

הצעת פתרון למבחן במתמטיקה בדידה 27.2.2001**שאלה 1**

א. צ.ל: לכל שתי קבוצות A, B מתקיים: $|A|+|B|=|A\cup B|+|A\cap B|$.

הוכחה: כדי שנוכל להשתמש בחיבור עוצמות עלינו לדאוג שהקבוצות תהיינה זרות. באגף שמאל:

$$|A|+|B|=|(A\setminus B)\cup(A\cap B)|+|(B\setminus A)\cup(B\cap A)|=|A\setminus B|+|A\cap B|+|B\setminus A|+|B\cap A|$$

באגף ימין:

$$|A\cup B|+|A\cap B|=|(A\setminus B)\cup(A\cap B)\cup(B\setminus A)|+|A\cap B|=$$

$$=|A\setminus B|+|A\cap B|+|B\setminus A|+|B\cap A|$$

וכך קיבלנו ששני האגפים זהים. **מ.ש.ל.**

ב. צ.ל: לכל שלוש קבוצות A, B, C מתקיים:

$$|A|+|B|+|C|+|A\cap B\cap C|=|A\cup B\cup C|+|A\cap B|+|A\cap C|+|B\cap C|$$

הוכחה: ראשית, נשתמש בטענה שהוכחנו בסעיף הקודם על מנת להראות ש:

$$|A|+|B|+|C|=|A\cup B\cup C|+|A\cap B|+|(A\cap C)\cup(B\cap C)|$$

הוכחה לכך:

$$|A|+|B|+|C|=|A\cup B|+|A\cap B|+|C|=|A\cup B\cup C|+|(A\cup B)\cap C|+|A\cap B|=$$

$$=|A\cup B\cup C|+|A\cap B|+|(A\cap C)\cup(B\cap C)|$$

כעת נתבונן באגף שמאל של הטענה אותה אנו מוכיחים: (גם כאן נשתמש בסעיף א')

$$|A|+|B|+|C|+|A\cap B\cap C|=|A\cup B\cup C|+|A\cap B|+|(A\cap C)\cup(B\cap C)|+|A\cap B\cap C|=$$

$$=|A\cup B\cup C|+|A\cap B|+|(A\cap C)\cup(B\cap C)|+|(A\cap C)\cap(B\cap C)|=$$

$$=|A\cup B\cup C|+|A\cap B|+|A\cap C|+|B\cap C|$$

וכך הגענו לאגף ימין. **מ.ש.ל.**

ג. נכליל את הטענות של הסעיפים הקודמים ל- n קבוצות כך:

$$\boxed{\begin{array}{l} \text{סכום חיתוכי } i \\ \text{קבוצות לכל } i \\ \text{אי זוגי} \end{array}} = \boxed{\bigcup_{i=1}^n A_i} + \boxed{\begin{array}{l} \text{סכום חיתוכי } i \\ \text{קבוצות לכל } i \\ \text{זוגי} \end{array}}$$

הערה חשובה: בעת כתיבת פתרון לשאלה זו, יש לשים לב, שאסור לכתוב באף אחד משלבי ההוכחה את פעולת החיסור, מאחר שכידוע, חיסור עוצמות אינו מוגדר היטב.

שאלה 2

א. צ.ל: פונקציה G כך ש- $G \circ H = I_{(B \cup C) \rightarrow A}$

פתרון:

ברור, כי התחום והטווח של הפונקציה G הם: $G: ((B \rightarrow A) \times (C \rightarrow A)) \rightarrow ((B \cup C) \rightarrow A)$

G מקבלת זוג סדור של פונקציות, וצריכה להחזיר פונקציה אחת. נגדיר אותה כך:

$$G = \lambda \langle f, g \rangle \in (B \rightarrow A) \times (C \rightarrow A). \lambda x \in B \cup C. \begin{cases} f(x) & x \in B \\ g(x) & \text{else} \end{cases}$$

ב. צ.ל: באילו תנאים תהיה הפונקציה H חד-חד ערכית?

פתרון: הפונקציה H תהיה **תמייד** חד-חד ערכית. נוכיח זאת:

נניח $h_1, h_2 \in (B \cup C) \rightarrow A$ ונניח $H(h_1) = H(h_2)$. עלינו להראות כי: $h_1 = h_2$.

