

תורת החוגים:

תזכורת:

- מבנה אלגברי:** קבוצה A עם פעולה * שמקיימת סגירות: $a * b \in A \iff a, b \in A$.
- אגודה:** מבנה אלגברי עם חוק הקיבוץ: $a * (b * c) = (a * b) * c$.
- מונויד:** אגודה עם איבר יחידה (e).
- חבורה:** מונויד עם הופכי לכל איבר שונה מ-0.
- חבורה אבלית:** לכל g, h מתקיים: $g * h = h * g$.

הגדרה: חוג הוא מבנה אלגברי R עם 2 פעולות *, + כך ש:

- $(R, +)$ חבורה אבלית.
 - $(R, *)$ אגודה.
 - מתקיים חוק הפילוג: $r(a+b) = ra+rb, (a+b)r = ar+br$.
- אם פעולת הכפל חילופית אזי R חוג קומוטטיבי.
 - אם $(R, *)$ מונויד אז R חוג עם יחידה.
 - אם $(R, *) = (R \setminus \{0\}, *)$ חבורה אז R הוא חוג עם חילוק.

הגדרה: אם R חוג ו-G חבורה אזי חוג החבורה RG:

$$RG = \{ \sum_{g \in G} a_g g \mid a_g \in R \}$$

ונגדיר את הפעולות +, * כך:

$$\sum_{g \in G} a_g g + \sum_{g \in G} b_g g = \sum_{g \in G} (a_g + b_g) g$$

$$\sum_{g \in G} a_g g * \sum_{h \in G} b_h h = \sum_{g, h \in G} a_g b_h gh$$

אם G לא אבלית $RG \leftarrow$ אינו קומוטטיבי.

הגדרה: חוג קומוטטיבי R כך ש- $(R \setminus \{0\}, *)$ חבורה נקרא שדה. משפט: Z_n שדה $\iff n$ ראשוני.

משפט: תכונות כלליות של חוג:

- אם R חוג, $a, b \in R$, אזי:
- $a * 0 = 0 * a = 0$
 - $a * (-b) = (-a) * b = -ab$
 - $(-a) * (-b) = ab$

הגדרה: תת-חוג S של חוג R, $S \leq R$, הוא תת-קבוצה $S \subseteq R$ כך ש:

- $(S, +)$ תת-חבורה של $(R, +)$.
 - $(S, *)$ תת-אגודה של $(R, *)$.
- תוצאה:** $S \leq R \iff S \neq \emptyset$ ולכל $a, b \in S$ אז $a-b, ab \in S$.

אידיאלים:

הגדרה: אידיאל שמאלי (ימני) הוא תת-חבורה $I \leq R$ כך שלכל $r \in R$ ו- $a \in I$ $ra \in I$ (או $ar \in I$).
הגדרה: אידיאל I בחוג R הוא תת-חוג $I \leq R$ כך ש-I אידיאל שמלאי וימני, כלומר לכל $r \in R$ $ra, ar \in I$.

לכל חוג יש 2 אידיאלים טריוויאליים: החוג עצמו ו- $I = \{0\}$.

הגדרה: חוג שאין בו אידיאלים (דו-צדדיים) פרט ל- $\{0\}$ ולעצמו נקרא חוג פשוט.

עובדה: אם F שדה אזי $M_n(F)$ הוא חוג פשוט.

הגדרה: בחוג קומוטטיבי R כל $a \in R$ מייצג אידיאל: $I = (a) = \{ra \mid ar \in R\}$ והוא נקרא אידיאל ראשי.

טענה: אם $1 \in I$ (אידיאל) $I = R$.

מסקנה: אין אידיאל לא טריוויאלי שמכיל את איבר היחידה.

הגדרה: הומומורפיזם $f: S \rightarrow R$ מחוג S לחוג R הוא ההעתקה שמקיימת:

- $f(a+b) = f(a) + f(b) : a, b \in S$
- $f(ab) = f(a)f(b) : a, b \in S$
- מעבירה איבר יחידה לאיבר יחידה: $f(1_S) = 1_R$

תוצאה: נניח ש: $f: S \rightarrow R$ הומומורפיזם של חוגים אזי:
 1. $\text{Im}(f)$ תת-חוג של R .
 2. $\text{Ker}(f)$ אידיאל ב- S .

הגדרה: אם R חוג ו- $I \triangleright R$ אז חוג המנה R/I הוא: $R/I = \{a + I \mid a \in R\}$, כאשר הפעולות הן:
 $(a+I)(b+I) = ab + I, (a+I)+(b+I) = (a+b) + I$
טענה: חוג מנה של חוג קומוטטיבי הוא קומוטטיבי.

