

פעולה בינארית: תהא A קבוצה אזי פונקציה $*$: $A \times A \rightarrow A$.

סימון: תהא A קבוצה ותהא $*$: $A \times A \rightarrow A$ פעולה בינארית אזי $(a, b) \mapsto a * b$ לכל $a, b \in A$.

אסוציאטיביות/קיבוציות: תהא A קבוצה אזי פעולה בינארית $*$ המקיימת $(a * b) * c = a * (b * c)$ לכל $a, b, c \in A$.

קומוטטיביות/חילופיות/אבליות: תהא A קבוצה אזי פעולה בינארית $*$ המקיימת $a * b = b * a$ לכל $a, b \in A$.

איבר יחידה: תהא A קבוצה ותהא $*$ פעולה בינארית אזי $e \in A$ המקיים $e * g = g * e = g$ לכל $g \in A$.

איבר הופכי/נגדי: תהא A קבוצה ותהא $*$ פעולה בינארית יהי $e \in A$ איבר יחידה ויהי $g \in A$ אזי $h \in A$ המקיים $g * h = h * g = e$.

מונואיד: תהא A קבוצה ותהא $*$ פעולה בינארית אזי $\langle A, * \rangle$ באשר $*$ אסוציאטיבית וכן קיים איבר יחידה.

סימון: יהי $\langle A, * \rangle$ מונואיד ויהי $e \in A$ איבר היחידה של A אזי $e_A = e$.

חבורה: מונואיד $\langle G, * \rangle$ המקיים כי לכל $g \in G$ קיים g קיים איבר הופכי.

הגדרה: יהי $\langle A, * \rangle$ מונואיד אזי $A^\times = \{a \in A \mid \exists h \in A. a * h = h * a = e_A\}$.

טענה: יהי $\langle A, * \rangle$ מונואיד אזי $\langle A^\times, *|_{A^\times \times A^\times} \rangle$ חבורה.

סימון: תהא A קבוצה אזי f חח"ע ועל $|f| : A \rightarrow A$.

סימון: יהי $n \in \mathbb{N}$ אזי $S_n = S_{[n]}$.

טענה חבורת התמורות: תהא A קבוצה אזי $\langle S_A, \circ \rangle$ חבורה.

הגדרה: יהי $n \in \mathbb{N}_{\geq 2}$ נגדיר $\sim_n \subseteq \mathbb{Z}^2$ כך $\sim_n = \{(x, y) \in \mathbb{Z}^2 \mid (n \mid (x - y))\}$.

טענה: יהי $n \in \mathbb{N}_{\geq 2}$ אזי \sim_n יחס שקילות מעל \mathbb{Z} .

הגדרה: יהי $n \in \mathbb{N}_{\geq 2}$ ויהיו $x, y \in \mathbb{Z}$ אזי $[x]_{\sim_n} + [y]_{\sim_n} = [x + y]_{\sim_n}$.

טענה: יהי $n \in \mathbb{N}_{\geq 2}$ אזי $\mathbb{Z}/\sim_n = \{[0]_{\sim_n}, \dots, [n-1]_{\sim_n}\}$.

טענה חבורת השאריות: יהי $n \in \mathbb{N}_{\geq 2}$ אזי $\langle \mathbb{Z}/\sim_n, + \rangle$ חבורה.

טענה יחידות איבר היחידה: יהי $\langle A, * \rangle$ מונואיד ויהיו $e_1, e_2 \in A$ איברי יחידה אזי $e_1 = e_2$.

טענה: תהא $\langle G, * \rangle$ חבורה ויהיו $a, b, c \in G$ באשר $b * a = c * a$ אזי $b = c$.

מסקנה יחידות איבר הופכי: תהא $\langle G, * \rangle$ חבורה ויהיו $a, b, c \in G$ באשר b, c הופכיים ל- a אזי $b = c$.

סימון: תהא $\langle G, * \rangle$ חבורה יהי $a \in G$ ויהי $b \in G$ הופכי ל- a אזי $a^{-1} = b$.

הגדרה: תהא $\langle G, * \rangle$ חבורה ותהא $a \in G$ אזי $a^0 = e_G$ וכן $a^{n+1} = a * a^n$ לכל $n \in \mathbb{N}$ וכן $a^{-n} = (a^{-1})^n$ לכל $n \in \mathbb{N}$.

סדר של איבר: תהא $\langle G, * \rangle$ חבורה ויהי $a \in G$ אזי $\text{ord}(a) = \min \{n \in \mathbb{N}_+ \mid a^n = e_G\}$.

משפט: תהא $\langle G, * \rangle$ חבורה באשר $|G| < \aleph_0$ אזי קיים $a \in G$ המקיים $\text{ord}(a) \leq |G|$.

תת חבורה: תהא $\langle G, * \rangle$ חבורה אזי $H \subseteq G$ המקיימת $\langle H, *|_{H \times H} \rangle$ חבורה.

סימון: תהא G חבורה וכן $H \subseteq G$ תת חבורה אזי $H \leq G$.

בוחן תת חבורה: תהא $H \subseteq G$ תת קבוצה אזי $\langle H \rangle \iff \langle H \rangle$ סגורה לפעולה $(\forall h \in H. h^{-1} \in H) \wedge (e_G \in H) \wedge (* \text{ סגורה לפעולה})$.

איזומורפיזם בין חבורות: $f : G \xrightarrow[\text{onto}]{1-1} H$ המקיימת $f(\alpha * \beta) = f(\alpha) * f(\beta)$.

חוק הפילוג: $((b + c) * a = b * a + c * a) \wedge (a * (b + c) = a * b + a * c)$.

חוג עם יחידה: $\langle R, +, * \rangle$ המקיים $\langle R, + \rangle$ חבורה אבלית $\langle R, * \rangle$ מונואיד (חוק הפילוג).

איזומורפיזם בין חוגים: $f : R \xrightarrow[\text{onto}]{1-1} F$ המקיימת $(f(1_R) = 1_F) \wedge (f(\alpha + \beta) = f(\alpha) + f(\beta)) \wedge (f(\alpha * \beta) = f(\alpha) * f(\beta))$.

חוג הפולינומים: יהי $\langle R[x], +, \cdot \rangle$ חוג חילופי אזי $\langle R[x], +, \cdot \rangle$.

נוסחאות המעלות: $\deg(p + q) \leq \max(\deg(p), \deg(q))$ וגם $\deg(p \cdot q) \leq \deg(p) + \deg(q)$.

הגדרה: $T^{-1} = \{t^{-1} \mid t \in T\}$.

תת החבורה שנוצרת על ידי T : $\langle T \rangle = \bigcup_{n=0}^{\infty} \left\{ \prod_{i=1}^n a_i \mid a_i \in (T \cup T^{-1}) \right\} = \{a_1 * \dots * a_n \mid a_1, \dots, a_n \in T \cup T^{-1}\}$.

משפט: $\langle T \rangle \leq H, \forall H \geq T$, במילים אחרות $\langle T \rangle$ תת החבורה הקטנה ביותר ביחס ההכלה שמכילה את T .

משפט: תהא G חבורה סופית אזי $|\langle g \rangle| = \text{ord}(g)$.

מנה של חבורה: יהיו $H \leq G$ אזי $g_1 * g_2^{-1} \in H \iff g_1 \sim_H g_2$.

סימון: יהיו $H \leq G$ אזי $G/H = G/\sim_H$.

משפט: תהא G חבורה אזי $(|G| = |G/H| \cdot |H|) \wedge (\forall g \in G. \text{ord}(g) \mid |G|)$.

משפט: תהא G חבורה עברה $|G| \in \mathbb{P}$ אזי $\langle g \rangle = G$ (אבלית) $\wedge (\forall g \neq e_G. \langle g \rangle = G)$.

מחלק אפס: יהי R חוג אזי $a \in R \setminus \{0\}$ המקיים $a * b = 0_G$ $\exists b \in R \setminus \{0\}$.

תחום שלמות: $\langle R, +, * \rangle$ המקיים $\langle R, +, * \rangle \wedge$ (ללא קיימים מחלקי אפס).

