

# חדו"א 1א ~ תרגיל בית 9

שחר פרץ

22 בינואר 2026

..... (1) .....

נתבונן בפונקציה הבאה עבור  $\alpha, \beta \in \mathbb{N}$  כלשהם:

$$f(x) = \begin{cases} x^\beta \sin\left(\frac{1}{x^\alpha}\right) & x \neq 0 \\ 0 & \text{else} \end{cases}$$

נמצא עבור אילו  $\alpha, \beta$  הפונקציה רציפה, גזירה, גזירה ברציפות, או גזירה פעמיים ב-0.

הוכחה. **• רציפה:** לכל  $\beta \in \mathbb{N}_+$  נוכיח:

$$0 = \lim_{x \rightarrow 0} x^\beta \cdot (-1) < \underbrace{\lim_{x \rightarrow 0} x^\beta \sin\left(\frac{1}{x^\alpha}\right)}_{\lim_{x \rightarrow 0} f(x)} < \lim_{x \rightarrow 0} x^\beta \cdot 1 = 0$$

**• גזירה:** לכל  $\beta \in \mathbb{N}_{\geq 2}$ .

-  $\beta = 1$  לא גזיר: נתבונן ב- $\frac{1}{2} = \varepsilon$ . יהי  $\varepsilon > 0$ . בסביבת  $\delta$  נקובה של 0 נוכל לבחור נוכל לבחור  $y = \sqrt[\alpha]{\frac{2}{k\pi}}, x = \sqrt[\alpha]{\frac{1}{2k\pi}}$  ומארכימדיאניות קיים  $k$  גדול דיו כך ש- $x, y$  בסביבה. ואז:

$$\left| \frac{f(x) - f(0)}{x - 0} - \frac{f(y) - f(0)}{y - 0} \right| = \left| \frac{x^\beta \sin\left(\frac{1}{x^\alpha}\right)}{x} - \frac{y^\beta \sin\left(\frac{1}{y^\alpha}\right)}{y} \right| = \left| \sin\left(\frac{\pi k}{2}\right) - \sin(\pi k) \right| = |1 - 0| = 1 > \frac{1}{2} = \varepsilon$$

סתירה לקריטריון קושי.

-  $\beta \geq 2$  גזיר:

$$\lim_{x \rightarrow 0} \frac{f(x) - f(0)}{x - 0} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{x^2 \sin\left(\frac{1}{x^\alpha}\right)}{x} = \lim_{x \rightarrow 0} x \sin\left(\frac{1}{x^\alpha}\right) = 0$$

כאשר השוויון האחרון נובע מרציפות שכבר הוכחנו.

**• גזירה ברציפות:** לכל  $\beta \in \mathbb{N}_{\geq 2}$ , שכן הנגזרת ב-0  $f'(0) = 0$ , ומחוקי גזירה לכל  $x \neq 0$ :

$$f'(x) = \beta x^{\beta-1} \sin\left(\frac{1}{x^\alpha}\right) - \alpha \cos\left(\frac{1}{x^\alpha}\right) x^{\beta-\alpha-1}$$

נוכל להפעיל את אותם הנימוקים לרציפות שהראינו קודם לכן לדרישה שהמעריכים של  $x$  יהיו לפחות 1. נקבל  $\beta - 1 \geq 1$  וכן  $\beta - \alpha - 1 \geq 1$ . סה"כ את שני התנאים האלו אפשר לשלב ולדרוש  $\beta \geq \alpha + 2$  (לכל  $\beta, \alpha \in \mathbb{N}_+$ ).

**• גזירה פעמיים:** נשאף לגזור את הפונקציה שקיבלנו לעיל. באמצעות נימוקים דומים לאילו שהפעלנו על גזירות תנאי הכרחי ומספיק יהיה שהמעריך של  $x$  יהיה לכל הפחות 2. כלומר, נדרוש  $\beta - 1 \geq 2$  וכן  $\beta - \alpha - 1 \geq 2$ . נשלב את שני התנאים ונקבל  $\beta \geq \alpha + 3$  בהכרח. ■

..... (2) .....

תהי  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  גזירה. נוכיח מספר טענות.

