

# פתרון מטלה 04 – תורת הקבוצות, 80200

24 באפריל 2025



## שאלה 1

נוכיח שאם  $X, Y, Z$  קבוצות אז מתקיים  $|(X^Y)^Z| = |X^{Y \times Z}|$ .  
 הוכחה: נעזר בהכוונה ונגדיר  $\varphi : (X^Y)^Z \rightarrow X^{Y \times Z}, \psi : X^{Y \times Z} \rightarrow (X^Y)^Z$  על-ידי

$$\varphi(f)(y, z) = f(z)(y)$$

$$\psi(f')(z)(y) = f'(y, z)$$

נראה שאלו פונקציות הפיכות אחת של השנייה

$$\psi(\varphi(f))(z)(y) = \varphi(f)(y, z) = f(z)(y) \Rightarrow \psi(\varphi(f)) = f$$

$$\varphi(\psi(f'))(y, z) = \psi(f')(z)(y) = f'(y, z) \Rightarrow \varphi(\psi(f')) = f'$$

ולכן מצאנו פונקציות הפיכות אחת של השנייה, משמע חד-חד ערכיות ועל ולכן מהגדרת שיוויון עוצמות  $|(X^Y)^Z| = |X^{Y \times Z}|$ . □

## שאלה 2

נחשב את העוצמה של  $C(\mathbb{R})$ , קבוצת הפונקציות הרציפות  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ .

### סעיף א'

נוכיח שמתקיים  $|\mathbb{R}| \leq |C(\mathbb{R})|$ .

הוכחה: נגדיר  $f: \mathbb{R} \rightarrow C(\mathbb{R})$  על-ידי  $f(x) = x$ .

אנחנו יודעים שכל פונקציה קבועה היא פונקציה רציפה ולכן  $f \in C(\mathbb{R})$ , נראה כי היא חד-חד ערכית: נשים לב שלכל  $x, y \in \mathbb{R}$  מתקיים

$$f(x) = f(y) \iff x = y$$

ולכן  $f$  חד-חד ערכית ונקבל  $|\mathbb{R}| \leq |C(\mathbb{R})|$ .

□

### סעיף ב'

נוכיח שהקבוצה  $\mathcal{P}(\mathbb{N})^{\mathbb{Q}}$  היא בעוצמת הרצף, משמע יש פונקציה חד-חד ערכית ועל ממנה ל- $\mathcal{P}(\mathbb{N})$ .

הוכחה: ניגזר ברמז  $|\mathcal{P}(\mathbb{N})| = |\{0, 1\}^{\mathbb{N}}|$  ונשים לב שמתקיים

$$|\mathcal{P}(\mathbb{N})^{\mathbb{Q}}| = |(\{0, 1\}^{\mathbb{N}})^{\mathbb{Q}}| \stackrel{(1)}{=} |\{0, 1\}^{\mathbb{N} \times \mathbb{Q}}| \stackrel{(2)}{=} |\{0, 1\}^{\mathbb{N}}| = |\mathcal{P}(\mathbb{N})| = |\mathbb{R}|$$

□

כאשר (1) נובע משאלה 1 ו-2 נובע מכך שמכפלה קרטזית סופית של קבוצות בנות-מנייה היא בת-מנייה.

### סעיף ג'

נוכיח שהעתקת הצמצום  $F: C(\mathbb{R}) \rightarrow \mathbb{R}^{\mathbb{Q}}$  המוגדרת על-ידי  $F(f) = f \upharpoonright \mathbb{Q}$  היא חד-חד ערכית. נסיק את אי-השוויון  $|C(\mathbb{R})| \leq |\mathbb{R}|$  ונסיק ש- $C(\mathbb{R})$  היא מעוצמת הרצף.

הוכחה: יהיו  $f, g \in C(\mathbb{R})$  ונראה שאם לכל  $q \in \mathbb{Q}$  מתקיים  $f(q) = g(q)$  אזי  $f = g$ .

