

פתרון מטלה 04 – תורת הקבוצות (80200)

1 ביוני 2024



שאלה 1

יהיו A, B קבוצות כך ש- $|A| = n, |B| = m$ כאשר $n, m \in \mathbb{N}$.
נוכיח כי $|A^B| = n^m$.

הוכחה. נניח ללא הגבלת הכלליות כי $A = [n], B = [m]$. נגדיר פונקציה $f : A^B \rightarrow [n^m]$ על-ידי

$$f(g) = \sum_{k=0}^m n^k g(k)$$

פונקציה המתבססת על הקונספט של ייצוג מספר לפי בסיס n .

נבחין כי $n \geq g(k) > 0$ ולכן $0 \leq n^k g(k) < n^{k+1}$.

נוכל להשתמש בטענה זו כדי להראות שפונקציה זו היא חד-חד ערכית. נבחר שתי פונקציות שונות ולכן קיים

$$\max_{k \in [m]} g(k) \neq h(k)$$

ומשימוש במספר זה יחד עם אי-השוויון שמצאנו נקבל כי $\forall g, h \in A^B, g \neq h : f(g) \neq f(h)$.

נבחר מספר $l \in [n^m]$, מספר זה ניתן לייצוג על-ידי טור יחיד מהצורה $\sum_{k=0}^m n^k g(k)$ ולכן גם נוכל להגדיר פונקציה $f(g) = l$ כך ש- $g \in A^B$.

ולכן פונקציה זו היא על.

נסיק ש- $|A^B| = n^m$.

□

שאלה 2

יהיו a, b, c עוצמות.

תהינה גם A, B, C קבוצות כך ש- $|A| = a, |B| = b, |C| = c$ ונניח גם ללא הגבלת הכלליות כי הקבוצות זרות.

סעיף א'

נוכיח כי $a \cdot (b + c) = (a \cdot b) + (a \cdot c)$.

הוכחה. נגדיר פונקציה $g : A \times (B \cup C) \rightarrow (A \times B) \cup (A \times C)$ על-ידי $g(\langle a, b \rangle) = \langle a, b \rangle$.

אם $b \in B$ אז $g(\langle a, b \rangle) \in (A \times B)$ ובאופן דומה אם $c \in C$ אז $g(\langle a, c \rangle) \in (A \times C)$, ובכל מקרה הפונקציה חד-חד ערכית עבור בחירות a, b, c . היא כמובן גם על שכן לכל $\langle a, b \rangle \in (A \times B) \cup (A \times C)$ נראה כי $g(\langle a, b \rangle) = \langle a, b \rangle$ ומצאנו כי היא גם על, והשוויון מתקיים. \square

סעיף ב'

נוכיח כי $a^c \cdot b^c = (a \cdot b)^c$.

הוכחה. נגדיר $g : A^C \times B^C \rightarrow (A \times B)^C$ על-ידי

$$\forall c \in C : g(\langle f_1, f_2 \rangle)(c) = \langle f_1(c), f_2(c) \rangle$$

זוהי פונקציה חד-חד ערכית באופן ישיר מהשמת הערכים, ולכל $h : C \rightarrow (A \times B)$ נוכל ליצור פונקציות $\langle f_1, f_2 \rangle \in (A^C, B^C)$ כך ש- $g(\langle f_1, f_2 \rangle) = h$ ולכן g גם על. קיבלנו כי השוויון מתקיים. \square

סעיף ג'

נוכיח כי $a^b \cdot a^c = a^{b+c}$.

הוכחה. נגדיר פונקציה $g : A^B \times A^C \rightarrow A^{B \cup C}$ על-ידי

$$g(\langle h_b, h_c \rangle)(x) = \begin{cases} h_b(x) & x \in B \\ h_c(x) & x \in C \end{cases}$$

נשים לב כי $B \cap C = \emptyset$ ולכן פונקציה זו מוגדרת.

נשים לב שניתן להגדיר עבור כל פונקציה $A \rightarrow B \cup C$ שתי פונקציות g -תרכיב לפונקציה המקורית, ולכן g על. נראה גם שמתקיים

$$\forall u, v \in A^B \times A^C : g(u) = g(v)$$

$$\iff \forall x \in B \cup C : g(u)(x) = g(v)(x)$$

$$\iff \forall b \in B, c \in C : g(u)(b) = u_b(b) = v_b(b) = g(v)(b), g(u)(c) = u_b(c) = v_b(c) = g(v)(c)$$

$$\iff u = v$$

ולכן הפונקציה גם חד-חד ערכית ונקבל כי השוויון נכון. \square

סעיף ד'

נוכיח כי $(a^b)^c = a^{b \cdot c}$.