(א) נניח  $f$  מחזורית על מחזור  $T$ . נוכיח  $f'$  מחזורית עם מחזור  $T$ .

הוכחה. נוכיח לפי הגדרה. יהי  $k \in \mathbb{Z}$ . ממחזוריות  $f(x) = f(x + kT)$   $\forall x \in \mathbb{R}$ : לכן:

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

אין מניעה להחליף משתנה בגבול, זה כמו הרכבה, ו- $f$  גזירה ולכן רציפה ב- $x_0$  כלומר מותר להרכיב. סה"כ מהגדרה  $f'$  בעלת מחזור  $T$ . ■

(ב) אם  $f$  זוגית אז  $f'$  אי-זוגית.

הוכחה. נוכיח לפי הגדרה. יהי  $x_0 \in \mathbb{R}$ .

$$f'(x_0) = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(x_0) - f(x)}{x_0 - x} = \lim_{x \rightarrow x_0} \frac{f(-x_0) - f(-x)}{x_0 - x} \stackrel{!}{=} \lim_{x \rightarrow -x_0} \frac{f(-x_0) - f(x)}{x_0 + x} = - \lim_{x \rightarrow -x_0} \frac{f(-x_0) - f(x)}{(-x_0) - x} = -f'(-x_0)$$

■

..... (3) .....

נוכיח את הטענה הבאה:

$$(x^n \log x)^{(n)} = n! \left( \log x + \sum_{i=1}^n \frac{1}{i} \right)$$

הוכחה. נוכיח באינדוקציה על  $n \in \mathbb{N}_0$ .

- **בסיס:** עבור  $n = 0$  נקבל שהסכום ריק כלומר  $(x^0 \log x)^{(0)} = \log x = 0! x^0 \log(x + 0)$  כנדרש.
- **צעד:**

$$\begin{aligned} (x^{n+1} \log x)^{(n+1)} &= ((x^{n+1} \log x)')^{(n)} = \left( (n+1)x^n \log x + \frac{x^{n+1}}{x} \right)^{(n)} \\ &= (n+1)(x^n \log x)^{(n)} + (x^n)^{(n)} \quad \text{ה.א.} \\ &= (n+1)n! \cdot \left( \log x + \sum_{i=1}^n \frac{1}{i} \right) + n! \\ &= (n+1)! \left( \log x + \sum_{i=1}^{n+1} \frac{1}{i} \right) \quad \leftarrow \frac{1}{n+1}(n+1)! = n! \end{aligned}$$

■

..... (4) .....

נפריך את הטענה הבאה: אם  $f: (a, b) \rightarrow \mathbb{R}$  גזירה, אז  $f'$  רציפה ב- $(a, b)$ .

הפרכה. נתבונן בדוגמה הנגדית הבאה:  $f(x) = x^2 \sin\left(\frac{1}{x}\right)$  המוגדרת להיות  $f(0) = 0$  בתחום  $(-1, 1)$ . היא גזירה ב-0 ולא רציפה בו מנימוקים שהועלו בשאלה 1, וכן גזירה ורציפה ב- $\mathbb{R} \setminus \{0\}$  מהרכבת אלמנטריות. ■

..... (5) .....

נוכיח של- $\cos x = x$  יש פתרון ממשי אחד בדיוק.

הוכחה. נגדיר את הפונקציה  $f(x) = x - \cos x$ .

- **קיום:** נוכיח של- $f(x)$  מתאפסת איפשהו. אפשר לחשב ולמצוא  $f(0) = -1$  וכן  $f\left(\frac{\pi}{2}\right) = \frac{\pi}{2}$ . סה"כ משום של- $f$  רציפה (חיבור אלמנטריות) ממשפט ערך הביניים קיים  $x$  כך של- $f(x) = 0$ .

