

משפט: תהי  $A$  קבוצה סדורה היטב. קיים סדר  $\alpha$  כך ש  $A \cong \alpha$ .  
 הערה: למעשה,  $A$  איזומורפית לסדר יחיד, כי אם  $A \cong \alpha$  וגם  $A \cong \beta$  אז  $\alpha \cong \beta$ , וראינו בשיעור הקודם ששני סדרים איזומורפיים סדר אמ"ם הם שווים.  
 הוכחת המשפט: נסתכל על כל הזוגות מהצורה  $(a, \alpha)$  כך ש  $a \in A$  ו  $\alpha$  סדר, ו  $a \downarrow \cong \alpha$ .  
 למשל, בגלל  $A$  סדורה היטב יש בה איבר ראשון, נקרא לו  $a'$ . אז יהיה לנו את הזוג  $(a', 0)$ .  
 נקרא לקבוצה הזאת  $F$ .  
 נשים לב ש  $F$  היא "יחס". (לא באמת, כי זה תת קבוצה של  $ON \times ON$  ו  $ON$  היא לא קבוצה)  
 אבל נשתמש באותם מינוחים.

**1.  $F$  חד ערכית.**

הוכחה: אם  $(a, \alpha) \in F, (a, \beta) \in F$  אז  $\alpha \downarrow \cong \beta$  ו  $\alpha \cong \beta$  לכן  $\alpha \cong \beta$  וזה גורר שהם שווים.

**2.  $F$  חח"ע**

הוכחה: נניח ש  $(a, \alpha) \in F, (b, \alpha) \in F$  אם  $a \neq b$  אז אחד מהם קטן מהשני (כי הקבוצה סדורה קווית) בה"כ  $a < b$ . אז  $a \downarrow$  היא רישא נאותה ב  $b \downarrow$ . (כי  $a \downarrow \setminus b \downarrow$ ). רישא נאותה של קבוצה סדורה היטב לא איזומורפית סדר לקבוצה. לכן לא ייתכן שגם  $a \downarrow$  וגם  $b \downarrow$  איזומורפיות סדר ל  $\alpha$ , כי אז איזומורפיות סדר ביניהן. לכן  $a = b$ .

**3.  $dom(F)$  הוא רישא של  $A$**

נניח ש  $a \in dom(F)$  ו  $a < b$ . זה אומר שיש סדר  $\alpha$  כך ש  $a \downarrow \cong \alpha$ .

$$f : a \downarrow \rightarrow \alpha.$$

$f : A \rightarrow B$  בשיעור הקודם הוכחנו שאם  $A$  ו  $B$  קבוצות סדורות, ו  $f(b) \in \alpha$  לכן  $b \in a \downarrow$  איזו' סדר ו  $a \in A$ , אז

$$a \downarrow \cong f(a) \downarrow$$

לכן במקרה שלנו,

$$b \downarrow \cong f(b) \downarrow$$

אבל  $f(b) \in \alpha$ , וידוע שכל איבר של סדר הוא סדר, והוא שווה לרישא שנוצרת על ידו. כלומר,  $(b, f(b)) \in F$  לכן  $f(b) \downarrow = f(b)$ .

**4.  $F$  שומרת סדר**

הסבר: למעשה ראינו את זה בהוכחה של סעיף 3. כי ראינו שאם  $b < a$ , ו  $(a, \alpha)$  אז  $(b, f(b))$  כאשר  $f(b) \in \alpha$ , כלומר  $f(b) < \alpha$ .

