

## עוצמות

הקדמה:

1.  $\{1, 2, 3\}, \{4, 5, \}$  שונות גודל

2. זיווג מתאים בין קבוצה אחת לאחרת. אין הקבוצות לעיל אין זיווג

3. קבוצות סופיות באותו הגודל אמ"מ יש ביניהן פונקציות זיווג

$\mathbb{N}_{\text{even}}, \mathbb{N}$  - מי יותר גדול?

ביניהן קיימת פונקציות זיווג ולכן הן בעוצמה שווה. אפשר גם לכתוב אחת את השנייה בעקרון ההחלפה (לא להצמד לרעיון הזה).

דוגמה לסונקציה כזו:  $f = \lambda n \in \mathbb{N}. 2n$  תהיה חחע ועל  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}_{\text{even}}$  ולכן זיווג.

מקיום הזיווג,  $|\mathbb{N}_{\text{even}}| = |\mathbb{N}|$

אפשר להגדיר עוצמה כאובייקט מתמטי, אך ההגדרה לא תינתן בקורס זה.

דוגמאות:

1. בהקדמה הראינו ש- $|\mathbb{N}| = |\mathbb{N}_{\text{even}}|$ . באופן דומה,  $|\mathbb{N}| = |\mathbb{N}_{\text{odd}}|$ .

2. נראה ש- $|\mathbb{N}| = |\mathbb{N} \setminus \{0, 1, 2\}|$ . נגדיר:  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \setminus \{0, 1, 2\}$ . נבחר  $f = \lambda n \in \mathbb{N}. n + 3$  חחע ועל.

3. יהי  $X$  קבוצה. מתקיים  $|\mathcal{P}(X)| \geq |X|$ . נמצא פונ חחע:  $f = \lambda a \in X. \{a\}$ .  $f: X \rightarrow \mathcal{P}(X)$ . [זה גם קטן ממש, נוכיח את זה בהמשך הקורס].

4.  $|\mathbb{N}| \leq |\mathbb{R}|$  (בהמשך הקורס נוכיח שזה קטן ממש): נבחר פונקציות זיווג  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $f = \lambda n \in \mathbb{N}. n$ .

הוכחות קטנות למשפטים:

1.  $A \subseteq B \implies |A| \leq |B|$  (נבחר זיווג  $f: A \rightarrow B$ ,  $f = \lambda a \in A. a$ )

2.  $|A| = |A|$  (זיווג  $id_A$ )

3.  $|A| = |B| \implies |B| = |A|$  (נתון קיום זיווג  $h: A \rightarrow B$ ,  $h^{-1}: B \rightarrow A$  לכן זיווג שיתאים להפך)

4.  $|A| = |B| \wedge |B| = |C| \implies |A| = |C|$  (נתון קיום זיווגים  $h_1: A \rightarrow B$ ,  $h_2: B \rightarrow C$ , נבחר  $h = h_1 \circ h_2$  זיווג שיתאים [ישנו משפט - הרכבת זיווגים היא זיווג])

5.  $|A| \leq |B| \wedge |B| \leq |C| \implies |A| \leq |C|$  (באופן דומה לטענה 4 + ישנו משפט שהרכבת פונקציות חחע היא חחע)

6.  $|A| = |B| \wedge |B| < |C| \implies |A| < |C|$  (לפי 5  $|A| \leq |C|$ . בנוסף, נוכיח  $|A| \neq |C|$ ; נניח בשלילה שכן, לכן לפי 3 נובע  $|B| = |A|$  ולפי 4 (בגלל שנתון  $|B| = |A| \wedge |A| = |C|$ ) נגרר  $|B| = |C|$  וסהכ סתירה לכך ש- $|B| < |C|$ ).

נניח  $|A| = |A'| \wedge |B| = |B'|$ . נקבע  $f: A \rightarrow A'$ ,  $g: B \rightarrow B'$  כאשר  $f, g$  זיווגים.

1. נוכיח  $|A \times B| = |A' \times B'|$ : נגדיר  $h: (A \times B) \rightarrow (A' \times B')$   $h = \lambda \langle a, b \rangle \in A \times B. \langle f(a), g(b) \rangle$  נוכיח  $h$  זיווג (זה אמור להיות קל אז אנחנו לא עושים את זה בכיתה).

2. נוכיח  $|A \rightarrow B| = |A' \rightarrow B'|$ . נגדיר  $\varphi: (A \rightarrow B) \rightarrow (A' \rightarrow B')$   $\varphi = \lambda h \in A \rightarrow B. g \circ h \circ f^{-1}$  כדי להוכיח ש- $\varphi$  היא זיווג, נוכיח שהיא הפיכה (יש משפט המאפשר את זה). נגדיר:

$$\psi: (A' \rightarrow B') \rightarrow (A \rightarrow B), \psi = \lambda \tilde{h} \in A' \rightarrow B'. g^{-1} \circ \tilde{h} \circ f$$

נוכיח ש- $\varphi, \psi$  הופכיות משני הצדדים.

$$\varphi(\psi(h)) = h \text{ נוכיח } h: A' \rightarrow B' \text{ יהי איבר } \varphi \circ \psi = id_{A' \rightarrow B'} \quad \circ$$

$$\varphi \circ \psi(h) = \varphi(\psi(h)) = \varphi(g^{-1} \circ h \circ f) = \underbrace{g \circ g^{-1}}_{id_{B'}} \circ h \circ \underbrace{f \circ f^{-1}}_{id_{A'}} = h$$

$$\psi \circ \varphi = id_{A \rightarrow B} \text{ דומה, באופן דומה, } \quad \circ$$

$$|A \rightarrow B| = |A' \rightarrow B'| \text{ סה"כ}$$