

אוניברסיטת בן-גוריון בנגב
מדור בחינות



תאריך הבחינה: 30.6.15
שם המרצה: ג. משביצקי, ר. ליפיאנסקי
מבחן ב: מבוא למתמטיקה דיסקרטית
מס' קורס: 20119661
שנה: תשע"ה סמ' אביב מועד: א
משך הבחינה: 3 שעות
חומר עזר: דף נוסחאות מצורף

ענו על 3 מתוך 4 השאלות הבאות. כל שאלה שווה 34 נקודות. הוכיחו ונמקו תשובותיכם. הניקוד המקסימאלי במבחן הוא 102. מי שיצבור 100 נקודות או יותר ציונו הסופי יהיה 100.

שאלה 1

(17 נק') (א) מהו מספר הסידורים של 9 כדורים: 3 כדורים אדומים, 3 כדורים כחולים, ו-3 כדורים ירוקים. מהו מספר הסידורים של כדורים אלו בהם אין 3 כדורים סמוכים באותו צבע. רמז: אפשר להשתמש בשיטת ההכלה וההדחה.
(17 נק') (ב) מצאו את a_n שזהו מספר הסידורים באורך n של כדורים משלושה צבעים: אדום, כחול, ירוק שלא מכילים זוגות אדום-אדום ואדום-כחול של כדורים סמוכים.

פתרון. (א) בו נסמן ע"י $\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3$ את התנאים הבאים: α_1 - בסידור הנ"ל קיימים 3 כדורים אדומים סמוכים, α_2 - בסידור הנ"ל קיימים 3 כדורים כחולים סמוכים ו- α_3 בסידור הנ"ל קיימים 3 כדורים ירוקים סמוכים. צריך למצוא $N(\bar{\alpha}_1 \bar{\alpha}_2 \bar{\alpha}_3)$. לפי עקרון ההכלה והפרדה נקבל:

$$N(\bar{\alpha}_1 \bar{\alpha}_2 \bar{\alpha}_3) = N - \sum_{i=1}^3 N(\alpha_i) + \sum_{i,j=1}^3 N(\alpha_i \alpha_j) - N(\alpha_1 \alpha_2 \alpha_3)$$

אבל $N(\alpha_1) = N(\alpha_2) = N(\alpha_3) = \frac{7!}{3!3!}$ ו- $N(\alpha_1 \alpha_2) = N(\alpha_2 \alpha_3) = N(\alpha_1 \alpha_3) = \frac{5!}{3!}$ ו- $N(\alpha_1 \alpha_2 \alpha_3) = 3!$

$$N(\bar{\alpha}_1 \bar{\alpha}_2 \bar{\alpha}_3) = \frac{9!}{3!3!3!} - 3 \frac{7!}{3!3!} + 3 \frac{5!}{3!} - 6$$

(ב) יש a_{n-1} סידורים באורך n שמתחילים בכדור כחול ו- a_{n-1} סידורים באורך n שמתחילים בכדור ירוק ויש a_{n-2} סידורים באורך n שמתחילים בזוג אדום-ירוק ואין סידורים אחרים באורך n שמקיימים את כל התנאים של השאלה. לכן $a_n = 2a_{n-1} + a_{n-2}$, $a_1 = 3$, $a_2 = 9 - 2 = 7$, $a_3 = 7 - 2 = 1$ לכן $a_0 = a_2 - 2a_1 = 7 - 6 = 1$. הפתרונות של המשוואה $x^2 - 2x - 1$ הם $1 + \sqrt{2}$ ו- $1 - \sqrt{2}$ ולכן $a_n = \alpha(1 + \sqrt{2})^n + \beta(1 - \sqrt{2})^n$ ונחשב α, β מהמשוואות $a_0 = 1 = \alpha + \beta$ ו-

$$(\alpha - \beta)\sqrt{2} = a_1 - 3 = \alpha(1 + \sqrt{2}) + \beta(1 - \sqrt{2}) - 3 = \alpha + \beta + (\alpha - \beta)\sqrt{2} = 1 + (\alpha - \beta)\sqrt{2}$$

$$a_n = (1 + \sqrt{2})^{n+1} / 2 + (1 - \sqrt{2})^{n+1} / 2 \text{ נקבל תשובה } \beta = (1 - \sqrt{2}) / 2 \text{ ו- } \alpha = (1 + \sqrt{2}) / 2$$

שאלה 2

(12 נק') (א) מצאו את הצורה הדיסיונקטיבית נורמאלית הקנונית עבור הפסוק $(A \rightarrow B) \rightarrow C$.
(11 נק') (ב) הוכיחו כי לא קיים פסוק במערכת הקשרים $\{\vee, \wedge\}$ השקול לוגית ל- $A \rightarrow B$.

