

תזכורת:
הגדרה: קבוצה \in טרנזיטיבית, וסדורה היטב ע"י \in נקראת "סודר".
בסוף השיעור ראינו שלכל שני סודרים A, B מתקיים אחד מהבאים:

$$A = B \vee A \in B \vee B \in A$$

סימונים:

1. מקובל לסמן סודרים באותיות יווניות קטנות מתחילת הסדר: $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ וכו'.
2. לכל סודר α , למדנו ש $\alpha \cup \{\alpha\}$ היא סודר. מסמנים את הסודר הנ"ל ב $\alpha + 1$.
3. אם $\alpha \subseteq \beta$, נסמן $\alpha \leq \beta$.
4. אם $\alpha \in \beta$ נסמן $\alpha < \beta$.

הערה: היינו מצפים שאם $\alpha \subseteq \beta$, אז $\alpha < \beta$ יסמן C .
למעשה זה שקול. כלומר, עבור שני סודרים α, β . $\alpha \in \beta \iff \alpha < \beta$.
הסבר: מכיוון β סודר, הוא קבוצה שייך טרנזיטיבית, אז אם $x \in \alpha$ זה גורר ש $x \in \beta$ לכן $\alpha \subseteq \beta$. אבל אם הוא שווה ל β נקבל ש $\beta \in \beta$, ובשיעור הקודם ראינו שסודר לא שייך לעצמו. לכן $\alpha < \beta$.

כיוון שני: אם α סודר ו $\beta \in \alpha$, אז הוא תת קבוצה טרנזיטיבית של β , והיה לנו משפט בשיעור הקודם שתת קבוצה טרנזיטיבית של סודר היא סודר (לא נצרך פה) ושייכת או שווה ל β . ומכיוון שנתון ש $\beta \in \alpha$, הוא לא שווה ל β , ולכן שייך לו.
טענה: תהי A קבוצה שייך טרנזיטיבית של סודרים. אזי A סודר.
הוכחה: כזכור, קבוצה היא סודר אם היא \in טרנזיטיבית וסדורה היטב ע"י שייך.
אז נתון ש $A \in A$ טרנזיטיבית.
צריך להוכיח שהיחס \in יוצר יחס סדר על A , ושהיחס יחס סדר טוב.
אפשר להגדיר את היחס \in על A , כלומר עבור שני סודרים להגיד האם $\alpha \in \beta$ או $\beta \in \alpha$ או שהם שווים.

צריך להוכיח שזה אכן יחס סדר.
טרנזיטיביות: $\alpha \in \beta \in \gamma$ אז בגלל ש γ סודר הוא בפני עצמו קבוצה שייך-טרנזיטיבית, ולכן $\alpha \in \gamma$.

אנטי-רפלקסיביות: ידוע שלכל סודר, מתקיים $\alpha \notin \alpha$.
יחס סדר טוב: צריך להראות שלכל תת קבוצה של A יש איבר ראשון. הראנו בסוף השיעור הקודם שלכל קבוצה של סודרים יש איבר ראשון.
הערה: מחלקת הסודרים (האוסף של כל הסודרים). מחלקה היא אוסף של אובייקטיבים שניתן להגדיר אותו) היא לא קבוצה.

סימון: מחלקת הסודרים מסומנת: ON .
הסבר: נניח בשלילה ש ON היא קבוצה. אז היא קבוצה של סודרים. נראה שהיא קבוצה טרנזיטיבית של סודרים.

כלומר, צריך להראות שאם $\alpha \in \beta \in ON$, אז $\alpha \in ON$.
 $\beta \in ON$ זה אומר ש β סודר. בשיעור הקודם הוכחנו שכל איבר של סודר הוא סודר. לכן α סודר, וזה אומר ש $\alpha \in ON$.

לכן ON היא סודר, ומכאן $ON \in ON$. אבל ידוע שסודר לא שייך לעצמו.
לכן ON אינה קבוצה.

הערה: ON כמחלקה סדורה היטב ע"י \in .

כי ראינו ש \in יוצר יחס סדר על סודרים ושכל תת קבוצה יש איבר ראשון.

