n_k : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ברקורסיה:

$$\begin{cases} n_1 = 1 \\ n_{k+1} = \min A_{(n_k)} \end{cases}$$

המינימים בהכרח מוגדר היטב מהיות $(a_{n_k})_{k=1}^{\infty}$ מוגדרת היטב. כדי להראות שהיא ת"ס, יש להראות שהיא מונוטונית עולה חזק. ואכן מהגדרה $n_{k+1} > n_k$, היא גם מונוטונית עולה חזק על a_n שכן מהגדרה $a_{n_{k+1}} > a_{n_k}$ לא ריקה. סה"כ $(a_{n_k})_{k=1}^{\infty}$ ת"ס מונוטונית עולה ממש וסיימנו. ■

הערה 4. מה שהבטיח לנו את קיומם המינימים, פרט לכך שהקבוצה לא ריקה, הוא שהסדר על הטעמים **סדר טוב**.

лемה 8. תהא a_n סדרה שבה אין סוף איברים שונים. אם לא- a_n אין ת"ס מונוטונית עולה ממש, אז יש לה ת"ס מונוטונית יורדת ממש.

הערה 5. ת"ס של ת"ס היא ת"ס

הוכחת משפט בוצלנו-ויראשטראס. תהא a_n סדרה. נפריד למקרים.

- נניח ש- $\{a_n\}_{n=1}^{\infty}$ (הטוחן של a_n) סופית. אז קיים $\ell \in \mathbb{R}$ כך ש- $\forall n \in \mathbb{N} | a_n = \ell | = 0$. נבנה ברקורסיה ת"ס עוברה $a_{n_k} = \ell$ לכל $k \in \mathbb{N}$.
- אם $\{a_n\}_{n=1}^{\infty}$ אינסופי, אז מהלמה הקודמת קיימת לא- a_n ת"ס סדרה מונוטונית (משה) a_{n_k} . בכלל ש- a_n חסומה אז בפרט a_{n_k} חסומה. לפי משפט קודם כל סדרה מונוטונית חסומה היא מתכננת, וסיימנו.

סה"כ בשני המקרים מצאנו ת"ס מתכננת. ■

משפט בוצלנו-ויראשטראס השתמש במשפט ויראשטראס (הראשון), שתלו依 באקסימום השלים. משפט בוצלנו-ויראשטראס תלוי באקסימום השלים!

להלן הוכחה נוספת, קונסטרקטיבית אפיו פחות (לא שפונקציית בחירה זה קונסטרקטיבי במיוחד):

הוכחה נוספת לבודלצאננו-ויראשטראס. נסמן $B = A$ את התמונה של a_n . אם $B = A$ סופית – כמו קודם. אחרת A אינסופית. נגדיר את הקבוצה:

$$B = \{x \in \mathbb{R} : |\{y \in A | y \leq x\}| \geq 0\}$$

חסומה מלמטה (למשל $\inf a_n$). היא לא ריקה, כי לדוגמה קיים חסם תחתון (אקסימום השלים). נסמן $b = \inf B$. אז קיים $\varepsilon > 0$ כך ש- $\forall y \in B | y \leq b + \varepsilon$. מתקיים $b < \alpha + \varepsilon$ ולכן $\alpha - \varepsilon < \alpha < \alpha + \varepsilon$. כלומר $\{y \in A | y \leq \alpha - \varepsilon\} = \{y \in A | y \leq \alpha\}$ אינסופית, אבל $\{y \in A | y \leq \alpha + \varepsilon\}$ סופית. לכן, $A_\varepsilon = \{y \in A : |\alpha - y| < \varepsilon\}$ אינסופית! נסכם: לכל $\varepsilon > 0$, ולכל $N \in \mathbb{N}$ קיים $n \geq N$ כך ש- $\varepsilon < a_n - \alpha$, בכלל ש- A_ε אינסופי. וזה כבר הגדרה שקיימת גבול חלקי, כמו שנראה בקרוב. ■

משפט 28. $\forall \varepsilon > 0. \exists N \in \mathbb{N}. \forall n \geq N : |a_n - \alpha| < \varepsilon$

הוכחה. \Leftarrow נניח את הטענה שנראית מפחיד. נגדיר:

$$\begin{cases} n_1 = \min\{n \in \mathbb{N} : |a_n - \alpha| < 1\} \\ n_{k+1} = \min\{n \in \mathbb{N} : n < n_k \wedge |a_n - \alpha| < \frac{1}{k+1}\} \end{cases}$$

אז a_{n_k} ת"ס של a_n . יהיו $K \in \mathbb{N}$ כך ש- $\varepsilon > 0$. קיים $k \geq K$ כך ש- $\frac{1}{k+1} < \varepsilon$.

$$|a_{n_k} - \alpha| < \frac{1}{k} \leq \varepsilon$$

סה"כ $\lim_{n \rightarrow \infty} a_{n_k} = \alpha$ וסיימנו.

\Rightarrow לבית

הערה 6. המשפט לעיל הוא לא באמת משפט בקורס. צריך להוכיח אותו כל פעם מחדש. "בשפה של בני אדם", הטענה השcolsה זו אומרת שבכל קטע פתוח שמכיל את α יש אינסוף איברים מהסדרה, [וההגדרה של גבול לא חלקי דורשת ש-] מוחץ אליו, יש מספר סופי של איברים.

מסקנה 6. לכל סדרה יש גבול חלקי במובן הרחב.

משפט 29. סדרה מתכנסת אם ו רק אם לה גבול חלקי יחיד.

הוכחה. \Leftarrow בכוון הראשוני, נוכחות: תהא a_n סדרה. יהיו $\ell \in \mathbb{R}$ ו $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \ell$. אם $\ell' \neq \ell$, אז $\forall \varepsilon > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n \geq n_0 |a_n - \ell'| \geq \varepsilon$.

כיוון זה לבית. שימו לב שצריך להפריד למקרים גבולות מתבדרים וכ אלו שאינם.

\Rightarrow עתה, תהא a_n סדרה, יהיו $\ell, \ell' \in \mathbb{R}$. אם $\ell \neq \ell'$, אז $\forall \varepsilon > 0 \exists n_0 \in \mathbb{N} \forall n \geq n_0 |a_n - \ell| > \varepsilon$ ו $|a_n - \ell'| < \varepsilon$. כלומר a_n מתחנשת ל- ℓ ו לא מתחנשת ל- ℓ' .

לבית גם כן. (זה טרוייאלי. a_n ת"ס של עצמה וסימנו)

■

משפט 30. תהא a_n סדרה חסומה ויהי $\ell \in \mathbb{R}$. נניח כי כל ת"ס מתחנשת ל- ℓ . אז $\ell = \lim_{n \rightarrow \infty} a_n$.

הערה 7. מה לא טרוייאלי כאן? אי אפשר פשוט לבחור את a_n , שכן היא לא מתחנשת בהכרח (צריך להוכיח את זה).

הוכחה. יהי $\varepsilon > 0$. נסמן $A_+ := \{n \in \mathbb{N} : a_n \geq \ell + \varepsilon\}$, $A_- := \{n \in \mathbb{N} : a_n \leq \ell - \varepsilon\}$, $A = A_+ \cup A_-$. משום ש- A אינסופית, נסמן $\{n_k\}_{k=1}^{\infty}$ כ- k שלכל $n_k \in A$, $n_k \geq \ell + \varepsilon$. מתקיים $a_{n_k} \leq a_{n_{k+1}} < \ell$. לכן $a_{n_k} \in A_-$, $a_{n_{k+1}} \in A_+$. חסומה ולכן יש לה ת"ס מתחנשת. נסמן את גבולה m . לכל $N \in \mathbb{N}$, מתקיים $a_{n_k} \geq m$. לכן $a_{n_k} \geq m$. כלומר $a_{n_k} \geq m$ גבול חלקי של a_n בסתריה.

המטרה בלחכנית ש- a_n חסומה, היא לחסוך את הפיצול ל McKH. יש לנו שתי תוכנות עבור תוכנות של סדרות. תהא a_n סדרה, אז:

- הרעיון: לכל אינדקס שנבחר, יש עוד אינסוף מעליים שקיימים את התוכנה.

הגדלה 28. נאמר כי תוכנה היא שכיחה בסדרה כאשר אינסוף מアイרי הסדרה מקיימים את התוכנה. (באנגלית: infinitely often).

- הרעיון: החל מנקודה מסוימת, כלアイרי הסדרה מקיימים את הדירוש.

הגדלה 29. נאמר שתוכנה קוראת כמעט תמיד תמי"ז כאשר כלアイרי הסדרה, פרט למספר סופי, מקיימים את התוכנה. (באנגלית: almost everywhere)

ואז, קיבל כמו בשבועו שעבר את שתי הטענות הבאות:

- יהי $\ell \in \mathbb{R}$ הוא גבול של a_n אם ומ"מ לכל $\varepsilon > 0$, מתקיים $\varepsilon < |a_n - \ell| < \varepsilon$ כמעט תמיד.

- יהי $\ell \in \mathbb{R}$ הוא גבול חלקי של a_n אם ומ"מ לכל $\varepsilon > 0$ מתקיים $\varepsilon < |a_n - \ell| < \varepsilon$ שכיחה.

השיקוליות האלו נכונות רק בגלל שהסדרות שלנו בדידות. נזכיר שראיתנו בשבועו שעבר ש- ℓ גבול חלקי של a_n אם ורק אם לכל $\varepsilon > 0$ ו לכל $N \in \mathbb{N}$ קיים $n \geq N$ כך $\varepsilon < |a_n - \ell| < \varepsilon$.

סיכום 8. תהא a_n סדרה. את אוסף הגבולות החלקיים של a_n נסמן $\hat{P}(a_n)$.

סיכום 9. תהא a_n סדרה. את אוסף הגבולות החלקיים הסופיים (כלומר לא $\pm \infty$) של a_n נסמן $P(a_n)$.

יש כאן קצת abuse of notation כאשר אנו מתייחסים ל- $\pm \infty$ כאובייקטים.

בעזרת הסימונים הללו נקבע ניסוח שקול של משפט בולצאנו-וויראשטראס (לכל סדרה חסומה יש ת"ס מתחנשת):

מסקנה 7. לכל a_n סדרה, $\hat{P}(a_n) \neq \emptyset$.

משפט 31. תהא a_n סדרה, חסומה. תהא b_n סדרה, המקיימת:

$$1. \quad b_n \in P(a_n) \quad \forall n \in \mathbb{N}$$

$$2. \quad b_n \text{ מתחנשת ל-} \ell$$

$$3. \quad \ell \in P(a_n)$$

הוכחה. יהיו $\varepsilon > 0$, $N \in \mathbb{N}$. ידוע $\exists N_1 \in \mathbb{N} \text{ כך } |b_{N_1} - \ell| < \frac{\varepsilon}{2}$. נסמן $N_1 \in \mathbb{N}$ החל ממנה $|b_n - \ell| < \frac{\varepsilon}{2}$ לכל $n \geq N_1$. מ"ש המשולש: $|a_n - \ell| \leq |a_n - b_{N_1}| + |b_{N_1} - \ell| < \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon$.

■

משפט 32. תהא a_n חסומה. אז $\hat{P}(a_n) \neq \emptyset$ יש מקסימום ומינימום.

הערה 8. הסופרומות של a_n הוא לא הסופרומות של P . לדוגמה עבור $\frac{1}{n}$ למרות ש- $\frac{1}{n}$ לא סופרומום של a_n .

הוכחה. ראיינו ש- a_n חסומה שכן P חסומה. מבולצאנו-וויראשטראס, $\hat{P} \neq \emptyset$. לכן \hat{P} יש סופרומות ואיינפומות. נסמן $\alpha = \inf P$, $\beta = \sup P$. כמובן $\alpha < \beta$. ידוע שקיים $\ell \in \hat{P}$ כך $\ell - \alpha > \varepsilon$. כמו כן $\ell - \alpha < \varepsilon$. סה"כ $\ell - \alpha < \varepsilon$. יהי $N \in \mathbb{N}$. אז קיים $n \geq N$ כך $|a_n - \ell| < \varepsilon$.

ש- $a_n - \ell < \frac{\varepsilon}{2}$ מה"ש המשולש:

$$|a_n - \ell| < |a_n - \ell| + |\ell - \alpha| < \frac{\varepsilon}{2} \cdot 2 = \varepsilon$$

מכאן ש- α גבול חלקי של a_n ולכן $\alpha \in P$, כלומר P הוא קבוצה סגורה. בואנו דומה (תרגילים לבית) אפשר להראות ש- $P = \min P$.

מכאן, אפשר להראות את הטענה הבאה (זהו אינו משפט בקורס):

משפט 3.3. תהא $A \subseteq \mathbb{R}$. אם A חסומה מלעיל, אז קיימת סדרה $\{a_n\}_{n \in \mathbb{N}}$ כזו ש- $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \sup A$.

הוכחה. נסמן $\alpha = \sup_{n \in \mathbb{N}} a_n$. ידוע שהכל קיים $n \in \mathbb{N}$ כך ש-:

$$\alpha - \frac{1}{n} < a_n \leq \alpha < \alpha + \frac{1}{n}$$

(מגדרת סופרומות). נקבל ש- $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \alpha$. הערכה: a_n למשה פונקציית בחירה, וצריךzeigen את אקסיומת הבחירה הרציפה).

סעיף מון 10. תהי a סדרה. נסמן $b_n = a_n$ את הגבול החלקי הגדול ביותר של a_n . בעברית, הוא קרא גבול עליון.

סימן 11. נתנו a סדרה. נסמן ב- a_n את הגבול החלקי הקטן ביותר של a_n . בעברית, הוא יקרא גבו לתחתו.

הערה 9. אם a_n אינה חסומה מלעיל, $\infty = \liminf a_n$ ואם a_n אינה חסומה מילרע אז $-\infty = \limsup a_n$. בשבייל להראות את זה צריך עוד קצת טענות.

משפט 34. תהא a_n חסומה מלעיל. בהינתן $\ell \in \mathbb{R}$ הגבול העליון של a_n אם ו惩 $\varepsilon > 0$ מתקיים:

- לפיכך $a_n > \ell - \varepsilon$.2

הוכחה.

\Leftarrow נניח ש- ℓ הגבול העליון של a_n . יהי $\varepsilon > 0$. נניח בשילוליה כי לכל $N \in \mathbb{N}$ קיים $n \geq N$ כך $|a_n - \ell| \geq \varepsilon$. נבנה ת"ס באופן הבא:

$$\begin{cases} n_1 = \min\{n \in \mathbb{N} \mid a_n \geq \ell + \varepsilon\} \\ n_{k+1} = \underbrace{\min\{n > n_k \mid a_n \geq \ell + \varepsilon\}}_{\neq \varnothing} \end{cases}$$

הסדרה לעיל אכן איננה ריקה בגבול הנתון. אז ℓ הוא גבול של a_n שכל איבריה בקטע $(\ell + \varepsilon, \ell + \delta)$ כת"ס של a_n היא חסומה, ולכן יש לה ת"ס מותכנסת לפחות m . m גבול חלק של a_n עצמה (ת"ס של ת"ס היא ת"ס) ומקיים $m \geq \ell + \varepsilon > \ell$ (כי a_{n_k} חסומה ב- $\ell + \varepsilon$) בסתיו לכך ℓ גבול עליון.

לכן קיים $N \in \mathbb{N}$ כך שכל $n \geq N$, מתקיים $a_n < \ell + \varepsilon$. מכאן $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \ell$.

עתה נראה ש- $\varepsilon - \ell > a_n - \ell$. לכן $|a_n - \ell| < \varepsilon$ שכן קיים $N \geq n$ כך ש- a_n מוגבל בתחום $(\ell - \varepsilon, \ell + \varepsilon)$.

$\Rightarrow \Rightarrow$ נניח (1) $\varepsilon > 0$ (במ�ע תלמיד ו- $\ell - \varepsilon < a_n < \ell$) קיימים $N_1, N_2 \in \mathbb{N}$ כך ש- $\forall n \geq N_1: a_n < \ell + \varepsilon$. מ-(1) קיימת $N \in \mathbb{N}$ כך ש- $\forall n \geq N_2: a_n < \ell - \varepsilon$.

מ-(2) קיימים $N, N_1 \in \mathbb{N}$ כך ש- $\varepsilon - \ell < n \geq N$ ומכאן $\varepsilon < |a_n - \ell|$. $a_n > \ell$ ולכן $n \geq N_1$.

נראה שהוא העליון. יהי $m \in P$. נניח בשלילה $\ell > m$. נסמן $|a_n - m| = \varepsilon$. מכיוון ש- P סגור מימין אז $m + \frac{\varepsilon}{2} \in P$ ולכן $a_n > m + \frac{\varepsilon}{2}$.

מайורי הסדרה גדולים מ- ℓ . לכן $\varepsilon < a_n - \ell$ לא כמעט תמיד, בסתיו. מכאן $\pi - \ell \leq m$ ולכן $\ell = \limsup a_n$.

הערה 10. אפשר לבצע הוכחה סימטרית עם \liminf

הערה 11. אם גם (1) וגם (2) מתקיימות כמעט תמיד, קיבל מיד את הגדרת הגבול.

משפט 35. תהא a_n סדרה חסומה. אז לכל $\varepsilon > 0$ קיימת

$$\liminf a_n - \varepsilon < a_n < \limsup a_n + \varepsilon$$

בעצם, יש את הקטע הפתוח:

$$(\liminf a_n - \varepsilon, \limsup a_n + \varepsilon)$$

וכל איברי הסדרה פרט לכמויות סופית של מספרים נמצאים בו.

סימון 12. בהינתן $\{\pm\infty\} \cup \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$: F קלשי:

$$\inf_n F(n) = \inf\{F(n) \mid n \in \mathbb{N}\} \quad \sup_n F(n) = \sup\{F(n) \mid n \in \mathbb{N}\}$$

תרגיל: תהא a_n סדרה חסומה. אז:

$$a_n = \inf_n \sup_{k \geq n} a_k$$

$$\begin{aligned} S_n &= \sup_{k \geq n} a_k = \sup\{a_k \mid k \geq n\} \\ \text{יהי } m \text{ ונניח } m > n. \text{ אז:} \end{aligned}$$

$$\{a_k \mid k \geq n\} \subseteq \{a_k \mid k \geq m\}$$

לכן (תרגיל):

$$S_n = \sup\{a_k \mid k \geq n\} \leq \sup\{a_k \mid k \geq m\} = S_m$$

לכן S_n מונוטונית יורדת ולכן מתכנסת ל-. $S = \inf S_n$. נסמן a_{m_k} של a_n המקיים $\ell \leq a_{m_k} \leq S$. אז קיימת ת"ס $\lim_{k \rightarrow \infty} S_{n_k} = S$ מתקיים $a_{n_k} \leq S$ לפי הגדרת חסם עליון. כמו כן $\lim_{k \rightarrow \infty} a_{n_k} = \ell$. לכן $\lambda := \limsup_{n \rightarrow \infty} a_n \leq S$. $\lambda < S$ אז $\varepsilon < S - \lambda$. נסמן $N \in \mathbb{N}$ כך $\varepsilon < S - \lambda$. אז $\forall n \geq N: a_n < \lambda + \varepsilon$. לכן $\varepsilon < S - \lambda$. $\varepsilon > 0: \alpha \leq \beta + \varepsilon \Rightarrow \alpha \leq \beta$. ■

"טרויאלי זה היבריס".

סדרות קושי

"הוא היה כומר, ואת כל הטענות שלו הוא גנב מהתלמידים שלו. המון תלמידים מיויחסים לו".

הגדרה 30. תהא a_n סדרה. נאמר ש- a_n סדרת קושי, כאשר:

$$\forall \varepsilon > 0. \exists N \in \mathbb{N}. \forall n, m \geq N: |a_n - a_m| < \varepsilon$$

הטענה המרכזית שנראה על סדרות קושי, היא שסדרה מתכנסת אם היא סדרת קושי. יש לנו נקודה נחמדה. אנחנו לא באמות צריים לעבוד ערך מוחלט. יש לנו רק שלוש תכונות שמשמעותן אותןנו:

1. **אי-ישליות ולא מנownות:** לכל $0 < \varepsilon$ ו- $x, y \in \mathbb{R}$: $|x - y| \geq \varepsilon$

$$\forall x, y \in \mathbb{R}: |x - y| = |y - x|$$

$$\forall x, y \in \mathbb{R}: |x - z| \leq |x - y| + |y - z|$$

פונקציה $d: A^2 \rightarrow \mathbb{R}$ היא מקיימת את שלוש התכונות לעיל. מרחב מטרי נקרא שלם אם כל סדרת קושי מתכנסת בו. באיזשהוbett, צריך שהוא בסגנון \mathbb{R} (אקסiomת השלמות) או דברים דומים לו כדי שהמרחב המטרי יהיה שלם. ההגדרה של סדרת קושי מאוד תועיל לנו (בקורסים אחרים) כאשר לא בהכרח ברור מזה המושג של גבול.

משפט 36. תהא a_n סדרה. אז a_n מתכנסת אם a_n סדרת קושי.

הוכחה.

נניח ש- a_n מתכנסת. אז קיים $\ell \in \mathbb{R}$: $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \ell$. נתבונן ב- N . $\forall n \geq N: |a_n - \ell| < \frac{\varepsilon}{2}$. $\forall n, m \geq N$: $|a_n - a_m| \leq |a_n - \ell| + |\ell - a_m| < \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon$. ■

(הכוון זהה נכון בכל מרחב מטרי. הינו צרכיים את תכונות המטריקה בלבד, ולא הינו צרכיים את אקסiomת השלמות) \Leftarrow

נניח a_n סדרת קושי. קיים $\ell \in \mathbb{R}$ כך $\forall n, m \geq N: |a_n - a_m| < \frac{\varepsilon}{2}$. נתבונן ב- $n \geq N$. $\forall n, m \geq N: |a_n - a_m| < \frac{\varepsilon}{2}$. אחרת $|a_n - a_m| \geq \frac{\varepsilon}{2}$. אבל $|a_n - a_m| < M$. לכן $|a_n| < |a_m| + M$. מכאן $\sup_{n \geq N} a_n < \infty$. לפיכך $\sup_{n \geq N} a_n$ קיימת. בולצאנר-ויראשטראס (פוי! הנחנו את אקסiomת השלמות) ל-. $\ell \in \mathbb{R}$ המתכנסת לגבול ℓ .

עתה, אקסiomת השלמות הפילה לנו גבול ℓ מהשניים, ומכאן נוכל להמשיך לעבוד לפי הגדרה. יי- $\varepsilon > 0$. אז קיים K_1 כך $\forall k \geq K_1: |a_{n_k} - \ell| < \frac{\varepsilon}{2}$. וכן קיים N_1 כך $\forall n \geq N_1: |a_n - a_{n_k}| < \frac{\varepsilon}{2}$. כלומר $|a_n - \ell| < \varepsilon$. נניח $N > N_1$. קיימים K_2 כך $\forall k \geq K_2: |a_{n_k} - a_{n_k}| < \frac{\varepsilon}{2}$. כלומר $|a_n - a_{n_k}| < \frac{\varepsilon}{2}$. מונוטוניות עולה ממש). נתבונן ב- $n \geq N$. קיימים K_1, K_2 כך $\forall n \geq N: |a_n - a_{n_k}| < \frac{\varepsilon}{2}$. ואז:

$$|a_n - \ell| \leq |a_n - a_{n_k}| + |a_{n_k} - \ell| < \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon$$

משפט 37. תהא a_n סדרת רצינוליים המתכנסת ל-0. אז $\lim_{n \rightarrow \infty} x^{a_n} = 1$.

הוכחה.

- נוכיח למקהה $1 - \varepsilon < x < 1 + \varepsilon$. ראיינו בתרגול שה- $\lim_{n \rightarrow \infty} x^{\pm n^{-1}} = \lim_{n \rightarrow \infty} \sqrt[n]{x}$. יהיו $a_n \in P \subset \mathbb{N}$ מונוטוניות חזקה (שלא הוכיחנו אבל ניחא) כך ש- $1 - \frac{1}{P} < a_n < \frac{1}{P}$. אז $|a_n| \leq \frac{1}{P}, n \geq N$. נשים $x = \sqrt[N]{a_n}$. אז $x^{P-1} < a_n < x^{P+1}$.
 - אם $x = 1$ זה טרוויאלי ואם $x < 1$ אז מאריתמטיקה של גבולות סימנו.

משפט 38. תהא a_n סדרת רצינגולים מותכנת. אז לכל $0 \geq x$ הסדרה x^{a_n} מותכנת.

הוכחה. יהי $\varepsilon > 0$. מכיון ש- a_n מתכנסת ולכן היא חסומה. מכאן ש- x^{a_n} חסומה. כזכור קיים $0 < M < \infty$ כך שלכל $n \in \mathbb{N}$ מתקיים $|x^{a_n}| \leq M$. קיימים $N \in \mathbb{N}$ כך ש-:

$$1 - \frac{\varepsilon}{M+1} < x^{-\frac{1}{O}} < 1 < x^{\frac{1}{P}} < 1 + \frac{\varepsilon}{M+1}$$

$|x^{a_n} - x^{a_m}| = |x^{a_m}| |x^{a_n-a_m} - 1| \leq \forall n, m \geq N: |a_n - a_m| < \frac{1}{P}$ ומחוקי חזקות a_n מתכנסת וכן סדרת קושי. קיימ $N \in \mathbb{N}$ כך ש- $M \cdot \frac{\varepsilon}{M+1} < \varepsilon$

משפט 39. בהינתן a_n, b_n סדרות רצינליים שתיהן מתכנסות לאותו הגבול, אז $\lim_{n \rightarrow \infty} x^{a_n} = \lim_{n \rightarrow \infty} x^{b_n}$ והוכחה לבית. מהמשפט האחרון יש לנו א-יתולות בבחירה נציג. אפשר גם להראות שהו אכן יחס שקולות (בפרט קיימת סדרת רצינליים השוואת α , לכל $\alpha \in \mathbb{R}$). לכן נוכל להגיד:

הגדה 31. יהי $\alpha \in \mathbb{R}$ ו- $0 > x$. נגיד $x^\alpha := \lim_{n \rightarrow \infty} x^{a_n}$ כאשר a_n סדרת רצינית המתכנסת ל- $-\alpha$.

משפט 40. תהא a_n סדרה (לא בהכרח סדרת רצינגולים) ויהי $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = a$. אז $\forall \epsilon > 0$. $\exists N \in \mathbb{N}$ כך ש- $\forall n \geq N$ $|a_n - a| < \epsilon$.

אקרו הרוחניים המוגנים של גטור

ידוע בעיקר כ"משפט החיתוך של גנטור" מהאנון a_n, b_n סדרות. נניח כי:

$$\forall n \in \mathbb{N}: g_n \leq g_{n+1} \leq b_{n+1} \leq b_n$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} b_n = q_n \equiv 0$$

۱۷

$$\exists c \in \mathbb{R}: \bigcap_{n=1}^{\infty} [a_n, b_n] = \{c\}$$

הוכחה. ידוע a_n מונוטונית עולה וחסומה מלעיל ($\text{ע''י } b_n$). לכן a_n מתכנסת. נסמן את גבולו c . מאריתמטיקה של גבולות:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} a_n + (b_n - a_n) = c$$

לכן a_n עולה ו- b_n יורדת ולכן לכל $n \in \mathbb{N}$, מתקיים $a_n \leq c \leq b_n$ ומכאן $c \in [a_n, b_n]$. לכן $c = \lim_{n \rightarrow \infty} b_n = c$. נניח $d \in \bigcap_{n=1}^{\infty} [a_n, b_n]$. קיימים $n \in \mathbb{N}$ כך ש- $|c - d| < b_n - a_n < \varepsilon$. כלומר $|c - d| < \varepsilon$.

גם כאן – הוכחחה נראית תמים, אבל איפשהו באמצע מתחבא משפט ויראשותראס הראשון, שאומר שכל סדרה מונוטונית חסומה היא בעלת גבול. למעשה, עקרון הרוחחים המקבונים של קנטור שקול לאקסימות השולמות! בבית, מאד מומלץ להוכיח את הכיוון ההפוך. תרגיל מעניין אחר הוא להוכיח את בולצאנו-ויראשותראס באמצעות אקסימות השולמות.