משפט האיזומורפיזם ה-1: אם $f: S \rightarrow R$ אפימורפיזם של חוגים (הומומורפיזם + על) אזי:

$$S/\ker(f) \cong R$$

טענה: $\ker(f) \triangleright R$

טענה: אם $g(w) \in F[w]$ אזי: $g(0) = 0 \iff g(w) = wk(w)$, כאשר $k(w) \in F[w]$.
למשל: $w = x-3$: $g(w) = wk(w) = (x-3)k(x-3) = g(w)$. ואם נגדיר הומומורפיזם $\phi_a: F[x] \rightarrow F$ אזי
 $\ker(\phi_a) = \{(x-3)h(x) \mid h(x) \in F[x]\} = \ker(\phi_3)$ האידיאל הראשי שנוצר ע"י $x-3$, ולפי משפט האיזומורפיזם ה-1: $F[x]/(x-a)F[x] \cong F$

פעולות של אידיאלים:

$$I \cap J = \{a \in R \mid a \in I, a \in J\}, (a) \cap (b) = (d), d = [a, b]$$

$$I + J = \{a + b \mid a \in I, b \in J\}, (a) + (b) = (d), d = (a, b)$$

$$IJ = \{\sum a_i b_i \mid a_i \in I, b_i \in J\}, (a)(b) = (ab)$$

$I, J \triangleright R$

כלומר, מכפלה של אידיאלים ראשיים הוא האידיאל הראשי הנוצר ע"י מכפלת היוצרים

בד"כ: $IJ \subseteq I \cap J \subseteq I + J$

- הכלה ממש מתקיימת כאשר $(a_i, a_j) \neq 1$
- אם $I = J$ אזי
- **טענה:** אם R חוג קומוטטיבי עם יחידה ו- $I + J = R$ אזי $IJ = I \cap J$

הגדרה: אידיאל $P \neq R$ בחוג R הוא ראשוני אם לכל $a, b \in R, ab \in P \iff a \in P$ או $b \in P$.

הגדרה: מקסימלי אם לא קיים אידיאל I כך ש-

משפט: כל אידיאל מקסימלי בחוג קומוטטיבי עם יחידה הוא ראשוני.

(אולם, ראשוני \Leftarrow מקסימלי, למשל: $0Z$ ראשוני ואינו מקסימלי כי: $0Z \subseteq 3Z \subseteq Z$).

טענה: אם $I \triangleright R, I = (a)$ ו- a הפיך אזי $I = R$.

הגדרה: סכום ישר של חוגים R, S הוא: $R \oplus S = \{(r, s) \mid r \in R, s \in S\}$, כאשר החיבור והכפל הוא

$$(r, s) + (r', s') = (r + r', s + s') \quad (r, s)(r', s') = (rr', ss')$$

משפט השארית הסיני: אם $I, J \triangleright R$ כאשר $I + J = R$, חוג קומוטטיבי עם יחידה אזי:

$$R/I \cap J = R/I \oplus R/J$$

למה: בחוק עם חילוק (ובפרט בשדה) R אין אידיאלים פרט ל- $\{0\}$, R .

$\langle a \rangle = \{a$ שמכיל את $a\}$ הקטן ביותר

כאשר R חוג כללי: $\langle a \rangle = \{na, r_1 a, ar_2, r_3 ar_4 \mid n \in Z, r_i \in R\}$

אם R קומוטטיבי: $\langle a \rangle = \{na + r_1 a + ar_2 + r_3 ar_4 \mid n \in Z, r_i \in R\}$

$\langle a \rangle = \{na + ra \mid n \in Z, r \in R\}$

אם R חוג עם יחידה: $\langle a \rangle = \{r_1 ar_2 \mid n \in Z, r_i \in R\}$

אם R חוג קומוטטיבי עם יחידה: אידיאל ראשי - $\langle a \rangle = \{ra \mid r \in R\} = Ra$

הגדרה: תחום שלמות הוא חוג קומוטטיבי שבו $ab = 0 \iff a = 0$ או $b = 0$.

הגדרה: איבר $a \in R, a \neq 0$ נקרא מחלק 0 אם קיים $b \in R, b \neq 0$ כך ש- $ab = 0$ או $ba = 0$.

מסקנה: בתחום שלמות אין מחלקי 0.

משפט: תחום שלמות סופי הוא שדה.
משפט: נניח ש-R חוג קומוטטיבי עם יחידה אזי $P \triangleright R$ ראשוני $\Leftrightarrow R/P$ תחום שלמות.
משפט: נניח ש-R חוג קומוטטיבי עם יחידה אזי $M \triangleright R$ מקסימלי $\Leftrightarrow R/M$ שדה.
טענה: אם R חוג קומוטטיבי עם יחידה אזי S תחום שלמות $\Leftrightarrow S \triangleright \{0\}$ אידיאל ראשוני.
טענה: I מקסימלי $\Leftrightarrow I$ ראשוני.