חוק צמצום: יהי R תחום שלמות אזי $(a * c = a * b) \implies (c = b) \quad \forall a \neq 0_R, \forall b, c \in R.$

שדה: $\langle \mathbb{F}, +, * \rangle$ המקיים $\langle \mathbb{F}, +, * \rangle \wedge$ (חוג) $\langle \mathbb{F} \setminus \{0_{\mathbb{F}}\}, *, \rangle$ חבורה אבלית $(0_{\mathbb{F}} \neq 1_{\mathbb{F}})$.

טענה: $(\mathbb{F} \text{ שדה}) \iff (\mathbb{F} \text{ תחום שלמות})$.

משפט: $(R \text{ תחום שלמות סופי}) \iff (R \text{ שדה})$.

משפט: יהי $n \in \mathbb{N}$ אזי $(n \in \mathbb{P}) \iff \langle \mathbb{Z}_n, +, * \rangle$ (שדה).

מציון של שדה: $\text{char}(\mathbb{F}) = \min \{n \in \mathbb{N} \mid \sum_{i=1}^n 1_{\mathbb{F}} = 0_{\mathbb{F}}\}$ ואחרת $\text{char}(\mathbb{F}) = 0$.

טענה: $\text{char}(\mathbb{F}) \in \mathbb{P} \cup \{0\}$.

הבינום של ניוטון: יהי \mathbb{F} שדה אזי $(a+b)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n-k} \quad \forall a, b \in \mathbb{F}.$

טענה: יהי \mathbb{F} שדה עבורו $\text{char}(\mathbb{F}) = p \neq 0$ אזי $(a+b)^p = a^p + b^p \wedge \left(\binom{p}{k} \cdot a = 0\right) \quad \forall a, b \in \mathbb{F}, \forall k \notin \{0, p\}.$

המשפט הקטן של פרמה: $\forall p \in \mathbb{P}, \forall a \in \mathbb{Z}_p, a^p \equiv a \pmod p$.

קוסט/מחלקה שמאלית: יהיו $H \leq G$ חבורות ויהי $g \in G$ אזי $g * H = \{g * h \mid h \in H\}$.

קוסט/מחלקה ימנית: יהיו $H \leq G$ חבורות ויהי $g \in G$ אזי $H * g = \{h * g \mid h \in H\}$.

סימון: $H \setminus G = \{H * g \mid g \in G\}, G/H = \{g * H \mid g \in G\}$.

טענה: $(G/H) \wedge (H \setminus G)$ חלוקות של G .

טענה: $|G/H| = |H \setminus G|$.

אינדקס: יהיו $H \leq G$ חבורות אזי $[G : H] = |G/H|$.

משפט לגראנז': יהיו $H \leq G$ חבורות סופיות אזי $[G : H] = \frac{|G|}{|H|} \wedge (|H| \mid |G|)$.

תת חבורה נורמלית: תהא G חבורה אזי $N \leq G$ המקיימת $\forall g \in G, gN = Ng$.

סימון: תהא G חבורה וכן $N \leq G$ תת חבורה נורמלית אזי $N \trianglelefteq G$.

כפל קבוצות: תהייה $A \leq G$ חבורות אזי $A * B = \{a * b \mid a \in A \wedge b \in B\}$.

משפט: יהיו $g_1, g_2 \in G$ אזי $(g_1 H) * (g_2 H) = (g_1 * g_2) H \iff (H \text{ נורמלית})$.

טענה: $(G/H) \iff (H \text{ נורמלית})$ עם כפל קבוצות.

משוואה: יהיו f, g פונקציות עבורן $\text{dom}(g) = \text{dom}(f)$ אזי הטענה $f(x) = g(x)$.

הגדרה: תהא X קבוצה עבורה $\text{dom}(g) = \text{dom}(f) = X^n$ אזי המשוואה מעל X עם n משתנים.

קבוצת פתרונות: תהא $f \in X^B$ ותהא $A \subseteq X$ אזי $\text{sols}_A(f) = \{a \in A \mid f(a) = 0\}$.

מערכת משוואות: יהיו n משוואות $f_i(x) = g_i(x)$ אזי $E = \langle f_1(x) = g_1(x), \dots, f_n(x) = g_n(x) \rangle$.

סימון: תהא מערכת משוואות E אזי E_i תהיה משוואה מספר i .

קבוצת פתרונות של מערכת: $\text{sols}_A(E) = \bigcap_{i=1}^n \text{sols}_A(E_i)$.

שקילות: E, E' מערכות/משוואות עבורן $\text{sols}_A(E) = \text{sols}_A(E')$.

טענה: תהא h ח"ע אזי $\text{sols}((h \circ f)(x) = (h \circ g)(x)) = \text{sols}(f(x) = g(x))$.

קבוצה אלגברית: $A \subseteq \mathbb{R}^n$ עבורה קיימת מערכת משוואות E מעל \mathbb{R} עם n משתנים המקיימת $\text{sols}(E) = A$.

פונקציה ליניארית: $f : \mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}$ המקיימת $f(x_1, \dots, x_n) = \sum_{i=1}^n a_i x_i \quad \exists a_1, \dots, a_n \in \mathbb{F}.$

משוואה ליניארית: תהא f פונקציה ליניארית אזי $f(x_1, \dots, x_n) = b$.

מערכת משוואות ליניארית: מערכת משוואות שכל המשוואות בה ליניאריות.

סימון: כדי לייצג מערכת משוואות ליניארית נכתוב $\begin{cases} a_{1,1}x_1 + \dots + a_{1,n}x_n = b_1 \\ \vdots \\ a_{m,1}x_1 + \dots + a_{m,n}x_n = b_m \end{cases}$.

משפט: קבוצת הפתרונות של משוואה ליניארית מעל \mathbb{R}^2 היא $(\emptyset) \vee (\text{קו ישר}) \vee (\mathbb{R}^2)$.

משפט: קבוצת הפתרונות של משוואה ליניארית מעל \mathbb{R}^3 היא $(\emptyset) \vee (\text{קו ישר}) \vee (\text{מישור}) \vee (\mathbb{R}^3)$.

וקטור: יהיו $\alpha_1 \dots \alpha_n \in \mathbb{F}$ אזי $\begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \vdots \\ \alpha_n \end{pmatrix} = \langle \alpha_1, \dots, \alpha_n \rangle$.

חיבור וקטורים: יהיו $\alpha_1 \dots \alpha_n, \beta_1 \dots \beta_n \in \mathbb{F}$ אזי $\begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \vdots \\ \alpha_n \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} \beta_1 \\ \vdots \\ \beta_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \alpha_1 + \beta_1 \\ \vdots \\ \alpha_n + \beta_n \end{pmatrix}$.

כפל וקטורים: יהיו $\alpha_1 \dots \alpha_n \in \mathbb{F}$ ויהי $\lambda \in \mathbb{F}$ אזי $\lambda \cdot \begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \vdots \\ \alpha_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \lambda \cdot \alpha_1 \\ \vdots \\ \lambda \cdot \alpha_n \end{pmatrix}$.

וקטור ה-0: יהי $n \in \mathbb{N}_+$ אזי $\bar{0}_n = \begin{pmatrix} 0_{\mathbb{F}} \\ \vdots \\ 0_{\mathbb{F}} \end{pmatrix}$.

טענה: יהי $v \in \mathbb{F}^n$ וקטור יהי $t \in \mathbb{F}$ אזי $(t = 0_{\mathbb{F}}) \vee (v = \bar{0}_n) \iff (t \cdot v = \bar{0})$.

משוואה לינארית הומוגנית: משוואה לינארית $f(x_1, \dots, x_n) = 0$.

טענה: תהא מערכת משוואות לינאריות הומוגניות E אזי $\bar{0} \in \text{sols}(E)$.

משפט: תהא E מערכת משוואות לינאריות הומוגניות אזי $\text{sols}(E)$ סגורה ביחס לחיבור וקטורים וכפילה בסקלר.

סימון: תהא E מערכת משוואות לינאריות אזי E_0 מערכת המשוואות הלינאריות ההומוגניות עם אותן פונקציות לינאריות.