הוכחה. נגדיר פונקציה $g : (A^B)^C \rightarrow A^{B \times C}$ על-ידי

$$g(f(c)(b)) = (g(f))(\langle b, c \rangle)$$

משקולים דומים לסעיפים הקודמים נוכל לראות כי פונקציה זו חד-חד ערכית ועל.

□

שאלה 3

תהינה a, a^*, b, b^* עוצמות.

סעיף א'

נוכיח שאם $a \leq a^*$ וגם $b \leq b^*$ אז $a + b \leq a^* + b^*$.

הוכחה. תהינה A, A^*, B, B^* קבוצות בעלות העוצמות הנתונות בהתאמה, ונניח ללא הגבלת הכלליות כי הקבוצות זרות.

נתון כי $f : A \rightarrow A^*, g : B \rightarrow B^*$ קיימות והן חד-חד ערכיות. נגדיר $h : A \cup B \rightarrow A^* \cup B^*$ על-ידי

$$h(x) = \begin{cases} f(x) & x \in A \\ g(x) & x \in B \end{cases}$$

מהחד-חד ערכיות ובדומה להוכחת סעיף ג' נוכל להסיק כי h היא חד-חד ערכית ולכן נסיק שמתקיים $a + b \leq a^* + b^*$.

סעיף ב'

נוכיח שאם $a \cdot \aleph_0 = a$ אז $a + a = a$.

הוכחה. אילו נניח בשלילה ש- $a < \aleph_0$ אז נקבל $a \cdot \aleph_0 = \aleph_0$ בסתירה לטענה ולכן $a \geq \aleph_0$.

אם $a = \aleph_0$ אז הטענה נכונה על-פי הוכחת $|\mathbb{Z}| = \aleph_0$ והטענה נכונה, ולכן נניח $a > \aleph_0$.

מההוכחה ש- $|[1, 2]| = |[0, 1]|$ נוכל להסיק שמתקיים $a + a = a$ עבור $a \geq \aleph_0$.

סעיף ג'

נוכיח שאם $a \geq 2$ וגם $a \cdot a = a$ אז $2^a = a^a$.

הוכחה. אילו נניח ש- a סופית אז נקבל ש- $a = 1$ בסתירה לטענה ולכן נניח $a \geq \aleph_0$.

על-ידי בחינת הפונקציות 2^a והרחבת טווחן נקבל $2^a \leq a^a$.

תהי A קבוצה כך ש- $|A| = a$, בתרגול ראינו כי $A^A \subseteq \mathcal{P}(A)$ ומכאן נסיק $a^a \leq 2^a$.

ממשפט קנטור-שרדר-ברנשטיין נסיק ש- $a^a = 2^a$.

שאלה 4

תהי α עוצמה, נוכיח ש- $\alpha + 1 = \alpha$ אם ורק אם $\aleph_0 \leq \alpha$.

הוכחה. כיוון ראשון: נניח כי $\alpha + 1 = \alpha$ ונניח בשלילה כי $\alpha < \aleph_0$, דהינו קיים $n \in \mathbb{N}$ כך ש- $\alpha = n$. במטלה קודמת הראינו כי לא קיימת פונקציה חד-חד ערכית מ- $[n+1]$ ל- $[n]$ ולכן גם נסיק $\alpha + 1 \neq \alpha$ בסתירה להנחה, ולכן $\aleph_0 \leq \alpha$.

כיוון שני: נניח ש- $\aleph_0 \leq \alpha$. למעשה הוכחנו כבר את הטענה הן עבור $|\mathbb{N}|$ ובתרגיל 2 גם עבור $[0, 1]$ ולכן היא נכונה עבור \aleph_0 .

לשאר המקרים נשתמש בעובדה ש- $\alpha \leq \alpha + 1$ ובסעיף 3ב' כדי להראות ש- $\alpha + \alpha = \alpha$ ולכן בפרט $\alpha + 1 = \alpha$. □