

1.8.2021

### בסיס וחברים

1. יהא  $V$  מ"ו. יהיו  $W_1 \subseteq W_2$  תתי מרחבים. הוכיחו/הפריכו: כל בסיס של  $W_2$  ניתן לצמצום לבסיס של  $W_1$ . (בכל בסיס  $B$  של  $W_2$  ניתן למצוא  $B' \subseteq B$  כך ש  $B'$  הוא בסיס של  $W_1$ ).  
פתרון: הפרכה  $V = \mathbb{R}^2$  ו

$$W_1 = \text{span} \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \right\}$$
$$W_2 = \text{span} \left\{ \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right\}$$

אזי מתקיים כי  $W_2 = \mathbb{R}^2$  כי  $\left\{ \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right\}$  בת"ל (הם לא כפולה אחד של האחר) והם  $\dim \mathbb{R}^2 = 2$  ולכן לפי השלישי חינם הם בסיס של  $\mathbb{R}^2$ . לכן  $W_1 \subseteq W_2$ . בנוסף

$$B_2 = \left\{ \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right\}$$

הוא בסיס של  $W_2$  ולא ניתן לצמצמו לבסיס של  $W_1$  שהרי  $\left\{ \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right\}, \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \right\}, \left\{ \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} \right\}$  הם כל תתי הקבוצות של  $B_2$  ואף אחד מהם לא פורש את  $W_1$ .

2. יהא  $V$  מ"ו. יהיו  $W_1 \subseteq W_2$  תתי מרחבים. הוכיחו/הפריכו: קיים בסיס של  $W_2$  שניתן לצמצום לבסיס של  $W_1$ .  
פתרון: משפט שראיתם בהרצאה (אני מקווה) כל בסיס של  $W_1$  ניתן להרחיב לבסיס של  $W_2$ . בנוסף, ל  $W_1$  קיים בסיס שנשמנו  $B_1$  ולפי המשפט ניתן להרחיבו ל  $B_2$  שהוא יהיה בסיס ל  $W_2$  (כלומר  $B_1 \subseteq B_2$  והוא בסיס של  $W_2$ ). לכן:  $B_2$  הוא בסיס ל  $W_2$  וניתן לצמצמו לבסיס של  $W_1$  ( $B_1 =$  הצמצום).

### מרחבי מטריצה

1. מצאו בסיסים ל  $C(A), R(A), N(A)$  עבור

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 3 & 3 & 5 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{3 \times 4}$$

פתרון: נדרג את  $A$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 3 & 3 & 5 \end{pmatrix} \rightarrow \dots \rightarrow \begin{pmatrix} 1 & 0 & 3 & 2 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

ואז:

- $N(A)$ : מרחב האפס של  $A$  זה פשוט קבוצת הפתרונות (המוכרת לנו) של המערכת ההומוגנית  $Ax = 0$ . דירגנו את  $A$  ולכן קל לראות ש

$$N(A) = \left\{ \begin{pmatrix} -3t - 2s \\ -s \\ t \\ s \end{pmatrix} \mid s, t \in \mathbb{R} \right\} = \left\{ t \begin{pmatrix} -3 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} + s \begin{pmatrix} -2 \\ -1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} \mid s, t \in \mathbb{R} \right\} = \text{span} \left\{ \begin{pmatrix} -3 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} -2 \\ -1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} \right\}$$

$$N(A) \text{ בסיס ל } \left\{ \begin{pmatrix} -3 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} -2 \\ -1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} \right\},$$

- $R(A)$ : מרחב השורות (+משפט: מרחב השורות לא מתקלקל בדירוג):

$$R(A) = \text{span} \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \\ 3 \\ 5 \end{pmatrix} \right\} = \text{span} \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 3 \\ 2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \right\} = \text{span} \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 3 \\ 2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} \right\}$$

$$R(A) \text{ (שורות שונות מאפס לאחר דירוג) זה בסיס ל } \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 3 \\ 2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} \right\},$$

- $C(A)$ : מרחב העמודות (משפט: הוא כן עלול להתקלקל בדירוג אבל מה שנשמר זה המיקום של עמודות בת"ל).

