

הכנה למבחן — תורת הקבוצות, 80200

16 באוגוסט 2025



שאלה 1

סעיף א'

נחשב את עוצמת קבוצת הפונקציות החד-חד ערכיות מהטבעיים לעצמם.

פתרון: נסמן f חד-חד ערכית $A := \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \mid f \text{ חד-חד ערכית}\}$.

באמצעות משפט קנטור-שרדר-ברנשטיין:

ראשית נבחין שמתקיים $B = \mathbb{N}^{\mathbb{N}} := \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}\} \supseteq A$ וננטען שמתקיים $|\mathbb{N}^{\mathbb{N}}| = 2^{\aleph_0}$:

ניקח את \mathbb{N} להיות נציג של \aleph_0 ואת $[2]$ להיות נציג של 2.

\geq : נשים לב שמתקיים $2^{\mathbb{N}} \subseteq [2]^{\mathbb{N}} \subseteq \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$ כלומר $|\mathbb{N}^{\mathbb{N}}| \leq |[2]^{\mathbb{N}}| \leq |\mathbb{N}^{\mathbb{N}}|$ כלומר $2^{\aleph_0} \leq |\mathbb{N}^{\mathbb{N}}|$.

\leq : נשים לב שמתקיים $\mathbb{N}^{\mathbb{N}} \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{N} \times \mathbb{N})$ שכן $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ היא סדרת הזוגות הסדוריים $\{(n, f(n)) \mid n \in \mathbb{N}\}$ כלומר $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N}$.

ראינו שמתקיים $|\mathbb{N} \times \mathbb{N}| = |\mathbb{N}|$ ולכן $|\mathcal{P}(\mathbb{N} \times \mathbb{N})| = |\mathcal{P}(\mathbb{N})| = 2^{\aleph_0}$.

ממשפט קנטור-שרדר-ברנשטיין מתקיים $|\mathbb{N}^{\mathbb{N}}| = \aleph_0$, ומהיות $A \subseteq B$ מתקיים $|A| \leq 2^{\aleph_0}$.

בשביל הצד השני, נבחין כי $C = \{0, 1\}^{\mathbb{N}}$ סט כל הסדרות הבינאריות האינסופיות (b_0, b_1, \dots) .

נגדיר $\varphi : \{0, 1\}^{\mathbb{N}} \rightarrow A$ כך שלכל רצף b מתקיים $f_b(n) = 2n + b_n$; כלומר, אם $b_n = 0$ אז $f_b(n)$ זוגי ואחרת אי-זוגי.

נבחין שכל $f_b(n)$ היא חד-חד ערכית ממונוטונית עולה ממש בגלל n .

אם $b \neq b'$ אז יש k כך שמתקיים $b_k \neq b'_k$, כלומר $f_b(k) \neq f_{b'}(k)$ ולכן $f_b \neq f_{b'}$ ולכן φ פונקציה חד-חד ערכית ומתקיים $|\{0, 1\}^{\mathbb{N}}| \leq |A|$.

כעת נטען שמתקיים $|\{0, 1\}^{\mathbb{N}}| = 2^{\aleph_0}$ וזה פשוט נובע מאריתמטיקה של עוצמות שכן $|\{0, 1\}| = 2$ ולכן $|\{0, 1\}^{\mathbb{N}}| = 2^{\aleph_0}$.

ראינו שמתקיים $|A| \leq 2^{\aleph_0}$ וגם שמתקיים $2^{\aleph_0} \leq |A|$ ולכן ממשפט קנטור-שרדר-ברנשטיין מתקיים $|A| = 2^{\aleph_0}$.

באמצעות טיעון אלכסון:

נניח בשלילה ש- A בת-מנייה ולכן יש $\sigma : \mathbb{N} \rightarrow A$ פונקציה על ונסמן $\sigma(n) = \sigma_n$.

נגדיר $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ בצורה רקורסיבית:

$$f(0) = \min \mathbb{N} \setminus \{\sigma_0(0)\}$$

כלומר, 0 אם $\sigma_0(0) \neq 0$ ו-1 אם אחרת.

נגדיר

$$f(n+1) = \min \mathbb{N} \setminus \{f(0), \dots, f(n), \sigma_{n+1}(n+1)\}$$

נטען ש- $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ היא חד-חד ערכית ושונה מכל σ_n .

לכל $n \in \mathbb{N}$ מתקיים $\sigma_n(n) \neq f(n)$ ונשאר רק להראות שהיא חד-חד ערכית: נניח שהיא לא חד-חד ערכית, אז יהי n המינימלי כך שעבורו קיים

$m < n$ המקיים $f(m) = f(n)$, אבל $f(n) = f((n-1)+1)$, כלומר $f(n) \notin \{f(0), \dots, f(n-1)\}$ וזו סתירה ולכן f חד-חד ערכית וזו

סתירה להיות σ על, ולכן A לא בת-מנייה.

□

סעיף ב'

נחשב את עוצמת קבוצת הפונקציות החד-חד ערכיות מהטבעיים לממשיים.

פתרון: נסמן f חד-חד ערכית $A := \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid f \text{ חד-חד ערכית}\}$.

ניזכר שמתקיים $|\mathbb{R}| = |(0, 1)| = 2^{\aleph_0}$, ולכן לכל $a \in (0, 1)$ נגדיר $f_a : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ על-ידי $f_a(n) = a + n$.

נבחין ש- f_a חד-חד ערכית לכל $a \in (0, 1)$ כי הפונקציה מונוטונית עולה ממש. בפרט, אם מתקיים $a_1 \neq a_2$ אזי לכל $n \in \mathbb{N}$ מתקיים

$$f_{a_1}(n) = a_1 + n \neq a_2 + n = f_{a_2}(n)$$

נגדיר את B להיות אוסף הפונקציות הנ"ל ונבחין ש- $B \subseteq A$ ומתקיים $|B| = 2^{\aleph_0}$ ולכן $|A| \geq 2^{\aleph_0}$.

נבחין שמתקיים $A \subseteq \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}\}$ ואנחנו כבר יודעים שמתקיים $|\mathbb{R}^{\mathbb{N}}| = (2^{\aleph_0})^{\aleph_0} = 2^{\aleph_0 \cdot \aleph_0} = 2^{\aleph_0}$.

ראינו שמתקיים $|A| \leq 2^{\aleph_0}$ וגם שמתקיים $2^{\aleph_0} \leq |A|$ ולכן ממשפט קנטור-שרדר-ברנשטיין מתקיים $|A| = 2^{\aleph_0}$.

ניתן להשתמש בסעיף הקודם ולהשתמש בהכלה $f \in A$ חד-חד ערכית $\{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \mid f \text{ חד-חד ערכית}\} \subseteq A$ ומהסעיף הקודם לקבל את האי-שוויון $2^{\aleph_0} \leq |A|$.

□

סעיף ג'

בנוסף: נחשב את עוצמת הפונקציות החד-חד ערכיות ועל מהטבעיים לעצמם.

פתרון:

נסמן f חד-חד ערכית ועל $A := \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \mid f \text{ חד-חד ערכית ועל}\}$.

באמצעות משפט קנטור-שרדר-ברנשטיין:

ראשית מתקיים $B := \{f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \mid f \text{ חד-חד ערכית}\} \subseteq A$ שמשעיף א' נובע כי $|A| \leq 2^{\aleph_0}$.

בכיוון השני, ניקח טור המתכנס בתנאי $\sum_{n=0}^{\infty} x_n$. ממשפט רימן (של טורים), לכל $\lambda \in \mathbb{R}$ יש $\sigma \in A$ תמורה כך שמתקיים $\sum_{n=0}^{\infty} x_{\sigma(n)} = \lambda$.