משפט: $\forall p \in \text{sols}(E). \text{sols}(E) = \text{sols}(E_0) + p$.

מטריצה: $A = \begin{pmatrix} a_{1,1} & \dots & a_{1,n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m,1} & \dots & a_{m,n} \end{pmatrix}$.

סימון: $(A)_{i,j} = a_{i,j}$.

סדר מטריצה: מטריצה A תקרא מסדר $m \times n$ אם יש לה m שורות ו- n עמודות.

הגדרה: קבוצת כל המטריצות מסדר $m \times n$ מעל R תסומן $M_{m \times n}(R)$.

סימון: $C_j(A)$ הינה העמודה ה- j ית, $R_i(A)$ הינה השורה ה- i ית.

מטריצת ה-0: תהא מטריצה $A \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$, מתקיים $(A)_{i,j} = 0_{\mathbb{F}} \forall i \in [m]. \forall j \in [n]$.

מטריצה ריבועית: $A \in M_{m \times m}(\mathbb{F})$.

מטריצת מקדמים: עוד סימון אפשרי לייצוג מערכת לינארית של משוואות הינה $\left(\begin{array}{ccc|c} a_{1,1} & \dots & a_{1,n} & b_1 \\ \vdots & & \vdots & \vdots \\ a_{m,1} & \dots & a_{m,n} & b_m \end{array} \right)$.

מטריצת המקדמים המצומצמת: $\begin{pmatrix} a_{1,1} & \dots & a_{1,n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m,1} & \dots & a_{m,n} \end{pmatrix}$.

עמודת המקדמים החופשיים: $\begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$.

איבר פותח בשורה: $\min \left(j \in [n] \mid (A)_{i,j} \neq 0 \right)$.

מטריצה מדורגת: מטריצה המקיימת כי (כל שורות האפסים נמצאות למטה) \wedge (בכל שורה שיש בה איבר פותח האיבר הפותח הינו מימין ממש לאיבר הפותח בשורה מעליו).

מטריצה מדורגת קנונית: מטריצה מדורגת המקיימת כי (כל האיברים הפותחים הם 1) \wedge (בכל עמודה של איבר פותח שאר אברי העמודה הם 0).

שורת סתירה: שורה מהצורה $(0, \dots, 0 \mid b)$ באשר $b \neq 0$.

אלגוריתם: תהא $A \in M_{m \times (n+1)}(\mathbb{F})$ מטריצה מדורגת קנונית

- אם קיימת שורת סתירה, $\text{sols}(A) = \emptyset$.
- אם לא קיימת שורת סתירה, נניח כי בעמודות $I = \{i_1 \dots i_k\}$ לא קיים איבר פותח אזי

$$\text{sols}(A) = \left\{ v \in \mathbb{F}^n \mid \forall i \notin I. v_i = (A)_{i,n+1} - \sum_{j \in I} \left((A)_{i,j} v_j \right) \right\}$$

פעולה אלמנטרית: פונקציה $\varphi : M_{m \times n}(\mathbb{F}) \rightarrow M_{m \times n}(\mathbb{F})$ המקיימת $\text{sols}(A) = \text{sols}(\varphi(A)) \forall A \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$.

הפעולות האלמנטריות של גאוס: (החלפת שורה $(\varphi_{R_i \leftrightarrow R_j}(A))$ \wedge (הכפלה בסקלר $(\varphi_{R_i \rightarrow \lambda R_i}(A))$ \wedge (חיבור שורה $(\varphi_{R_i \rightarrow R_i + R_j}(A))$).

שקילות שורה (ש"ש): $A, B \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$ עבורן קיימות פעולות אלמנטריות $\varphi_1 \dots \varphi_n$ המקיימות $(\varphi_1 \circ \dots \circ \varphi_n)(A) = B$.

משפט גאוס: $A \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$ שקולת שורה למטריצה מדורגת קנונית אחת ויחידה.

אלגוריתם גאוס: $\mathcal{O}(n^2 m)$

```

row = 1
for (1 ≤ col ≤ n)
    if (∃ min (j) ≥ row. (A)j,col ≠ 0)
        if (j ≠ row)
            Rj ↔ Rrow
            Rrow →  $\frac{1}{(A)_{row,col}}$  Rrow
        for (1 ≤ k ≤ m ∧ k ≠ row)
            Rk → Rk - (A)k,col Rrow
row += 1

```

מסקנה: תהא $A \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$ מדורגת קנונית ללא שורת סתירה בעלת k שורות ללא איבר פותח אזי $|\text{sols}(A)| = |\mathbb{F}|^k$.

$$\delta_{i,j} = \begin{cases} 1 & i = j \\ 0 & \text{else} \end{cases} \quad \text{הזלתא של קרונקר:}$$

מטריצת היחידה: $(I_n)_{i,j} = \delta_{i,j}$ המקיימת $I_n \in M_{n \times n}(\mathbb{F})$.

משפט: תהא $A \in M_{n \times n}(\mathbb{F})$ אזי (למערכת $(A|0)$ יש פתרון יחיד) \iff (הצורה הקנונית של A היא I_n).

משפט: מערכת משוואות לינארית עם m משוואות ו- n נעלמים שקולה למשוואה אחת של m -יות.

צירוף לינארי: יהיו $\langle \vec{v}_1, \dots, \vec{v}_n \rangle \in (\mathbb{F}^m)^n$ אזי $\sum_{i=1}^n \alpha_i \vec{v}_i$ עבור $\alpha \in \mathbb{F}^n$.

כפל מטריצה ב־ניה: $\forall A \in M_{m \times n}(\mathbb{F}). \forall \vec{v} \in \mathbb{F}^n. A\vec{v} = \sum_{i=1}^n C_i(A) \vec{v}_i$.

משפט: $(A \cdot (\alpha \cdot \underline{v}) = \alpha \cdot (A \cdot \underline{v})) \wedge (A \cdot (\underline{v} + \underline{u}) = A \cdot \underline{v} + A \cdot \underline{u})$ (יש מחלקי אפס).

$$R(\theta) = \begin{pmatrix} \cos(\theta) & -\sin(\theta) \\ \sin(\theta) & \cos(\theta) \end{pmatrix} \quad \text{מטריצת סיבוב:}$$

מטריצת ונדרמונד: מטריצה שבא כל עמודה או שורה הינה סדרה הנדסית.

פולינום לגראנז' ה־i: $P_i(x) = \left(\prod_{k=1}^{j-1} \left(\frac{x-x_k}{x_i-x_k} \right) \right) \left(\prod_{k=j+1}^n \left(\frac{x-x_k}{x_i-x_k} \right) \right)$ מתקיים $P_i(x_j) = \delta_{i,j}$.

$$M_{m \times n}(\mathbb{F}) \ni \begin{pmatrix} | & & | \\ v_1 & \dots & v_n \\ | & & | \end{pmatrix} \quad \text{סימון: יהי } \langle v_1, \dots, v_n \rangle \in (\mathbb{F}^m)^n \text{ נגדיר}$$

הגדרה: נגדיר $e_j \in \mathbb{F}^n$ כך $(e_j)_i = \delta_{j,i}$.

$$P(\sigma) = \begin{pmatrix} | & & | \\ e_{\sigma(1)} & \dots & e_{\sigma(n)} \\ | & & | \end{pmatrix} \quad \text{מטריצת תמורה: יהי } \sigma \in S_n \text{ נגדיר}$$

משפט אי הפרישה: תהא $A \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$ וכן B הצורה הקנונית אזי $(\exists i. R_i(B) = 0) \iff (\exists b \in \mathbb{F}^m. \text{sols}(A|b) = \emptyset)$.

מסקנה: $\forall A \in M_{m \times n}(\mathbb{F}). (n < m) \implies (\exists b \in \mathbb{F}^m. \text{sols}(A|b) = \emptyset)$.

סימון: $M_{n \times n}(\mathbb{F}) = M_n(\mathbb{F})$.

