

חדו"א 1 ~ תרגיל בית 10

שחר פרץ

22 בינואר 2026

..... (1)

נניח $f: [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ פונקציה רציפה וגזירה ב- (a, b) . נניח כי $f^2(b) - f^2(a) = b^2 - a^2$. נוכיח שקיים c כך ש- $f'(c)f(c) = c$.

הוכחה. נגדיר את הפונקציה $g(x) = x^2$. נבחין $g'(x) = 2x$. נגדיר $h(x) = f^2(x)$. נבחין $h'(x) = f'(x)f(x) + f(x)f'(x) = 2f(x)f'(x)$. מכיל המכפלה.

• אם $a^2 \neq b^2$ משום שידוע $a^2 - b^2 = f^2(a) - f^2(b)$ נוכל לחלק אנפים ולקבל $1 = \frac{f^2(a) - f^2(b)}{a^2 - b^2}$. ממשפט קושי, קיים $c \in (a, b)$ כך ש-:

$$1 = \frac{f^2(a) - f^2(b)}{b^2 - a^2} = \frac{h(b) - h(a)}{g(b) - g(a)} = \frac{h'(c)}{g'(c)} = \frac{2f(c)f'(c)}{2c} = \frac{f(c)f'(c)}{c}$$

נכפול ונקבל $f'(c)f(c) = c$ כנדרש.

• אם $a^2 = b^2$ אז $f^2(b) - f^2(a) = 0$. המקרה הזה לא נכון באופן כללי ואני מניח שנפלה כאן טעות: לדוגמה עבור $0 = a = b$ והפונקציה $f(x) = 0$, מתקיים שהקטע $[a, b] = \{a\}$ כלומר f רציפה כי הנקודה היחידה בה היא מוגדרת מבודדת, וגזירה באופן ריק ב- (a, b) , אך לא קיימת שום $c \in (a, b) = \emptyset$ המקיימת תנאים כאלו ואחרים כי הקבוצה הריקה ריקה. עם זאת $f^2(a) - f^2(b) = 0 - 0 = a^2 - b^2$.

..... (2)

נבדוק אילו מהפונקציות רציפות במ"ש.

(א) $f(x) = \ln x$ ב- $[1, \infty)$.

רציפה במ"ש. נגזור ונקבל $\ln x' = \frac{1}{x}$. בתחום $(1, \infty)$ הנגזרת חסומה: חסם עליון $\frac{1}{1} = 0$, וחסם מלמטה $\frac{1}{x} > 0$. סה"כ $\ln x$ רציפה במ"ש בקטע הנתון משום שנגזרתה חסומה.

(ב) $f(x) = \ln x$ ב- $(1, 0)$.

אינה רציפה במ"ש. נוכיח שהיא איננה רציפה במ"ש. נבחר $\varepsilon = \frac{1}{2}$ ויהי $\delta > 0$. נפרק למקרים. אם $\delta > 1$ אז נוכל לבחור כל $x, y \in (0, 1)$ ובפרט $y = 0.5$ ובגלל ש- $\lim_{x \rightarrow 0^+} \ln x = -\infty$ נוכל לבחור $x \in (0, 1)$ כך ש- $f(x)$ קטן ככל רצוננו ובפרט קטן מ- $f(y) - 1$ ואז נקבל: (כי $f(x) < f(y) < 0$)

$$f(x) < f(y) - 1 \implies 1 < f(y) - f(x) = |f(y) - f(x)|$$

סתירה. אחרת $\delta < 1$, ואז נבחר $y = \frac{\delta}{2}$ וגם $x = \frac{4\delta}{4}$. ראשית כל נבחין ש- $\frac{\delta}{2} < \delta$. נוסף על כך $x, y \in (0, 1)$ כי $0 < \delta < 1$. נבחין ש-: (כי $x > y$ כלומר $0 > f(x) > f(y)$)

$$|\ln x - \ln y| = \ln x - \ln y = \ln\left(\frac{x}{y}\right) = \ln\left(\frac{\frac{4\delta}{4}}{\frac{\delta}{2}}\right) = \ln\left(\frac{8}{4}\right) = \ln(2) > 0.5 = \varepsilon$$

סתירה.

