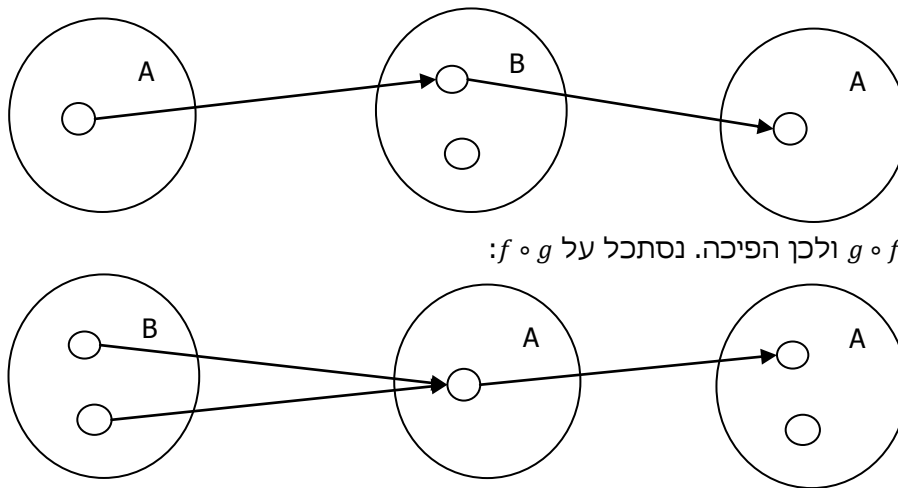


פונקציות

תרגיל

יהי A, B קבוצות כלשהן, $f: A \rightarrow B$ ו $g: B \rightarrow A$. נתון כי הפונקציה $g \circ f$ הפיכה. האם נובע כי $f \circ g$ הפיכה?

לא! נראה דוגמה נגדית:



ברור ש $g \circ f = I_A$ ולכן הפיכה. נסתכל על $f \circ g$:

ברור ש $f \circ g(a) = f \circ g(b) = a$, לא ח"ע ולכן לא הפיכה.

נניח f לא על, לכן לא קיימת לה פונקציה הופכית מימין. אבל אם $f \circ g: B \rightarrow B$ הפיכה, כלומר קיימת פונקציה $h: B \rightarrow B$ כך ש $h \circ (f \circ g) = (f \circ g) \circ h = I_B$ וזו סתירה לכך ש f לא על.

תרגיל

יהי A, B, C קבוצות, ופונקציות $\varphi: A \rightarrow B$ ו $F: C^B \rightarrow C^A$ כך ש $F(f) = f \circ \varphi$. בכתיב למבדה:

$$F = \lambda f \in C^B. (\lambda a \in A. (\lambda b \in B. f(b))(\varphi(a)))$$

א. הוכח אם f על אז F ח"ע.

יהי $f, g: B \rightarrow C$ ונניח כי $F(f) = F(g)$. צריך להוכיח ש $f = g$. מההנחה $F(f) = F(g)$ נובע ש $f \circ \varphi = g \circ \varphi$ (φ פשוט מציבים מההגדרה). ידוע ש φ היא על, ולפי התרגיל הקודם קיימת פונקציה $\xi: B \rightarrow A$ הופכית מימין כך ש $\varphi \circ \xi = I_B$. לכן:

$$f \circ \varphi = g \circ \varphi \Rightarrow f \circ (\varphi \circ \xi) = g \circ (\varphi \circ \xi) \Rightarrow f \circ I_B = g \circ I_B \Rightarrow f = g$$

ב. הוכח כי אם φ ח"ע אז F על.

יהי $h: A \rightarrow C$, צריך להוכיח כי קיימת $F: B \rightarrow C$ כך ש $F(f) = h$. הפיכה משמאל לכן קיימת פונקציה $\tau: B \rightarrow A$ כך ש $\tau \circ \varphi = I_A$. אז:

$$h \circ (\tau \circ \varphi) = h \circ I_A = h$$

נרכיב את f כך ש $f = h \circ \tau$ כך ש $F(f) = f \circ \varphi = h$.

מ.ש.ל

תרגיל

יהי A, B, C קבוצות, ופונקציות $F: C^B \rightarrow C^A$ ו $\varphi: A \rightarrow B$ כך ש $F(f) = f \circ \varphi$. בכתיב למבדה:

$$\varphi = \lambda a \in A. f(a) \in B$$

$$F = \lambda f \in C^B. (\lambda a \in A. (\lambda b \in B. f(b))(\varphi(a)))$$

א. בהנחה שבקבוצה C יש יותר מאיבר אחד, אם f חח"ע אז φ על: נניח בשלילה כי φ אינה על, כלומר, קיים איבר $b \in B$ כך ש $\forall a \in A. \varphi(a) \neq b$. נגיע לסתירה ע"י זה שנראה שבמקרה F אינה חח"ע.