לגוריתמים

משפט 42. לכל $0 < a, b$ אם $a \neq 1$ אז קיים ויחיד $x \in \mathbb{R}$ כך ש- $b^x = a$.

וכזהה. נוכיח למקורה $a > 1$. הוכחנו בביתי ש- $\{k \in \mathbb{N} \mid a^k \text{ איינה חסומה}\}$. לכן קיים $k \in \mathbb{N}$ כך ש- $a^k > b$. מעקרון הסדר הטוב בטבעיים, קיים $n \in \mathbb{N}$ כך ש- $a^{k-1} \leq b < a^k$. נגדיר $x_1 = k-1, y_1 = k$. נסמן $x_{n+1} = x_n, y_{n+1} = c$. אם $a^{x_n} \leq b < a^c$, אז $x_{n+1} = x_n, y_{n+1} = c$ קיימת. בשלב ה- $n+1$ קיבל ש- $x_{n+1} = c, y_{n+1} = y_n$ (המקרה מבצע חיפוש ביןאר). משפט הרקורסיה x_n קיימת. אחרת נגדיר $x_{n+1} = c, y_{n+1} = y_n$

וגם $x_n - x_n = 0$. אז לכל $n \in \mathbb{N}$ מתקיים $x_n \leq x_{n+1} \leq y_{n+1} \leq y_n$ וכן $\lim_{n \rightarrow \infty} y_n = \lim_{n \rightarrow \infty} x_n = x$. לכן קיימים $a^{x_n}, a^{y_n} \in \mathbb{R}$ כך $\lim_{n \rightarrow \infty} a^{x_n} = \lim_{n \rightarrow \infty} a^{y_n} = a^x$. כלומר $\lim_{n \rightarrow \infty} a^{x_n} = \lim_{n \rightarrow \infty} a^{y_n} = \lim_{n \rightarrow \infty} y_n = \lim_{n \rightarrow \infty} x_n = x$. כמו כן $\{b\} = \{x\}$ (בבית). לכן b כיה קיים.

■ היחידות נובעת ממונוטוניות החזקה.

כל סדרה ניתנת לייצוג כטור. זו דרך אחרת להציג סדרות.

הגדרה 32. תהא a_n סדרה. נגדיר את סדרת הסכומים החלקיים של a_n להיות:

$$\forall n \in \mathbb{N}: S_n = \sum_{k=1}^n a_k$$

הבחנה: כל סדרה היא סדרת סכומים החלקיים של איזושהי סדרה.

הוכחה. תהי a_n סדרה, נגדיר את:

$$\begin{cases} b_1 = a_1 \\ b_{n+1} = a_{n+1} - a_n \end{cases}$$

נקבל שהסכום הטלסקופי:

$$\sum_{k=1}^n b_k = a_n$$

אז למעשה אין שום דבר חשוב בסכום עצמו. מה שחשוב זה הקשר בין הסדרה עצמה לבין סדרת הסכומים החלקיים שלה.
טעון 13. תהא a_n סדרה. תהי ב- S_n את סדרת הסכומים החלקיים של a_n . אז אם S_n מתכנסת לנבול $\ell \in \mathbb{R}$ נאמר כי הטור מתכנס, ונסמן:

$$\sum_{k=1}^{\infty} a_k = \ell$$

הבחנה חשובה: הסימון הזה של $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ משמש אותנו להגיד שהטור לא מתכנס, כלומר נאמר "לא מתכנס" גם אם $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ לא קיים. זאת בנסיבות לבולות, שם אנחנו לא ממש יכולים לכתוב " $\lim_{n \rightarrow \infty}$ לא קיים" שכן $\lim_{n \rightarrow \infty}$ לא ביטוי מוגדר).

• **דוגמה:** יהיו $a_n = q^{n-1} \in \mathbb{R}$ לכל $n \in \mathbb{N}$. נסמן ב- S_n את סדרת הסכומים החלקיים. אז:

$$\forall n \in \mathbb{N}^+: S_n = \frac{1 - q^n}{1 - q}$$

לכן הטור מתכנס אם ומינ' $1 < |q|$ (הוכחנו את זה בתרגיל הבית) ואז:

$$\sum_{n=1}^{\infty} q^{n-1} = \frac{1}{q - 1}$$

• **דוגמה 2:** נגדיר $a_n := \frac{1}{n(n+1)}$ forall $n \in \mathbb{N}$, ונסמן ב- S_n את סדרת הסכומים החלקיים המתאימה ל- a_n . נבחן שסכום משותף:

$$\forall n \in \mathbb{N}: \frac{1}{n(n+1)} = \frac{1}{n} - \frac{1}{n+1}$$

ואז (סכום טלסקופי):

$$S_n = \sum_{k=1}^{\infty} \left(\frac{1}{k} - \frac{1}{k+1} \right) = 1 - \frac{1}{n+1}$$

לכן $\sum_{k=1}^{\infty} a_k = 1$. מכאן אפשר להוכיח ש- $\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n^2}$ מתכנס (עשינו את זה גם בתרגול).

אלו פחות או יותר הדוגמאות היחידות (גיאומטרי וטלסקופי) שנראתה בקורס זהה לגבי משחו שאשכלה מתכנס. בד"כ נרצה לדעת האם טור מסוים הוא מתכנס או לא. כשהיה לנו אינטגרלים (בחדו"א 2א) יהיה לנו קצת יותר כוח להוכיח טורים. אבל כמו הרבה דברים בחדו"א, גם זה לא תמיד יספיק.

קריטריון קושי להתכנסות טורים

תהא a_n סדרה. אז הטור $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מתכנס אם ו רק:

$$\forall \varepsilon > 0. \exists n \in \mathbb{N}. \forall N \leq n \leq m: \left| \underbrace{\sum_{k=m}^n a_k}_{|S_n - S_{m+1}|} \right| < \varepsilon$$

זה לא מעניין בכלל. זה פשוט קритריון קושי לסדרות, אבל על סדרת הסוכמים החלקיים.

מסקנה 8. תהא a_n סדרה. אז אם $\sum_{n=1}^{\infty} a_n = 0$ מתקנס, אז $\lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{n=1}^{\infty} a_n = 0$.

הערה 12. הצד השני לא מתקיים, לדוגמה עבור $a_n = \frac{1}{n}$ מתקיים $\sum_{n=1}^{\infty} a_n \approx \ln n \rightarrow \infty$ למרות $\sum_{n=1}^{\infty} a_n = 0$. בדומה לגבולות של סדרות, שינוי של מספר סופי של איברים (בסדרה המקורי) אולי ישנה את הגבול (כיסוכמים כאלה), אבל לא עומד לשנות את התכנסות.

משפט 43. הטור הוא לינארי, כלומר $\sum_{n=1}^{\infty} a_n + \sum_{n=1}^{\infty} b_n = \sum_{n=1}^{\infty} (a_n + b_n)$.

$$\sum_{n=1}^{\infty} (a_n \pm b_n) = \sum_{n=1}^{\infty} a_n + \sum_{n=1}^{\infty} b_n \quad \sum_{n=1}^{\infty} \alpha a_n = \alpha \sum_{n=1}^{\infty} a_n$$

מתכנסים.

זה נובע שימוש מאրיתמטיקה של גבולות, על סדרת הסוכמים החלקיים.

התכנסות בהחלה

כאן יש לשכירה הגדרה חדשה.

הגדרה 33. תהא a_n סדרה. נאמר כי הטור $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מתכנס **בଘלה** כאשר $\sum_{n=1}^{\infty} |a_n|$ מתכנס.

משפט 44. אם טור מתכנס בהଘלה, אז הוא בפרט מתכנס.

אין לנו שום דבר חכם להגיד על הקשר בין הגבולות של שנייהם. עם גנסה להוכיח עם סנדוויץ' (תנסו), נכשל במחירה. יש לנו צורך בקסם, שיפלו לנו גבול מהמשמעות, וזה בדיקת מה שักษיות השלמות מספקת לנו. ספציפית, השתמש בקריטריון קושי שתלי בה.

הוכחה. תהא a_n סדרה, ונניח $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מתכנס בהଘלה. מקייטריוון קושי, קיים $N \in \mathbb{N}$ כך ש-:

$$\forall n \geq m \geq N: \left| \sum_{k=m}^n a_k \right| < \varepsilon$$

נתבונן ב- $\sum_{n=N}^{\infty} a_n$. יהי $n \geq N$. מא"ש המשולש המוכלל:

$$\left| \sum_{k=m}^n a_k \right| \leq \sum_{k=m}^n |a_k| = \left| \sum_{k=m}^n |a_k| \right| < \varepsilon$$

סיה"כ מקייטריוון קושי לטורים גם $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מתכנס.

טורים אי-שליליים

יש פרק שלם בטורים שעוסק בטורים שומרי סימן (אייריהם גודלים ממש ממש ממש ממש ממש). לצורך הנוחות מתעסק במקרה הראשון). יש להז שתי סיבות:

- בغالל הנושא של התכנסות בהଘלה.
- זה מקרה נפוץ שקורה הרבה בעולם האמתי.
- יש משפטיים מועילים על זה.

בהרבה מהמקרים נדרש אי-שליליות בכל \mathbb{N} גם אם זה נכון רק החל מ- \mathbb{N} מסוימים.

"אפס הוא חיובי יחסית"

משפט 45. תהא a_n סדרה, ונניח $a_n \geq 0 \forall n \in \mathbb{N}$. אז $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ סדרת הסוכמים החלקיים חסומה.

(זה דורש את אקסימות השלמות) אין כאן לשכירה הוכחה. אם $0 \leq a_n \leq a$ אז סדרת הסוכמים החלקיים מונוטונית עולה, וממשפט (ויראשטראסן)

1) כל הספרור הזה מתכנס אם ו רק הסוכמים החלקיים חסומה.

נתעסק קצת בקריטרויוני השוואה.

1. תהינה a_n, b_n סדרות אי-שליליות. נניח כי $a_n \leq b_n$ למספר כל $n \in \mathbb{N}$: ($a_n \leq b_n$ למשמעות, לא צריך לכל \mathbb{N} , מספיק כמעט תמיד). הוכיחה קצר שונה אבל כמעט תמיד יתיר חזק). אז אם $\sum_{n=1}^{\infty} b_n$ מתכנס אז $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מתכנס.

הוכחה. נניח שה $\sum_{n=1}^{\infty} b_n$ מונוטונית וכך מוגדרת סופרmons שלה, ונסיק:

$$\sum_{k=1}^n a_k < \sum_{k=1}^n b_k \leq \ell$$

לכן $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מונוטונית עולה וחסומה וכך מתכנסת (יש כאן שימוש באקסימום השלים).

2. נניח $0 < b_n > \forall n \in \mathbb{N}$: ($b_n > 0$ וחייבים מושג!) ונניח $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_n}{b_n} \rightarrow \ell$. אז $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מוגדרת אמ"מ $\sum_{n=1}^{\infty} b_n$ מתכנס. הוכחה. נניח רק כיון אחד, והכיוון השני יגרר מאריתמטיקה של גבולות (נהפוך את $\frac{a_n}{b_n}$ וזה חוקי כי a_n ממוקם מסוים לא נוגע ב-0 כי $0 \neq \ell$). קיים $N \in \mathbb{N}$ כך שלכל $n \geq N$ מתקיים:

$$\frac{a_n}{b_n} < \frac{3\ell}{2}$$

(הראינו שזה נכון באופן כללי לכל מספר שגדול מ- ℓ + החנו אי-שליליות). כלומר לכל $n \geq N$, מתקיים $a_n < \frac{3\ell}{2} b_n$. מקרויטריון ההשוואה הראשון $\sum_{n=1}^{\infty} b_n$, ומאריתמטיקה של גבולות (נהפוך את $\frac{a_n}{b_n}$ וזה חוקי כי a_n ממוקם מסוים לא נוגע ב-0).

3. מבחון השורש: תהא a_n סדרה אי-שלילית. נניח כי קיים $q \in (0, 1)$: $\sqrt[n]{a_n} \leq q$ אז $a_n \in \mathbb{N}$. אז $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מוגדרת.

הוכחה. לכל $N \in \mathbb{N}$ נבחן $\sum_{n=N}^{\infty} a_n$, ומבחן השוואת עם הטור הגיאומטרי (שמתכנס) סיימנו.

4. מבחון השורש הגבולי: תהא a_n סדרה אי-שלילית. נניח $\sqrt[n]{a_n} < q \in [0, 1]$: $\limsup_{n \rightarrow \infty} \sqrt[n]{a_n} < q$ אז $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מוגדרת.

הערה 13. זה משפט קצר יותר חזק מהקודם.
הערה 14. שני מבחני השורש כיון אחר – אם $q < 1$ אז הטור מתבדר.

הוכחה. ידוע $q < 1$ אז $\sqrt[n]{a_n} < \limsup_{n \rightarrow \infty} \sqrt[n]{a_n} + \frac{1-q}{2} < \frac{1+q}{2}$ כמעט תמיד. אז $a_n < \left(\frac{1+q}{2}\right)^n$ כמעט תמיד, ידוע $\sum_{n=1}^{\infty} a_n < \left(\frac{1+q}{2}\right)^n$ (כי $q < 1$, והוא מוצע משוהו) כלומר $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מוגדרת.

5. מבחון המנה: נניח $0 > a_n$ (כמעט תמיד) ויהי $q \in (0, 1)$, וכן $q \leq \frac{a_{n+1}}{a_n}$ (כמעט תמיד) אז $a_n < \sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מוגדרת.

הוכחה. השורה התחתונה של הוכיחה היא:

$$a_{n+1} = \frac{a_{n+1}}{a_n} \cdot \frac{a_n}{a_{n-1}} \cdots \frac{a_2}{a_1} a_1 \leq q^n \cdot a_1$$

ואז מבחון השוואת.

6. מבחון המנה הגבולי: יהיה $0 < \ell < 1$. נסמן $m = \liminf_{n \rightarrow \infty} \frac{a_{n+1}}{a_n}$ אז אם $m < \ell$ אז $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מוגדרת. ואם $m > \ell$ אז $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מוגדרת. הוכחה. לבית.

דוגמה: האם הטור $\sum_{k=1}^{\infty} \frac{k^{\frac{k}{2}}}{k!}$ מוגדר?

$$\frac{a_{n+1}}{a_n} = \frac{\frac{(n+1)^{\frac{n+1}{2}}}{(n+1)!}}{\frac{n^{\frac{n}{2}}}{n!}(n+1)!} = \frac{(n+1)^{\frac{n+1}{2}} n!}{n^{\frac{n}{2}}(n+1)!} = \frac{(n+1)^{\frac{n-1}{2}}}{n^{\frac{n}{2}}} = \sqrt{\frac{(n+1)^{n-1}}{n^n}} = \sqrt{\left(\frac{n+1}{n}\right)^n \cdot \frac{1}{n+1}} \rightarrow \sqrt{e \cdot 0} = 0$$

לכן $1 < \limsup_{n \rightarrow \infty} \frac{a_{n+1}}{a_n} = 0$. ממשפט המנה הגבולי נקבל שזה מוגדר.

קירוב סטרלינג

קירוב סטרלינג אומר ש-:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n!}{\left(\frac{n}{e}\right)^n \sqrt{e\pi n}} = 1$$

איןטואיטיבית, זה אומר ש- n עצרת בגבול מתנהג כמו החזקה כמו $\sqrt{2\pi n} \cdot \left(\frac{n}{e}\right)^n$. לא נוכיח אותו – המרצה לא מודע לאף הוכחה שמשתמשת בכלים שלנו.

עתה נפתור את התתרגיל ממקודם, של $b_n = \frac{n^{\frac{n}{2}}}{\left(\frac{n}{e}\right)^n \sqrt{2\pi n}}$, באמצעות קירוב סטרלינג ובחן השורש הגבולי. נגדיר $\sum_{k=1}^{\infty} \frac{k^{\frac{k}{2}}}{k!}$.

$$\sqrt[n]{b_n} = \frac{\sqrt[n]{n}}{\frac{n}{e} \cdot \underbrace{\left(2\pi n\right)^{\frac{1}{2n}}}_1} \rightarrow 0$$

כמו כן לפי סטרלינג:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\frac{n^{n/2}}{n!}}{\frac{n^{n/2}}{(\frac{n}{e})^n \sqrt{2\pi n}}} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\left(\frac{n}{e}\right)^n \sqrt{2\pi n}}{n!} = 1$$

לכן לפי משפט ההשוואה הגובי, $\sum_{n=1}^{\infty} \frac{n^{n/2}}{n!}$ מתכנס.

למעשה יש עוד מבחן לטורים איד-שליליים שלא הזכרנו.

9. תהא a_n סדרה מונוטונית יורדת וא-שלילית אז $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מתכנסת אם $\sum_{n=1}^{\infty} a_{2n}$ מתכנסת. הוכחה. \Rightarrow נניח שהטור מתכנס. יהי $n \in \mathbb{N}$.

$$\sum_{k=1}^n 2^k a_{2k} = 2 \cdot \sum_{k=1}^n 2^{k-1} a_{2k} = 2 \cdot \sum_{k=1}^n \sum_{\ell=1}^{2^k-1} a_{2k} = 2 \cdot \sum_{k=1}^n \sum_{\ell=1}^{2^k-1} a_{2^{k-1}+\ell} = 2 \sum_{k=2}^{2^n} a_k \leq 2 \sum_{n=1}^{\infty} a_n$$

וכזה מה מבחון הראשון סיימנו שוב.

\Leftarrow נניח ש- $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מתכנס. נוכיח ש-

$$\sum_{k=1}^n \leq \sum_{k=1}^{2^n} a_k = \sum_{k=1}^{2^n} \sum_{\ell=0}^{2^{k-1}-1} a_{2^k+\ell} \leq \sum_{k=1}^n 2^{k-1} a_{2^{k-1}} \leq \sum_{k=0}^{\infty} 2^k a_{2k}$$

כאן, נחליף באיבר הראשון.

אז למה אנחנו צריכים את מבחון העיבוי?

• עבור $1 \leq \alpha$ הראינו ש- $\frac{1}{n^\alpha} \geq \frac{1}{n}$ ולכן $\sum \frac{1}{n^\alpha}$ מתבדר.

• עבור $2 \geq \alpha$ הראינו ש- $\frac{1}{n^\alpha} \leq \frac{1}{n^2}$ ולכן $\sum \frac{1}{n^\alpha}$ מתכנס.

מה לגבי כל מה שבין 1 ל-2?

משפט 46. הטור $\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n^\alpha}$ מתכנס אם $\alpha > 1$.

הוכחה. יהיו $0 < \alpha < 1$. אז $\frac{1}{n^\alpha}$ מונוטונית יורדת וחיבית. נסמן $a_n = \frac{1}{n^\alpha}$.

$$b_n = 2^n a_{2n} = \frac{2^n}{n^{\alpha n}} = 2^{n(1-\alpha)} = (2^{1-\alpha})^n$$

נבחן ש- b_n גיאומטרי. הוא מתכנס אם $1 > 1 - \alpha$. עוד ידוע ש- b_n מתכנס אם a_n מתכנס מבחון העיבוי, ושה"כ a_n מתכנס אם $1 > \alpha$.

נעשה עוד תרגיל, אולי קצת פחות מעויל.

תרגיל 1. האם $\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n \ln n}$ מתכנס? (בסיס הלוגורייתם לא משנה)

הוכחה. נגדיר $a_n = \frac{1}{n \ln n}$. ניעזר בבחן העיבוי:

$$2^n a_{2n} = 2^n \cdot \frac{1}{2^n \ln(2^n)} = (n \ln 2)^{-1} \rightarrow \inf$$

לכן גם $\sum 2^n a_{2n}$ מתבדר שכן a_n מתבדר.

טורים משני סימן

כל מה שאמרנו על שומר סימן נכון על מי ששומר סימן כמעט תמיד. ככלمر אלו שלא נופלים לקטגוריה זו, הטורים משני הסימן, מחליפים סימן באופן שכיח. הטורים הראשוניים שנדבר עליהם הם כאלה שלא רק משנים סימן באופן שכיח, אלא ממש כל מעבר.

משפט 47 (משפט ליבניץ). תהא a_n סדרה חיובית ומונוטונית יורדת שגבולה 0. אז:

$$\sum_{n=1}^{\infty} (-1)^n a_n$$

מתכנס.

התובנה החשובה בהוכחה היא שאפשר לדעת את המרחק מהגבול, בכל נקודה בסכום, גם אם קשה לחשב אותו. "אבל המבחןים לא עובדים לי. [תשובה: אויוי]."

אנחנו לא יודעים מה הגבול, אנחנו לא רוצים לדעת מה הגבול, המבחןים עובדים רק לדברים משמרי סימן... נשארנו עם כושי.

הוכחה. יהיו $\varepsilon > 0$. קיים $N \in \mathbb{N}$ כך שלכל $n \geq N$ מתקיים $|a_n| < \varepsilon$. נתבונן ב- $a_m + a_{m+1} + \dots + a_n$. הטעון יהיה שהזוגות $(a_k - a_{k-1})$ נקיימות $m \leq k \leq n$.

אם $m = n$ זוגי נקבל: •

$$\begin{aligned} & a_m - a_{m+1} + a_{m+2} - a_{m+3} + \dots + a_n \\ &= a_m + (a_{m+2} - a_{m+1}) + (a_{m+1} - a_{m+3}) + \dots + (a_n - a_{n-1}) < a_m < \varepsilon \end{aligned}$$

מצד שני:

$$\begin{aligned} & a_m - a_{m+1} + a_{m+2} - a_{m+3} + \dots + a_n \\ &= (a_m - a_{m+1}) + (a_{m+2} - a_{m+3}) + \dots + (a_{n-2} - a_{n-1}) + a_1 \geq a_n > 0 > -\varepsilon \end{aligned}$$

לכן:

$$\left| \sum_{k=m}^n (-1)^k a_k \right| = \left| \sum_{k=m}^n (-1)^{k-m} a_k \right| < \varepsilon$$

אם $m = n$ איזוגי נקבל הוכחה דומה. ■

מההוכחה, ניתן להסיק:

$$\ell := \sum_{n=1}^{\infty} (-1)^n a_n \implies \forall n \in \mathbb{N}: \left| \ell - \sum_{k=1}^n (-1)^k a_k \right| \leq a_{n+1}$$

מכאן, ש- $\sum_{n=1}^{\infty} (-1)^n a_n$ מתכנס, ולא בהחלה. על טור זהה, אומרים שהוא מתכנס בתנאי. למעשה, לאור הcin לunganנו עוד קритריונים מרטקיים לשיעור, והם הכללה של קритריון לבנייה. האחד קритריון דיריכלה והשני אבל.

קריטריון אבל

תהי a_n, b_n סדרות. נניח כי:

1. b_n מונוטונית (יורדת) (אבל לא בהכרח גבול 0).

2. נניח $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מתכנס.

אז $\sum_{n=1}^{\infty} a_n b_n$ מתכנס.

לבית – יש להוכיח שקריטריון אבל נובע מקריטריון דיריכלה.

2.4.1 קритריון דיריכלה

1. b_n מונוטונית (יורדת) וגבול 0.

2. סדרת הסכומים החלקיים המתאימה a_n חסומה (אבל לא בהכרח מתכנסת).

תהי a_n, b_n סדרות. נניח כי:

אז $\sum_{n=1}^{\infty} a_n b_n$ מתכנס.

הוכחה. לכל $n \in \mathbb{N}$ נסמן $A_n = \sum_{k=1}^n a_k$ שואפת ל-0 אז $\exists M > 0$. $\forall n \in \mathbb{N}: |A_n| \leq M$ (כי היא חסומה). בגלל ש- b_n שואפת ל-0 אז $\exists N \in \mathbb{N}. \forall n \geq N: |b_n| < \frac{\varepsilon}{2M}$

$$\begin{aligned} \sum_{k=m}^n a_k b_k &= \sum_{k=m}^n (A_k - A_{k-1}) b_k = \sum_{k=m}^n A_k b_k - \sum_{k=m}^n A_{k-1} b_k = \sum_{k=m}^n A_k b_k - \sum_{k=m-1}^{n-1} A_k b_{k+1} \\ &= A_n b_n + \sum_{k=m}^{n-1} A_k b_k - \sum_{k=m}^{n-1} A_k b_{k+1} - A_{m-1} b_m = \sum_{k=m}^{n-1} (A_k(b_k - b_{k+1})) + A_n b_n - A_{m-1} b_m \end{aligned}$$

לכן (גיעור בהז b_n מונוטונית יורדת):

$$\begin{aligned} \left| \sum_{k=m}^n a_k b_k \right| &\leq \left| \sum_{k=m}^{n-1} A_k(b_k - b_{k+1}) \right| + |A_n b_n| + |A_{m-1} b_m| \leq \sum_{k=m}^n (|A_k| (b_k - b_{k+1})) + |A_n b_n| + |A_{m-1} b_m| \\ &\leq M(b_m - b_{n+1}) + Mb_n + Mb_m < 2 \cdot M \frac{\varepsilon}{2M} = \varepsilon \end{aligned}$$

לסכום זהה קוראים סכום אבל. אולי קוראים אלה דיריכלה אבל אבל הראשון שעשה את זה.

תרגיל 2. האם הטור $\sum_{n=1}^{\infty} \frac{\sin n}{n}$ מתכנס בהחלט, בתנאי או מותבדר? רמז שאפשר להוכיח באינדוקציה:

$$\sum_{k=1}^n \sin(\alpha + \beta k) = \frac{\sin\left(\frac{b\beta}{2}\sin\left(\alpha + \frac{(n-1)\beta}{2}\right)\right)}{\sin\left(\frac{\beta}{2}\right)}$$

נסמן n נסמן $a_n = \sin n$. אפשר לדעת ש- b_n מונוטונית יורדת שבולה, ו-:

$$\left| \sum_{k=1}^n a_k \right| \leq \frac{1}{\sin \frac{1}{2}}$$

"יש כאן איזו טעות בנוסחה. בתרגיל בית תקבלו את זה כמו שצריך". אז זה זה מתכנס לפי דיריכלה. יש כאן שאלה, האם זה זה מתכנס בהחלט?

$$\left| \frac{\sin n}{n} \right| = \frac{|\sin n|}{n} \geq \frac{\sin^2 n}{n} = \frac{1 - \cos 2n}{2} = \underbrace{\frac{1}{2n}}_{\text{מתכנס מדיריכלה}} - \underbrace{\frac{\cos 2n}{2n}}_{\text{מתבדר (בסכום)}}$$

מאריתמטיקה של גבולות, סיימנו.

ב悲哀ה האז נדבר עוד על טורים.

תרגיל 3. בדקו את התכנסות הטור $\sum_{n=1}^{\infty} \sin(\pi\sqrt{n^2 + 1})$

תשובה. הטריך הוא להבין ש- $\sin(\pi\sqrt{n^2 + 1}) = (-1)^n \sin(\pi(\sqrt{n^2 + 1} - \pi n))$. נוסף על כך מכפל בצד ימין, $\frac{1}{\sqrt{n^2 + 1 + n}}$. לכל $n \in \mathbb{N}$. נספ על כך מכפל בצד ימין, $\frac{1}{n}$. כלומר:

$$\sum_{n=1}^{\infty} \sin(\pi\sqrt{n^2 + 1}) = \sum_{n=1}^{\infty} (-1)^n \sin\left(\frac{\pi}{\sqrt{n^2 + 1} + n}\right)$$

עוד נבחין ש- $\frac{\pi}{2}$ וגם מונוטוני יורדת, ככל $n \in \mathbb{N}$: $0 \leq \frac{\pi}{\sqrt{n^2 + 1} + n} \leq \frac{\pi}{\sqrt{n^2 + 1} + 1} \leq \frac{\pi}{2}$. מכך ש- $\sum_{n=1}^{\infty} (-1)^n \sin\left(\frac{\pi}{\sqrt{n^2 + 1} + n}\right)$ מותבדר (במסגרת סונדוויי'). לכן לפי קритריון ליבנץ $\sum_{n=1}^{\infty} (-1)^n \sin\left(\frac{\pi}{\sqrt{n^2 + 1} + n}\right) \rightarrow 0$.

תרגיל 4. תהא a_n סדרה חיובית. נניח כי $S_n = \sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מתכנס. נניח כי $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מתכנס. נראה כי $\sum_{n=1}^{\infty} (-1)^n \frac{S_n}{n}$ מתכנס.