(ג) $f(x) = e^x$ בתחום $(0, 1)$:

רציפה במ"ש. ידוע $f(x)$ רציפה ו- $(0, 1)$ קומפקטי. ממשפט מההרצאה f רציפה במ"ש.

(ד) $f(x) = e^x$ ב- $(0, \infty)$.

אינה רציפה במ"ש. נבחר $\varepsilon = \frac{1}{2}$ ויהי $\delta > 0$. נבחר $x = 1 - \ln \delta$ וכן $y = x + \frac{\delta}{2}$. מלגראנז', קיים $c_0 \in (x_0, x_0 + \frac{\delta}{2})$

$$\frac{e^{x+\frac{\delta}{2}} - e^x}{x + \frac{\delta}{2} - x} = \frac{e^y - e^x}{y - x} = f'(c_0) = e^{c_0}$$

נכפיל אגפים ונקבל ממונוטוניות ורציפות e^x (ממנה נסיק $e^y > e^x$ וגם $e^{c_0} > e^{x_0}$):

$$|fx - fy| = e^y - e^x = \frac{\delta}{2} e^{c_0} > \frac{\delta}{2} e^{1-\ln \delta} = \frac{\delta}{2} e^{\ln(\frac{1}{\delta})} = \frac{\delta}{2} \cdot \frac{1}{\delta} = \frac{1}{2}$$

סה"כ מצאנו x, y כך ש- $|f(x) - f(y)| > \frac{1}{2}$ בסתירה לרציפות במ"ש.

(3)

תהי $f: [0, \infty) \rightarrow \mathbb{R}$ רציפה וגזירה ב- $(0, \infty)$. נניח ש- $\lim_{x \rightarrow \infty} f(x) + f'(x) = 5$. נראה ש- c רציפה במ"ש.

הוכחה. נסמן $c = 5$. נוכיח $f(x)$ חסומה. ידוע $f(x) + f'(x)$ חסומה ע"י M כלשהו שכן המ"מ x_0 כלשהו היא חסומה בסביבת $(c - \varepsilon, c + \varepsilon)$ (נגיד עבור $\varepsilon = 1$), וקודם לכן ממשפט וויראשטראס היא רציפה בקטע סגור $(0, x_0)$ ולכן מקבלת את חסמיה. ניקח מקסימום בין $c + \varepsilon$ לבין החסם ב- $(0, x_0)$ ממשפט וויראשטראס, ונקבל חסם עליון ל- $f(x) + f'(x)$. נסמנו ב- M . יהי $x \in \mathbb{R}$, נוכיח ש- $f(x)$ חסומה. נתחיל מלחסום מלמעלה.

- אם $f'(x) > 0$, אז $f(x) < f(x) + f'(x) < M$ וסיימנו.
- אם $f'(x) < 0$, נפריד למקרים. אם $f'(x)$ הנקודה המקסימלית ב- $f(x)$, אז $f(x)$ חסם עליון לפונקציה f וסיימנו (אם כי M אינו החסם במקרה זה). אחרת ישנה נקודה $y > x$ כלשהי בה $f(y) > f(x)$, ומשום שהפונקציה עלתה בתווד זה, נוכל למצוא $y' \leq y$ בה $f'(y') > 0 \wedge f'(y') > f(x)$ במקרה זה:

$$f(x) < f(y') < f(y') + f'(y') < M$$

וסיימנו.

נוכל למצוא חסם תחתון באופן דומה. סה"כ $f(x)$ חסומה, נסמן את חסמה P . נסיק שאם $f(x)$ חסומה ע"י P וכן $f'(x) + f(x)$ חסומה ע"י M , אז:

$$|f'(x)| = |f'(x) + f(x) - f(x)| \leq |f'(x) + f(x)| + |-f(x)| < M + P$$

כלומר $f'(x)$ חסומה. משום שהנגזרת חסומה, ממשפט שהראינו בכיתה f רציפה במ"ש, כדרוש.