משפט: לכל תחום שלמות R אפשר לבנות שדה שברים בצורה:
 $Q = QF(R) = \left\{ \frac{p}{q} \mid p \in R, q \in R^*, \frac{p}{q} = \frac{p'}{q'} \Leftrightarrow pq' = qp' \right\}$
 עם הפעולות: $\frac{p}{q} + \frac{r}{s} = \frac{ps + rq}{qs}, \frac{p}{q} \cdot \frac{r}{s} = \frac{pr}{qs}$
 ואפשר לשכן את R ב-Q ע"י $R \rightarrow Q$
 $r \mapsto \frac{r}{1}$

פריקות בחוגים:

הגדרה: תחום שלמות. לכל $a, b \in R$ נגדיר $a \mid b$ אם קיים $k \in R$ כך ש- $b = ak$.
טענה: $aR \supseteq bR \Leftrightarrow a \mid b$
הגדרה: תחום שלמות. $a, b \in R$. נגיד ש-b ראשוני אם קיים איבר הפיך u כך ש- $b = au$, כלומר:
 $b \mid a \wedge a \mid b \Leftrightarrow a \sim b$
טענה: $a \sim b$ הוא יחס שקילות (רפלקסיבי: $a \sim a$, טרנזיטיבי: $a \sim b, b \sim c \Leftrightarrow a \sim c$, סימטרי: $b \sim a \Leftrightarrow a \sim b$).
טענה: כל איבר הפיך u הוא רע של 1: $u \sim 1$.
טענה: $h(x) = c \in F \Leftrightarrow h(x) = c$ הפיך.
טענה: $a \sim b \Leftrightarrow a$ -ול b יש אותם מחלקים.
טענה: $aR = bR \Leftrightarrow a \sim b$.
הגדרה: איבר $p \in R$ לא הפיך בתחום שלמות R נקרא **ראשוני** אם $p \mid bc \Leftrightarrow p \mid b$ או $p \mid c$.
הגדרה שקולה: איבר $p \in R$ לא הפיך בתחום שלמות R נקרא **ראשוני** אם $\langle a \rangle$ ראשוני.
הגדרה: איבר $0 \neq q \in R$ לא הפיך בתחום שלמות R **אי-פריק** אם $q = bc \Leftrightarrow b$ הפיך או c הפיך, ז"א: המחלקים היחידים של q הם איברים הפיכים או רעים של q.
הגדרה שקולה: איבר $0 \neq q \in R$ **אי-פריק** אם הוא לא הפיך ואין לו מחלקים אמיתיים.
תוצאה: איבר **פריק** אם $a = bc$, c -1 b , שניהם אינם הפיכים.
משפט: כל איבר ראשוני הוא אי-פריק, אבל p אי פריק $\not\Leftarrow$ ראשוני.

הגדרה: תחום גאוס הוא תחום שלמות R שבו לכל איבר $0 \neq a$ ולא הפיך קיים פירוק לאי-פריקים:
 $a = p_1 p_2 \dots p_n$ והוא יחיד עד כדי תמורה של הגורמים והצבת רעים.
משפט: בתחום גאוס: p ראשוני $\Leftrightarrow p$ אי-פריק.
הגדרה: תחום ראשי הוא תחום שלמות שבו כל אידיאל הוא ראשי.
משפט: בתחום ראשי I ראשוני $\Leftrightarrow I$ מקסימלי.
טענה: אם R תחום ראשי, אזי $a, b \in R$ אזי $\gcd(a, b)$ הוא יוצר של האידיאל $(a) + (b) = \{as + bt \mid s, t \in R\}$ ו- $[a, b]$ היוצר של $(a) \cap (b)$.
משפט: R תחום ראשי $\Leftrightarrow R$ תחום גאוס.
משפט: בתחום ראשי R, אידיאל שנוצר ע"י איבר אי-פריק הוא מקסימלי.
מסקנה: בתחום ראשי, איבר אי-פריק הוא ראשוני.

הגדרה: נורמה: $N : R \rightarrow N \cup \{0\}$ שמקיימת:
 1. $d = 0 \Leftrightarrow N(d) = 0$.
 2. $N(ab) = N(a)N(b)$.

הגדרה: תחום אוקלידי הוא תחום שלמות E שבו יש פונקציה $d : E \rightarrow Z \cup \{-\infty\}$ כך ש:
 1. אם $b \neq 0$ אז $d(ab) \geq d(a)$.
 2. לכל $a, b \in E, b \neq 0$, קיימים $q, r \in E$ כך ש- $d(r) < d(b)$, $a = qb + r$.
משפט: $F[x]$ הוא תחום אוקלידי ($\deg(0) = -\infty$).