הוכחה. הבעה היא שליבנץ לא עובד כאן, כי $\frac{S_n}{n}$ לא בהכרח מונוטונית. לכל $n \in \mathbb{N}$ נגדיר $T_n = \sum_{k=1}^n (-1)^k S_k$. נטען שלכל $n \in \mathbb{N}$ קיימת קבוצה $I \subseteq [n]$ כך ש- $\sum_{i \in I} a_i = (-1)^n T_n$ (דרך לחסוך פירוק למקרים של זוגי/אי-זוגי). נוכיח את הטענה באינדוקציה.

- עבור $n = 1$ ניקח $I = \{1\}$ ונקבל $T_1 = -S_1 = -a_1 = (-1)^1 \sum_{i \in I} a_i$. נגיד $I = [n] \setminus I$. נקבע: $T_n = (-1)^n \sum_{i \in I} a_i \in \mathcal{P}([n])$.

$$T_{n+1} = T_n + (-1)^{n+1} S_{n+1} = (-1)^n \sum_{i \in I} a_i + (-1)^{n+1} \sum_{i=1}^{n+1} a_i = (-1)^n \sum_{i \in I} (a_i - a_{i+1}) + (-1)^{n+1} \sum_{i \in \hat{I}} a_i = (-1)^{n+1} \sum_{i \in \hat{I}} a_i$$

וסייםנו את האינדוקציה.

מכאן שלכל $n \in \mathbb{N}$ קיבל $|T_n| \leq \sum_{i=1}^n a_i = S_n$ מונוטונית יורדת ח-0 ולכן לפי קיטוריון דיריכלה ■ $\sum_{n=1}^{\infty} (-1)^n \frac{S_n}{n}$ מתכנס.

שאלה: ומה קורה אם a_n לא בהכרח חיובית? נגיד לכל $n \in \mathbb{N}$ $2 \leq n$ ש-:

$$S_n = \frac{(-1)^n}{\ln n}$$

לכל $n \in \mathbb{N}$ נגיד $S_n = S_n - S_{n+1} + S_{n+1}$. אז $S_n = \sum_{n=1}^{\infty} a_n$ וכאן $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מתכנס. אבל $S_n = \frac{1}{n \ln n}$ מתבדר (כפי שהוכחנו בעבר).

אסוציאטיביות

לעשות אסוציאטיביות של סכום זה כמו לבחר תטר-סדרה של סדרת הסכומים החלקיים, אז לסכום אותה (תחשבו על זה הקצת). בניסוח של המרצה, תהא a_n סדרה, ונסמן ב- S_n את סדרת הסכומים החלקיים שלה. אז קיבוץ איברים בסכום פירשו הסתכימות על ת"ס של S_n כלומר, נגיד סדרה עולה של טבעים $\dots < n_1 < n_2 < \dots$ $S_{n_j} = \sum_{\ell=1}^j \sum_{k=n_{\ell-1}}^{n_{\ell}} n_k$ והיינו רוצים ש-

טענה: תהא a_n סדרה, נניח כי הטור $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מתכנס, אז לכל השמה של סוגרים על הסכום, הטור החדש מתכנס.

הוכחה. נסמן ב- S_n את סדרת הסכומים החלקיים של a_n . לכל השמה של סוגרים, סדרת הסכומים החלקיים המתאימה היא ת"ס של S_n ■
ולכן מתכנסת, לאותו הגבול של S_n .

הכוון השני לא נכון – זה שהצלנו לפחות לשוגרים ושדברים יתכנסו, לא אומר שאנחנו מתכנס בעצמנו (ידרש מאיתנו להתכנס מתחילה).
לדוגמא עבור n יש לנו:

$$(-1 + 1) + (-1 + 1) + (-1 + 1) + \dots = -1 + 1 - 1 + 1 - \dots = -1 + (1 - 1) + (1 - 1) + \dots = -1$$

עם זאת, לכל a_n סדרה, ונניח כי קיימת השמה של סוגרים שבה:

- הטור המתאים מתכנס

- בתוך כל סוגרים, כל האיברים בעלי אותו הסימן

הוכחה. השמתה הסוגרים מגדירה ת"ס של סדרת הסכומים החלקיים $S_n = \lim_{k \rightarrow \infty} S_{n_k}$. קיימים $\varepsilon > 0$ ו- $\lim_{k \rightarrow \infty} |S_{n_k} - \ell| < \varepsilon$. יהי $n \geq N$. נקבעו ב- $n_K = n_{t+1}$ ו- $n_T = n_K$. ידוע $n \geq N$ ו- $n \geq n_K$. נסמן $t \in \mathbb{N}$ כך ש- $n \leq n < n_{t+1}$.
שלכל $K \geq k \geq t$ מתקיים $|S_{n_k} - \ell| < \varepsilon$. בchner $S_{n_{t+1}} - S_{n_t} = \sum_{j=n_t}^{n_{t+1}} a_j$, ומ מה הנה זה שסכום של איברים ידוע $\sum_{j=n_t}^{n_{t+1}} a_j$ מכאן $\varepsilon > |S_{n_{t+1}} - \ell| > |S_{n_t} - \ell| > \varepsilon$. ומכאן $|S_{n_{t+1}} - \ell| < \varepsilon$. מהנה זה שסכום של סוגרים שווים סימן. בה"כ נניח שכולם חיוביים. אז:

$$\ell - \varepsilon < S_{n_t} \leq S_{n_t} + a_{n_t} + \dots + a_n \leq S_{n_t} + a_{n_t+1} + \dots + a_{n_{t+1}} = S_{n_{t+1}} < \ell + \varepsilon$$

■ סה"כ קיבל $\varepsilon < |S_{n_{t+1}} - \ell|$. כלומר $S_{n_{t+1}} \rightarrow \ell$.

קומוטטיביות

אז איך נניחס במקרה של טור אינסופי קומוטטיביות? באמצעות זיווגים/תמורות. תהא a_n סדרה ותהא $\sigma: \mathbb{N}_+ \rightarrow \mathbb{N}_+$ תמורה. אז $\sigma(n)$ תקרא תמורה שי a_n .

משפט 48. תהא a_n סדרה מתכנסת. אז לכל $\mathbb{N}_+ \rightarrow \mathbb{N}_+$, או $\hat{\mathcal{P}}(a_n) = \hat{\mathcal{P}}(\sigma(a))$

הערה 15. סדרות זה סקאם. הסדר הוא סתם שטייך איטואיטיבי שלא באמותץ. ההוכחה פשוטה, כי יש להן את אותה התמונה.
ומה לגבי טורים (כלומר תמורות של איברי הטו)? האם הטור של $a_{\sigma(n)}$ מתכנסים לאותו הגבול? התשובה היא לא. ננסה להגדר דוגמה קונקרטית. נגיד $S_n = \sum_{n=1}^{\infty} a_n$, ונסמן $a_n = \frac{(-1)^n}{n}$.

$$\sigma: \mathbb{N}_+ \rightarrow \mathbb{N}_+ \quad \sigma(n) = \begin{cases} 4 \cdot \frac{n}{3} & n \equiv 0 \\ 2 \cdot \frac{n+2}{3} - 1 & n \equiv 1 \pmod{3} \\ 4 \cdot \frac{n+1}{3} - 2 & n \equiv 2 \end{cases}$$

לדוגמא:

$$\begin{array}{lllll} 1 \mapsto 1 & 2 \mapsto 3 & 7 \mapsto 5 & 10 \mapsto 7 \\ 2 \mapsto 2 & 5 \mapsto 6 & 8 \mapsto 10 & 11 \mapsto 14 \\ 3 \mapsto 4 & 6 \mapsto 8 & 12 \mapsto 12 & 15 \mapsto 16 \end{array}$$

лемה 9. $\sigma: \mathbb{N}_+ \rightarrow \mathbb{N}_+$ תמורה

הוכחה. לבית ■

נסמן $\hat{S}_n = \sum_{k=1}^n a_{\sigma(k)}$. נקבל:

$$\begin{aligned} S_{3n} &= \sum_{k=1}^{3n} a_{\sigma(k)} \\ &= \sum_{\ell=1}^n a_{3\ell-2} + a_{3\ell-1} + a_{3\ell-1} \\ &= \sum_{i=1}^n (-1)^{2\ell-1} \cdot \frac{1}{2\ell-1} + (-1)^{4\ell-2} \cdot \frac{1}{4\ell-2} + (-1)^{4\ell} \cdot \frac{1}{4\ell} \\ &= \sum_{\ell=1}^n \frac{-1}{2\ell-1} + \frac{1}{4\ell-2} + \frac{1}{4\ell} \\ &= \frac{1}{2} \sum_{\ell=1}^n \frac{-1}{2\ell-1} + \frac{1}{2\ell} = \frac{1}{2} S_{2n} \rightarrow \frac{1}{2} S \end{aligned}$$

משום ש- $0 \neq S$ כבר הקיים של גבול חלקי שהולך ל- S מספיק לנו כדי לדעת שתי הסדרות מתכנסות למקומות שונים. יתרה מכך, אפשר להראות שהוא מתכנס ל- $\frac{1}{2}S$ כי $\hat{S}_{3n+1} = \hat{S}_{3n} + a_{\sigma(3n+1)}$ וכנ"ל עבור $\hat{S}_{3n+2} = \hat{S}_{3n} + a_{\sigma(3n+2)}$, ומאריתמטיקה של גבולות ובגלל ש- $0 \rightarrow a_n$ (וכן הגבולות החלקיים) ומושפט הכספי \hat{S} מתכנסת ל- $\frac{1}{2}S$. ממש מצאנו סדרה שהתמורה שלה מתכנסת למקום אחר. (הסיבה ש- S לא מתכנס ל- 0 , כי הוא תמיד מתחת ל- 0 , ולכן הוא bound away מד- 0 . עם זאת הוא בהכרח מתכנס מליבני)

טוב, אז קומוטטיביות לא עובד. ננסה למצוא תנאים שבהם זה עובד.

משפט 49. תהא a_n סדרה. נניח ש- $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מתכנס. אז כל תמורה של הגבול מתכנסת לאותו הגבול.

הוכחה. תהא σ תמורה. נסמן $\ell = \max \operatorname{Im} \sigma$. $n \in \mathbb{N}$. נסמן $N = \sum_{n=1}^{\infty} a_n$. נקבל:

$$\sum_{k=1}^n a_{\sigma(k)} \leq \sum_{k=1}^N a_k \leq \ell$$

מכאן ש- $\sum_{n=1}^{\infty} a_{\sigma(n)}$ מתכנס, וכך גם $\ell \leq \sum_{n=1}^{\infty} a_{\sigma(n)}$ (כי סדרת הסכומים החלקיים של $a_{\sigma(n)}$ מונוטונית עולה וחסומה ב- ℓ). עכשו אפשר לדבר על ערך ההתכנסות של התמורה ולסמן $m = \sum_{n=1}^{\infty} a_{\sigma(n)}$. מכיוון ש- σ^{-1} תמורה, נובע (אותו הטיעון כמו קודם, אבל הפוך):

$$\ell \leq \sum_{n=1}^{\infty} a_n \leq m$$

לכן $m \leq \ell$ וגם $m \leq \ell$ ומכאן $\ell = m$.

משפט 50. תהא a_n סדרה. נניח כי $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מתכנס בהחלט. אז לכל תמורה σ של a_n , הטור המתאים מתכנס לאותו הסכום. זה תרגיל בבית.

משפט 51 (משפט רימן). תהא a_n סדרה. נניח כי הטור $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מתכנס בתנאי. אז לכל $\alpha \leq \beta \leq +\infty$ (במובן הרחב) קיימות תמורה σ כך ש- $\sum_{n=1}^{\infty} a_{\sigma(n)}$ מקיימת:

$$\liminf S_n = \alpha \quad \limsup S_n = \beta$$

צימרמן למה יש לך swastika במחברת.

הוכחה. תהא a_n סדרה. נגדיר שתי סדרות:

$$p_n = \begin{cases} a_n & a_n \geq 0 \\ 0 & \text{else} \end{cases} \quad q_n = \begin{cases} -a_n & a_n < 0 \\ - & \text{else} \end{cases}$$

הם נקראים החלק החיובי והשלילי של a_n . לכל $n \in \mathbb{N}$ מתקיים $|a_n| = p_n + q_n$. די קל להראות ש- $\sum_{n=1}^{\infty} |a_n| = \sum_{n=1}^{\infty} p_n + \sum_{n=1}^{\infty} q_n$ מתכנס בהחלט אמ"מ מאחר ש- $\sum_{n=1}^{\infty} p_n$ ו- $\sum_{n=1}^{\infty} q_n$ מתכנסות, כאשר צד אחד טרוייאלי מאריתמטיקה. מצד שני, אם $\sum_{n=1}^{\infty} |a_n|$ מתכנס, אז $\sum_{n=1}^{\infty} p_n + q_n$ מתכנס, ומושפט מתקנס $\sum_{n=1}^{\infty} a_n = \sum_{n=1}^{\infty} p_n - q_n$, ואז $\sum_{n=1}^{\infty} p_n$ ו- $\sum_{n=1}^{\infty} q_n$ שניהם מתכנסים מאריתמטיקה. עתה, תהא a_n סדרה. נניח ש- $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מתכנס בתנאי. אז $+\infty = \sum_{n=1}^{\infty} p_n = \sum_{n=1}^{\infty} q_n = +\infty$ (מאיה-התכנסות בהחלט) וגם $\lim_{n \rightarrow \infty} p_n = \lim_{n \rightarrow \infty} q_n = 0$ (מההתכנסות a_n).

נראה את קווי הוכחה למשפט רימן. לא נוכיח אותו עד הסוף. במקרה ש- $\beta \leq \alpha$ מספרים (ולא במובן הרחב), אז קיים n_1 כך ש- $\beta > \sum_{i=1}^{n_1} p_i$, ו- n_1 מינימלי כזה (מהסדר הטוב בטבעיות). את האיברים p_{n_1}, \dots, p_1 נכניס לתחילת הסדרה. באופן דומה הסכום של

ולכן קיימים $n_2 \in \mathbb{N}$ כך ש- $\sum_{i=1}^{n_1} q_i < \alpha - \sum_{n=1}^{m_1} q_1$. נמשיך את התמורה ע"י $q_1 \dots q_{m_1}, \dots, q_1 \dots q_{m_k}, \dots, q_1 \dots q_{m_{k+1}}$. "בשלב הרקורסיה" יש לנו רישא של $\sum_{n=n_{k+1}+1}^{\infty} p_n = \infty$ כמו בבסיס, אבל $a_{\sigma(1)} \dots a_{\sigma(n_1)}, \dots, a_{\sigma(n_1+m_1)}, \dots, a_{\sigma(n_k+1)} \dots a_{\sigma(n_k+m_k)}$ מינימלי כך ש-:

$$\sum_{n=1}^{n_{k+1}+m_{k+1}} a_{\sigma(n_{k+1}+m_{k+1})} + \sum_{n=n_{k+1}+1}^{n_{k+2}} p_n > \beta$$

ובאופן דומה קיימים m_{k+2} מינימלי כך שכל הסיפור מלמעלה פחות q_n קטן מ- α . ■ התמורה שתתקבל תעבור.

טורי חזקות

טור חזקות הוא הטור הפורמלי $\sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n$. השאלה היא איזה x -ים אני יכול להציב כך שהחזרה יתכנס. זה טור חזקות סביר, באופן כללי טור חזקות סביר $a \in \mathbb{R}$ הוא הסכום הפורמלי $\sum_{n=0}^{\infty} a_n (x - r)^n$ "אי אפשר שווה נח על הח"ת ולכן יש חטף פתוח. מי הביא את הסגולם." בפרט זה חזקתו, בסומך זה חזקתו. אבלפה זה סומך, לא נסמן" (פורמלי = מה שגדיר אותו זה המקדים, לא הפונקציה. כמו בlinearית) **משפט 52.** תהא a_n סדרה. יהיו $x_0 \in \mathbb{R}$, ונניח כי $\sum_{n=0}^{\infty} a_n (x_0 - a)^n$ מתכנס. אז לכל $x \in \mathbb{R}$ אם $|x - a| < |x_0 - a|$ אז $\sum_{n=0}^{\infty} a_n (x - a)^n$ מתכנס.

הוכחה. יהי $x \in \mathbb{R}$. ניח $|x - a| < |x_0 - a|$. בפרט היא חסומה ע"י M . נקבל:

$$|a_n(x - a)^n| = |a_n(x_0 - a)| \left| \frac{x - a}{x_0 - a} \right|^n \leq M \left| \frac{x - a}{x_0 - a} \right|^n$$

הטור מימין הוא טור גיאומטרי עם מנת קטנה מ- 1 ולכן מתכנס. לכן $\sum_{n=0}^{\infty} a_n (x - a)^n$ מתכנס בהחלט ובפרט מתכנס. ■

משפט 53 (משפט Abel). תהא a_n סדרה ויהי $a \in \mathbb{R}$. קיימים מספר יחיד $R \geq 0$ כך ש-
1. $\forall x \in (a - R, a + R)$: $a_n(x - a)^n$ converges
2. $x \notin [a - R, a + R]$: $a_n(x - a)^n$ מתבדר

החלק הזה נקרא רזיווש ההתכנסות של הטור, והתחום נקרא תחום ההתכנסות.

זיכורות: משפט Abel

תהי a_n סדרה ויהי $a \in \mathbb{R}$. אז קיימים ייחיד $R \in [0, +\infty]$ כך שלכל $x \in \mathbb{R}$ מתקיים:
1. אם $|x - a| < R$ אז $\sum_{n=1}^{\infty} a_n (x - a)^n$ מתכנס בהחלט.
2. אם $|x - a| > R$ אז $\sum_{n=1}^{\infty} a_n (x - a)^n$ מתבדר.

זיכורות: קרייטריון Abel

יהיו a_n, b_n סדרות. נניח $\sum_{n=1}^{\infty} a_n$ מתכנס ו- b_n מונוטונית יורדת ומתקנסת. אז $\sum_{n=1}^{\infty} a_n b_n$ מתכנס. אבל לא ניתן דרך למצוא את ה- R זהה. בשביל זה יש את המשפט הבא, שהוא יותר קונסטרוקטיבי.

משפט קושי-הזרץ

משפט 54. תהא a_n סדרה ויהי $a \in \mathbb{R}$. נסמן $\sqrt[n]{|a_n|}$. אז:
• אם $= 0$, אז $R = +\infty$.
• אם > 0 , אז $R = 0$.
• אחרת $R = \frac{1}{\sqrt[n]{a}}$.
(זה ה- R היחיד מאבל)

הוכחה. • נניח $\sqrt[n]{a_n} = 0$. יהי $x \in \mathbb{R}$. אז:

$$\limsup \sqrt[n]{|a_n(x - a)^n|} = \limsup \sqrt[n]{a_n} |x - a| = 0 |x - a| = 0$$

לפי מבחן השורש, הטור $\sum_{n=1}^{\infty} a_n (x - a)^n$ מתכנס.

- נניח ש- ∞ . יהי $x \in \mathbb{R}$, ונניח $a \neq x$. אז באופן דומה:

$$\limsup \sqrt[n]{|a_n| |x - a|^n} = +\infty$$

ולכן הטוור מתבודר. [ידעו רק שטור הערכים המוחלטים מתבודר, קלומר הטוור לא יוכל להתכנס אבל לא בהחלט. בטורי חזקות נובע שגם הטוור הרגיל מתבודר. צ.ל. ב�� שבטורי חזקות התכניות גוררת התכניות בהחלט]

- נתנו $(0, +\infty)$. יהי $x \in \mathbb{R}$. נתנו $|x - a| < \frac{1}{x}$. אז מינימוקים דומים:

$$\limsup \sqrt[n]{|a_n| |x - a|^n} < 1$$

ולכן הטור $\sum_{n=1}^{\infty} a_n(x-a)^n$ מתכנס. אם $|x-a| > R$ מתרדר.

[למי שעשה בדידה 2] כל הנושא של פונקציות יוצרות – זה בדיק טורי חזקות. הרו $\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$: יוצרת את a_n כאשר:

$$\exists \delta > 0. \forall x \in \mathbb{R}: |x| < \delta \implies \sum_{n=1}^{\infty} a_n x^n = f(x)$$

לנטוש את הבדיקות

עתה נתחיל לדבר על פונקציות במשתנה רציף. קודם לכן – נעסוק קצר בטופולוגיה.

קצת טופולוגיה

הגדרה 34. יהי $x \in \mathbb{R}$. לכל $\varepsilon > 0$, הקטע $(x - \varepsilon, x + \varepsilon)$ יקרא סכינית של x .

הערה 16. נבחן ש- $\{x + \varepsilon, x - \varepsilon\}$ קוראים לאזֶה כדור פתוח. זה פשוט מהקשר החד-ממדי של כדורים.

הגדירה 35. יהיו $x \in \mathbb{R}$ ותהא $U \subseteq \mathbb{R}$, אז U תקרא סיבת של x אם קיימים $0 < \varepsilon \leq U$ מכילה סביבת ε של x .

הגדירה 36. קבוצה U תקרא פותוחה כאשר היא סביבה של כל אחת מהנקודות שלה.

הוכחה. יהי $x \in (0, 1)$. נסמן $\varepsilon = \min\{x, 1 - x\}$. נתבונן ב- ε , ידוע $x < 1$ ולכן $0 < 1 - x < \varepsilon$. עוז נבחין:

$$x + \varepsilon \leq x + 1 - x \equiv 1$$

לכן $(x - \varepsilon, x + \varepsilon) \subseteq (0, 1)$

דוגמא אחרת היא ש- $[0, 1]$ קבוצה לא פתוחה.

הוכחה. נתבונן ב-0. יהיו $\varepsilon > 0$. נתבונן ב- $\frac{\varepsilon}{2}$.

$$(-\varepsilon, \varepsilon) \ni -\frac{\varepsilon}{2} \notin [0, 1)$$

סתירה לפטיחות.

למעשה, קבוצת כל הסביבות (הטופולוגיה של \mathbb{R}) נוצרת ע"י איחוד וחיתוך של צדורים פתוחים (הגסיס לטופולוגיה). זו קבוצה סגורה לאיחוד וחיתוך.

הגדרה 37. $A \subseteq \mathbb{R}$ תקרא סגורה כאשר \bar{A} פתוחה (עולם דין).

משפט 55. A סגורה אם היא סגורה סדרתית.

הוכחה. \Rightarrow נניח A קבוצה. תהא a_n סדרה מתכנסת. נניח $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \ell$. נסמן $a_N \in A$: $a_n \in A \forall n \in \mathbb{N}$. נסמן $a_N \in (\ell - \varepsilon, \ell + \varepsilon) \subseteq \bar{A}$ (כי \bar{A} פתוחה). קיימים $n \in \mathbb{N}$ כך שכל $n \geq N$ מתקיים $|a_n - \ell| < \varepsilon$. בפרט $a_N \in (\ell - \varepsilon, \ell + \varepsilon) \subseteq \bar{A}$. לפיכך $\ell \in A$.

נניח ש- A סגורה סדרתית. יהי $\bar{A} \in x$. נניח בשלילה שלכל $0 > \varepsilon$, מתקיים $\bar{A} \cap (x - \varepsilon, x + \varepsilon) \neq \emptyset$. לכל $n \in \mathbb{N}$, קיימים $a_n \in A$ ו- $a_n \in (x - \varepsilon, x + \varepsilon)$. לפי הdefinition של סגורה סדרתית, קיון $x \in A$ בסטירה. [למי שלא ידעת מה זה, ראו בפרק הנושא זה.]

הגדרה 3.8. תהא $x \in \mathbb{R}$. אז $A \subseteq \mathbb{R}$ נקראת סגורה של A , כאשר כל סביבה של x מכילה איבר מ- A .

לדוגמה, 1 נקודות סגור של $[0, 1)$.

הוכחה. יהי $\varepsilon > 0$. נסמן $r = \min\{\varepsilon, 1\}$. נתבונן ב- $\frac{r}{2} - 1$. אז $1 \leq 1 - \frac{r}{2} \geq \frac{1}{2}$. כמו כן $0 \leq r < 1 - \frac{r}{2} < 1$. מכאן $1 - \frac{r}{2} \in [0, 1]$.

$$1 - \varepsilon < 1 - \frac{r}{2} < 1 < 1 + \varepsilon \implies 1 - \frac{r}{2} \in [0, 1] \cap (1 - \varepsilon, 1 + \varepsilon)$$

□ כנדרש.

משפט 56. A סגורה אם ו רק אם כל נקודות סגור של A נמצאת ב- A .

הוכחה. \Leftarrow נניח A סגורה. תהא x נקודה סגור של A . ניתן בשיליה ש- \bar{A} פתוחה לכך $x \in \bar{A}$. איז $\exists \varepsilon > 0$: $(x - \varepsilon, x + \varepsilon) \subseteq \bar{A}$. נניח בשתירהו. לכן $x \in A \cap (x - \varepsilon, x + \varepsilon) = \emptyset$. מההנחה, x אינה נקודה סגור של A . אז קיים $0 > \varepsilon > \varepsilon$ כך $(x - \varepsilon, x + \varepsilon) \cap A = \emptyset$, דהיינו $(x - \varepsilon, x + \varepsilon) \subseteq \bar{A}$. לכן \bar{A} פתוחה, כלומר A סגורה. ■

הגדרה 39. $A \subseteq \mathbb{R}$ תקרא קומפקטיבית כאשר A סגורה וחסומה.

משפט 57. $A \subseteq \mathbb{R}$ קומפקטיבית אם ורק סדרה $a_n, n \in \mathbb{N}$, אם לכל $N \in \mathbb{N}$ יש ε מותכנת שבולה ב- a_n .

הגדרה 40. יהי $x \in \mathbb{R}$ ותהא U סביבה של x . אז $\{x\} \setminus U$ נקראת סביבה נזונה של x .

הגדרה 41. תהא $x \in \mathbb{R}$. $U \subseteq \mathbb{R}$ נקודות היצטירות של A כאשר לכל סביבה נזונה U של x , מתקיים $\emptyset \neq U \cap A \neq \{x\}$. $U \subseteq \mathbb{R}$ אינטואיטיבית, אפשר להתקרב בסביבות נקודות כמה שבא לא- x , אבל אסור לנו לגעת בו.

בקורס שאנו למדנו, כמעט אך ורק נבעוד עם קטעים, ולא עם קבוצות פתוחות כלליות. זה לא בחומר של הקורס. אם נגדיר $U \subseteq \mathbb{R}$ סביבה של $a > 0$, כאשר קיים $0 > a > a - \varepsilon$, ו- U סביבה של $-\infty$ – כאשר קיים $a > 0 > a - (-\infty)$, אז לכל $a_n \in \mathbb{R}$ $\cup \{\pm\infty\} \subseteq U$ כאשר $\ell \in \mathbb{R}$ נקבע סדרה a_n שואפת ל- ℓ כאשר לכל סביבה U של ℓ , קיים $N \in \mathbb{N}$ כך $\forall n \geq N$ $a_n \in U$.

חומר קריאה: General Topology ~ Stephen Willard

2.4.2 מבוא – פונקציות של משתנה ממשי

סימון 14. בכל קונטקט בפרק זה, $f: A \rightarrow \mathbb{R}$ עברו $A \subseteq \mathbb{R}$ כלשהו.

הגדרה 42. התמונה של f היא $\text{Im } f := \{x \in \mathbb{R} \mid \exists a \in A: f(a) = x\}$

הגדרה 43. התוחם של f הוא $\text{dom } f = A$

ניתן להגדיר מנה, כפל, מכפלה, חיבור, חיסור, כפל בקבוע של פונקציות, וכו'.

הגדרה 44. f תקרא חסומה כאשר $\text{Im } f$ חסומה.

הגדרה 45. f תקרא מוגוות עוליה כאשר $\forall x \leq y \in A: f(x) \leq f(y)$

בדומה לסדרות, נגדיר עוליה ממש, יורצת ויורצת ממש.