**5.  $Im(F)$  היא קבוצה טרנזיטיבית של סדרים.**

הוכחה: צריך להוכיח שאם  $\beta \in Im(F)$  או  $\beta \in Im(F)$  אז  $\beta \in Im(F)$ .  
 כי אם  $\alpha \in Im(F)$  זה אומר שקיים  $a \in A$  כך ש  $a \downarrow \cong \alpha$ .

$$f : \alpha \rightarrow a \downarrow$$

$\beta \in \alpha$  ולכן  $f(\beta) \in a \downarrow$ , וכמו שכבר ראינו, זה גורר ש

$$\beta \downarrow \cong f(\beta) \downarrow$$

וכן,  $\beta \downarrow = \beta$ ,  
 וכמובן  $f(\beta) \in A$  כלומר,

$$(f(\beta), \beta) \in F$$

לכן  $\beta \in Im(F)$   
**6.  $Im(F)$  היא סודר**

הוכחה: קבוצה טרנזיטיבית של סודרים היא סודר.  
 נקרא לו  $\alpha$ .

$$dom(F) = A \quad .7$$

הוכחה: אחרת, זה רישא נאותה. לכן היא נקבעת ע"י איבר. (כל רישא נאותה בקבוצה סדורה היטב היא ראשית).

$$dom(F) = a \downarrow$$

נשים לב ש  $F$  היא בעצם פונקציה מ  $dom(F)$  ל  $Im(F)$ , וראינו שהיא חח"ע ושומרת סדר, (וכמובן שהיא על התמונה), לכן היא איזו סדר מ  $dom(F)$  ל  $Im(F) = \alpha$ . זה אומר ש  $(a, \alpha) \in F$ . כלומר,  $a \in dom(F) = a \downarrow$ , סתירה.

$$.8 \quad A \cong Im(F) = \alpha \quad \text{כלומר, } A \text{ איזומורפית סדר לסודר.}$$

הוכחה: כמו בסעיף 7, בעצמה היא האיזומורפיזם סדר. מסקנה: כל קבוצה סדורה היטב איזומורפית סדר לסודר יחיד. הסודר הזה נקרא "טיפוס הסדר" של הקבוצה. מסמנים:

$$otp(A)$$

## ארתמטיקה של סודרים

יהיו  $\alpha, \beta$  סודרים. נגדיר

$$\alpha \oplus \beta = \alpha \times \{0\} \cup \beta \times \{1\}$$

על הקבוצה הזאת נגדיר יחס סדר:

$$(a, b) < (c, d)$$

$$\text{אם } b < d \text{ אם } b = d \wedge a < c$$

טענה: זאת קבוצה סדורה היטב.

הוכחה: עשיתם בש"ב.

מסקנה:  $\alpha \oplus \beta$  איזומורפית סדר לסודר יחיד.

סימון:

$$\alpha + \beta = otp(\alpha \oplus \beta)$$

דוגמאות:

1. הגדרנו כבר בעבר מה זה  $\alpha + 1$ , כלומר  $\alpha + 1 = \alpha \cup \{\alpha\}$ . מכיוון ש 1 הוא סודר, הבאנו עכשיו הגדרה חדשה לסודר  $\alpha + 1$ . ראיתם בתרגול שההגדרות האלה מתלכדות.
  2.  $1 + \omega = \omega$ .
- נבנה איזו סדר מ  $1 \oplus \omega$ .

$$1 \oplus \omega = (0, 0) \cup \{(n, 1)\}_{n \in \omega}$$

$$f(0, 0) \rightarrow 0$$

$$f(n, 1) \rightarrow n + 1$$

קל לראות שזה איזו' סדר. מסקנה: חיבור סודרים אינו קומוטטבי, כי למשל

$$1 + \omega = \omega \neq s(\omega) = \omega + 1$$

תכונות:

1.  $\alpha + 0 = 0 + \alpha = \alpha$
  2. אם  $\alpha + \beta_1 = \alpha + \beta_2$  אז  $\beta_1 = \beta_2$
  3. אם  $\beta_1 < \beta_2$  אז  $\alpha + \beta_1 < \alpha + \beta_2$
  4. אסוציאטיביות. כלומר,  $(\alpha + \beta) + \gamma = \alpha + (\beta + \gamma)$ .
- הוכחות:  
1.

$$\alpha + 0 = otp(\alpha \oplus 0)$$

כזכור,  $0 = \emptyset$ , לכן  $\alpha \oplus 0 = \alpha \times \{0\} \cong \alpha$ .

