

# סמינר בנושא אנלוג להשערת קולץ בפולינומים

14 באוגוסט 2024

## רקע מתמטי

סוג של נספח שאפשר לקרוא או לא או חלקית, לחשוב איפה לשים

- השדה  $\mathbb{F}_2$  - הגדרה, טבלת כפל וחיבור, הגדרה של החוג  $\mathbb{F}_2[x]$  (בלי לקרוא לו חוג)
- יחסים אסימפטוטיים

## 1 מבוא

### 1.1 הצגת השערת קולץ

השערת קולץ, הידועה גם כבעיית " $3n + 1$ " היא בעיה פתוחה מפורסמת במתמטיקה המיוחסת באופן מסורתי ללותר קולץ, אשר נהגה בשנות ה-30 של המאה ה-20. (ראו [1])

מגדירים מיפוי  $C : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  באופן הבא:

$$C(n) = \begin{cases} \frac{n}{2} & n \equiv 0 \pmod{2} \\ 3n + 1 & n \equiv 1 \pmod{2} \end{cases}$$

ההשערה היא שתהליך של הפעלה חוזרת של המיפוי  $C$ , על כל מספר טבעי שנבחר, תביא לאחר מספר סופי של צעדים למספר 1. באופן פורמלי, לכל  $n \geq 1$  קיים  $k \geq 0$  כך ש  $C^k(n) = 1$ .

נפעיל לדוגמה את התהליך על המספר  $n = 11$ :

$$11 \rightarrow 34 \rightarrow 17 \rightarrow 52 \rightarrow 26 \rightarrow 13 \rightarrow 40 \rightarrow 20 \rightarrow 10 \rightarrow 5 \rightarrow 16 \rightarrow 8 \rightarrow 4 \rightarrow 2 \rightarrow 1$$

מצאנו כי  $C^{14}(11) = 1$ .

ההשערה הפכה למפורסמת בעיקר בשל פשטות הניסוח שלה, שהופכת אותה לגנישה גם למי שאינו מתמטיקאי.

למרות שההשערה עצמה טרם הוכחה או הופרכה, נעשו נסיונות רבים לפתור אותה ואף התקבלו תוצאות חלקיות מעניינות. (הבולטת בהן היא עבודתו של טרנס טאו, ראו [4])

## 1.2 בעיה אנלוגית ב $\mathbb{F}_2[x]$

עבור בעיות אריתמטיות רבות, טבעי לבחון בעיה אנלוגית בחוגי פולינומים. בעיה אנלוגית כזו נחקרה בשנת 2008 על ידי Hicks, Mullen, Yucas ו-Zavislak (ראו [2]). מגדירים מיפוי  $T : \mathbb{F}_2[x] \rightarrow \mathbb{F}_2[x]$  באופן הבא:

$$T(f) = \begin{cases} \frac{f}{x} & f \equiv 0 \pmod{x} \\ (x+1)f + 1 & f \equiv 1 \pmod{x} \end{cases}$$

ושואלים - האם לכל  $f \in \mathbb{F}_2[x]$   $0 \neq f$  קיים  $k \geq 0$  כך ש  $T^k(f) = 1$ ? לבעיה זו נקרא בהמשך "בעיית קולץ הפולינומיאלית".  
נבצע לדוגמה הפעלה חוזרת של  $T$  על הפולינום  $x^2 + 1$ :

$$x^2 + 1 \rightarrow x^3 + x^2 + x \rightarrow x^2 + x + 1 \rightarrow x^3 \rightarrow x^2 \rightarrow x \rightarrow 1$$

$$T^6(x^2 + 1) = 1$$

מהשוואה בין  $T$  לבין  $C$  ניתן לראות כי האיבר הראשוני  $x$  בחוג  $\mathbb{F}_2[x]$  ממלא את תפקידו של המספר הראשוני 2: ההתחלקות בו מורה לאיזה ענף של  $T$  לפנות כשם שההתחלקות ב2 מורה לאיזה ענף של  $C$  לפנות.

