

אוניברסיטת אריאל בשומרון

מבחן לדוגמא

פקולטה: מדעי הטבע. מחלקה: מתמטיקה מדעי המחשב. שם הקורס: לוגיקה ותורת הקבוצות.

קוד הקורס: 2-7016510.

משך הבחינה: 3 שעות. חומר עזר: דפי הנוסחאות שמצורפים בסוף. עליכם להשיב על 5

השאלות הבאות. כל תשובה נכונה מזכה ב-20 נקודות.

סימונים: מספרים טבעיים: $N = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$ שלמים: Z רציונלים Q

ממשיים: R

(1) לגבי כל אחד מהפסוקים הבאים קבע האם הוא מתקיים במבנה $\langle N, <, + \rangle$. אין צורך לנמק כלל.

$$(א) \alpha = \exists x [\neg [[\exists y (y < x)] \rightarrow [\exists y (y + x \neq y)]]] \quad (7 \text{ נק'})$$

$$(ב) \beta = \forall x \exists y \forall z [\neg ((x < y) \rightarrow (y = x + 1 \vee z + z = x + y))] \quad (7 \text{ נק'})$$

$$(ג) \gamma = \exists y \forall x (x < y) \quad (8 \text{ נק'})$$

(2) לגבי כל זוג מבנים, המופיע בכל סעיף, קבע האם הם איזומורפיים. אין צורך לנמק כלל.

$$(א) \langle n, < \rangle, \{n \in N : 3 \text{ מתחלק } n\}, \langle N, < \rangle \quad (7 \text{ נק'})$$

$$(ב) \langle N, + \rangle, \langle Z, + \rangle \quad (7 \text{ נק'})$$

$$(ג) \langle P(N), \cup \rangle, \langle P(Z), \cup \rangle \quad (8 \text{ נק'})$$

(3) לגבי כל זוג קבוצות, המופיע בכל סעיף, קבע איזו קבוצה עוצמתה גדולה יותר או האם עוצמות הקבוצות שוות. **אין צורך לנמק כלל.**

(א) $A = P(R), B = P(P(N))$ (7 נק')

(ב) $A = \{a \in R : a^3 \in Q \text{ או } a^7 \in Q \cup \{\sqrt{n} : n \in N\}\}, B = N$ (7 נק')

(ג) $A = P(R), B = (0,2)$ מסמן את הקטע הממשי $(0 < x < 2)$ (8 נק')

(4) נתון: $A \subseteq B$. הוכיחו או הפריכו: $P(A) \subseteq P(B)$. (שאלה מחוברת הקורס).

(5) תהי A קבוצת הזוגות $\langle n, k \rangle$ של מספרים שלמים כך ש- $k < n$. נגדיר יחס S^* על A כך:

עבור שני אברים $\langle n_1, k_1 \rangle, \langle n_2, k_2 \rangle \in A$, הזוג $\langle \langle n_1, k_1 \rangle, \langle n_2, k_2 \rangle \rangle \in S^*$ אם ורק אם $n_2 < n_1 < k_1 < k_2$. למשל, $\langle \langle 1, 2 \rangle, \langle -5, 5 \rangle \rangle \in S^*$, כי $-5 < 1 < 2 < 5$.

נגדיר אוצר המילים L: ב-L יש סמן יחס דו-מקומי S וסמן של קבוע אישי c_a כנגד כל a ב-A.

נגדיר מבנה M שמפרש את L כך: העולם שלו הוא A. S מתפרש ב-M כיחס S^* . c_a מתפרש ב-M בקבוע האישי a.

נגדיר תורות: $T_0 = Th(M)$, כלומר קבוצת הפסוקים ב-L שמתקיימים ב-M.

$$T_1 = T_0 \cup \{S(c_a, d) : a \in A\}$$

$$T_2 = T_0 \cup \{S(d, c_a) : a \in A\}$$

$$T_3 = T_1 \cup T_2$$

א. לגבי כל אחת מהתורות T_1, T_2, T_3 עליכם לבחור באפשרות היחידה הנכונה מבין האפשרויות הבאות: 1. לא עקבית 2. עקבית ויש לה מודל שהוא העשרה של M 3. עקבית, אבל אין לה מודל שהוא העשרה של M. **בחלק זה, אין צורך לנמק כלל.** (העשרה במקרה הזה, פרושו שמוסיפים פרוש ל-d, כלומר שהוא מתפרש כאבר בעולם של M, שהוא A). (8 נקודות)

ב. בחרו תורה לגביה בחרתם בחלק א באפשרות 3 והוכיחו שהיא אכן עקבית. (12 נקודות)

בהצלחה!

