

מבחן במבוא לתורת הקבוצות סמסטר א' מועד ב'

מספר קורס: 0366110501

צוות הקורס: תום בנאמו, פלג בר-לב, יבגני לבנזוב

- המבחן הינו מבחן בית עם השגחה ב-zoom. משך המבחן הינו 3 שעות.
- בקורס יש חובת הגשה של 9 תרגילי בית, מי שלא עמד בחובת ההגשה לא יוכל לגשת למועד א'. אנא ודאו שעמדתם בחובת ההגשה.
- ההנחיות שרשומות כאן הן בנוסף להנחיות הבחינה שפרסמה האוניברסיטה לבחינת בית עם השגחה ב-zoom.
- במהלך המבחן, מותר להשתמש רק ברשימות הקורס. חל איסור לגשת למחשב במהלך הבחינה למעט צורכי העלאת הסריקה של הפתרון ולצורך שליחת שאלה לצוות הקורס, בכל אופן יש ליידע את משגיחי הבחינה על כך. מותר להסתמך טענה מסוימת ללא הוכחה אם ורק אם הטענה הופיעה בשיעור. אם אתם מסתמכים על טענה, צטטו אותה במדויק.
- שאלה 5 היא שאלת חובה. עליכם לבחור 3 שאלות מתוך השאלות 1-4 משקל כל שאלה 25 נקודות. הציון בקורס לא יעלה על 100. במידה ותמצאנה 5 שאלות במחברת המבחן, 4 השאלות הראשונות תבדקנה.
- רק תשובה מנומקת היטב ונכונה מקנה ציון מלא על שאלה. תשובה "אינני יודע/ת" בלבד תזכה ב-20% משווי הסעיף. רק בשאלות בהן רשום "אין צורך להוכיח" אין צורך להוכיח.
- את המבחן יש לכתוב לפתור על גבי מחברת פיזית (ולא בטאבלט או מחברת אלקטרונית בסוג כלשהו), בסיום המבחן יש לסרוק את המבחרת ולהעלות את הסריקה לרכיב הייעודי שנפתח עבור הגשת המבחן באתר הקורס moodle. המבחן כולל 15 דקות לצורכי התארגנות, סריקת המבחן והעלאתו ל-moodle.
- יש למלא את הצהרת טוהר הבחינות הנמצאת ברכיב הגשת המבחן באתר הקורס.
- קובץ המחברת הסרוקה צריך להיות קובץ pdf יחיד, הסריקה ברורה, לא מסובבת וסדר השאלות נכון. אי עמידה בתנאים אלו תגרור הורדה בציון.
- אנא ודאו טרם מועד המבחן כי יש באפשרותכם לעמוד בכל ההנחיות, לא תתאפשר חריגה.
- שאלות לצוות הקורס במהלך הבחינה ייתאפשרו באמצעות פורום שיוקם במיוחד באתר הקורס, במהלך המבחן יוגדרו זמנים שבהם ניתן יהיה לגשת למבחן לשלוח שאלות לצוות הקורס.

הנחיות הפקולטה לבחינת בית עם השגחה בזום:

1. סטודנטים שיכנסו לבחינה ב Moodle ייחשבו כנבחרים גם אם לא יגישו הבחינה.
2. סטודנטים שהמצלמה שלהם תהיה כבויה מעל 5 דקות – בחינתם תפסל.
3. סטודנטים שיצאו מתחום המצלמה, כולל לשירותים, ללא עדכון המשגיח בצ'ט ו/או מעל ל 6 דקות יועברו לוועדת משמעת.
4. תוספות הזמן האישיות לזכאים יחושבו מראש (לא כולל זמן ההתארגנות).
5. יש לעמוד בזמני ההגשה. רכיב ההגשה ב Moodle ינעל להגשה לאחר תום הזמן.
6. להלן דרכי התקשרות במקרה של תקלה:

(א) סטודנטים הנתקלים בבעיה בכניסה ל Moodle - בעיות של הזדהות וסיסמה - יש להפנות לתמיכה בטלפון: 03 – 6408888

(ב) סטודנטים הנתקלים בבעיה טכנית כללית - יש להפנות לצוות המחשוב של הפקולטה - 03 – 6406170 או למזכירות בחינות

03 – 6408338

שאלה 1

יהיו $f, g : \mathbb{N} \rightarrow P(\mathbb{R})$. נגדיר $h : \mathbb{N} \rightarrow P(\mathbb{R})$ ע"י $h(n) = f(n) \cup g(n)$. הוכיחו/הפריכו:

א. אם f, g חח"ע אז h חח"ע.