עובדה: ב- $\mathbb{Z}[i]$ יש 4 הפיכים $\pm 1, \pm i$ לכל איבר יש 4 רעים.
משפט: תחום אוקלידי הוא תחום ראשי.
למה: נניח ש- $m \in \mathbb{Z}, m \neq 0$, אזי קיימים q', r' כך ש- $n = q'm + r'$, $-\frac{1}{2}|m| < r' \leq \frac{1}{2}|m|$
דוגמה:

כללים של תחום אוקלידי:

- משפט: תחום אוקלידי. $a, b \in E, d(a) = d(b) \Leftrightarrow a \sim b$.
- טענה: $a \sim b \not\Leftrightarrow d(a) = d(b)$.
- טענה: אם F שדה אז ההפיכים ב- $F[x]$ הם האיברים של $F - \{0\}$.
- משפט: u הפיך $\Leftrightarrow d(u) = d(1)$.
- משפט: $d(ab) > d(a) \Leftrightarrow b \neq 1, a, b \neq 0$.
- למה: $d(0) > d(1)$.
- טענה: אם עבור $a, b \in E$ מתקיים $d(ab) < d(a)$ אז $ab = 0$ $\Leftrightarrow b = 0$.
- טענה: לכל $a \in R, a \neq 0$ אם $d(ab) = d(a)$ $\Leftrightarrow b$ הפיך.
- טענה: אם $a \neq 0$ אזי $d(a) \geq d(1)$.
- טענה: $a = 0 \Leftrightarrow d(a) = d(0)$.
- כלל:

כלל: מס' המחלקים של מס' (עד כדי רעים) $z = p_1^{a_1} \cdots p_n^{a_n}$ הוא $t(z) = (a_1 + 1) \cdots (a_n + 1)$
טענה: אם תחום אוקלידי, $a, z \in E$ הפיך, $z = ap_1^{a_1} \cdots p_n^{a_n}$, אז מס' האידיאלים (r) כך ש- $(z) \subseteq (r)$ הוא $t(z) = (a_1 + 1) \cdots (a_n + 1)$.
כלל: מס' האידיאלים ב- R/I הוא מס' האידיאלים ב- R שמכילים את I .
דוגמה:

איברים אי פריקים ב- $\mathbb{Z}[i]$:

- טענה: נניח ש- $a + bi$ אי פריק. $d(a + bi) = \begin{cases} p \\ p^2 \end{cases}, p \in \mathbb{Z}$ ראשוני.
- תת-טענה: $a + bi$ אי-פריק $\Leftrightarrow a - bi$ אי-פריק.
- תת-טענה: $a + bi$ הפיך $\Leftrightarrow a - bi$ הפיך.
- משפט: האיברים האי-פריקים ב- $\mathbb{Z}[i]$ הם:
 1. מס' ראשוניים $p \in \mathbb{Z}$ כך ש- $p \equiv 3 \pmod{4}$ (או הרעים).
 2. איברים $a + bi$ כך ש- $p = a^2 + b^2 \equiv 1 \pmod{4}, 2 \pmod{4}$, ראשוני.משפט: כל מס' ממשי $n \equiv 1 \pmod{4}$ הוא סכום של 2 ריבועים $(a^2 + b^2)$.

איברים אי-פריקים כדוגמאות לתחום אוקלידי:

1. $d(n) = |n|, E = \mathbb{Z}$. האיברים האי-פריקים הם: $\pm p$, ראשוני.
2. $\mathbb{Z}[i]$ האיברים האי-פריקים הם:
 - א. $\pm p, \pm ip$ ראשוני ב- \mathbb{Z} ו- $p \equiv 3 \pmod{4}$.
 - ב. $\pm(1+i), \pm(1-i) = \pm i(1+i)$.
 - ג. לכל ראשוני $p \equiv 1 \pmod{4}$: $\pm i(c-di), \pm 1(c-di), \pm i(c+di), \pm 1(c+di)$.

דוגמה:

1. פירוק ב-Z[i]: $d(z) = z\bar{z}$. חישוב
2. פירוק לגורמים ראשוניים. $d(z)$
3. פירוק הראשוניים ל- $p = (c + di)(c - di)$.
4. לבדוק איזה מהאי-פריקים מחלק את z_0 .
5. את המחלק המשותף של a, b לפרק לגורמים ב-Z[i].
6. לאסוף ביחד את הרעים של אותו פירוק.