תרגיל 5. תהא $A \subseteq \mathbb{R}$ ותהא $f, g: A \rightarrow \mathbb{R}$ חסומות. אז $f + g$ חסומה ומתקיים:

$$\inf f + \inf g \leq \inf(f + g) \leq \sup(f + g) \leq \sup f + \sup g$$

הוכחה. לכל $x \in A$, מתקיים $f(n) + g(n) \leq \sup f + \sup g$ ומכאן $f(x) \leq \sup f \wedge g(x) \leq \sup g$. לכן $f(x) \leq \sup f + \sup g$ ו- $f + g$ בפרט $\sup(f + g) \leq \sup f + \sup g$ (כי הסופרומות הוא חסם מלעיל מינימלי). האינפימום בדומה, והשווין האמצעי ידוע על קבוצות. והשטייק של החסימה זו בדיחה שהמקרה לא טרף להוכחה. ■

השוונות לא הדוקים. לדוגמה x מושם, $f(x) = \sin x, g(x) = -\sin x$, אז $f + g$ חסומה ומתקיים:

$$\sup(f + g) = 2, \quad \inf(f + g) = -2, \quad f(x) = \sin x, \quad g(x) = -\sin x$$

גבולות של פונקציות

הגדרה 46. תהא $f: A \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ נקודות הצבירות של A , ויהי $\ell \in \mathbb{R}$. נאמר כי ℓ הוא גבול של f ב- x_0 כאשר:

$$\forall \varepsilon > 0. \exists \delta > 0. \forall x \in A: 0 < |x - x_0| < \delta \implies |f(x) - \ell| < \varepsilon$$

זה לא עובד במובן הרחב. למעשה נדרש לחתוך כל קומבינציה של x_0, ℓ , כאשר אחד באינסוף, אחד ממשי, והאחד במינוס אינסוף, וזה יגרור אותן ל-9 הגדרות.

לקבוצות הטבעיים של נקודות הצבירות אחת, היא $+\infty$. למעשה סדרות זה מקורה פרטיו כאשר $A = \mathbb{N}$.

למה דואקן נקודות הצבירות? כי ככה אנחנו לא מגדירים דברים עבור "קפיצות" ודברים מוזרים כאלה. נגדיע עבור $[0, 1] \cup \{2\}$, לא נתעסק עם 2, למרות שהיא נקודה סגור.

דוגמה. נגיד $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$:

$$f(x) = \begin{cases} x^2 & x \neq 2 \\ 8 & x = 2 \end{cases}$$

הוכחו כי 4 הוא גבול של f ב- 2 .

הוכחה. יהי $\varepsilon > 0$. נחפש δ בטיטה. [טיטה: בסוף נרצה ש- $|x^2 - 4| < \varepsilon$. נרצה $|x - 2| |x + 2| < \varepsilon$. נסמן $x = 2 + \delta$. אז $|x - 2| < \delta$ ו- $|x + 2| < 5$. אז $|x^2 - 4| < \delta$. נניח $\delta < \min\{\frac{\varepsilon}{5}, 1\}$. נקבע: $|x - 2| < \delta \Rightarrow |x^2 - 4| < \varepsilon$.]

$$|f(x) - 4| = |x^2 - 4| = |x - 2| |x + 2| < |x + 2| \delta$$

ידוע $|x + 2| \leq 5$. לכן $|x + 2| \delta \leq 5 \cdot \frac{\varepsilon}{5} = \varepsilon$. מכאן $1 \leq 2 - \delta < x < 2 + \delta \leq 3$.

משפט 58. תהא $f: A \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, ותהא $x_0 \in \mathbb{R}$ נקודות הcontinuity של A . יהיו $\ell, m \in \mathbb{R}$. אם ℓ גבול של f ב- x_0 וגם m גבול של f ב- x_0 אז $\ell = m$.

לבית: להשלים 8 הדרות נוספת.

דוגמה: פונקציית Dirichlet. חשובה בערך בגל שהוא דוגמה נגדית ממש כיפית.

$$D: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \quad D(x) = \begin{cases} 1 & x \in \mathbb{Q} \\ 0 & \text{else} \end{cases}$$

[למי שעשה בדידה] זה האינדיקטור של \mathbb{Q} ב- \mathbb{R} .

משפט 59. לכל $x_0 \in \mathbb{R}$, אין L גבול ב- x_0 .

הוכחה. נתבונן ב- $\frac{1}{2} = \varepsilon$. יהיו $(x_0, x_0 + \delta)$, יש מספר רציוני x ומספר אי-רציוני y . אז:

$$1 = |D(x) - D(y)| \leq |D(x) - \ell| + |D(y) - \ell| \leq 0.5$$

לכן $0.5 \geq |D(x) - \ell| \geq 0.5$.

תרגיל 6. נגדיר $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ על ידי $f(x) = xD(x)$. כאשר D פונקציית Dirichlet. הראו כי ל- f יש גבול ב- x_0 אם ומם $x_0 = 0$ הוכחה.

$|f(x) - 0| = |xD(x)| \leq |D(x)| \leq 1 < |x - 0| < \delta$. נתבונן ב- $\varepsilon = \delta$. יהיו $x \in \mathbb{R}$. נתבונן ב- $x_0 = 0$. נניח $x \neq 0$. ב- $(x_0, x_0 + \delta)$ יש x רציוני ו- y אי-רציוני. נניח $x \neq 0$. יהי $\varepsilon > 0$. נתבונן ב- $\frac{|x_0|}{2} = \varepsilon$. לכן $|x| < \varepsilon$.

$$|x| = |f(y) - f(x)| \leq |f(y) - \ell| + |f(x) - \ell|$$

בקטע $(x_0 - \delta, x_0 + \delta)$ יש a רציוני ו- b אי-רציוני. אז:

$$|a| = |f(b) - f(a)| \leq |f(b) - \ell| + |f(a) - \ell|$$

מתקיים ש- $|a|, |x| \geq |x_0|$ ולכן:

$$\max\{|(f(a) - \ell), |f(b) - \ell|, |f(a) - \ell|, |f(y) - \ell|\} \geq \frac{|x_0|}{2}$$

ולכן ℓ אינו גבול של f ב- x_0 .

אם צריך דוגמה נגדית יותר עדינה מדיריכלה הדי CIAOTIT, הוכיחו את פונקציית רימן. **הגדרה 47.** פונקציית רימן $R: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ מוגדרת ע"י:

$$R(x) = \begin{cases} \frac{1}{n_x} & x \in \mathbb{Q} \\ 0 & \text{else} \end{cases}$$

כאשר n_x הפירוק היחיד של $x \in \mathbb{Q}$ כך ש- $\frac{m}{n}$ ו- $\gcd(m, n) = 1$ וגם $\lim_{x \rightarrow x_0} R(x) = 0$.

הוכחה. יהי $\varepsilon > 0$. ללא הגבלת הכלליות $x_0 \in [0, 1]$ בשאר התחומים היא מתנהגת אותו הדבר). יהי $\delta > 0$. אז קיים $N \in \mathbb{N}$ כך ש- $\varepsilon < \frac{1}{N}$. נבחן ש-:

$$\left\{ x \in [0, 1] \setminus \{x_0\} \mid R(x) \geq \frac{1}{n} \right\} \subseteq \underbrace{\left\{ \frac{m}{n} \mid n \in \mathbb{N}^+, m \in \mathbb{Z}, m \leq n \leq N \right\}}_A$$

(בקבוצה מימין לא דרשו שהשברים יהיו מצומצמים). הקבוצה A סופית! כן נוכל לסמן $\min\{|x_0 - x| : x \in A\} = \delta$, והמינימום אכן יהיה קיים. אז $\delta > 0$. נקבעו ב- δ . יהי $x \in [0, 1]$ נניח $\delta < |x - x_0| < \frac{1}{N}$. אז $|R(x) - 0| < \frac{1}{N}$. לכן $R(x) = 0$.

משפט 61. תהא $f: A \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ נקודת הצבירות של A . נניח כי עבור כל סדרה a_n המקיימת:

$$\text{Im } a_n \subseteq A .1$$

$$\forall n \in \mathbb{N}: a_n \neq x_0 .2$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = x_0 .3$$

את $f(a_n)$ מתקנית, אז קיים $\ell \in \mathbb{R}$ כך שלכל סדרה a_n המקיימת את 3-1-3 $\lim_{n \rightarrow \infty} f(a_n) = \ell$. קרני מהו מטריך אוטך? בעיקר תרגיל בית 5. אבל כבר ביקשתי הארכה ל-3 ו-4 אז לא נעים לי. כלומר – אם כל הסדרות שמקיימות את 3-1 מתקניות לאנחנו, אז כולם מתקניות לאוטו הגבול. "נקובית כזו". סדרה נקובה!.

הוכחה. תהאנה a_n, b_n סדרות המקיימות את 3-1. מלהנחה $f(a_n)$ מתקנית, ונסמן את גבולה ב- ℓ . באופן דומה $m =: f(b_n)$. נגדיר סדרה:

$$c_n = \begin{cases} a_{\frac{n}{2}} & n \in \mathbb{N}_{\text{even}} \\ b_{\frac{n-1}{2}} & n \in \mathbb{N}_{\text{odd}} \end{cases}$$

נבחן ש- c_n מקיימת את 3-1. לכן $f(c_n) = \{\ell, m\}$ מתקנית, ממשפט הcisio $\mathcal{P}(c_n)$, והוא מתקנית, כמובן $\ell = m$.

קיטריוון היינה

ערימה של אנשים הוגם "היינה" במבט אגרמני מזוויף כבד

משפט 62. תהא $f: A \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ נקודת הצבירות של A . ל- f יש גבול ב- x_0 אם לכל סדרה a_n , אם a_n מקיימת את 3-1 מהתענה הקודמת, $f(a_n)$ מתקנית.

מה זה אומר? גם עבר פונקציות במשתנה רציף, הסדרות מגלומות בתוכן את מה שאנו צריכים כדי להגדיר ולעבוד עם גבולות. המשפט הראשון אומר לנו שככל הסיפור הזה לא תלוי בנסיבות, מה שמאפשר לנו לטוען שהגבול הזה ייחיד.

הוכחה. \Leftarrow נניח של- f יש גבול ב- x_0 , ונסמןו ℓ . תהא a_n סדרה. נניח כי: (1) $a_n \in A$ (2) $\forall n \in \mathbb{N}: a_n \neq x_0$ (3) $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = x_0$. יהי $\varepsilon > 0$. קיים $\delta > 0$ כך $\forall x \in A: |x - x_0| < \delta \Rightarrow |f(x) - \ell| < \varepsilon$. לכן קיים $N \in \mathbb{N}$, כך שלכל $n \geq N$ $|a_n - x_0| < \delta$. יהי $a_m \in A$. אז $|f(a_m) - \ell| < \varepsilon$. ידוע $0 < |a_n - x_0| < \delta$, ולכן $|f(a_n) - \ell| < \varepsilon$. סימנו.

נניח כי לכל סדרה a_n המקיימת 3-1, אז $f(a_n)$ מתקנית. מהתענה הקודמת, קיים $\ell \in \mathbb{R}$ כך שככל הסדרות המציגות האלו מקיימות $f(a_n)$. נניח בשילhouette שהגבול $\ell \neq f(x_0)$. אז קיים $\delta > 0$ כך $\forall x \in A: |x - x_0| < \delta \Rightarrow |f(x) - \ell| < \varepsilon$. כלומר $|f(a_n) - \ell| \geq \varepsilon$. לכן $\forall n \in \mathbb{N}: |f(a_n) - \ell| \geq \varepsilon$. אבל $\forall n \in \mathbb{N}: |a_n - x_0| \in (0, \frac{1}{n})$. כלומר $\forall n \in \mathbb{N}: |f(a_n) - \ell| \geq \varepsilon$. כלומר $\lim_{n \rightarrow \infty} f(a_n) \neq \ell$. לכן ε וסתירה.

הערה 17. זה עובד גם במובן הרחב. המרצה לא טרכ להוכיח.

זו דרך נוחה להראות שלפונקציה אין גבול בנקודה.

תרגיל 7. נגדיר $f: \mathbb{R} \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{R}$. אז ל- f אין גבול ב-0.

הוכחה. נגדיר:

$$a_n = \frac{(-1)^n}{n}$$

אז לכל $n \in \mathbb{N}$. עוד נבחן ש- $0 \neq a_n = (-1)^n \cdot n$. אבל $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = 0$. וזה סדרה חסרת גבולות, אפילו במובן הרחב.

תרגיל 8. נגדיר $f: \mathbb{R} \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{R}$. ל- f אין גבול ב-0. $f(x) = \sin \frac{1}{x}$ ע"י.

הוכחה. נגדיר $a_n = \frac{1}{\pi n + \frac{\pi}{2}}$. נגיד $f(a_n) = 0 \wedge f(b_n) = (-1)^n$. זה מקיימות את 3-1. נבחן ש- $a_n \neq b_n$ וזה סתירה.

aritymetika של גבולות

משפט 63. תחנה $f, g: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ ותהא $x_0 \in \mathbb{R}$ נקודת הצבירות של A . (בסיסיים של שירי ואסף, הם יגידו ש- \mathbb{R} - \mathbb{R} מקרה מאוד פרטי – הם עוסקים בקטיעים בלבד, במקום בקבוצות פתווחות). נניח כי $g(x) = m$, ונניח כי $f(x) = \ell$.

$$\forall \alpha, \beta \in \mathbb{R}: f(\alpha g(x) + \beta g(x)) = \alpha \ell + \beta m \quad .1$$

$$f(x)g(x) = \ell m \quad .2$$

$$m \neq 0 \implies (\exists \delta > 0. \forall x \in A: 0 < |x - x_0| < \delta \implies g(x) \neq 0) \wedge \left(\frac{f(x)}{g(x)} = \frac{\ell}{m} \right) \quad .3$$

הוכחה 3. נניח $0 \neq m$. ידוע $g(x) = m$. לכן קיימים $0 < \delta < |x - x_0| < \delta$ כך $x \in A$, $|x - x_0| < \delta$. נקבע $|\cdot|$. יהי $|\cdot|$. נניח $|\cdot| < \frac{m}{2}$. אז $0 < |x - x_0| < \delta$. נקבע $|\cdot|$. לכן:

$$|g(x)| \geq |m| - |g(x) - m| > |m| - \frac{|m|}{2} = \frac{|m|}{2}$$

סיימנו את החלק הראשון של המשפט. עתה נותר להוכיח ש- $\frac{f(x)}{g(x)} = \frac{\ell}{m}$. תהא a_n סדרה המקיים $a_n \subseteq A \setminus \{x_0\}$ ו- $\text{Im } a_n = x_0$. לכן $\frac{f(a_n)}{g(a_n)} = \frac{\ell}{m}$. ידוע $g(a_n) \neq 0$, ולכן $\lim_{n \rightarrow \infty} g(a_n) = m$. נקבע $\lim_{n \rightarrow \infty} f(a_n) = \ell$:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(a_n)}{g(a_n)} = \frac{\ell}{m}$$

לפי הינה (מהכיון השני) סה"כ $\frac{f(x)}{g(x)} = \frac{\ell}{m}$

אפשר להכליל את החלק הראשון של שלוש (או אותה הוכחה) ולקבל את המשפט הבא:

משפט 64. תהא $x_0 \in \mathbb{R}$ נקודת הצבירות של A . אם קיימים ℓ גבול סופי ב- x_0 , קיימת סביבה נקובה של x_0 שבה f חסומה.

"להיות חכם זה לדעת שעבניה זה פרי, ולהיות אינטיגנט זה לדעת לא להכניס אותו לסלט פירות"

הערה 18. המרצת רימה. לא בהכרח קיימת סביבה נקובה שمولכת כולה ב- A . מהקשר, אפשר להבין שהכוונה ב"שבה" היא כל נקודת שבתוחום הגדולה מוכלת בסביבה זו.

משפט 65. תחנה $f, g \in A \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ ונניח כי A אינה חסומה מלעיל [כלומר אינסוף הוא נקודת הצבירות]. נניח כי f חסומה וכי הגבול $\lim_{x \rightarrow \infty} f(x) + g(x) = -\infty$. נניח $\lim_{x \rightarrow \infty} f(x) = -\infty$.

הוכחה. f חסומה לכן קיימים $M > 0$ חסם שליה כך ש- $M > 0$. $\forall x \in A: |f(x)| \leq M$. מהו צ.ל.? שכל $K > 0$ קיימים $N > K$ כך ש- $N > K$ $\exists x > N$ $x > N$ $f(x) < -K$ $f(x) + g(x) < -K$. ידוע $\lim_{x \rightarrow \infty} f(x) = -\infty$ ולכן $\lim_{x \rightarrow \infty} f(x) + g(x) = -\infty$.

■ $\lim_{x \rightarrow \infty} f(x) + g(x) = -\infty$. נניח $N > K$. $\forall x > N: f(x) < -K - M$.

משפט 66. תחנה $f, g: A \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ ותהא $x_0 \in \mathbb{R}$ נקודת הצבירות של A . נניח כי קיימת סביבה נקובה של x_0 שבה לכל x , $f(x) \leq g(x)$. נניח כי $f(x) = \infty$.

הוכחה. מהנתנו קיימים $\delta > 0$ כך שכל $x \in A$, $0 < |x - x_0| < \delta$, $f(x) \leq g(x)$. תהא a_n סדרה המקיים $a_n \subseteq A \setminus \{x_0\}$ ו- $\text{Im } a_n = x_0$. קיימים $N_1 > n \geq N_1$ מתקיים $0 < |a_n - x_0| < \delta$ (השתמשנו בהגדרת הגבול, כאשר "ה- ε שלנו" הוא δ). ידוע $f(a_n) > K$ $\forall n \geq N_2$. קיימים $N_2 > n \geq N_1$ $f(a_n) = \infty$. נקבע $\lim_{n \rightarrow \infty} f(a_n) = \infty$. נניח $f(a_n) \geq f(a_m)$. לכן $f(a_n) > K$. נניח $f(a_n) > K$. נקבע $N = \max\{N_1, N_2\}$.

משפט 67. תהנה $x_0 \in \mathbb{R}$, ותהא $f, g, h: A \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ נקודת הצבירות של A . נניח כי קיימת סביבה נקובה של x_0 שבה לכל x , $f(x) = \ell$, $g(x) = \ell$, $h(x) = \ell$. נניח כי $f(x) \leq g(x) \leq h(x)$.

■ הוכחה. לבית – להוכיח עם הגדרת קושי, ועם הגדרת הינה.

משפט 68. תחנה $f, g: A \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ ותהא $x_0 \in \mathbb{R}$ נקודת הצבירות של A . יהי $m \in \mathbb{R}$. נניח $f(x) = \ell \wedge g(x) = m$.

1. אם קיימת סביבה של x_0 , כל שלכל x בה $\ell \leq f(x) \leq g(x)$ אז $\ell \leq m$.

2. אם $\ell < m$, אז קיימת סביבה נקובה של x_0 שבה לכל x בה $f(x) < g(x)$.

הוכחה ל-2. נניח $\ell < m$. נקבע $\delta_1 > 0$ כך ש- $\delta_1 < |f(x) - \ell| < \frac{m-\ell}{2}$. באותו האופן קיימים $\delta_2 > 0$ כך $\delta_2 < |g(x) - m| < \frac{m-\ell}{2}$. נקבע $\delta = \min\{\delta_1, \delta_2\}$. נניח $\delta < |x - x_0| < \delta_1$. אז $0 < |x - x_0| < \delta_1$. נקבע $\delta < |x - x_0| < \delta_2$. אז $0 < |x - x_0| < \delta$.

$$f(x) < \ell + \frac{m - \ell}{2} = \frac{m + \ell}{2} = m - \frac{m - \ell}{2} < g(x)$$

ההוכחה של 1 מאוד דומה.

להלן משפט העונה לשם "משפט על גבולות והרכבה".

משפט 69. תהא $f: A \subseteq \mathbb{R} \rightarrow B \subseteq \mathbb{R}$, $g: B \rightarrow \mathbb{R}$. יהיו $y_0, \ell \in \mathbb{R}$. נניח כי:

$$f(x) = y_0. \quad .1$$

2. קיימת סביבה נקובה של x_0 שבה לכל $y_0 \neq f(x)$

$$\lim_{x \rightarrow y_0} g(x) = \ell. \quad .3$$

$$\text{או } g \circ f(x) = \ell. \quad .4$$

הערה 19. גם כאן המרצה עשה עברה – יש כאן הנחה ש- y_0 נקודת הצבירות של B . זה בסדר, כי באמצעות 1 ו-2 אפשר להראות ש- y_0 נקודת הצבירות של B בכל מקרה.

יש גם ניסוח עם קטיעים, פחות בעייתי: תהאנה $\{x_0\} \rightarrow \{y_0\}$ וכן $I \setminus \{x_0\} \rightarrow J \setminus \{y_0\}$ (מקובל ש- $J \setminus I$ מסמנים קטיעים) ואז ממשיכים את שאר המשפט. אבל הניסוח הזה מקרה פרטי למדי. חשוב לדעת להתבטה כך כי כהה מלמדים בקורס ברגיל.

הוכחה. ראשית כל, נצורך לוודא שכל החראה שלנו מוגדר היטב. לשם כך נראה ש- 1 ו- 2 אכן נובע ש- y_0 נקודת הצבירות של B . יהי $0 < \varepsilon < \delta_1$. קיימים $\delta_2 > 0$ ו- $\delta_3 > 0$ כך שכל $x \in A$ אם $|x - x_0| < \delta_1$ אז $|f(x) - y_0| < \varepsilon$. קיימים $\delta_4 > 0$ ו- $\delta_5 > 0$ כך ש- $\delta_5 < \delta_4$. נסמן $\delta = \min\{\delta_1, \delta_2, \delta_3, \delta_4, \delta_5\}$. לכן $x \in A$ אם $|x - x_0| < \delta$ אז $|f(x) - y_0| < \varepsilon$. נتبונן ב- $f(x) \in B$.

תזה $a_n \rightarrow x_0$ וגם $\lim_{n \rightarrow \infty} f(a_n) = y_0$. אז לפי הינה $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n \subseteq A \setminus \{x_0\}$.

1. מתקיים $\lim_{n \rightarrow \infty} f(a_n) \subseteq B$.

2. כמעט תמיד $f(a_n) \neq y_0$ (זה מספיק להינה. את זה גם צריך להוכיח, לבית).

3. בהכרח $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = y_0$.

לכן לפי הינה $\ell = f(y_0) = f(\lim_{n \rightarrow \infty} a_n) = \lim_{n \rightarrow \infty} f(a_n) = \lim_{n \rightarrow \infty} (g \circ f)(a_n) = g(f(a_n)) = g(\ell)$.

גבולות חד-צדדיים

הגדרה 48. תהא $f: A \rightarrow B$ פונקציה. תהי ת"ק $x \in B$. נגידיר $C \subseteq A$ על-ידי $g: C \rightarrow B$ כך ש- $x \in C$ נקראת ה策טוט של f ומסמנים $C = f^{-1}(x)$.

ניתן היה לאפשר להגדר תחסורתה של a_n (בדיזה) כמצטטם של הסדרה לקבוצה אינסופית של טבעיים. הטרמינולוגיה זו לא צריכה שהסדר על התחים יהיה סדר טוב. לכן נוכל להכליל אותה ל- \mathbb{R} .

משפט 70. 1. תהא $A \subseteq B$ ותהא $x_0 \in A$ והוא נקודת הצבירות של B אז.

2. תהא $A \subseteq B, C \subseteq A \setminus \{x_0\}$. אם או x_0 נקודת הצבירות של B או ש- x_0 נקודת הצבירות של C (ה"או" לא בהכרח xor).

הוכחה. לבית ■

מה שנעשה עכשו על ת"קים ספציפיים, היה אפשר לעשות על כל תת-קבוצה.

נגידיר את הסימון הבא לסיכום זהה בלבד (הוא לא מקובל). תהא $A \subseteq \mathbb{R}$ ותהא $x_0 \in A$ נקודת הצבירות של A . נסמן

$$A_{x_0^+} := \{x \in A \mid x > x_0\} = A \cap (x_0, +\infty)$$

מהמשפט הקודם, אם x_0 נקודת הצבירות של A , אז x_0 נקודת הצבירות של $A_{x_0^+}$ וכן $A_{x_0^+} \subseteq A$.

הגדרה 49. תהא $f: A \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ ותהא x_0 נקודת הצבירות של A . אם x_0 נקודת הצבירות של A וגם קיימים הגבול של $f|_{A_{x_0^+}}$ אז נאמר של- f יש גבול מימין ב- x_0 ונסמנו $\lim_{x \rightarrow x_0^+} f(x)$.

הגדרה 50. תהא $f: A \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ ותהא x_0 נקודת הצבירות של A . אם x_0 נקודת הצבירות של A וגם קיימים הגבול של $f|_{A_{x_0^-}}$ אז נאמר של- f יש גבול מימין ב- x_0 ונסמנו $\lim_{x \rightarrow x_0^-} f(x)$.

כל כמובן במובן הרחב.

$$\lim_{x \rightarrow 0^+} \frac{1}{x} = +\infty$$

הוכחה. יהיו $\ell, K \in \mathbb{R}$. נתבונן ב- $\frac{1}{K} = \delta$. יהיו $x > 0$ בסביבת הדלתא של 0 (כלומר $x < \delta$, או $(0, \delta)$) ותן $x > \frac{1}{\delta} = K$ מכאן ■

$$\lim_{x \rightarrow x_0^+} f(x) = +\infty$$

משפט 71. תהא $f: A \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ ותהא $\ell \in \mathbb{R}$. יהי $x_0 \in A$ נקודת הצבירות של A .

אם x_0 נקודת הצבירות של A וגם $\lim_{x \rightarrow x_0^+} f(x) = \ell$

$$\lim_{x \rightarrow x_0^+} f(x) = \ell$$

הערה 20. אין ב证实 סיבה להסתכל על $A_{x_0^+}$ ו- $A_{x_0^-}$. אפשר היה להגיד "גבול חלקי" על קבוצה כללית ולטוען את המשפט זה. הינו מוכיחים משפט הומורפי לכך שכל הנקודות החלקיים של פונקציה בדידה מתכנסים לגבול ייחד כאשר היא מתכנסת. עוד הערה: ב"כ לא כתבו " x_0 " נקודת הצבירות של $(\infty \cap A) \cup x_0$ " אם יש משמעות לגבול ממשאל ס- x_0 ".

משפט 72. תזה ותהא . $\ell \in \mathbb{R}$

1. אם x_0 נקודת הצבירות של $A_{x_0^+}$ וכן נקודת הצבירות של $A_{x_0^-}$ גורר ש- $\ell = \lim_{x \rightarrow x_0^+} f(x) = \lim_{x \rightarrow x_0^-} f(x)$ אז ℓ מתקיים [אחרת [כלומר x_0 אינה נקודת הצבירות של אחת מהקבוצות]:

2. אם x_0 נקודת הצבירות של $A_{x_0^-}$ גורר $\ell = \lim_{x \rightarrow x_0^-} f(x)$ אז ℓ מתקיים [כלומר, אם אני יכול להגיד ל- x_0 רק מהצד השמאלי – זה יקבע את הגבול]

3. אם x_0 נקודת הצבירות של $A_{x_0^+}$ גורר $\ell = \lim_{x \rightarrow x_0^+} f(x)$ אז ℓ מתקיים [כלומר, אם אני יכול להגיד ל- x_0 רק מהצד החובי – זה יקבע את הגבול]

"הוא ריחם על היאור, על החול במדבר... אבל לסלע הוא נתן זו אפטה"
נתחיל מלהוכיח את המשפט הקודם.

הוכחה. נניח ש- x_0 נקודת הצבירות של $A_{x_0^-}$. ידוע $\ell = \lim_{x \rightarrow x_0^-} f(x)$ כך קיימים $\delta > 0$ ו- $x \in A$ אם $|x - x_0| < \delta$ אז $|f(x) - \ell| < \varepsilon$. נקבעו $\delta_1 = \min\{\delta, \delta_0\}$. נניח $x \in A$ ו- $x_0 < x < x_0 + \delta_1$. אז $\delta_1 < x < x_0 + \delta_1$ כך $\delta_1 < |x - x_0| < \delta$ ולכן $|f(x) - \ell| < \varepsilon$.

■

עכשו נחזור להוכיח את המשפט الآخرון.

