

תרגיל 3

1. יהי R חוג קומוטטיבי. נזכיר כי אוסף האיברים הנלפטנטים בחוג מהווה אידיאל. נסמן אותו ב- I . הוכיחו שבחוג המנה R/I אין נלפטנטים.
פתרון:
- נניח ש- $x + I$ הוא נלפטנט שונה מ- 0 מ- R/I . בפרט, $x \notin I$. ובכן, קיים n טבעי כך ש:
 $0 + I = (x + I)^n = x^n + I$. זה אומר ש- $x^n \in I$. אבל אז קיים m טבעי כך ש- $0 = (x^n)^m = x^{nm}$. כלומר, זה אומר ש- x נלפטנט, בסתירה לכך ש- $x \notin I$.
2. יהיו R_1, R_2 חוגים. למה איזומורפי $R_1 \times R_2 / \{0\} \cong R_1 \times R_2$? הוכיחו.
פתרון:
- נוכיח ש- $R_1 \times R_2 / \{0\} \cong R_1 \times R_2$. ובכן נגדיר את האפימורפיזם הבא: $\varphi : R_1 \times R_2 \rightarrow R_1 \times R_2$ ע"י $\varphi(a, b) = a$. קל לראות שזהו אכן אפימורפיזם. הגרעין זה כל האיברים שהולכים ל- 0 . כלומר, כל הזוגות (a, b) שעבורם $a = 0$. וזה שווה בדיוק ל- $\{0\} \times R_2$. לכן ממשפט האיזומורפיזם הראשון, $R_1 \times R_2 / \{0\} \cong R_1 \times R_2$.
3. תנו דוגמא לחוג לא קומוטטיבי R ואידיאל $I \leq R$ כך ש- R/I קומוטטיבי.
פתרון:
- בהתאם לשאלה הקודמת, נקח $R_1 = \mathbb{Z}, R_2 = M_2(\mathbb{Z})$ ונגדיר $R = R_1 \times R_2$ ו- $I = \{0\} \times R_2$. אז R לא קומוטטיבי, אבל $R/I \cong R_1 = \mathbb{Z}$ כן קומוטטיבי.
4. יהיו R_1, R_2 חוגים, $I_1 \leq R_1, I_2 \leq R_2$ אידיאלים. כזכור $I_1 \times I_2 \leq R_1 \times R_2$. הוכיחו ש- $R_1 \times R_2 / I_1 \times I_2 \cong (R_1/I_1) \times (R_2/I_2)$.
פתרון:
- נגדיר אפימורפיזם: $\varphi : R_1 \times R_2 \rightarrow (R_1/I_1) \times (R_2/I_2)$ ע"י $\varphi(a, b) = (a + I_1, b + I_2)$. קל לראות שזה אכן אפימורפיזם. הגרעין הוא כל הזוגות (a, b) כך ש- $(a, b) \in I_1 \times I_2$. אבל זה אומר ש- $a \in I_1, b \in I_2$. כלומר $(a, b) \in I_1 \times I_2$.
5. מצאו n כך ש- $\mathbb{Z}[i]/\langle 3 + i \rangle \cong \mathbb{Z}_n$. הוכיחו את האיזומורפיזם.
פתרון:
- נבחר $n = 10$. נבנה הומומורפיזם באופן הבא:
- 1 חייב ללכת ל-1, ולכן 3 הולך ל-3.
 אנחנו רוצים i ל-3 + i (מודול 10), ולכן i חייב להישלח ל-7.
 לכן נגדיר: $\varphi(a + bi) = (a + 7b) \pmod{10}$. קל לראות ש-1 הולך ל-1, ושההעתקה על וסומרת חיבור. נוכיח שהיא שומרת כפל.
 $\varphi((a + bi)(c + di)) = \varphi(ac - bd + i(ad + bc)) = ac - bd + 7(ad + bc) \pmod{10}$

$\varphi(a+bi)\varphi(c+di) = (a+7b) \pmod{10}(c+7d) \pmod{10} = (a+7b)(c+7d) \pmod{10}$
 $= (ac + 7(ad+bc) + 49bd) \pmod{10} = ac - bd + 7(ad+4c) \pmod{10}$
 כעת נחשב את הגרעין. ברור ש $\varphi(3+i) = 0$ ולכן $\langle 3+i \rangle \subseteq \ker \varphi$.
 מצד שני, יהיה $a+bi \in \ker \varphi$ אזי $a+7b \equiv 0 \pmod{10}$. כלומר, $a = 10k + 3b$. עבור
 $a+bi = 3b+bi+10k = b(3+i)+k(3-i)(3+i) \in \langle 3+i \rangle$ נקבל ש $k \in \mathbb{Z}$ מש"ל.

6. יהי R חוג. נגדיר את המאפיין של R , מבין $\text{char}(R)$, להיות n אם $1 + \dots + 1$ פעמים
 שווה ל-0, ולכן $n < m$, $\mathbb{N} \ni m < n$, $1 + \dots + 1$ פעמים לא שווה ל-0. אם אין n כזה, נגדיר את
 המאפיין של R להיות 0. אם המאפיין של R שונה מ-0, נגיד שלוג יש מאפיין סופי. יהי R
 חוג עם מאפיין סופי, ו $I \leq R$.

(א) הוכיחו ש $\text{char}(R/I) \leq \text{char}(R)$.

פתרון:

נניח $\text{char}(R) = n$. אז $(1 + \dots + 1) + I = 0 + I$ או $(1 + \dots + 1) \in I$.
 כאשר מחברים n פעמים. לכן $\text{char}(R/I) \leq \text{char}(R)$.

(ב) הוכיחו שלמעשה, $\text{char}(R/I) \mid \text{char}(R)$.

פתרון:

נסמן $\text{char}(R) = n$, $\text{char}(R/I) = m$. כאשר $m \leq n$. מחילוק עם שארית, יש
 k, r כך ש $n = km + r$ ו $r < m$. ובכן, ראינו שאם נחבר n פעמים נקבל $0 + I$
 בחוג המנה. כמו כן, אם נחבר km פעמים, נקבל k כפול $(1 + I) \dots + (1 + I)$
 שמחברים m פעמים, כלומר $(0 + I) = k \cdot (1 + I + \dots + 1 + I) = k \cdot (0 + I)$
 $(0 + I) + \dots + (0 + I) = k(0 + I)$, שזה $0 + I$. לכן גם אם נחבר r פעמים נקבל
 $(0 + I) - (0 + I) = (0 + I)$, בסתירה למינימליות של m . לכן $r = 0$. כלומר
 $m \mid n$.