דוגמה:

פירוק פולינומים:

- אם $\deg f(x) = 0 \iff f(x) = c$ (כלומר $c = 0$ או c הפיך) ולכן לא אי-פריק.
 - אם $\deg f(x) = 1$ - כל פולינום מדרגה 1 הוא אי-פריק.
 - אם $\deg f(x) = 2, 3$ אי-פריק \iff אין איבר $a \in F$ כך ש- $f(a) = 0$.
- טענה: $f(x) = a_0 + \dots + a_n x^n, \forall i, a_i \in \mathbb{Z}, a_n \neq 0, n > 1$, יהיו $k, l \in \mathbb{Z}, (k, l) = 1$. אם $\frac{k}{l} \in \mathbb{Q}$.
- שורש של f אזי $l \mid a_n, k \mid a_0$.
- טענה: אם לפולינום אין שורשים ב- \mathbb{Z}_2 אז אין לו שורשים ב- \mathbb{Z} .
- טענה: $f(x)$ אי פריק ב- $F[x]$ כאשר $f(x) = g(x)h(x)$ הפיך או $h(x)$ הפיך.
- טענה שקולה: $f(x)$ אי פריק אם $f(x)$ אינו הפיך ואין לו פירוק שונה מהטריוויאלי, כלומר אם $f(x) \sim h(x)$ או $f(x) \sim g(x)$ אזי $f(x) = g(x)h(x)$.
- הקריטריון של אייזנשטיין: אם $f(x)$ פולינום ב- $\mathbb{Z}[x]$ כך ש- $f(x) = a_0 + \dots + a_n x^n$ וקיים p כך ש- $p \nmid a_0, p \mid a_{n-1}, a_{n-2}, \dots, a_0, p \nmid a_n$.
- טענה: $f(x)$ אי פריק מעל $\mathbb{Q} \iff f(x+c)$ אי פריק מעל \mathbb{Q}, c קבוע.

שדות:

- F שדה ולכן מכיל את 1. $g: \mathbb{Z} \rightarrow F$
 $n \mapsto n \cdot 1$
- $\text{Im}(g) \leq F$ ומכיל את 1.
- לפי משפט האיזומורפיזם ה-1: $\mathbb{Z}/\ker(g) \cong \text{Im}(g)$.
- כיוון שבשדה אין מחלקי 0 \iff גם ב- $\text{Im}(g)$ אין מחלקי 0 $\iff \mathbb{Z}/\ker(g)$ תחום שלמות
- $\ker(g) \leftarrow \ker(g)$ אידיאל ראשוני, לכן: $\ker(g) = \begin{cases} (p) \\ \{0\} \end{cases}$
- המס' 0 או p שיוצר את $\ker(g)$ נקרא אפיון של F.
- טענה: בכל שדה יש שדה ראשוני שהוא $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ במקרה של אפיון p או \mathbb{Q} במקרה של אפיון 0.
- למה: נניח ש- F, K שדות ו- $F \leq K$. אם F תת-שדה של K אזי K מרחב-וקטורי מעל F , כלומר:
 1. $(K, +)$ חבורה אבלית.
 2. הפעולה של מכפלה באיבר מ- F מקיימת את התנאים הבאים עבור $c, d \in K, a, b \in F$:
 - א. $(a+b)c = ac + bc$
 - ב. $a(c+d) = ac + ad$
 - ג. $(ab)c = a(bc)$
 - ד. $1 \cdot c = c$
- הגדרה: אם $F \leq K, F, K$ שדות, אז המימד של K מעל F (= העוצמה של הבסיס של K מעל F) נקרא הדרגה של K מעל F ומסומן: $[K : F] = \dim_F K$
- למה: חיתוך של שדות הוא שדה.

איברים אלגבריים ואיברים נעלים:

- הגדרה: יהי K שדה, $F \leq K$ תת-שדה. נניח ש- $a_1, \dots, a_n \in K$. נגדיר את השדה שנוצר מעל F ע"י $F(a_1, \dots, a_n) = \bigcap_{F_i \leq K} F_i$ להיות: $\{a_1, \dots, a_n\} \subseteq F_i$

דוגמה: $\mathbb{Q}(i) = \{a + bi \mid a, b \in \mathbb{Q}\} : n = 1, a = i, F = \mathbb{Q}, K = \mathbb{C}$

הגדרה: יהי K שדה, $F \leq K$ תת-שדה, $a \in K$:

א. אם קיים פולינום $f(x) \in F[x]$ כך ש- $f(a) = 0$ אז a אלגברי מעל F .

ב. אם אין פולינום כ"ל אזי a נעלה.

ג. אם a אלגברי ו- $f(x)$ פולינום מדרגה מינימלית כך ש- $f(a) = 0$ אז $f(x)$ נקרא הפולינום המינימלי של a .

משפט: יהי K שדה, $F \leq K$ תת-שדה, $a \in K$ אלגברי ו- $f(x) \in F[x]$ הפולינום המינימלי של a , אזי:

1. הפולינום $f(x)$ אי-פריק בתחום האוקלידי $F[x]$.