יהיו $f, g: B \rightarrow C$ המוגדרות באופן הבא:

$$\forall x \in B \quad g(x) = c$$

$$f(x) = \begin{cases} c_1 & x \neq b \\ c_2 & x = b \end{cases}$$

נוכיח כי במקרה זה

$$\forall a \in A. F(f)(a) = F(g)(a)$$

$$(f \circ \varphi)(a) = f(\varphi(a)) = f(b') = c_1 = g(b') = g(\varphi(a)) = F(g)(a)$$

ב. הוכח שאם F על אז φ חח"ע:

נניח בשלילה ש φ אינה חח"ע, כלומר קיימים $a_1, a_2 \in A$ שונים כך ש $\varphi(a_1) = \varphi(a_2)$.

נגיע לסתירה ע"י זה שנראה במקרה הזה f אינה יכולה להיות על:

תהי $f: A \rightarrow C$ פונקציה המקיימת $f(a_1) = a \neq f(a_2) = c_2$ (קיימת פונקציה כזו כי C יותר מאיבר אחד).

יהי $g: B \rightarrow C$ פונקציה כלשהי. אז $F(g)(a) = g \circ \varphi(a_1) = g \circ \varphi(a_2) = F(g)(a_2)$ ולכן $F(g) \neq f$ כי $f(a_1) \neq f(a_2)$.

פונקציה אופיינית של קבוצה

נניח שאנו עובדים על עולם מסוים של איברים U .

תהי $A \subseteq U$ (A קבוצה כלשהי בעולם הדיון שלנו). קיימת פונקציה $\chi_A: U \rightarrow \{0,1\}$:

$$\chi_A(u) = \begin{cases} 1 & u \in A \\ 0 & u \notin A \end{cases}$$

נוכיח כי $\chi_{A \cup B} = \chi_A + \chi_B - \chi_A \chi_B$ לכל $A, B \subseteq U$. צריך להוכיח כי:

$$\forall u \in U. \chi_{A \cup B}(u) = \chi_A(u) + \chi_B(u) - \chi_A(u)\chi_B(u)$$

נניח כי $u \in A \cup B$. כמה אפשרויות:

- $\chi_{A \cup B}(u) = 1$ נציב ונקבל כי $\chi_A(u) = 1, \chi_B(u) = 0$ כך $u \in A \wedge u \notin B$
- $\chi_{A \cup B}(u) = 1$ נציב ונקבל כי $\chi_A(u) = 0, \chi_B(u) = 1$ כך $u \notin A \wedge u \in B$
- $\chi_{A \cup B}(u) = 1$ נציב ונקבל כי $\chi_A(u) = \chi_B(u) = 1$ כך $u \in A \wedge u \in B$

נניח כי $u \notin A \cup B$, כלומר $\chi_A(u) = 0, \chi_B(u) = 0$, נציב ונקבל כי $\chi_{A \cup B}(u) = 0$. כנ"ל, ניתן לראות כי:

$$\chi_{A \cap B} = \chi_A \chi_B$$

$$\chi_{A \setminus B} = \chi_A - \chi_A \chi_B = \chi_A(1 - \chi_B)$$

הוכיחו בצורה אלגברית כי:

$$\chi_{A \Delta B} = \chi_A + \chi_B - 2\chi_A \chi_B$$

הוכחה:

$$A \Delta B = (A \cup B) \setminus (A \cap B) \Rightarrow \chi_{A \Delta B} = \chi_{A \cup B}(1 - \chi_{A \cap B}) = (\chi_A + \chi_B - \chi_A \chi_B)(1 - \chi_A \chi_B)$$

$$= \chi_A + \chi_B - \chi_A \chi_B - \chi_A^2 \chi_B - \chi_A \chi_B^2 + \chi_A^2 + \chi_B^2 = \chi_A + \chi_B - 2\chi_A \chi_B$$

הריבוע של פונקציה בוליאנית הוא הפונקציה המקורית כי $0^2 = 0, 1^2 = 1$.

הוכיחו כי:

$$A \Delta (B \Delta C) = (A \Delta B) \Delta C$$

נוכיח כי הפונקציה אופיינית על שתי הקבוצות הנ"ל שווה:

$$\begin{aligned} \chi_{A \Delta (B \Delta C)} &= \chi_A + \chi_{B \Delta C} - 2\chi_A \chi_{B \Delta C} = \chi_A + \chi_B + \chi_C - 2\chi_B \chi_C - 2\chi_A(\chi_B + \chi_C - 2\chi_B \chi_C) \\ &= (\chi_A + \chi_B - 2\chi_A \chi_B) + \chi_C - 2\chi_C(\chi_A + \chi_B - 2\chi_A \chi_B) = \chi_{A \Delta B} + \chi_C - 2\chi_{A \Delta B} \chi_C = \chi_{(A \Delta B) \Delta C} \end{aligned}$$

עוצמות

יהי A, B קבוצות. נסמן $A \sim B$ אם ורק אם קיימת פונקציה $f: A \rightarrow B$ חח"ע ועל (שקילות). * במובן של עוצמות אינטואיטיבית זה כי A -וב B אותו מספר איברים.