אם $H(h_1) = H(h_2)$ אזי $\langle h_1|_B, h_1|_C \rangle = \langle h_2|_B, h_2|_C \rangle$ ומכאן: $h_1|_B = h_2|_B \wedge h_1|_C = h_2|_C$.

לכן $h_1 = h_2$ כי אם שתי הפונקציות נותנות את אותם ערכים לכל איבר ב- B או ב- C אז כמובן נותנות את אותם ערכים גם באיחוד של שתי קבוצות אלה.

לכן הפונקציה H חד-חד ערכית לכל שלוש קבוצות C, B, A .

ג. צ.ל: באילו תנאים תהיה הפונקציה H על?

פתרון: הפונקציה תהיה על באחד המקרים הבאים: $|A|=1$ או $B \cap C = \emptyset$.

המקרה של $|A|=1$ הוא מקרה "מנוון" ואף טריויאלי, שכן אם יש רק איבר אחד בקבוצה A אזי

גם בקבוצה $(B \rightarrow A) \times (C \rightarrow A)$ יש רק איבר אחד ולכן הפונקציה היא פונקציית על.

כמו כן, אם $B \cap C = \emptyset$ אזי לכל זוג כזה: $\langle f, g \rangle$ ניתן להגדיר h כך ש- $H(h) = \langle f, g \rangle$

$$h = \lambda x \in B \cup C. \begin{cases} f(x) & x \in B \\ g(x) & x \in C \end{cases} \quad \text{באופן הבא:}$$

פונקציה זו מוגדרת היטב מאחר ש- $B \cap C = \emptyset$, כיוון שכל x מתאים בדיוק לאחד המקרים של

הפונקציה h הנ"ל.

שאלה 3

הטענות השקולות זו לזו הן טענות א', ג' ו-ד'. טענה ב' אינה שקולה לשאר הטענות.
נכיח את שקילותן של שלוש הטענות:

א ← ג

נניח את א', כלומר נניח ש f היא יחס טרנזיטיבי ב- A .
נניח בשלילה כי ג' אינו מתקיים, כלומר קיים $b \in A$ בתמונה של f כך ש- $f(b) \neq b$. בתמונה של הפונקציה f , לכן קיים $a \in A$ כך ש- $f(a) = b$.
קיבלנו: $f(a) = b$ כלומר a מתייחס ל- b ; $c = f(b) \neq b$ כלומר b מתייחס ל- c .
מאחר ש- f היא יחס טרנזיטיבי מתקיים: $f(a) = c$ ולכן $b = f(b) \neq b$. סתירה. **מ.ש.ל.**

ג ← ד

נניח את ג', כלומר נניח ש f מצומצמת לתמונה שלה היא פונקצית הזהות בתמונה.
נניח בשלילה ש- ד' אינו מתקיים כלומר $f \neq f \circ f$. אזי קיים $a \in A$ עבורו
 $f(a) \neq f(f(a))$. אזי $f(a)$ לא עובר לעצמו, אבל הוא בתמונה ולכן סתירה. **מ.ש.ל.**

ד ← א

נניח את ד', כלומר ש- $f = f \circ f$.
נניח בשלילה ש- א' אינו מתקיים כלומר f אינה יחס טרנזיטיבי. אזי קיימים $a, b, c \in A$ כך ש:
 $f(a) = b, f(b) = c, f(a) \neq c$ מכאן $b \neq c$ ולכן $f(a) \neq f(f(a))$. זוהי כמובן סתירה לכך
ש- $f = f \circ f$. **מ.ש.ל.**

ב' אינה שקולה לשאר הטענות

נראה זאת באמצעות הדוגמה הנגדית הבאה:

ניקח קבוצה A את קבוצת המספרים השלמים Z .

נגדיר את הפונקציה: $f(x) = |x|$ (ערך מוחלט).

ניתן לראות בקלות שטענה ד' מתקיימת כי: $(f \circ f)(x) = f(f(x)) = f(|x|) = ||x|| = |x|$
השקילות שהוכחנו מתקיימות גם הטענות א' ו- ג'.

אולם טענה ב' אינה מתקיימת: f אינה פונקצית הזהות כי למשל $f(-3) = |-3| = +3$, והיא גם
לא פונקציה קבועה.

שאלה 4

א. צ.ל: דוגמה לפונקציה f מתוך C_S .

