

בוחר בדידה 88-195

25.7.2022, כ"ו תמוז תשפ"ב

מתרגלים: שחר חנניה, כנה נהיר, גלעד פורת-קורן, הדר קנר, אושרית שטוסל, הראל רוזנפלד.
הנחיות:

- משך הבוחן: שעה ללא הארכות זמן, שעה וחצי כולל הארכות זמן.
- יש לענות על כל השאלות.
- השאלות לא מסודרות בהכרח לפי רמת קושי- מומלץ להתחיל עם שאלות שאתם יודעים לפתור.
- ללא חומר עזר, גם לא מחשבון.
- ניקוד מקסימלי: 110.

המלצה: הסתכלו על כל השאלות והתחילו עם השאלות שאתם יודעים לענות. חלקו את זמנכם בתבונה!

בהצלחה!

1. (20 נק') יהיו A, B פסוקים. נגדיר סדרה של פסוקים: $P_1 = A, P_2 = B$, ולכל $n \geq 3$ נגדיר:

$$P_n = (B \rightarrow P_{n-2}) \vee (P_{n-1} \rightarrow A) .$$

הוכיחו באינדוקציה או בכל דרך אחרת כי לכל $n \geq 4$ זוגי, P_n הוא טאוטולוגיה (כלומר, ערך הפסוק הוא אמת ללא תלות בערכי האמת של A, B).

פתרון:

נוכיח באינדוקציה על הטבעיים הזוגיים הגדולים או שווים ל-4:

• **בסיס האינדוקציה:** נוכיח כי הטענה נכונה עבור $n = 4$:

$$\begin{aligned} P_4 &= (B \rightarrow P_2) \vee (P_3 \rightarrow A) \\ &\equiv (B \rightarrow B) \vee (P_3 \rightarrow A) \end{aligned}$$

ניזכר כי $B \rightarrow B \equiv T$ ולכן נקבל:

$$\begin{aligned} P_4 &\equiv (B \rightarrow B) \vee (P_3 \rightarrow A) \\ &\equiv (B \rightarrow B) \vee (P_3 \rightarrow A) \\ &\equiv T \vee (P_3 \rightarrow A) \equiv T \end{aligned}$$

• **צעד האינדוקציה:** נניח כי הטענה נכונה עבור $k \geq 4$ טבעי זוגי כלשהו, ונוכיח כי הטענה נכונה עבור $n + 2$:

$$P_{n+2} = (B \rightarrow P_n) \vee (P_{n+1} \rightarrow A)$$

מהנחת האינדוקציה מתקיים כי P_n טאוטולוגיה, כלומר $P_n \equiv T$, ולכן:

$$\begin{aligned} P_{n+2} &= (B \rightarrow P_n) \vee (P_{n+1} \rightarrow A) \\ &\equiv (B \rightarrow T) \vee (P_{n+1} \rightarrow A) \end{aligned}$$

ניזכר כי $B \rightarrow T \equiv T$ ולכן נקבל:

$$\begin{aligned} P_{n+2} &= (B \rightarrow P_n) \vee (P_{n+1} \rightarrow A) \\ &\equiv (B \rightarrow T) \vee (P_{n+1} \rightarrow A) \\ &\equiv T \vee (P_{n+1} \rightarrow A) \equiv T \end{aligned}$$

□

2. (18 נק' כל סעיף) הוכיחו/הפריכו את הטענות הבאות:

- (א) לכל שלוש קבוצות A, B, C , אם $A \cap B \subseteq C$ אזי $(A \setminus C) \cap B = \emptyset$.
- (ב) לכל שתי קבוצות $A, B \subseteq U$ (היא קבוצה אוניברסלית), $A \cap B \cap (A \Delta B)^c = A \Delta B$ אם $(A \Delta B)^c = U$.
- (ג) לכל שתי קבוצות A, B , מתקיים כי $A \setminus B \in P(A) \setminus P(B)$.

