

חדו"א 1 ו' 4

שחר פרץ

16 בנובמבר 2025

יש לנו שתי תכונות עבור תכונות של סדרות. תהא a_n סדרה, אז:

- הרעיון: לכל אינדקס שנבחר, יש עוד אינסוף מעליו שקיימים את התכונה.

הגדרה 1. נאמר כי תכונה היא שכיחה בסדרה כאשר אינסוף מאיברי הסדרה מקיימים את התכונה. (באנגלית: *infinitely often*).

- הרעיון: החל מנקודה מסוימת, כל איברי הסדרה מקיימים את הדrhoש.

הגדרה 2. נאמר שתכונה קוראת כמעט תמיד כאשר כל איברי הסדרה, פרט למספר סופי, מקיימים את התכונה. (באנגלית: *almost everywhere*)

ואז, קיבל כמו בשבוע שעבר את שתי הטענות הבאות:

- יי $\ell \in \mathbb{R}$ הוא גבול של a_n אם $\forall \varepsilon > 0$ מתקיים $\exists N \in \mathbb{N}$ כך $|a_n - \ell| < \varepsilon$ כמעט תמיד.

- יי $\ell \in \mathbb{R}$ הוא גבול חלקי של a_n אם $\forall \varepsilon > 0$ מתקיים $\exists N \in \mathbb{N}$ כך $|a_n - \ell| < \varepsilon$ שכיחה.

השליליות האלו נוכנות רק בגלל שהסדרות שלנו בדידות. נזכיר שראינו בשבוע שעבר ש- ℓ גבול חלקי של a_n אם ורק אם $\forall \varepsilon > 0 \exists N \in \mathbb{N} \text{ כך } \forall n \geq N |a_n - \ell| < \varepsilon$.

סימנו 1. תהא a_n סדרה. את אוסף הגבולות החלקיים של a_n נסמן $\hat{P}(a_n)$.

סימנו 2. תהא a_n סדרה. את אוסף הגבולות החלקיים הסופיים (כלומר לא $\pm\infty$) של a_n נסמן $P(a_n)$. יש כאן קצת abuse of notation כאשר אנו מתייחסים ל $-\infty \pm \infty$ כאובייקטים.

בעזרת הסימונים הללו נקבע ניסוח שקול של משפט בולצאנו-ויראשטראס (כל סדרה חסומה יש ת"ס מותכנסת):

מסקנה 1. לכל a_n סדרה, $\hat{P}(a_n) \neq \emptyset$.

משפט 1. תהא a_n סדרה, חסומה. תהא b_n סדרה, המקיימת:

$$1. b_n \in P(a_n) \quad \forall n \in \mathbb{N}$$

$$2. b_n \text{ מותכנסת ל-} \ell$$

$$3. \ell \in P(a_n)$$

הוכחה. יהיו $\varepsilon > 0$. ידוע $\ell = \lim_{n \rightarrow \infty} b_n$ שכן קיימmo $N_1 \in \mathbb{N}$ כך $|b_n - \ell| < \frac{\varepsilon}{2}$ לכל $n \geq N_1$. אז $|a_n - \ell| \leq |a_n - b_n| + |b_n - \ell| < \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon$. כלומר a_n מותכנסת ל- ℓ .

$$|a_n - \ell| \leq |a_n - b_{N_1}| + |b_{N_1} - \ell| < \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon$$

משפט 2. תהא a_n חסומה. אז $\hat{P}(a_n)$ יש מקסימום ומינימום.

הערה 1. הסופרומות של a_n הוו לא הסופרומות של P . לדוגמה עבור $\frac{1}{n}$ למרות ש- $\hat{P}(a_n) = \{0\}$.