(4)

תהי $f: (a, b) \rightarrow \mathbb{R}$ גזירה עם נגזרת חיובית, ו- f' מתאפסת רק בנקודה אחת. נוכיח ש- f עולה ממש.

הוכחה. נסמן את נקודת ההתאפסות של f ב- c . נבחין ש- f' חיובית ב- (b, c) וחיובית ב- (a, c) ולכן f עולה ממש בתחומים אלו (כי צמצומה עולה ממש, ואז אפשר להשתמש במשפט הידוע). נניח בשלילה ש- f איננה עולה ממש. מכאן שקיימות $x < y \in (a, b)$ עבורן $f(x) \geq f(y)$. נפריד למקרים.

- אם x, y נמצאים שניהם ב- (a, c) או נמצאים שניהם ב- (b, c) , סתירה למונוטוניות בקטע.
- אם x, y נמצאים בתחומים שונים (או שווים ל- c), אז $x \in (a, c)$ ו- $y \in [c, b)$. בה"כ $c \neq y$ (במקום y' נגדיר x' , הוכחה סימטרית). נתבונן ב- $y' = \frac{y+c}{2} \in (a, c)$, בגלל ש- $y' < y$ נבחין $f(y') < f(y)$ (כי f עולה ממש ב- (a, c)) ולכן $f(x) \geq f(y) > f(y')$ כלומר $f(x) - f(y) > 0$. נבחין שמשום שהם בקטעים שונים $y' > x$ כלומר $x - y' < 0$ וסה"כ מלגראנג':

$$0 > \frac{f(x) - f(y')}{x - y'} = f'(d)$$

עבור $d \in (x, y')$ כלשהו. כלומר מצאנו נקודה בה הנגזרת שלילית, סתירה.

סה"כ בשני המקרים הגענו לסתירה דהיינו $f(x) < f(y)$ והפונקציה מונוטונית עולה ממש כנדרש.

(5)

נוכיח באמצעות קושי את האי-שוויונות הבאים:

(א)

$$x - \frac{x^2}{2} < \log(1+x) < x$$

הוכחה. נתחיל מ- $x - \log(1+x) < \frac{x^2}{2}$. נגדיר $f(x) = x - \log(1+x)$ ו- $g(x) = \frac{x^2}{2}$. נפעיל קושי: קיים $d \in (0, x)$ כך ש-

$$\frac{x - \log(1+x) - 0}{\frac{x^2}{2} - 0} = \frac{f(x) - f(0)}{g(x) - g(0)} = \frac{f'(d)}{g'(d)} = \frac{1 - \frac{1}{1+d}}{d} = \frac{\frac{d}{1+d}}{d} = \frac{1}{1+d} < 1$$

(האי-שוויון כי $d > 0$) נכפיל אגפים:

$$x - \log(1+x) < \frac{x^2}{2} \implies x - \frac{x^2}{2} < \log(1+x)$$

באופן דומה בעבור הצד השני, נגדיר $f(x) = \log(1+x)$ ו- $g(x) = x$. נפעיל קושי ונקבל קיום $d \in (0, x)$ כך ש-:

$$\frac{\log(1+x) - 0}{x - 0} = \frac{f(x) - f(0)}{g(x) - g(0)} = \frac{f'(d)}{g'(d)} = \frac{\frac{1}{1+d}}{d} = \frac{1}{d+d^2} < 1$$

(האי-שוויון כי $d > 0$) נכפיל אגפים ונקבל:

$$\log(1+x) < x$$

כנדרש. סה"כ הראינו את אי-השוויון משני הצדדים.