פתרון: הפרכה, לדוגמא עבור $f(n) = \{n\}$

$$g(n) = \begin{cases} \{1\} & n = 0 \\ \{0\} & n = 1 \\ \{n\} & \text{else} \end{cases}$$

ברור כי שתי הפונקציות חח"ע אבל

$$h(0) = g(0) \cup f(0) = \{0\} \cup \{1\} = \{0, 1\} = \{1\} \cup \{0\} = g(1) \cup f(1) = h(1)$$

ולכן h לא חח"ע.

ב. עבור יחס הסדר \leq הרגיל על הטבעיים ויחס סדר ההכלה על $P(\mathbb{R})$. אם $f, g : \mathbb{N} \rightarrow P(\mathbb{R})$ שומרות סדר אז h שומרת סדר.

פתרון: הפרכה, נגדיר $f(n) = \mathbb{N} \cap [0, n] = \{0, \dots, n\}$ לכל n

$$g(n) = \begin{cases} \{1\} & n = 0 \\ \{0, 1\} & n = 1 \\ f(n) & \text{else} \end{cases}$$

. אז f שומרת סדר כי אם $n_1 \leq n_2$ אז $f(n_1) = \{0, \dots, n_1\} \subseteq \{0, \dots, n_2\} = f(n_2)$ ואם $f(n_1) \subseteq f(n_2)$ אז $\{0, \dots, n_1\} \subseteq \{0, \dots, n_2\}$ ובפרט $n_1 \in \{0, \dots, n_2\}$ ולכן $n_1 \leq n_2$.

ההוכחה כי g שומרת סדר דומה להוכחה כי f שומרת סדר רק מחלקים למקרים עם $0, 1$.

$$h(0) = g(0) \cup f(0) = \{0, 1\} = g(1) \cup f(1) = h(1)$$

אבל h אינה שומרת סדר שכן $h(0) = g(0) \cup f(0) = \{0, 1\} = g(1) \cup f(1) = h(1)$ כלומר h אינה חח"ע וראינו בכיתה כי פונקציה שומרת סדר שתחומה יחס סדר קווי היא בהכרח חח"ע.

ג. אם $\cup \text{Im}(h) = \mathbb{R}$ אז קיים $n \in \mathbb{N}$ כך ש- $|f(n)| > \aleph_0 \vee |g(n)| > \aleph_0$.

פתרון: נניח בשלילה כי לכל $n, |f(n)|, |g(n)| \leq \aleph_0$ אז לפי משפט שראינו בכיתה) איחוד לכל היותר בנמנייה, לדוגמא של 2 קבוצות, של קבוצות לכל היותר בנות מנייה הוא לכל היותר בנמנייה) $|h(n)| = |f(n) \cup g(n)| \leq \aleph_0$. כעת נשים לב כי $\mathbb{R} = \cup \text{Im}(h) = \cup_{n \in \mathbb{N}} h(n)$ שזה איחוד בנמנייה של קבוצות לכל היותר בנות מנייה ולכן $|\mathbb{R}| = |\cup \text{Im}(h)| \leq \aleph_0$. זו סתירה למה שנלמד בכיתה כי $|\mathbb{R}| = 2^{\aleph_0} > \aleph_0$.

שאלה 2

למספר טבעי $c \in \mathbb{N} \setminus \{0, 1\}$ ו- $r \in \{0, \dots, c-1\}$, נסמן את קבוצת המספרים ששארית החלוקה שלהם ב- c היא r ע"י

$$B_{c,r} = \{n \in \mathbb{N} \mid \exists k \in \mathbb{N}. n = ck + r\}$$

א. תהא $X \subseteq \mathbb{N}$ קבוצה כך ש- $x + 100 \in X \forall x \in X$. הוכיחו כי

$$\forall r \in \{0, \dots, 99\}. X \cap B_{100,r} \neq \emptyset \longrightarrow B_{100,r} \setminus \{0, \dots, \min(X \cap B_{100,r}) - 1\} = X \cap B_{100,r}$$