הוכחה. ראיינו ש- $\hat{P}(a_n)$ חסומה שכן P חסומה. מבולצאנו-ויראשטראס, $\hat{P} \neq \emptyset$. לכן \hat{P} יש סופרומות ואיינפומות. נסמן $\alpha = \sup \hat{P}, \beta = \inf \hat{P}$. יהיו $\varepsilon > 0$. ידוע שקיימים $\ell \in \hat{P}$ כך $\ell - \frac{\varepsilon}{2} < \alpha < \ell < \beta < \ell + \frac{\varepsilon}{2}$. כמו כן $|\ell - \alpha| < \frac{\varepsilon}{2}$. יהי $N \in \mathbb{N}$ כך $\forall n \geq N |a_n - \ell| < \frac{\varepsilon}{2}$. כלומר $|a_n - \ell| < \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon$.

$$|a_n - \ell| < |a_n - \ell| + |\ell - \alpha| < \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon$$

מכאן ש- α גבול חלקי של a_n ולכן $\alpha \in P$, כלומר $\alpha = \max \hat{P}$.

באופן דומה (תרגיל לבית) אפשר להראות ש- $\beta = \min \hat{P}$.

מכאן, אפשר להראות את הטענה הבאה (זהו אכן משפט בקורס):

משפט 3. תהא A חסומה מלעיל, אז קיימת סדרה $a_n : \mathbb{N} \rightarrow A$ כך $\hat{P}(a_n) = A$.

הוכחה. נסמן $A = \sup a_n$. ידוע שלכל $n \in \mathbb{N}$ קיים $a_n \in A$ כך ש-:

$$\alpha - \frac{1}{n} < a_n \leq \alpha < \alpha + \frac{1}{n}$$

■ (מהגדרת סופרמום). נקבל ש- $\alpha = \lim_{n \rightarrow \infty} a_n$. (הערה: a_n למעשה פונקציית בחירה, וצריך כאן את אקסiomת הבחירה הרציפה).

סימן 3. תהי a_n סדרה. נסמן ב- a_n את הגבול החלקי הגדול ביותר של a_n . בעברית, הוא יקרא גבול עליון.

סימן 4. תהי a_n סדרה. נסמן ב- a_n את הגבול החלקי הקטן ביותר של a_n . בעברית, הוא יקרא גבו לתחתון.

הערה 2. אם a_n אינה חסומה מלעיל, ∞ ואם a_n אינה חסומה ממרע או $-\infty$ אז $\liminf_{n \rightarrow \infty} a_n = \infty$. בשביל להראות את זה צריך עוד קצת טענות.

משפט 4. תהא a_n חסומה מלעיל. בהינתן $\ell \in \mathbb{R}$ הגבול העליון של a_n אם ומילולו $\ell + \varepsilon > 0$ מתקיים:

1. $a_n < \ell + \varepsilon$ כמעט תמיד.

2. $a_n > \ell - \varepsilon$ שכיח.

הוכחה. ⇐ נניח ש- ℓ הגבול העליון של a_n . יהיו $\varepsilon > 0$. נניח בשלילה כי לכל $N \in \mathbb{N}$ קיים $n \geq N$ כך ש- $\ell + \varepsilon \geq a_n$. נבנה ת"ס באופן הבא:

$$\begin{cases} n_1 = \min\{n \in \mathbb{N} \mid a_n \geq \ell + \varepsilon\} \\ n_{k+1} = \min \underbrace{\{n > n_k \mid a_n \geq \ell + \varepsilon\}}_{\neq \emptyset} \end{cases}$$

הסדרה לעיל אכן אינה ריקה בגלל הנتوון. אז a_{n_k} ת"ס של a_n שכל איבריה בקטע $(\ell + \varepsilon, +\infty)$ כת"ס של a_n היא חסומה, ולכן יש לה ת"ס מתכנסת לגבול של $m \in \mathbb{R}$. m גבול חלקי של a_n עצמה (ת"ס של ת"ס היא ת"ס) ומקיים $\ell + \varepsilon > m \geq \ell$ (כי a_{n_k} חסומה ב- $\ell + \varepsilon$) בסתיויה כך ש- ℓ גבול עליון.

לכן קיים $N \in \mathbb{N}$ כך שלכל $n \geq N$, מתקיים $\varepsilon < a_n < \ell + \varepsilon$ כמעט תמיד.

עתה נראה $\ell - \varepsilon > a_n$ שכיחה. יהיו $N \in \mathbb{N}$. ידוע ℓ גבול חלקי של a_n שכן קיים $n \geq N$ כך ש- $\ell - \varepsilon < a_n - \ell$. לכן $\varepsilon < |a_n - \ell|$ (עם קצת מניפולציות אלגבריות).