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 3 & 3 & 5 \end{pmatrix} \rightarrow \dots \rightarrow \begin{pmatrix} 1 & 0 & 3 & 2 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

בצורה מדורגת, העמודות שהן בת"ל (המספר המקסי' של כאלה) הן עמודות שיש בהם איבר מוביל. אצלנו זה עמודה 1

ועמודה 2 ולכן עמודה 1 ועמודה 2 במטריצה  $A$  (המקורית!) יהוו בסיס ל  $C(A)$ . כלומר, אצלנו,

$$\left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \\ 3 \end{pmatrix} \right\}$$

הוא בסיס ל  $C(A)$ . שימו להדגמה של משפט הדרגה (לכל  $A \in \mathbb{F}^{m \times n}$  מתקיים כי  $\dim N(A) + \text{rank} A = n$ ): אצלנו,

$$\dim N(A) + \text{rank} A = 2 + 2 = 4$$

ולכך ש

$$\dim C(A) = 2 = \dim R(A)$$

$$(א) \text{ מצאו בסיס ל } W = \text{span} \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \\ 3 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 3 \\ 0 \\ 3 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 4 \\ 1 \\ 5 \end{pmatrix} \right\}$$

פתרון:  $W$  הוא פשוט  $C(A)$  של השאלה. ול  $C(A)$  מצאנו בסיס (האמת, שזה דרך לצמצם קבוצה פורשת לבסיס). כלומר

$$\left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \\ 3 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 3 \\ 0 \\ 3 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 4 \\ 1 \\ 5 \end{pmatrix} \right\}$$

היא פורשת את  $W$ . ואם נשים את הוקטורים כעמודות מטריצה ( $A$  שלנו) ונמצא בסיס ל  $C(A)$  כמו שעשינו, אנחנו בעצם מצמצם לבסיס. מה שגילנו זה ש

$$\left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \\ 3 \end{pmatrix} \right\}$$

בסיס ל  $C(A)$  שווה ל  $W$ .

הערה: באופן דומה יכלנו להגדיר  $M = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 2 & 1 & 3 \\ 3 & 0 & 3 \\ 4 & 1 & 5 \end{pmatrix}$  ואז מתקיים ש  $R(M) = W$ . ואנחנו יודעים איך למצוא בסיס

למרחב שורות של מטריצה (פה), לא בהכרח שנקבל צמצום לבסיס. אנחנו ניקח שורות שונות מאפס בצורה מדורגת של  $(M)$ .

2. השלימו את קבוצת הוקטורים (נתון שהם בת"ל) הבאה

$$\left\{ \left( \begin{array}{c} 1+i \\ 1 \\ 3 \\ 0 \end{array} \right), \left( \begin{array}{c} 2 \\ 1-i \\ 2+i \\ 5 \end{array} \right) \right\}$$

לבסיס של  $\mathbb{C}^4$ . פתרון: נשים את  $\left( \begin{array}{c} 1+i \\ 1 \\ 3 \\ 0 \end{array} \right), \left( \begin{array}{c} 2 \\ 1-i \\ 2+i \\ 5 \end{array} \right)$  בעמודות מטריצה ונוסיף עוד עמודות שהם בסיס ל  $\mathbb{C}^4$  ונדרג:

$$\left( \begin{array}{cc|cccc} 1+i & 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1-i & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 2+i & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 5 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \rightarrow \dots \rightarrow \left( \begin{array}{cc|cccc} 1+i & 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & \frac{5}{3} + \frac{i4}{3} & -\frac{1}{6}(1-i) & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & -\frac{3}{5} \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & -\frac{3}{10}(1-i) \end{array} \right)$$

ונקבל ש בעמודות 1 עד 4 יש איברים מובילים במטריצה מדורגת ולכן עמודות 1 עד 4 במטריצה המקורית הם בת"ל (הם בסיס למרחב העמודות שלה). כלומר

$$\left\{ \left( \begin{array}{c} 1+i \\ 1 \\ 3 \\ 0 \end{array} \right), \left( \begin{array}{c} 2 \\ 1-i \\ 2+i \\ 5 \end{array} \right), \left( \begin{array}{c} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{array} \right), \left( \begin{array}{c} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{array} \right) \right\}$$

בת"ל. כיוון שיש פה 4 וקטורים בת"ל (ו  $\dim \mathbb{C}^4 = 4$ ) נקבל לפי השלישי חינם שזהו בסיס ל  $\mathbb{C}^4$ .