פתרון: יהא $r \in \{0, \dots, 99\}$ ונניח כי $X \cap B_{100,r} \neq \emptyset$. נסמן $z = \min(X \cap B_{100,r})$ (המינימום קיים כי $X \cap B_{100,r}$ היא תת-קבוצה לא ריקה של טבעיים). נוכיח באינדוקציה כי לכל $x \in X$ מתקיים כי $x + 100k \in X$ לכל $k \in \mathbb{N}_+$. יהא $x \in X$. בסיס: עבור $k = 1$, $x + 100 \in X$ לפני הנתון. הנחה: נניח כי $x + 100k \in X$ עבור k טבעי. מעבר: מהנתון, $x + 100(k+1) = x + 100k + 100 \in X$, כנדרש. כעת, נראה כי $X \cap B_{100,r} \setminus \{0, \dots, \min(X \cap B_{100,r}) - 1\} = X \cap B_{100,r}$ על-ידי הכלה דו-כיוונית: \subseteq יהא $x \in X \cap B_{100,r} \setminus \{0, \dots, \min(X \cap B_{100,r}) - 1\}$. בפרט, $x = 100k + r$ עבור k טבעי כלשהו. כמו כן, מתקיים כי $z = \min(X \cap B_{100,r}) \leq x$. מתקיים כי $z = 100p + r$ עבור $p \leq k$ טבעי כלשהו. בפרט, $x = z + 100(k-p)$ (נשים לב כי $k-p \geq 0$). לכן, מהיות $z \in X$ ומהטענה שהוכחנו לעיל, $x \in X$ ולכן $x \in X \cap B_{100,r}$. \supseteq יהא $x \in X \cap B_{100,r}$. מכאן, $x = 100k + r$ עבור k טבעי כלשהו וכן $x \geq z = \min(X \cap B_{100,r})$. לכן, $x \in X \cap B_{100,r} \setminus \{0, \dots, \min(X \cap B_{100,r}) - 1\}$.

הערה: למעשה הראינו כי אם $x \in X$ הוא האיבר הקטן ביותר ב- X אשר שארית החלוקה שלו ב-100 היא r , אזי כל מספר שגדול מ- x וששארית החלוקה שלו ב-100 היא גם r , שייך ל- X .

ב. חשבו את עוצמת הקבוצה $\{X \in P(\mathbb{N}) \mid \forall n \in X. n+1 \in X\}$. בהוכחתכם, אם הגדרתם פונקציה, ניתן לציין מבלי להוכיח כי הפונקציה חח"ע ו/או על.

פתרון: נסמן $A = \{X \in P(\mathbb{N}) \mid \forall n \in X. (n+1 \in X)\}$. נראה כי $|A| = \aleph_0$. נשים לב כי אם עבור קבוצה $X \in P(\mathbb{N})$ מתקיים כי $\forall n \in X. (n+1 \in X)$, אזי לכל $n \in X$ מתקיים כי $x+k \in X$ לכל k טבעי (ההוכחה היא באינדוקציה על k , וזהו לזו שבסעיף א'). לכן, או ש- $X = \emptyset$, או שאם $z = \min X$ אזי $X = \{n \in \mathbb{N} \mid z \leq n\}$ (בפרט, $X = \{n \in \mathbb{N} \mid z \leq n\} \cup \{\emptyset\}$). כעת, נראה פונקציית שקילות $f : \mathbb{N} \rightarrow A$ נגדיר:

$$f(x) = \begin{cases} \emptyset & , x = 0 \\ \{n \in \mathbb{N} \mid x-1 \leq n\} & , x > 0 \end{cases}$$

נראה כי $g \in M$. ברור כי $g \in \mathcal{P}(\mathbb{N} \times \mathbb{N})$. כמו כן, מהגדרת g הוא אינו יחס מלא, ולכן $g \notin \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ ומכאן $g \in M$. נראה עתה כי $g \neq f(n)$ לכל n . מהגדרת g , לכל n מתקיים כי $(0, n) \in g \Delta f(n)$. לכן, $g \neq f(n)$ לכל n . מכאן, f אינה על, בסתירה להנחת השלילה. לכן, לא קיימת פונקציית שקילות $f: \mathbb{N} \rightarrow M$ ולכן $|M| \neq \aleph_0$. מכאן, $\aleph_0 < |M|$, כנדרש.

ב. הוכיחו כי $|M| = 2^{\aleph_0}$.

פתרון: מפני ש- $M \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{N} \times \mathbb{N})$ מתקיים כי $2^{|\mathbb{N}|} = 2^{\aleph_0} = 2^{|\mathbb{N} \times \mathbb{N}|} = |\mathcal{P}(\mathbb{N} \times \mathbb{N})| \geq |M|$. מצד שני, נסתכל על הפונקציה $h: \mathcal{P}(\mathbb{N}) \rightarrow M$ המוגדרת כך: $h(A) = \{(0, n) \mid n \in A\}$. קל לראות כי h מוגדרת היטב הואיל והיחס $h(A)$ אינו מלא לכל $A \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$ ולכן $h(A) \notin \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ ומכאן $h(A) \in M$ (נשים לב כי אם $A = \emptyset$ אזי $h(A) = \emptyset \in M$). נראה כי h חח"ע. נניח כי $h(A) = h(B)$ עבור $A, B \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$. אזי, $\{(0, n) \mid n \in A\} = \{(0, n) \mid n \in B\}$. יהא $a \in A$. מכאן, $(0, a) \in \{(0, n) \mid n \in A\}$ ולכן $(0, a) \in \{(0, n) \mid n \in B\}$ ולכן $a \in B$. מהסבר דומה, אם $b \in B$ אזי $b \in A$. מכאן, $A = B$ ולכן h חח"ע. מכאן, $|M| \leq |\mathcal{P}(\mathbb{N})| = 2^{\aleph_0}$. ממשפט קש"ב, $|M| = 2^{\aleph_0}$.