פתרון: עלינו לתת דוגמה לפונקציה שהתחום שלה הוא קבוצת מחלקות השקילות של היחס S והטווח שלה הוא המספרים הטבעיים. התמונה של כל מקור צריכה להיות שייכת למקור (הרי המקורות כאן הם קבוצות בעצמם (!!!)).

עבור היחס S ישנן ארבע מחלקות שקילות: $(N_0 = N \cup \{0\})$

$$M_1 = \{4n | n \in N\}; M_2 = \{4n+1 | n \in N_0\}; M_3 = \{4n+2 | n \in N_0\}; M_4 = \{4n+3 | n \in N_0\}$$

ולכן נגדיר את הפונקציה f כך:

$$f(M) = \begin{cases} 4 & M = M_1 \\ 1 & M = M_2 \\ 2 & M = M_3 \\ 3 & M = M_4 \end{cases}$$

קל לראות שפונקציה זו מקיימת את הנדרש.

ב. צ.ל: דוגמה ליחס שקילות S שעבורו $|C_S| = 7$.

פתרון: עלינו למצוא יחס שקילות S שבו, בכל מחלקת שקילות יהיה רק איבר אחד ולכן הוא יהיה חייב להיות האיבר שתוחזר בפונקציה, מלבד מחלקת שקילות אחת שבה 7 איברים, ולכן יהיה ניתן לבחור את אחד מהם עבור מחלקת שקילות זו. כך תהיינה 7 פונקציות כאלה.

נחלק את המספרים הטבעיים כך: מחלקת שקילות אחת תהיה הקבוצה $\{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$

ושאר מחלקות השקילות תהיינה הסינגלטונים: $\{8\}, \{9\}, \{10\}, \dots$.

הגדרה פורמלית של יחס זה תיכתב כך: $S = \{(x, y) | x = y \vee 1 \leq x, y \leq 7\}$

ג. צ.ל: אם $|C_S| > \aleph_0$ אזי $|C_S| = \aleph$.

הוכחה: אל לנו להניח כי לא קיימת עוצמה בין \aleph לבין \aleph_0 , אולם עלינו לזכור כי לא קיימת

עוצמה שאינה סופית וקטנה מ- \aleph_0 .

אם $|C_s| > N_0$ אזי לא ייתכן שעוצמת קבוצת מחלקות השקילות של היחס S סופית. זאת, כי אם עוצמת קבוצת מחלקות השקילות של היחס S היא סופית, אז $|C_s|$ סופית או בת מנייה.

מאחר שלא קיימת עוצמה שאינה סופית וקטנה ממש מ- N_0 , נסיק ש- $|N/S| = N_0$ (חסום משני הכיוונים כי $|N/S| \leq |N|$).

כמו כן לא ייתכן שמספר סופי של מחלקות שקילות בעוצמה אינסופית, כי אז $|C_s| = N_0$ ולכן לפנינו בהכרח קבוצת מחלקות שקילות בעוצמה N_0 שעוצמותיהן N_0 . לכן $|C_s| \geq N_0$.

מצד שני: $N_0 = N_0^{|N/S|} \leq |C_s| \leq |N|^{1/|S|}$. לכן: $|C_s| = N_0$. מ.ש.ל.

שאלה 5

א. צ.ל: בכמה סדרות באורך n של הספרות $0,1,2,3,4$ סכום הספרות הוא 9 ?

פתרון: נבנה פונקציה יוצרת המתאימה לתוכן הבעיה:

$$F(x) = (1+x+x^2+x^3+x^4)^n$$

עלינו למצוא את המקדם של x^9 בפיתוח פונקציה יוצרת זו.

$$F(x) = \left(\frac{1-x^5}{1-x}\right)^n = (1-x^5)^n \cdot \left(\frac{1}{1-x}\right)^n$$

$$(1-x^5)^n = 1 - nx^5 + \binom{n}{2}x^{10} - \dots$$

$$(1-x)^{-n} = 1 + \dots + \binom{4+n-1}{4}x^4 + \dots + \binom{9+n-1}{9}x^9 + \dots$$

$$\underline{\binom{8+n}{9} - n \cdot \binom{3+n}{4}} \quad \text{ולכן המקדם של } x^9 \text{ הוא:}$$

ב. צ.ל: בכמה עצים על קבוצת הקודקודים $V = \{1, 2, \dots, n\}$ לקודקוד 1 דרגה 1 ולקודקוד 2 דרגה גדולה מ-1?
פתרון: נשתמש בנוסחת קיילי.