יהי  $x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$ . מצפיפות הרציונליים בממשיים אנחנו יודעים שקיימת סדרה של רציונליים  $(q_n)$  כך שמתקיים  $q_n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} x$ . מרציפות  $f, g$  נובע שמתקיים

$$\lim_{n \rightarrow \infty} f(q_n) = f(x), \lim_{n \rightarrow \infty} g(q_n) = g(x)$$

היות ו- $(q_n)$  סדרה של רציונליים מהנתון נובע כי  $f(q_n) = g(q_n)$  לכל  $n \in \mathbb{N}$  ובפרט הגבולות שלהם שווים, משמע מתקיים

$$\lim_{n \rightarrow \infty} f(q_n) = f(x) = g(x) = \lim_{n \rightarrow \infty} g(q_n)$$

ראינו שלכל  $x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$  מתקיים  $f(x) = g(x)$  ומההנחה לכל  $q \in \mathbb{Q}$  מתקיים  $f(q) = g(q)$  ולכן מתקיים  $f = g$ . נסיק את אי-השוויון  $|C(\mathbb{R})| \leq |\mathbb{R}|$ : מהיות  $\mathbb{Q}$  בת-מנייה נקבל

$$|\mathbb{R}| \leq |C(\mathbb{R})| \leq |\mathbb{R}^{\mathbb{Q}}| \stackrel{(1)}{=} |\mathbb{R}^{\mathbb{N}}| \stackrel{(2)}{=} |\mathbb{R}|$$

כאשר (1) נובע ממטלה 2 ושאלה 1 ו-2 נובע מהסעיף הקודם ומכך שמתקיים  $|\mathcal{P}(\mathbb{N})| = |\mathbb{R}|$ .

בסעיף א' ראינו שגם מתקיים  $|\mathbb{R}| \leq |C(\mathbb{R})|$  וממשפט קנטור-שרדר-ברנשטיין נקבל את השוויון  $|\mathbb{R}| = |C(\mathbb{R})|$ .

□

### סעיף ד'

נחשב את עוצמת הקבוצה  $C = \{f \in C(\mathbb{R}) \mid f[\mathbb{R}] \subseteq \mathbb{Q}\}$ .

פתרון: בעצם,  $C$  זו קבוצת כל הפונקציות הרציפות מעל  $\mathbb{R}$  שתמונתן היא תת-קבוצה של  $\mathbb{Q}$ .

נראה שמתקיים  $C = \{f(x) = q \mid q \in \mathbb{Q}\}$ , משמע  $C$  מכילה רק את הפונקציות הקבועות שתמונתן מספר רציונלי.

ההכלה בכיוון הראשון טריוויאלית כי פונקציה קבועה היא פונקציה רציפה. בכיוון השני, נניח בשלילה שקיימת  $f \in C$  כך שמתקיים  $|f(\mathbb{R})| > 1$ .

משמע קיימים  $q_1 \neq q_2 \in \mathbb{Q}$  שעבורם קיימים  $x_1, x_2 \in \mathbb{R}$  כך שמתקיים בלי הגבלות הכלליות  $f(x_1) = q_1, f(x_2) = q_2$ .

מצפיפות הרציונליים בממשיים נובע כי קיים  $r \in \mathbb{R}$  כך שמתקיים  $q_1 < r < q_2$  ומהסעיף הקודם או ממשפט ערך הביניים נסיק שקיים  $x \in \mathbb{R}$  כך

שמתקיים  $f(x) = r$ , אבל הנחנו ש- $f \in C$  ולכן  $f[\mathbb{R}] \subseteq \mathbb{Q}$  וזו כמובן סתירה.

□ לכן  $C$  מכילה את כל הפונקציות הקבועות שהקבוע שלהם הוא  $q \in \mathbb{Q}$  בלבד ומכיוון ש- $|\mathbb{Q}| = \aleph_0$  נסיק כי  $|\mathbb{Q}| = |C| = \aleph_0$ .

### שאלה 3

נחשב את העוצמה של  $\mathbb{R}^{\mathbb{R}}$ .

#### סעיף א'

נוכיח בעזרת האלכסון של קנטור שאין פונקציה על  $F: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^{\mathbb{R}}$ .

הוכחה: נניח בשלילה שקיימת  $F: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^{\mathbb{R}}$  כך ש- $F$  על, ולכן לכל  $g: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  קיים  $r \in \mathbb{R}$  כך שמתקיים  $F(r) = g$ .  
נגדיר  $d: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  על-ידי  $d(x) = F(x)(x) + 1$  ונראה שלא קיים  $r \in \mathbb{R}$  כך שיתקיים  $F(r) = d$ .  
נניח שכן, ולכן קיים  $r \in \mathbb{R}$  כך ש- $F(r) = d$ , משמע

$$F(r) = d \iff F(r)(x) = d(x) = F(x)(x) + 1$$

בפרט גם עבור  $x = r$  נקבל

$$F(r)(r) = F(r)(r) + 1 \iff 0 = 1$$

וזו כמובן סתירה ולכן אין  $F: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^{\mathbb{R}}$  על.