כלומר, מצאנו העתקה חד-חד ערכית בין \mathbb{R} לבין A אז $|A| \leq |\mathbb{R}| = 2^{\aleph_0}$.

ראינו שמתקיים $|A| \leq 2^{\aleph_0}$ וגם שמתקיים $2^{\aleph_0} \leq |A|$ ולכן ממשפט קנטור-שרדר-ברנשטיין מתקיים $|A| = 2^{\aleph_0}$.

באמצעות משפט קנטור-שרדר-ברנשטיין בלי אינפי:

ההכלה $A \subseteq \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$ ברורה ומאירתמטיקה של עוצמות מתקיים

$$|\mathbb{N}^{\mathbb{N}}| = \aleph_0^{\aleph_0} = 2^{\aleph_0}$$

כי מכך שמתקיים $2 \leq n \leq \aleph_0 \leq 2^{\aleph_0}$ עבור $n \in \mathbb{N}$ אז מתקיים

$$2^{\aleph_0} \leq n^{\aleph_0} \leq (\aleph_0)^{\aleph_0} \leq (2^{\aleph_0})^{\aleph_0} = 2^{\aleph_0 \cdot \aleph_0} = 2^{\aleph_0}$$

בשביל ההכלה בכיוון השני, נסתכל על $\{0, 1\}^{\mathbb{N}}$ (שאנחנו יודעים שמתקיים $|\{0, 1\}^{\mathbb{N}}| = 2^{\aleph_0}$) מאירתמטיקה של עוצמות) קבוצת כל הסדרות הבינאריות.

לכל $b = (b_0, b_1, \dots) \in \{0, 1\}^{\mathbb{N}}$ נגדיר תמורה σ_b בצורה הבאה

$$\sigma_b(2n) = \begin{cases} 2n & b_n = 0 \\ 2n+1 & b_n = 1 \end{cases}, \quad \sigma_b(2n+1) = \begin{cases} 2n+1 & b_n = 0 \\ 2n & b_n = 1 \end{cases}$$

σ_b בבירור חד-חד ערכית ומצאנו שיוכן בין אוסף הסדרות הבינאריות לבין אוסף התמורות, ולכן $|\{0, 1\}^{\mathbb{N}}| = 2^{\aleph_0} \leq |A|$.

ראינו שמתקיים $|A| \leq 2^{\aleph_0}$ וגם שמתקיים $2^{\aleph_0} \leq |A|$ ולכן ממשפט קנטור-שרדר-ברנשטיין מתקיים $|A| = 2^{\aleph_0}$.

באמצעות טיעון אלכסון, בלי בחירה:

נניח בשלילה ש- A בת-מנייה ולכן $\sigma_0, \sigma_1, \sigma_2, \dots$ כאשר כל σ_n היא פרמוטציה של \mathbb{N} .

נבנה פרמוטציה חדשה τ ונעבוד על הצמידים $\{2n, 2n+1\}$ לכל $n \in \mathbb{N}$:

1. אם $\sigma_n(2n) = 2n$ אז $\tau(2n) = 2n+1, \tau(2n+1) = 2n$

2. אם $\sigma_n(2n) \neq 2n$ אז $\tau(2n) = 2n, \tau(2n+1) = 2n+1$

בגלל שעבדנו על בלוקים נפרדים כמובן τ מוגדרת היטב כפונקציה ונבחין ש- τ היא חד-חד ערכית ועל כי בכל בלוק או שלא נגענו ושמרנו על

החד-חד ערכיות ועל מ- σ_n או שהחלפנו בין שני צמידים (זרים כל פעם) ולכן שימרנו את העל והחד-חד ערכיות ולכן τ היא פרמוטציה של \mathbb{N} .

נשים לב כעת שלכל $n \in \mathbb{N}$, אם $\sigma_n(2n) = 2n$ אז $\sigma_n(2n) \neq 2n+1 \neq \tau(2n)$ ואם $\sigma_n(2n) \neq 2n$ אז $\sigma_n(2n) \neq 2n = \tau(2n)$.

כלומר בכל מקרה לכל $n \in \mathbb{N}$ מתקיים $\sigma_n(n) \neq \tau(n)$ וזאת סתירה להנחה, אז A לא בת-מנייה.

באמצעות טיעון אלכסון, עם בחירה:

נניח בשלילה ש- A קבוצה בת-מנייה ולכן $\sigma_1, \sigma_2, \dots$ תמורות של \mathbb{N} .

יהי $X \subseteq \mathbb{N}$ כך ש- $X, \mathbb{N} \setminus X$ שתיהן קבוצות אינסופיות.

נגדיר σ תמורה חדשה על-ידי $\sigma(0)$ ערך מ- X ששונה מ- $\sigma_1(0)$; $\sigma(2)$ להיות ערך מ- X ששונה מ- $\{\sigma(0), \sigma_2(0)\}$ נמשיך ריקורסיבית באותו אופן

וקיבלנו פונקציה חד-חד ערכית בין המספרים הזוגיים לבין X כך שמתקיים $\sigma(2k-2) \neq \sigma_k(2k-2)$ לכל k ולכן $\sigma \neq \sigma_k$.

נגדיר $B := \mathbb{N} \setminus \sigma(2\mathbb{N})$ הוא בן-מנייה ואינסופי. נגדיר $\sigma(2k-1)$ להיות האיבר במקום ה- k מ- B .

σ היא פונקציה חד-חד ערכית ועל שונה מכל σ_1, \dots שמצאנו ולכן זו סתירה, ו- A לא בת-מנייה.

סעיף ד'

בנוסף לבנוסף: נסיק את עוצמת הפונקציות החד-חד ערכיות ועל מהטבעיים לממשיים.

פתרון: עם בחירה: נראה טענה חזקה יותר: נראה שאין $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ על.

נניח בחירה, ונניח שיש f כזאת שהיא על. אז מבחירה נקבל שמתקיים $|\mathbb{R}| \leq |\mathbb{N}|$ וזאת כמובן סתירה.

שאלה 2

אוסף הוכחות $|\mathbb{N}^{\mathbb{N}}| = 2^{\aleph_0}$.

הוכחה:

הוכחה ראשונה – אריתמטיקה של עצמות:

$2 \leq n \leq \aleph_0 \leq 2^{\aleph_0}$ עבור $n \in \mathbb{N}$ אז מתקיים

$$2^{\aleph_0} \leq n^{\aleph_0} \leq (\aleph_0)^{\aleph_0} \leq (2^{\aleph_0})^{\aleph_0} = 2^{\aleph_0 \cdot \aleph_0} = 2^{\aleph_0}$$

אריתמטיקה של עצמות – הוכחה שנייה:

$$|\mathbb{N}^{\mathbb{N}}| \leq_{\text{מונוטוניות}} |(\{0, 1\}^{\mathbb{N}})^{\mathbb{N}}| = |\{0, 1\}^{\mathbb{N} \times \mathbb{N}}| = |\{0, 1\}^{\mathbb{N}}|$$

הוכחה שלישית – טיעון אלכסון:

נניח ש- $\mathbb{N}^{\mathbb{N}}$ היא קבוצה בת־מנייה, ולכן $(f_n)_{n \in \mathbb{N}}$ הוא אוסף בן־מנייה של כל הפונקציות $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$. נגדיר $h : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ על־ידי $h(n) = f_n(n) + 1$, אבל לכל $n \in \mathbb{N}$ מתקיים $h(n) \neq f_n(n)$ אזי $h(n) \notin (f_n)_{n \in \mathbb{N}}$ וזו סתירה להיות הקבוצה בת־מנייה (בבירור היא לא אינסופית) ולכן $|\mathbb{N}^{\mathbb{N}}| = 2^{\aleph_0}$.