בהמשך להשוואה זו, לפולינום  $f \in \mathbb{F}_2[x]$  המתחלק ב  $x$ , כלומר מקיים  $f \equiv 0 \pmod{x}$  אנו קוראים פולינום "זוגי" ולפולינום שאינו מתחלק ב  $x$  אנו קוראים פולינום "אי-זוגי". נעיר כי  $f \equiv f(0) \pmod{x}$  (הכוונה ב  $f(0)$  היא לפולינום הקבוע שהמקדם החופשי שלו תוצאת ההצבה של 0 ב  $f$ ) ולכן  $f$  הוא זוגי אם ורק אם  $f(0) = 0$ .

## 1.3 "מבט על" של הסמינר

בסמינר זה נציג תשובה חיובית לבעיית קולץ הפולינומיאלית. לאחר קבלת תשובה חיובית זו טבעי לשאול - "כמה מהר" לוקח להגיע ל-1?  
לכל מיפוי  $M : \mathbb{F}_2[x] \rightarrow \mathbb{F}_2[x]$  ולכל  $f \in \mathbb{F}_2[x]$  נגדיר:

$$t_{\min}(f, M) = \min \{k \geq 0 : M^k(f) = 1\}$$

אם קיים  $k$  כזה, ואחרת נגדיר  $t_{\min}(f, M) = \infty$ .  
למעשה, נוכיח שזמן העצירה סופי על ידי הוכחה כי לכל  $f \in \mathbb{F}_2[x]$   $0 \neq f$  מתקיים:

$$t_{\min}(f, T) \leq \deg(f)^2 + 2 \deg(f)$$

$$t_{\min}(f, T) = O(\deg(f)^2), \text{ ובסימונים אסימפטוטיים,}$$

בשלב הבא, שמהווה את חלק הארי של הסמינר, נשפר את החסם הזה ונוכיח כי לכל  $f \in \mathbb{F}_2[x]$   $0 \neq f$  מתקיים:

$$t_{\min}(f, T) \leq (2 \deg(f))^{1.5} + \deg(f)$$

$$t_{\min}(f, T) = O(\deg(f)^{1.5}) \text{ משמע}$$

## 2 תוצאות

### 2.1 הוכחה שזמן העצירה סופי

כדי להוכיח שזמן העצירה סופי, נתחיל בלהוכיח שלאחר מספר צעדים שחסום על ידי ביטוי התלוי במעלה של  $f$ , המעלה של  $f$  חייבת לקטון. עבור פולינום זוגי, נדרש צעד אחד להורדת המעלה. עבור פולינום אי זוגי, המצב מעט יותר מסובך. נתבונן למשל בפולינום  $x^7 + x^5 + 1$ . על מנת להמחיש ויזואלית את הסדרה המתקבלת מהפעלות חוזרות של  $T$ , נאמץ את הסימון הבא של פולינום כוקטור בינארי:

$$x^7 + x^5 + 1 \quad \blacksquare \blacksquare \blacksquare \blacksquare \blacksquare \blacksquare \blacksquare \blacksquare$$

ריבוע שחור מייצג את המקדמים שערכם 1 וריבוע לבן מייצג את המקדמים שערכם 0, וככל שמתקדמים שמאלה, החזקה של  $x$  עולה.

0	
1	
2	
3	
4	
5	
6	
7	
8	
9	
10	
11	

נתבונן בשורות 0, 2, 4, 6, 8. ניתן לראות שבשורה 0 קיים מרווח של 4 מקומות בין החזקה הנמוכה ביותר לחזקה הבאה, לאחר מכן בשורה 2 המרווח הוא של 3 מקומות. זה ממשיך עד שהמרווח נעלם בשורה 8. לאחר מכן נדרשים עוד 3 צעדים כדי להגיע לפולינום ממעלה 6.