(11 נק') **ג** מצאו צורה דיסיונקטיבית נורמאלית מינימאלית עבור הפסוק
 $(Y \wedge \neg Z) \vee (\neg X \wedge \neg Y \wedge Z) \vee (\neg Y \wedge \neg Z) \vee (X \wedge Y \wedge Z)$
רמז אפשר להשתמש במפות קרנו.

פתרון. א) בהוכחה של משפט הצגת של פונקציה אמת הצגנו פונקציית אמת על-ידי פסוק בצורה הדיסיונקטיבית נורמאלית הקנונית. נסמן השמה בשלושה משתנים על-ידי שלישייה לדוגמה השלישייה (T, T, F) מסמנת השמה s הבאה: $s(A) = s(B) = T, s(C) = F$.
 $Val((A \rightarrow B) \rightarrow C, s) = T$ אם ורק אם $s(C) = T$ או $Val((A \rightarrow B), s) = F$. לכן
 $s \in \{(T, F, F), (T, T, T), (T, F, T), (F, T, T), (F, F, T)\}$ אם ורק אם $Val((A \rightarrow B) \rightarrow C, s) = T$
לכן הצורה הדיסיונקטיבית נורמאלית הקנונית עבור הפסוק $(A \rightarrow B) \rightarrow C$ היא
 $(A \wedge \neg B \wedge \neg C) \vee (A \wedge B \wedge C) \vee (A \wedge \neg B \wedge C) \vee (\neg A \wedge B \wedge C) \vee (\neg A \wedge \neg B \wedge C)$

ב) נוכיח באינדוקציה על אורך הפסוק, שכל פסוק φ הכתוב במערכת $\{\vee, \wedge\}$ מקבל ערך F בהשמה g הנותנת ערך F לכל המשתנים בפסוק.
בסיס האינדוקציה: $\varphi = A$ פסוק אטומי והטענה מתקיימת $Val(\varphi, s) = s(A) = F$.
הנחת האינדוקציה: לכל פסוק φ מאורך קטן מ- n הכתוב במערכת $\{\vee, \wedge\}$ מתקיים $val(\varphi, g) = F$ עבור g ההשמה הנותנת ערך F לכל המשתנים הפסוקיים.
צעד האינדוקציה: יהא φ פסוק מאורך n הכתוב במערכת $\{\vee, \wedge\}$. אז יש 2 מקרים:
1. $\varphi = \psi \vee \lambda$, אז מהנחת האינדוקציה $val(\psi, g) = F = val(\lambda, g)$, ומכאן:
 $val(\varphi, g) = t_{\vee}(val(\psi, g), val(\lambda, g)) = t_{\vee}(F, F) = F$ כנדרש.
2. $\varphi = \psi \wedge \lambda$, אז מהנחת האינדוקציה $val(\psi, g) = F = val(\lambda, g)$, ומכאן:
 $val(\varphi, g) = t_{\wedge}(val(\psi, g), val(\lambda, g)) = t_{\wedge}(F, F) = F$ כנדרש.
מכיוון ש- $val(x \rightarrow y, g) = T$ נקבל שאין פסוק שקול ל- $x \rightarrow y$ במערכת $\{\vee, \wedge\}$.

שאלה 3.

א) מצאו פסוק בשפה L למבנה המתמטי $M = (A; R, =)$ עם יחס דו-מקומי R על A שמגדיר כי (3 נק') **א1** היחס R הוא פונקציה מ- A ל- A ;
(9 נק') **א2** היא פונקציה על ולכל $b \in A$ יש בדיוק 2 מקורות.
כאשר עבור $(a, b) \in R$ איבר a נקרא מקור לאיבר b .

(11 נק') **ב**) תהא L שפה המכילה סימן יחס דו-מקומי R וסימן השוויון.
לכל זוג מהמבנים הבאים מצאו פסוק שנכון באחד מהם ולא נכון בשני.
 $M_1 = (Q, \leq), M_2 = (N, \leq), M_3 = (P(N), \subseteq)$

ג) הוכיחו כי

(6 נק') **ג1** קבוצת כל המספרים המתחלקים ב-3 גדירה במבנה $M = (N, +)$.
(5 נק') **ג2** קבוצת כל המספרים האי-זוגיים גדירה במבנה $M = (N, \equiv_2, 0)$ כאשר \equiv_2 מוגדר ע"י $a \equiv_2 b$ אם ורק אם $(a - b)$ מתחלק ב-2 (שקילות מודולו 2).
פתרון.