הגדרה: תהי A קבוצה סדורה. רישא של A היא תת קבוצה $B \subseteq A$ שמקיימת:

$$\forall b \in B, \forall a < b \implies a \in B$$

נגיד ש B היא רישא "נאותה" של A , אם $B \neq A$.
הגדרה: לכל A סדורה ולכל $a \in A$, הרישא שנקבעת ע"י

$$\text{seg}(a) = a \downarrow = \{b \in A : b < a\}$$

למה זה רישא? כי אם $c < b \in a \downarrow$ אז מטרנוטיביות, $c < a$ ולכן $c \in a \downarrow$.
טענה: תהי A קבוצה סדורה היטב. כל רישא נאותה היא ראשית (כלומר, הרישא שנקבעת ע"י איזשהו איבר).

הוכחה: בתרגול.

הערה: בקבוצה שסדורה ע"י \in , B היא רישא אמ"ם B היא קבוצה שייך טרנוטיבית.
הסבר: B היא רישא אמ"ם לכל $a < b \in B$ מתקיים $a \in B$. היחס " $<$ " הוא " \in ". לכן זה מתקיים אמ"ם לכל $a \in B, b \in B$. וזה ההגדרה של קבוצה שייך-טרנוטיבית.
בשיעור הקודם הוכחנו שתת קבוצה שייך-טרנוטיבית של סודר היא סודר, והיא שווה לקבוצה או שייכת אליה.

אז כעת ניתן לנסח את זה בשפה של רישות:

רישא של סודר היא סודר. ואם היא רישא נאותה, היא איבר בקבוצה/סודר.

הערה: אם $\alpha \in \beta$ הם סודרים, כך ש $\alpha \in \beta$ אז α הוא רישא נאותה של β .

הסבר: כבר ראינו שאם $\alpha \in \beta$ אז $\alpha \in \beta$ הוא תת קבוצה שייך טרנוטיבית ולכן רישא.

משפט: תהי A קבוצה סדורה היטב. B רישא נאותה של A . אזי B לא איזומורפית סדר ל A .

הוכחה: ראשית, מכיוון ש A סדורה היטב, ראינו שכל רישא נאותה היא ראשית, לכן $B = a \downarrow$.

נניח בשלילה שיש איזו' סדר $f: A \rightarrow B$. ונרכיב אותו עם פונקציית ההכלה מ B ל A . ברור שפונ' ההכלה שומרת סדר. לכן $i \circ f: A \rightarrow A$ שומרת סדר (לא איזו' סדר).

$$f(a) \in B$$

ולכן

$$f(a) < a$$

אבל הוכחנו שכל פונקציה שומרת סדר מקבוצה סדורה היטב לעצמה היא פונקציה, כלומר,

$$\text{לכל } a \in A, f(a) \geq a. \text{ סתירה.}$$

מסקנה: אם שני סודרים איזומורפיים סדר אחד לשני, כלומר, $\alpha \cong \beta$ אז הם שווים.

הוכחה: ידוע שלכל שני סודרים α, β או שהם שווים או שאחד שייך לשני. אם בה"כ $\alpha \in \beta$,

אז ראינו שזה אומר α הוא רישא נאותה של β . ורישא נאותה של קבוצה סדורה היטב לא יכולה להיות איזומורפית סדר לקבוצה.

משפט: יהיו A, B קבוצות סדורות היטב. או שהן איזומורפיות סדר, או שאחת מהן איזומורפית

סדר לרישא של השניה.

הוכחה: נסתכל על כל הזוגות מהצורה (a, b) כך ש $a \in A, b \in B$ ו $a \downarrow \cong b \downarrow$. נקרא לקבוצה

של כל הזוגות האלו D .

יש לפחות זוג אחד כזה, כי ניתן לקחת את האיבר הראשון של A עם האיבר הראשון של B .
חד ערכיות: נוכיח שאם $(a, b_1) \in D \wedge (a, b_2) \in D$ אז $b_1 = b_2$.
 אם $(a, b_1) \in D \wedge (a, b_2) \in D$ אז

$$b_1 \downarrow \cong a \downarrow \cong b_2 \downarrow$$

אם $b_1 \neq b_2$ אז בה"כ $b_1 < b_2$, ואז $b_1 \downarrow$ היא רישא נאותה של $b_2 \downarrow$. וכבר ראינו שרישא נאותה של קבוצה סדורה היטב לא יכולה להיות איזומורפית סדר לקבוצה.
חח"ע: אם $(a_1, b) \in D \wedge (a_2, b) \in D$ אז $a_1 = a_2$. בדיוק אותה הוכחה.
שומר סדר: נניח ש $a_1 < a_2$ ו $(a_1, b_1) \in D \wedge (a_2, b_2) \in D$ ונוכיח ש $b_1 < b_2$.
 הסבר:
 יש איזו' סדר $a_1 < a_2 \downarrow$ ולכן $a_1 \in a_2 \downarrow$.

$$\varphi : a_2 \downarrow \rightarrow b_2 \downarrow$$

אז

$$\varphi(a_1) \in b_2 \downarrow$$

בפרט $\varphi(a_1) < b_2$.