נניח (1) $a_n < \ell + \varepsilon$ (2) כמעט תמיד ו- $\ell - \varepsilon > a_n$ שכיחה. יהיו $N_1 \in \mathbb{N}$ כך ש- $N_1 > N$. מ- (1) קיים $N_1 \in \mathbb{N}$ כך ש- $a_n < \ell + \varepsilon$ ומכאן $a_n < \ell + \varepsilon < \ell - \varepsilon < a_n$. אז $\ell - \varepsilon < a_n < \ell + \varepsilon$. מ- (2) קיים $N_2 \in \mathbb{N}$ כך ש- $N_2 > N_1$. נסמן $\ell - \varepsilon = m$. נניח $|a_n - m| < \varepsilon$. מכיוון $|a_n - m| < \varepsilon$ ו- $m < \ell - \varepsilon$ נראה שהוא העליון. יהיו $n \in P$. נניח $a_n < \ell$. מכיון $|a_n - m| < \varepsilon$ ו- $m < \ell - \varepsilon$ נראה $a_n < \ell$. מכיון $a_n < \ell$ לא מוגדר גבול תמיד, בסתיויה. מכאן $\ell - \varepsilon \leq m$ ולכן $\ell = \limsup a_n$.

הערה 3. אפשר לבצע הוכחה סימטרית עם \liminf .

הערה 4. אם גם (1) וגם (2) מתקיימות כמעט תמיד, נקבל מיד את הגדרת הגבול.

משפט 5. תהא a_n סדרה חסומה. אז לכל $\varepsilon > 0$ כמעט תמיד:

$$\liminf a_n - \varepsilon < a_n < \limsup a_n + \varepsilon$$

בעצם, יש את הקטע הפתוח:

$$(\liminf a_n - \varepsilon, \limsup a_n + \varepsilon)$$

וכל איברי הסדרה פרט לכמות סופית של מספרים נמצאים בו.

סימן 5. בהינתן $F: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \cup \{\pm\infty\}$ קלשוי:

$$\inf_n F(n) = \inf\{F(n) \mid n \in \mathbb{N}\} \quad \sup_n F(n) = \sup\{F(n) \mid n \in \mathbb{N}\}$$

תרגילים: תהא a_n סדרה חסומה. אז:

$$\limsup_{n \rightarrow \infty} a_n = \inf_n \sup_{k \geq n} a_k$$

הוכחה. נגיד $S_n = \sup_{k \geq n} a_k = \sup\{a_k \mid k \geq n\}$. איזו $n > m$ ונניח n, m :

$$\{a_k \mid k \geq n\} \subseteq \{a_k \mid k \geq m\}$$

$$S_n = \sup\{a_k \mid k \geq n\} \leq \sup\{a_k \mid k \geq m\} = S_m$$

לכן S_n מונוטונית יורדת ולכן מתכנסת ל- $\inf S_n$. נסמן a_{m_k} ש- a_n המקיים $a_n < a_{m_k}$ של $\ell = \inf S_n$. אז קיימת ת"ס $a_{m_k} \leq a_n$ חלקי של a_n . לפि הגדרת חסם עליון. כמו כן $\lim_{k \rightarrow \infty} S_{n_k} = S$ מקיים $\lim_{k \rightarrow \infty} a_{n_k} = \ell$. לכן $\lambda := \limsup_{n \rightarrow \infty} a_n \leq S$.

יהי $0 < \varepsilon$. אז $\varepsilon > 0$ ממעט תميد. קיים $N \in \mathbb{N}$ כך $\forall n \geq N: a_n < \lambda + \varepsilon$. לכן $\varepsilon > 0$ ממעט תميد. קיים $N \in \mathbb{N}$ כך $\forall n \geq N: S_n \leq \lambda + \varepsilon$. לכן $\varepsilon < \lambda + \varepsilon$. מכאן $\lambda \leq \lambda + \varepsilon$. מכאן $\lambda \leq \beta + \varepsilon$. מכאן $\alpha \leq \beta + \varepsilon \Rightarrow \alpha \leq \beta$. ■

"טרויאלי זה היבריס".

סדרות קושי

"הוא היה כומר, ואת כל הטענות שלו הוא גנב מתלמידים מיויחסים לו".