הוכחה ש-1,2,3,5 ∈ I

(18)

$$\alpha \equiv \exists x \left(\overbrace{(\exists y (y < x))}^I \wedge \overbrace{\forall y (y + x = y)}^{II} \right) \quad (K) \quad (1)$$

נניח α נכון. $(\neg (A \rightarrow B) \equiv A \wedge \neg B)$ כי

נניח $\neg \alpha$ נכון. $x > 0$ נכון. $(I) - N$ נכון. $\neg \alpha$ נכון.

נניח $x = 0$, $x < 0$ נכון. $x < 0$ נכון.

נניח (F) נכון.

$$\beta \equiv \forall x \exists y \forall z ((x < y) \wedge (y \neq x+1) \wedge (z+z \neq x+y)) \quad (2)$$

נניח β נכון. $x \in \mathbb{N}$ נכון. $x \in \mathbb{N}$ נכון.

$$x+y = 2x+3 \quad \text{נכון} \quad y = x+3$$

$$(T) \quad (z+z \neq x+y \quad z \in \mathbb{N} \text{ נכון})$$

$$(2) \quad \text{נניח } x = y+1 \text{ נכון. } y \in \mathbb{N} \text{ נכון. } x \in \mathbb{N} \text{ נכון.}$$

$$(2) \quad (c) \quad \text{אינדוקציה: } H: \mathbb{N} \rightarrow A$$

$$H(n) = 3n \quad \text{נכון. } A = \{n \in \mathbb{N} \mid 3 \mid n\}$$

(אינדוקציה) $(n \mid 3)$

$$(2) \quad \text{נניח } A = \{n \in \mathbb{N} \mid 3 \mid n\}$$

$$A = \forall x \forall y \exists z (x + z = y)$$

$$(\mathbb{Z}, +) \models A, (\mathbb{N}, +) \models \neg A \quad \text{שכ}$$

הנני מוכיח $\mathbb{N}, \mathbb{Z} \rightarrow \text{הנני}$ (2)

$$\text{הנני } f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Z} \quad \text{הנני } \underline{\text{הנני } f}$$

$$H: \mathcal{P}(\mathbb{N}) \rightarrow \mathcal{P}(\mathbb{Z}) \quad \text{הנני } \underline{\text{הנני } H}$$

$$\text{הנני } H \quad \text{שכ} \quad H(A) = f(A) \quad \text{הנני}$$

$$(f(A) = \{f(a) \mid a \in A\} \quad \text{הנני})$$

$$H(A_1 \cup A_2) = f(A_1 \cup A_2) = f(A_1) \cup f(A_2) \quad \text{הנני}$$

$$= H(A_1) \cup H(A_2)$$

$$\text{(הנני } \rightarrow \text{הנני)} \quad \mathbb{R} \approx \mathcal{P}(\mathbb{N}) \quad \text{הנני } \mathbb{R} \approx \mathcal{P}(\mathbb{N}) \quad \text{הנני}$$

$$\underline{\text{הנני } \rightarrow \text{הנני}} \quad \mathbb{P}(\mathbb{R}) \approx \mathcal{P}(\mathcal{P}(\mathbb{N})) \quad \text{הנני}$$

$$A = \{\sqrt[3]{q} \mid q \in \mathbb{Q}\} \cup \{\sqrt[7]{q} \mid q \in \mathbb{Q}\} \quad \text{(2)}$$

$$\cup \{\sqrt[7]{n} \mid n \in \mathbb{N}\}$$

הנני $\mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{H} \rightarrow \mathbb{O} \rightarrow \mathbb{S} \rightarrow \mathbb{A} \rightarrow \mathbb{K} \rightarrow \mathbb{L} \rightarrow \mathbb{M} \rightarrow \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{O} \rightarrow \mathbb{P} \rightarrow \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{S} \rightarrow \mathbb{T} \rightarrow \mathbb{U} \rightarrow \mathbb{V} \rightarrow \mathbb{W} \rightarrow \mathbb{X} \rightarrow \mathbb{Y} \rightarrow \mathbb{Z}$

הנני $\mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{H} \rightarrow \mathbb{O} \rightarrow \mathbb{S} \rightarrow \mathbb{A} \rightarrow \mathbb{K} \rightarrow \mathbb{L} \rightarrow \mathbb{M} \rightarrow \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{O} \rightarrow \mathbb{P} \rightarrow \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{S} \rightarrow \mathbb{T} \rightarrow \mathbb{U} \rightarrow \mathbb{V} \rightarrow \mathbb{W} \rightarrow \mathbb{X} \rightarrow \mathbb{Y} \rightarrow \mathbb{Z}$

: וכל \mathbb{N} $|C_0, 2| = |\mathbb{R}|$ (3)

$P \rightarrow \exists X \exists Y \exists Z \exists A \rightarrow \exists X \exists Y$ $|P(\mathbb{R})| > |\mathbb{R}|$

