

הצעת פתרון למבחן במתמטיקה בדידה 4.12.2001

תשובה לשאלה מס' 1

נתונות הקבוצות: $A = \{x \mid x = a + \sqrt{7}b, a, b \in \mathbb{Q}\}$

$$B = \{x \mid x = a + \sqrt{7}, a \in \mathbb{Q}\}$$

א. הטענה אינה נכונה

הקבוצה B היא קבוצה של מספרים שניתנים להצגה כסכום של מספר רציונלי עם המספר האי-רציונלי $\sqrt{7}$. סכום של מספר רציונלי עם מספר אי-רציונלי הוא תמיד אי-רציונלי. לכן שתי הקבוצות זרות, ובפרט \mathbb{Q} אינה מוכלת ב- B (למשל: $0 \in \mathbb{Q}$ אך $0 \notin B$).

ב. הטענה נכונה

לפי הגדרה מתקיים: $|N| = \aleph_0$.

כמו כן קיימת העתקה חח"ע ועל כזו: $f: \mathbb{Q} \times \mathbb{Q} \rightarrow A$ לפי הכלל: $(x, y) \mapsto x + \sqrt{7}y$.

ההעתקה היא על לפי אופן הגדרת הקבוצה B .

ההעתקה חח"ע, כי נניח: $a + \sqrt{7}b = c + \sqrt{7}d$ אזי: $a - c = \sqrt{7}(d - b)$. באגף ימין מספר אי-רציונלי או אפס ובאגף שמאל מספר רציונלי או אפס. מאחר ששני האגפים שווים, נקבל שבשני האגפים ישנו אפס. לכן: $a = c, b = d$ ומכאן שההעתקה חח"ע.

$$|A| = |\mathbb{Q} \times \mathbb{Q}| = |\mathbb{Q}| \cdot |\mathbb{Q}| = \aleph_0 \cdot \aleph_0 = \aleph_0$$

מאחר ששתי הקבוצות הנדונות, עוצמתן היא \aleph_0 נסיק שהעוצמות שוות. **מ.ש.ל.**

ג. הטענה אינה נכונה

לפי ההעתקה ההפיכה (חח"ע ועל) הבאה: $g: \mathbb{Q} \rightarrow B$ המוגדרת ע"י הכלל: $x \mapsto x + \sqrt{7}$ הוכחת הפיכותה של הפונקציה באופן דומה לסעיף הקודם!

$$|B| = |\mathbb{Q}| = \aleph_0$$

לכן: $|P(B)| = 2^{|B|} = 2^{\aleph_0} = \aleph_1$. עוצמת הקבוצה היא \aleph_1 ולכן הקבוצה אינה בת מנייה.

תשובה לשאלה מס' 2

א. צ.ל: $\alpha + \alpha = \alpha$ הוכחה: נבחר A, B שתי קבוצות כלשהן זרות המקיימות: $|A| = |B| = \alpha$.על כן: $|A \cup B| = \alpha + \alpha$ (מאחר שזהו איחוד זר).נרצה להראות ש- $|A \cup B| = \alpha$. לשם כך נניח בשלילה כי- $\alpha + \alpha > \alpha$.אזי לפי ההנחות מתקיים: $|A| = \alpha$; $|A \cup B| > \alpha$; נסמן $C = A \cup B$ כלומר $|C| > \alpha$.לפי הנתון לכל קבוצה A וקבוצה C אם $A \subset C$ ו- $|A| = \alpha$ וכן $|C| > \alpha$ אזי $|C - A| > \alpha$.ולכן עבור הקבוצה שהגדרנו C מתקיים: $|C - A| = |(A \cup B) - A| = |B| = \alpha$ $\alpha < |C - A|$.וכך הגענו לסתירה ולפיכך מתקיים $\alpha + \alpha = \alpha$. **מ.ש.ל.**ב. צ.ל: אם $A \subset C$ $|A| = \alpha$ $|C| > \alpha$ אזי $|C - A| = |C|$.

הוכחה:

ברור שמתקיים: $|C - A| \leq |C|$.נבחר $D \subset C - A$ כך ש- $|D| = \alpha$ (D קיימת כי היא התמונה של העתקה חז"ע מקבוצהבעוצמה α ל- $C - A$).

נחשב:

$$|C - A| = |(C - A) - D| + |D| = |(C - A) - D| + |D| + |A| = |C|$$

לפי סעיף א'

הוכחנו את הטענה, ולכן **מ.ש.ל.**

תשובה לשאלה מס' 3

א. הטענה אינה נכונההפונקציה $\lambda x \in R.\{x\}$ היא פונקציה שמקבלת מספר ממשי ומחזירה קבוצה שבה איבר אחדבלבד והוא x , כלומר זוהי פונקציה ששייכת לקבוצה $R \rightarrow P(R)$.לעומת זאת הקבוצה $\{f \in R \rightarrow R \mid \forall x \in R, f(x) = 1\}$ היא קבוצה חלקית של $R \rightarrow R$ שהיאקבוצה זרה לקבוצה $R \rightarrow P(R)$, ולכן הפונקציה $\lambda x \in R.\{x\}$ אינה שייכת לקבוצה הנ"ל (הרילכל איבר ב- R מותאמת קבוצה ולא איבר ב- R).

