

## מתמטיקה בדידה – עוצמות 4

שחר פרץ

6 למרץ 2024

**תזכורות:**

- $2^{\aleph_0} = |\mathbb{N} \rightarrow \{0, 1\}|$
- $2^{|A|} := |A \rightarrow \{0, 1\}|$
- $\aleph_0 \leq 2^{\aleph_0}$
- $|\mathcal{P}(\mathbb{N})| = 2^{|\mathbb{N}|}$  ובפרט עבור  $\forall A. |\mathcal{P}(A)| = 2^{|A|}$
- משפט קנטור:  $\forall A. |A| < |\mathcal{P}(A)|$
- $\aleph := |\mathbb{R}|$
- $\aleph = 2^{\aleph_0}$

הוכחה למשפט האחרון מהרשימה: נשתמש בקש"ב. בכיוון הראשון,  $|\mathbb{R}| \leq |\mathcal{P}(\mathbb{Q})|$  ע"י הגדרת הפונקציה:

$$f\colon \mathbb{R} \rightarrow \mathcal{P}(\mathbb{Q}), \; f(r) = \{q \in \mathbb{Q} \mid q \leq r\}$$

נוכיח ש- $f$  חח"ע. יהיו  $r_1, r_2 \in \mathbb{R}$  שונים. בה"כ  $r_1 < r_2$ . מצפיפות הרציונליים בממשיים, קיים  $q_0 \in \mathbb{Q}$  כך ש- $r_1 < q_0 < r_2$ . לכן,  $q_0 \in \{q \in \mathbb{Q} \mid q \leq r_2\} = f(r_2)$  וגם  $r_2 \notin \{q \in \mathbb{Q} \mid q \leq r_1\} = f(r_1)$  וסה"כ  $q_0 \in f(r_2) \setminus f(r_1)$  ולכן  $f(r_1) \neq f(r_2)$  וסה"כ  $f$  חח"ע. [להוסיף בהוכחה יותר פורמלית:  $\mathcal{P}(\mathbb{Q}) = \mathcal{P}(\mathbb{N}) = 2^{\aleph_0}$

בכיוון השני: צ.ל.  $2^{\aleph_0} \leq |\mathbb{R}|$ . ניעזר בתכונה הבאה של  $\mathbb{R}$ : לכל סדרה  $\{a_n \mid n \in \mathbb{N}\}$  של ספרות  $\{0, \dots, 9\}$ , קיים מספר ממשי שהוא  $0.a_0a_1a_2\dots$  (זה אולי נשמע טריויאלי, אבל זה לא נכון על  $\mathbb{Q}$  לדוגמה). מתקיים לכל  $n\colon a_n < 9$  אם  $0.a_0\dots(a_n+1) \leq 0.a_0a_1\dots a_n\dots$  (דוגמה:  $0.134794\dots \leq 0.134799\dots$ ). (למה נכתב  $\leq$  ולא  $>$ ? יתכן שוויון עבור  $0.1 = 0.09999\dots$  ככל הבלגן הזה כדי להמנע מלהכנס להגדרה של ממשיים, כמו שעשינו עם ארז).

נגדיר פונקציה  $g\colon (\mathbb{N} \rightarrow \{0, 2\}) \rightarrow \mathbb{R}$  ע"י  $g = \lambda h \in \mathbb{N} \rightarrow \{0, 1\}. 0.h(0)h(1)h(2)\dots$ . לפי התכונה הנ"ל. הטווח של  $g$  הוא אכן  $\mathbb{R}$ . נוכיח ש- $g$  חח"ע. יהיו  $h_1, h_2 \in \mathbb{N} \rightarrow \{0, 2\}$ . אז קיים  $n_0 \in \mathbb{N}$  כך ש- $h_1(n_0) \neq h_2(n_0)$  בה"כ נניח ש- $h_1(n_0) = 0 \wedge h_2(n_0) = 2$ . אז:

$$g(h_1) = 0.h_1(0)\dots \underbrace{h_1(n_0)}_{=0}\dots < 0.h_1(0)\dots 1 < 0.h_1(0)\dots 2 = 0.h_2(0)\dots 2 \leq g(h_2)$$

זאת בהנחה שבחרנו את ה- $n_0$  הקטן ביותר האפשרי, כך ש- $h_1(n) = h_2(n) \forall n < n_0$ . סה"כ  $g(h_1) < g(h_2)$  ולכן  $g$  חח"ע.

**"בואו נוכיח, ונעשה שיהיה לנו פשוט"** (נטלי). לא ההוכחה הכי פורמלית...

סה"כ, "הוכחנו" ש- $|R| \leq 2^{\aleph_0}$ , ולסיכום מקש"ב  $2^{\aleph_0} = \aleph$ .