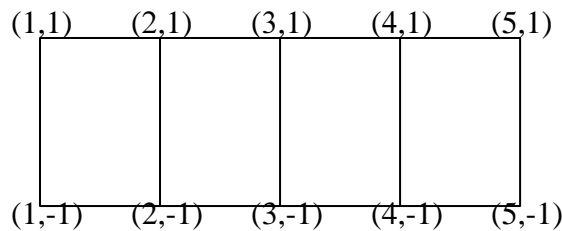
מספר העצים שבהם דרגת הקודקוד 1 היא 1 הוא $(n-1)^{n-2}$.

מספר העצים שבהם דרגת הקודקודים 1 ו-2 היא 1 הוא $(n-2)^{n-2}$.

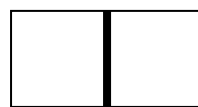
הפרש ערכים אלו ייתן את התשובה לשאלה, ולכן התשובה היא: $(n-1)^{n-2} - (n-2)^{n-2}$.

שאלה 6

א. נשרטט דיאגרמה של G_5 .



ב. כמה עצים פורשים יש ל- G_3 ?



דיאגרמה של G_3 נראית כך:

נבחין בין שני מקרים:

(1). הקשת המודגשת (שבתוך המלבן) איננה מחוברת, אזי כדי שיתקבל עץ פורש יש "לוותר" בנוסף לכך על אחת משש הקשתות האחרות. כלומר במקרה זה 6 אפשרויות.

(2). הקשת המודגשת (שבתוך המלבן) מחוברת, אזי כדי שיתקבל עץ פורש יש "לוותר" על קשת

אחד במלבן הימני ועל קשת אחת במלבן השמאלי, מספר האפשרויות לכך הוא: $3 \cdot 3 = 9$.

מאחר ששני המקרים הללו זרים, וכוללים את כל האפשרויות, ל- G_3 **15 עצים פורשים**.

ג. כמה עצים פורשים יש ל- G_n ?

נבנה נוסחת נסיגה המתאימה לתוכן הבעיה. נגדיר: a_n - מספר העצים הפורשים שיש ל G_n .
 נניח של- G_n יש a_n עצים פורשים. לכל עץ פורש כזה ניתן להוסיף בקצה הימני את ה"תוספות"

הבאות כדי לקבל עץ פורש של G_{n+1} : 1. \lceil 2. \lfloor 3. $_$

ולכן עד כה מצאנו $3a_n$ אפשרויות.

אולם ניתן גם להוסיף את ה"תוספת" הבאה: \rfloor

ההבדל הוא שאת "תוספת" זו ניתן להוסיף רק לעצים פורשים של G_n שאין להם את הקשת

הימנית ביותר (המאונכת) כדי שלא ייווצר מעגל. כאלו יש: $2a_{n-1} + 2a_{n-2} + 2a_{n-3} + \dots$

קיבלנו: $a_{n+1} = 3a_n + 2a_{n-1} + 2a_{n-2} + 2a_{n-3} + \dots$

נציב n-1 ונקבל: $a_n = 3a_{n-1} + 2a_{n-2} + 2a_{n-3} + 2a_{n-4} + \dots$

נחסר את המשוואות ונקבל: $a_{n+1} - a_n = 3a_n - a_{n-1}$

$$\begin{cases} a_{n+1} = 4a_n - a_{n-1} \\ a_0 = 0 \\ a_1 = 1 \end{cases} \quad \text{לכן כלל הנסיגה הוא:}$$

כעת נמצא לסדרה ביטוי מפורש. הפולינום האופייני הוא: $x^2 - 4x + 1 = 0$

שורשיו הם: $2 \pm \sqrt{3}$, ולכן הסדרה היא מהצורה הבאה: $a_n = \alpha \cdot (2 + \sqrt{3})^n + \beta \cdot (2 - \sqrt{3})^n$

למציאת α, β יש להציב את שני תנאי ההתחלה, וכך מקבלים:

$$a_n = \frac{1}{2\sqrt{3}} \cdot (2 + \sqrt{3})^n - \frac{1}{2\sqrt{3}} \cdot (2 - \sqrt{3})^n$$