הוכחה רביעית – משפט קנטור־שרדר־ברנשטיין:

ניקה את \mathbb{N} להיות נציג של \aleph_0 ואת $[2]$ להיות נציג של 2.

\geq : נשים לב שמתקיים $2^{\mathbb{N}} \subseteq \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$ כלומר $|\mathbb{N}^{\mathbb{N}}| \geq |[2]^{\mathbb{N}}| \leq |\mathbb{N}^{\mathbb{N}}|$ כלומר $2^{\aleph_0} \leq |\mathbb{N}^{\mathbb{N}}|$.

\leq : נשים לב שמתקיים $\mathbb{N}^{\mathbb{N}} \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{N} \times \mathbb{N})$ שכן $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ היא סדרת הזוגות הסדוריים $\{(n, f(n)) \mid n \in \mathbb{N}\}$ כלומר $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N}$.

ראינו שמתקיים $|\mathbb{N} \times \mathbb{N}| = |\mathbb{N}|$ ולכן $|\mathbb{N}^{\mathbb{N}}| \leq |\mathcal{P}(\mathbb{N} \times \mathbb{N})| = |\mathcal{P}(\mathbb{N})| = 2^{\aleph_0}$.

ממשפט קנטור־שרדר־ברנשטיין מתקיים $|\mathbb{N}^{\mathbb{N}}| = \aleph_0$, ומהיות $A \subseteq B$ מתקיים $|A| \leq 2^{\aleph_0}$.

□

שאלה 3

תהי X קבוצה.

סעיף א'

נראה ש- X טרנזיטית אם ורק אם $X \subseteq \mathcal{P}(X)$.

הוכחה: נניח ש- X טרנזיטית ונרצה להראות ש- $X \subseteq \mathcal{P}(X)$.

מהיות X טרנזיטית נובע שלכל $x \in X$ ו- $a \in x$ מתקיים $a \in X$.

כלומר, לכל $x \in X$ מתקיים ש- $x \subseteq X$, משמע איברי X הם תתי-קבוצות של X , וזה בידויק אומר $X \subseteq \mathcal{P}(X)$.

הכיוון השני זהה: נניח ש- $X \subseteq \mathcal{P}(X)$ ונרצה להראות ש- X טרנזיטית.

יהי $x \in X$. מההנחה מתקיים $x \in \mathcal{P}(X)$ ו- $x \subseteq X$, אבל זו בידויק ההגדרה של טרנזיטיות.

□

סעיף ב'

נוכיח ש- X טרנזיטית אם ורק אם $\mathcal{P}(X)$ טרנזיטית.

הוכחה:

\Leftarrow נניח ש- X טרנזיטית ונרצה להראות ש- $\mathcal{P}(X)$.

יהיו $x \in \mathcal{P}(X)$ ו- $a \in x$. מטנזיטיות X נובע ש- $a \in X$ כלומר $a \subseteq X$ ומהסעיף הקודם מהיות X טרנזיטית אזי $X \subseteq \mathcal{P}(X)$, כלומר $a \in \mathcal{P}(X)$, כנדרש.

\Rightarrow נניח ש- $\mathcal{P}(X)$ טרנזיטית ונרצה להראות ש- X טרנזיטית.

$$x \in \mathcal{P}(X) \xLeftrightarrow[\text{הגדרת קבוצת החזקה}] x \subseteq X, \quad x \in y \in \mathcal{P}(X) \xRightarrow[\text{טרנזיטיות } \mathcal{P}(X)]{ } x \in \mathcal{P}(X)$$

כלומר מטנזיטיות נקבל ש- $x \in \mathcal{P}(X) \Rightarrow x \subseteq \mathcal{P}(X)$.

נניח ש- $x \in y \in X$ ונרצה להראות ש- $x \in X$.

מהיות $y \in X$ נובע ש- $\{y\} \in \mathcal{P}(X)$ כלומר $\{y\} \subseteq X$, אבל מהאיפיון השקול לטרנזיטיות נקבל

$$y \in \{y\} \in \mathcal{P}(X) \Rightarrow y \in \mathcal{P}(X)$$

כלומר $y \subseteq X$ אבל $x \in y \subseteq X$, כלומר $x \in X$ וקיבלנו ש- X טרנזיטית.

□

שאלה 4

תהי A קבוצה של קבוצות טרנזיטיות.

סעיף א'

נוכיח ש- $\bigcup A$ היא קבוצה טרנזיטית.

הוכחה: נניח ש- $x \in \bigcup A$ ו- $a \in x$, כלומר יש $X_0 \in A$ כך שמקיים $a \in X_0$.
 X_0 טרנזיטית ולכן $a \in X_0$, אבל $a \in \bigcup A$, ולכן $a \in \bigcup A$.

□

סעיף ב'

נוכיח ש- $\bigcap A$ היא קבוצה טרנזיטית.

הוכחה: נניח ש- $x \in \bigcap A$ ו- $a \in x$, כלומר לכל $X_0 \in A$ מתקיים $a \in X_0$.
כל X_0 היא קבוצה טרנזיטית ולכן $a \in X_0$, כלומר $a \in \bigcap A$.

□

שאלה 5

נניח ש- X קבוצה של סודרים ונראה ש- $\bigcup X$ הוא סודר.

הוכחה: כדי להראות ש- $\bigcup X$ הוא סודר, מספיק להראות ש- $(\bigcup X, \in)$ הוא סדר קווי חד (ואז נקבל שהוא סדר טוב) וש- $\bigcup X$ קבוצה טרנזיטיבית. ואכן, $\bigcup X$ קבוצה טרנזיטיבית שכן כל סודר הוא קבוצה טרנזיטיבית ולכן יש לנו איחוד של קבוצות טרנזיטיביות: נניח ש- $x \in \bigcup X$ ו- $a \in x$, כלומר יש $X_0 \in X$ כך שמתקיים $x \in X_0$ ומטרנזיטיביות X_0 נקבל $a \in X_0$ ולכן $a \in \bigcup X$. נרצה להראות ש- $(\bigcup X, \in)$ הוא סדר קווי חד ביחס השייכות, כלומר $a \in b$ או $b \in a$ לכל a, b . נניח ש- $\alpha \neq \beta \in \bigcup X$ ולכן קיימים $A, B \in X$ כך שמתקיים $\alpha \in A$ ו- $\beta \in B$ והם סודרים כי X קבוצה של סודרים. ראינו שלכל שני סודרים מתקיים $A \subseteq B$ או $B \subseteq A$, בלי הגבלת הכלליות נניח $A \subseteq B$ ולכן $\alpha \in B$, אבל B סודר ולכן יחס השייכות עליה קווי – כלומר $\alpha \in \beta$ או $\beta \in \alpha$. \square

שאלה 6

טענה 17 במילים שלי: יהיו $m, n \in \mathbb{N}$. אז קיימת פונקציה $F : [n] \rightarrow [m]$ על אם ורק אם $n = m = 0$ או $n \geq m > 0$.
הוכחה:

\Rightarrow אם $n = m = 0$ אז רק \emptyset היא פונקציה חד-חד ערכית ועל.

אם $n \geq m > 0$, נסתכל על הפונקציה $\text{Id}_{[m]} \cup (([n]/[m]) \times \{0\})$, היא פונקציה על.

\Leftarrow נניח כי $F : [n] \rightarrow [m]$ היא על.

אם $n = 0$ אזי $\text{range}(F) = \emptyset = [m]$ ולכן $m = 0$.