הגדרה 3. תהא a_n סדרה. נאמר ש- a_n סדרת קושי, כאשר:

$$\forall \varepsilon > 0. \exists N \in \mathbb{N}. \forall n, m \geq N: |a_n - a_m| < \varepsilon$$

הטענה המרכזית שנראה על סדרות קושי, היא שסדרה מתכנסת אם ו רק אם היא סדרת קושי.

יש לנו רק שלוש תכונות שמשמעותן אותן:

1. **אי-שליליות ולא מנונת:** לכל $x, y \in \mathbb{R}$: $|x - y| \geq 0$ ו- $x = y \Rightarrow |x - y| = 0$ אם ו רק אם $x = y$.

2. **סימטריות:** $\forall x, y \in \mathbb{R}$: $|x - y| = |y - x|$.

3. **א"ש המשולש:** $\forall x, y, z \in \mathbb{R}$: $|x - z| \leq |x - y| + |y - z|$.

פונקציה $d: A^2 \rightarrow \mathbb{R}$ נקראת פטרייה אם היא מקיימת את שלושת התכונות לעיל. מרחב מטרי נקרא שלס אם כל סדרת קושי מתכנסת בו. באיזשהוbett, צריך משוחה בסגנון \mathbb{R} (אקסימית השלמות) או דברים דומים לו כדי שהמרחב המטרי יהיה שלם. ההגדרה של סדרת קושי מאוד תועיל לנו (בקורסים אחרים) כאשר לא בהכרח ברור מזה המושג של גבול.

משפט 6. תהא a_n סדרה. אז a_n מתכנסת אם ו רק אם a_n סדרת קושי.

הוכחה.

נניח ש- a_n מתכנסת. אז קיים $\ell \in \mathbb{R}$ כך $\forall n \geq N: |a_n - \ell| < \frac{\varepsilon}{2}$. יהי $n \geq N$. נתבונן ב- a_n . $\Rightarrow \forall m \geq N: |a_m - \ell| < \frac{\varepsilon}{2}$.

$$|a_n - a_m| \leq |a_n - \ell| + |\ell - a_m| < \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon$$

(הכוון זהה נכון בכל מרחב מטרי. הינו צריכים את תכונות המטרייה בלבד, ולא הינו צריכים את אקסימית השלמות)

נניח a_n סדרת קושי. קיים $N \in \mathbb{N}$ כך $\forall n, m \geq N: |a_n - a_m| < 1$. נתבונן ב- a_n . $\Rightarrow \forall n \geq N$ אם $n \geq N$ אז $|a_n| \leq M$. אחרת $|a_n| < 1$. מכאן $|a_n| < M$. מכאן $|a_n| \leq M$. לפि בולצאנר-ויראשטראס (פוי! הוכיחנו את אקסימית השלמות) $\forall a_{n_k}$ יש ת"ס $\lim_{n_k} a_{n_k}$ המתכנסת לגבול $\ell \in \mathbb{R}$.

עתה, אקסימית השלמות הfilaה לנו גבול ℓ מהשמי, ומכאן נוכל להמשיך לעובד לפי הגדרה. יהי $\varepsilon > 0$. אז קיים $K_1 \geq N$ כך $\forall n \geq K_1: |a_n - \ell| < \frac{\varepsilon}{2}$ וכן קיים $N_1 \geq K_1$ כך $\forall n \geq N_1: |a_n - a_{N_1}| < \frac{\varepsilon}{2}$. קיים $K_2 \geq N_1$ כך $\forall n \geq K_2: |a_n - a_{N_1}| < \frac{\varepsilon}{2}$. מכאן $\forall n \geq K_2: |a_n - \ell| < \varepsilon$. מונוטוניות עולה ממש. נתבונן ב- a_n . קיים $N = \max\{N_1, K_2\}$ כך $\forall n \geq N: |a_n - \ell| < \varepsilon$. ואז:

$$|a_n - \ell| \leq |a_n - a_{N_1}| + |a_{N_1} - \ell| < \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon$$

חזקות ממשית

משפט 7. תהא a_n סדרת רצינליים המתכנסת ל- 0 . אז $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = 0$.

הוכחה.