הוכחת 1. נניח x_0 נקודת הצבירות של $A_{x_0^+}$ וגם x_0 נקודת הצבירות של $A_{x_0^-}$. נניח שהגבול משמאלו ומימינו שניהם ℓ . ידוע $\ell = \lim_{x \rightarrow x_0^+} f(x) = \lim_{x \rightarrow x_0^-} f(x)$. קיימים $\delta_1 > 0$ ו- $\delta_2 > 0$ כך $\delta_1 < x < x_0 + \delta_1$ ו- $\delta_2 < x_0 - \delta_2 < x < x_0$. נניח $\delta := \min\{\delta_1, \delta_2\}$. נקבעו $\delta := \min\{\delta_1, \delta_2\}$. נניח $x \in A$ ו- $x_0 - \delta < x < x_0 + \delta$. אז $x \in A$ ו- $x_0 - \delta < x < x_0 + \delta$. לכן $|f(x) - \ell| < \varepsilon$.

הוכחת 2. נניח x_0 נקודת הצבירות של $A_{x_0^-}$ וגם x_0 אינה נקודת הצבירות של $A_{x_0^+}$. נניח $\ell = \lim_{x \rightarrow x_0^-} f(x) = \ell$. קיימים $\delta_1 > 0$ ו- $\delta_2 > 0$ כך $\delta_1 < x < x_0 + \delta_1$ ו- $\delta_2 < x_0 - \delta_2 < x < x_0$, כלומר $x \in A$ ו- $x_0 - \delta_2 < x < x_0 + \delta_1$. מכאן $\delta := \min\{\delta_1, \delta_2\}$ מושכים כמו ההוכחה הקודמת.

■

קריטריון קושי לקיים גבול של פונקציה

משפט 73. תהא ותהא . $\ell = \lim_{x \rightarrow x_0^-} f(x)$ אם $\forall \varepsilon > 0$ קיימים $\delta > 0$ כך $\forall x \in A$ אם $|x - x_0| < \delta$ אז $|f(x) - \ell| < \varepsilon$. הוכחזה זה פחות או יותר הינה עם קושי.

רציפות

רציפות ונזרות אלו שני המושגים שהחלו את החדו"א. בימים של גראנג', ניוטון ולייבניץ הגדרו באמצעות זה שהפונקציה סימפטית מספיק ואפשר לציין אותה על דף. ההגדרה הפורמלית היא **תמונה לokaלita** – היא מוגדרת בעבור נקודה, לא עבור כל הפונקציה. ישנו גם תוכנות גלובליות, כמו "בכל נקודה לפונקציה יש גבול" או "הפונקציה רציפה בכל התחומים". ההגדרה האינטואיטיבית של רציפות היא תcona גלובלית.

הגדרה 51. תהא ותהא $\ell = \lim_{x \rightarrow x_0} f(x)$. נאמר ש- f רציפה ב- x_0 אם:

$$\forall \varepsilon > 0. \exists \delta > 0. \forall x \in A: (|x - x_0| < \delta) \implies |f(x) - f(x_0)| < \varepsilon$$

הערה 21. כדי לדבר על רציפות בנקודת, חייבים לדבר על נקודת ההגדרה של הפונקציה. לא מספיק נקודת התכנסות. מכאן גם, שאם יש חור בתחום ההגדרה, זה לא אומר שהפונקציה לא רציפה. לדוגמה, סדרות רציפות בכל נקודה.

"לקחת את העפרון ודחפה נקודות Katz על הגרפ, וזהו! הכל רציף!" ~ פיזיקאי כועס

משפט 74. תהא ותהא $\ell = \lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = f(x_0)$. אם, אז f רציפה ב- x_0 אם $\forall \varepsilon > 0$ קיימים $\delta > 0$ כך $\forall x \in A$ אם $|x - x_0| < \delta$ אז $|f(x) - f(x_0)| < \varepsilon$.

בשיטות על קטעים, המשפט הזה פשוט מספק הגדרה שוקלה. זה לא עובד יותר כשייש נקודות מבודדות.

"הוא נכון, אבל הוא בסדרם'

הוכחה. נניח ש- .

נניח f רציפה ב- x_0 . ידוע $\ell = \lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = f(x_0)$. מוגדרת רציפות קיימים $\delta > 0$ כך $\forall x \in A$ אם $|x - x_0| < \delta$ אז $|f(x) - f(x_0)| < \varepsilon$. נקבעו $\delta' = \min\{\delta, \delta_0\}$. נניח $x \in A$ ו- $|x - x_0| < \delta'$. בפרט $\delta < \delta'$ אז $|x - x_0| < \delta$ ולכן $|f(x) - f(x_0)| < \varepsilon$.

$0 < |(x - x_0)| < \delta$ אם $x \in A$ מוגדרת הגבול קיימ $\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = L$ אם $\forall \epsilon > 0 \exists \delta > 0 \text{ such that } |f(x) - L| < \epsilon \text{ whenever } 0 < |x - x_0| < \delta$. ■

הבחנה: תהא $x_0 \in A$ נקודת הצבירות של $A_{x_0^+}$ וכן של $A_{x_0^-}$. אז f רציפה ב- x_0 אם ומתקיימים שלושת התנאים הבאים:

1. קיימ $\lim_{x \rightarrow x_0^-} f(x)$ משמאל, וקיימ $\lim_{x \rightarrow x_0^+} f(x)$ מימין

2. שני הגבולות להלן שווים

$$\lim_{x \rightarrow x_0^-} f(x) = \lim_{x \rightarrow x_0^+} f(x)$$

(זה בדוק כמו להגיד את מה שכתוב במשפט לעיל)

למה זה מנוסח כזה פרטני (עם פ' רפה)? כי לפעמים עניין אותנו "עד כמה f רציפה בנקודת".

מינו נקודות רציפות

הגדרה 52. תהא ותהא $x_0 \in \mathbb{R}$. נניח ש- f אינה רציפה בה. [מכאן, שבכורת היא נקודת הצבירות – כי נקודה שאינה נקודת הצבירות, היא רציפה. לכן אפשר לדבר על הגבול]. אז [הדוגמאות ל- $\lim_{x \rightarrow x_0}$]:

- אם x_0 מתקיים (מהמיון לעיל) אז x_0 תקרה אירציופית סילקה. לדוגמה:

$$f(x) = \begin{cases} x^2 & x \neq 0 \\ 67 & x = 0 \end{cases}$$

- אחרת, אם רק 1 מתקיים, x_0 תקרה אירציופיות מסווג ראשוני. לדוגמה:

$$f(x) = \begin{cases} x^2 & x > 0 \\ x^2 + 67 & x \leq 0 \end{cases}$$

• אחרת, רק 2 מתקיים, ו- x_0 תקרה אירציופיות מסווג שני. לדוגמה: פונקציית דיריכלה, $\frac{1}{x}$. מה המשמעות של אירציופיות סילקה? שהפונקציה חותם או יותר רציפה בנקודת זו, אבל ספציפית הנקודה זו קופצת.

משפט 75. תהא $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ מונוטונית עולה. אז לכל $I \subseteq \mathbb{R}$, יש $\lim_{x \rightarrow x_0^-} f(x) = f(x_0)$ גבול סופי משמאל ב- x_0 וגם גבול סופי מימין. זה למעשה משפט ויראשטראס בעבור סדרות.

הוכחה. נסמן $\{f(x) \mid x < x_0\} = A$. לכל $a \in A$, מתקיים $a \leq f(x_0)$ ומהמונוטוניות של f . לכן A חסומה. $\emptyset \neq A \subset \mathbb{R}$ בטעות. לכן קיים חסם עליון. נסמן $\sup A = \ell$. $\ell = \sup A$ כי $\ell > \ell - \epsilon$. נتبונן ב- $x = x_0 - \delta$. $f(x) > \ell - \epsilon$. מכיוון $\lim_{x \rightarrow x_0^-} f(x) = \ell$. כלומר $\ell - \epsilon < f(x) \leq f(y) \leq \ell < \ell + \epsilon$. בדומה יש $\lim_{x \rightarrow x_0^-} f(x) = \ell$. ■

לפונקציה מונוטונית יש רק נקודות רציפות מסווג ראשוני. מכיוון שיש רק כמה בת-מיניה של נקודות רציפות.

המשך רציפות

aritymatika של רציפות מייבא אוטומטית הכל מריתמטיקה של גבולות פונקציות.

משפט 76. תהאנו $f, g: A \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$. נניח כי f רציפה ב- x_0 וכן g רציפה ב- x_0 . אז:

- $f \pm g$ רציפה ב- x_0 .

- $f \cdot g$ רציפה ב- x_0 .

- אם $g(x_0) \neq 0$ אז $\frac{f}{g}$ רציפה ב- x_0 .

משפט 77. תהאנו $f: A \rightarrow B$ ו- $g: B \rightarrow \mathbb{R}$. נניח כי f רציפה ב- $x_0 \in A$ ו- g רציפה ב- $f(x_0)$. אז $g \circ f$ רציפה ב- x_0 .

דוגמאות לפונקציות רציפות:

- פולינומים (מראים שהזאות והקבועה רציפות, ואז מריתמטיקה סיימנו).

- הפונקציות הטריגונומטריות רציפות בכל נקודה בה הן מוגדרות.

- הפונקציות הטריגונומטריות ההפוכות רציפות בכל נקודה בה הן מוגדרות.

- הפונקציות המעריכיות רציפות ב- \mathbb{R} (מהיינה וממשפט קודם שהגדרת היבט חזקה).

- לכל $0 < a < 1$ הפונקציה $x \mapsto a^x$ רציפה ב- $(0, \infty)$.

- הפונקציה $|x|$ רציפה בכל \mathbb{R} .

משפט .78

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x}{x} = 1$$

הוכחה אכל חci כה. לא באמת אני יכול להעתיק כי יש כאן מעגל היחידה ודברים שאין לי כח להעתיק. ההוכחה לא פורמלית בכל מקרה. זו הוכחה מאוד סטנדרטיבית שיצא לי לראות בעבר ואני משוכנע שתוכלו למצוא הוכחות באינטראנט. שימוש לב שולפיטל זה טיעון מעגל. עקרונית מראים על מעגל היחידה באמצעות טיעונים גיאומטריים לא מוגדרים היבט על משולש עם זווית x_{rad} על המעגל, ש- $x \leq \tan x \leq \frac{x}{\sin x} \leq \frac{1}{\cos x}$ ומכאן $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{\cos x} = 1$ וידוע מרציפות $\frac{x}{\sin x}$ נקבע: ■

משפט .79

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\ln(1+x)}{x} = 1$$

הוכחה. די בקלות. לכל $x \in (-1, \infty) \setminus \{0\}$ נקבע:

$$\frac{\ln(1+x)}{x} = \ln((1+x)^{\frac{1}{x}})$$

בסיסדיות + הינה:

$$\lim_{x \rightarrow 0} ((1+x)^{\frac{1}{x}}) = e$$

הסלג הוא "להכניס את הגבול פנימה", אבל זה רציפות והרכבה:

$$\lim_{x \rightarrow 0} \ln((1+x)^{\frac{1}{x}}) = \ln e = 1$$

משפט .80

$$\frac{e^x - 1}{x} = 1$$

הוכחה. נעשה מעברים אלגבריים:

$$\frac{e^x - 1}{x} = \frac{e^x}{\ln(e^x - 1 + 1)}$$

ציב $t = e^x - 1$ (בפועל, ממשמו הרכבה שחוקית רק מרציפות \ln):

$$= \frac{\ln(1+t)}{t} = 1$$

תיק שימוש בסעיף הקודם.

לבית חשבו את הגבול $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{(1+x)^{\alpha}-1}{x}$.

תכונות גלובליות של פונקציות רציפות

הגדרה 53. פונקציה f היא רציפה אם היא רציפה בכל נקודת.

משפט 81. תהי $f: A \rightarrow \mathbb{R}$. אז f רציפה אם לכל קבוצה פתוחה $U \subseteq \mathbb{R}$ קיימת קבוצה פתוחה $V \subseteq f^{-1}(U)$ כך ש- $A \cap V \subseteq f^{-1}(U)$. ■

הוכחה. $f(x) - \varepsilon, f(x) + \varepsilon \in V$. תהי $f(x) \in V$. אחרת $f(x) \in U \subseteq f^{-1}(V)$ אך לא קיימים $x - \varepsilon, x + \varepsilon \in f^{-1}(V)$ כך ש- $f(x - \varepsilon, x + \varepsilon) \subseteq U$. כלומר $f(x - \varepsilon, x + \varepsilon) \subseteq U$. בנוסף מהגדרת האיחוד, $f(x - \varepsilon, x + \varepsilon) \subseteq f^{-1}(V)$. ■

נגדיר:

$$U = \bigcup_{x \in f^{-1}(V)} (x - \delta_x, x + \delta_x)$$

נניח ש- U פתוחה שכן היא איחוד של קבוצות מבסיס הטופולוגיה. כמו כן לכל $x \in f^{-1}(V)$ מתקיים $(x - \delta_x, x + \delta_x) \subseteq U$. בנוסף מהגדרת האיחוד, $U \cap A \subseteq f^{-1}(V)$. ■

נניח שלכל V פתוחה קיימת $U \subseteq \mathbb{R}$ פתוחה כך ש- $U \cap A \subseteq f^{-1}(V)$. יי- $\varepsilon > 0$. יי- $x \in A$. יי- $y \in U$. יי- $y \in f^{-1}(V)$. יי- $y \in f^{-1}((f(x) - \varepsilon, f(x) + \varepsilon))$. יי- $y \in (x - \varepsilon, x + \varepsilon)$. יי- $|y - x| < \varepsilon$. ולכן לא קיימים $x - \varepsilon, x + \varepsilon \in U$. ■

ולכן קיימת $U \subseteq \mathbb{R}$ פתוחה כך ש- $U \cap A \subseteq f^{-1}((f(x) - \varepsilon, f(x) + \varepsilon))$. ■

הגדה 54. תהא $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ כאשר I קטן. נאמר כי f מקיימת תכונת דרכו כאשר לכל $a, b \in R$ כך $a < b$, לכל $\lambda \in \mathbb{R}$ בינו $c \in [a, b]$ כך $f(a) \leq \lambda \leq f(b)$. פונקציה רציפה מקיימת את תכונת דרכו.

הוכחה. יהיו I סדרת קטעים ברקורסיבית: $a_1 = a, b_1 = b$. נבנה $a_2, b_2, \dots, a_n, b_n$ כך $a_i < b_i$ ו $f(a_i) \leq \lambda \leq f(b_i)$.

$$\begin{cases} a_{n+1} = \frac{a_n+b_n}{2}, b_{n+1} = b_n & f\left(\frac{a_n+b_n}{2}\right) \leq \lambda \\ a_{n+1} = a_n \wedge b_n = \frac{a_n+b_n}{2} & f\left(\frac{a_n+b_n}{2}\right) > \lambda \end{cases}$$

לכל $n \in \mathbb{N}$, נקבע $\frac{b-a}{2^{n-1}} = 0$. לכל $n \in \mathbb{N}$ נקבע $|b_n - a_n| = \frac{b-a}{2^n}$ (איינדוקציה). ידוע $\lim_{n \rightarrow \infty} |b_n - a_n| = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{b-a}{2^n} = 0$. לכן $\lim_{n \rightarrow \infty} [a_n, b_n] = \{c\}$. מרציפות הגבול $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = c = \lim_{n \rightarrow \infty} b_n$ לכל $n \in \mathbb{N}$.

הוכחה נוספת. אחרי יהו יהיו $A = \{x \in [a, b] : f(x) < \lambda\}$. אז A לא ריקה כי $f(a) < \lambda$ ולכן $\sup A$ קיים מ属性ות השולמות. נניח בשיליה ש- $\lambda < f(\alpha)$. מרציפות f קיים $0 < \delta < \frac{\lambda - f(\alpha)}{2}$ כך $\text{שלכל } \alpha + \delta \in A$, מתקיים $|f(\alpha + \delta) - f(\alpha)| < \frac{\lambda - f(\alpha)}{2}$ נובע $\lambda < f(\alpha + \delta) < f(\alpha)$ בסתייה למינימליות הסופרומות. מהצד השני נוכל להפעיל ותו הטיעון הפוך. לכן $f(c) \geq \lambda$ ואופן דומה $f(x) \leq \lambda$.

הערה 22. זה לא אמ"ם. להלן דוגמאות לפונקציות לא רציפות שמקיימות את תכונת ערך הביניים:

- **פונקציית צימרמן:** בהינתן r , נגדיר שהיא תחזיר את הגבול של הממוצע החשבוני של הספרות בມידה והוא קיים, אחרת 0.

- **פונקציה סימפטית מסוימת:** $\sin \frac{1}{x}$ (שמחזירה 0 ב-0 בשליל נוחות). היא מקיימת דרכו אך אינה רציפה כי אין לה גבול ב-0.

משפט 83 (משפט וירשטרס (עוד אחד)). תהא $f: A \rightarrow \mathbb{R}$ רציפה. אם A קומפקטיבית (סגורה וחסומה) אז f חסומה ומשינה את חסמייה (יש לה מינימום ומקסימום).

חלק ראשון. נניח בשיליה ש- f אינה חסומה. אז לכל $n \in \mathbb{N}$ קיים $x_n \in A$ כך $f(x_n) > n$. [הערה: x_n מוגדרת היבט כי קיים יחס סדר טוב על הטבעיים] חסומה ולכן x_n חסומה. יש לה ת"ס $x_0 \in A$ סגורה ולכן $\lim_{n \rightarrow \infty} f(x_n) = f(x_0)$ בסתייה לכך $\lim_{n \rightarrow \infty} |f(x_n)| = \infty$. לכן f חסומה.

חלק שני. ידוע f חסומה ולכן ניתן לסטמן $f = \sup f(A)$. לכל $n \in \mathbb{N}$ קיים $y_n \in f(A)$ כך $y_n \leq f(A) \leq M - \frac{1}{n}$. נסמן את גבולה x_{n_k} מ- f שמתכנסת. נסמן גבולה x_0 . סגורה ולכן $\inf(f(A)) = f(x_0) = \lim_{k \rightarrow \infty} y_{n_k} = \lim_{k \rightarrow \infty} f(x_{n_k}) = f(x_0)$.

הערה 23. בד"כ יצינו את זה על קטע סגור, שזה מקרה פרטי של קבוצה קומפקטיבית. צריך רק קומפקטיות – השתמשנו גם בכל התכונות, הסגורות והחסימות.

משפט 84. תהא $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ המקיים את תכונת דרכו. אז f אין נקודות אידרציפיות סליקות או מסוג ראשון.

הוכחה. תהא $x_0 \in I$. נניח שקיימים $\lim_{x \rightarrow x_0^-} f(x) = f(x_0)$ ו- $\lim_{x \rightarrow x_0^+} f(x) = f(x_0)$. נסמן $\ell = f(x_0)$. נניח בשיליה ש- $\ell < f(x_0) < \ell$ (כנ"ל לגבי גדול, בה"כ). קיים $0 < \delta < \frac{\ell - f(x_0)}{2}$ כך $\text{שלכל } x \in I$ אם $x_0 - \delta < x < x_0 + \delta$ אז $f(x) < \ell$.

$$f\left(x_0 - \frac{\delta}{2}\right) < \frac{\ell + f(x_0)}{2} < f(x_0)$$

מתכונת דרכו קיימים $x_0 - \frac{\delta}{2} < y < x_0$ כך $f(y) - \ell \geq \frac{f(x_0) - \ell}{2}$. ככל $y \rightarrow x_0$ בסתירה. לכן $f(x_0) \leq \ell$. ואופן דומה. לכן $f(x_0) = \ell$. באופן דומה, אם קיים וסوفي הגבול $m = \lim_{x \rightarrow x_0^+} f(x)$ אז $f(x_0) = m \geq \ell$. מכאן שלא קיימות נקודות אידרציפיות סליקות ומסוג ראשון.

מסקנה 9. תהא $f: I \rightarrow \mathbb{R}$. אם f מקיימת תכונת דרכו ומונוטונית, היא בהכרח רציפה.

הוכחה. תהא f מונוטונית המקיים את תכונת דרכו, מהמשפט הקודם אין לא נקודות אידרציפיות סליקות או מסוג ראשון. משום ש- f מונוטונית, אין לה נקודות אידרציפיות מסוג שני (משפט קודם). מכאן f אין נקודות אידרציפיות ולכן היא רציפה.

הערה 24. עקרונית אפשר להגיד את תכונת דרכו עבור A . פתוחה ולהגדירה כך $\text{שלכל } A \subseteq I$ מקיים את דרכו כפי שהגדנו אותה.

אם ננסה להוכיח את הרציפות של $\frac{1}{x}$, נctrיך לבחור $\delta = \min\{\frac{x_0}{2}, \frac{\varepsilon x_0^2}{2}\}$

$$\left| \frac{1}{x} - \frac{1}{x_0} \right| = \frac{|x - x_0|}{x_0 x} < \frac{\delta}{x_0 x} < \frac{\delta}{x_0(x_0 - \delta)} < \frac{2\delta}{x_0^2} = \varepsilon$$

מאוד ברור שה- δ תלוי באיזה x_0 אנחנו בוחרים. זה גם ניכר מההגדרה של רציפות: "לכל $A \in A$, ולכל $0 > \varepsilon$, קיים $0 > \delta$ כך שכל $y \in A$ נקי מ- $|f(x) - f(y)| < \varepsilon$ איז $|x - y| < \delta$ ".

כאשר אנו אומרים "במידה שווה", הכוונה היא שה- δ לא תלוי בנקודה. דהיינו:

הגדלה 55. f רציפה במידה שווה אם לכל $0 > \varepsilon$ קיים $0 > \delta$ כך שכל $x, y \in A$ איז $|f(x) - f(y)| < \varepsilon$ איז $|x - y| < \delta$.

" $\frac{1}{x}$ " היא לא סימפטית – המרצה (לא פיזיקאי מוסמך).

משפט 85. אם f רציפה במידה שווה ב- A אז f רציפה ב- A .

הוכחה. כailedו זה

איןטואציה: נדבר על זה בהמשך, אבל גזרת חסומה אומר שהפונקציה רציפה במידה שווה. לדוגמה, נראה ש- $f(x) = x^2$ אינה רציפה במידה שווה ב- \mathbb{R} , אך רציפה במידה שווה לכל קטע חסום ב- \mathbb{R} .

הוכחה. יהיו $x, y \in [-M, M]$. נגיד $0 > \varepsilon$. נבחר $\delta = \frac{\varepsilon}{2M}$. יהיו $x \in [-M, M]$ כך $|f(x) - x^2| < \varepsilon$. נבחר $y \in [x, x + \delta]$. נוכיח $|f(y) - y^2| < \varepsilon$.

$$|x^2 - y^2| = |x - y||x + y| \leq 2M|x - y| < 2M\delta = \varepsilon$$

לא סתם בחרנו δ להיות ε כפול נקודת המקסימום של הנגזרת, אבל לא מדברים על זה.

הוכחה. עתה נראה ש- x^2 אינה רציפה במידה שווה ב- \mathbb{R} . נבחר $1 = \varepsilon > 0$. נבחר $\delta < \frac{1}{\delta}$. נבחר $x = y + \frac{\delta}{2}$. נוכיח $|x^2 - y^2| < 1$.

$$|x^2 - y^2| = |x - y||x + y| = \frac{\delta}{2} \left(2x + \frac{\delta}{2} \right) > \frac{\delta}{2} \cdot 2x = 1 = \varepsilon$$

תרגיל טוב הוא להוכיח ש- $\sin x^2$ אינה רציפה במידה שווה ב- \mathbb{R} .

משפט 86. תהא $f, g: A \rightarrow \mathbb{R}$. נניח כי f רציפה במידה שווה ב- A וגם g רציפה במידה שווה ב- A . אז:

- $f \pm g$ רציף במידה שווה ב- A .
- אם f ו- g חסומות ב- A , אז fg רציפה במידה שווה.

משפט 87 (משפט קנטור (עוד אחד)). תהא $f: A \rightarrow \mathbb{R}$ ו- A קומפקטי, אז f רציפה במידה שווה ב- A .

הוכחה. נניח בשילילה ש- f אינה רציפה במידה שווה ב- A . אז קיים $0 > \varepsilon_0$ כך שכל $x_n, y_n \in A$ קיימים $n \in \mathbb{N}$ כך $|x_n - y_n| < \frac{1}{n}$ וגם $|f(x_n) - f(y_n)| \geq \varepsilon_0$. אז $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n - y_n = 0$. נסמן $x_0 \in A$ סגורה ולכן $\lim_{k \rightarrow \infty} x_{n_k} - y_{n_k} = 0$. ידוע ש- 0 של סדרה מתכנסת מתכנסת לאוטו הגבול. לכן מאריתמטיקה $\lim_{k \rightarrow \infty} y_{n_k} = x_0$. מהרציפות $\lim_{k \rightarrow \infty} f(x_{n_k}) = \lim_{k \rightarrow \infty} f(y_{n_k}) = f(x_0)$ לכל $k \in \mathbb{N}$. נפרק f רציפה במידה שווה ב- A .

משפט 88. יהיו $a, b \in \mathbb{R}$ ו- $(a, b) \subset \{\pm\infty\}$. נניח $f: (a, b) \rightarrow \mathbb{R}$ רציפה במידה שווה ב- (a, b) וב- (b, ∞) . אז f רציפה במידה שווה ב- $[a, b]$.

הוכחה. יהיו $x, y \in (a, b)$. ידוע ש- f רציפה ב- $(a, c]$ ולכן קיים $\delta_1 > 0$ כך ש- $\forall x, y \in (a, c]$ איז $|x - y| < \delta_1$ אז $|f(x) - f(y)| < \frac{\varepsilon}{2}$. נקבע $\delta = \min\{\delta_1, \delta_2\} > 0$. נתבונן ב- $[c, b)$. נניח $|x - y| < \delta$. נפרק f למקירם.

אם $x, y \geq c$ אז מכיוון ש- f רציפה ב- $[c, b)$ נובע $|x - y| < \delta \leq \delta_2$.

אם $x, y \leq c$ אז מכיוון ש- f רציפה ב- $(a, c]$ נובע $|x - y| < \delta \leq \delta_1$.

אם $x \leq c \leq y$ אז $|y - c| < |y - x| < \delta_2$ ו- $|f(c) - f(x)| < \frac{\varepsilon}{2}$ ולכן $|f(c) - f(y)| < \delta_1$. ניעז בא"ש במשולש:

$$|f(x) - f(y)| \leq |f(x) - f(c)| + |f(c) - f(y)| = \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} < \varepsilon$$

• נניח $x \leq c \leq y$. בדומה.

"אתה לא רוצה לשדר זלוזל. מקרה 4 בדומה."

תרגיל 9. נניח ש- f רציפה במידה שווה ב- (a, b) , ורציפה ב- $c < b$ (כאשר $b < c < a$). נוכיח ש- f רציפה במידה שווה ב- (a, b) .

משפט 89. הפונקציה \sqrt{x} רציפה ב- $[0, \infty]$ בקטע $(\infty, 0]$.

הוכחה. יהי $0 > \varepsilon$.

- יהי $x, y \in [1, \infty)$. נניח $\delta = \varepsilon$ ונקבל:

$$|\sqrt{x} - \sqrt{y}| = \frac{|x - y|}{\sqrt{x} + \sqrt{y}} < \frac{\delta}{\sqrt{x} + \sqrt{y}} \leq \delta = \varepsilon$$

• בקטע $[0, 1]$ קיבל ש- \sqrt{x} רציפה ומשום שהקטע חסום היא רציפה במידה שווה לפיקנטו.

■ משום ש- \sqrt{x} רציפה ב- $[0, 1]$ ו- $(1, \infty)$ סה"כ מהמשפט הקודם היא רציפה ב- $(\infty, 0]$.

משפט 90. תהא $f: [a, \infty) \rightarrow \mathbb{R}$. נניח f רציפה ווגם קיים וסوفي $\lim_{x \rightarrow \infty} f(x) = L$. הראו כי f רציפה ב- (a, ∞) .

הוכחה. יהי $0 > \varepsilon$. אז קיים $M > M$ כך שלכל $x, y > M$ מתקיים $\frac{\varepsilon}{2} < |f(x) - f(y)| < \varepsilon$ (קושי). הקטע $[a, M]$ הוא קטע קומפקטי, ומשום ש- f רציפה בו ולפי קנטור f רציפה בו במידה שווה. לכן קיים $0 < \delta < \varepsilon$ כך שלכל $x, y \in [a, M]$ אם $|x - y| < \delta$ אז $|f(x) - f(y)| < \frac{\varepsilon}{2}$.

נתבונן ב- δ . יהי $x, y \in [a, \infty)$ ונניח $|x - y| \leq \delta$. נפרק למקרים.