אחרת $n \neq 0$ ומהגדרת הפונקציה, $m \neq 0$ נוכיח באינדוקציה על n שאם F על אזי $n \geq m > 0$:

אם $n = 0$ אז הטענה מתקיימת באופן ריק ולכן נניח שהטענה מתקיימת לכל טבעי קטן מ- n ונראה שהיא מתקיימת עבור n .

F על, ולכן יש $k < n$ כך שמתקיים $F(k) = m - 1$, נגדיר את $H : [n] \rightarrow [n]$ על-ידי

$$H(j) = \begin{cases} k & j = n - 1 \\ n - 1 & j = k \\ j & \text{אחרת} \end{cases}$$

אז H פונקציה על ולכן $G = F \circ H$ היא פונקציה על כהרכבת פונקציות על ו- $G : [n] \rightarrow [m]$, נסתכל על $G \upharpoonright [n - 1]$.

F על, ולכן לכל $i < m$ מתקיים שיש $j < n$ כך ש- $j \neq k$ ומתקיים $F(j) = i$ ולכן עלינו לבחון האם $m - 1 \in \text{range}(G)$:

1. אם $m - 1 \notin \text{range}(G)$, אזי $G : [n - 1] \rightarrow [m - 1]$ היא על, ולכן מהנחת האינדוקציה $n - 1 \geq m - 1$ כלומר $n \geq m$.

2. אם $m - 1 \in \text{range}(G)$ אזי $G : [n - 1] \rightarrow [m]$ היא על, ומהנחת האינדוקציה $n - 1 \geq m$ ולכן $n \geq m$.

מפתח:

\Rightarrow טריוויאלי עם פונקציית הזהות.

\Leftarrow אינדוקציה ועם הפונקציה שמחליפה בין שני ערכים תחת העובדה שהרכבת פונקציות על היא על.

□

שאלה 7

טענה 20 במילים שלי: תהיי A קבוצה סופית ונניח שיש $n \in \mathbb{N}$ כך ש- $|A| = |[n]|$. אז כל פונקציה מ- A ל- $[n]$ היא חד-חד ערכית אם ורק אם היא על.
 הוכחה: \Leftarrow יהי $n_0 \in \mathbb{N}$ המינימלי כך שמתקיים $F : A \rightarrow [n_0]$ היא חד-חד ערכית, ונטען שהיא בהכרח על:
 אם $n_0 = 0$, אז הטענה נכונה באופן טריוויאלי ולכן נניח ש- $n_0 \neq 0$, כלומר יש $n_0 - 1 \in \mathbb{N}$.
 נניח ש- F לא על, אז יש $k \in [n_0]$ כך שמתקיים $k \notin \text{range}(F)$ ונסתכל על $H : [n_0] \rightarrow [n_0]$ הנתונה על-ידי

$$H(j) = \begin{cases} k & j = n_0 - 1 \\ n_0 - 1 & k = j \\ j & \text{אחרת} \end{cases}$$

שמוגדרת היטב ו- $n_0 - 1$ מוגדר היטב.
 נסתכל על ההרכבה $H \circ F$, מההנחה נובע ש- $n_0 - 1 \notin \text{range}(H \circ F)$, אז $H \circ F$ היא פונקציה חד-חד ערכית (כהרכבה של פונקציות חד-חד ערכיות) מ- A ל- $[n_0 - 1]$, אבל זאת סתירה למינימליות של n_0 , ולכן F על.
 \Rightarrow נניח ש- $F : A \rightarrow [n]$ על ושמקיים $|A| = |[n]|$ ונרצה להראות ש- F היא חד-חד ערכית.
 מכך ש- $|A| = |[n]|$ נובע שיש $G : [n] \rightarrow A$ שהיא חד-חד ערכית ועל, נגדיר $H : [n] \rightarrow [n]$ על-ידי

$$H(k) = \min\{\ell \in [n] \mid F \circ G(\ell) = k\}$$

נטען ש- H מוגדרת היטב שכן $F \circ G$ היא הרכבה של פונקציות על, ולכן הקבוצה לא ריקה וניתן לקחת עליה מינימום.
 כעת, נשים לב שמתקיים $F \circ G \circ H = \text{Id}_{[n]}$ כי אם $\ell \in [n]$, אז $H(\ell) = k$ עבור $k \in [n]$ המקיים $F \circ G(k) = \ell$ ואז $(F \circ G \circ H)(\ell) = \ell$ מהגדרה.

אז H חד-חד ערכית (כי אם $H(k_0) = H(k_1) = n$, אז $(F \circ G)(n) = k_0 = k_1$).
 לכן מהמקרה הראשון שראינו נובע כי H היא על.

נשים לב שאם נניח בשלילה שמתקיים $F(G(\ell_0)) = F(G(\ell_1))$ ו- $\ell_0 < \ell_1$ אזי $\ell_1 \notin \text{range}(H)$:
 ישירות מהגדרת H , אם $H(k) = \ell_1$ אז $(F \circ G)(\ell_1) = k$ אבל לפי הגדרת H , $H(k) = \ell_0$ וזאת סתירה.

□

שאלה 8

משפט 25 במילים שלי: תהי A קבוצה סופית של קבוצות סופיות, אזי $\bigcup A$ סופית.

הוכחה: ראשית נגדיר

$$\bigcup A = \{b \mid \exists B \in A, b \in B\}$$

נוכיח באינדוקציה על n , כאשר $|A| = |[n]|$ ונראה ש- $\bigcup A$ סופית.

בסיס האינדוקציה עבור $n = 0$ אז $A = \emptyset$ ואז $\bigcup A = \emptyset$ והטענה טריוויאלית.

נניח שהטענה נכונה כאשר $|A| = |[n]|$ ונראה עבור $|A| = |[n+1]|$.

מכך שמתקיים $|A| = |[n+1]|$ נובע כי יש $F : [n+1] \rightarrow A$ שהיא חד-חד ערכית ועל.

נגדיר $Y = F[[n]] = \{F(a) \mid a \in [n]\} \subseteq A$ ולכן $|Y| = |[n]|$ שכל איבריה הם קבוצות סופיות.

מהנחת האינדוקציה, מתקיים ש- $C = \bigcup Y$ היא קבוצה סופית שוות עוצמה ל- $[m]$.

נגדיר $X = F(n)$ זו גם קבוצה סופית מהגדרת F , שוות עוצמה ל- $[k]$.

נסתכל על $D = X \setminus C$, ראינו שמתקיים $|C \cup D| = |[m+k]|$, ונראה שמתקיים $C \cup D = \bigcup A$ באמצעות הכלה דו-כיוונית:

יהי $b \in \bigcup A$, ולכן קיים $B \in A$ כך שמתקיים $b \in B$ ו- F על ולכן יש $j \in [n+1]$ כך שמתקיים $F(j) = B$.

אם $j = n$, אז $B = X$ ולכן $b \in C \cup D$. אם $j \neq n$, אז $j \in [n]$ ולכן $B \in Y$, כלומר $b \in C$.

יהי $x \in C \cup D$, אם $x \in D$ אז $b \in X$ ו- $A \in X$ אז $b \in \bigcup A$.

אם $x \in C$ אז $x \in Y$ ו- $Y \subseteq A$ ולכן $x \in A$, כלומר $b \in \bigcup A$.

□

שאלה 9

משפט 29 ומסקנה 30 במילותיי: נניח כי נתונה סדרה של זוגות סדורים (A_n, F_n) כאשר $F_n : A_n \rightarrow \mathbb{N}$ מעידה על כך ש- A_n לכל היותר בת-מנייה. אזי $\bigcup \{A_n \mid n \in \mathbb{N}\}$ היא לכל היותר בת-מנייה.