• נוכיח למקהה $x > 1$. ראיינו בתרגול ש- $\lim_{n \rightarrow \infty} x^{\pm n^{-1}} = \lim_{n \rightarrow \infty} \sqrt[n]{x} = x^{-\frac{1}{P}}$. יהי $\varepsilon > 0$. קיים $P \in \mathbb{N}$ כך $\forall n \geq P: |x^n - 1| < \varepsilon$. קיים $N \in \mathbb{N}$ כך $\forall n \geq N: |a_n| \leq \frac{1}{P}$. מונוטוניות החזקה (שלא הוכחנו אבל ניחא) מוכיחת $\forall n \geq N: |x^{a_n} - 1| < \varepsilon$.

• אם $x = 1$ זה טרויאלי ואם $x < 1$ אז מריתמטיקה של גבולות סיימנו.

משפט 8. תהא a_n סדרת רצינולים מותכנתה. אז לכל $0 \leq x^{a_n}$ הסדרה x^{a_n} מותכנתה. הוכחה. יהי $\varepsilon > 0$. a_n מותכנתה ולכן היא חסומה. מכאן ש- x^{a_n} חסומה. ככלומר קיים $M > 0$ כך שלכל $N \in \mathbb{N}$ מתקיים $|x^{a_n}| \leq M$. קיימים $p \in \mathbb{N}$ כך ש-

$$1 - \frac{\varepsilon}{M+1} < x^{-\frac{1}{O}} < 1 < x^{\frac{1}{P}} < 1 + \frac{\varepsilon}{M+1}$$

$|x^{a_n} - x^{a_m}| = |x^{a_m}| |x^{a_n-a_m} - 1| \leq \text{ומוכיח כי } \forall n, m \geq N: |a_n - a_m| < \frac{1}{P}$ מותבנשת ולכן סדרת קושי. קיים $N \in \mathbb{N}$ כך ש- $M \cdot \frac{\varepsilon}{M+1} < \varepsilon$

משפט 9. בהינתן a_n, b_n סדרות רצינליים שתיهن מתחנשות לאותו הגבול, אז $\lim_{n \rightarrow \infty} x^{a_n} = \lim_{n \rightarrow \infty} x^{b_n}$ הוכחה בבית. מהמשפט האחרון יש לנו א-יתולות בבחירה נציג. אפשר גם להראות שהו אכן יחס שקולות (בפרט קיימת סדרת רצינליים השואפת ל- α , לכל $\alpha \in \mathbb{R}$). לכן נוכל להגיד:

הגדה 4. יהיו $x \in \mathbb{R}$ ו- $\alpha > 0$. נגיד $x^{\alpha} := \lim_{n \rightarrow \infty} x^{a_n}$ כאשר סדרת רציונליים המתכנסת ל- α .

משפט 10. תהא a_n סדרה (לא בהכרח סדרת רצינגולים) ויהי $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = a$. אז $\alpha \in \mathbb{R}$. $\exists N \in \mathbb{N}$ כך ש- $\forall n > N$, $|a_n - \alpha| < \epsilon$.

משפט 11. חוקיות מושיות מקיימות חוקי חזוקות.

עקרון הרוחחים המקבוניים של קנטור

התשאלה a_n, b_n סדרות. נניח כי:

$$\forall n \in \mathbb{N} : a_n < a_{n+1} < b_{n+1} < b_n$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} b_n - a_n = 0$$

۱۷

$$\exists c \in \mathbb{R}: \bigcup_{n=1}^{\infty} [a_n, b_n] = \{c\}$$

הוכחה. ידוע a_n מוגנותית עולה וחסומה מלעיל ($\text{ע''י } b_1$). לכן a_n מתכנסת. נסמן את גבולה c . מאריתמטיקה של גבולות:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} a_n + (b_n - a_n) = c$$

. $c \in \bigcup_{n=1}^{\infty} [a_n, b_n]$ ידוע a_n עולה ו- b_n יורדת ולכן לכל $n \in \mathbb{N}$, מתקיים $a_n \leq c \leq b_n$, כלומר $c \in [a_n, b_n]$ ומכאן $a_n \leq c \leq b_n$. לכן $\lim_{n \rightarrow \infty} b_n = c$. נניח $d \in \bigcup_{n=1}^{\infty} [a_n, b_n]$ כך ש- $|c - d| < b_n - a_n < \varepsilon$. קיימים $n \in \mathbb{N}$ כך ש- $d \in [a_n, b_n]$. לכן $|c - d| < \varepsilon$. ■