(ב)

$$1 + \frac{x}{2} - \frac{x^2}{8} < \sqrt{1+x} < 1 + \frac{x}{2}$$

הוכחה. בשביל הספורט נעשה את זה עם שארית לגראנז'. נגזור את $f(x) := \sqrt{1+x}$ לקבלת 3 האיברים הראשונים בטור הטיילור.

$$f'(x) = \frac{1}{2(1+x)^{\frac{1}{2}}} \quad f''(x) = -\frac{1}{4(1+x)^{\frac{3}{2}}} \quad f'''(x) = \frac{3}{8(1+x)^{\frac{5}{2}}}$$

(מסתבר שאפשר להשתמש כאן במשפט הבינום המוכלל שזה מגניב אבל overkill) מכאן:

$$\begin{aligned} f(x) &= f(0) + \frac{f'(0)}{1!}x + \frac{f''(0)}{2!}x^2 + R_2(x) \\ &= 1 + \frac{1}{2}x - \frac{1}{8}x^2 + R_2(x) \end{aligned}$$

משארית לגראנז' קיים $c_+ \in (0, x)$ כך ש-

$$R_2(c_+) = \frac{f^{(3)}(c_+)}{3!}c_+^3 > 0$$

משום ש- $f^{(3)}$ פונקציה חיובית בכל תחומה, ו- $c_+ > 0$ כלומר גם $c_+^3 > 0$. באופן דומה, בעבור פיתוח טיילור נמוך יותר:

$$f(x) = f(0) + \frac{f'(0)}{1!}x + R_1(x) = 1 + \frac{1}{2}x + R_1(x)$$

נקבל משארית לגראנז' קיום $c_- \in (0, x)$ כך ש-

$$R_1(c_-) = \frac{f^{(2)}(c_-)}{2!}c_-^2 < 0$$

כי בבירור $f^{(2)}(x) < 0$ בכל תחומה ו- $c_-^2 > 0$. סה"כ:

$$\begin{aligned} 1 + \frac{x}{2} + \frac{x^3}{8} &< 1 + \frac{x}{2} - \frac{x^3}{8} + R_2(x) = \sqrt{1+x} \\ 1 + \frac{x}{2} &> 1 + \frac{x}{2} + R_1(x) = \sqrt{1+x} \end{aligned}$$

כנדרש.

(6)

נניח f גזירה בסביבת x , וגזירה פעמיים בנקודה x . נוכיח ש-:

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{f(x+h) - 2f(x) + f(x-h)}{h^2} = f''(x)$$

הוכחה. ניעזר בכלל לופיטל:

$$\begin{aligned} \lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(x+h) - 2f(x) + f(x-h)}{h^2} &\stackrel{\text{L'H}}{=} \lim_{h \rightarrow 0} \frac{f'(x+h) - f'(x-h)}{2h} = \lim_{h \rightarrow 0} \frac{f'(x+h) - f(x) + f(x) - f'(x-h)}{2h} \\ &= \frac{1}{2} \lim_{h \rightarrow 0} \left(\frac{f'(x+h) - f'(x)}{h} \right) + \frac{1}{2} \lim_{h \rightarrow 0} \left(\frac{f'(x) - f'(x-h)}{h} \right) = \frac{1}{2} f''(x) + \frac{1}{2} f''(x) = f''(x) \end{aligned}$$

נצטרך להצדיק את השימוש בלופיטל: תוצאת הגבול אכן קיימת שכן מהנתון לגזירות פעמיים ב- x מתקיים בהכרח ש- $f''(x)$ קיים. נוסף על כך:

$$\lim_{h \rightarrow 0} h^2 = 0 \qquad \lim_{h \rightarrow 0} f(x+h) - 2f(x) + f(x-h) = f(x) - 2f(x) + f(x) = 0$$

כלומר הגבול שלנו אכן מהצורה $\frac{0}{0}$ וחוקי להפעיל את כלל לופיטל. סה"כ הראינו את הדרוש. ■

(7)

נוכיח ש- $2x \arctan x \geq \log(1+x^2)$ לכל $x \in \mathbb{R}$.