הוכחה: ראשית ניזכר שאנחנו אומרים שקבוצה היא לכל היותר בת-מנייה אם היא סופית או בת-מנייה.

נסמן $B = \bigcup \{A_n \mid n \in \mathbb{N}\}$ ונגדיר $G : B \rightarrow \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ בצורה הבאה:

עבור $b \in B$, מהגדרת האיחוד יש $n \in \mathbb{N}$ כך ש- $b \in A_n$ ונבחר את ה- $n_0 \in \mathbb{N}$ המינימלי שמקיים זאת, אז

$$G(b) = \langle n_0, F_{n_0}(b) \rangle$$

ו- G היא חד-חד ערכית: כי אם $G(b) = G(c) = \langle n, m \rangle$ אזי $b, c \in A_n$ וגם $F_n(b) = F_n(c) = m$ אבל F_n חד-חד ערכית, אז $b = c$.
 אז $|B| \leq |\mathbb{N} \times \mathbb{N}| = |\mathbb{N}|$.

מסקנה: אם לפחות אחת מהקבוצות A_n היא בת-מנייה, אז $\bigcup \{A_n \mid n \in \mathbb{N}\}$ הוא בן-מנייה.

הוכחת המסקנה: נסתכל על $\text{Id}_{A_n} : A_n \rightarrow \{A_n \mid n \in \mathbb{N}\}$, היא חד-חד ערכית ומעידה על כך ש- $|\mathbb{N}| = (A_n) \leq |\bigcup \{A_n \mid n \in \mathbb{N}\}|$ כאשר
 האחרונה היא תת-קבוצה של \mathbb{N} שהיא אינסופית ולכן לפי טענה שראינו, היא בת-מנייה. □

שאלה 10

אם A לכל היותר בת-מנייה ולא ריקה, אז $\text{Seq}(A)$ היא בת-מנייה.

הוכחה: ראשית נתחיל בהגדרה

$$\text{Seq}(A) = \bigcup \{A^{[n]} \mid n \in \mathbb{N}\}$$

שקיימת מאקסיומת האיחוד, ו- $A^{[n]}$ זו קבוצת כל הפונקציות מ- $[n]$ ל- A .

מהיות A בת-מנייה נובע כי $G : A \rightarrow \mathbb{N}$ היא פונקציה חד-חד ערכית.

נראה באינדוקציה שלכל $n \in \mathbb{N}$, $A^{[n]}$ היא לכל היותר בת-מנייה, הבנייה של הפונקציה G_n היא באופן רקורסיבי.

נראה שמתקיים $|A^{[n+1]}| = |A^{[n]} \times A|$ על-ידי הפונקציה $F(\langle g, a \rangle) = g \cup \{(n, a)\}$.

נראה כי $F : A^{[n+1]} \rightarrow A^{[n]} \times A$ היא חד-חד ערכית ועל באמצעות ההופכית שלה, נגדיר $G : A^{[n]} \times A \rightarrow A^{[n+1]}$ על-ידי

$$G(g, a) = g \cup \{(n, a)\}$$

כי $\text{domain}(g) = [n]$ והרחבנו את הפונקציה באמצעות $a \mapsto n$ להיות עם domain של $[n+1]$.

אז G מוגדרת היטב (כי $n \notin \text{domain}(g)$ ולכן $G \in A^{[n+1]}$).

נשים לב שההגדרה הנתונה של F שקולה ל- $F(g) = (g|_{[n]}, g(n))$.

נסתכל על ההרכבה $F \circ G : A^{[n]} \times A \rightarrow A^{[n]} \times A$ ניקח $(g, a) \in A^{[n]} \times A$ ונגדיר $h = G(g, a) = g \cup \{(n, a)\}$ אז $h|_{[n]} = g$ ו- $h(n) = a$ אז

$$F(G(g, a)) = F(g \cup \{(n, a)\}) = (h|_{[n]}, h(n)) = (g, a)$$

מצד שני, נסתכל על ההרכבה $G \circ F : A^{[n+1]} \rightarrow A^{[n+1]}$ ניקח $h \in A^{[n+1]}$ אז $(h|_{[n]}, h(n)) = (g, a)$ ו- $h|_{[n]} = g$ אז $G(g, a) = h$ ו- $h(n) = a$ אז $G(G(g, a)) = h$.

זהו בדיקת $G(F(h)) = h$ ו- $G \cup \{(n, a)\} = h$ אז $G(F(h)) = h$.

כלומר $F \circ G = \text{Id}$ וגם $G \circ F = \text{Id}$ אז הן הופכיות אחת של השנייה ולכן חד-חד ערכיות ועל.

כעת, ניקח $H : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ שהיא חד-חד ערכית ועל (כי $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ בת-מנייה) ונגדיר את

$$G_{n+1}(f) = H \circ \underbrace{(G_n \otimes G)}_{(G_n \otimes G)(g, a) = (G_n(g), G(a))} \circ F^{-1}(f)$$

ו- G_{n+1} היא הרכבה של פונקציות חד-חד ערכיות ולכן חד-חד ערכית.

אז יש סדרה (X_n, φ_n) כאשר φ_n מעידה על היות X_n לכל היותר בת-מנייה ולכן האיחוד הוא לכל היותר בן-מנייה לפי טענה שראינו.

מכך ש- A לא ריקה, יהי $a \in A$ ונגדיר $K : \mathbb{N} \rightarrow \text{Seq}(A)$ על-ידי $K(n) = [n] \times \{a\} \subseteq [n] \times A$ אז $K(n) \in \text{Seq}(A)$ (כי התחום הוא $[n]$).

אבל אם $n \neq m$ אז $K(n) \neq K(m)$ כי $\text{domain}(K(n)) \neq \text{domain}(K(m))$ ולכן K חד-חד ערכית.

ממשפט קנטור-שרדר-ברנשטיין נקבל ש- $|\mathbb{N}| = |\text{Seq}(A)|$.

□

שאלה 11

מסקנות חשובות – קבוצות בנות-מנייה: קבוצת הפולינומים במקדמים שלמים וקבוצת המספרים האלגבריים הממשיים הן בנות-מנייה.
הוכחה:

למה: תהיי X קבוצה לכל היותר בת-מנייה ו- Y קבוצה כך שקיימת $F : X \rightarrow Y$ על. אז לכל היותר בת-מנייה.
הוכחת הלמה: ראשית נבחין שאם X סופית, אז בהכרח Y סופית (מהגדרת הפונקציה לא ייתכן ש- Y תהיה בת-מנייה ו- X סופית והפונקציה על), ואם X בת-מנייה אזי Y יכולה להיות סופית או בת-מנייה (לכל היותר בת-מנייה).
מהיות X בת-מנייה, יש $G : X \twoheadrightarrow \mathbb{N}$ שהיא חד-חד ערכית.
נגדיר $H : Y \rightarrow \mathbb{N}$ על-ידי

$$H(y) = \min F[G^{-1}(\{y\})] = \min\{n \in \mathbb{N} \mid \exists x \in X, F(x) = y, G(x) = n\}$$

H מוגדרת היטב מהיות הפונקציה F על, ולכן הקבוצה לא ריקה וניתן לקחת עליה מינימום. נשאר להראות ש- H היא חד-חד ערכית, מתקיים

$$H(y) = H(y') = n \iff \exists x, x' \in X, \text{ s.t. } F(x') = y' \wedge F(x) = y \wedge G(x) = G(x') = n$$

אבל G חד-חד ערכית, אז $x = x'$ ו- F פונקציה ולכן $y = y'$ ו- H חד-חד ערכית.