$$0 + \alpha = otp(0 \oplus \alpha) = otp(\alpha \times \{1\}) = \alpha$$

2.

$$\alpha + \beta_1 = otp(\alpha \times \{0\} \cup \beta_1 \times \{1\})$$

$$\alpha + \beta_2 = otp(\alpha \times \{0\} \cup \beta_2 \times \{1\})$$

לפי הנתון, יש איזו סדר

$$f : \alpha \times \{0\} \cup \beta_1 \times \{1\} \rightarrow \alpha \times \{0\} \cup \beta_2 \times \{1\}$$

איזו סדר מעביר רישא לרישא. נשים לב ש- $\alpha \times \{0\}$  הוא רישא בשניהם, והוא איזומורפי ל- $\alpha$ . כלומר, לשתי הקבוצות יש רישא שאיזומורפית ל- $\alpha$ .  
 $f[\alpha \times \{0\}]$  היא רישא בקבוצה  $\alpha \times \{0\} \cup \beta_2 \times \{1\}$ . (כי איזו סדר שולח רישא לרישא). מכיוון ש- $\alpha \times \{0\} \cong \alpha$  או  $f[\alpha \times \{0\}] \cong \alpha$ , יש לנו שתי רישות ב- $\alpha \times \{0\} \cup \beta_2 \times \{1\}$ , אז או שהן שוות, או שאחת מוכלת ממש בשניה.  
 אבל שתיהן איזומורפיות ל- $\alpha$ . לא ייתכן ריזא אחת שמוכלת ממש ברישא אחרת, ושתיהן איזומורפיות סדר אחת לשניה (קבוצה סדורה היטב לא איזומורפית סדר לרישא נאותה שלה). לכן הן חייבות להיות שוות. כלומר,  $f$  מעבירה את  $\alpha \times \{0\}$  ל- $\alpha \times \{0\}$ , ולכן היא מעבירה את  $\beta_1 \times \{1\}$  ל- $\beta_2 \times \{1\}$ . צמצום של איזו סדר הוא איזו סדר,  $\beta_1 \times \{1\} \rightarrow \beta_2 \times \{1\}$  לכן קיבלנו איזו סדר מ- $\beta_1 \times \{1\}$  ל- $\beta_2 \times \{1\}$ , ולכן  $\beta_1 \cong \beta_2$  גורר  $\beta_1 = \beta_2$ .  
 3.  $\beta_1 < \beta_2$  זה אומר ש- $\beta_1$  הוא רישא ממש ב- $\beta_2$ .

$$\alpha \times \{0\} \cup \beta_1 \times \{1\}$$

היא רישא ממש בקבוצה

$$\alpha \times \{0\} \cup \beta_2 \times \{1\}$$

לכן אם  $\alpha \times \{0\} \cup \beta_2 \times \{1\}$  איזומורפי לסודר  $\gamma$ , אז האיזו סדר שולח רישא נאותה לרישא נאותה, ורישא של סודר היא סודר שקטן ממנו. כלומר,

$$\alpha \times \{0\} \cup \beta_1 \times \{1\} \cong \delta < \gamma$$

4.

$$(\alpha + \beta) + \gamma = otp((\alpha + \beta) \oplus \gamma)$$

$$(\alpha + \beta) \oplus \gamma \cong (\alpha \times \{0\} \cup \beta \times \{1\}) \times \{0\} \cup \gamma \times \{1\}$$

$$\alpha + (\beta + \gamma) \cong \alpha \times \{0\} \cup (\beta \times \{0\} \cup \gamma \times \{1\}) \times \{1\}$$

צריך לבנות איזו סדר בין שתי הקבוצות. זה לא מסובך. נסו בבית.  
 הערה: שתי הקבוצות איזומורפיות סדר לקבוצה

$$\alpha \times \{0\} \cup \beta \times \{1\} \cup \gamma \times \{2\}$$

עם הסדר שאתם חושבים שזה אומר.  
 הערות:

1. אם  $\beta_1 + \alpha = \beta_2 + \alpha$  זה לא אומר ש  $\beta_1 = \beta_2$   
 2. אם  $\beta_1 < \beta_2$  זה לא אומר ש  $\beta_1 + \alpha < \beta_2 + \alpha$   
 דוגמא נגדית:

$$0 + \omega = 1 + \omega$$

וכמובן ש  $1 \neq 0$ , וכן  $1 \neq 0$   
 טענה: אם  $\alpha < \beta$ , קיים סודר  $\delta$  כך ש  $\alpha + \delta = \beta$ . (ולמעשה מתכונה 2 הסודר הנ"ל יחיד).  
 הוכחה: ראיתם בתרגול ש  $\delta = otp(\beta \setminus \alpha)$  זה יעבוד.  
 טענה: פעולת החיבור רציפה, במובן הבא: אם  $\beta$  סודר גבולי, אז

$$\alpha + \beta = \sup_{\gamma < \beta} \{\alpha + \gamma\}$$

הוכחה: ראשית, מתכונה 3 נקבל שלכל  $\gamma < \beta$ ,  $\alpha + \gamma < \alpha + \beta$ .  
 צריך להוכיח שהוא הסודר הראשון שגדול מכולם.  
 יהי  $\delta < \alpha + \beta$ .  
 אם  $\delta \leq \alpha$  אז  $\delta \in \{\alpha + \gamma\}_{\gamma < \beta}$  והוא גדול ממש מ  $\delta$ .  
 אחרת,  $\alpha < \delta$ . אז קיים סודר  $\epsilon$  כך ש  $\delta = \alpha + \epsilon$ .  
 $\alpha + \epsilon < \alpha + \beta$   
 אז ניתן להסיק ש  $\epsilon < \beta$  אחרת, אם  $\epsilon = \beta$  אז מתכונה 2  $\alpha + \epsilon = \alpha + \beta$ .  
 ואם  $\epsilon > \beta$  אז מתכונה 3  $\alpha + \epsilon > \alpha + \beta$ .  
 מכיון ש  $\beta$  גבולי,  $\epsilon < \beta < \epsilon + 1$ . ולכן

$$\delta = \alpha + \epsilon < \alpha + (\epsilon + 1) \in \{\alpha + \gamma\}_{\gamma < \beta}$$

הוכחנו שכל איבר שקטן מ  $\alpha + \beta$ , יש בקבוצה מישהו שגדול ממנו ממש, לכן  $\alpha + \beta$  הוא האיבר הראשון שגדול שווה מכל איברי הקבוצה. כלומר, הוא הסופרימום.  
 כפל סודרים:  
 יהיו  $\alpha, \beta$  סודרים,

$$\alpha \cdot \beta = otp(\alpha \times \beta)$$

אשר מוגדרת עם יחס הסדר המילוני הימני.  
 ראיתם בתרגול שיחס סדר מילוני ימני על קבוצות סדורות היטב הוא קבוצה סדורה היטב ולכן יש לה טיפוס סדר.  
 הוכ מוגדר כך:

$$(a, b) < (c, d)$$

אם  $b < d$  אם  $b = d \wedge a < c$   
 לדוגמא:

$$2 \cdot \omega = otp(\{0, 1\} \times \omega) = \omega$$

$$(0, 0) < (1, 0) < (0, 1) < (1, 1) < (0, 2) < (1, 2) <$$

$$f(0, n) = 2n - 1$$

$$f(1, n) = 2n$$

$$(1, m), (0, n) : m < n$$

$$2m < 2n - 1$$

אבחנה: כפל סודרים אינו קומוטטיבי.  
לדוגמא:

$$2 \cdot \omega \neq \omega \cdot 2$$

הוכחה:  $2 \cdot \omega = \omega$ .  
הוכחה:  $2 \cdot \omega = \omega$ . דרך אחת לראות את זה:  $(0, 1) \in \omega \times 2$  הרישא שהוא יוצר מתאימה לסודר גבולי. ובכל האיברים חוץ מ-0 הם עוקבים. דרך שניה לראות את זה: נשים לב ש

