פונקציות נפח - הוכחות נבחרות

80134 - אלגברה ליניארית (1)

מרצה: ערן נבו

מתרגלים: איתמר ישראלי ושני שלומי

סוכם ע"י: שריה אנסבכר

סמסטר ב' תשפ"ג, האונ' העברית

תוכן העניינים

1	התחי	תחלה					
	1.1	במרחב וקטורי כללי		3			
	1.2	מולטי-ליניאריות והתחלפות		5			
	1.3	במרחב הקואורדינטות		3			
2	מדטו	טרמיננטה		,			
				,			
		חישוב ע"י פעולות שורה/עמודה אלמנטריות					
	1040.5			L5			
-		וטריצה המצורפת וחיות אחרות					
	3.1			15			
	3.2			16			
	3.3	מטריצת ונדרמונד		19			

אשמח לקבל הערות והארות על הסיכומים על מנת לשפרם בעתיד, כל הערה ולו הפעוטה ביותר (אפילו פסיק שאינו במקום או רווח מיותר) תתקבל בברכה; אתם מוזמנים לכתוב לי לתיבת הדוא"ל: sraya.ansbacher@mail.huji.ac.il.

: לסיכומים נוספים היכנסו אקסיומת השלמות - סיכומי הרצאות במתמטיקה https://srayaa.wixsite.com/math 1 התחלה

1 התחלה

1.1 במרחב וקטורי כללי

$$D\left(v_1,v_2,\ldots,v_n
ight)=0$$
 אז $v_i=0_V$ כך ש- $n\geq i\in\mathbb{N}$ טענה 1.1. אם קיים

 $D\left(v_1,v_2,\ldots,v_n
ight)=0$ ולכן $v_i=0$ אז איז אם פונקציות נפח: אם פונקציות מהתכונה הראשונה של פונקציות פחור מחרכת $0\cdot D\left(v_1,v_2,\ldots,v_n
ight)=0$

 $D\left(v_{1},v_{2},\ldots,v_{n}
ight)=0$ אם הסדרה $\left(v_{1},v_{2},\ldots,v_{n}
ight)$ תלויה ליניארית אז

כלומר אם V אנחנו נראה בהמשך בחים בהמשך בחים ונראה בחלה וומילא היא בחים של או הסדרה בהמשך או הסדרה ווון החפוך נכון (אלא אם D היא פונקציית האפס).

הוכחה. נניח שהסדרה (v_1,v_2,\dots,v_n) תלויה ליניארית ובהג"כ נניח ש v_n ניתן להצגה כצר"ל של שאר הווקטורים בסדרה. $v_n=\sum_{i=1}^{n-1}a_i\cdot v_i$ בק שמתקיים כיים מהעכונה השנייה של פונקציות נפח נובע כי:

$$D(v_1, v_2, \dots, v_n) = D\left(v_1, v_2, \dots, v_{n-1}, \sum_{i=1}^{n-1} a_i \cdot v_i\right) = D\left(v_1, v_2, \dots, v_{n-1}, \sum_{i=1}^{n-2} a_i \cdot v_i\right)$$

$$= D\left(v_1, v_2, \dots, v_{n-1}, \sum_{i=1}^{n-3} a_i \cdot v_i\right) = \dots = D\left(v_1, v_2, \dots, v_{n-1}, 0_V + a_1 \cdot v_1\right) = D\left(v_1, v_2, \dots, v_{n-1}, 0_V\right)$$

 $.D\left(v_{1},v_{2},\ldots,v_{n}
ight)=0$ ולכן מהטענה הקודמת (1.1) ולכן מהטענה ולכן

:טענה 1.3. יהיו $n \geq i, j \in \mathbb{N}$ כך ש $i, j \in \mathbb{N}$

$$D(v_1, v_2, \dots, v_{i-1}, \mathbf{v}_i, v_{i+1}, \dots, v_{i-1}, \mathbf{v}_i, v_{i+1}, \dots, v_n) = -D(v_1, v_2, \dots, v_n)$$

כלומר החלפה של שני וקטורים זה בזה משנה את הסימן של נפח ה"מקבילון", הטענה הזו אינטואיטיבית למדי: החלפה אל שני וקטורים שקולה לשיקוף סביב ציר הסימטרייה שלהם (בסימוני הטענה ציר הסימטרייה הוא (v_i+v_j) של שני וקטורים שקולה לשיקוף סביב ציר הסימטרייה מכוון. מי שזה לא מספיק לו מוזמן להסתכל על החלפה של שני צירים ושיקוף אכן משנה את הסימן של שטח/נפח מכוון. מי שזה לא מספיק לו מוזמן להסתכל על החלפה של שני צירים כהכפלת אחד מהם ב-1– ואז סיבוב ב-90°, אין ספק שהכפל ב-1– צריך לשנות את הסימן ושהסיבוב אינו משנה דבר בכל הקשור לשטחים ונפחים.