הוכחה. נגדיר את הפונקציה $f(x) = 2x \arctan x - \log(1+x^2)$. נבחין ש-:

$$f'(x) = \overbrace{2 \arctan x}^{(2x \arctan x)'} + \frac{2x}{x^2+1} - \overbrace{\frac{1}{1+x^2}}^{\log(1+x^2)'} \cdot 2x = 2 \arctan x$$

נבחין ש- $f' = 2 \arctan x$ היא פונקציה שמקיימת $f'(x) > 0$ עבור $x \in \mathbb{R}_{>0}$ ו- $f'(x) < 0$ עבור $x \in \mathbb{R}_{<0}$ (כי \arctan מקיימת את התנאים הללו). מכאן שהיא יורדת ב- $\mathbb{R}_{<0}$ ועולה ב- $\mathbb{R}_{>0}$. עוד ידוע $f(0) = 2 \cdot \arctan 0 - \log(1+0^2) = 0 - 0 = 0$. סה"כ, ב- $\mathbb{R}_{\geq 0}$ הפונקציה עולה לאחר שהיא פוגשת את 0 כלומר $f(x) \geq 0$, וב- $\mathbb{R}_{\leq 0}$ הפונקציה יורדת עד שהיא מגיעה ל-0, כלומר $f(x) \geq 0$ גם-כן. סה"כ בכל התחום $f(x) \geq 0$, נציב ונקבל:

$$0 \leq f(x) = 2x \arctan x - \log(1+x^2) \implies 2x \arctan x \geq \log(1+x^2)$$

לכל $x \in \mathbb{R}$, כנדרש. ■

(8)

תהי $f: [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$ גזירה כך ש- $f(0) = 0$. נניח בנוסף שלכל x בתחום $|f'(x)| \leq |f(x)|$. נוכיח $f(x)$ קבועה ב-0.

הוכחה. נניח בשלילה ש- $f(x)$ אינה קבועה ב-0. מכאן קיים $x_0 \in [0, 1]$ כך ש- $f(x_0) \neq 0$. מלגרונג:

$$\frac{f(x_0)}{x_0} = \frac{f(x_0) - f(0)}{x_0 - 0} = f'(c_0) \implies |f(x_0)| = |f'(c_0)x_0| \leq |f(c_0)x_0|$$

עבור $c_0 \in (0, x_0)$ כלשהו. באינדוקציה נגדיר את c_n להיות מספר $c_n \in (0, c_{n-1})$ כך ש- $|f(c_n)| \geq |x_0 f(c_{n-1})|$. קיים c_n כזה משום שבאינדוקציה מלגרונג' על c_{n-1} :

$$\frac{f(c_{n-1})}{c_{n-1}} = \frac{f(c_{n-1}) - f(0)}{c_{n-1} - 0} = f'(c_n) \implies |f(c_{n-1})| = |f'(c_n)c_{n-1}| \leq |f(c_n)c_{n-1}| \leq |f(c_n)x_0|$$

כאשר $c_{n-1} \in (0, c_{n-2})$ ובאינדוקציה $c_{n-1} \in (0, x_0)$ ולכן $c_n < x_0$ ומכאן הא"ש האחרון. באינדוקציה נקבל:

$$|f(c_n)| \geq |x_0 f(c_{n-1})| = \dots = |x_0^n f(c_0)|$$

נסמן $|f(c_0)| = k \neq 0$. נקבל $|f(c_n)| \geq x_0^n k$. משום ש- $x^n \rightarrow \infty$ אז $|f(c_n)| \rightarrow \infty$ ממשפט ההשוואה. משום ש- $(0, 1) \subseteq (0, x_0)$ נוכל תמיד למצוא c_n כך ש- $f(c_n)$ גדול רצוננו, שזו השלילה לכך ש- $f(x)$ חסומה. סה"כ $f(x)$ פונקציה רציפה שאיננה חסומה בקטע סגור $[0, 1]$ וסתירה למשפט וייראשטראס כדרוש. ■

(9)

נתונה הסדרה $a_1 = \frac{\pi}{4}$ בסיס ו- $a_n = \cos(a_{n-1})$ צעד. נוכיח ש- $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \alpha$ כאשר α הוא פתרון המשוואה $\cos x = x$.