שאלה 5

קבוצה $X \subseteq \mathbb{R}$ נקראת אנטי חיבורית אם $\forall x, y \in X. x \neq y \rightarrow x + y \notin X$.

הוכיחו באמצעות הלמה של צורן כי קיימת $X^* \subseteq \mathbb{R}$ שהיא אנטי חיבורית וכל איבר ב- X^* הוא סכום או הפרש של שני איברים ב- X^* .

פתרון: תהא $\{X \subseteq \mathbb{R} \mid X \neq \{0\} \wedge X \text{ אנטי חיבורית}\} = \Sigma$ עם יחס ההכלה. תחילה, $\Sigma \neq \emptyset$, שכן $\emptyset \in \Sigma$, שכן התכונה מתקיימת באופן ריק. וברור כי $\emptyset \neq \{0\}$.

לכל שרשרת קיים חסם עליון: תהא $C \subseteq \Sigma$ שרשרת ביחס הכלה. נגדיר $\sigma = \cup C$, אז σ ברור כי σ חסם עליון בהכלה, נוכיח כי $\sigma \in \Sigma$. יהיו $x, y \in \sigma$ כך ש- $x \neq y$, ונניח בשלילה כי $x + y \in \sigma$. אז יש $X_1, X_2, X_3 \in C$ כך ש- $x \in X_1, y \in X_2, x + y \in X_3$. מכיוון ו- $X_1, X_2, X_3 \in C$ שרשרת אז בהכרח קיים $i \in \{1, 2, 3\}$ כך ש- $X_1, X_2, X_3 \in X_i$. בה"כ $i = 1$ אז $x, y, x + y \in X_1$. מכיוון ו- $X_1 \in \Sigma$ אז $X_1 \neq \{0\}$ ולכן יש $0 \in X_1$ ולכן $0 \in \sigma$. שוב נניח בשלילה אחרת, אז $0 \in \sigma$ וקיים $X \in C$ כך ש- $0 \in X$. מכיוון ו- $X \in \Sigma$ אז $X \neq \{0\}$ ולכן יש $x \in X \setminus \{0\}$. מתקיים כי ו- $X \subseteq \cup C = \sigma$ ולכן $x \in \sigma$, אז סתירה להנחה כי $\sigma = \{0\}$.

לפי הלמה של צורן יש איבר מירבי $X^* \in \Sigma$, אז $X^* \neq \{0\}$ ולכן $X^* \neq \emptyset$, שכן הקבוצה הריקה לא איבר מירבי ב- Σ . הנתונה עם יחס ההכלה ובנוסף, בהכרח $0 \notin X^*$, אחרת, ניקח $x \in X^*$ כך ש- $x \neq 0$ ואז $x + 0 = x \in X^*$ סתירה לאנטי חיבוריות. יהי $r \in \mathbb{R} \setminus X^*$, אם $r = 0$ אז ניקח $x \in X^*$ (קיים כי הוכחנו שהיא אינה ריקה) ואז $0 = x - x$ שזה הפרש של שני איברים ב- X^* . נניח כי $r \neq 0$, ממירביות $r \notin \Sigma$ ולכן בהכרח $X^* \cup \{r\} \in \Sigma$ ולכן בהכרח $X^* \cup \{r\}$ אינה אנטי חיבורית. זה אומר שיש $x, y \in X^* \cup \{r\}$ שונים כך ש- $x + y \in X^* \cup \{r\}$. נחלק למקרים:

1. $x, y \in X^*$, מכיוון ו- $x + y \in X^* \cup \{r\}$ היא אנטי חיבורית אז בהכרח $x + y = r$ ו- r^* הוא סכום של שני איברים ב- X^* .

2. $x \in X^*, y \in \{r\}$ (המקרה $y \in X^*, x \in \{r\}$ סימטרי), לא ייתכן כי $x + y = r$ שכן $y = r$ ואז $x + r = r$ ואז $x = 0$ בסתירה למה שהוכחנו ש- $0 \notin X^*$. ולכן $x + r \in X^*$ נסמן $y = x + r^*$ אז $r^* = y - x$ הפרש של שני איברים ב- X^* .

בהצלחה!