2. השדה המינימלי $F(a)$ הוא:

$$F(a) = \{b_0 + b_1 a + \dots + b_{n-1} a^{n-1} \mid b_i \in F, i = 0, \dots, n-1, n = \deg f(x)\}$$

$$F[x] / (f(x)) \cong F[a] \quad .3$$

מסקנה: $[F[a] : F] = n$.

דוגמה:

טענה: $F[a] = F(a)$ הנ"ל הוא שדה ו- $F[a] = F(a)$.

משפט: אם K שדה, $F \leq K$ תת-שדה, $a \in K$ נעלה מעל F אזי $F[x] \cong F(a)$, כאשר:

$$F(x) = \left\{ \frac{g(x)}{h(x)} \mid h(x) \neq 0 \right\} = F[x]$$

הגדרה: שדה המרוכבים אינו ניתן להרחבה והוא נקרא סגור אלגברית.

הגדרה: אלגברה = חוג + מרחב וקטורי, למשל: $Q(\sqrt{2})$ הוא שדה ומרחב וקטורי שבסיסו $\{1, \sqrt{2}\}$ לכל מרחב וקטורי יש מימד.

מימד ההרחבה = מעלת הפולינום האי-פריק, למשל: מימד ההרחבה של $x^2 - 2$ מעל $Q = 2$

$$Q[x] / \langle x^2 - 2 \rangle \cong Q(\sqrt{2}) \cdot Q(\sqrt{2})$$

הגדרה: F, K שדות. K נקרא הרחבה פשוטה של F אם קיים $a \in K$ כך ש- $F(a) = K$.

שדות פיצול:

$F \leq K$ ונתון פולינום $f(x) \in F[x]$, רוצים למצוא את תת-השדה הכי קטן של K בו $f(x)$ מתפרק לגמרי לגורמים לינאריים. תת-שדה זו הוא שדה הפיצול של $f(x)$.

טענה: כל פולינום עם מקדמים ממשיים מתפרק לגמרי ב- C .

משפט: $(F \leq L \leq E) [E : F] = mn \iff [L : F] = n, [E : L] = m$

הגדרה: נניח ש- F שדה, $F \leq E$ כך ש- $[E : F] = n < \infty$.

איבר $a \in E$ כך ש- $E = F[a]$ נקרא פרימיטיבי מעל F ואז $1, a, \dots, a^{n-1}$ בסיס של E מעל F .

משפט: אם F ממאפיין q ז"א $Q \leq F$ אז לכל הרחבה סופית $F \leq E$ ($[E : F] = n < \infty$), קיים איבר פרימיטיבי $a \in E$ כך ש- $E = F[a]$.

מסקנה: אם $E = F[a_1, \dots, a_m]$ אז אפשר למצוא איבר פרימיטיבי מהצורה $a = c_1 a_1 + \dots + c_m a_m, c_i \in F$.

הגדרה: יהי F שדה $f(x) \in F[x]$ מונית, $\deg f(x) = n$.

שדה פיצול של $f(x)$ מעל F הוא שדה $E, F \leq E$, כך ש- $f(x) \in F[x] \subset E[x]$ מתפרק לגמרי: $f(x) = (x - a_1) \cdots (x - a_n)$, ואין תת-שדה $L, F \leq L \leq E$, שבו $f(x)$ מתפרק לגמרי.

למה: נניח ש- F שדה ו- $g(x) \in F[x]$ פולינום אי-פריק מעל F . אז קיים שדה $L, F \leq L$, כך של- $g(x)$ יש שורש a ב- $L[x], L = F[a]$ ו- $g(x)$ מתפרק: $g(x) = (x-a)l(x)$.

טענה: בתחום אוקלידי $F[y]$, אידיאל I שנוצר ע"י פולינום אי-פריק $g(y)$ הוא מקסימלי.

משפט: קיום שדה פיצול: יהי F שדה, $f(x)$ פולינום ב- $F[x]$. אז קיים שדה פיצול E של $f(x)$ מעל F .

משפט: יחידות של שדה פיצול: כל שני שדות פיצול של $f(x)$ מעל F הם איזומורפיים.

שדות סופיים:

1. אם F שדה סופי אז קיים ראשוני p ומס' טבעי n כך שיש ל- F p^n איברים.
2. לכל n ו- p קיים שדה סופי בעל p^n איברים והוא יחיד עד כדי איזומורפיזם.
3. יש ל- F תת-שדה F_p מסדר p ו- F הוא שדה הפיצול של הפולינום $f(x) = x^{p^n} - x$ מעל F_p .
4. לכל טבעי d, n ו- $d|n$, קיים תת-שדה יחיד בעל p^d איברים ואין תתי-שדות אחרים ב- F .
5. השורשים של $f(x) = x^{p^n} - x$ הם כולם שונים והם כל האיברים ב- F .
6. הדרגות של כל הגורמים האי-פריקים של $f(x)$ מעל F_p הם מחלקים של n וכל פולינום אי-פריק $g(x)$ ב- $F_p[x]$ מדרגה d כך ש- $d|n$ הוא גורם אי-פריק של $f(x) = x^{p^n} - x$.
7. החבורה הכפלית $(F - \{0\}, *)$ של F היא ציקלית. היוצר a של $F^* = F - \{0\}$ הוא שורש של פולינום מינימלי מדרגה n , $F = F_p[a]$.