- **יחידות:** נראה של- $f(x)$  מונוטונית עולה. נגזור ונקבל  $f'(x) = 1 - \sin x$ . משום של- $\sin x \in [-1, 1]$  בהכרח  $1 - \sin x \in [0, 2]$  דהיינו  $f'(x) \geq 0$ . סה"כ  $f$  עולה. היא גם עולה חזק שכן יש הנגזרת מתאפסת רק ב- $\mathbb{N}_0$  נקודות. סה"כ אם  $f(y) = f(x) = 0$  אז  $x = y$  כדרוש. ■

# (6)

נתונה  $f: [-1, 1] \rightarrow \mathbb{R}$  כלשהי. נוכיח ונפריך מספר טענות:

(א) נניח  $|f(x)| \leq |\tan x|$  עבור כל  $x \in [-1, 1]$  כלשהו. אז  $f$  גזירה ב-0.

הפרכה. נתבונן ב- $f(x) = |x|$ . ראשית כל, נוכיח  $x < \tan x$  לכל  $x \in (0, \frac{\pi}{2})$ . נתבונן בפונקציה  $f(x) = x - \tan x$  ונוכיח שהיא שלילית בתחום המדובר. היא מונוטונית יורדת שכן  $f' = 1 - \sec^2 x$  ומשום שב- $(1, \frac{\pi}{2})$  מתקיים  $\cos x \in (0, 1)$  אז  $\sec x = \frac{1}{\cos x} \in (1, \infty)$  וסה"כ  $\sec^2 x > 1$  ומכאן  $f'(x) = 1 - \sec^2 x < 0$ . סה"כ  $f$  יורדת בתחום, וכשנציב נקבל  $f(x) = 0$  (כי  $\sec x = 1$  ב- $x = 0$ ) וסה"כ באותו התחום  $f(x) < 0$  (מתחילה ב-0 ויורדת משם). מכאן  $x - \tan x < 0$  כלומר  $x < \tan x$  לכל  $x \in (0, \frac{\pi}{2})$ . נסיק שלכל  $x$  בסביבת  $\frac{\pi}{2}$  נקובה של 0 מתקיים  $|x| < |\tan x|$ . ספציפית עבור  $x = 0$  נציב ונקבל שוויון. נגדיר  $g(x) = |x|$ . משום ש- $\frac{\pi}{2} > 1$  נקבל  $\frac{\pi}{2} \in [-1, 1]: \forall x \in [-1, 1]: |g(x)| \leq |\tan x|$ . עם זאת, הוכחנו בהרצאה ש- $|x|$  לא גזירה ב-0, וסיימנו. ■

(ב) נניח  $|f(x)| \leq |1 - \cos x|$  עבור כל  $x \in [-1, 1]$ . אז  $f$  גזירה ב-0.

הוכחה. אפשר לדעת ש- $f(0) = 0$  כי אחרת  $0 < |f(x)| < 0$  וסתירה. נראה שהגבול קיים ע"י כך שנמצא את ערכו (ספויילר: 0)

$$f'(x) = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{f(x) - f(0)}{x - 0} = \lim_{x \rightarrow 0} \frac{f(x)}{x} + \underbrace{\lim_{x \rightarrow 0} \frac{f(0)}{x}}_0 = \dots$$

נטפל בגבול שנשאר בנפרד. ניעזר בכך ש- $\cos x \in (-1, 1)$  כלומר  $\cos^2 x < |\cos x|$

$$\left| \frac{f(x)}{x} \right| < \frac{|1 - \cos x|}{|x|} < \frac{1 - \cos^2 x}{|x|} = \frac{\sin^2 x}{x} \xrightarrow{x \rightarrow 0} \left( \lim_{x \rightarrow 0} \frac{\sin x}{x} \right) \cdot \lim_{x \rightarrow 0} (\sin x) = 1 \cdot 0 = 0$$

סה"כ ממשפט הסנדוויץ', בגלל ש- $\frac{f(x)}{x}$  חסום משני צידיו בגבול השואף ל-0 (משני צידיו כי ביצענו את החישובים לעיל בערך מוחלט), נקבל ש- $\frac{f(x)}{x} \rightarrow 0$ . נחזור אל הנגזרת בהתחלה, קיבלנו:

$$\dots = 0 + 0 = 0$$

כלומר  $f'(0)$  מוגדר וערכו 0. ■

שחר פרץ, 2026

קופל ב-L<sup>A</sup>T<sub>E</sub>X ונוצר באמצעות תוכנה חופשית בלבד