#### סעיף ב'

נוכיח שמתקיים  $|\mathcal{P}(\mathbb{N}) \times \mathcal{P}(\mathbb{N})| = |\mathcal{P}(\mathbb{N})|$ .

הוכחה: בכיוון הראשון, נגדיר  $f: \mathcal{P}(\mathbb{N}) \rightarrow \mathcal{P}(\mathbb{N}) \times \mathcal{P}(\mathbb{N})$  על-ידי  $f(A) = (A, \emptyset)$ .  
נראה ש- $f$  חד-חד ערכית: אם  $A \neq B \subseteq \mathbb{N}$  בגלל ששיויון הוא קורדינאטה-קורדינאטה נקבל  $(A, \emptyset) \neq (B, \emptyset)$ .  
לכן  $f$  חד-חד ערכית ו- $|\mathcal{P}(\mathbb{N})| \leq |\mathcal{P}(\mathbb{N}) \times \mathcal{P}(\mathbb{N})|$ .  
בכיוון השני, נגדיר  $g: \mathcal{P}(\mathbb{N}) \times \mathcal{P}(\mathbb{N}) \rightarrow \mathcal{P}(\mathbb{N})$  על-ידי  $g(A, B) = \{2n \mid n \in A\} \cup \{2n+1 \mid n \in B\}$ .  
 $g$  מוגדרת היטב שכן איברי  $A$  נשלחים רק למספרים הזוגיים ביחידות ואיברי  $B$  נשלחים למספרים האי-זוגיים ביחידות.  
נשאר להראות ש- $g$  חד-חד ערכית: יהיו  $(A, B), (C, D) \in (\mathcal{P}(\mathbb{N}) \times \mathcal{P}(\mathbb{N}))$  ונניח שמתקיים  $g(A, B) = g(C, D)$ .  
נפריד לשיוונויות בין כל שני חלקים של האיחוד ואנחנו יכולים לעשות זאת כי אוסף המספרים הזוגיים זר לאוסף המספרים האי-זוגיים.  
מההנחה מתקיים  $A' = \{2n \mid n \in A\} = \{2n \mid n \in C\} = C'$ , אבל אם  $A \neq C$  זה אומר שקיים בלי הגבלת הכלליות  $a \in A \setminus C$  כך ש- $a \notin C'$  ולכן  $a \in A' \setminus C'$  אבל גם  $a \notin C'$  ולכן  $A' = C'$  אם ורק אם  $A = C$ .  
באותו אופן נקבל שגם  $B = D$   $\iff B' = \{2n+1 \mid n \in B\} = \{2n+1 \mid n \in D\} = D'$ .  
לכן  $g$  חד-חד ערכית ו- $|\mathcal{P}(\mathbb{N}) \times \mathcal{P}(\mathbb{N})| \leq |\mathcal{P}(\mathbb{N})|$ .  
ממשפט קנטור-שרדר-ברנשטיין נקבל  $|\mathcal{P}(\mathbb{N}) \times \mathcal{P}(\mathbb{N})| = |\mathcal{P}(\mathbb{N})|$ .

#### סעיף ג'

נסיק שמתקיים  $|\mathbb{N} \times \mathcal{P}(\mathbb{N})| = |\mathcal{P}(\mathbb{N})|$  וכן  $|\mathbb{N} \times \mathbb{R}| = |\mathcal{P}(\mathbb{N})|$ .

הוכחה: בכיוון הראשון, נגדיר  $f: \mathbb{N} \times \mathcal{P}(\mathbb{N}) \rightarrow \mathcal{P}(\mathbb{N}) \times \mathcal{P}(\mathbb{N})$  על-ידי  $f(n, A) = (\{n\}, A)$ . נראה שהיא חד-חד ערכית: יהיו  $n, m \in \mathbb{N}$  ו- $A, B \subseteq \mathbb{N}$  מתקיים

$$f(n, A) = f(m, B) \iff \langle \{n\}, A \rangle = \langle \{m\}, B \rangle \iff n = m \wedge A = B$$

לכן  $f$  חד-חד ערכית ומתקיים  $|\mathbb{N} \times \mathcal{P}(\mathbb{N})| \leq |\mathcal{P}(\mathbb{N}) \times \mathcal{P}(\mathbb{N})| \stackrel{(1)}{=} |\mathcal{P}(\mathbb{N})|$ , כאשר (1) נובע מסעיף א'.