$$\omega \cdot 2 = \omega + \omega$$

ממש מהגדרה. שניהם שווים ל

$$otp(\omega \times \{0, 1\})$$

$\omega < 0$ , לכן  $\omega + \omega < \omega + 0 = \omega$ .  
תכונות:

$$1. \alpha \cdot 0 = 0 \cdot \alpha = 0$$

$$2. \alpha \cdot 1 = 1 \cdot \alpha = \alpha$$

$$3. \alpha \cdot 2 = \alpha + \alpha$$

$$4. \text{אסוציאטיביות. } (\alpha\beta)\gamma = \alpha(\beta\gamma)$$

$$5. \text{אם } \alpha \neq 0 \text{ ו} \beta_1 < \beta_2 \text{ אז } \alpha\beta_1 < \alpha\beta_2$$

$$6. \text{אם } \alpha \neq 0 \text{ ו} \alpha\beta_1 = \alpha\beta_2 \text{ אז } \beta_1 = \beta_2$$

הוכחה:

1.

$$\alpha \cdot 0 = otp(\alpha \times \emptyset) = otp(\emptyset) = 0$$

כנ"ל לגבי הכפל בכיוון השני.

.2

$$\alpha \cdot 1 = otp(\alpha \times \{0\}) = \alpha$$

$$1 \cdot \alpha = otp(\{0\} \times \alpha) = \alpha$$

.3

$$\alpha \cdot 2 = otp(\alpha \times \{0, 1\}) = otp(\alpha \oplus \alpha) = \alpha + \alpha$$

.4

$$(\alpha\beta)\gamma \cong (\alpha \times \beta) \times \gamma$$

$$\alpha(\beta\gamma) \cong \alpha \times (\beta \times \gamma)$$

$$f : (\alpha \times \beta) \times \gamma \rightarrow \alpha \times (\beta \times \gamma)$$

$$f((a, b), c) = (a, (b, c))$$

קל לראות שזה איזומורפיזם סדר. למעשה, ניתן לומר ששתי הקבוצות איזומורפיות סדר לקבוצה

$$\alpha \times \beta \times \gamma$$

עם סדר מילוני ימני.

5. נניח ש  $\alpha \neq 0$  ו  $\beta_1 < \beta_2$ . אז  $\beta_1$  הוא רישא של  $\beta_2$ .

$$\alpha \times \beta_1$$

הוא רישא נאותה של

$$\alpha \times \beta_2$$

העובדה שזה רישא- ברורה. למה נאותה? כי  $(0, \beta_1) \in \alpha \times \beta_2 \setminus \alpha \times \beta_1$  ולכן

$$otp(\alpha \times \beta_1) < otp(\alpha \times \beta_2)$$

6. נניח ש  $\alpha \neq 0$  ו  $\alpha\beta_1 = \alpha\beta_2$ .

אם  $\beta_1 \neq \beta_2$  אז בה"כ  $\beta_1 < \beta_2$ , ואז  $\alpha\beta_1 < \alpha\beta_2$ . טענה: מתקיים פילוג מימין. כלומר  $\alpha(\beta + \gamma) = \alpha\beta + \alpha\gamma$ .

הוכחה:

$$\alpha(\beta + \gamma) \cong \alpha \times (\beta \times \{0\} \cup \gamma \times \{1\})$$

$$\alpha\beta + \alpha\gamma = (\alpha \times \beta) \times \{0\} \cup (\alpha \times \gamma) \times \{1\}$$

$$f: \alpha \times (\beta \times \{0\} \cup \gamma \times \{1\}) \rightarrow (\alpha \times \beta) \times \{0\} \cup (\alpha \times \gamma) \times \{1\}$$