**הערה:**

דוגמאות לקבוצות מעוצמה  $2^{\aleph_0}$ :

- $\mathbb{N} \rightarrow \{0, 1\}, \mathbb{Q} \rightarrow \{0, 1\}$  וכו'
- $\mathbb{R}$
- $\mathcal{P}(\mathbb{N}), \mathcal{P}(\mathbb{Q}), \mathcal{P}(\mathbb{Z}), \mathcal{P}(\mathbb{N} \times \mathbb{N}), \mathcal{P}(\mathbb{N}_{\text{even}})$  וכו'

**הערה 2:**

השערת הרצף: לא קיימת קבוצה  $X$  כך ש- $2^{\aleph_0} < |X| < \aleph_1$  (במילים אחרות,  $2^{\aleph_0}$  היא העוצמה הראשונה שגדולה ממש מ- $\aleph_0$ ). השערת הרצף התחילה בתור השערה, אבל הוא לא באמת השערה בימנו אנו: הוכיחו כי הטענה הזו בלתי תלויה באקסיומות, כלומר **שאי אפשר להוכיח אותה באמצעות ZFC אבל גם אי־אפשר להפריכה**. עושים את זה באמצעות כלים מתמטיים יחסית מתקמים.

**הערה 3:**

לא בחומר:  $\aleph_1$  היא העוצמה הראשונה שגדולה יותר מ- $\aleph_0$

### קצת תרגול בלכסון

**א**

הוכיחו ע"י לכסון שהקבוצה הבאה אינה בת מנייה:  $A = \{f \in \mathbb{N} \rightarrow \{0, 1\} \mid \forall i \in \mathbb{N}. f(i) \cdot f(i+1) = 0\}$  פתרון: נניח בשלילה ש- $\aleph_0 = |A|$ . אז קיים זיווג  $F\colon \mathbb{N} \rightarrow A$ . נבנה  $g$  באופן הבא:

$$g = \lambda n \in \mathbb{N}. \begin{cases} 1 - F\left(\frac{n}{2}\right)(n) & n \in \mathbb{N}_{\text{even}} \\ 0 & n \in \mathbb{N}_{\text{odd}} \end{cases}$$

נוכיח ש- $g \in A$ : ראשית, לכל  $n \in \mathbb{N}_{\text{even}}$  מתקיים  $f(\frac{n}{2}) \in \mathbb{N} \rightarrow \{0, 1\}$  ולכן  $F(n/2)(n) \in \{0, 1\}$  ולכן  $g(n) = 1 - f(n/2)(n) \in \{0, 1\}$  ולכל  $n \in \mathbb{N}_{\text{odd}}$  הגדרנו  $g(n) = 0$ , ולכן  $\{0, 1\}$  הוא טווח עבור  $g$ , כלומר  $g \in \mathbb{N} \rightarrow \{0, 1\}$ . בנוסף, לכל  $i \in \mathbb{N}$  מתקיים שאחד מבין  $i, i+1$  הוא אי זוגי, ולכן  $g(i) = 0 \vee g(i+1) = 0$  אז  $g(i) \cdot g(i+1) = 0$ . סה"כ  $g \in A$ . עכשיו נוכיח ש- $\forall m \in \mathbb{N}. g \neq F(m)$ . יהי  $m \in \mathbb{N}$ . צ.ל.  $in\mathbb{N}$  כך ש- $g(n) \neq F(m)(n)$ . נבחר  $n = 2m$ . אז  $g(2m) = 1 - F(2m/2)(2m) = 1 - F(m)(2m) \neq F(m)(2m)$  לכן  $g(2m) \neq F(m)(2m)$  ולכן  $g \neq F(n)/|A| \neq \aleph_0$  ולכן  $g \in A$  אך כן  $g \notin \text{Im}F$  סה"כ  $G \neq F(n)$

**ב**

הוכיחו ע"י לכסון שקבוצת כל הפונקציות החח"ע מ- $\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  (נסמנה  $A$ ) אינה בת מנייה. פתרון: נניח בשלילה  $F\colon \mathbb{N} \rightarrow A$  זיווג. נגדיר:

$$g = \lambda n \in \mathbb{N}. \sum_{i=0}^n (F(i)(i) + 1) + 1$$

(מי שלא היה: היא הסבירה הרבה על הפונקציה הזו בע"פ, אז תכתבו לי אם לא ברור למה זה עובד. בכללי זה מונוטוני עולה אז זה חח"ע)