גם כאן – הוכחחה נראית תמייה, אבל איפשהו באמצע מתחבא משפט ויריאשטראס הרראשון, שאומר שכל סדרה מונוטונית חסומה היא בעלת גבול. למעשה, עקרו הרוחניים המקוונים של קנוור שקול לאקסימות השלים! בבית, מאד מומלץ להוכיח את הכיוון ההופך. תרגיל מעניינו אחר הוא להוכיח את בולצאנו-ויריאשטראס באמצעות אקסימות השלים.

לגוריתמים

משפט 12. לכל $0 < a, b > 1$, אם $a \neq 1$ אז קיים ויחיד $x \in \mathbb{R}$ כך ש- $a^x = b$.
 הוכחה. נוכח למקורה $a > 1$. הוכחנו בבית ש- $\{a^k \mid k \in \mathbb{N}\}$ אינה חסומה. לכן קיים $\mathbb{N} \in \mathbb{N}$ כך ש- $a^k > b -$. מעקרנו הסדר הטוב בטעים, קיים $\mathbb{N} \in \mathbb{N}$ כך ש- $k \in \mathbb{N}$ מקיים $a^k > b -$. נגיד $a^{k-1} \leq b < a^k$. נסמן $x_1 = k - 1, y_1 = k$. נגיד $a^{x_n} \leq b < a^c$. אמם $c = \frac{x_n + y_n}{2}$ נגיד $x_{n+1} = x_n, y_{n+1} = c$. ממשפט הרקורסיה x_n קיימת. בשלב ה- $n+1$ קיבל ש- $[a^{x_n}, a^{y_n}]$ נקבע. לאחר מכן נקבע $x \in \mathbb{R}$ כך ש- $a^x = b$.
 ואחרת נגיד $x_{n+1} = c, y_{n+1} = y_n$ (המטרה מבעצם חיפוש ביןאר). ממשפט הרקורסיה x_n קיימת. בשלב ה- $n+1$ קיבל ש- $[a^{x_n}, a^{y_n}]$ נקבע. לכן קיים $x \in \mathbb{R}$ כך ש- $a^x = b$.
 ווגם $\frac{1}{2^{n-1}}(y_n - x_n) < y_n - x_n \leq x_{n+1} - x_n \leq y_{n+1} - y_n < 0$. כלומר $y_n - x_n \rightarrow 0$ כאשר $n \rightarrow \infty$.
 לכן $\lim_{n \rightarrow \infty} y_n = \lim_{n \rightarrow \infty} x_n = x$. כמו כן $\lim_{n \rightarrow \infty} a^{x_n} = \lim_{n \rightarrow \infty} a^{y_n} = a^x$.
 על מנת להוכיח את הטענה נוכיח כי $\lim_{n \rightarrow \infty} a^{x_n} = b$.
 נוכיח זאת באמצעות הוכחה ישירה. נניח כי $\lim_{n \rightarrow \infty} a^{x_n} \neq b$. אז קיימת סדרה של גודל $\epsilon > 0$ כך ש- $|a^{x_n} - b| \geq \epsilon$ עבור כל $n \in \mathbb{N}$.
 נשים $\delta = \frac{\epsilon}{a^x}$. אז אם $|x_n - x| < \delta$ אז $|a^{x_n} - a^x| < \epsilon$.
 נשים $\delta' = \frac{\delta}{\ln a}$. אז אם $|x_n - x| < \delta'$ אז $|x_n - x| < \delta$.
 נשים $N = \lceil \frac{\delta'}{\delta} \rceil$. אז אם $n > N$ אז $|x_n - x| < \delta'$.
 לכן $|a^{x_n} - a^x| < \epsilon$.
 אבל $|a^{x_n} - b| \geq \epsilon$.
 sprzויות.
 כלומר $\lim_{n \rightarrow \infty} a^{x_n} = b$.

הימידות נובעת מMONOTONIES הרצקה.