ב. הטענה נכונה

הפונקציה $\lambda x \in R.e^x$ היא פונקציה מ- R ל- R , שמקיימת את התנאי הבא:

$$\forall y \in \{x \in R \mid x > 0\}, y \in \{g(x) \mid x \in R\}$$

משמעותו של התנאי היא: כל מספר y חיובי ממש - שייך לתמונה של הפונקציה (כלומר קיים מקור ש- y הוא תמונתו).

תנאי זה אכן מתקיים עבור הפונקציה הנדונה, שכן לכל y כזה ניתן למצוא מקור x באופן הבא:

נגדיר $x = \ln y$ ואז יתקיים $e^x = e^{\ln y} = y$. ביטוי זה מוגדר כיוון שידוע ש- y חיובי. **מ.ש.ל.**

ג. הטענה נכונה

עלינו להוכיח הכלה ממש, לכן ראשית נוכיח הכלה, ואחר-כך נראה שלא מתקיים שוויון.

תהי: $B \in P(\{3n \mid n \in N\})$ אזי: $B \subseteq \{3n \mid n \in N\}$.

עלינו להראות: $B \in \{A \in P(N) \mid |A| = |A \cap \{3k \mid k \in N\}|\}$. ואכן קל לראות שמתקיימים התנאים:

$B \in P(N)$ ואף מכך ש- $B \subseteq \{3n \mid n \in N\}$ - נסיק: $B = B \cap \{3k \mid k \in N\}$ ומכאן

$$|B| = |B \cap \{3k \mid k \in N\}|$$

קעת נראה שאין שוויון בין הקבוצות. ניקח למשל את קבוצת המספרים הטבעיים N :

$N \notin P(\{3n \mid n \in N\})$ אולם: $N \in \{A \in P(N) \mid |A| = |A \cap \{3k \mid k \in N\}|\}$

כי: $N \cap \{3k \mid k \in N\} = \{3k \mid k \in N\} = \aleph_0$ ו- $|N| = |N \cap \{3k \mid k \in N\}| = |\{3k \mid k \in N\}| = \aleph_0$ לפי

ההעתקה התחייב ועל- $n \mapsto 3n$.

תשובה לשאלה מס' 4

א. צ.ל: קיימת לפחות עיר אחת שאם ננתקה מכל דרכי הגישה אליה עדיין נוכל להגיע מכל עיר לכל עיר.

הוכחה: ידוע, שלכל גרף קשיר קיים עץ פורש (עץ שקשתותיו מחברות את כל הקודקודים).

בכל עץ יש לפחות קודקוד אחד שדרגתו 1 (עלה). ננתק קודקוד זה מהעץ (נסמן אותו ב- y).

מובן, שהגרף עדיין קשיר, כי הקודקוד שניתקנו מחובר רק לעיר אחת.

נניח בשלילה שאחרי שהורדנו את הקשת, קיימת עיר x שמנותקת מהעיר הזאת (שהייתה מחוברת

לקודקוד שהורדנו- y). אזי גם לפני שהורדנו את הקשת שתי הערים היו מנותקות, דהיינו לא היה

קיים ביניהן מסלול. עובדה זו באה בסתירה לכך שהעץ פורש !!! **מ.ש.ל.**

ב. צ.ל: $\forall g \in V. \deg(g) \geq \frac{n-1}{2}$ קשיר G .

הוכחה: נבחר שני צמתים כלשהם x ו- y . עלינו להוכיח כי קיים ביניהם מסלול. אם צמתים אלו מחוברים בקשת הוכחנו. לכן נניח כי הם אינם מחוברים בקשת. נגדיר: A - קבוצת כל הקודקודים שמחוברים ל- x . B - קבוצת כל הקודקודים שמחוברים ל- y .

$$|A| \geq \frac{n-1}{2} \quad |B| \geq \frac{n-1}{2}$$

מלבד הקודקודים x ו- y ישנם עוד $n-2$ קודקודים. ולכן: $|A \cup B| \leq n-2$

$$|A \cup B| \geq \frac{n-1}{2} \cdot 2 = n-1$$

נניח בשלילה שהקבוצות A, B זרות. אזי: $|A \cup B| \geq \frac{n-1}{2} \cdot 2 = n-1$. הגענו לסתירה, לכן נסיק שהקבוצות A, B אינן זרות וקיים קודקוד שנמצא בשתייהן. אזי קיים צומת שמחובר בקשת גם ל- x וגם ל- y , ולכן קיים מסלול בין x ל- y .
הדבר נכון לכל שני צמתים ולכן הגרף G קשיר. **מ.ש.ל.**

ג. צ.ל: $\forall g \in V. \deg(g) \geq \frac{n+1}{2}$ קיימים שלושה צמתים x, y, z אשר כל שניים מחוברים עי"י קשת (כלומר יש משולש בגרף).