$P(A) \subseteq P(B)$ $A \subseteq B$ \Rightarrow כיון (4)

הוכחה
 $|X| \subseteq A$ \Rightarrow $X \in P(A)$ \Rightarrow

$a \in X$ \Rightarrow $X \subseteq B$ \Rightarrow $A \subseteq B$

$X \in P(B)$ \Rightarrow $(a \in B \Rightarrow a \in A)$

(5) תהי A קבוצת הזוגות $\langle n, k \rangle$ של מספרים שלמים כך ש- $k < n$. נגדיר יחס S^* על A כך: עבור שני אברים $\langle n_1, k_1 \rangle, \langle n_2, k_2 \rangle \in A$, הזוג $\langle \langle n_1, k_1 \rangle, \langle n_2, k_2 \rangle \rangle \in S^*$ אם ורק אם $n_2 < n_1 < k_1 < k_2$. למשל, $\langle \langle 1, 2 \rangle, \langle -5, 5 \rangle \rangle \in S^*$ כי $-5 < 1 < 2 < 5$.

נגדיר אוצר מילים L: ב-L יש סמן יחס דו-מקומי S וסמן של קבוע אישי c_a כנגד כל a ב-A.

נגדיר מבנה M שמפרש את L כך: העולם שלו הוא A. S מתפרש ב-M כיחס S^* . c_a מתפרש ב-M כקבוע האישי a.

נגדיר תורות: $T_0 = Th(M)$, כלומר קבוצת הפסוקים ב-L שמתקיימים ב-M.
 $T_1 = T_0 \cup \{S(c_a, d) : a \in A\}$ (d הוא סמן של קבוע אישי שאיננו שייך ל-L).
 $T_2 = T_0 \cup \{S(d, c_a) : a \in A\}$
 $T_3 = T_1 \cup T_2$

א. לגבי כל אחת מהתורות T_1, T_2, T_3 עליכם לבחור באפשרות היחידה הנכונה מבין האפשרויות הבאות: 1. לא עקבית 2. עקבית ויש לה מודל שהוא העשרה של M 3. עקבית, אבל אין לה מודל שהוא העשרה של M. בחלק זה, אין צורך לנמק כלל. (העשרה במקרה הזה, פרושו שמוסיפים פרוש ל-d, כלומר שהוא מתפרש כאבר בעולם של M, שהוא A). (8 נקודות)
 ב. בחרו תורה לגביה בחרתם בחלק א באפשרות 3 והוכיחו שהיא אכן עקבית. (12 נקודות)

[פתרון:

א. T_1 עקבית, אבל אין לה מודל שהוא העשרה של M (אפשרות 3).
 T_2 איננה עקבית (אמנם לא דרוש נמוק, אבל הנה נמוק: הפסוק $\neg \exists x (S(x, c_{\langle 1, 2 \rangle}))$ שייך ל- T_0 ולכן ל- T_2 . לפיכך שני הפסוקים $\neg \exists x (S(x, c_{\langle 1, 2 \rangle}))$ ו- $S(d, c_{\langle 1, 2 \rangle})$ שייכים ל- T_2 והם כמוכן סותרים אחד את השני). T_3 איננה עקבית.
 ב. נוכיח ש- T_1 עקבית. תהי T^- תת-קבוצה סופית של T_1 . לפי משפט הקומפקטיות, מספיק להוכיח ש- T^- עקבית. תהי B קבוצת הפסוקים מהצורה $S(c_{\langle n, k \rangle}, d)$ שמופיעים ב- T^- . מכיון ש- T^- סופית, גם B סופית. לכן יש n^*, k^* שלמים כך שלכל פסוק $S(c_{\langle n, k \rangle}, d)$ ב-B, מתקיים $n^* < n < k < k^*$. נגדיר העשרה M^- של M כך: $d^{M^-} = \langle n^*, k^* \rangle$. זהו אבר ב-A. נוכיח ש- M^- הוא מודל ל- T^- . יהי α פסוק ב- T^- .

מקרה א: $\alpha \in T_0$. במקרה זה, מכיון ש-M הוא מודל של T_0 , הוא גם מקיים את α . מכיון ש- M^- הוא העשרה של M, גם הוא מקיים את α .

מקרה ב: $\alpha \notin T_0$. במקרה זה, $\alpha \in B$, כלומר ש- α הוא פסוק מהצורה $S(c_{\langle n, k \rangle}, d)$. לכן $n^* < n < k < k^*$. ב- M^- הקבוע האישי $c_{\langle n, k \rangle}$ מתפרש כ- $\langle n, k \rangle$ והקבוע האישי d מתפרש כ- $\langle n^*, k^* \rangle$. לכן α מתקיים ב- M^- . מ.ש.ל.]