3. תהא  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  נגדיר  $B = \begin{pmatrix} A \\ A \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{2n \times n}$  ו  $C = \begin{pmatrix} A \\ A^t \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{2n \times n}$ . הוכיחו/הפריכו:

(א) לכל  $A$  מתקיים  $\text{rank} A = \text{rank} B$ .

פתרון: הוכחה: נבצע את הפעולות  $R_{n+1} - R_1, \dots, R_{2n} - R_n$  על המטריצה  $B$  ונקבל

$$B = \begin{pmatrix} A \\ A \end{pmatrix} \rightarrow \dots \rightarrow \begin{pmatrix} A \\ 0 \end{pmatrix}$$

ולכן

$$\text{rank} B = \text{rank} \begin{pmatrix} A \\ 0 \end{pmatrix} = \text{rank} A$$

כי מספר עמודות בת"ל מקסימאלי ב  $\begin{pmatrix} A \\ 0 \end{pmatrix}$  שווה למספר עמודות בת"ל מקסימאלי ב  $A$ .

(ב) לכל  $A$  מתקיים  $\text{rank}A = \text{rank}C$ .  
 פתרון: הפרכה  $n = 2$  ו

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

ואז

$$C = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \\ 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$$

ומתקיים  $\text{rank}A = 1$  ואילו  $\text{rank}C = 2$ .

(ג) קיימת  $A$  שעבור  $\text{rank}C = 2\text{rank}A$ .  
 פתרון: הוכחה - הדוגמה מסעיף קודם.

(ד) קיימת  $A$  שעבור  $\text{rank}C > 2\text{rank}A$  (להזכירכם:  $C = \begin{pmatrix} A \\ A^t \end{pmatrix}$ ).

פתרון: הפרכה. נוכיח שלכל  $A$  מתקיים  $\text{rank}C \leq 2\text{rank}A$ . הוכחה: להזכירכם  $\text{rank}A = \text{rank}A^t$ . ולכן המספר המקסימלי של שורות בת"ל ב  $A$  הוא  $\text{rank}A$ . המספר המקסימלי של שורות בת"ל ב  $A^t$  הוא  $\text{rank}A$ . ולכן המספר המקסימלי של שורות בת"ל ב  $C$  הוא לכל היותר  $\text{rank}A + \text{rank}A$  (השורות הבת"ל מהחלק של  $A$  + השורות הבת"ל מהחלק של  $A^t$ ). במילים אחרות, ע"י פעולות דירוג ניתן להגיע ל  $n - \text{rank}A$  שורות אפסים בחצי העליון ו  $n - \text{rank}A$  שורות אפסים בחצי התחתון.

(ה) קיימת  $A$  שעבור  $\text{rank}C < 2\text{rank}A$ .  
 פתרון: הוכחה, למשל

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

ואז

$$C = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \\ 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

ומתקיים  $\text{rank}C = 1 = \text{rank}A$ .

4. עבור  $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$  המקיימת  $A^2 = 0$  הוכיחו כי  $\text{rank}A \leq \frac{n}{2}$  (ב XI)

5. יהיו  $A, B \in \mathbb{F}^{n \times n}$  המקיימות  $\text{rank}(A) + \text{rank}(B) > n$ . הוכיחו כי  $AB \neq 0$ .  
 פתרון: נב"ש ש  $AB = 0$  בפרט לכל עמודה  $j$  מתקיים

$$0 = C_j(AB) = A \cdot C_j(B)$$

ולכן קיבלנו, שכל עמודה של  $B$  שייכת ל

$$N(A) = \{v \in \mathbb{F}^n \mid Av = 0\}$$

(כי  $A$  כפול עמודה של  $B$  שווה 0). לכן  $C(B) \subseteq N(A)$  (אם כל עמודה של  $B$  שייך לאיזה שהוא ת"מ  $W$  אזי  $C(B) \subseteq W$ ) ולכן

$$\dim C(B) \leq \dim N(A)$$

ולכן (אם נחבר  $\text{rank} A$  לשני האגפים)

$$n < \text{rank} A + \dim C(B) \leq \dim N(A) + \text{rank} A = n$$

השינוי האדום זה משפט הדרגה, השינוי הירוק הוא הנתון. קיבלו סתירה  $n < n$ .

