

סדרות

1. נתון פולינום $p(x) = x^n + a_{n-1}x^{n-1} + \dots + a_1x + a_0$ שכל השורשים שלו ממשיים ו- $a_0 \neq 0$. הוכיחו כי לכל k או $a_k \neq 0$ או $a_{k+1} \neq 0$.

פתרון: $a_0 \neq 0$ ולכן כל השורשים של הפולינום שונים מ-0. נסמן את השורשים של p ב- r_1, r_2, \dots, r_n . מנוסחאות ויאטה נקבל ש-

$$r_1 \cdot \dots \cdot r_n \left(\frac{1}{r_1} + \dots + \frac{1}{r_n} \right) = a_1$$

$$r_1 \cdot \dots \cdot r_n \left(\frac{1}{r_1 r_2} + \frac{1}{r_1 r_3} + \dots + \frac{1}{r_1 r_n} + \frac{1}{r_2 r_3} + \dots + \frac{1}{r_{n-1} r_n} \right) = a_2$$

אם $a_1 = a_2 = 0$ אז נקבל ש-

$$\frac{1}{r_1} + \dots + \frac{1}{r_n} = \frac{1}{r_1 r_2} + \frac{1}{r_1 r_3} + \dots + \frac{1}{r_1 r_n} + \frac{1}{r_2 r_3} + \dots + \frac{1}{r_{n-1} r_n} = 0$$

ולכן

$$\frac{1}{r_1^2} + \dots + \frac{1}{r_n^2} = \left(\frac{1}{r_1} + \dots + \frac{1}{r_n} \right)^2 - 2 \left(\frac{1}{r_1 r_2} + \dots + \frac{1}{r_{n-1} r_n} \right) = 0$$

בסתירה לכך שהשורשים שונים מ-0.

נוכיח את הטענה באינדוקציה על n . אם $a_1 \neq 0$ אז נגזור את הפולינום, נקבל פולינום ממעלה $n - 1$ שכל השורשים שלו ממשיים (בין כל שני שורשים ממשיים של p יש שורש ממשי של p' , וזה נכון גם לשורשים עם ריבוי) ולכן מהנחת האינדוקציה (תכנית צריך לחלק ב- $n - 1$ בשביל לקבל פולינום מתוקן) נדע שמבין כל שני מקדמים עוקבים שלו לפחות אחד שונה מ-0 וניצחנו. אם $a_1 = 0$ אז ממה שהוכחנו מקודם, $a_2 \neq 0$ ונוכל לגזור את הפולינום פעמיים וננצח באופן דומה למקרה הקודם.

2. נתונה הסדרה $a_n = n + \sqrt{2}$. בכל שלב ניתן לבצע את אחת הפעולות הבאות:

- לשכפל סדרה
- להוריד מספר איברים ראשונים מסדרה נתונה
- לסכום או להפריש שתי סדרות
- להכפיל או לחלק שתי סדרות

האם ניתן להגיע לסדרה $b_n = n$?

פתרון: כל הסדרות שניתן לקבל הן מהצורה

$$\left\{ \frac{P(n + \sqrt{2})}{Q(n + \sqrt{2})} \right\}_{n \in \mathbb{N}}$$

כאשר P, Q הם פולינומים עם מקדמים שלמים. אם הצלחנו להציג את הסדרה $\{n\}$ בצורה הזו אז נצליח כמובן להציג גם את הסדרה הקבועה $\sqrt{2}$ בצורה הזו אבל אם

$$\frac{P(n + \sqrt{2})}{Q(n + \sqrt{2})} = \sqrt{2}$$

אז נסתכל על n גדול מספיק ונסיק שהיחס בין המקדמים המובילים של P, Q הוא שורש 2 וזו סתירה.

3. תהי סדרת מספרים עבודה לכל i, j מתקיים ש-

$$|a_{i+j} - a_i - a_j| \leq 1$$

הוכיחו כי לכל i, j מתקיים אי השוויון

$$\left| \frac{a_i}{i} - \frac{a_j}{j} \right| < \frac{1}{i} + \frac{1}{j}$$

פתרון:

$$j - 1 \geq \sum_{k=1}^{j-1} |a_{i(k+1)} - a_{ki} - a_i| \geq |a_{ij} - ja_i|$$

$$i - 1 \geq |a_{ji} - ia_j|$$

$$|ja_i - ia_j| \leq |a_{ij} - ja_i| + |a_{ij} - ia_j| \leq i + j - 2$$

$$\left| \frac{a_i}{i} - \frac{a_j}{j} \right| \leq \frac{1}{j} + \frac{1}{i} - \frac{2}{ij} < \frac{1}{i} + \frac{1}{j}$$

4. יהיו $0 < k < \frac{1}{2}$ ממשי ו- $0 < a_0, b_0 < 1$ מספרים ממשיים. נגדיר סדרות a_n, b_n באופן הבא:

$$a_{n+1} = \frac{a_n + 1}{2}, \quad b_{n+1} = b_n^k$$

הוכיחו כי עבור כל n גדול מספיק $a_n > b_n$ או שעבור כל n גדול מספיק $a_n < b_n$, והבינו איזה אי-שוויון נכון.