הגדרה: אם R הומומורפיזם: $\alpha: \mathbb{Z} \rightarrow R, \alpha: n \mapsto n \cdot 1$, קיים מס' $m \geq 0$ כך ש- $\text{Ker}(\alpha) = (m)$. המס' m נקרא **המאפיין של R** .

אם R תחום שלמות אז המאפיין m הוא ראשוני ($m \neq 0$).

אם R שדה אז $\alpha(\mathbb{Z})$ הוא תת-שדה איזומורפי ל- $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$.

אם המאפיין הוא 0 אז השדה מכיל תת-שדה איזומורפי ל- \mathbb{Q} .

למה: אם K שדה כלשהו ו- $f(x)$ פולינום מדרגה m אז אין יותר מ- m שורשים של $f(x)$ ב- K .

למה: $x^m - 1 \mid x^n - 1 \iff m \mid n$

$x^m - 1 \nmid x^n - 1 \iff m \nmid n$

תזכורת על מספרים מודולו n :

ב- $(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}, +)$ היוצרים הם כל המספרים k שהם זרים ל- n : $\phi(n) = \#\{k \mid (k, n) = 1\}$.

אם p ראשוני אזי: $\phi(p^n) = p^n - p^{n-1} = (p-1)p^{n-1}$

אם $ab \neq p^n$ אזי: $\phi(ab) = \phi(a)\phi(b)$

משפט: חבורה כפלית של שדה סופי היא חבורה ציקלית מסדר $p^n - 1$.

הגדרה: לכל $d \mid p^n - 1$ נגדיר: $N_d = \{b \in F^* \mid |b| = d\}$

$N_d \cap N_{d'} = \phi \iff d \neq d'$ אם $F^* = \bigcup_{d \mid p^n - 1} N_d \implies |F^*| = \sum_{d \mid p^n - 1} |N_d|$

טענה: אם $|N_d| = \phi(d) \iff N_d \neq \phi$ אם $|N_d| = 0 \iff N_d = \phi$

למה: אם מס' שלם m אז $\sum_{d \mid m} \phi(d) = m$

משפט: $f(x) = x^{p^n} - x$ שווה למכפלת כל הפולינומים האי-פריקים מעל \mathbb{Z}_p שמעלתם מחלקת את n .

שדה סופי כשדה פיצול:

משפט: לכל ראשוני p ולכל $n \geq 1$ קיים שדה יחיד מסדר p^n והוא שדה פיצול של הפולינום

$f(x) = x^{p^n} - 1$

משפט: p ראשוני, $n \geq 1$. הפולינום $g(x)$ אי פריק מעל F_p ומחלק את $x^p - x$ $\iff \deg(g(x)) = n$.

משפט: לשדה K בעל p^n איברים יש תת-שדה L בעל p^m איברים אם $m \mid n$.

בניית שדה מסדר p^m : נחפש פולינום אי-פריק ממעלה m מעל $\mathbb{Z}_p[x]$ ואז: $F \cong \mathbb{Z}_p[x] / \langle f(x) \rangle$

איך למצוא פולינומים אי-פריקים מעל F_p ?

• פולינום מדרגה 2, 3 הוא פריק \iff יש לו שורש [לכן נציב את איברי F_p בפולינום לראות אם יש שורש].

• אם דרגת הפולינום גדולה מ-3 אפשר לנסות לפרק את $f(y) = x^f, y = x^f$.

משפט: אם $a \in F_p$ אז $a^p = a$.

$$\begin{aligned}
 x^{2r} - 1 &= (x^r + 1)(x^r - 1) & x^{sr} - 1 &= (x^r + 1)(x^{r(s-1)} + x^{r(s-2)} + \dots + x + 1) \\
 x^{3r} - 1 &= (x^r - 1)(x^{2r} + x^r + 1) & y^k - 1 &= (y - 1)(y^{k-1} + y^{k-2} + \dots + y + 1) \\
 x^{3r} + 1 &= (x^r + 1)(x^{2r} - x^r + 1)
 \end{aligned}$$

דואליות בפולינומים:

הגדרה: אם $f(x)$ פולינום מעל F_p , $\deg f(x) = n$, אזי הדואלי של $f(x)$ הוא $\bar{f}(x) = x^n f(\frac{1}{x})$ כלומר:
 $f(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0, \bar{f}(x) = a_n + \dots + a_1 x^{n-1} + a_0 x^n$

טענה: $f(x)$ אי-פריק $\Leftrightarrow \bar{f}(x)$ אי-פריק.