בכיוון השני, נגדיר  $g: \mathcal{P}(\mathbb{N}) \rightarrow \mathbb{N} \times \mathcal{P}(\mathbb{N})$  על-ידי  $g(A) = (\min(A), A)$ .  
 $g$  מוגדרת היטב כי מעיקרון הסדר הטוב יש מינימום ( $A \subseteq \mathbb{N}$ ) ובפרט  $g$  חד-חד ערכית: יהיו  $A, B \subseteq \mathbb{N}$  מתקיים  
 $g(A) = g(B) \iff \langle \min(A), A \rangle = \langle \min(B), B \rangle \iff \min(A) = \min(B) \wedge A = B$

לכן  $g$  חד-חד ערכית ומתקיים  $|\mathbb{N} \times \mathcal{P}(\mathbb{N})| \leq |\mathcal{P}(\mathbb{N})|$ .

ממשפט קנטור-שרדר-ברנשטיין נקבל שמתקיים  $|\mathbb{N} \times \mathcal{P}(\mathbb{N})| = |\mathcal{P}(\mathbb{N})|$ .

בהרצאה ראינו שמתקיים גם  $|\mathbb{R}| = |\mathcal{P}(\mathbb{N})|$  ולכן מטרנזיטיביות נקבל שמתקיים גם  $|\mathbb{N} \times \mathbb{R}| = |\mathcal{P}(\mathbb{N})|$  (נקבל זאת גם מהרכבת הפונקציות ההפיכות שקיימות מפאת השיויון עוצמות).

## סעיף ד'

נסיק שמתקיים  $|\mathbb{R}^{\mathbb{R}}| = |\mathcal{P}(\mathcal{P}(\mathbb{N}))|$ .

הוכחה: ראשית ניזכר  $|\mathbb{R}| = |\mathcal{P}(\mathbb{N})|$  ויחד עם סעיף ב' נסיק  $|\mathbb{R} \times \mathbb{R}| = |\mathbb{R}| = |\mathcal{P}(\mathbb{N})|$  ( $\diamond$ ).

בכיוון הראשון, תהיי  $f \in \mathbb{R}^{\mathbb{R}}$  משמע  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  ולכן  $f \subseteq \mathbb{R} \times \mathbb{R}$  מהגדרת הפונקציה כיחס.

אז  $\varphi: \mathbb{R}^{\mathbb{R}} \rightarrow \mathcal{P}(\mathbb{R} \times \mathbb{R})$  המוגדרת על-ידי  $\varphi(f) = f \subseteq \mathbb{R} \times \mathbb{R}$  היא פונקציה חד-חד ערכית כזהות, ולכן  $|\mathbb{R}^{\mathbb{R}}| \leq |\mathcal{P}(\mathbb{R} \times \mathbb{R})|$ .

אבל מ- $\diamond$  נקבל בפרט שמתקיים  $|\mathbb{R}^{\mathbb{R}}| \leq |\mathcal{P}(\mathbb{R} \times \mathbb{R})| = |\mathcal{P}(\mathbb{R})| = |\mathcal{P}(\mathcal{P}(\mathbb{N}))|$ .

בכיוון השני, ראינו במטלה 3 שהפונקציה המציינת מגדירה פונקציה חד-חד ערכית ועל בין  $\mathcal{P}(\mathbb{R})$  לבין  $\{0, 1\}^{\mathbb{R}}$ , ולכן  $|\mathcal{P}(\mathbb{R})| = |\{0, 1\}^{\mathbb{R}}|$ .

נגדיר  $F: \{0, 1\}^{\mathbb{R}} \rightarrow \mathbb{R}^{\mathbb{R}}$  על-ידי  $F(f) = f$  שכן כל פונקציה שתמונתה היא  $\{0, 1\} \subseteq \mathbb{R}$  בפרט תמונתה ב- $\mathbb{R}$ , משמע  $F$  היא הזהות פשוט

מורחבת ל- $\mathbb{R}$  בתמונה, ולכן  $F$  חד-חד ערכית ונקבל  $|\mathbb{R}^{\mathbb{R}}| \leq |\{0, 1\}^{\mathbb{R}}| = |\mathcal{P}(\mathbb{R})| = |\mathcal{P}(\mathcal{P}(\mathbb{N}))|$ .

ממשפט קנטור-שרדר-ברנשטיין נקבל כי  $|\mathbb{R}^{\mathbb{R}}| = |\mathcal{P}(\mathcal{P}(\mathbb{N}))|$ .