מסקנה: $\forall A \in M_n(\mathbb{F}). (\forall b \in \mathbb{F}^n. \text{sols}(A|b) \neq \emptyset) \implies (\forall b \in \mathbb{F}^n. |\text{sols}(A|b)| = 1)$.

הנפרשת/ספאן: תהא $v \in (\mathbb{F}^n)^m$ נגדיר $\text{span}(v) = \{ \sum_{i=1}^m \alpha_i v_i \mid \alpha \in \mathbb{F}^m \}$.

סדרה פורשת: סדרה $v \in (\mathbb{F}^n)^m$ שמקיימת $\text{span}(v) = \mathbb{F}^n$.

$$T_{\vec{v}}(\alpha) = \begin{pmatrix} | & & | \\ \vec{v}_1 & \dots & \vec{v}_n \\ | & & | \end{pmatrix} \alpha \quad \text{הגדרה: נגדיר } T : (\mathbb{F}^n)^m \times \mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^m \text{ כך } T :$$

טענה: $(T_{\vec{v}} \text{ על}) \iff (\vec{v} \text{ פורשת}).$

סדרה בת"ל (בלתי תלויה לינארית): סדרה $v \in (\mathbb{F}^m)^n$ המקיימת $(\alpha = 0) \iff (\sum_{i=1}^n \alpha_i v_i = 0)$. $\forall \alpha \in \mathbb{F}^n$.
בסיס: $v \in (\mathbb{F}^m)^n$ בת"ל ופורשת.

טענה: יהיו $v \in (\mathbb{F}^m)^n$ ונגדיר $A = \begin{pmatrix} | & & | \\ v_1 & \dots & v_n \\ | & & | \end{pmatrix}$

- $(\forall b \in \mathbb{F}^m. |\text{sols}(A\underline{x} = b)| > 0) \iff (v \text{ פורשת})$.
- $(\forall b \in \mathbb{F}^m. |\text{sols}(A\underline{x} = b)| < 2) \iff (v \text{ בת"ל})$.
- $(\forall b \in \mathbb{F}^m. |\text{sols}(A\underline{x} = b)| = 1) \iff (v \text{ בסיס})$.

טענה: $(T_{\vec{v}} \text{ חח"ע}) \iff (\vec{v} \text{ בת"ל}).$

מרחב התלויות הלינאריות: תהא $v \in (\mathbb{F}^m)^n$ אזי $\text{LD}(v) = \{\alpha \in \mathbb{F}^n \mid \sum_{i=1}^n \alpha_i v_i = 0\}$

הערה: $(v \text{ בת"ל}) \iff (\text{LD}(v) = \{0\})$.

הנפרשת/ספאן: תהא $K \subseteq \mathbb{F}^n$ אזי $\text{span}(K) = \{u \in \mathbb{F}^n \mid \exists m \in \mathbb{N}_+. \exists v \in K^m. \exists \alpha \in \mathbb{F}^m. u = \sum_{i=1}^m \alpha_i v_i\} \cup \{0\}$

משפט: $(v \text{ בת"ל}) \iff \text{כל תת סדרה של } v \text{ בת"ל} \wedge (v \text{ פורשת}) \iff \text{כל על סדרה של } v \text{ פורשת}.$

משפט: תהא $v \in (\mathbb{F}^m)^n$ וסדרה $u \in \mathbb{F}^m$ מתקיים $(u \in \text{span}(v)) \iff (u \in \text{span}(v \setminus \langle u \rangle))$

טענה: $(u \in \text{span}(v)) \iff (\forall v \in (\mathbb{F}^m)^n. \forall u \in \mathbb{F}^m. (\text{span}(v) = \text{span}(v \setminus \langle u \rangle)) \iff (u \in \text{span}(v)))$

טענה: $(\exists x \in \text{LD}(v). x_i \neq 0) \iff (\forall v \in (\mathbb{F}^m)^n. \forall i \in [n]. (v_i \in \text{span}(v_{[n] \setminus \{i\}})))$

משפט: תהא $v \in (\mathbb{F}^m)^n$ התב"ש

- $v \text{ בת"ל.}$

- $\forall i \in [n]. v_i \notin \text{span}(v_{[n] \setminus \{i\}})$

- $\forall i \in [n]. v_i \notin \text{span}(v_{[i-1]})$

משפט: מעל \mathbb{F}^n פחות מ- n נ"יות לא פורשות.

משפט: מעל \mathbb{F}^n יותר מ- n נ"יות ת"ל.

מסקנה: מעל \mathbb{F}^n לכל בסיס B מתקיים $|B| = n$.

משפט 2 מתוך 3: תהא $v \in (\mathbb{F}^m)^n$, כל שניים מהשלושה שקולים

- $v \text{ בת"ל.}$

- $v \text{ פורשת.}$

- $n = m$

המשפט היסודי של האלגברה הלינארית: תהא $A \in M_n(\mathbb{F})$ התב"ש

- לכל b למערכת $Ax = b$ קיים פתרון.

- עמודות A פורשות.

- קיים b למערכת $Ax = b$ קיים פתרון יחיד.

- עמודות A בת"ל.

- לכל b למערכת $Ax = b$ קיים פתרון יחיד.

- עמודות A בסיס.

כפל מטריצות: $\forall \langle A, B \rangle \in M_{k \times m}(\mathbb{F}) \times M_{m \times n}(\mathbb{F}). \forall i \in [k]. \forall j \in [n]. (AB)_{i,j} = \sum_{t=1}^m (A)_{i,t} (B)_{t,j}$

נוסחה: $(BA)_{i,j} = R_i(B) \cdot C_j(A)$

טענה: $R_i(YX) = R_i(Y)X, C_i(YX) = YC_i(X)$

כפל מטריצה בסקלר: $(\alpha A)_{i,j} = \alpha (A)_{i,j}$

מטריצה סקלארית: αI_n

טענה: $A(\alpha B) = \alpha(AB)$

טענה: $\forall A \in M_{m \times n}(\mathbb{F}). (AI_n = A) \wedge (I_m A = A)$

מסקנה: $\langle M_n(\mathbb{F}), \cdot \rangle$ מונואיד.

מטריצות מתחלפות: $A, B \in M_n(\mathbb{F})$ המקיימות $AB = BA$

שחלוף: $\forall A \in M_{m \times n}(\mathbb{F}). (A^T)_{i,j} = (A)_{j,i}$

הערה: $R_i(A^T) = C_i(A)$

טענה: $(AB)^T = B^T A^T, (\alpha A)^T = \alpha(A^T), (A^T)^T = A$

מטריצה סימטרית: $A^T = A$

מטריצה אנטי סימטרית: $A^T = -A$

חיבור מטריצות: $\forall A, B \in M_{m \times n}(\mathbb{F}). (A+B)_{i,j} = (A)_{i,j} + (B)_{i,j}$

טענה: $\langle M_{m \times n}(\mathbb{F}), + \rangle$ חבורה אבלית וסגורה לכפל בסקלר.

טענה: $(A(B+C) = AB+AC) \wedge ((A+B)^T = A^T+B^T)$

הפיכות: תהא $A_{m \times n}(\mathbb{F})$

• הפיכה משמאל: $\exists B \in M_{n \times m}(\mathbb{F}). BA = I_n$

• הפיכה מימין: $\exists B \in M_{n \times m}(\mathbb{F}). AB = I_m$

• הפיכה: (הפיכה משמאל) \wedge (הפיכה מימין).

טענה: $\forall A \in M_{m \times n}(\mathbb{F}). \forall B, C \in M_{n \times m}(\mathbb{F}). (AB = I_m) \wedge (CA = I_n) \implies B = C$

מסקנה: אם קיימת הופכית היא יחידה.

סימון: ההופכית של A היא A^{-1} .

מטריצה אלכסונית: $(A)_{i,j} = \begin{cases} \lambda_i & i=j \\ 0 & else \end{cases}$

משפט: מטריצה בעלת שורת עמודות/שורות אפסים לא הפיכה.