• נניח $y \leq x$, מכיוון $y - \delta < x$ וובע ש- $\varepsilon < \frac{\varepsilon}{2} < |x - y|$.

• נניח $y \leq x \leq M$, וובע ש- $\varepsilon < \frac{\varepsilon}{2} < |x - y|$.

• אם $x \leq M \leq y$ מא"ש המשולש:

$$|f(x) - f(y)| = |f(x) - f(M)| + |f(M) - f(y)| < \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon$$

לכן f רציפה במידה שווה ב- (a, ∞) .

הערה 25. לא היה עובד להשתמש במשפט של האיחוד קטעים כאן – כי M תלוי ב- ε .

הערה 26. זה לא אמ"מ. לדוגמה \sqrt{x} או x .

משפט 91. יהיו $a, b \in \mathbb{R}$ ונניח $a < b$. תהא $f: (a, b) \rightarrow \mathbb{R}$ רציפה. אז f רציפה במידה שווה ב- (a, b) אם קיימים ל- f הגבולות ב- a וב- b והם סופיים.

הוכחה. \Rightarrow נסמן $m = \lim_{x \rightarrow b^-} f(x)$ ו- $\ell = \lim_{x \rightarrow a^+} f(x)$. נגדיר:

$$F: [a, b] \rightarrow \mathbb{R} \quad F(x) = \begin{cases} \ell & x = a \\ f(x) & x \in (a, b) \\ m & x = b \end{cases}$$

נבחן ש- F רציפה ב- $[a, b]$ ולפי קנטור, F רציפה במידה שווה ב- $[a, b]$. לכן $f = F|_{(a, b)}$.

רוצים להוכיח שקיים גבול סופי ואין לנו מושג מה הוא. כלומר זה נראה קושי. נניח כי f רציפה ב- (a, b) . יהי $0 > \varepsilon$ וידוע כי $0 > \delta$ כך שלכל $x, y \in (a, b)$ אם $|x - y| < \delta$ אז $|f(x) - f(y)| < \varepsilon$. נתבונן ב- δ . יהי $(a, a + \delta)$ או $(a - \delta, a)$ ולבסוף $x, y \in (a, a + \delta)$. לפי קרייטריון קושי יש ל- f גבול סופי ב- a מימין. באופן דומה יש ל- f גבול סופי משמאלי ב- b .

שנה שעבירה עסקנו בתוכנות גLOBליות של פונקציות רציפות. עתה נתחיל לדבר על הנושא המכט אחרון, גזירות.

גזירות

"למי אתה אמיתי? לניטוון או לייבניץ?"

"אני לא זכר איך קוראים לך, כי אתה אף פעם לא מדוברarti באיתך אלא רק עם האנשים הקרובים אליך"

از מכאן התחל החדו". האינטואציה הגיאומטרית הוא מציאות ה-slope של המשיק בנקודה מסוימת.

הגדרה 56. בהינתן $I: f \rightarrow \mathbb{R}$, וכן $x_0 \in I$ בפנים הקטע (אינה נקודת קצה). נאמר ש- f גזירה ב- x_0 כאשר קיים וסوفي הגבול $\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0}$

הערה 27. גזירות היא תכונה נקודית, לוקאלית.

סיכום 15. בהנחה שהגבול ב- x_0 של הפונקציה f קיים, נסמן $f'(x_0) = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0}$

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(x_0 + h) - f(x_0)}{h}$$

"עוד הגדירה שקשורה לה שבסמם אחד היא לא ממש makes sense" **הגדה 57.** תהי $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ ובניהם הקטע. f תקרא דיפרנציאבילית ב- x_0 כאשר קיימת העתקה לינארית $T: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ המקיים $\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0) - T(x - x_0)}{x - x_0} = 0$

בסימן אחד זה לא ממש מעניין. מה זה אומר? נתחיל מהגבול של $0 = \lim_{x \rightarrow x_0} f(x) - g(x)$, שאומר שבגבול הן הולכות לאותו המוקם. זה אומר שאפשר לעשות "משפט השוואת", אפשר להציב באחת ולקבל קירוב של השניה. גם בהגדה של דיפרנציאביליות יש לנו שתי פונקציות. מה המשמעות של כך ש-:

$$\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{g(x) - f(x)}{x - x_0}$$

אומראת? זה אומר שלא רק ש- g קירוב טוב ש- f , אלא גם שכאשר מחלקים ב- $x_0 - x$ שווה ל-0 הקירוב נשאיר טוב. הקירוב הזה הולך לאפס יותר מהר מאשר $x_0 - x$ הולך לאפס. ההגדה של דיפרנציאביליות אומרת שאפשר לקרב את f בנקודה ע"י פונקציה לינארית, והקירוב הזה יותר מהיר מאשר $x_0 - x$.

במשתנה אחד, f גזירה ב- x_0 אם f דיפרנציאבילית. העתקה הlinארית T זו נקראת הדיפרנציאיל של f ב- x_0 .
משפט 93. תהי $I \rightarrow \mathbb{R}$ ותהי $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ בפניהם הקטע. אם f גזירה ב- x_0 אז f רציפה ב- x_0 .

הוכחה. נניח ש- f גזירה ב- x_0 ונגידר ע"י:

$$h(x) = \begin{cases} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} & x \neq x_0 \\ f'(x_0) & x = x_0 \end{cases}$$

לכל $I \in x$. נבחן ש- f גזירה ב- x_0 ולכך:

$$\lim_{x \rightarrow x_0} h(x) = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} = f'(x_0) = h(x)$$

לכן h רציפה ב- x_0 . מריתמטיקת גבולות נקבל:

$$\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) - f(x_0) = \lim_{x \rightarrow x_0} h(x)(x - x_0)$$

ומכאן ש- f רציפה ב- x_0 .

דוגמאות.

- נתבונן בפונקציה $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ המוגדרת ע"י $f(x) = x^n$. נבחן שלכל $x_0 \in \mathbb{R}$ מתקיים ש- f גזירה בו ומתקיים $f'(x_0) = nx_0^{n-1}$ הוכחה. לו ראייתי את הוכחה זו במכינה של אודיסאה בכתה ח. יהיו $x_0 \in \mathbb{R}$. ניעזר בבינים של ניטוון, מריתמטיקה ורציפות פולינומיים.

$$\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{x^n - x_0^n}{x - x_0} = \lim_{x \rightarrow x_0} \sum_{j=0}^{n-1} x^j x_0^{n-1-j} = \sum_{j=0}^{n-1} \lim_{x \rightarrow x_0} x^j x_0^{n-1-j} = \sum_{j=0}^{n-1} x^{n-1} = nx_0^{n-1}$$

- נבחן ש- $\sin x$ גזירה בכל \mathbb{R} ונגזרתה $\cos x$.

הוכחה. יהיו x_0 . לכל $x \neq x_0$:

$$\frac{\sin x - \sin x_0}{x - x_0} = \frac{2 \sin\left(\frac{x-x_0}{2}\right) \cos\left(\frac{x+x_0}{2}\right)}{x - x_0} = \frac{\sin\left(\frac{x-x_0}{2}\right)}{\frac{x-x_0}{2}} \cdot \cos \frac{x+x_0}{2}$$

מהרציפות של \cos ב- x_0 ומהגבולות והרכבה $\lim_{x \rightarrow x_0} \cos\left(\frac{x+x_0}{2}\right) = \cos x_0$ ומהרציפות של $\sin x$ ב- x_0 ומהריציפות $\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{\sin(x-x_0)}{\frac{x-x_0}{2}} = 1$ מקבל:

$$\frac{\sin x - \sin x_0}{x - x_0} = \cos x_0$$

- **דוגמה 3.** יהי $x_0 \in \mathbb{R}$. נמצא את הנגזרת של e^x ב- x_0 .
- הוכחה. האמת את ההוכחה זו ראייתי בכיתה ט' במתמטיקה ב'. יש לי אותה מוקלדת עם יותר פירוט בסיכום של e במתמטיקה ב'.
יהי $x \in \mathbb{R}$. נבחן ש-:

$$\frac{e^x - e^{x_0}}{x - x_0} = e^{x_0} \cdot \frac{e^{x-x_0} - 1}{x - x_0}$$

ובפרט:

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{e^h - 1}{h} = 1$$

- (כי ראיינו את שיעור בעבר) ווגבלות והרכבה $\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{e^{x-x_0}-1}{x-x_0} = 1$. מאיתמתיקה סימנו.
נגיד $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ נovich ש- $f(x) = xD(x)$. נovich גירה באפ' נקודה ב- x .

הוכחה. לכל $0 \neq x_0$, הראיינו ש- f אינה רציפה ב- x_0 . לכן היא אינה גירה ב- x_0 . נטפל עתה ב- 0 (נראה שהיא אומנם רציפה אך לא גירה בו). נתבונן ב- $\frac{1}{2} \varepsilon_0 > \delta$ ויהי $0 < \delta < \varepsilon_0$. בקטע $(-\delta, \delta) \setminus \{0\}$ יש רצינוני x ורצינוני y כך ש-:

$$\left| \frac{f(x) - f(0)}{x - 0} - \frac{f(y) - f(0)}{y - 0} \right| = |D(x) - D(y)| = 1 \geq \varepsilon_0$$

מרקיטריוון קושי לא קיים $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{f(x) - f(0)}{x - 0}$.

- עבור $x^2 D(x)$, היא אומנם עדין לא רציפה ב- $x_0 \neq 0$, אבל ב- 0 יקרו דברים קצת פחות מנוגנים:
. $\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(0)}{x - 0} = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{x^2 D(x)}{x} = \lim_{x \rightarrow x_0} x D(x) = \lim_{x \rightarrow x_0} x D(x) = 0$

נגזרות חד-צדדיות

הגדלה 58. תהא $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ ותהא $x_0 \in I$ המקיים $\lim_{x \rightarrow x_0^-} f(x) = f(x_0)$ משמאלו ב- x_0 כאשר קיים סופי הגבול $\lim_{x \rightarrow x_0^-} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0}$.

הגדלה 59. נוצרת מיפוי מוגדרת באופן דומה

סימון 16. נסמן את הגירה משמאלו ב- x_0 $f'_-(x_0)$ ומימין $f'_+(x_0)$.

aritymetika של גירות

- **משפט 94.** יהיו $f, g: I \rightarrow \mathbb{R}$ ותהי $x_0 \in I$ בפנים הקטע. נניח ש- f, g גירות ב- x_0 . אז:
 - לכל $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$ מתקיימת $\alpha f + \beta g$ גירה ב- x_0 וכן $(\alpha f + \beta g)' = \alpha f'(x_0) + \beta g'(x_0)$ (הנגזרת לינארית)
 - מתקיים ש- fg גירה ב- x_0 ומתקיים ש- $(fg)'(x_0) = f'(x_0)g(x_0) + f(x_0)g'(x_0)$
 - אם $0 \neq g(x_0)$ אז $\frac{f}{g}$ גירה ב- x_0 ומתקיים:

$$\left(\frac{f}{g} \right)'(x_0) = \frac{f'(x_0)g(x_0) - f(x_0)g'(x_0)}{(g(x_0))^2}$$

nocih את (2) ואת השאר לבית.

הוכחה. לכל $x \neq x_0$ מתקיים ש-:

$$\begin{aligned} \frac{f(x)g(x) - f(x_0)g(x_0)}{x - x_0} &= \frac{f(x)g(x) - f(x)g(x_0) + f(x)g(x_0) - f(x_0)g(x)}{x - x_0} \\ &= f(x) \frac{g(x) - g(x_0)}{x - x_0} + g(x_0) \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \end{aligned}$$

ידוע ש- f גירה ב- x_0 ולכן רציפה ב- x_0 . לכן $f(x) = f(x_0)$. $\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = f(x_0)$. מאיתמתיקה סימנו: קיבלו:

$$f(x) \frac{g(x) - g(x_0)}{x - x_0} f(x_0)g(x_0) \quad g(x_0) \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} = g(x_0)f'(x_0)$$

aritymetika סימנו:

$$\frac{f(x)g(x) - f(x)g(x_0)}{x - x_0} = f(x_0)g'(x_0) + g'(x_0)g(x_0)$$



כל השרשרת

משפט 95. תהא $f: I \rightarrow J \rightarrow \mathbb{R}$. נניח $x_0 \in I$ בפנים הקטע. נניח ש- f גירה ב- x_0 וגם g גירה ב- x_0 . אז $f \circ g$ גירה ב- x_0 . וכן $(g \circ f)'(x_0) = g'(f(x_0))f'(x_0)$ הוכחה שגوية, יזועה בכינויו הוכחהחחה.

$$\frac{(g \circ f)(x) - (g \circ f)(x_0)}{x - x_0} = \frac{g(f(x)) - g(f(x_0))}{f(x) - f(x_0)} \cdot \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} = g'(f(x_0)) \cdot f'(x_0)$$

מה הבעה בהוכחהחחה? שלא מובטח ש- $0 \neq f(x) - f(x_0)$. מותר להניח $x_0 \neq x$ (כי אנחנו בגבול), אבל הטענה השניה לא עובדת. לדוגמה עבור פונקציה קבועה הוכחהחחה לא עובדת. יש כאן עוד בעיה. במשפט של הרכבה, דרשו שהגבול של הפונקציה הפנימית מקיימת כל מני דברים. לכן נצטרך לעשות חלוקה לקרים.

הערה 28. שיגיאות מעין אילו הרבה פעמים חומות מתחת לדדר. אבל גם הוכחה שגوية אפשר לתקן – אם נפצל למספרים מקרים נוכל לטפל בבעיה.

הוכחה כוכיה. • בקרה הראשון, $\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \neq 0$ ואז הגבול $0 \neq f'(x_0) \neq 0$ וכאן קיים $\delta > 0$ כך שלכל $x \in (x_0 - \delta, x_0 + \delta)$ ומכאן $0 \neq \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \neq f'(x) \neq f(x_0)$. בקטע הזה אפשר לבצע את הוכחהחחה – מתקיימים תנאי המשפט על גבולות ורבה, וכך הגבול:

$$\frac{g(f(x)) - g(f(x_0))}{f(x) - f(x_0)} = \lim_{y \rightarrow x_0} \frac{g(y) - g(f(x_0))}{y - f(x_0)} = g'(f(x_0))$$

f גירה ב- x_0 ולכן $\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} = f'(x_0) = f'(x_0)f'(x_0)$. מאריתמטיקה קיבלונו $\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} = f'(x_0)$ אם $f'(x) = 0$. במקרה זה, לביטוי:

$$\lim_{y \rightarrow f(x_0)} \frac{g(y) - g(f(x_0))}{y - f(x_0)}$$

קיים וסופי (הגדרת הנזרת). לכן קיים $M > 0$ כך שקיים $0 < \delta < \delta$ כך שלכל $y \in (f(x_0) - \delta, f(x_0) + \delta)$, מתקיים ש- $\left| \frac{g(y) - g(f(x_0))}{y - f(x_0)} \right| < \varepsilon$, מתקיים $0 < \delta_2 < \delta$ כך שלכל $x \in (x_0 - \delta, x_0 + \delta)$, מתקיים $\left| \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \right| < \frac{\varepsilon}{M}$ (הגדרת הגבול). רציפה ב- x_0 ולכן קיים $\delta_3 > 0$ כך שלכל $x \in (x_0 - \delta_3, x_0 + \delta_3)$ מתקיים $|f(x) - f(x_0)| < \varepsilon$. נסמן ב- $\delta = \min\{\delta_2, \delta_3\}$. נחלק לקרים.

- אם $f'(x) = f'(x_0)$ וסימנו $\left| \frac{g(f(x)) - g(f(x_0))}{x - x_0} \right| = 0 < \varepsilon$
- אחרת:

$$\frac{(g \circ f)(x) - (g \circ f)(x_0)}{|x - x_0|} = \left| \frac{(g \circ f)(x) - (g \circ f)(x_0)}{f(x) - f(x_0)} \right| \left| \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \right| < M \cdot \frac{\varepsilon}{M} = \varepsilon$$

סה"כ:

$$\frac{(g \circ f)(x) - (g \circ f)(x_0)}{x - x_0} = 0 = g'(f(x_0))f'(x)$$



מסקנות נוספות

משפט 96. תהא $f: I \rightarrow J$ פונקציה חד"ע ועל, כאשר J, I קטעים פתוחים (אך לא בהכרח, סתם למרצה לא בא להתעסק עם הקצוות). אז f^{-1} גירה בכל נקודה ב- J ומתקיים $\forall y \in J: (f^{-1}(y))(y) = \frac{1}{f'(f^{-1}(y))}$.

הוכחהחחה. ידוע שלכל $x \in J$ מתקיים $(f \circ f^{-1})(x) = x$. מכיל השרשרת נקבל $1 = (f \circ f^{-1})'(x) = f'(f^{-1}(x))(f^{-1})'(x)$. נחלק ונקבל את הדורש. מה הבעה בהוכחהחחה? כל השרשרת דרש שהפונקציה גירה בנקודתה. לא הראינו את זה.

הוכחה ככזה. יהי $J \subset \mathbb{R}$. נניח $0 \in J$. מטענו $f'(x_0) \neq 0$, כלומר $x_0 = f^{-1}(f'(y_0)) \neq f^{-1}(f'(y_0))$. לכן קיימת סביבה מוקבנת U של x_0 כך שבה לכל $x \in U$ מתקיים $\frac{f(x)-f(x_0)}{x-x_0} \neq 0$. נגיד $g: U \rightarrow \mathbb{R}$. לכל $y \in U$ מתקיים:

$$g(x) = \begin{cases} \frac{1}{\frac{f(x)-f(x_0)}{x-x_0}} & x \neq x_0 \\ \frac{1}{f^{-1}(x_0)} & x = x_0 \end{cases}$$

ניתן להבחן ש- g רציפה, ובפרט רציפה ב- x_0 . לכן $f \circ g \circ f^{-1}$ רציפה ב- y_0 . כמובן:

$$\lim_{y \rightarrow y_0} (g \circ f^{-1})(y) = (g \circ f^{-1})(y_0) = g(x_0) = \frac{1}{f'(x_0)} = \frac{1}{f'(f^{-1}(y_0))}$$

מצד שני,

$$\lim_{y \rightarrow y_0} (g \circ f^{-1})(y) = \lim_{y \rightarrow y_0} \frac{f'(y) - f^{-1}(y_0)}{y - y_0}$$

לכן f^{-1} גזירה ב- y_0 ומתקיים

$$(f^{-1})'(y_0) = \frac{1}{f'(f^{-1}(y_0))}$$

וסיימנו.

דוגמה. יהי $n \in \mathbb{N}^+$, ונגיד $f: (0, \infty) \rightarrow (0, \infty)$ כך $f(x) = \sqrt[n]{x}$ לכל $x \in (0, \infty)$. נשים לב ש- f גזירה בכל $x \in (0, \infty)$ ומדובר במקרה $f'(y) = \frac{1}{g'(f(y))}$.

$$f'(y) = \frac{1}{g'(f(y))} = \frac{1}{n \cdot (f(y))^{n-1}} = \frac{1}{n} y^{\frac{1-n}{n}} = \frac{1}{n} y^{\frac{1}{n}-1}$$

דוגמה. יהי $f: (0, \infty) \rightarrow (0, \infty)$ גזירה ב- $x \in (0, \infty)$ ומכלול השרשרת נקבע $f(x) = \left(x^{\frac{1}{n}}\right)^m$. אז אפשר לנתח $f(x) = x^{\frac{m}{n}}$ ע"י $f: (0, \infty) \rightarrow (0, \infty)$. סה"כ באופן כללי $(x^q)' = qx^{q-1}$ לכל $q \in \mathbb{Q}_+$.

לבית, להוכיח $(x^r)' = rx^{r-1}$ וכן $(\sqrt[n]{x})' = \frac{1}{n} x^{\frac{1}{n}-1}$.

דוגמה. יהי $a > 0$ לכל $x \in \mathbb{R}$. נקבע $f(x) = e^{x \ln a}$ ומכלול השרשרת קיבלו (הבראה, לא גזרנו \ln , גזרנו קבוע) $f(x) = e^{x \ln a}$.

דוגמה. גזירה $f(x) = \ln x$ לכל $x \in (0, \infty)$. נסמן $g(x) = e^x$ ו $g^{-1}(x) = \ln x$ לכל $x \in (0, \infty)$. נבחין ש- $f \circ g^{-1} = g$ אינה מתאפסת באף נקודת. מכאן ש-:

$$f'(x) = \frac{1}{g'(f(x))} = \frac{1}{e^{f(x)}} = \frac{1}{e^{\ln x}} = \frac{1}{x}$$

דוגמה. גזירה $x \in (-\frac{\pi}{2}, \frac{\pi}{2})$ כך $f(x) = \arctan x$ לכל $x \in \mathbb{R}$. נבחין $f'(x) = \tan x$ בפניהם הקטוע. נניח f גזירה ב- x_0 ונניח של- f יש קיצון מקומי ב- x_0 . אז $f'(x_0) = 0$.

$$f'(x) = \frac{1}{g'(f(x))} = \frac{1}{\cos^2 \arctan(x)} = \frac{1}{1+x^2}$$

תכונות גלובליות של פונקציות גזירות

משפט 97 (המשפט הלא אחרון של פרמה). תהא $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ ותהי $x_0 \in I$ בפנים הקטע. נניח f גזירה ב- x_0 ונניח של- f יש קיצון מקומי ב- x_0 .

הערה 29. המשפט הזה הוא חד-צדדי. לא כל נקודה סטרטגונית היא נקודת קיצון.

הגדרה 60. ל- f יש מקסימום מקומי ב- x_0 כאשר קיים $0 < \delta$ כך שלכל $x \in (x_0 - \delta, x_0 + \delta)$ מתקיים $f(x) \leq f(x_0)$.

הגדרה 61. מינימום מקומי בדומה.

הוכחה למשפט פרמה הלא אחרון. נניח x_0 מקסימום מקומי (החותמת גזירות). x_0 פנימית בקטע ולכל מוגדרות (חותמת גזירות) $x \in (x_0 - \delta, x_0 + \delta)$ מתקיים $f(x) \leq f(x_0)$. לכן $f(x) \leq f(x_0)$ לכל $x \in (x_0 - \delta, x_0 + \delta)$. נקבע:

$$\frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \geq 0$$

(משפט לפי גבול משמר א"ש חלש). לכן $f'(x_0) = \lim_{x \rightarrow x_0^-} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \geq 0$.

המשפט היסודי של החשבון הדיפרנציאלי (להבדיל מהמשפט היסודי של החד"א)

משפט 98 (משפט רול). תהא $f: [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ רציפה ב- $[a, b]$ וקן גיירה ב- (a, b) . אז קיימת $c \in (a, b)$ ששה $f(a) = f(b)$, $f'(c) = 0$.

- הוכחה. 1. מקרה ראשון: נניח f קבועה ב- $[a, b]$. נתבונן ב- $\frac{a+b}{2}$ ובשביתת c היא קבועה כלומר $f'(c) = 0$ וסיימנו.
2. במקרה השני, קיימים $x \in (a, b)$ כך $f(x) > f(a)$, בה"כ $f(x) \neq f(a)$ ולכן לפי וויראשטראס יש לה מקסIMUM $c \in (a, b)$ כך $f(c) \geq f(x_0) > f(a)$. ידוע $f(x) \leq f(c)$ $\forall x \in (a, b)$ ומתקיים $f(c) \geq f(x_0) > f(a)$ וגם $f'(c) = 0$.
ולכן לפי פרמה מכיוון ש- f' גיירה ב- c נובע ש- $f'(c) = 0$.

משפט 99 (משפט ערך הביניים של גראנג'). תהא $f: [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ רציפה ב- $[a, b]$ וקן גיירה ב- (a, b) . אז קיימת $c \in (a, b)$ כך $f'(c) = \frac{f(b)-f(a)}{b-a}$.

הערה 30. מקרה פרטי של רול, עבור $b = a$.

הוכחה. נגיד: (נחסר את המיתר כדי להשתמש ברול)

$$h(x) = f(x) - f(a) - \frac{f(b) - f(a)}{b - a}(x - a)$$

マאריתמטיקה h רציפה ב- $[a, b]$ וקן גיירה ב- (a, b) . כמו כן $h(a) = h(b) = 0$. לכן h מקיימת את תנאי משפט רול ב- $[a, b]$ כלומר קיימת $c \in (a, b)$ כך $h'(c) = 0$, ומתקיים:

$$0 = h'(c) = f'(c) - \frac{f(b) - f(a)}{b - a} \implies f'(c) = \frac{f(b) - f(a)}{b - a}$$

כנדרש.

משפט 100. תהא $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ וקן גיירה בכל I וכי לכל I מתקבל $0 = f'(x)$. הראו כי f קבועה.

הוכחה. יהיו $x, y \in I$ ונתנו $y < x$. בקטע $[x, y]$ רציפה. לכן קיימת $c \in (x, y)$ כך ש-:

$$f'(c) = \frac{f(x) - f(y)}{x - y}$$

ולכן $f'(c) = 0$ כלומר $f(x) = f(y)$.

הערה 31. הוכחה דומה מראה שאם f' שלילית אז f יורדת ואם f' חיובית אז f עולה.

משפט 101. תהא $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ וקן גיירה בכל I . הראו ש- f' עולה ב- I אם $0 \geq f'(x) \geq 0 \forall x \in I$.

הוכחה. \iff אותה הפריקינג הוכחה. יהיו $x, y \in I$ ונתנו $y < x$. רציפה ב- $[y, x]$ וקן גיירה ב- (x, y) . מכאן ש- f' מקיימת את תנאי משפט גראנג' וקיימת $c \in (x, y)$ כך ש-:

$$0 \leq f'(x) = \frac{f(x) - f(y)}{x - y}$$

כלומר $f(x) \leq f(y)$ וסיימנו.

יהי $I \in \mathbb{R}$. קיימים $x_0 < a < x_0 + \delta$ כך $0 < \delta < f'(x_0) = f'(x_0, x_0 + \delta) \subseteq I$. מהגדירה $(x_0 - \delta, x_0 + \delta) \subseteq I$ כי הנחנו שהיא עולה, ואז לכל $x \in (x_0 - \delta, x_0 + \delta)$ קיבלו $0 \leq \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} \leq f'(x_0)$.

המשך נגזרות ולופיטל

משפט 102 (משפט דרבו). תהא $f: (a, b) \rightarrow \mathbb{R}$ גיירה ב- (a, b) . אז f' מקיימת את תכונת דרבו.

הוכחה. יהיו $x_0 < a < x_0 < y_0 < b$ ויהי $(f'(x_0), f'(y_0)) \in (f'(y_0), f'(x_0))$. נוכיח תחילת בעבור λ . בה"כ $\exists c \in [x_0, y_0]: \forall x \in [x_0, y_0]: f'(c) \leq f'(x)$. ידוע f רציפה ב- $[x_0, y_0]$ (משפט) ולכן וויראשטראס מקבלת מינימום בקטע, דהיינו $f(c) \leq f(x)$ לא מינימום קיצוני, אלא מינימום מקומי: $f(x)$.

$$0 > f'(x_0) = \lim_{x \rightarrow x_0^-} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} = \lim_{x \rightarrow x_0^+} \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0}$$

כלומר קיים $0 < \delta$, כל שלכל $\delta < x_0 < x$ מתקיים:

$$\left| \frac{f(x) - f(x_0)}{x - x_0} - f'(x_0) \right| < |f'(x_0)|$$

בפרט:

$$\frac{f(x_0 + \frac{\delta}{2}) - f(x_0)}{x + \frac{\delta}{2} - x_0} < f'(x_0) + |f'(x_0)| = 0$$

(חוקי כי $\delta < 0$) כלומר נובע $f(x_0 + \frac{\delta}{2}) < f(x_0)$ ולכן $x_0 \neq c$. באופן דומה $y_0 \neq c$. מכיוון $(x_0, y_0) \in (a, b)$ וממשפט פרמאן המקרה בו $0 \neq \lambda$ נובע באופן טרווייאלי ע"י הזויה אנקיט של הפונקציה וחזרה ל McKeevo בזero. המרצה עשו את זה פורמלית אבל אין לי הרבה זמן עד ההרצאה ואני צריך להשלים הכל.