הוכחה. נבחר $\epsilon = (0.5, 1)$ ובתחום זה $\text{Im } \cos x = (-1, 1)$ כלומר $a_{n \geq 2} \in (0.5, 1]$.
ראשית כל, נוכיח שגבולה הוא α במידה והסדרה אכן מתכנסת. במקרה זה, $\ell = \lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \lim_{n \rightarrow \infty} a_{n+1} =: \ell$. אזי:

$$\ell = \lim_{n \rightarrow \infty} a_{n+1} = \lim_{n \rightarrow \infty} \cos \left(\lim_{n \rightarrow \infty} a_n \right) = \lim_{n \rightarrow \infty} \cos(\ell) = \cos \ell$$

ה- ℓ היחיד המקיים זאת הוא α . עתה נותר להראות שהיא מתכנסת.

כדי להראות התכנסות, נוכיח שהגבול החלקי a_{2n} מתכנס. מנימוקים דומים, אם הוא קיים ערכו α . הוא אכן קיים: זוהי סדרה חסומה (כבר טענו ש- $a_{n \geq 2}$ חסומה ב- $(0.5, 1]$), ועתה נשאר לקחת מקסימום בין זה לבין a_1 . נותר להוכיח שהיא מונוטונית יורדת. למה: לכל $x > \alpha$ מתקיים $\cos(\cos(x)) < x$. ההוכחה פשוטה: נגדיר $f(x) = \cos(\cos(x)) - x$, ואז $f(\alpha) = 0$ מהגדרה. הנגזרת $f'(x) = \sin x \sin(\cos x) - 1$ היא כפולה של שני סינוסים (עד לכדי הרכבה) שתמונתם $[-1, 1]$, וחיסור של אחד, לכן $f'(x) \leq 0$. משום ששורשיה בעלי סביבה עבורם הם אינם שורשים, סה"כ $f(x)$ מונוטונית יורדת. משום ש- $f(\alpha) = 0$ שורש לכל $x > \alpha$ מתקיים $f(x) < 0$ כלומר $\cos \cos x < x$.

נוכיח באינדוקציה מלאה ש- a_{2n} קטן האיברים שלפניו וגדול מ- α .

• עבור $n = 1$, $a_2 = 0.77 > \alpha$ (האי-שוויון חושב נומרית).

• עבור n כלשהו, באינדוקציה מלאה ידוע $a_{2n} > a_{2k}$ מהא. $a_{2n} < \alpha$ ולכן מהלמה $a_{2(n+1)} = \cos(\cos a_{2n}) < a_{2n}$. סה"כ $a_{2(n+1)} < a_{2k}$ לכל $k \in [n]$. הטענה ש- $a_{2(n+1)} > \alpha$ נכונה כי בסביבת α הפונקציה קטנה, ו- $0.77 > a_2 > a_{2n} > \alpha > 0.73$, ומכאן ש- α נמצא בסביבה של $\cos x$ בה היא מונוטונית יורדת (כנ"ל על α), דהיינו בגלל ש- $a_{2n} \geq \alpha$ אז $\cos a_{2n} < \cos \alpha$. משום ש- $\cos a_{2n} < \cos \alpha$ אך עדיין נמצא בסביבה בה $\cos x$ יורדת (כי $a_{2n} \in (0.5, 1]$) נקבל $\cos(\cos(a_{2n})) > \cos(\cos(\alpha)) = \cos(\alpha) = \alpha$ כנדרש.

סה"כ באינדוקציה הראינו שהפונקציה מונוטונית יורדת. היא מונוטונית יורדת וחסומה ולכן הגבול החלקי a_{2n} מתכנס ל- α . באופן דומה a_{2n+1} מונוטונית עולה וחסומה, ולכן מתכנסת ל- α . ממשפט הכיסוי a_n מתכנסת ל- α כנדרש. ■