פתרון: נגדיר $A_n = 1 - a_n, B_n = 1 - b_n$ מתקיים ש-

$$A_{n+1} = 1 - a_{n+1} = 1 - \frac{a_n + 1}{2} = \frac{1 - a_n}{2} = \frac{A_n}{2}$$

כלומר קצב הדעיכה של A_n הוא של חזקת 2. אנחנו רוצים להבין כמה מהר B_n דועכת. לשם כך נחשב את המנה בין שני איברים עוקבים של B_n :

$$\frac{B_{n+1}}{B_n} = \frac{1 - b_n^k}{1 - b_n} \leq \frac{1 - (k(b_n - 1) + 1)}{1 - b_n} = k < \frac{1}{2}$$

השתמשנו באי שוויון ברנולי: לכל $x > -1$ מתקיים ש- $(x + 1)^n \geq nx + 1$. קיבלנו שהמנה בין שני איברי B עוקבים קטנה מהמנה בין שני איברי A עוקבים ולכן הסדרה B קטנה מהר יותר ולכן עבור n מספיק מתקיים ש- $B_n < A_n$ כלומר $b_n > a_n$ עבור n גדול מספיק.

5. סדרת המספרים מוגדרת על ידי $a_0 = -1$, ונוסחת הנסיגה $\sum_{k=0}^n \frac{a_{n-k}}{k+1} = 0$, לכל $n \geq 1$. הראו כי

$$a_n \geq 0 \text{ לכל } n \geq 1$$

פתרון: אינדוקציה, בסיס ברור. צעד:

$$(n+1) \sum_{k=0}^n \frac{a_{n-k}}{k+1} = 0$$

$$(n+2) \sum_{k=0}^{n+1} \frac{a_{n+1-k}}{k+1} = 0$$

$$(n+2)a_{n+1} = \sum_{k=0}^n a_k \left(\frac{n+1}{n+1-k} - \frac{n+2}{n+2-k} \right) = \sum_{k=0}^n a_k \cdot \frac{k}{(n+1-k)(n+2-k)}$$

כל המחזורים חיוביים (a_0 בא עם מקדם 0).

6. פונקציה $f: (0,1) \rightarrow (0,1)$ מוגדרת ע"י $f(x) = \begin{cases} x + \frac{1}{2} & x < \frac{1}{2} \\ x^2 & x \geq \frac{1}{2} \end{cases}$. מספרים a ו- b מקיימים

$$a_n = f(a_{n-1}), b_n = f(b_{n-1}), 0 < a < b < 1, a_0 = a, b_0 = b \text{ נגדיר סדרות } a_n \text{ ו-} b_n \text{ ע"י}$$

$$(a_n - a_{n-1})(b_n - b_{n-1}) < 0 \text{ עבורו } n > 0$$

פתרון: נניח ששתי הסדרות עולות ויורדות ביחד אז הן תמיד באותו החצי. נסתכל על ההפרש בין הסדרות, הוספת חצי כמובן לא משנה את ההפרש והעלה בריבוע מגדילה אותו (כי $a_{n+1} - b_{n+1} = (a_n + b_n)(a_n - b_n)$ ו- $a_n + b_n > 1$)

סיום ראשון: $a_n + b_n = a_n - b_n + 2b_n \geq a_0 - b_0 + 1$ ובסופו של דבר ההפרש יהיה גדול מ-1.

סיום שני: נסתכל על הרגע בו העלנו בריבוע וירדנו מתחת לחצי (כלומר, $a_n, b_n > \frac{1}{2}$). אז $a_{n+1}, b_{n+1} < \frac{1}{2}$ ולכן $\frac{3}{4} > a_{n+2}, b_{n+2}$ כלומר הכפלנו לפחות פי 1.5 ועשינו את זה אינסוף פעמים אז ההפרש יהיה גדול מ-1.

7. נגדיר סדרה באופן רקורסיבי, a_i יבחר להיות השלם עבורו $a_1 + \dots + a_i$ הכי קרוב ל- $n\sqrt{2}$. האם הסדרה מחזורית?