טענת עזר:

נניח שיש $f : A \rightarrow B$ איזו סדר. ו $a \in A$ אז $a \downarrow \cong f(a) \downarrow$.

הוכחת עזר:

נסתכל על $f|_{a \downarrow}$. צמצום של פונקציה חח"ע הוא חח"ע. צמצום של פונקציה שומרת סדר היא פונקציה שומרת סדר. נוכיח שהתמונה היא הרישא שנקבעת ע"י $f(a)$. אם $x \in a \downarrow$ אז $x < a$ ולכן $f(x) \in f(a) \downarrow$ ולכן $f(x) < f(a)$.
 כעת, אם $y \in f(a) \downarrow$ אז $y < f(a)$ היא פונקציה הפיכה וההופכית גם שומרת סדר, לכן, המקור של y , $f^{-1}(y)$ קטן מהמקור של $f(a)$ שהוא a .
 מש"ל טענת עזר.

בחזרה להוכחה:

קיבלנו ש

$$a_1 \downarrow \cong \varphi(a_1) \downarrow$$

ולכן $(a_1, \varphi(a_1)) \in D$. מחד ערכיות $\varphi(a_1) = b_1$. וראינו ש $\varphi(a_1) < b_2$. לכן $b_1 < b_2$.

היחס ההפוך שומר סדר:

כלומר, אם $(a_1, b_1) \in D \wedge (a_2, b_2) \in D$ אז $b_1 < b_2$ ו $a_1 < a_2$.
 ההוכחה זהה.

טענה: התחום של D הוא רישא של A .

הסבר: צריך להוכיח שאם עבור a_1 קיים b_1 כך $(a_1, b_1) \in D$ אז קיים b_2 כך $(a_2, b_2) \in D$, ובכן

$$a_1 \downarrow \cong b_1 \downarrow$$

ש $a_2 \in a_1 \downarrow$. אז נקח את b_2 להיות התמונה של a_2 תחת האיזו' סדר. נקבל מטענת עזר שעשינו,

$$a_2 \downarrow \cong b_2 \downarrow$$

ולכן $(a_2, b_2) \in D$.

טענה: הטווח של D הוא רישא של B הוכחה זהה.

טענה: לא ייתכן שגם התחום וגם הטווח הם רישות נאותות הסבר: נניח בשלילה ששתיהן רישות נאותות. בגלל ש A ו B סדורות היטב הן ראשיות.

$$\text{range}(D) = a \downarrow$$

$$\text{dom}(D) = b \downarrow$$

אנחנו רוצים להראות ש

$$a \downarrow \cong b \downarrow$$

למעשה D בעצמו הוא איזומורפיזם סדר מהתחום שלו לטווח שלו. כלומר, מהגדרה של D נקבל $(a, b) \in D$ אבל אז $a \in \text{range}(D) = a \downarrow$ וזאת סתירה. **כעת, נחלק למקרים:**
ראשית, נשים לב שכמו שהערנו, D הוא איזומורפיזם סדר מהתחום שלו לטווח שלו. אם $\text{range}(D) = A$, $\text{dom}(D) = B$ נקבל $A \cong B$. אם $\text{range}(D) = A$ והטווח הוא רישא נאותה של B אז A איזומורפי לרישא נאותה של B . ואם $\text{range}(D)$ הוא רישא נאותה של A , והטווח הוא כל B , אז היחס ההופכי יוצר לנו איזו סדר מ B לרישא נאותה של A .

הגדרת הטבעיים

הגדרה:

$$0 = \emptyset$$

נניח שהגדרנו את n , אז

$$n + 1 = n \cup \{n\}$$

למשל:

$$1 = \{\emptyset\}$$

$$2 = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$$

$$3 = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}$$

טענה: כל טבעי הוא סודר.
 הוכחה: באינדוקציה. ראינו ש 0 סודר. נניח ש n סודר. ראינו שזה אומר ש $n + 1$ הוא סודר.
 הערה: כל איבר של סודר טבעי הוא סודר טבעי.
 הוכחה: אנחנו כבר יודעים שכל איבר של סודר הוא סודר.
 נוכיח את הטענה באינדוקציה.
 עבור 0 הטענה נכונה כי אין בו איברים.
 נניח שהטענה נכונה ל n . ונוכיח ל $n + 1$. האיברים של $n + 1$ הם האיברים של n או n בעצמו.
 n הוא סודר טבעי, ומהנחת האינדוקציה האיברים של n הם סודרים טבעיים.
 הגדרה: נסמן ב ω את הקבוצה של כל הסודרים הטבעיים.
 טענה: ω היא סודר.
 הוכחה: אנחנו יודעים שקבוצה שייך טרנזיטיבית של סודרים היא סודר.
 ω היא קבוצה של סודרים, מהגדרה. צריך להראות שהיא קבוצה שייך-טרנזיטיבית של סודרים.
 ובכן, נניח ש $m \in n \in \omega$. מהגדרת ω זה אומר ש n הוא סודר טבעי. ראינו שכל איבר של סודר טבעי הוא סודר טבעי. לכן m הוא סודר טבעי, וזה אומר ש $m \in \omega$.
 הגדרה: נגיד שקבוצה היא מגודל n אם יש פונקציה חח"ע ועל ממנה ל n . (זכרו ש n הוא קבוצה).

נגיד שקבוצה היא סופית אם היא מגודל n עבור איזשהו סודר טבעי (כלומר, $n \in \omega$).
 טענה: ω היא הקבוצה של כל הסודרים הסופיים.
 הוכחה: ברור מהגדרה שכל סודר טבעי הוא סופי. ולכן כל האיברים ב ω הם קבוצות סופיות.
 כעת, נניח ש α הוא סודר לא ב ω וצריך להוכיח ש α לא סופי.
 α ו ω הם סודרים, והנחנו ש $\alpha \notin \omega$, לכן $\alpha = \omega$ או $\omega \in \alpha$. לכן $\omega \subseteq \alpha$.
 אם α היה סופי קבוצה אז הייתה פונקציה חח"ע ועל ממנו לאיזשהו $n \in \omega$.
 אפשר להסתכל על הצמצום ולקבל פונקציה חח"ע מ ω ל n .
 יהי n הראשון שעבורו יש פונקציה חח"ע מ ω ל n . (כי ω היא סודר, אז יש איבר ראשון).
 לא ייתכן ש $n = 0$ כי אין בכלל פונקציות מקבוצה לא ריקה לקבוצה ריקה.
 אם $n \neq 0$, אז $n = m + 1$ עבור איזשהו m טבעי.
 $n = m \cup \{m\}$
 אם ל m אין מקור-סיימו, כי אז הפונקציה מלכתכילה הולכת ל m .
 אם יש ל m מקור הוא יחיד, כי הפונקציה היא חח"ע. נניח ש x הוא המקור של m .
 נגדיר פונקציה חדשה שעל האיברים שקטנים מ x היא עושה אותו דבר. ולכל $y \geq x$, נשלח אותו לאיפה ש $y + 1$ נשלח.

קיבלנו פונקציה חח"ע מ ω ל m , בסתירה למינימליות של n .

מסקנה: ω הוא הסודר הראשון שאינו סופי.

הוכחה: ראינו שסודר הוא סופי אמ"ם הוא שייך ל ω .

כמובן ש ω הוא הסודר הראשון שלא שייך ל ω .

הגדרה: סודר α נקרא "עוקב" אם קיים סודר β כך ש $\alpha = \beta + 1$.

אחרת, α נקרא גבולי.

דוגמאות:

כל הסודרים הטבעיים חוץ מ 0 הם עוקבים. 0 הוא סודר גבולי.

ω הוא סודר גבולי. אחרת, $\omega = \alpha + 1$. זה אומר ש $\alpha \in \omega$. לכן α סודר טבעי, ואז גם $\alpha + 1$ הוא טבעי. אבל ω מוגדר להיות קבוצת הסודרים הטבעיים, אז $\alpha + 1 \in \omega$ ולכן הם לא שווים.

$\omega + 1$ סודר עוקב.

$(\omega + 1) + 1$ סודר עוקב.

טענה: אם $\alpha < \beta$ אז $\alpha + 1 \leq \beta$.

הוכחה:

כזכור, $\alpha < \beta$ אומר ש $\alpha \in \beta$, שקול $\alpha \subset \beta$.

$\alpha + 1 = \alpha \cup \{\alpha\}$.

ו $\alpha \subseteq \beta$ כי $\{\alpha\} \subseteq \beta$, ולכן $\alpha \cup \{\alpha\} \subseteq \beta$. וזה בדיוק ההגדרה של \leq .