טענה: $\bar{f}(x)\bar{g}(x) = \overline{f(x)g(x)}$ [הטענה אינה נכונה לחיבור].

טענה: אם $h(x) = g(x)f(x)$ אזי $\bar{h}(x) = \bar{g}(x)\bar{f}(x)$

כלל: אם a איבר בשדה סופי E עם p^n איברים ואם הסדר של a ב- $(E^*, *)$ הוא r , אזי הדרגה של הפולינום המינימלי של a , $g(x)$, שווה ל- d , כאשר d הוא המחלק המינימלי של n כך

$$\begin{aligned}
 & r \mid p^d - 1 \\
 & [F_p[a] : F_p] = d, |F_p(a)| = p^d \\
 \text{טענה: מס' הפולינומים האי-פריקים מדרגה } d \text{ וסדר } r \text{ הוא } & \frac{\phi(r)}{d}
 \end{aligned}$$

תורת הקודים:

1. שליחת וקטור v פעמיים (v, v) כאשר בצד השני נקבל (v', v'') שאמורים להיות זהים - קוד מגלה.
 2. $(v, v, v) \leftarrow v$, בצד השני מקבלים (v', v'', v''') - אם שלושתם זהים זה בסדר. אם שניהם זהים והשלישי שונה בספרה אחת \leftarrow סביר להניח שהשניים האחרים בסדר וה-3 שגוי - קוד מתקן.
- הגדרה:** קוד לינארי (n, k) הוא קוד שבו כל מילות הקוד נמצאות במרחב וקטורי מממד K בתוך F^n
- הגדרה:** אם v, w הן 2 מילים ב- F^n אז המרחק בין v ל- w , $d(v, w)$, הוא מספר המרכיבים השונים.
- הגדרה:** המרחק המינימלי בקוד C הוא המינימום של המרחקים $d(v, w)$ עבור $v, w \in C, v \neq w$.
- משפט:** בקוד לינארי המרחק המינימלי t הוא המרחק המינימלי בין מילים בקוד למילים שונות מ-0 לבין וקטור ה-0 (בגלל ש- $d(v, w) = d(v-w, 0)$).
- הגדרה:** אם $v \in F^n$ אז המרחק בין v ל- $(0, 0, \dots, 0)$ נקרא המשקל של v .

בניית קוד:

בניית מטריצה יוצרת G :

k איברי הבסיס כך ש- k העמודות הראשונות נותנות את מטריצת היחידה.
אם נתון וקטור מידע מאורך k : $m = (a_1, \dots, a_k)$, $mG = (a_1, a_2, \dots, a_k, a_{k+1}, \dots, a_n)$

משפט: נניח ש- C קוד לינארי שבו המרחק המינימלי הוא t , אז C יכול לגלות $t-1$ שגיאות, ולתקן $\left\lfloor \frac{t-1}{2} \right\rfloor$ שגיאות.

הגדרה: אם G מטריצה יוצרת

אז H מטריצת הביקורת

משפט: $v'H = 0 \Leftrightarrow v'$ מילה בקוד

מילה שגויה היא בעצם $w = v + ce_i$ ולכן $wH = (v + ce_i)H = 0 + c(H$ מתוך i)

משפט: אם במטריצת הבדיקה כל $d-1$ שורות בת"ל ויש d שורות ת"ל $\Leftrightarrow d(v) = d$.

הגדרה: קוד המינג בקוד המינג $k = n - c, n = 2^c - 1$, $c = 3$, $k = 4$, $n = 7$, אזי הקוד הוא (7,4), $c = 4$, אזי הקוד הוא (15,11).
מטריצת הביקורת תכיל את כל הווקטורים מאורך c , פרט לווקטור ה-0.
למשל, כאשר $c = 3$:

פענוח קוד לינרז:

1. חישוב הסינדרום: $s = w'H$.
 2. אם $s \neq 0$ מודיעים על טעות.
 3. אם המרחק המינימלי גדול או שווה ל-3 \Leftrightarrow ניתן לנסות לתקן (כי $\left\lfloor \frac{t-1}{2} \right\rfloor \geq 1$) כאשר t לפחות 3.
- א. אם $t = 3, 4$ מחפשים את s כשורה במטריצה H ומשנים את הספרה בעמודה המתאימה ב- w' .
- ב. אם $t = 5, 6$ אפשר לקבל 2 שורות. מנסים לקבל את הסינדרום s כסכום של שורה אחת i של H או 2 שורות i, j של H ומתקנים את i או את i, j .