פתרון: נסמן $S_n = a_1 + \dots + a_n$, ברור ש- $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{S_n}{n} = \sqrt{2}$. נניח בשלילה שהסדרה מחזורית עם אורך מחזור t אז $S_{n+mt} = S_n + mk$ עבור k שלם כלשהו. מכאן נובע ש-

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{S_{n+mt}}{n+mt} = \frac{k}{t}$$

ולכן $\frac{k}{t} = \sqrt{2}$ בסתירה.

8. נגדיר סדרה באופן הבא: $0 < a_1 = x < 1$ ו- $a_{n+1} = 1 - |1 - 2a_n|$. הוכיחו כי הסדרה מחזורית החל ממקום מסוים אם ורק אם x רציונלי.

פתרון: ל- a_{n+1} יש שתי אפשרויות, כתלות באם a_n מעל או מתחת לחצי נקבל ש- $a_{n+1} = 2 - 2a_n$ או $a_{n+1} = 2a_n$ בכל מקרה נקבל ש- $a_{n+k} = x + ya_n$ כאשר x, y שלמים. אם $a_{n+k} = a_n$ אז $a_n = \frac{x}{1-y}$ (ברור ש- $y \neq 1$ כי y זוגי) כלומר a_n רציונלי. אבל באופן דומה אפשר לבטא את a_1 באמצעות $a_n: a_1 = u + va_n$ ולכן גם a_1 רציונלי.

בכיוון ההפוך: אם a_1 רציונלי אז כל איברי הסדרה רציונליים גם הם. יתר על כן, המכנה של כל איברי הסדרה הוא לכל היותר המכנה של a_1 ולכן לאיברי הסדרה יש כמות סופית של אפשרויות ולכן יהיו שני איברי סדרה זהים ומשם תתחיל מחזוריות.

9. נגדיר סדרה באופן הבא: $a_1 = a_2 = 1$.

$$a_n = \frac{a_{n-1}^2 + 2}{a_{n-2}}$$

הוכיחו כי כל אברי הסדרה שלמים.

פתרון: אחרי שכותבים קצת איברים ראשונים קל לנחש נוסחת נסיגה יותר מוצלחת

$$a_n = 4a_{n-1} - a_{n-2}$$

נוכיח אותה באינדוקציה

$$\begin{aligned} a_n &= \frac{a_{n-1}^2 + 2}{a_{n-2}} = \frac{(4a_{n-2} - a_{n-3})^2 + 2}{a_{n-2}} = 16a_{n-2} - 8a_{n-3} + \frac{a_{n-3}^2 + 2}{a_{n-2}} \\ &= 16a_{n-2} - 8a_{n-3} + a_{n-4} = 4(4a_{n-2} - a_{n-3}) - (4a_{n-3} - a_{n-4}) \\ &= 4a_{n-1} - a_{n-2} \end{aligned}$$

10. נגדיר סדרה באופן הבא: $a_1 = 1$.

$$a_n = a_{n-1} + \lfloor \sqrt{a_{n-1}} \rfloor$$

הוכיחו כי בסדרה מופיעים אינסוף ריבועים שלמים.

פתרון: בשביל הגרסה הראשונה מספיק לשים לב שאם $a_n = m^2 + k$ אז

$$a_{n+2} = m^2 + 2m + k = (m+1)^2 + k - 1$$

וברור שבסוף אני אגיע שוב לריבוע.

בשביל הגרסה האחרת צריך להגיד שאם $a_n = m^2$ אז $a_{n+1} = m^2 + m$ ויקח לסדרה עוד $2m$ צעדים לחזור לריבוע, בכל שני צעדים החלק הריבועי גדל ב-1 ולכן הריבוע הבא יהיה $(2m)^2$, בנוסף נובע שכל הריבועים בסדרה הם בדיוק חזקות 4.

11. נתונות שתי סדרות $\{a_n\}, \{b_n\}$ המוגדרות באופן הבא:

$$a_{n+2} = a_n + a_{n+1}^2, \quad b_{n+2} = b_n^2 + b_{n+1}$$

ידוע ש- $a_1, b_1, a_2, b_2 > 1$, הוכיחו כי קיים n עבורו $a_n > b_n$.

פתרון: ברור שהסדרות עולות וגדולות מ-100 החל ממקום מסוים. נשים לב לעבודות הבאות:

$$a_{n+2} > a_{n+1}^2 > a_n^4$$

$$b_{n+2} = b_n^2 + b_{n+1} = b_n^2 + b_n + b_{n-1}^2 < 3b_n^2 < b_n^3$$

ולכן

$$\frac{\ln a_{n+2}}{\ln b_{n+2}} > \frac{4}{3} \cdot \frac{\ln a_n}{\ln b_n}$$

אחרי מספיק הכפלות ב- $\frac{4}{3}$ נקבל ש- $\frac{\ln a_N}{\ln b_N} > 1$