הערה: $R(-\theta)R(\theta) = I_2 = R(\theta)R(-\theta)$

טענה: $((A^{-1})^{-1} = A) \wedge ((A^T)^{-1} = (A^{-1})^T) \wedge ((AB)^{-1} = B^{-1}A^{-1})$

משפט: תהא $A \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$

• $(\forall b \in \mathbb{F}^m. \text{sols}(A|b) \neq \emptyset) \iff (A \text{ הפיכה מימין})$

• $(|\text{sols}(A|0)| \leq 1) \iff (A \text{ הפיכה משמאל})$

• $(\forall b \in \mathbb{F}^m. |\text{sols}(A|b)| = 1) \iff (A \text{ הפיכה})$

מסקנה: תהא $A \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$

• $(m \leq n) \wedge (A \text{ פורשות}) \iff (A \text{ הפיכה מימין})$

• $(m \geq n) \wedge (A \text{ בת"ל}) \iff (A \text{ הפיכה משמאל})$

• $(m = n) \wedge (A \text{ בסיס}) \iff (A \text{ הפיכה})$

המשפט היסודי של האלגברה הלינארית: תהא $A \in M_n(\mathbb{F})$ התב"ש

• A הפיכה משמאל.

• A הפיכה.

• A הפיכה מימין.

• A^T הפיכה.

טענה: תהא φ פונקציה אלמנטרית אזי $\varphi(AB) = \varphi(A)B$

מטריצה אלמנטרית: $E_\varphi = \varphi(I_m)$

מסקנה: $\varphi(A) = E_\varphi A$

טענה: $E_\varphi^{-1} = E_{\varphi^{-1}}$

אלגוריתם: $(A|I) \sim (I|A^{-1})$

מטריצה נילפוטנטית: $\exists m \in \mathbb{N}. A^m = 0$

המשפט היסודי של האלגברה הלינארית: תהא $A \in M_n(\mathbb{F})$ אזי $(A \text{ הפיכה}) \iff (A \sim I)$

מסקנה: $(A, B \text{ הפיכות}) \iff (AB \text{ הפיכה})$

הגדרה: $\text{Par}(\{v_1, \dots, v_m\}) = \{\sum_{i=1}^m \alpha_i v_i \mid \alpha \in [0, 1]^m\}$

טענה: A הפיכה $\iff \text{Vol}(\text{Par}(A)) \neq 0$ (הנפח של המקבילון).

$$f \begin{pmatrix} -R_1- \\ \vdots \\ -R_i + R'_i- \\ \vdots \\ -R_n- \end{pmatrix} = f \begin{pmatrix} -R_1- \\ \vdots \\ -R_i- \\ \vdots \\ -R_n- \end{pmatrix} + f \begin{pmatrix} -R_1- \\ \vdots \\ -R'_i- \\ \vdots \\ -R_n- \end{pmatrix}$$

לינארית על פי שורה: פונקציה שמקיימת

פונקציית נפח: פונקציה $\mathcal{N} : M_n(\mathbb{F}) \rightarrow \mathbb{F}$ (לינארית על פי שורה) $\wedge (\mathcal{N}(I) = 1) \wedge (\exists i \neq j. R_i(A) = R_j(A)) \implies \mathcal{N}(A) = 0$.
טענה: אם ב- A יש שורת אפסים אז $\mathcal{N}(A) = 0$.

$$\mathcal{N}(\varphi(A)) = \mathcal{N}(A) \cdot \begin{cases} \lambda & \varphi = f_{R_i \rightarrow \lambda R_i} \\ -1 & \varphi = f_{R_i \leftrightarrow R_j} \\ 1 & \varphi = f_{R_i \rightarrow R_i + \lambda R_j} \end{cases}$$

משפט: תהא φ פעולה אלמנטרית אזי

מסקנה: יהיו A, B שקולות שורה אזי $(\mathcal{N}(B) = 0) \iff (\mathcal{N}(A) = 0)$

מסקנה: $(\mathcal{N}(A) \neq 0) \iff (A \text{ הפיכה})$

מסקנה: $\mathcal{N}(E_\varphi A) = \mathcal{N}(E_\varphi) \mathcal{N}(A)$

משפט: יהיו $\mathcal{N}_1, \mathcal{N}_2 : M_n(\mathbb{F}) \rightarrow \mathbb{F}$ פונקציות נפח אזי $\mathcal{N}_1 = \mathcal{N}_2$

מסקנה: $\mathcal{N}(AB) = \mathcal{N}(A) \mathcal{N}(B)$

מסקנה: $\mathcal{N}(A) = \mathcal{N}(A^T)$

מינור: תהא $A \in M_n(\mathbb{F})$ ויהיו $i, j \in [n]$ אזי $A_{i,j} \in M_{n-1}(\mathbb{F})$ כך שמתקיים

$$(A_{i,j})_{r,s} = \begin{cases} (A)_{r,s} & (r \leq i-1) \wedge (s \leq j-1) \\ (A)_{r+1,s} & (r \geq i) \wedge (s \leq j-1) \\ (A)_{r,s+1} & (r \leq i-1) \wedge (s \geq j) \\ (A)_{r+1,s+1} & (r \geq i) \wedge (s \geq j) \end{cases}$$

דטרמיננטה: פונקציית הנפח היחידה תיקרא \det^n .

הערה: $\forall A \in M_1(\mathbb{F}). \det(A) = (A)_{1,1}$

פיתוח דטרמיננטה על פי עמודה: יהי $j \in [n]$ אזי $\det_j^n(A) = \sum_{k=1}^n (-1)^{k+j} (A)_{k,j} \det_j^{n-1}(A_{k,j})$

מסקנה: $\forall j, i \in [n]. \det_j^n(A) = \det_i^n(A)$

סימון: $\det_j^n = \det$

סימון: $\det(A) = |A|$

פיתוח דטרמיננטה על פי שורה: יהי $i \in [n]$ אזי $\det(A) = \sum_{k=1}^n (-1)^{k+i} (A)_{i,k} \det(A_{i,k})$

מטריצה מצורפת: $(\text{adj}(A))_{i,j} = (-1)^{i+j} |A_{j,i}|$

טענה: $\text{adj}(A^T) = (\text{adj}(A))^T$

משפט: $A \cdot \text{adj}(A) = |A| I = \text{adj}(A) \cdot A$

מסקנה: $A^{-1} = \frac{1}{|A|} \text{adj}(A)$

$$C_j(A_i) = \begin{cases} b & i = j \\ C_j(A) & \text{else} \end{cases} \quad \text{כאשר } Ax = b \text{ כאשר } A \text{ הפיכה אזי } x_i = \frac{|A_i|}{|A|}$$

הגדרה: תהא $\sigma \in S_n$ נגדיר יחס שקילות $a \sim_{\text{cycle}} b \iff \exists i \in \mathbb{N}. \sigma^i(a) = b$

ציקלוס/מחזור: $[a]_{\sim_{\text{cycle}}}$

פירוק תמורה לציקלוסים זרים: כל תמורה ניתנת לפירוק יחיד של ציקלוסים.

$$\cdot \begin{pmatrix} i & j \end{pmatrix} (x) = \begin{cases} j & x = i \\ i & x = j \\ x & \text{else} \end{cases}$$

חילוף:

טענה: כל מחזור ניתן לכתיבה כהרכבה של חילופים.

מסקנה: כל תמורה ניתנת לכתיבה כהרכבה של חילופים.

טענה: $\left(\begin{smallmatrix} i & j \\ n & m \end{smallmatrix} \right) \circ \left(\begin{smallmatrix} n & m \\ i & j \end{smallmatrix} \right) = \left(\begin{smallmatrix} n & m \\ i & j \end{smallmatrix} \right) \circ \left(\begin{smallmatrix} i & j \\ n & m \end{smallmatrix} \right)$

סימן: $\text{sign}(\sigma) = \det(P(\sigma))$

טענה:

• יהיו $E_{R_i \leftrightarrow R_j}, \dots, E_{R_\lambda \leftrightarrow R_\theta}$ אזי $P(\sigma)$

• אם $(P(\sigma))_{i,j} = 1$ אז $P(\sigma)_{i,j}$ מטריצת תמורה.