הוכחה. מהתכונה השנייה של פונקציות נפח נפח נובע כי:

$$\begin{split} D\left(v_{1}, v_{2}, \dots v_{i-1}, \mathbf{v_{j}}, v_{i+1} \dots, v_{j-1}, \mathbf{v_{i}}, v_{j+1}, \dots, v_{n}\right) &= D\left(v_{1}, v_{2}, \dots v_{i-1}, \mathbf{v_{j}}, v_{i+1} \dots, v_{j-1}, \mathbf{v_{i}} + \mathbf{v_{j}}, v_{j+1}, \dots, v_{n}\right) \\ &= D\left(v_{1}, v_{2}, \dots v_{i-1}, \mathbf{v_{j}} - \left(\mathbf{v_{i}} + \mathbf{v_{j}}\right), v_{i+1} \dots, v_{j-1}, \mathbf{v_{i}} + \mathbf{v_{j}}, v_{j+1}, \dots, v_{n}\right) \\ &= D\left(v_{1}, v_{2}, \dots v_{i-1}, -\mathbf{v_{i}}, v_{i+1} \dots, v_{j-1}, \mathbf{v_{i}} + \mathbf{v_{j}}, v_{j+1}, \dots, v_{n}\right) \\ &= D\left(v_{1}, v_{2}, \dots v_{i-1}, -\mathbf{v_{i}}, v_{i+1} \dots, v_{j-1}, \mathbf{v_{i}} + \mathbf{v_{j}} + \left(-\mathbf{v_{i}}\right), v_{j+1}, \dots, v_{n}\right) \\ &= D\left(v_{1}, v_{2}, \dots v_{i-1}, -\mathbf{v_{i}}, v_{i+1} \dots, v_{j-1}, \mathbf{v_{i}}, v_{i+1}, \dots, v_{n}\right) \end{split}$$

ולכן מהתכונה הראשונה נקבל:

$$D(v_{1}, v_{2}, \dots v_{i-1}, \mathbf{v_{j}}, v_{i+1}, \dots, v_{j-1}, \mathbf{v_{i}}, v_{j+1}, \dots, v_{n}) = D(v_{1}, v_{2}, \dots v_{i-1}, -\mathbf{1} \cdot \mathbf{v_{i}}, v_{i+1}, \dots, v_{j-1}, \mathbf{v_{j}}, v_{j+1}, \dots, v_{n})$$

$$= -\mathbf{1} \cdot D(v_{1}, v_{2}, \dots v_{i-1}, \mathbf{v_{i}}, v_{i+1}, \dots, v_{j-1}, \mathbf{v_{j}}, v_{j+1}, \dots, v_{n})$$

$$= -D(v_{1}, v_{2}, \dots, v_{n})$$

 $\frac{\omega}{\sigma}$ המהווה את פעולת שורה אלמנטרית $arepsilon^*:V^n o V^n$ נתאים פונקציה $arepsilon:M_n\left(\mathbb{F}
ight) o M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ המהווה את פעולת ה"עמודה": $arepsilon:M_n\left(\mathbb{F}
ight) o M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ המקבילה, כלומר $arepsilon:M_n\left(\mathbb{F}
ight) o M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ המהווה את פעולת ה"עמודה":

אז ($n \geq i, j \in \mathbb{N}$) אז וה-j וו היא החלפת השורות היא ε אם .1

$$\varepsilon^* (v_1, v_2, \dots, v_n) = (v_1, v_2, \dots, v_{i-1}, v_j, v_{i+1}, \dots, v_{j-1}, v_i, v_{j+1}, \dots, v_n)$$

אז ($n \geq i \in \mathbb{N}$) $0 \neq c \in \mathbb{F}$ אז בסקלר i-ה השורה ה-2.

$$\varepsilon^* (v_1, v_2, \dots, v_n) = (v_1, v_2, \dots, v_{i-1}, v_i + c \cdot v_j, v_{i-1}, \dots, v_n)$$