טענה: קבוצת הפולינומים במקדמים שלמים היא בת-מנייה.

הוכחת הטענה: לכל סדרה $\langle z_0, \dots, z_{n-1} \rangle \in \text{Seq}(\mathbb{Z})$ נתאים את הפולינום $\sum_i z_i x^i$, זו התאמה שאיננה חד-חד ערכית אך היא על, מקבוצה בת-מנייה לקבוצת הפולינומים במקדמים שלמים ולכן מהלמה לעיל – קבוצת הפולינומים במקדמים שלמים היא בת-מנייה.

טענה: קבוצת המספרים האלגבריים הממשיים היא בת-מנייה, בפרט קיים מספר ממשי שאיננו אלגברי.

הוכחת הטענה: ראשית ניזכר שנגיד שמספר הוא אלגברי אם הוא שורש של פולינום כלשהו.

תהיי $P : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Z}[x] \setminus \{0\}$, פונקציה חד-חד ערכית ועל (ראינו שכל תת-קבוצה אינסופית של קבוצה בת-מנייה היא בת-מנייה).
לכל $n \in \mathbb{N}$, נגדיר A_n קבוצת כל השורשים של $P(n)$ – קבוצה זו סופית (כי עוצמתה חסומה על-ידי דרגת הפולינום, נסמנה $[k_n]$) והיא יכולה להיות ריקה.

נגדיר $F_n : A_n \rightarrow [k_n]$ כפונקציה משמרת סדר היחידה – כלומר, F_n שולחת את האיבר המינימלי של A_n ל-0, האיבר הבא ל-1 וכן הלאה.

אז F_n חד-חד ערכית ובפרט גם ההרחבה $F_n : A_n \rightarrow \mathbb{N}$ היא פונקציה חד-חד ערכית.

מהתזכורת, $\bigcup \{A_n \mid n \in \mathbb{N}\}$ זו קבוצת המספרים האלגבריים הממשיים.

יש לנו סדרה של זוגות סדורים של קבוצה עם פונקציה שמעידה על היות הקבוצה לכל היותר בת-מנייה, אז לפי טענה שראינו – האיחוד שלהן הוא לכל היותר בת-מנייה.

נבחין שהקבוצה הזאת מכילה את \mathbb{N} ולכן היא אינסופית, ועל-כן בת-מנייה.

□

שאלה 12

שדה הממשיים הוא השדה הסדור השלם היחיד עד-כדי איזומורפיזם.

הוכחה: ראשית, נזכיר שנאמר כי שדה סדור R הוא שלם אם לכל תתי-קבוצה חסומה ולא ריקה יש סופרימום. למה: \mathbb{R} שלם.

הוכחה: תהיי \mathcal{A} קבוצה של חתכי דדקינד, נזכיר שקבוצה $A \subseteq \mathbb{Q}$ היא חתך אם

$$1. A \neq \mathbb{Q}$$

$$2. \forall a \in A, \exists b \in A, a < b$$

$$3. c < a \wedge a \in A \implies c \in A$$

נניח כי \mathcal{A} חסומה על-ידי $B \in \mathbb{R}$, ולכן לכל $A \in \mathcal{A}$ מתקיים $A \subseteq B$.

נסתכל על $\bigcup \mathcal{A} = C \subseteq B$, נטען כי C חתך דדקינד:

$$1. \text{היות } \mathbb{Q} \text{ ו-} C \subseteq B \not\subseteq \mathbb{Q} \text{ אז } C \neq \mathbb{Q}$$

$$2. \text{אם } a \in C \text{ אז } a \in A \text{ יש } A \in \mathcal{A} \text{ כך ש-} a \in A \text{ ולכן } b \in A \text{ כך ש-} a < b \text{ ולכן } b \in C$$

$$3. \text{אם } a \in C \text{ ו-} q \in \mathbb{Q} \text{ מקיים } q < a \text{ אזי } q \in A \text{ ולכן } c \in A, \text{ כלומר } c \in C$$

נעבור להוכחת המשפט.

יהי R שדה סדור שלם.

נוזה $N \subseteq R$ בתור חיתוך כל הקבוצות של R שמכילות את 0 וסגורות תחת הפונקציה $F(x) = x + 1$, ומשלמות השדה אנחנו יודעים שנובע כי N לא חסומה (ארכימדיות).

נבחין ש- N הוא מודל של אקסיומות פאנו מסדר שני ולכן ממשפט היחידות של הטבעיים הוא איזומורפי ל- \mathbb{N} ($0 \in N$ ולכל $n \in N$ מתקיים מהסגירות $F(n) = S(n)$ (ומהגדרה אין $n \in N$ כך ש- $F(n) = 0$) ואת אקסיומת האינדוקציה אנחנו מקבלים ישירות מהגדרת F והסגירות). מתוך N נגדיר את Q בתור כל המנות של איברי N כאשר המכנה שונה מ-0 והנגדיים שלהם, מיחידות הטבעיים – מה שקיבלנו איזומורפי ל- \mathbb{Q} כשדה סדור.

יהי F_0 האיזומורפיזם היחיד ונגדיר העתקה $F: \mathbb{R} \rightarrow R$ על-ידי

$$F(A) = \sup\{F_0(a) \mid a \in A\}$$

מוגדרת היטב (משלמות, הסופרימום הזה קיים).

F היא איזומורפיזם:

$$1. \text{שימור חיבור, כפל וסדר זה ישירות מהגדרה (לפתוח)}$$

$$2. \text{חד-חד ערכיות: אם } A \neq B \text{ אז } A \cap B \neq A \text{ ו-} q \in B \setminus A \text{ (בלי הגבלת הכלליות), לכן לכל } a \in A \text{ מתקיים } a < q \text{ ולכן } F(A) \leq F_0(q)$$

$$B \text{ חתך ולכן יש } r \in B \text{ כך ש-} r < q \text{ ולכן}$$

$$F_0(q) < F_0(r) \leq F(B) \implies F(A) < F(B)$$

$$3. \text{על: נניח שיש } b \in R \setminus F[\mathbb{R}] \text{ ונגדיר } B = \{q \in \mathbb{Q} \mid F_0(q) < b\} \text{ ונניח בשלילה ש-} B = \mathbb{Q}, \text{ אז } Q \text{ חסומה בסתירה לארכימדיות.}$$

$$\text{יהי } q \in B, \text{ מארכימדיות יש } n \in \mathbb{N} \text{ כך ש-} F_0(q) + F_0\left(\frac{1}{n}\right) < b \text{ ולכן } q + \frac{1}{n} \in B, \text{ כלומר יש רציונלי גדול יותר ב-} B, \text{ אז } B \text{ חתך ומתקיים } F(B) \leq b$$

$$\text{נניח בשלילה ש-} F(B) < b, \text{ ולכן מארכימדיות יש } n \text{ כך שמתקיים } F(B) + F_0\left(\frac{1}{n}\right) < b, \text{ (אחרת יש חסם עליון ל-} Q), \text{ אז אם ניקח } q \in B \text{ נקבל}$$

$$F_0\left(q + \frac{1}{n}\right) = F_0(q) + F_0\left(\frac{1}{n}\right) \leq F(B) + F_0\left(\frac{1}{n}\right) < b$$

$$\square \text{ } F(B) \text{ סופרימום של } F_0[B] \text{ ולכן יש } q \in B \text{ כך שמתקיים } F(B) - F_0\left(\frac{1}{n}\right) < F_0(q) \text{ וזאת סתירה (כי } q + \frac{1}{n} \in B \text{ ו-} F_0(q + \frac{1}{n}) < F(B)).$$

שאלה 13

דברים על קבוצת החזקה.