• $\text{sign}(\sigma) = \pm 1$

מטריצת תמורה זוגית: $\text{sign}(\sigma) = 1$

מטריצת תמורה איזוגית: $\text{sign}(\sigma) = -1$

טענה: $\left(\begin{smallmatrix} i & j \\ n & m \end{smallmatrix} \right) \wedge (\text{זוגית } Id)$ אי זוגית.

טענה: $P(\sigma\tau) = P(\sigma)P(\tau)$

מסקנה: $\text{sign}(\sigma\tau) = \text{sign}(\sigma)\text{sign}(\tau)$

אי סדר של תמורה: זוג סדור $\langle i, j \rangle$ שמקיים $(i < j) \wedge (\sigma(i) > \sigma(j))$

אי הסדרים של איבר: $z(\sigma, i) = |\{j > i \mid \sigma(i) > \sigma(j)\}|$

אי הסדרים של תמורה: $N(\sigma) = |\{\langle i, j \rangle \mid (j > i) \wedge (\sigma(i) > \sigma(j))\}|$

משפט: $\text{sign}(\sigma) = (-1)^{N(\sigma)}$

דטרמיננטה על פי תמורה: $|A| = \sum_{\sigma \in S_n} (\text{sign}(\sigma) \prod_{i=1}^n (A)_{i, \sigma(i)})$

מסקנה: $\forall A \in M_n(\mathbb{Z}) \cdot |A| \in \mathbb{Z}$

מסקנה: $\forall A \in M_n(\mathbb{Z}) \cdot (\|A\| = 1) \implies (A^{-1} \in M_n(\mathbb{Z}))$

מסקנה: $\det(A) \in \mathbb{F}[x_1, \dots, x_n^2]$

נורמה: יהי $v \in \mathbb{R}^n$ נגדיר $\|v\| = \sqrt{\sum_{i=1}^n v_i^2}$

טענה: תהא $f \in \mathbb{R}[x_1, \dots, x_n]$ אזי f רציפה.

מסקנה: \det רציפה.

מסקנה: $\forall A \in M_n^\times(\mathbb{F}) \cdot \exists \varepsilon \cdot \forall B \in M_n(\mathbb{F}) \cdot \left(\forall i, j \cdot (B)_{i,j} \in \left((A)_{i,j} - \varepsilon, (A)_{i,j} + \varepsilon \right) \right) \implies B \in M_n^\times(\mathbb{F})$

מרחב וקטורי (מ"ו): $\langle V, +, * \rangle$ המקיים

• $\langle V, + \rangle$ חבורה אבלית.

• $\mathbb{F} \times V \rightarrow V$ המקיימת $*$

$\forall v \in V \cdot 1_{\mathbb{F}} * v = v$

$\forall \alpha, \beta \in \mathbb{F} \cdot \forall v \in V \cdot (\alpha * \beta) * v = \alpha * (\beta * v)$

• $\forall \alpha, \beta \in \mathbb{F} \cdot \forall v, u \in V \cdot ((\alpha + \beta) * v = \alpha * v + \beta * v) \wedge (\alpha * (v + u) = \alpha * v + \alpha * u)$

טענה: $(\forall \alpha \in \mathbb{F} \cdot \alpha \cdot 0_V = 0_V) \wedge (\alpha * v = 0_V \iff (\alpha = 0_{\mathbb{F}}) \vee (v = 0_V)) \wedge (-1_{\mathbb{F}} * v = -v) \wedge (\forall v \in V \cdot 0_{\mathbb{F}} * v = 0_V)$

תת מרחב וקטורי (תמ"ו): קבוצה $U \subseteq V^n$ המקיימת $(\forall v \in U \cdot \forall a \in \mathbb{F} \cdot a \cdot v \in U) \wedge (\forall u, v \in U \cdot u + v \in U) \wedge (0 \in U)$

טענה: יהיו U, V תמ"ו אזי $U \cap V$ תמ"ו.

צירוף לינארי: יהיו $v \in V^n$, צירוף לינארי של v הינו ביטוי מהצורה $\sum_{i=1}^n \alpha_i v_i$ בעבור $\alpha \in \mathbb{F}^n$

הנפרשת/ספאן: תהא $v \in V^m$ נגדיר $\text{span}(v) = \{\sum_{i=1}^m \alpha_i v_i \mid \alpha \in \mathbb{F}^m\}$

סדרה בת"ל: סדרה $v \in V^n$ שמקיימת $\sum_{i=1}^n \alpha_i v_i = 0 \iff \alpha = 0$

בסיס: $v \in V$ בת"ל ופורשת.

מרחב התלויות הלינאריות: תהא $v \in V^n$ נגדיר $\text{LD}(v) = \{\alpha \in \mathbb{F}^n \mid \sum_{i=1}^n \alpha_i v_i = 0\}$

טענה: $(A \subseteq \text{span}(B) \implies \text{span}(A) \subseteq \text{span}(B)) \wedge (A \subseteq B \implies \text{span}(A) \subseteq \text{span}(B))$

טענה: תהא $K \subseteq V$ אזי $\text{span}(K)$ הינו התמ"ו הקטן ביותר ביחס ההכלה המכיל את K .

$(\text{span}(\emptyset) = \{0\}) \wedge (\text{span}(\text{span}(A)) = \text{span}(A)) \wedge$

משפט ההחלפה של ריס: תהא $v \in V^n$ פורשת ו- $u \in V^m$ בת"ל

• $m \leq n$

• קיימים $1 \leq i_1 \dots i_m \leq n$ כך שהקבוצה $\{u_1 \dots u_k\} \cup \{v_j \mid j \notin \{i_1 \dots i_k\}\}$ פורשת.

מסקנה: יהיו A, B בסיסים אזי $|A| = |B|$.

מימד: יהי B בסיס $\dim_{\mathbb{F}}(V) = |B|$.

נ"ס (נוצר סופית): מ"ו V שמקיים $\text{span}(v) = V$ $\exists v \in V^k$.

משפט: V נ"ס \iff קיים בסיס ל- V .

מסקנה: יהי V נ"ס

• פחות מ- $\dim(V)$ וקטורים לא פורשים.

• יותר מ- $\dim(V)$ וקטורים ת"ל.

משפט 2 מתוך 3: יהי V מ"ו נ"ס ויהי $B \in V^k$, כל שניים מהשלושה שקולים

• B בת"ל.

• B פורשת.

• $\dim(V) = k$.

משפט: תהא V נ"ס, לכל $U \subseteq V$ תמ"ו מתקיים כי U נ"ס.

מסקנה: לכל $U \subseteq V$ תמ"ו מתקיים $\dim(U) \leq \dim(V)$.

משפט: יהיו $U, W \subseteq V$ תמ"ו אזי $U = W \iff (U \subseteq W) \wedge (\dim(U) = \dim(W))$.

סכום מרחבים וקטוריים: יהיו $U, W \subseteq V$ תמ"ו אזי $U + W = \{u + w \mid u \in U \wedge w \in W\}$ תמ"ו של V .

משפט: אם $U = \text{span}(A)$, $W = \text{span}(B)$ אז $W + U = \text{span}(A \cup B)$.

מסקנה: אם $U, W, T \subseteq V$ תמ"ו אז $U + W \subseteq T \implies U, W \subseteq T$.

משפט: אם $U \cap W = \{0\}$ אז לכל בסיס B של U , לכל בסיס C של W מתקיים כי $B \cup C$ בסיס של $U + W$.

סכום ישר: אם $U \cap W = \{0\}$ אז $U \oplus W = U + W$.

משפט האפיון של סכום ישר: יהיו $U, W \subseteq V$ תמ"ו התב"ש

• $U \oplus W$

• לכל בסיס B של U , לכל בסיס C של W מתקיים כי $B \cup C$ בסיס של $U + W$.

• $\forall k \in U + W. \exists! \langle u, w \rangle \in U \times W. u + w = k$.

מסקנה: $\dim(U \oplus W) = \dim(U) + \dim(W)$.

משפט המימד הראשון: יהיו U, W תמ"ו אזי $\dim(U + W) = \dim(U) + \dim(W) - \dim(U \cap W)$.