משפט 103 (משפט קושי). איי עוד משפט קושי. תחאנה $f, g: [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ ונניח כי שתיهن רציפות ב- $[a, b]$, שתייהן גירות ב- (a, b) , ולכל $x \in (a, b)$, מתקיים $\frac{f(b) - f(a)}{g(b) - g(a)} = \frac{f'(c)}{g'(c)}$ או $g(b) \neq g(a)$ וגם $g'(b) \neq g'(a)$. אז $g'(x) \neq 0$ לכל $x \in (a, b)$. נובע ש- $g(a) \neq g(b)$ וgee להרבה זמן עד ההרצאה ואני צריך להשלים הכל. עתה נגדיר:

$$g: [a, b] \rightarrow \mathbb{R} \quad h(x) = f(x) - f(a) - \frac{f(b) - f(a)}{g(b) - g(a)}(g(x) - g(a))$$

אז h רציפה ב- $[a, b]$ וgee להרבה ב- (a, b) שכן היא צריכה להיות של פונקציות גירות ורציפות. נבחן ש- $h'(a) = 0$. לכן משפט רול קיימות $c \in (a, b)$ כך ש- $h'(c) = 0$. לפי כללי גירה:

$$h'(c) = f'(c) - \frac{f(b) - f(a)}{g(b) - g(a)} \cdot g'(c)$$

ומכאן

$$\frac{f(b) - f(a)}{g(b) - g(a)} = \frac{f'(c)}{g'(c)}$$

כנדרש. כמובן שימוש לא עשינו אינטגרל וסתם הפלכנו את h משום מקום.

תרגיל 10. יהי $f: (a, b) \rightarrow \mathbb{R}$ גירה. נתנו כי $\lim_{x \rightarrow a^+} f(x) = \lim_{x \rightarrow b^-} f(x) = +\infty$ ותהא $a < b \in \mathbb{R}$. הראו כי $\lim_{x \rightarrow b^-} f(x) = \infty$ ומכאן קיימים $0 < \delta < b - a$.

$$\forall x \in (b - \delta, b): f(x) > \left| f\left(\frac{a+b}{2}\right) \right| + |\lambda|(b - a)$$

אינטואיטיבית λ צריך ליפול בין $b - \frac{\delta}{2}$ לבין $\frac{a+b}{2}$, ולכן הדרישת לעיל. ממנה נסיק בפרט:

$$f\left(b - \frac{\delta}{2}\right) - f\left(\frac{a+b}{2}\right) > (b - a)\lambda$$

נחלק אגפים ונקבל:

$$\frac{f\left(b - \frac{\delta}{2}\right) - f\left(\frac{a+b}{2}\right)}{b - \frac{\delta}{2} - \frac{a+b}{2}} > \frac{f\left(b - \frac{\delta}{2}\right) - f\left(\frac{a+b}{2}\right)}{b - a} > \lambda$$

בקטע f מקיימת את תנאי משפט לגראנג' ולכן קיימות c בקטע המذובר כך ש-:

$$f'(c) = \frac{f\left(b - \frac{\delta}{2}\right) - f\left(\frac{a+b}{2}\right)}{b - \frac{\delta}{2} - \frac{a+b}{2}} > \lambda$$

באופן דומה קיימת $d \in (a, b)$ כך ש- $f'(d) < \lambda$ (אותו הדבר הפוך), והוא משפט דרכו ישנה $\alpha \in (a, b)$ כך ש- $f'(\alpha) = \lambda$. לכן f' על \mathbb{R} .

משפט 104 (משפט לופיטל 1). תהא $f, g: T \setminus \{a\} \rightarrow \mathbb{R}$. נניח ש- a נקודת הצטברות של $\{a\} \setminus I$. עד נניח ש- f, g רציפות ב- $I \setminus \{a\}$. וכן f, g גזירות ב- $I \setminus \{a\}$. נניח ש- $\lim_{x \rightarrow a} f(x) = \lim_{x \rightarrow a} g(x) = 0$ (במקרים האחרים אפשר פשטוט להשתמש בכלל גבולות כרגיל), וכן קיים הגבול $\ell = \lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow a} \frac{f'(x)}{g'(x)}$ (כאשר $a \neq \ell$ מוגדרים במובן הרחב).

הערה 32. לופיטל גנב את המשפט ממשחו אחר בלה בלה בלה

הוכחה. בהרצתה נוכח רק את המקרה בו $I \setminus \{a\} \subseteq \mathbb{R}$ (באופן כללי, צריך לפחות 4 מקרים, בהתאם להיותם של a, ℓ מוגדרים במובן הרחב או לאו). בה"כ f, g מוגדרות ב- $I \setminus \{a\}$ וمتקיים $f(a) = g(a) = 0$ (פורמלית, נגיד \tilde{f}, \tilde{g} חדשות שמודדרות ב- $I \setminus \{a\}$). נוכח $\lim_{x \rightarrow a^-} \frac{f(x)}{g(x)} = \ell$ והגבול מימין אבוקן דומה. יהי $\varepsilon > 0$. קיים $\delta > 0$ כך $|x - a| < \delta \Rightarrow |f(x)/g(x)| < \varepsilon$. נתבונן ב- δ . יהי $a - \delta < c < a$. מכאן $\lim_{x \rightarrow c} f(x)/g(x) = \ell$. בקטע $[x, a]$ מתקיימים תנאי משפט קושי: f, g רציפות, גזירות, ו- $0 \neq f'(c) = g'(c)$. מכאן $\lim_{x \rightarrow c} f(x)/g(x) = \ell$.

$$\left| \frac{f(x)}{g(x)} - \ell \right| = \left| \frac{f'(c)}{g'(c)} - \ell \right| < \varepsilon$$

וסיימנו את הוכחת הגבול לפי הגדרה.

лемה 10 (הлемה של שטולץ). תהא a_n, b_n סדרות ונניח ש- b_n מונוטונית ממש ו- $\infty \rightarrow +\infty$. $a_n \rightarrow b_n$. אם קיימים וסופי $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a_{n+1} - a_n}{b_{n+1} - b_n}$ וגבולותיהם שווים (לופיטל 2 בדיד).

משפט 105 (משפט לופיטל 2). תהא $f, g: I \setminus \{a\} \rightarrow \mathbb{R}$ כאשר $I \setminus \{a\}$ נקודת הצטברות. נניח ש- f, g גזירות ב- $I \setminus \{a\}$ ו- $\lim_{x \rightarrow a} |g(x)| \rightarrow \infty$. עוד נניח $g'(x) \neq 0$ (המקרה היחיד שבאמת מעניין אותנו זה כי g שואף לאינסוף בנקודה) וקיים מתקיים $\lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x)}{g(x)} = \ell$. אז $\lim_{x \rightarrow a} \frac{f'(x)}{g'(x)} = \ell$.

הוכחה. נוכח ש- $\lim_{x \rightarrow a^+} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow a^+} \frac{f'(x)}{g'(x)}$, והכוון השני באופן דומה. גם כאן, נתעסק רק במקרה בו a סופי והגבול סופי (של חלוקת הנזירות), ועקרונות ציריך לפראק למקרים. תחא $x_n < x_{n+1} \in I \setminus \{a\}$ וכן גבולות $x_n \rightarrow a$. לכל $x \in I \setminus \{a\}$ נקבע סדרה המקיים $x_n < x < x_{n+1}$. ללא הגבלת הכלליות, $g'(x) > 0$ (במובן הרחב) ולכן $\frac{f(x_n) - f(x)}{g(x_n) - g(x)} \rightarrow \ell$ (ולכן מדרבו $g'(x) \neq 0$ ו- $\lim_{x \rightarrow a} \frac{f(x_n) - f(x)}{g(x_n) - g(x)} = \ell$). בקטע $[x_n, x_{n+1}]$ הפונקציות f, g מקיימות את תנאי משפט קושי. לכן קיימים $(x_n, x_{n+1}) \in \mathbb{N}$ כך ש-:

$$\frac{f(x_{n+1} - f(x_n))}{g(x_{n+1} - g(x_n))} = \frac{g'(z_n)}{g'(z_n)}$$

ומסתדויז', בהכרח $a = \lim_{n \rightarrow \infty} z_n$. כמו כן לכל $n \in \mathbb{N}$ בהכרח $a \neq z_n$. לפי הינה $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(x_n) - f(x)}{g(x_n) - g(x)} = \ell$ ומהינה קיבלנו את הדורש.

תרגיל 11. נמצא את הגבול הבא:

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\cos x - 1}{x^2}$$

נדיר $f(x) = \cos x - 1$ ו- $g(x) = x^2$. שתיهن רציפות וגזירות ב- $\mathbb{R} \setminus \{0\}$ וב- 0 גבולן 0. מლופיטל:

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\cos x - 1}{x^2} \stackrel{\text{LH}}{=} \lim_{x \rightarrow 0} \frac{f'(x)}{g'(x)} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{-\sin x}{2x} = -\frac{1}{2}$$

סימנו את השוויון שנובע מლופיטל ב- $\stackrel{\text{LH}}{=}$ כדי להבהיר שהוא נכון בתנאי שהגבול מימין אכן מוגדר (אחרת – אי אפשר להגיד שום דבר על הגבול לפי לופיטל!).

תרגיל 12. נמצא את הגבול הבא:

$$\lim_{x \rightarrow 0} (\cos x)^{\frac{1}{\tan^2 x}}$$

פתרון. נגיד $f(x) = e^{\ln \cos x / \tan^2 x}$ לכל $x \in (-1, 1) \setminus \{0\}$. נבחין ש- $\lim_{x \rightarrow 0} \ln \cos x = 0$ וכן $\lim_{x \rightarrow 0} \tan^2 x = 0$. הגבול של החלוקה קיים וערךנו: $\frac{(\ln \cos x)'}{(\tan^2 x)'} = \frac{2 \tan x}{\cos x} \neq 0$ ($(\ln \cos x)' = \frac{-\sin x}{\cos x}$) ו- $\lim_{x \rightarrow 0} (\ln \cos x)' = -\frac{1}{2}$.

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{(\ln \cos x)'}{(\tan^2 x)'} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{-\tan x}{2 \tan x \cdot \frac{1}{\cos^2 x}} = -\frac{1}{2}$$

מהרציפות. סה"כ מlolpitel $\lim_{x \rightarrow 0} f(x) = e^{-0.5}$ ולכן $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\ln \cos x}{\tan^2 x} = -\frac{1}{2}$.

תרגיל 13. נתבונן בגבול הבא:

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x - x}{x^3}$$

מלופיטל:

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x - x}{x^3} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \end{bmatrix} \stackrel{\text{LH}}{=} \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\cos x - 1}{3x^2} = -\frac{1}{6}$$

מהגבול הקודם (כלומר תיאורטיבית הינו צריכים להפעיל לפיטל פעמיים)

3 נגזרות מסדר גבהה ופולינום טיילור

הגדרה 62. תהא $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ ויהי $x_0 \in \mathbb{R}$. ניתן להגדיר רקורסיבית את $f^{(n)}(x_0) := (f^{(n-1)}(x_0))'$ בבסיס. נבחן שימוש

כך נדרש ש- $f^{(n)}$ מוגדרת בסביבה של x_0 .

סימנו 17. לעתים $\frac{d^n f}{dx^n}(x_0)$ מסומן גם ב-

דוגמה: נבחן שהפונקציה $f(x) = x^m$ עבור $m \in \mathbb{N}^+$ קבוע מתקיים:

$$f^{(n)}(x) = \begin{cases} \frac{m!}{(m-n)!} x^{m-n} & n \leq m \\ 0 & \text{else} \end{cases}$$

באופן דומה:

$$\begin{array}{lll} f(x) = \sin x & \Rightarrow & f^{(n)}(x) = \sin\left(x + \frac{\pi n}{2}\right) \\ f(x) = \cos x & \Rightarrow & f^{(n)}(x) = \cos\left(x + \frac{\pi n}{2}\right) \\ f(x) = e^x & \Rightarrow & f^{(n)}(x) = e^x \end{array}$$

הגדרה 63. תהא $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ וכן $x_0 \in I$. נניח ש- f גירה n פעמים ב- x_0 . יהיו n סכיג $x_0 \in \mathbb{N}$. נגיד את פולינום הטיילור של f מסדר n סביב x_0 ע"י:

$$T_n(x) := \sum_{i=0}^n \frac{f^{(i)}(x_0)}{i!} (x - x_0)^i$$

ואת השארית להיות:

$$R_n(x) := f(x) - T_n(x)$$

лемה 11. גירה T_n מכל מסדר

2. גירה n פעמים ב-

3. לכל $i \in [n]$ $\{0\} \cup \{i\}$ בהכרח $R_n(x_0) = 0$ וכן

משפט 106. מתקיים:

$$\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{R_n(x)}{(x - x_0)^n} = 0$$

מסקנה 10. תהא $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ ותהא $x_0 \in I$. יהי $n \in \mathbb{N}$ ונניח ש- f גירה n פעמים ב- x_0 . אז קיימת $\omega: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ המקיימת $\omega(x_0) = 0$ ו $\omega'(x_0) = f'(x_0)$ ועוד: רציפה בנקודה x_0 , ווגם:

$$R_n(x) = \omega(x)(x - x_0)^n$$

הוכחה. ההוכחה עיקרייתה לשarraה לבית, אבל ω מוגדרת ע"י:

$$\omega(x) = \begin{cases} \frac{R_n(x)}{(x - x_0)^n} & x \neq x_0 \\ 0 & \text{else} \end{cases}$$

ואנחנו אמורים והמשיך מכאן.



лемה 12. בהינתן $\lim_{x \rightarrow x_0} g(x) = m$ ו $\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = \ell > 0$, אם $f, g: A \rightarrow \mathbb{R}$ נקודת הצבירות של A , אז מתקיים $\lim_{x \rightarrow x_0} (f(x))^{g(x)} = \ell^m$

תרגיל 14. נגידר $f(x) = \ln(1+x)$ בתחום $(-1, \infty)$. אז לכל $n \in \mathbb{N}$ מתקיים:

$$f^{(n)}(x) = (-1)^n \frac{(n-1)!}{(1+x)^n}$$

תרגיל 15. נחשב את הגבול שראינו בתחילת הרצאה, הוא $\frac{\ln \cos x}{\tan^2 x}$ סביר 0, לא באמצעות לופיטל אלא באמצעות טיילור.

פתרון.

$$\frac{\ln \cos x}{\tan^2 x} = \underbrace{\cos^2 x}_{\rightarrow 1} \cdot \underbrace{\frac{x^2}{\sin^2 x}}_{\rightarrow 1} + \underbrace{\frac{\cos x - 1}{x^2}}_{\rightarrow -\frac{1}{2}} \cdot \underbrace{\frac{\ln(1 + (\cos x - 1))}{\cos x - 1}}_{\rightarrow 1} + \dots$$

כנראה מה שמחברים בסוף איזה כי משאו משאו α משאו שירחיבו יותר בתרגול.

תרגיל 16. נחשב את הגבול שראינו בתחילת הרצאה, הוא $\frac{\ln \cos x}{\tan^2 x}$ סביר 0, לא באמצעות לופיטל ולא באמצעות טיילור אלא באמצעות כלים אלגבריים שכבר ראיינו לפני הרצאה.

פתרון.

$$(\cos x)^{\tan^{-2} x} = \underbrace{\left(1 + \cos x - 1\right)^{\frac{1}{\cos x - 1}}}_{\rightarrow e}^{\overbrace{\cos x - 1}^{\rightarrow -\frac{1}{2}}} \underbrace{\frac{1}{\tan^2 x}}_{\cos x - 1} = e^{-0.5}$$

משפט 107. תהא $f, g: A \rightarrow \mathbb{R}$ נקודת הצבירות של A . נניח כי $\lim_{x \rightarrow x_0} g(x) = m \in \mathbb{R}$ ו $\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = \ell \in (0, \infty)$. מתקיים $\lim_{x \rightarrow x_0} f(x)^{g(x)} = \ell^m$

הוכחה. מרציפות על רציפות והרכבה, נקבל $\lim_{x \rightarrow x_0} \ln(f(x)) = \ln(\ell)$. מאריתמטיקת גבולות $\ln(f(x)) \cdot \ln(g(x)) = \ln(f(x)^{g(x)})$. מרציפות על רציפות והרכבה, נקבל $m \ln \ell$

$$\lim_{x \rightarrow x_0} f(x)^{g(x)} = \lim_{x \rightarrow x_0} e^{g(x) \ln f(x)} = e^{m \ln \ell} = \ell^m$$

הערה 33. השתמשנו חזק בזה ש- \ln רציפה רק בעבר מספרים חיוביים. לא צריך להסביר את זה. אפשר להפיע את זה במדיית. אם $\ell = 0$ צריך לעבוד יותר קשה. יש צורך גם לדבר בקצרה על זה שהגבול מוגדר, משום ש- \ln היא $f(x)$ bounded away from zero.

משפט 108. תהא $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ גזירה פעמיים ב- $I \setminus x_0$ (בפנים הקטע). נניח כי $f'(x_0) = 0$. אם $f''(x_0) > 0$ אז x_0 מינימום. אם $f''(x_0) < 0$ אז x_0 מקסימום.

הבעיה בהוכחה של הטענה הזו, היא שאנחנו יודעים ש- f' גזירה רק ב- x_0 . לכן אי אפשר לעשות לגרangan'. זכרו שהגדכנו מינימום מקומי כמצב בו קיימת סיביה שבה כל הנקודות גדולות או שווות לנקודת.

הוכחה. ידוע f גזירה בעמ"י ב- x_0 ולכן קיימת סיביה של x_0 שבה f גזירה (אחרת הנגזרת השנייה בנקודת אינה מוגדרת). ללא הגבלת הכללות f גזירה בכל I (лемה בה"כ כי אפשר פשוט לצמצם ולהגדיר $f|_I = \tilde{f}$, או להגדיר דלתא ו לעשות מינימום). מהנתנו:

$$\lim_{x \rightarrow x_0^-} \frac{f'(x) - f'(x_0)}{x - x_0} = f''(x_0) > 0$$

ולכן קיימים $0 < \delta < x_0 - \delta < x < x_0$ מתקיים

$$\frac{f'(x) - f'(x_0)}{x - x_0} > \frac{f''(x_0)}{2} > 0$$

(כלומר הוא $f'(x) < f'(x_0) = 0$ מתקיים $x_0 - \delta < x < x_0$. מינימום דומים קיים $\delta_2 > 0$ כך שלכל $x_0 < x < x_0 + \delta_2$ מתקיים $f'(x) > f'(x_0) = 0$ מתקיים $\frac{f'(x) - f'(x_0)}{x - x_0} > \frac{f''(x_0)}{2} > 0$. נקבעו $\delta = \min(\delta_1, \delta_2)$. יהי x בסביבת δ של x_0 .

- אם $x = x_0$ אז $f(x) = f(x_0) \geq f(x_0)$ וסימנו.
- נניח $x_0 < x < x_0 - \delta$ אז בקטע $[x, x_0]$, f מקיימת את תנאי משפט לגראנט' ומכאן קיימת x כך ש- $0 < f(x_0) < f(x)$, ולכן, ומכיון ש- $x > x_0$, בהכרח $f(x) < f(x_0)$.
- נניח $\delta < x < x_0 + \delta$. בדומה.

עיקרי הוכחה: להראות שמכיוון שיש גבול, מכון אחד מהצדדים כל הנזרת היא bounded away from zero, ומכיון שהיא גזירה ורציפה באיזו שבייה, אפשר להפעיל לגראנט' ולקבל את מה שצריכים.

ונכל לחתה הוכחה שקצת פחות נוגעת בגבולות ובדלתאות. "פולינום טילור, לא טור! לili חזרה תשובה"

הוכחה נוספת. f גזירה פעמיים ב- x_0 , לכן לפי משפט קיימות כי ω רציפה ב- x_0 , $\omega(0) = 0$ וגם לכל $I \in x$ מתקיים:

$$f(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + f''(x_0)(x - x_0)^2 + \omega(x)(x - x_0)^2$$

ידוע $\lim_{x \rightarrow x_0} \omega(x) = 0$. מחריציות של ω ב- x_0 קיימים $0 < \delta < x_0 - x_0 + \delta$ כך שלכל x כך ש- $\omega(x) > -\frac{f''(x_0)}{4}$ (רציפות, כי אנחנו רוצים סביבה שאינה נקובה). יהי x בסביבת $-\delta$ של x . אז (מהמשוואת הקודמת):

$$f(x) = f(x_0) + \underbrace{(x - x_0)^2}_{\geq 0} \cdot \underbrace{\left(\frac{f''(x_0)}{2} + \omega(x) \right)}_{> \frac{f''(x_0)}{4} > 0} \geq f(x_0)$$

וסיימו.

ישנה גרסה מוכללת באינדוקציה לטענה זו. (או לא באינדוקציה אם עושים עם טילור)

משפט 109. יהי $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ גזירה $n+1$ פעמים ב- x_0 . נניח $f^{(n+1)}(x_0) \neq 0$ וגם $f^{(i)}(x_0) = 0$ עבור $i < n$. אז אם $n \in \mathbb{N}_{\text{odd}}$ אז יש $f^{(n+1)}(x_0) < 0$. באוטם התנאים, אם $n \in \mathbb{N}_{\text{even}}$ אז אין קיצון, יש פיתול.

תרגיל 17. חשבו את

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{x^2 \sin x}{x^2 - \sin^2 x}$$

או הוכיחו שאינו קיים.

לופיטל יעבודפה מתייחסו. אבל good luck בלאוור את המונה. של עומד להתפשט ולגדל כמו סרטן בגוף של סבא שלו. אופציה אחת, להפוך את ההפיטל לנחמדה, היא לבוא ולהגיד $x^2 \sin^2 x = x^4$. החלק הימני שווה ל-1, ולשאר אפשר לעשות לפיטל גם 4 פעמים וזה יהיה בסדר (מהו איפחת לי גזרת מונום). זה חוקי מהטענה הבאה: נניח של f אין גבול ב- x_0 , ונניח שהגבול $\ell \neq 0$, אז $\lim_{x \rightarrow x_0} g(x) = \ell$. אם $g(x) = \ell \cdot f(x)$ אז $f(x) = \frac{\sin^2 x}{x^2}$. אם הינו מוציאים גבול שהוא איננו 0, זה לא יהיה עובד, ככלומר אם $\sin^2 x$ תהיה שווה למקום אחר. במקרה זה, נעשה טילור. ולהلن הפתרון עם טילור.

פתרו. נפתח את $x^2 \sin^2 x$ לפולינום מסדר 4 עם שארית פאנו. נגיד x פאנו. אז:

$$f(x) = \sin^2 x \quad f'(x) = 2 \sin x \cos x = \sin(2x) \quad f''(x) = 2 \cos(2x) \quad f'''(x) = -4 \sin(2x) \quad f^{(4)}(x) = -8 \cos x$$

לכן קיימת ω רציפה ב- 0 וגם לכל x מתקיים:

$$\sin^2 x = 0 + 0x + \frac{2}{2}x^2 + 0x^3 + \frac{-8}{4!}x^4 + \omega(x)x^4 = x^2 - \frac{1}{3}x^4 + \omega(x)x^4$$

לכן לכל x , מתקיים:

$$\frac{x^2 \sin^2 x}{x^2 - \sin^2 x} = \frac{x^4 - \frac{1}{3}x^6 + \omega(x)x^6}{\frac{1}{3}x^4 - \omega(x)x^4} = \frac{1 - \frac{1}{3}x^2 + \omega(x)}{\frac{1}{3} - \omega(x)} \xrightarrow{x \rightarrow 0} \frac{1 - 0}{\frac{1}{3} - 0} = 3$$

למה הינו צריכים פולינום טילור ממעלה 4? כי אחרת הינו מקבלים:

$$\sin^2 x = x^2 + \omega(x)x^2 \implies \frac{\dots}{x^2 - \omega(x)x^2}$$

כלומר המכנה הוא 0 ואנחנו עדין בבעיה.
אבל, הנה הפתרון עם לפיטל.

לופיטרואן.

$$\frac{x^2 - \sin^2 x}{x^4} = \frac{x^4 \overbrace{\frac{\sin^2 x}{x^2}}^{\rightarrow 1}}{x^2 - \sin^2 x} \stackrel{\text{LH}}{=} \frac{2x - \sin(2x)}{x^3} \stackrel{\text{LH}}{=} \frac{2 - 2\cos 2x}{12x^2} = \frac{1}{6} \cdot \frac{1 - \cos 2x}{x^2}$$

בשלב זהה אפשר גם לעשות זהויות טריגו ולבנות את זה סבבה. אם היותם עושים שוב לפיטיל ועושים $\frac{2\sin(2x)}{2x}$ זה כבר מוגזם ו"אני הייתי מוריד נקודות" (המקרה). איך עושים בily לפוי?

$$\frac{1 - \cos 2x}{x^2} = \frac{2\sin^2 x}{x^2} = 2 \cdot 1$$

■

תרגיל 18. חשבו את הגבול:

$$\lim_{x \rightarrow 0} (1 + \arctan x - x)^{\frac{1}{x^3}}$$

או הוכיחו שאינו קיים.

פתרו. לכל $0 \neq x$, מתקיים:

$$(1 + \arctan x - x)^{\frac{1}{x^3}} = \left((1 + \arctan x - x)^{\frac{1}{\arctan x - x}} \right)^{\frac{\arctan x - x}{x^3}} = e^{\frac{\arctan x - x}{x^3}} = \dots$$

כי כל הבפנוכו שווה ל- e (ממישפט שהוכחנו בתרגיל הבית + הינה במבטא גרמני). אפשר לעשות פולינום טיילור. אפשר גם לעשות לפיטיל. ידוע $\lim_{x \rightarrow 0} x^3 = 0$ ו- $\lim_{x \rightarrow 0} \arctan x - x = 0$. הנה גזרות ורכיפות ואנו חישב את הנגזרת ובליה ולכן:

$$\frac{\arctan x - x}{x^3} \stackrel{\text{LH}}{=} \frac{\frac{-x^2}{1+x^2}}{3x^2} = -\frac{1}{3}$$

אפשר גם לעשות טיילור ל- \arctan . נזהיר למעלה:

$$\dots = e^{-\frac{1}{3}}$$

■

הערה 34. אל תציבו חצי גבול. הדבר הזה:

$$\lim_{x \rightarrow 0} (2 + x)^{\frac{1}{x}} = \lim_{x \rightarrow 0} 2^{\frac{1}{x}}$$

זה כמו הדבר הזה:

$$\frac{\cancel{4}}{\cancel{16}} = 4$$

במקרה של $\frac{1}{x^2}$ ולא $\frac{1}{x}$ זה היה עובד, כי זה ב-0 שווה ל- $+\infty$, אבל צריך לנמק את כל זה. כי אפשר להגיד:

$$\lim_{x \rightarrow 0} (2 + x)^{\frac{1}{x^2}} = \lim_{x \rightarrow 0} e^{\frac{1}{x^2} \ln(2+x)}$$

וככל הדבר למעלה רציף ונחמדה, אפשר לעבוד איתו.

הערה 35. טור טיילור סביב 0 קרי טור מק'לורן. כנ"ל על טורים.

עתה נוכחים משפט משיעור שעבר.

משפט 110. תהא $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ בתחום $I \in x_0 \in I$ נקודת ספנים. נניח f גזירה n פעמיים ב- x_0 . נסמן ב- T_n את פולינום הטיילור של f מסדר n סביב x_0 . נסמן ב- R_n את השארית המותאמת. אז:

$$\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{R_n(x)}{(x - x_0)^n} = 0$$

הוכחה. הבחנה: T'_n הוא פולינום טיילור של f' מסדר 1 - n סביב x_n, x_0 , יותר על כן, R'_n היא השארית המתאימה. הסיבה:

$$\left(\frac{f^{(k)}(x_0)}{k!} (x - x_k)^k \right)' = \frac{f^{(k)}(x_0)}{(k-1)!} (x - x_0)^k = \frac{(f')^{(k-1)}(x_0)}{(k-1)!} (x - x_0)^k$$

ההוכחה באינדוקציה על n .