תרגיל

הוכיחו כי $\mathbb{N} \sim \mathbb{N} \times \{0,1\}$

$$f: \mathbb{N} \times \{0,1\} \rightarrow \mathbb{N}$$

$$f(n, b) = 2n - b$$

נוכיח כי f חח"ע:

נניח $f(n_1, b_1) = f(n_2, b_2)$ ולכן $2n_1 - b_1 = 2n_2 - b_2$ כלומר $2(n_1 - n_2) = b_2 - b_1$.
 $b_2 - b_1 \in \{-1, 0, 1\}$ מכיון שהוא שווה ל $2(n_1 - n_2)$. נסיק כי $b_2 - b_1 = 0$ כלומר $b_2 = b_1$.
 במקרה זה $2(n_1 - n_2) = 0$ ולכן $n_1 - n_2 = 0$ כלומר $n_1 = n_2$.
 קיבלנו כי $(n_1, b_1) = (n_2, b_2)$.

נוכיח כי f על:

יהי $k \in \mathbb{N}$. צריך להוכיח כי קיימים $n \in \mathbb{N}$ ו $b \in \{0,1\}$ כך ש $f(n, b) = 2n - b = k$.

אם k זוגי נבחר $b=0$ כך ש $n = \frac{k}{2}$ ו $n \in \mathbb{N}$ ו $2n - b = 2\left(\frac{k}{2}\right) - 0 = k$.

אם k אי-זוגי נבחר $b=1$, $n = \frac{k+1}{2}$ ו $n \in \mathbb{N}$ ו $2n - b = 2\left(\frac{k+1}{2}\right) - 1 = (k+1) - 1 = k$.

$$f^{-1}: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \times \{0,1\}$$

$$f^{-1} = \left\{ \begin{array}{l} \left(\frac{k}{2}, 0\right) \text{ זוגי } k \\ \left(\frac{k+1}{2}, 1\right) \text{ אי-זוגי } k \end{array} \right.$$

תרגיל

הוכיחו כי: $F: \{0,1\}^{\mathbb{N}_{even}} \times \{0,1\}^{\mathbb{N}_{odd}} \rightarrow \{0,1\}^{\mathbb{N}}$

יהי $f: \mathbb{N}_{odd} \rightarrow \{0,1\}$, $g: \mathbb{N}_{even} \rightarrow \{0,1\}$. אז: $F(\langle f, g \rangle)(n) = \begin{cases} f(n) & n \in \mathbb{N}_{odd} \\ g(n) & n \in \mathbb{N}_{even} \end{cases}$

נוכיח כי F חח"ע: נניח $f_1, f_2: \mathbb{N}_{even} \rightarrow \{0,1\}$ ו $g_1, g_2: \mathbb{N}_{odd} \rightarrow \{0,1\}$ כך ש $F(\langle f_1, g_1 \rangle) = F(\langle f_2, g_2 \rangle)$.

צריך להוכיח כי $\langle f_1, g_1 \rangle = \langle f_2, g_2 \rangle$ או במלים אחרות: $g_1 = g_2 \wedge f_1 = f_2$.

יהי $n \in \mathbb{N}_{even}$. אז $f_1(n) = F(\langle f_1, g_1 \rangle)(n) = F(\langle f_2, g_2 \rangle)(n) = f_2(n)$ ולכן $f_1 = f_2$.

באותו אופן מוכיחים כי $g_1 = g_2$.

נוכיח כי F על: תהי $h: \mathbb{N} \rightarrow \{0,1\}$ כך ש $f = h|_{\mathbb{N}_{even}}$, $g = h|_{\mathbb{N}_{odd}}$.

יהי $n \in \mathbb{N}$ אז $F(\langle h|_{\mathbb{N}_{even}}, h|_{\mathbb{N}_{odd}} \rangle)(n) = t(n)$ אם n זוגי אז $t(n) = h|_{\mathbb{N}_{even}}(n) = h(n)$ ואם n אי-זוגי

$t(n) = h|_{\mathbb{N}_{odd}}(n) = h(n)$ כלומר $t = h$.

צמצום של פונקציה: תהי $\varphi: A \rightarrow B$ ו $A' \subseteq A$. נגדיר פונקציה חדשה $\varphi|_{A'}: A' \rightarrow B$ כך ש $\varphi|_{A'}(a) = \varphi(a)$ ו $a \in A'$.

תרגול 05

מתמטיקה בדידה

[Comments]

גיא רוזנדורן, 12/06/2008 16:13

תרגיל

הוכיחו כי $(0,1) \sim [0,1]$.

$f: [0,1] \rightarrow (0,1)$

$$f(x) = \begin{cases} \frac{1}{2} & x = 0 \\ \frac{1}{n+2} & x = \frac{1}{n} \\ x & \text{אחרת} \end{cases}$$

יש לבדוק כי f חח"ע ועל.