אז ($i \neq j$ -ו $n \geq i, j \in \mathbb{N}$) אז לשורה $e \in \mathbb{N}$ לשורה או פפת כפולה של שורה $e \in \mathbb{N}$ לשורה $e \in \mathbb{N}$ לשורה $e \in \mathbb{N}$ אז $e \in \mathbb{N}$ אז $e \in \mathbb{N}$ לשורה $e \in \mathbb{N}$ לשור

. כאשר: $\mu\left(arepsilon^*\right)$ את קבוע הפעולה "עמודה" אלמנטרית, נסמן ב- $\mu\left(arepsilon^*\right)$ את פעולה $arepsilon^*:V^n$ את כאשר:

- $.\mu\left(arepsilon^{st}
 ight) :=-1$ אם $arepsilon^{st}$ היא החלפה של שני וקטורים זה בזה אז $arepsilon^{st}$.1
- $\mu\left(arepsilon^{*}
 ight):=c$ אז $0
 eq c\in\mathbb{R}$ אם בסקלר מסוים וקטור מסוים $arepsilon^{*}$ היא הכפלת ו
 - $\mu\left(arepsilon^{*}
 ight):=1$ אם $arepsilon^{*}$ היא הוספת כפולה של וקטור אחד אחר $arepsilon^{*}$.3

: טענה אלמנטרית, מתקיים "עמודה" פעולת בעולת $arepsilon^*:V^n o V^n$ מתקיים. 1.4

$$D\left(\varepsilon^{*}\left(v_{1}, v_{2}, \ldots, v_{n}\right)\right) = D\left(v_{1}, v_{2}, \ldots, v_{n}\right) \cdot \mu\left(\varepsilon^{*}\right)$$

הוכחה. נחלק למקרים:

- .(1.3) איא החלפה של שני וקטורים זה בזה אז הטענה נובעת מהטענה האחרונה $arepsilon^*$.
- . אם $arepsilon^2$ היא הספלת וקטור מסוים בסקלר אז הטענה היא פשוט התכונה הראשונה של פונקציות נפח.
- . אם הוספת כפולה של וקטור אחד אז אז הטענה נובעת ישירות מהתכונה השנייה של פונקציות נפח. arepsilon

arepsilon: מסקנה "עמודה" אלמנטריות, פעולות "עמודה" ב $arepsilon_1, arepsilon_2, \ldots, arepsilon_r: V^n$ מסקנה 1.5. תהיינה

$$D\left(\varepsilon_r^*\left(\varepsilon_{r-1}^*\left(\ldots\varepsilon_2^*\left(\varepsilon_1^*\left(v_1,v_2,\ldots,v_n\right)\right)\right)\right)\right) = D\left(v_1,v_2,\ldots,v_n\right) \cdot \mu\left(\varepsilon_1^*\right) \cdot \mu\left(\varepsilon_2^*\right) \cdot \ldots \cdot \mu\left(\varepsilon_r^*\right)$$

[.] מפני ש-V אינו בהכרח מרחב קואורדינטות "עמודה" מפני ש-פעולת מדובר ממש בפעולת "עמודה" מפני ש-

1 התחלה

: טענה האלמנטרית המתאימה האלמנטרית ותהא $E\in M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ ותהא אלמנטרית המתאימה לה, מתקיים

$$\varepsilon^* (v_1, v_2, \dots, v_n) = (v_1, v_2, \dots, v_n) \cdot E^t$$

כדי להבין את האינטואיציה לטענה זו נזכור שניתן להתייחס למטריצה כסדרה של וקטורים במרחב הקואורדינטות ונשים כדי להבין את האינטואיציה לטענה זו נזכור שניתן להתייחס למטריצה לשחלף אותה, להפעיל עליה את פעולת השורה לב לכך שכדי להפעיל על מטריצה A פעולת "עמודה" אלמנטרית יש לשחלף אותה, להפעיל עליה את פעולת השורה המקבילה ולשחלף בחזרה, כלומר:

$$\varepsilon^* (A) = (\varepsilon (A^t))^t = (E \cdot A^t)^t = A \cdot E^t$$

. היא מטריצה אלמנטרית היא היא היא מטריצה אלמנטרית היא היא היא מטריצה $E\in M_n\left(\mathbb{F}\right)$ היא מטריצה למה 1.7.