א1) $\alpha_{func} = (\forall a)(\exists b)((a, b) \in R) \wedge (\forall a)(\forall b)(\forall c)((a, b) \in R \wedge (a, c) \in R) \rightarrow b = c$
א2) $\alpha_1 = (\forall b)(\exists a)((a, b) \in R)$ פונקציה על ז"א לכל $b \in A$ יש לפחות מקור אחד.
 $\alpha_2 = (\forall b)(\exists a)(\exists c)((a, b) \in R \wedge (a, c) \in R) \wedge \neg(b = c)$ טוען כי לכל $b \in A$ יש לפחות 2 מקורות.
 $\alpha_3 = (\forall b)(\exists a)(\exists c)(\forall d)((a, b) \in R \wedge (c, b) \in R) \wedge ((d, b) \in R \rightarrow (d = a \vee d = c))$ טוען כי לכל $b \in A$ יש לא יותר מ-2 מקורות.

אזי הפסוק הוא: $\varphi = \alpha_{func} \wedge \alpha_2 \wedge \alpha_3$

הערה 1. פסוק α_2 גורר לוגית פסוק α_1 לכן פסוק α_1 אפשר לא לכתוב (מיותר).
הערה 2. כל משתנה קשור ניתן להחליף למשתנה שלא מופיע בנוסחה. לדוגמה
 $\alpha_{func} = (\forall a)(\exists b)((a,b) \in R) \wedge (\forall t)(\forall s)(\forall c)((t,s) \in R \wedge (t,c) \in R) \rightarrow s = c$

(ב) נתבונן בנוסחות $\varphi_{\max}(x) = (\forall y)((x,y) \in R \rightarrow x = y)$, $\varphi_{\min}(x) = (\forall y)((y,x) \in R \rightarrow x = y)$
 נתבונן בפסוקים $\beta = (\exists a)\varphi_{\max}(a)$, $\alpha = (\exists b)\varphi_{\min}(b)$
 מבנה M_2 וגם מבנה M_3 מספקים את α אבל M_1 לא מספק את α
 מבנה M_3 מספק את β אבל M_2 לא מספק את β

ג1 (נוסחה $\phi(x) \equiv (\exists y)(y + y + y = x)$ מגדירה ב- M קבוצת כל המספרים המתחלקים ב-3.

ג2 (נוסחה $\phi(x) \equiv \neg(x \equiv_2 0)$ מגדירה ב- M קבוצת כל המספרים האי-זוגיים

שאלה 4

(17 נק') **א** תהא $A = \mathbb{Z} - \{0\}$ קבוצה המספרים השלמים בלי 0. נגדיר על A יחס S באופן הבא

$$aSb \Leftrightarrow (ab > 0 \wedge \frac{a-b}{4} \in \mathbb{Z})$$

(6 נק') **א1** הוכיחו כי S יחס שקילות.

(5 נק') **א2** מצאו את מחלקת השקילות של S המכילה את המספר -3.

(6 נק') **א3** מצאו את מספר האיברים בקבוצת המנה A/S .

(17 נק') **ב** בכמה אופנים ניתן לסדר 20 כדורים שחורים ו-7 כדורים לבנים כך שאין כדורים לבנים סמוכים.

פתרון. א2 נניח כי b שקול ל-3 יחסית היחס שקילות S , א.ז. $bS(-3)$. אזי $\frac{b+3}{4} = n \in \mathbb{Z}$

ו- $-3b > 0$, א.ז. $b < 0$. אזי נקבל כי $b = -3 + 4n, n = 0, -1, -2, \dots$. כתוצאה מכך

$$-3/S = \{-3 + 4n : n = 0, -1, -2, \dots\}$$

א3 קבוצת המנה מכילה מחלקות השקילות הבאות:

$$1/S = \{4n+1 : n \in \mathbb{N}\}, -1/S = \{-4n-1 : n \in \mathbb{N}\}, 2/S = \{4n+2 : n \in \mathbb{N}\}, -2/S = \{-4n-2 : n \in \mathbb{N}\}$$

$$-4/S = \{-4n : n \in \mathbb{N}^+\} \text{ ו- } 4/S = \{4n : n \in \mathbb{N}^+\}, 3/S = \{4n+3 : n \in \mathbb{N}^+\}, -3/S = \{-4n-3 : n \in \mathbb{N}^+\}$$

$$N^+ = \mathbb{N} \setminus \{0\} \text{ כאשר ו- } N = \{0, 1, 2, \dots\}$$

ב משום שבכל סידור של הכדורים מהבעיה שלנו אין כדורים לבנים סמוכים אנחנו יכולים לנסח מחדש את הבעיה באופן הבא: צריך למקם 7 כדורים לבנים ב-21 מקומות שנמצאים בין 20 כדורים שחורים (כאן אנחנו לוקחים בחשבון גם מקום בשמאל מהכדור שחור הראשון

ובימין מהקדור שחור האחרון). אזי מספר אפשרויות לעשות את זה שווה ל- $\binom{21}{7}$.

בהצלחה !