**למה 1.2** יהי  $f \in \mathbb{F}_2[x]$  כך ש  $\deg(f) \geq 1$ . קיים  $1 \leq m \leq 2 \deg(f) + 1$  כך שמתקיים:

$$\deg(T^m(f)) = \deg(f) - 1$$

**הוכחה:** נסמן  $d = \deg(f)$ . אם  $f$  זוגי אז  $T(f) = \frac{f}{x}$  ולכן,

$$\deg(T(f)) = d - 1$$

במקרה זה  $m = 1$  מקיים את הטענה.  
אם  $f$  אי זוגי, נרשום:

$$f = x^r g + 1$$

כאשר  $1 \leq r \leq d$  החזקה המקסימלית של  $x$  המחלקת את  $f$ , כלומר  $x \nmid g$ . כמו כן  $\deg g = d - r$ . נעיר כי  $r$  הוא למעשה החזקה הנמוכה ביותר של  $x$  המופיעה ב  $f$  פרט ל-1. נוכיח באינדוקציה כי לכל  $1 \leq j \leq r$  מתקיים:

$$T^{2j}(f) = (x+1)^j x^{r-j} g + 1$$

עבור  $j = 1$ :

$$\begin{aligned} T(f) &= (x+1)(x^r g + 1) + 1 = (x+1)x^r g + x \\ T^2(f) &= (x+1)x^{r-1} g + 1 \end{aligned}$$

נניח כעת כי התוצאה נכונה עבור  $1 \leq j < r$  ונוכיח שהיא נכונה עבור  $j+1$ . מהנחת האינדוקציה:

$$T^{2j}(f) = (x+1)^j x^{r-j} g + 1$$

מכיוון ש  $j < r$ , הפולינום  $(x+1)^j x^{r-j} g$  זוגי ולכן  $T^{2j}(f)$  אי זוגי.

$$\begin{aligned} T^{2j+1}(f) &= (x+1)^{j+1} (x^{r-j} g + 1) + 1 = (x+1)^{j+1} x^{r-j} g + x \\ T^{2j+2}(f) &= (x+1)^{j+1} x^{r-(j+1)} g + 1 \end{aligned}$$

ובכך הוכחנו את צעד האינדוקציה.  
נקבל עבור  $j = r$ :

$$T^{2r}(f) = (x+1)^r g + 1$$

נזכיר כי  $g$  אי זוגי ולכן  $(x+1)^r g$  אי זוגי. זה גורר ש  $T^{2r}(f)$  זוגי לכן:

$$T^{2r+1}(f) = \frac{(x+1)^r g + 1}{x}$$

ומתקיים:

$$\deg(T^{2r+1}(f)) = \deg(T^{2r}(f)) - 1 = d - 1$$

■

במקרה זה  $m = 2r + 1 \leq 2d + 1$  מקיים את הטענה.

כעת נקל להוכיח באינדוקציה את החסם שתיארנו בהקדמה.

**משפט 2.2** יהי  $f \in \mathbb{F}_2[x]$ ,  $0 \neq f$ , אז

### חסם משופר לזמן העצירה

- צמצום למקרה של פולינום אי זוגי
- הגדרת הפולינום ההדדי ומיפויי העזר המתאימים, והראשי שבהם  $S_3$ 
  - טענות בסיסיות על התנהגות שלהם
  - קישור בין זמן העצירה שלנו לזמן העצירה של  $S_3$
  - חסימת זמן העצירה של  $S_3$
- חיבור כל התוצאות כדי לחסום את זמן העצירה של  $T$  לכל פולינום

## **סדרות משהו משהו**

- אין לי שמץ עוד לא קראתי

## **שאלות פתוחות**

### **ביבליוגרפיה**

1. מאמר של לגריאן
2. מאמר ראשון
3. מאמר שני
4. עבודה של טרי טאו