סעיף א'

הוכיחי וצטטי את משפט קנטור.

הוכחה:

ניסוח: לכל קבוצה A מתקיים $|A| < |\mathcal{P}(A)|$, כאשר $|A| < |\mathcal{P}(A)|$ אם מתקיים $|A| \leq |\mathcal{P}(A)|$ וגם $|A| \neq |\mathcal{P}(A)|$.

הוכחה: ראשית, בהכרח מתקיים $|A| \leq |\mathcal{P}(A)|$, ניקח את $f : A \rightarrow \mathcal{P}(A)$ כך שמתקיים $f(a) = \{a\}$ והיא חד־חד ערכית.

נוכיח טענה חזקה יותר – שאין פונקציה על $g : A \rightarrow \mathcal{P}$. נניח בשלילה שיש כזאת שהיא חד־חד ערכית ועל, כלומר מתאימה לכל $a \in A$ תת־קבוצה A מקבוצת החזקה של A .

עבור חלק A יתקיים ש־ $a \in g(a)$ ועבור חלק יתקיים ש־ $a \notin g(a)$ אז נגדיר $A_0 = \{a \in A \mid a \notin g(a)\} \subseteq \mathcal{P}(A)$, ולכן מהיות A על יש

$a \in A$ כך שיתקיים $g(a) = A_0$ ועלינו לבחון האם $a \in g(a) = A_0$:

1. אם $a \in A_0$ אז מתקיים ש־ $a \notin g(a)$ וזאת סתירה

2. אם $a \notin A_0$ אז מתקיים $a \in g(a) = A_0$, אבל $a \in g(a) = A_0$ וזאת סתירה

אז g לא פונקציה על ולכן $|A| < |\mathcal{P}(A)|$.

סעיף ב'

הוכיחי שלכל $n \in \mathbb{N}$ מתקיים $|\mathcal{P}([n])| = |2^n|$.

הוכחה: ראשית נציין ש־ $\mathcal{P}([n])$ מוגדרת היטב לכל $n \in \mathbb{N}$ מאקסיומת קבוצת החזקה.

באינדוקציה על $n \in \mathbb{N}$, עבור בסיס האינדוקציה $n = 0$ מתקיים $[n] = \emptyset$ ואכן $\mathcal{P}([0]) = \{\emptyset\}$ ומתקיים $2^0 = 1$.

נניח שהטענה נכונה עבור $n \in \mathbb{N}$ ונראה עבור $n + 1$.

לכל $S \subseteq \mathcal{P}([n + 1])$ נגדיר

$$A = \{S \subseteq [n + 1] \mid n \notin S\}, \quad B = \{S \subseteq [n + 1] \mid n \in S\}$$

אז $A \cap B = \emptyset$ ולכן $\mathcal{P}([n + 1]) = A \cup B$ (עם אקסיומת האיחוד).

נגדיר $F : A \rightarrow \mathcal{P}([n])$ על־ידי $F(S) = S$ וזאת פונקציה חד־חד ערכית ועל, אז

$$|A| = |\mathcal{P}([n])| \stackrel{\text{הנחת האינדוקציה}}{=} |2^n|$$

נגדיר $g : B \rightarrow \mathcal{P}([n])$ על־ידי $g(S) = S \setminus \{n\}$ והיא גם חד־חד ערכית ועל כי $T \mapsto T \cup \{n\}$ היא ההופכית שלה, ולכן

$$|B| = |\mathcal{P}([n])| \stackrel{\text{הנחת האינדוקציה}}{=} |2^n|$$

אז מאריתמטיקה של עוצמות נקבל

$$|\mathcal{P}([n + 1])| = |A| + |B| = 2^n + 2^n = 2 \cdot 2^n = 2^{n+1}$$

שאלה 14

ניסוחים.

סעיף א'

נסחי את אקסיומת הבחירה.

הוכחה: לכל אוסף של קבוצות \mathcal{A} המקיים שלכל $X \in \mathcal{A}$, $X \neq \emptyset$, אז קיימת $f : \mathcal{A} \rightarrow \bigcup \mathcal{A}$ המקיימת $f(X) \in X$ לכל קבוצה $X \in \mathcal{A}$.
 במילים אחרות, אקסיומת הבחירה מבטיחה לנו כי לכל אוסף של קבוצות לא ריקות, קיימת פונקציה המצביעה עבור כל אחת מהקבוצות באוסף על איבר ספציפי ששייך אליו, ולפונקציה זאת נקרא פונקציית בחירה.

□

סעיף ב'

נסחי את משפט הרקורסיה על הטבעיים.

הוכחה: נניח ש- $P(x, y)$ תכונה כך שלכל x_0 קיים ויחיד y_0 עבורם מתקיים $P(x_0, y_0)$. אז קיימת קבוצה X וקיימת פונקציה יחידה $F : \omega \rightarrow X$ כך שלכל $n \in \omega$ מתקיים $P(F \upharpoonright n, F(n))$.

□

סעיף ג'

נסחי את משפט הרקורסיה השכחני.

הוכחה: נניח ש- X קבוצה, $G : X \rightarrow X$ ו- $x_0 \in X$.

אז קיימת $F : \omega \rightarrow X$ המקיימת $F(0) = x_0$ ולכל $n \in \mathbb{N}$ מתקיים $F(n+1) = G(F(n))$.

□

שאלה 15

סדרים טובים.

סעיף א'

הגדירי מהו סדר קווי חד.

□ הוכחה: סדר קווי חד הוא סדר טרנזיטיבי ואנטי-סימטרי כך שלכל a, b מתקיים בידיוק אחד מהבאים – $a < b, b < a, b = a$.

סעיף ב'

הגדירי מהו סדר טוב.

□ הוכחה: סדר קווי חד $\langle A, < \rangle$ יקרא טוב אם לכל $B \subseteq A$ יש מינימום, כלומר יש $b \in B$ כך שלכל $c \in B$ מתקיים $b < c$ או $b = c$.

סעיף ג'

הוכיחי ש- $\langle \omega, \in \rangle$ הוא סדר טוב.

הוכחה: תהיי $B \subseteq \omega$ לא ריקה, מאקסיומת היסוד יש $b \in B$ כך ש- $b \cap B = \emptyset$.

יהי $m \in B$, אם $m < b$ אז $m \in b$ ולכן $m \in b \cap B = \emptyset$, סתירה.

□ כלומר, לכל $m \in B$ מתקיים $m = b$ או $b = m$ וזו בידיוק ההגדרה של מינימום.

סעיף ד'

תני עוד הוכחה לכך ש- $\langle \omega, \in \rangle$ הוא סדר טוב.

הוכחה: תהיי $B \subseteq \omega$ ונניח כי ל- B אין איבר מינימלי.

נסתכל על $A = \{n \in \omega \mid \forall m \in B, n < m\}$ ובבירור $0 \in A$ (אחרת הוא המינימום של B).

נניח כי $n \in A$ ונבחן את $S(n)$: אם $S(n) \notin A$ אז יש $m \in B$ כך ש- $m \notin S(n)$ כלומר $S(n) \not\leq m$ ולכן $m \leq S(n) \vee m < n$.

$m = S(n)$, אבל לא ייתכן ש- $n \leq m$ כי $n \in A$ ולכן $n < m$.

אז $S(n) \in B$ ולכל $k < S(n)$ מתקיים $k \notin B$ ולכן $S(n)$ הוא המינימום של B בסתירה להנחה.

□ אז $A = \omega$ ו- $B = \emptyset$.

סעיף ה'

צטטי והוכיחי את משפט האינדוקציה על סדרים טובים.