פתרון:

(א) הוכחה: יהיו A, B, C קבוצות כך ש- $A \cap B \subseteq C$. נוכיח ש- $(A \setminus C) \cap B = \emptyset$.
נניח בשלילה כי $(A \setminus C) \cap B \neq \emptyset$, אז יש $x \in (A \setminus C) \cap B$. נבחר x כזה. מתקיים:

$$\begin{aligned} x &\in (A \setminus C) \cap B \\ &\downarrow \\ (x \in A \setminus C) &\wedge (x \in B) \\ &\downarrow \\ ((x \in A) \wedge (x \notin C)) &\wedge (x \in B) \\ &\downarrow \\ ((x \in A) \wedge (x \in B)) &\wedge (x \notin C) \end{aligned}$$

כאשר הגרירה הלוגית האחרונה נובעת מאסוציאטיביות (קיבוציות) וקומוטטיביות (חילופיות) של הקשר הלוגי \wedge .

$$\begin{aligned} ((x \in A) \wedge (x \in B)) &\wedge (x \notin C) \\ &\downarrow \\ (x \in A \cap B) &\wedge (x \notin C) \\ &\downarrow \\ x &\in (A \cap B) \setminus C \end{aligned}$$

אבל $A \cap B \subseteq C$ ולכן $(A \cap B) \setminus C = \emptyset$. בסתירה. \square

(ב) הפרכה: ניקח $U = \{1, 2\}$, $A = B = \{1\}$, אזי $A \Delta B = \emptyset$ ולכן $(A \Delta B)^c = (\emptyset)^c = U = \{1, 2\}$. אבל $A \cap B \cap (A \Delta B)^c = \{1\} \cap \{1, 2\} = \{1\} \neq \emptyset = A \Delta B$.
גורר $(A \Delta B)^c = U$. זוהי הפרכה לגרירה הלוגית: $(A \Delta B)^c = U$.
 $(A \cap B \cap (A \Delta B)^c = A \Delta B)$.

(ג) הפרכה: תהי A קבוצה, ונבחר $B = A$. אזי $A \setminus B = \emptyset$ וכן $P(A) \setminus P(B) = \emptyset$. אבל:

$$A \setminus B \notin P(A) \setminus P(B) = \emptyset .$$

3. (18 נק' כל סעיף) יהי R יחס על קבוצה A . נגדיר את יחס ההרכבה על A :

$$R \circ R = \{(a, b) \in A \times A \mid \exists c \in A : (aRc) \wedge (cRb)\}$$

(א) הוכיחו כי אם R רפלקסיבי וטרנזיטיבי אז $R = R \circ R$.

(ב) הוכיחו/הפריכו: אם $R \circ R$ יחס שקילות, אז גם R יחס שקילות.

פתרון:

(א) נניח כי R יחד רפלקסיבי וטרנזיטיבי. נוכיח ע"י הכלה דו-כיוונית:

• יהי $(a, b) \in R$. כיוון ש- R יחס רפלקסיבי, אזי aRa . לכן, נבחר $c = a$ ונקבל כי $(aRa) \wedge (aRb)$, כלומר $(a, b) \in R \circ R$.

• יהי $(a, b) \in R \circ R$. מהגדרת $R \circ R$, קיים $c \in A$ כך ש- $(aRc) \wedge (cRb)$. כיוון ש- R יחס טרנזיטיבי, נקבל שמתקיים גם aRb , כלומר $(a, b) \in R$.

□

(ב) **הפרכה:** עבור $A = \{1, 2\}$ והיחס $R = \{(1, 2), (2, 1)\}$, מתקיים $R \circ R = \{(1, 1), (2, 2)\}$ שהוא אכן יחס שקילות (יחס השיוויון הוא יחס שקילות), אך R אינו יחס שקילות (הוא אינו רפלקסיבי/טרנזיטיבי, שכן הזוגות $(1, 1)$, $(2, 2)$ אינם ביחס).