הוכחה: נבחר שני צמתים x, y שיש ביניהם קשת (בהכרח קיימים !!!). נראה, שקיים קודקוד z מתוך $n-2$ הקודקודים האחרים שמחובר גם ל- x וגם ל- y . נגדיר: A - כל הקודקודים שמחוברים ל- x , פרט ל- y . B - כל הקודקודים שמחוברים ל- y , פרט ל- x .

$$|A| \geq \frac{n+1}{2} - 1 \quad |B| \geq \frac{n+1}{2} - 1$$

נניח בשלילה ש- A, B זרות אזי: $|A \cup B| \geq n+1-2 = n-1$ אולם לפי ההנחה האיחוד אינו מכיל יותר מ- $n-2$ קודקודים. לכן קיבלנו סתירה, A, B אינן זרות וקיים קודקוד שמחובר גם ל- x וגם ל- y . **מ.ש.ל.**

תשובה לשאלה מס' 5

א. לפתרון השאלה נגדיר A_1 - הצירוף 1,2,3 מופיע ; A_2 - הצירוף 4,5,6 מופיע.

כעת נשתמש בעקרון ההכלה וההפרדה ונקבל:

$$|U| - |A_1| - |A_2| + |A_1 \cap A_2| = 10! - 2 \cdot 8! + 6!$$

ב. גם כאן נשתמש בעקרון ההכלה וההפרדה.

מספר האפשרויות של הזוגות 2,3 ו-3,4 הוא $18!$ כי אנו מתייחסים לרצף 2,3,4 כאל איבר אחד.

מספר האפשרויות של כל הזוגות יחד הוא $17!$ כי אז 2,3,4 הם איבר אחד ו-7,8 הוא איבר אחד

ונותרו 15 מספרים נוספים. באופן זה נקבל:

$$20! - 3 \cdot 19! + 18! + 2 \cdot 18! - 17!$$

ג. נייעזר בשקילות של כל עץ למחרוזת באורך $n-2$ תווים. עלים אינם מופיעים במחרוזת, ולכן

במחרוזת יופיעו ארבעה תווים בלבד. לבחירת תווים אלו לרשותינו $\binom{n}{3}$ אפשרויות.

כעת נבחר תו לכל מקום במחרוזת, אולם יש לשים לב שכל התווים שנבחרו חייבים להופיע. לכן

(בפעם השלישית לשאלה זו !!!) נשתמש בעקרון ההכלה וההדחה. התשובה היא:

$$\binom{n}{3} \cdot [3^{n-2} - 3 \cdot 2^{n-2} + 3]$$

תשובה לשאלה מס' 6

א. נגדיר את הפונקציות הבאות:

תהא $F(x)$ יוצרת את הסדרה n^2 .

תהא $G(x)$ יוצרת את הסדרה $\frac{1}{n^4}$.

לפי נוסחה 6 מכפלתן תיתן את הפונקציה היוצרת המבוקשת.

הפונקציה $h(x) = \frac{x}{(1-x)^2}$ יוצרת את $a_n = n$ ולכן הפונקציה היוצרת את n^2 היא $x \cdot h'(x)$

לפי סעיף 9 בטבלת הפונקציות היוצרות. מחישוב זה מקבלים: $F(x) = \frac{x+x^2}{(1-x)^3}$

$$G(x) = \int \frac{\int \frac{-\ln(1-x)dx}{x}}{x} dx$$

מהנוסחאות ניתן לקבל גם: $G(x) = \int \frac{x}{x} dx$

מכפלת שתי הפונקציות תיתן את התשובה.

ב.

(I) $F(x)$ יוצרת את הסדרה a_n . $G(x) = \frac{1}{1+x}$ יוצרת את הסדרה $\lambda_n \cdot (-1)^n$.לפי נוסחה 6 המכפלה $F(x)G(x)$ יוצרת את הסדרה: $c_n = \sum_{k=0}^n a_k b_{n-k} = \sum_{k=0}^n a_k (-1)^{n-k}$

$$\frac{1-x^4}{1+x} F(x) = (1-x)(1+x^2)F(x) = (-x^3 + x^2 - x + 1)F(x) \quad (\text{II})$$

נסמן את הסדרה הנוצרת ב- d_n .נקבל: $d_0 = a_0$, $d_1 = a_1 - a_0$, $d_2 = a_2 - a_1 + a_0$, $d_3 = a_3 - a_2 + a_1 - a_0$,ועבור כל $n \geq 4$: $d_n = a_n - a_{n-1} + a_{n-2} - a_{n-3}$.