הוכחה:

ניסוח: יהי $\langle A, < \rangle$ סדר טוב.

תהיי $B \subseteq A$ המקיימת לכל $b \in A$ כי אם $b \in B$ אז $\{x \in A \mid x < b\} \subseteq B$.

אזי $A = B$.

הוכחה: תהיי B כמשפט ונסתכל על $C = A \setminus B$.

□ אם $C \neq \emptyset$ אז יש לה איבר מינימלי c , כלומר לכל $x \in A$, אם $x < c$ אז $x \in B$, אבל אז $c \in B$ – סתירה.

שאלה 16

סודרים.

סעיף א'

הגדירי מהי קבוצה טרנזיטבית.

הוכחה: נגדיר x -ש היא קבוצה טרנזיטבית אם לכל $y \in x$ ו- $z \in y$ מתקיים $z \in x$.
בכתיב הטבעיים, אם לכל $n \in \mathbb{N}$ מתקיים שלכל $m \in n$ מתקיים $m \subseteq n$.

□

סעיף ב'

הגדירי מהו סודר.

הוכחה: קבוצה טרנזיטבית x כך שמתקיים $\langle x, \in \rangle$ הוא סדר טוב תקרא סודר.

□

סעיף ג'

תנאי מספיק לסדר טוב.

תת-סעיף א'

תני לי תנאי מספיק לסדר טוב עבור קבוצה x .

הוכחה: מספיק להראות שהסדר $\langle x, \in \rangle$ הוא סדר קווי חד.

□

תת-סעיף ב'

תוכיחי שאת צודקת.

הוכחה: תהיי $x \neq \emptyset$. מאקסיומת היסוד, יש $a \in A$ כך שמתקיים $a \cap A = \emptyset$.

יחס השייכות הוא יחסי קווי על x , אז לכל $b \in a$ בגלל ש- $a \notin a$ אזי $a \in b$ או $a = b$.

□

סעיף ד'

הוכיחי ש- $\{\omega\}$ איננה טרנזיטבית.

הוכחה: נבחין ש- $1 \in \omega$ אבל $1 \notin \{\omega\}$.

□

סעיף ה'

יהי $\langle \alpha, \in \rangle$ סודר, אז כל איברי α הם סודרים.

הוכחה: יהי $\beta \in \alpha$. סודר, ולכן α טרנזיטבית: יהי $x \in y \in \beta$, אז מטרנזיטביות α נובע ש- $y \in \alpha$, ואם נפעיל שוב טרנזיטביות נקבל ש- $x \in \alpha$.

α סודר ולכן יחס השייכות עליה הוא לינארי, אז הוא טרנזיטיבי על איבר α , אז β היא טרנזיטבית ולכן $x, y \in \beta$ מתקיים $x \in y \vee x = y \vee y \in x$.

נובעים ישירות מהיות $\beta \subseteq \alpha$.

□

סעיף ו'

הוכיחי שקבוצה טרנזיטבית שכל איבריה הם סודרים היא סודר.

הוכחה: תהיי A קבוצה טרנזיטבית שכל איבריה הם סודרים ויהיו $\alpha, \beta \in A$. אז מטענה שראינו, מתקיים $\alpha \in \beta \vee \beta \in \alpha \vee \alpha = \beta$, כלומר

הקבוצה היא סדר קווי חד ביחס השייכות ולכן סדר טוב.

□

הקבוצה היא טרנזיטבית מהנתון והיא סדר טוב אז היא סודר.

סעיף ז'

הוכיחי שקבוצה טרנזיטבית שכל איבריה הם קבוצות טרנזיטביות היא סודר.

הוכחה: תהיי x בתנאי השאלה ונגדיר $\{z \in x \mid \text{סודר } z\}$ $A = \{z \in x \mid \text{סודר } z\}$ (הקבוצה קיימת מהפרדה).

אם $A = x$ אז יש לנו קבוצה טרנזיטבית שכל איבריה הם סודרים ועל-כן היא סודר.

נניח בשלילה ש- $x \neq A$. אז מאקסיומת היסוד, יש $z \in x \setminus A$ כך ש- $z \cap (x \setminus A) = \emptyset$ כלומר $z \subseteq A$ ו- z מכיל רק סודרים.

□

אבל $z \in x$ אז z קבוצה טרנזיטבית, ולכן z סודר – אך זאת סתירה!

שאלה 17

יחסים בין סודרים.

סעיף א'

נניח כי α, β סודרים. אזי $\alpha \subseteq \beta$ או $\beta \subseteq \alpha$.

הוכחה:

למה: אם β סודר ו- s קבוצה טרנזיטית. אם $\beta \setminus s \neq \emptyset$, אזי $\min(\beta \setminus s) = \beta \cap s$.

הוכחה: ראשית כמובן לכל סדר טוב יש מינימום, ונסמן $\gamma = \min(\beta \setminus s)$ ונראה באמצעות הכלה דו-כיוונית.

$\beta \cap s \subseteq \gamma$: יהי $\gamma \in \beta, \delta \in \beta$ טרנזיטית ולכן $\delta \in \beta$. לא ייתכן ש- $\delta \notin s$ כי אז נקבל סתירה למינימליות γ ולכן $\beta \cap s \subseteq \gamma$.

$\gamma \subseteq \beta \cap s$: אם $\delta \in \beta \cap s$ אזי $\delta \in \beta$ מהגדרה, ו- β סודר ולכן $\gamma \in \delta$ ו- $\delta \in \gamma$ ונחלק למקרים.

1. $\delta = \gamma$ לא אפשרי כי $\delta \in s$ אבל $\gamma \notin s$.

2. $\gamma \in \delta$ לא ייתכן כי s טרנזיטית ולכן $\gamma \in s$ אבל $\gamma \notin s$.

3. $\delta \in \gamma$ – האופציה האחרונה והתקינה.

בחזרה להוכחה.

נניח כי $\beta \not\subseteq \alpha$ ויהי $\gamma = \min(\beta \setminus \alpha)$ ביחס השייכות.

נניח בשלילה ש- $\alpha \not\subseteq \beta$ ולכן $\alpha \setminus \beta \neq \emptyset$, מהטענה נקבל $\gamma = \min(\alpha \setminus \beta) = \alpha \cap \beta$, אבל $\delta = \gamma \in \beta$ בסתירה.

סעיף ב'

יהיו α, β סודרים. אזי $\alpha \in \beta \vee \beta \in \alpha \vee \alpha = \beta$.

הוכחה: בלי הגבלת הכלליות נניח כי $\alpha \subseteq \beta$. אם $\alpha \setminus \beta \neq \emptyset$ אז $\alpha = \beta$ וסיימנו;

אם $\alpha \setminus \beta = \emptyset$, אז ניקח $\alpha = \beta \cap \alpha = \min(\beta \setminus \alpha)$, ולכן מהגדרת החיתוך, $\gamma \in \alpha, \gamma \in \beta$, כלומר $\alpha \in \beta$.

סעיף ג'

אם α, β סודרים איזומורפיים אזי $\alpha = \beta$.

הוכחה: נניח בלי הגבלת הכלליות ש- $\alpha \subseteq \beta$, ותהיי $F: \beta \rightarrow \alpha$, פונקציה שומרת סדר.

מטענה שראינו מתקיים שלכל $\gamma \in \beta$, $F(\gamma) \geq \gamma$.

נניח בשלילה ש- $\alpha \in \beta$ ולכן $\alpha < \beta$, אבל $F(\alpha) \in \alpha$, כלומר $F(\alpha) < \alpha$ אבל זאת סתירה כי $\alpha \in \beta$ ואז נקבל $F(\alpha) \geq \alpha$.