- בסיס: עבור $n = 1$ קיבל:

$$\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{R_1(x)}{x - x_0} = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{R_1(x) - R_1(x_0)}{x - x_0} = R'_1(x_0) = 0$$

- נניח נכונות עבור n (**לא הוכחנו לכך ספציפית**). אז T'_{n+1} פולינום טילור מסדר n של f' השארית המתאימה (כי הנזרת ליניארית והכל). לכן:

$$\lim_{x \rightarrow x_0} \frac{R'_{n+1}(x)}{(x - x_0)^n} = 0$$

אפשר לעשות לפיטל. אפשר גם לעשות לגראנג. יהיו $\varepsilon > 0$. מכיוון קיימים $x \in I$ כך ש- $|x - x_0| < \delta$, אז:

$$\left| \frac{R'_{n+1}(x)}{(x - x_0)^n} \right| < \varepsilon$$

יהי $x \in I$. נניח $|x - x_0| < \delta$. בקטע שבין x ל- x_0 מקיימת את תנאי משפט לגראנג. לכן קיימים c בין x ל- x_0 כך ש-:

$$\frac{R_{n+1}(x) - R_{n+1}(x_0)}{x - x_0} = R'_{n+1}(c)$$

סה"כ (ניעזר בכך ש- $R_{n+1}(x_0) = 0$) ונהוגות בנקודהiao היא:

$$\left| \frac{R_{n+1}(x)}{(x - x_0)^{n+1}} \right| = \left| \frac{\frac{R_{n+1}(x) - R_{n+1}(x_0)}{x - x_0}}{(x - x_0)^n} \right| = \left| \frac{R'_{n+1}(c)}{(x - x_0)^n} \right| < \left| \frac{R'_{n+1}(c)}{(c - x_0)^n} \right| < \varepsilon$$

ואז נראה סימנו.

■

"לופיטל גורם לריפויו של כל. הוא גורם לסטונדטים לעשות דברים מטופשים". ואז המרצה מסביר איך לופיטל זה כמו לחוץ את הכבש לא מעבר ח齊ה.

פולינום טילור עם שארית לגראנג'

עד עכשיו עבדנו עם שארית פאנו. אנחנו רוצים יותר כי אנחנו גריידי. לא מספיק למרצה שהשארית שואפת ל-0 יותר מהר מ- x^n , הוא רוצה יותר מזה.

סימון 18. נגידר את $C^{(n+1)}(A)$ את קבוצת הפונקציות הגזירות ברציפות ב- I .

משפט 111. תהא $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ בפנים הקטע. נניח כי f נזירה $n+1$ פעמים בכל I ונגזרותיה רציפות (כלומר $f \in C^{(n+1)}$). לכל $x \in I$ קיימים c בין x_0 ל- x כך ש-:

$$R_n(x) = \frac{f^{(n+1)}(c)}{(n+1)!} (x - x_0)^{n+1}$$

ההוכחה נעשית ע"י משפט קושי.

איך נשתמש במשפט זה?

1. הערצת הקירוב.

דוגמה: נחשב את $\sin 1$ עם שגיאה של לכל היותר $\frac{1}{1000}$. נגידר $x = \sin x$ ונפתח את f לפולינום מק'לורן מסדר 7.

$$\sin x = x - \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} - \frac{x^7}{7!} + R_7(x)$$

כלומר:

$$\sin 1 = 1 - \frac{1}{6} + \frac{1}{120} - \frac{1}{7!} + R_7$$

תחשבו את זה להנאתכם בלי מחשבון. לפי פיתוח שארית לגראנג', קיימים $c \in (0, 1)$ כך ש-:

$$R_7(1) = \frac{f^{(8)}(c)}{8!} (1 - 0)^8$$

מכיוון ש- $f^{(8)}(c) \in (0, 1)$ בהכרח $|f^{(8)}(c)| \leq 1$. מכיוון:

$$|R_7(1)| \leq \frac{1}{8!} < \frac{1}{1000}$$

אגב, השארית האמיתית היא משווה בסביבת 0.000002730839643

2. הוכחת התכנסות של טור הטילור לפונקציה עצמה.

דוגמה: נגיד $x = \sin f(x)$. יהיו $x \in \mathbb{R}$, $\varepsilon > 0$. קיים $N \in \mathbb{N}$ כך ש- $\varepsilon < \left| \frac{x^n}{n!} \right|$ (סטירלינג), וגם הוכחנו בלי. שימושו לב שה- n תלוי ב- ε וב- x). לפי פיתוח מק'לורן של סינוס עם שרירות לגראנג'ן:

$$\left| \sin x - \sum_{k=0}^n (-1)^k \frac{x^{2k+1}}{(2k+1)!} \right| = |R_{2n+1}(x)| \leq \left| \frac{1}{(2n+2)!} x^{2n+2} \right| < \varepsilon$$

קבענו את x . לכן אנחנו בטור חמודי:

$$\sin x = \lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{k=0}^n (-1)^k \frac{x^{2k+1}}{(2k+1)!} = \sum_{k=0}^{\infty} (-1)^k \frac{x^{2k+1}}{(2k+1)!}$$

מבולבים מטילור? אני ממש ממליץ על הסיקום הבא (זה קישור לחץ) יש לטורי טילור יותר כוח ממה שאנו רואים כאן. אגב, בהקשר ל- $\sin x$ שטור הטילור שלו מתכנס, זה לא נכון לכל פונקציה. לדוגה אם מגדיר $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$

$$f(x) = \begin{cases} e^{-\frac{1}{x^2}} & x \neq 0 \\ 0 & \text{else} \end{cases}$$

אפשר להוכיח באינדוקציה של f , שיש לה נגזרת מסדר n ב- 0 , ושלכל $n \in \mathbb{N}^+$ מתקיים $0 = (0)^{(n)}$. הוא לא מתכנס לפונקציה. נ.ב. זו פונקציה מוכרת עם שימושים בסטטיסטיקה או משחו כזו.

יש פונקציות שעבורן הטור לא מתכנס בכלל. לדוגמה $\sum_{n=0}^{\infty} x^n$, לא מתכנס בתחוםים מסוימים. טור הטילור לא יכול להיות ציוני יותר מדי – הראינו שהקיים רדיוס התכנסות, ואומנם לא ברור מה קורה בקצוות שלו, אבל בכלים של חד"א 2 אפשר להראות שטור חזקות רציף בתחום זהה.

האמריקאים מזיאים את נושא המתושים שלהם מסין לאראן. שיעור הבא תלו依 במצב הרוח של טראםפ.

הוכחה. באינדוקציה על $n \in \mathbb{N}^+$.

• **בסיס:** ב- $n = 0$ קיבל שפוליגום הטילור קבוע, וערך $R_0(x) = f(x) - f(x_0)$. מכאן f מקיימת את תנאי משפטי לגראנג'ן בקטע שבין x ל- x_0 . כלומר c בין x ל- x_0 כך ש-:

$$R_0(x) = f(x) - f(x_0) = f'(c)(x - x_0)$$

• **צעד:** נניח באינדוקציה על n וnochich ל- $n+1$. יהיו I גזירות בין x ל- x_0 והנגזרת של $R_{n+1}(x) = f(x) - f(x_0) - \frac{1}{(n+1)!} (x - x_0)^{n+2}$ אינה מתאפשרת בקטע הפתח שבין x ל- x_0 . כלומר c בין x ל- x_0 , כך ש-:

$$\frac{R_{n+1}(x)}{(x - x_0)^{n+2}} = \frac{R_{n+1}(x) - R_{n+1}(x_0)}{(x - x_0)^{n+2} - 0^{n+2}} = \frac{R'_{n+1}(c)}{(n+2)(c - x_0)^{n+1}}$$

זאת ממשפט קושי. R'_{n+1} היא השארית בפיתוח של f' מסדר n סביב x_0 (הוכחנו את זה כחלק מהוכחה הקודמת). מה.א. קיים d בין c ל- x_0 כך ש-:

$$R'_{n+1}(c) = \frac{(f')^{n+1}(d)}{(n+1)!} (c - x_0)^{n+1}$$

לכן:

$$\frac{R'_{n+1}(c)}{(c - x_0)^{n+1}} = \frac{f^{(n+2)}(d)}{(n+1)!}$$

מציבים כל הדרך לעלה, מקבלים:

$$\frac{R_{n+1}(x)}{(x - x_0)^{n+1}} = \frac{f^{(n+2)}(d)}{(n+2)!} \implies R_{n+1} = \frac{f^{(n+2)}(d)}{(n+2)!} (x - x_0)^{n+2}$$

הגדרה 64. מסומנים ב- $C^\infty(A)$ את קבוצת הפונקציות הנזריות (ובפרט רציפות) מכל סדר ב- A .
משפט 112. תהא $f \in C^\infty(A)$. אם קיים $M > 0$ כך ש- $\forall n \in \mathbb{N} \forall x \in I: |f^{(n)}(x)| \leq M$ ("הנגזרות חסומות באופן אחיד"), אז טור טילור של f מתכנס ל- f בכל I .

משפט 113. טור הטילור של e^x מתכנס ל- e^x בכל נקודה, כלומר $\sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!}$. $\forall x \in \mathbb{R}$: $e^x = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!}$. לא נוכל להשתמש במשפט הבודם, כי הנזרות לא חסומות. כן נוכל להוכיח התכנסות.

הוכחה. יהיו $\hat{x}, \hat{x}' \in \mathbb{R}$. נסמן $(\hat{x}) - 1, |\hat{x}| + 1$ (הסיבה שצריך ערך מוחלט: כי $e^x = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!}$). בקטע I כל הנזרות של e^x , חסומות ע"י $|\hat{x}| + 1$ (משמעותו של e^x כל קטע שכלל גם את 0 וגם את \hat{x} , כי זו הנקודה סביבה הטור מפותח). לכן, מהמשפט, לכל $x \in I$ מתקיים $x < e^x$. בפרט ■

במילים אחרות, מה שצריך בפועל זה שהנגזרות יהיו חסומות בכל קטע קומפקטי. רק שאות זה לא הפכו למשפט בקורס.

נזכיר על שארית לגראנג':

נתבונן בפונקציה $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ ותהא $x_0 \in I$ פנימית. יהיו $n \in \mathbb{N}^+$ ונניח כי f גזירה $n+1$ פעמים ב- I . (שים לב: לא x_0 אלא בכל הקטע). אז לכל $x \in I$ קיימים c בין x_0 ל- x כך $x - x_0$ כפיפה ב- x_0 וכן $(x - x_0)^n$ כפיפה בכל I .

נזכיר על שארית פאנו:

תהי $\omega \in I \rightarrow \mathbb{R}$ כך $\omega(0) = 0$. ω רציפה ב- x_0 וכן $\omega'(x_0) = R_n(x)$ לכל $x \in I$.

נתבונן בהכללה הבאה של שארית לגראנג':

משפט 114. יהיו $p \leq n+1$ ונתבונן בפונקציה $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ ותהא $x_0 \in I$ פנימית. יהיו $n \in \mathbb{N}^+$ ונניח כי f גזירה $n+1$ פעמים ב- I . אז לכל $x \in I$ קיימים c בין x_0 ל- x כך $x - x_0$ כפיפה ב- x_0 וכן $(x - x_0)^{n+1-p}$ כפיפה ב- x_0 .

כאשר $p = n+1$ מקבל בדיקות את שארית לגראנג'. כאשר $p = 1$, השארית נקראת שארית קושי.

הוכחה. יהיו $x, \psi, \varphi: I \rightarrow \mathbb{R}$. נגיד $\psi(x) = \varphi(x)$ באופן הבא:

$$\varphi(t) := f(x) - f(t) - \frac{f'(t)}{1!}(x - t) - \cdots - \frac{f^{(n)}(t)}{n!}(x - t)^n \quad \psi(t) = (x - t)^p$$

נבחין בכמה דברים: ראשית כל $\psi(0) = 0$. עוד נבחין $\varphi(x) = \psi(x)$. לכל $t \in I$ נבחין שהנגזרת של φ היא כמו טור טלסקופי:

$$\varphi(t) = -f'(t) + f'(t) - f''(t)(x - t) + f'''(x - t) - \frac{f^{(n+1)}(t)}{2!}(x - t)^2 + \cdots = -\frac{f^{(n+1)}(t)}{n!}$$

כל יותר למצוא את φ' ולסכם ש- $\varphi' = -p(x - t)^{p-1}$. נשים לב שבקטע בין x ל- x_0 שתי ה[פונקציות] קציפות בקטע הסוגר, רציפות בקטע הפתוח, ו- φ' אינה מתאפסת בקטע הפתוח. מקושי קיימים c בין x ל- x_0 כך ש-:

$$\frac{R_n(x)}{(x - x_0)^2} = \frac{\varphi(x) - \varphi(x_0)}{\psi(x) - \psi(x_0)} = \frac{\varphi'(c)}{\psi'(c)} = \frac{\frac{f^{(n+1)}(c)}{n!}(x - c)^n}{\frac{p(x - c)^{p-1}}{p \cdot n!}} = \frac{f^{(n+1)}(c)}{p \cdot n!} (x - c)^{n-p+1}$$

תרגיל 19. נגיד $f: (-1, 1) \rightarrow \mathbb{R}$ גזירה מכל סדרה ומתקיים $\forall x \in (-1, \infty)$ $n \in \mathbb{N}^+$ מתקיים $R_n(x) = (-1)^n \frac{n!}{(n+1)!(1+c)^{n+1}} c^{n+1} = (-1)^n \cdot \frac{1}{(1+c)^{n+1}}$. אז עבור $x \in (-1, \infty)$ נקבל כי שארית לגראנג' של פולינום ממעלה n מסדר n היא $\frac{1}{(1+c)^{n+1}} \cdot \frac{x^n}{n+1}$.

עבור c בין x ל-0 כלשהו. כאשר $0 \leq x \leq 1$ נגיד למשל ש-:

$$|R_n(x)| \leq \frac{1}{n+1} \cdot \frac{|x|^{n+1}}{(1+x)^{n+1}} \leq \frac{1}{n+1} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$$

מכאן $|x|^{n+1} \geq 1$ וכנ"ל $|x^{n+1}| \leq 1$

כאשר $\frac{|x|}{1+x} \leq 1$ ו $|x| \leq \frac{1}{2} \leq 1 + 2x < 1 + c < 1 - \frac{1}{2} \leq x < c < 0$ ומכאן $|R_n(x)| = \frac{1}{n+1} \cdot \frac{|x|^{n+1}}{(1+c)^{n+1}} \leq \frac{1}{n+1} \cdot \frac{1}{(1+c)^{n+1}}$. סה"כ לכל $x \in [-\frac{1}{2}, 1]$ מתקיים $0 \leq |R_n(x)| \leq \frac{1}{n+1} \cdot \frac{x^n}{(1+c)^{n+1}}$.

עבור $x > -1$ לא נוכל לחסום את $|R_n(x)|$ על ידי 1. אז שארית לגראנג' תפסיק לעבוד. במקרה זה נשימוש בשארית קושי. לכל $x < c < 0$, קיימים $n \in \mathbb{N}$ כך ש-:

$$|R_n(x)| = \left| \frac{\frac{(-1)^n n!}{(1+c)^{n+1}} (x - c)^n (x - 0)}{n!} \right| = \frac{|x|}{1+c} \cdot \left| \frac{x - c}{1+c} \right|^n = \dots$$

משמעותו של c תלוי ב- x בכל הדברים לעיל. יש כאן טריון קטן שפותר את זה: (ניסיונו בכך ש- x, c שליליים)

$$|x - c| = |x| - |c| < |x| - |x||c| = |x|(1 - c) = |x|(1 + c)$$

נזכיר לעליה:

$$\dots < \frac{|x|^{n+1}}{1+c} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 0$$

נבחן ש- $c + 1$ חסום בין 0 ל- x (למרות שהוא עדין תלוי ב- x !) ואנחנו מחלקים משחו מעריצי בקבוע, ולכן כל הסיפור לעיל הולך ל-0.

תרגיל 20. הוכחה/הפריכו:

$$\lim_{x \rightarrow x_0} f'(x) = f'(0) \quad .1$$

2. קיימת סדרה $\{x_n\}$ השואפת ל-0 עבורה $f'(x_n) = f'(0)$, וכן $x_n \neq 0$ לכל n .

1. נראה דוגמה נגדית ל-1. נגיד:

$$f(x) = \begin{cases} x^2 \sin(\frac{1}{x}) & x \neq 0 \\ 0 & x = 0 \end{cases}$$

אזי לכל $x \neq 0$ גזירה כמחצלה והרכבה של גזירות. ב-0:

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(0+h) - f(0)}{h} = \lim_{h \rightarrow 0} h \sin\left(\frac{1}{h}\right) = 0$$

לכן:

$$f'(x) = \begin{cases} 2x \sin\left(\frac{1}{x}\right) - \cos\left(\frac{1}{x}\right) & x \neq 0 \\ 0 & x = 0 \end{cases}$$

הגבול 0 = 0 $\lim_{x \rightarrow x_0} 2 \sin\left(\frac{1}{x}\right)$ וכמו כן $\lim_{x \rightarrow 0} \cos\left(\frac{1}{x}\right)$ לא גבול ב-0, ולכן f' לא גבול ב-0 מאריתמטיקת גבולות.

2. זו הוכחה. נציג שני פתרונות.

פתרון 1. נגיד $x_1 = 1$. עבור $N \in \mathbb{N}$ נסמן $a = \frac{x_n}{2}$. מושפט הרבה f' מקיימת את תכונת דרבו (תכונת ערך הביניים). נסמן $\lambda = \min\{f'(0) + \frac{1}{n}, f'(a)\} > f'(0)$, אחרת נחרט. קיים $x_{n+1} \in [0, a]$ כך ש- $\lambda = f'(x_{n+1})$. לכל $N \in \mathbb{N}$ נקבע ■
 $|f'(0) - f'(x_n)| \leq \frac{1}{n}$ וגם $|x_n| \leq \frac{1}{2^n}$

עתה נציג פתרון נוסף.

פתרון 2. מהיינה $f'(0) = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(\frac{1}{n}) - f(0)}{\frac{1}{n}}$ (בחרנו ספציפית מבין כל הסדרות השואפות ל-0). לכל $N \in \mathbb{N}$, f מקיימת את תנאי משפט לגרangan' ב- $[0, \frac{1}{n}]$ ולכן קיים $x_n < \frac{1}{n}$ כך ש-:

$$\frac{f(\frac{1}{n}) - f(0)}{\frac{1}{n}} = f'(x_n)$$

ו- $x_n \neq 0$ וכמובן $f'(0) \rightarrow 0$

עתה נתבונן בעוד שאלת שהייתה בתרגיל הבית: תהי $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$: פונקציה גזירה פעמיים ב- $x_0 \in \mathbb{R}$. הראו כי:

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(x_0 + h) - f(x_0 - h) - 2f(x_0)}{h^2} = f''(x_0)$$

בבית עשינו כולם עם לפיטל. שימו לב לנמק הכל וב>Show פעמיים (נתון שהוא רק פעמיים).

הוכחה באמצעות טילור. נפתח את פולינום טילור מסדר 2 סביב x_0 משארית פאנו. קיימת $\omega: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$: $\omega(x_0) = 0$ כך ש- ω רציפה ב- x_0 , $\omega'(x_0) = f'(x_0)$, $\omega''(x_0) = f''(x_0)$ ו- $\omega(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + \frac{f''(x_0)}{2}(x - x_0)^2 + \omega(x)(x - x_0)^2$

$$\begin{aligned} f(x_0 + h) &= f(x_0) + f'(x_0)h + \frac{f''(x_0)h^2}{2} + \omega(x - h)h^2 \\ f(x_0 - h) &= f(x_0) + f'(x_0)(-h) + \frac{f''(x_0)h^2}{2} + \omega(x - h)h^2 \end{aligned}$$

נזכיר לביטוי לעליה, ונקבע:

$$\frac{f(x_0 + h) + f(x_0 - h) - 2f(x_0)}{h^2} = f''(x_0) + \omega(x_0 + h) + \omega(x_0 - h)$$

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(x_0 + h) + f(x_0 - h) - 2f(x_0)}{h^2} = f''(x_0)$$

כך נראה הפתרון עם לפוי:

הוכחה באמצעות לפוי. נגידר $t(h) = h^2$ גירה ולכן רציפה ב- x_0 , כלומר $f'(h) = f(x_0 + h) + f(x_0 - h) - 2f(x_0)$. ידוע ש- $f'(h) = h^2$ גירה ולכן רציפה ב- x_0 , כלומר $f'(h) = f(x_0 + h) + f(x_0 - h) - 2f(x_0)$. ידוע ש- $f'(h) = h^2$ גירה פעמיים ב- x_0 . $\lim_{h \rightarrow 0} t(h) = 0$ לא מותאמת למעט ב- 0 : כי $(h) = 2h$, $f'(h) = f'(x_0 + h) - f'(x_0 - h)$.

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{g'(h)}{t'(h)} = \lim_{h \rightarrow 0} \frac{f'(x_0 + h) - f'(x_0 - h)}{2h} = \frac{1}{2} \left(\lim_{h \rightarrow 0} \frac{f'(x_0 + h) - f'(x_0)}{h} + \lim_{h \rightarrow 0} \frac{f'(x_0) - f'(x_0 - h)}{h} \right)$$

נחשב את הגבולות בנפרד:

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{f'(x_0 + h) - f'(x_0)}{h} = f''(x_0) \quad \lim_{h \rightarrow 0} \frac{f'(x_0) - f'(x_0 - h)}{h} \stackrel{\alpha = -h}{=} \lim_{\alpha \rightarrow 0} \frac{f'(x_0) - f'(x_0 + \alpha)}{-\alpha} = f''(x_0)$$

ואפיו כיצד לציין שהחלפת המשתנה נובעת ממשפט על גבולות והרכבה ולציין את תנאיו.

שימוש לב – לעשות כאן לפיטל פעמיים זה פטלי! זה לא נכון ולא נתון שהפונקציה מקיימת את התנאים של כלל לפיטל.
תרגיל 21. תהא $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$. נניח f גירה, f' רציפה במ"ש ואינה חסומה. הראו כי f אינה רציפה במ"ש.

הוכחה. נניח בה"כ ש- f' חסומה מלעיל (אחרת נעבד עם f). אין לנו שום דרך כמעט להראות שפונקציה אינה רציפה במ"ש, אלא לפי הגדרה. לכן נתבונן ב- $\epsilon = \delta$ כלשהו (מקסימום נתון אותו אחכה), ותהא $0 < \delta$. f' רציפה במ"ש ולכן קיימים $\delta_1, \delta, \frac{1}{\delta}$ נסמן $\delta = \min\{\delta_1, \delta, \frac{1}{\delta}\}$. $\forall x, y \in \mathbb{R}: |x - y| < \delta_1 \implies |f'(x) - f'(y)| < \delta$. מוגדר $c \in [t - r, t + r]$. מוגדר $t \in \mathbb{R}$ כך ש- $|f'(t) - f'(c)| > \frac{1}{r}$. לכל $x \in [t - r, t + r]$ מתקיים $|f'(x) - f'(c)| < \delta$.

$$\frac{|f(t+r) - f(t-r)|}{2r} = |f'(c)| > \frac{1}{r} - \delta \implies |f(t+r) - f(t-r)| > 2 - 2r\delta \geq 1$$

כמו כן $|t+r - (t-r)| = 2r < \delta$. סה"כ סתירה.

"גבול אחרון והביתה"

תרגיל 22. נחשב את הגבול הבא:

$$\lim_{x \rightarrow \infty} x \left(\left(1 + \frac{1}{x} \right)^x - e \right)$$

אפשר להתייחס ל- x כאל $\frac{1}{1/x}$. אז עשו לפיטל ונקבל במנונה:

$$\left(1 + \frac{1}{x} \right)^x = e^{x \ln(1 + \frac{1}{x})} = e^{x \ln(1 + \frac{1}{x})} \left(\ln \left(1 + \frac{1}{x} \right) + x \cdot \frac{1}{1 + \frac{1}{x}} \cdot \left(-\frac{1}{x^2} \right) \right) = x^2 \left(1 + \frac{1}{x} \right)^x \left(\ln \left(1 + \frac{1}{x} \right) - \frac{1}{1+x} \right)$$

זה ממש לא עוזר. זה יעוז מותישחו, אבל זה יהיה כואב. ונctrיך הרבה לפוי.

נבעץ החלפת משתנים, כי terug הגבול הוא לאינסוף וזה לא אפשר (בכלים הנוכחים שלנו) להשתמש בטילור. אי אפשר לעשות טילור סביר אינסופי, אפשר להשתמש בטילור עבור פולינום טילור סביר נקודה כלשהי.

לכן נבעץ החלפת משתנים – $t = \frac{1}{x}$. אז נקבל:

$$= \lim_{t \rightarrow 0} \frac{1}{t} \left((1+t)^{\frac{1}{t}} - e \right)$$

זו לא פונקציה שמוגדרת בכלל באפס. נגידר למען הנוחות:

$$f(t) = \begin{cases} (1+t)^{\frac{1}{t}} & t \neq 0 \\ e & \text{else} \end{cases}$$

נבחן שהיא רציפה. אז נקבל את הגבול:

$$\dots = \lim_{t \rightarrow 0} \frac{f(t) - e}{t}$$

או ליטרלי הגדרת הנגזרת של f ! אך הנגזרת של f אינה מוגדרת ב-0. לכן טיילור (סביב 0) לא עובד, באופן ישר, כי טור הטיילור צריך ממש להחזיק את הנגזרות ביד כדי שנוכל לפתח אותן.

אבל, רציפה וגזירה בכל $t \neq 0$. שם קיבל:

$$f'(t) = \left(e^{\frac{1}{t} \ln(1+t)} \right)' = e^{\frac{1}{t} \ln(1+t)} \left(-\frac{1}{t^2} \ln(1+t) + \frac{1}{t} \cdot \frac{1}{1+t} \right) = (1+t)^{\frac{1}{t}} \left(\frac{-(t+1) \ln(1+t) + t}{t^2(t+1)} \right) = \xi$$

ה-1+ t בחילוק למיטה באפס לא מפיע לנו, וגם לא $\frac{1}{t}(1+t)$ שווה ל- e^{-1} ואם כל השאר יעבד אז נוכל פשוט להשתמש באրיתמטיקה. נוציאו אותן החזקה:

$$\xi = (1+t)^{\frac{1}{t}} \cdot \frac{1}{t+1} \left(\frac{t - t \ln(1+t) - \ln(1+t)}{t^2} \right) = (1+t)^{\frac{1}{t}} \cdot \frac{1}{t+1} \left(\underbrace{\frac{t - \ln(1+t)}{t^2}}_1 - \underbrace{\frac{\ln(1+t)}{t}}_1 \right) = \xi$$

הלויפטל בצד הפך להיות טיילור בצד:

$$\frac{t - \ln(1+t)}{t^2} = \frac{t - \frac{t^2}{2} + \omega(t)t^2}{t^2} = -\frac{1}{2}$$

סה"כ:

$$\lim_{t \rightarrow 0} f'(t) = \xi = -\frac{e}{2}$$

או הפעם, עכשו צריך לתפור הכל. כמו שאמרנו הגבול הזה צריך לצאת הגבול המקורי כי הוא ליטרלי נגזרת לפי הגדרה. נזכיר בטענה שראינו: תהא $f: I \rightarrow \mathbb{R}$ גירה. תהא x_0 בקטע ונניח שקיים וסופי הגבול $\lim_{x \rightarrow x_0} f'(x)$, אז הגבול שווה $f'(x_0)$. או במלים אחרות, אם קיימים גבול לנגזרת, היא רציפה (כי מדברו אין נקודות אידרציפיות סליקות ואין נקודות אידרציפיות מסווג ראשון. כל הא רציפות רע. זה נכון לפחות כל פונקציה שמקיימת את תכונת חרבו דרבו).

הנגזרת לא מוגדרת ב-0, ועשינו גבול של הנגזרת. אך הנגזרת לא מוגדרת ב-0. מהמשפט, בין שamus הגבול המקורי אכן קיים, אז הוא אכן שווה $-\frac{e}{2}$. אז עכשו רק יותר להראות שהגבול המקורי שווה $-\frac{e}{2}$. ואפשר לדעת שהגבול קיים! היא גירה בסביבה נקובה של 0, כמובן לגבי t , ולכן אפשר לעשות לויפטל. למעשה לא היינו צריכים לעשות את כל הבلغן עם הנגזרת כי אחרי החלפת משתנים זה פוטר. המרצה סתם רצה לדבר על המשפט לעיל.

ההבדל בין לויפטל בטילור – הנזירות בנקודה עצמה, בטילור צריך רק אותו, לויפטל לא צריך אותו בכלל.