□

## שאלה 4

תהיינה  $X, Y$  קבוצות כך ש- $X \subseteq Y$  ותהי פונקציה  $f : Y \rightarrow X$  חד-חד ערכית. בכל סעיף נעקוב אחר ההוכחה של משפט קנטור-ברנשטיין ונכתוב פונקציה חד-חד ערכית ועל  $\hat{f} : Y \rightarrow X$  המקיימת  $\hat{f} \subseteq \text{Id}_Y \cup f$ .

### סעיף א'

נתונים  $f(y) = 4y, Y = \mathbb{N}, X = 2\mathbb{N}$ .

פתרון: נשתמש בחלק הראשון של ההוכחה של המקרה הפרטי של משפט קנטור-ברנשטיין ונחזר את התהליך.

נסמן  $A = \mathbb{N} = Y$  ו- $B = 2\mathbb{N} = X$ ,  $f = F$  (בשביל לשמור על עקביות עם ההוכחה מהרצאה).

עלינו להגדיר פונקציה  $H : A \rightarrow B$  שהיא חד-חד ערכית ועל.

נסמן  $C_0 = A \setminus B = 2\mathbb{N} + 1$ , האי-זוגיים.

עבור כל  $a \in C_0$  בהכרח מתקיים  $H(a) = F(a) = 4a$  כיוון שתמונת  $H$  צריכה להיות בתוך  $B = 2\mathbb{N}$ .

נסמן

$$C_1 = F[C_0] = \{n \in \mathbb{N} \mid 4 \mid n \wedge 8 \nmid n\}$$

נקבל כי  $C_1 \cap C_0 = \emptyset$  ושלכל  $a \in C_1$  נגדיר  $H(a) = F(a)$  זאת שכן אחרת באופן דומה להוכחה מהרצאה, לא אפשרי תחת ההגבלות שלנו להגדיר בדרך אחרת.

נמשיך ברקורסיה ונגדיר

$$C_{n+1} = F[C_n]$$

ובהתאם נקבל שתחת האילוץ בהכרח מתקיים  $H \upharpoonright C_{n+1} = F \upharpoonright C_n$ .

נסמן  $C = \bigcup \{C_n \mid n \in \mathbb{N}\}$  ונגדיר

$$H = F \upharpoonright C \cup \text{Id}_{A \setminus C}$$

זו אכן פונקציה מ- $A$  ל- $B$  שכן  $A \setminus C \subseteq A \setminus C_0 = A \setminus (A \setminus B)$ .

מהטענה מההרצאה נובע כי  $H$  היא חד-חד ערכית ועל.

ואכן, עבור  $x \in Y$  אם קיים  $n \in \mathbb{N}$  כך ש- $x \in C_n$  אזי  $H(x) = F(x)$  וזה קורה אם ורק אם  $4^k \mid x \wedge 2 \cdot 4^k \nmid x$ .

הראשון קורה אם  $k$  חזקה זוגית והשני קורה כאשר  $k$  חזקה אי-זוגית.

לכן  $\hat{f} = H$  מקיימת את הנדרש.

□

### סעיף ב'

נתונים  $Y = \mathbb{R}, X = \mathbb{R} \setminus \mathbb{Z}$  וכן

$$f(y) = \begin{cases} y + \sqrt{2} & \exists q \in \mathbb{Q} \exists n \in \mathbb{N} \text{ s.t. } y = q + n\sqrt{2} \\ y & \text{אחרת} \end{cases}$$

פתרון: בדומה לסעיף הקודם, נסמן  $A = \mathbb{R}, B = \mathbb{R} \setminus \mathbb{Z}, f = F$ .

מהסעיף הקודם אנחנו רק צריכים לאפיין את  $C_n$  לכל  $n$ .

נבחין ש- $C_0 = A \setminus B = \mathbb{R} \setminus (\mathbb{R} \setminus \mathbb{Z}) = \mathbb{Z}$ .

נשים לב ש- $C_1 = F[C_0] = \{y + \sqrt{2} \mid y \in \mathbb{Z}\}$ , ואז נקבל  $C_1 = F[C_0] = \{y + \sqrt{2} \mid y \in \mathbb{Z}\}$ .

באופן זהה לסעיף הקודם אם נגדיר

$$\hat{f}(y) = \begin{cases} f(y) & \exists z \in \mathbb{Z}, \exists n \in \mathbb{N} \text{ s.t. } y = z + n\sqrt{2} \\ y & \text{אחרת} \end{cases}$$

□