$$f(a, (b, c)) = ((a, b), c)$$

צריך להוכיח שזה אכן איזומורפיזם סדר. הערה: לא מתקיים פילוג משמאל. כלומר,  $(\beta + \gamma)\alpha$  לא בהכרח שווה ל  $\beta\alpha + \gamma\alpha$ .  
דוגמא: נקח

$$\beta = \gamma = 1, \alpha = \omega$$

$$(\beta + \gamma)\alpha = (1 + 1)\omega = 2\omega = \omega$$

$$\beta\alpha + \gamma\alpha = 1\omega + 1\omega = \omega + \omega \neq \omega$$

אינדוקציה טרנספיניטית:  
בשביל להוכיח שטענה כלשהי נכונה על כל הסודרים, כלומר,  $\varphi(\alpha)$  לכל  $\alpha \in ON$ , ניתן להשתמש באלגוריתם הבא שנקרא אינדוקציה טרנספיניטית:  
נוכיח שלכל  $\alpha$ ,

$$[\forall \beta < \alpha \varphi(\beta)] \rightarrow \varphi(\alpha)$$

אז לכל סודר  $\varphi(\alpha)$ .  
הוכחה: נניח ש  $\varphi(\alpha)$  לא מתקיים לכל הסודרים. אז קיים סודר ראשון  $\alpha$  שעבורו הטענה לא מתקיימת.

לכן  $\forall \beta < \alpha, \varphi(\beta)$ . מהנחת האינדוקציה, זה גורר את  $\varphi(\alpha)$ . סתירה.  
דרך שקולה לאינדוקציה טרנספיניטית:  
אם רוצים להוכיח שלכל  $\alpha \in ON$ , מתקיים  $\varphi(\alpha)$ , מספיק להוכיח:

1.  $\varphi(0)$   
2.  $\forall \beta, \varphi(\beta) \rightarrow \varphi(\beta + 1)$   
3. לכל  $\alpha \neq 0$  גבולי,  $[\forall \beta < \alpha \varphi(\beta)] \rightarrow \varphi(\alpha)$ .  
הוכחה: נניח ש  $\varphi(\alpha)$  לא מתקיים לכל סודר  $\alpha$ . אז יהי  $\alpha$  הסודר הראשון שעבורו הטענה לא מתקיימת.

אם  $-\alpha = 0$  סתירה.  
אם  $\alpha$  עוקב, אז  $\alpha = \beta + 1$  עבור איזשהו  $\beta$ , בפרט,  $\beta < \alpha$ , אז  $\varphi(\beta)$ , וזה גורר את  $\varphi(\beta + 1)$ .  
אם  $\alpha$  גבולי שאינו 0, אז לכל  $\beta < \alpha, \varphi(\beta)$ , וזה גורר את  $\varphi(\alpha)$ .



טענה: הוכיחו שלכל סודר  $\alpha$ , ולכל סודר  $\beta$ ,  $\beta \leq \alpha + \beta$ .  
הוכחה: נוכיח בעצם עבור סודר  $\alpha$  מקובע, ועכשיו יש לנו טענה על כל הסודרים  $\beta$ . אז נעשה את זה באינדוקציה טרנספיניטית על  $\beta$ .  
1.  $\beta = 0$ .

$$0 \leq \alpha + 0$$

2. נראה שאם

$$\beta \leq \alpha + \beta$$

אז

$$\beta + 1 \leq \alpha + (\beta + 1)$$

ובכן, מאסוציאטיביות חיבור,

$$\alpha + (\beta + 1) = (\alpha + \beta) + 1$$

והראינו ש  $\gamma + 1$  זה בעצם הסודר העוקב. אז אם

$$\beta \leq (\alpha + \beta)$$

אז העוקב של  $\beta$  קטן שווה מהעוקב של  $\alpha + \beta$ .  
3. יהיה  $\beta$  סודר גבולי, ונניח שלכל  $\gamma < \beta$ ,

$$\gamma \leq \alpha + \gamma$$

$$\beta = \sup_{\gamma < \beta} \{\gamma\} \leq \sup_{\gamma < \beta} \{\alpha + \gamma\} = \alpha + \beta$$