קואורדינטות: יהי $b \in V^n$ בסיס ויהי $v \in V$ אזי $v = \sum_{i=1}^n \alpha_i b_i$ $\alpha \in \mathbb{F}^n$.

סימון: $[v]_B = \alpha \in \mathbb{F}^n. v = \sum_{i=1}^n \alpha_i B_i$.

העתקת קואורדינטות: יהי B בסיס נגדיר $Q_B : V \rightarrow \mathbb{F}^{\dim(V)}$ כך $Q_B(v) = [v]_B$.

משפט:

• $Q_B^{-1}(\alpha) = \sum_{i=1}^{\dim(V)} \alpha_i b_i$.

• $(Q(\alpha v) = \alpha Q(v)) \wedge (Q(v + w) = Q(v) + Q(w))$.

• $Q_B(v_1) \dots Q_B(v_k) \iff v_1 \dots v_k$ בת"ל.

• $Q_B(v) \in \text{span}(Q_B(v_1) \dots Q_B(v_k)) \iff v \in \text{span}(v_1 \dots v_k)$.

מרחב העמודות: $\mathcal{C}(A) = \text{span}(\{C_i(A) \mid i \in [n]\})$.

מרחב השורות: $\mathcal{R}(A) = \text{span}(\{R_i(A) \mid i \in [m]\})$.

טענה: $\mathcal{C}(A) = \{Ax \mid x \in \mathbb{F}^n\} = \text{Im}(T_A)$.

טענה: $\mathcal{C}(AB) \subseteq \mathcal{C}(A)$, $\mathcal{R}(AB) \subseteq \mathcal{R}(B)$.

משפט: $\dim(\mathcal{C}(A)) = \dim(\mathcal{R}(A))$.

דרגה: $\text{rank}(A) = \dim(\mathcal{C}(A))$.

מרחב האפסות: $\mathcal{N}(A) = \dim(\text{sols}(A))$.

טענה: $\text{rank}(A + B) \leq \text{rank}(A) + \text{rank}(B)$, $\text{rank}(AB) \leq \min(\text{rank}(A), \text{rank}(B))$, $\text{rank}(A) \leq \min(n, m)$.

טענה: אם A הפיכה אזי $\text{rank}(AB) = \text{rank}(B)$.

המשפט היסודי של הדירוג: יהיו $A, A' \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$ ש"ש

• $\text{sols}(A) = \text{sols}(A')$

• $\mathcal{R}(A) = \mathcal{R}(A')$

$$\bullet \text{rank}(A) = \text{rank}(A')$$

$$\text{טענה: } \text{sols}(A) = \text{LD}(\{C_i(A) \mid i \in [n]\})$$

מסקנה: תהא A מטריצה מדורגת קנונית אזי אין איבר פותח בעמודה ה- $i \iff C_i(A) \in \text{span}(C_1(A), \dots, C_{i-1}(B))$
משפט: יהיו $A, B \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$ ויהיו A', B' המטריצות הקנוניות שלהם בהתאמה, התב"ש

$$\bullet A \sim B$$

$$\bullet A' = B'$$

$$\bullet \mathcal{R}(A) = \mathcal{R}(B)$$

המשפט היסודי של האלגברה הלינארית: תהא $A \in M_n(\mathbb{F})$ אזי $(\text{rank}(A) = n) \iff (A \text{ הפיכה})$.

$$\bullet n = \text{rank}(A) + \mathcal{N}(A) \text{ משפט הדרגה והאפסות:}$$

$$\bullet \text{פונקציה מטריציונית: } f: \mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^m \text{ שמקיימת } f = T_A \cdot \exists A \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$$

$$\bullet \text{הגדרה: } \ker(T_A) = T_A^{-1}[\{0\}] = \text{sols}(A)$$

$$\bullet \text{טענה: } A = B \iff T_A = T_B \cdot \forall A, B \in M_{m \times n}(\mathbb{F})$$

טענה: T_A לינארית.

העתקה לינארית/טרנספורמציה לינארית (ט"ל): יהיו U, W מ"ו מעל \mathbb{F} אזי $T: V \rightarrow U$ שמקיימת כי T לינארית.

$$\bullet \text{טענה: } T: V \rightarrow U \text{ ט"ל מתקיים } (T(\sum_{i=1}^n \alpha_i v_i) = \sum_{i=1}^n \alpha_i T(v_i)) \wedge (T(0) = 0)$$

$$\bullet \text{טענה: } T: U \rightarrow W \text{ ותהא } S: V \rightarrow U \text{ ט"ל אזי } T \circ S \text{ ט"ל}$$

$$\bullet \text{משפט: } T: \mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^m \text{ לינארית } \iff T \text{ מטריציונית}$$

$$\bullet \text{משפט: } T_A: \mathbb{F}^n \rightarrow \mathbb{F}^m \text{ ט"ל אזי } C_i(A) = T(\delta_i)$$

$$\bullet \text{טענה: } \ker(T), \text{Im}(T) \text{ תמ"ו}$$

טענה: תהא T ט"ל אזי

$$\bullet \langle T(v_1) \dots T(v_n) \rangle \text{ בת"ל} \iff \langle v_1 \dots v_n \rangle \text{ בת"ל}$$

$$\bullet \langle v_1 \dots v_n \rangle \text{ פורשת } \iff \langle T(v_1) \dots T(v_n) \rangle \text{ פורשת את } \text{Im}(T)$$

למה: תהא T ט"ל אזי

$$\bullet \text{נניח כי } T \text{ חח"ע, } \langle v_1 \dots v_n \rangle \text{ בת"ל} \iff \langle T(v_1) \dots T(v_n) \rangle \text{ בת"ל}$$

$$\bullet \text{נניח כי } T \text{ על, } \langle v_1 \dots v_n \rangle \text{ פורשת } \iff \langle T(v_1) \dots T(v_n) \rangle \text{ פורשת}$$

$$\bullet \text{מסקנה: } T \text{ ט"ל הפיכה ויהי } \langle b_1 \dots b_n \rangle \text{ בסיס אזי } \langle T(b_1) \dots T(b_n) \rangle \text{ בסיס}$$

איזומורפיזם בין מרחבים וקטורים: $T: V \rightarrow U$ ט"ל הפיכה.

$$\bullet \text{טענה: } T: V \rightarrow U \text{ תהא ט"ל}$$

$$\bullet T \text{ חח"ע} \iff \ker(T) = \{0\}$$

$$\bullet T \text{ על} \iff \dim(\text{Im}(T)) = \dim(U)$$

$$\bullet \forall u \in \text{Im}(T) \cdot \forall v \in T^{-1}[\{u\}] \cdot T^{-1}[\{u\}] = v + \ker(T)$$

$$\bullet \text{משפט המימד השני: } T: V \rightarrow U \text{ ט"ל } \dim(V) = \dim(\ker(T)) + \dim(\text{Im}(T))$$

משפט 2 מתוך 3: תהא $T: V \rightarrow U$ ט"ל, כל שניים מהשלושה שקולים

$$\bullet T \text{ חח"ע}$$

$$\bullet T \text{ על}$$

$$\bullet \dim(V) = \dim(U)$$

$$\bullet \text{טענה: } T: V \rightarrow U \text{ איזומורפיזם} \iff \dim(V) = \dim(U)$$

$$\bullet \text{משפט: } T \text{ איזומורפיזם} \iff T^{-1} \text{ איזומורפיזם}$$

$$\bullet \text{משפט: } \text{לכל } V \text{ מ"ו נ"ס מתקיים } V \cong \mathbb{F}^{\dim(V)}$$

$$\bullet \text{מסקנה: } V, W \text{ מ"ו נ"ס מעל } \mathbb{F} \text{ אזי } V \cong W \iff \dim(V) = \dim(W)$$

$$\bullet \text{משפט: } b \in V^n \text{ בסיס ויהי } c \in U^n \text{ אזי } T: V \rightarrow U \text{ המוגדרת } T(x) = \sum_{i=1}^n ([x]_b)_i \cdot c_i \text{ היא הט"ל היחידה שמקיימת}$$

$$\bullet \forall i \in [n] \cdot T(b_i) = c_i$$

$$\bullet \text{טענה: } T_1, T_2: V \rightarrow U \text{ ט"ל ויהי } b \text{ פורשת את } V \text{ אזי } T_1 = T_2 \implies T_1(b_i) = T_2(b_i) \cdot \forall i \in [n]$$

$$\bullet \text{מרחב העתקות הלינאריות: } \text{Hom}(V, U) = \{T \in V \rightarrow U \mid T \text{ ט"ל}\}$$

$$\bullet \text{טענה: } \text{Hom}(V, U) \text{ מ"ו מעל השדה של } V, U$$

הערה: $\forall T_1, T_2 \in \text{Hom}(V, U) . T_1 \circ T_2 \in \text{Hom}(V, U)$

משפט: $\dim(\text{Hom}(V, U)) = \dim(V) \cdot \dim(U)$

טענה: יהיו b, c בסיסים של V, U בהתאמה לכן $\left\{ T_{i,j}(b_k) = \begin{cases} c_j & i = k \\ 0 & \text{else} \end{cases} \mid i, j \in [n] \right\}$ בסיס של $\text{Hom}(V, U)$.