6. תהא

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1 & * \\ 1 & * & 1 \\ * & * & 1 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{3 \times 3}$$

(כוכביות = כל דבר אפשרי, הכוכביות לא בהכרח שוות). נתון שקיימים 2 פתרונות בת"ל למערכת  $Ax = 0$ . מצאו את  $A$ . פתרון: לפי הנתון נסיק כי  $\dim N(A) \geq 2$ , לפי משפט הדרגה

$$\dim N(A) + \text{rank} A = 3$$

ולכן

$$\text{rank} A = 3 - \dim N(A) \leq 3 - 2 = 1$$

מצד שני  $1 \leq \text{rank} A$  (כי  $\text{rank} A = 0$  שקול לכך ש  $A = 0$  וזה לא המקרה). לכן  $\text{rank} A = 1$ . כיוון שהעמודה הראשונה אינה אפסים היא בסיס למרחב העמודות (משפט השלישי חינם) ולכן העמודה השנייה והשלישית ת"ל בעמודה הראשונה (כלומר כפולה של העמודה הראשונה). לכן נקבל שעמודה השנייה היא כפולה ב 1 של העמודה הראשונה (למה כפולה ב 1? לפי האיברים ב 1, 1 ו 2, 1 במילים אחרות,

$$\alpha \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ * \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ * \\ * \end{pmatrix}$$

גורר ש  $\alpha = 1$ . ובחישובים דומים נקבל בסופו של דבר

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

7. יהיו  $A, B \in \mathbb{F}^{m \times n}$  הוכיחו כי

$$\text{rank}(A + B) \leq \text{rank}(A) + \text{rank}(B) \quad (\text{א})$$

פתרון: טענת עזר  $C(A + B) \subseteq C(A) + C(B)$  הוכחת עזר: (איך נראה איבר במרחב עמודות של מטריצה  $M$ ? צ"ל

של עמודות  $M$  שניתן לכתוב כ  $Mv$  עבור  $v$  כלשהוא. למשל

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \alpha_2 \\ \alpha_3 \end{pmatrix} = \alpha_1 \begin{pmatrix} 1 \\ 4 \end{pmatrix} + \alpha_2 \begin{pmatrix} 2 \\ 5 \end{pmatrix} + \alpha_3 \begin{pmatrix} 3 \\ 6 \end{pmatrix}$$

שהו צי"ל של עמודות  $\left( \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \end{pmatrix} \right)$ . יהא  $(A+B)v$  במרחב העמודות של  $A+B$ . לפי פילוג, לכל  $v$  מתקיים

$$(A+B)v = Av + Bv \in C(A) + C(B)$$

וסיימו. לכן

$$\begin{aligned} \text{rank}(A+B) &= \dim C(A+B) \leq \dim [C(A) + C(B)] \\ &= \dim C(A) + \dim C(B) - \dim C(A) \cap C(B) \\ &\leq \dim C(A) + \dim C(B) \\ &= \text{rank}(A) + \text{rank}(B) \end{aligned}$$

כאשר השיויון באדום הוא משפט המימדים ( $\dim W_1 + W_2 = \dim W_1 + \dim W_2 - \dim W_1 \cap W_2$ ) וסיימו.

$$\text{rank}(A-B) \geq \text{rank}(A) - \text{rank}(B) \quad (\text{ב})$$

פתרון: נשתמש בסעיף א. ונקבל ש

$$\text{rank}(A-B) + \text{rank} B \geq \text{rank}((A-B) + B) = \text{rank} A$$

ולכן בהעברת אכף נקבל

$$\text{rank}(A-B) \geq \text{rank}(A) - \text{rank}(B)$$

כנדרש.

8. תהא  $A \in \mathbb{F}^{m \times n}$  מטריצה שדרגתה  $\text{rank} A = r$ . הוכיחו כי קיימת תת-מטריצה מגודל  $r \times r$  הפיכה.