סימון: $\text{Hom}(V) = \text{Hom}(V, V)$

משפט: תהא $T \in \text{Hom}(V, U)$ ויהיו B, C בסיסים של V, U בהתאמה לכן $Q_C \circ T \circ Q_B^{-1}$ מטריציונית.

מטריצה מייצגת: המטריצה $[T]_C^B = A$ עבורה $Q_C \circ T \circ Q_B^{-1} = T_A$

סימון: $[T]_B = [T]_B^B$

מסקנה: $C_i([T]_C^B) = [T(B_i)]_C$

מסקנה: $[T]_C^B \cdot [v]_B = [T(v)]_C$

הטלה: יהיו $V = U \oplus W$ אזי $P_{(U,W)} : V \rightarrow V$ המוגדרת $P_{(U,W)}(v) = \iota u \in U . \exists w \in W . u + w = v$

טענה: $P_{(U,W)}^2 = P_{(U,W)}$, $\ker(P_{(U,W)}) = W$, $\text{Im}(P_{(U,W)}) = U$, $P_{(U,W)}$ ט"ל

הערה: $[T]_C^B \in M_{\dim(U) \times \dim(V)}(\mathbb{F})$

משפט:

• $(Q_B)_{\upharpoonright_{\ker(T)}} : \ker(T) \rightarrow \text{sols}([T]_C^B)$ איזומורפיזם.

• $(Q_C)_{\upharpoonright_{\text{Im}(T)}} : \text{Im}(T) \rightarrow \mathcal{C}([T]_C^B)$ איזומורפיזם.

מסקנה: $\text{rank}([T]_C^B) = \dim(\text{Im}(T))$, $\mathcal{N}([T]_C^B) = \dim(\ker(T))$

טענה: תהא $T \in \text{Hom}(V, U)$ אזי T הפיכה $\iff [T]_C^B$ הפיכה.

משפט: $[S \circ T]_D^B = [S]_D^C \cdot [T]_C^B$ אז $S \in \text{Hom}(U, W)$, $T \in \text{Hom}(V, U)$

מסקנה: $([T]_C^B)^{-1} = [T^{-1}]_B^C$

מטריצת שינוי קואורדינטות: $[Id_V]_C^B$

הערה: $C_i([Id]_C^B) = [B_i]_C$

מסקנה: $[T]_C^B = [Id]_C^E \cdot [T]_E^D \cdot [Id]_D^B$

דמיון מטריצות: $\forall A, B \in M_n(\mathbb{F}) . A \sim B \iff \exists P \in M_n(\mathbb{F}) . P^{-1}BP = A$

משפט: יהיו $A, B \in M_n(\mathbb{F})$ התב"ש

• $B \sim A$

• $\forall T \in \text{Hom}(V, U) . A = [T]_D^C \implies \exists C', D' . B = [T]_{D'}^{C'}$

• $\exists T \in \text{Hom}(V, U) . ([T]_C = A) \wedge ([T]_D = B)$

טענה: $\det(A) = \det(B)$ אז A, B דומות

הגדרה: תהא $T \in \text{Hom}(V)$ אזי $\det([T]_B) = \det(T)$

עקבה: $\text{trace}(A) = \sum_{i=1}^n (A)_{i,i}$

טענה: $\forall A, B \in M_n(\mathbb{F}) . \text{trace}(AB) = \text{trace}(BA)$

מסקנה: $\text{trace}(A) = \text{trace}(B) \iff A, B$ דומות

הגדרה: תהא $T \in \text{Hom}(V)$ אזי $\text{trace}([T]_B) = \text{trace}(T)$

מטריצות מתאימות: $\forall A, B \in M_{m \times n}(\mathbb{F}) . A \sim_{\text{green}} B \iff \exists P, Q \in M_n(\mathbb{F}) . P^{-1}BQ^{-1} = A$

הערה: A, B דומות $\iff A, B$ מתאימות.

טענה: $A, B \iff \text{rank} A = \text{rank} B$ מתאימות.

הגדרה: $[*]_C^B(T) = [T]_C^B$ כך $[*]_C^B : \text{Hom}(V, W) \rightarrow M_{\dim(V) \times \dim(W)}(\mathbb{F})$

משפט: $[*]_C^B$ איזומורפיזם.

אלגברה: $\langle V, +, \cdot, * \rangle$ שמקיים $\langle V, +, \cdot \rangle \wedge (V \times V \rightarrow V)$

אלגברת מטריצות: המרחב $M_{m \times n}(\mathbb{F})$ עם פעולת כפל מטריצות.

אלגברת Hom: המרחב $\text{Hom}(V, W)$ עם פעולת ההרכבה.

איזומורפיזם בין אלגברות: $T : A \rightarrow B$ ט"ל הפיכה שמקיימת $\forall \alpha, \beta \in A . T(\alpha * \beta) = T(\alpha) * T(\beta)$

משפט: אם $[*]_B : \text{Hom}(V) \rightarrow M_{\dim(V)}(\mathbb{F})$ אז $[*]_B$ איזומורפיזם בין אלגברות.

מטריצת בלוקים:

$$\begin{pmatrix} A_{1,1} & \dots & A_{1,n} \\ \vdots & & \vdots \\ A_{m,1} & \dots & A_{m,n} \end{pmatrix}$$

הערה: מספר העמודות והשורות בין מטריצות צמודות חייב להיות שווה.

סימון:

$$(A_{i,j})_{1 \leq i,j \leq m} = \begin{pmatrix} A_{1,1} & \dots & A_{1,n} \\ \vdots & & \vdots \\ A_{m,1} & \dots & A_{m,n} \end{pmatrix}$$

כפל מטריצת בלוקים: $(AB)_{i,j} = \sum_{t=1}^m A_{i,t} B_{t,j}$.

מטריצת בלוקים ריבועית: מטריצת בלוקים כך שמקיימת $\forall i. A_{i,i} \in M_n(\mathbb{F})$.

מטריצת בלוקים משולשית עליונה: $\left((A_{i,j})_{1 \leq i,j \leq m} \right)_{k,\ell} = \begin{cases} A_{k,\ell} & k \leq \ell \\ 0 & else \end{cases}$

מטריצת בלוקים משולשית תחתונה: $\left((A_{i,j})_{1 \leq i,j \leq m} \right)_{k,\ell} = \begin{cases} A_{k,\ell} & k \geq \ell \\ 0 & else \end{cases}$

מטריצת בלוקים אלכסונית: מטריצת בלוקים משולשית תחתונה ועליונה.

הגדרה: $(\text{Diag}(A_{1,1}, \dots, A_{n,n}))_{k,\ell} = \begin{cases} A_{k,k} & k = \ell \\ 0 & else \end{cases}$

משפט: אם $(A_{i,j})_{1 \leq i,j \leq m}$ משולשית אז $\det(A_{i,j})_{1 \leq i,j \leq m} = \prod_{i=1}^n \det(A_{i,i})$.