יתרה מזאת: אם E^t מתאימה מחלפת שורות או לכפל שורה בסקלר אז וורה בסקלר אז בסקלר החלפת מתאימה בישורה מזאת: אם E^t מתאימה להחלפת שורות או לכפל שורה בישורה.

j-. מתאימה להוספת כפולה של השורה ה-j לשורה ה-i אז i מתאימה להוספת אותה כפולה של השורה ה-i לשורה ה-

 $E_1,E_2,\ldots,E_r\in M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ מטריצות אלמנטריות כך שמתקיים אלמנסריות כל היינה 1.8 מסקנה 1.8 יהיו

$$\left[\operatorname{Id}_{V}\right]_{\mathcal{B}}^{\mathcal{C}} = \left(E_{1}\right)^{t} \cdot \left(E_{2}\right)^{t} \cdot \ldots \cdot \left(E_{r}\right)^{t}$$

arepsilon ; מתקיים המתאימות העמודה האלמנטריות פעולות פעולות $arepsilon_1^*, arepsilon_2^*, \ldots, arepsilon_r^* : V^n o V^n$ ותהיינה

$$D(\mathcal{C}) = D(\mathcal{B}) \cdot \mu(\varepsilon_1^*) \cdot \mu(\varepsilon_2^*) \cdot \ldots \cdot \mu(\varepsilon_r^*)$$

 $^2D\left(\mathcal{B}
ight)
eq 0$ כך ש-0 ער פונקציית האפס ויהי בסיס סדור של V כך ש-0 מסקנה מסקנה בסיס סדור של $D':V^n o\mathbb{F}$ מתקיים:

$$D'(v_1, v_2, \dots, v_n) = \frac{D'(\mathcal{B})}{D(\mathcal{B})} \cdot D(v_1, v_2, \dots, v_n)$$

כלומר כל פונקציות הנפח נבדלות זו מזו בכפל בקבוע בלבד.

 $D\left(\mathcal{B}
ight) \neq 0$ מתקיים (V מחקיים סדור \mathcal{B} מסקנה 1.10. אינה פונקציית האפס אז לכל בסיס

טענה 1.11. קבוצת פונקציות הנפח היא מרחב וקטורי מעל $\mathbb F$ ובפרט היא סגורה לחיבור ולכפל בסקלר, כלומר לכל שתי פונקציות נפח ולכל $c\cdot D$ גם $c\in \mathbb F$ היא פונקציית נפח ולכל D_1+D_2 גם D_2 היא פונקציית נפח ולכל

מסקנה 1.12. אם קיימת פונקציית נפח $\mathcal{D}':V^n o\mathbb{F}$ שאינה פונקציית נפח מסקנה 1.12. אם קיימת פונקציית נפח $\mathcal{D}':V^n o\mathbb{F}$ שאינה פונקציית נפח $\mathcal{D}_\mathcal{B}:V^n o\mathbb{F}$

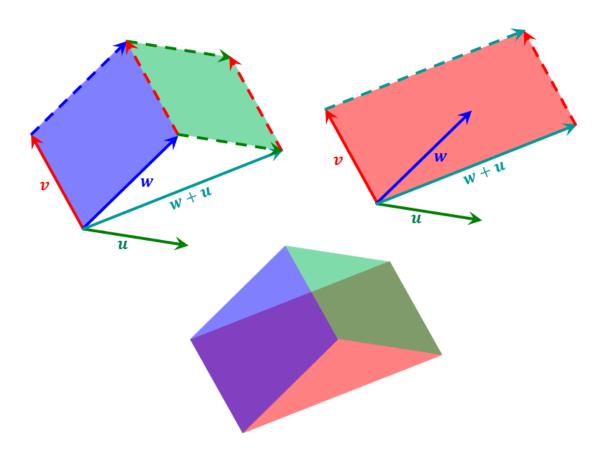
אנחנו נראה בהמשך שאכן קיימת פונקציית נפח שאינה פונקציית האפס.

בסיס. מדובר מ-0 אז מדובר בבסיס.

1.2 מולטי-ליניאריות והתחלפות

. משפט 1.13 פונקציה $f:V^n o \mathbb{F}$ היא פונקציית נפח היא מולטי-ליניארית ומתחלפת.

מהגדרה כל פונקציית נפח היא כפלית בכל רכיב (התכונה הראשונה) ומטענה 1.3 נובע שכל פונקציית נפח גם מתחלפת אני מהגדרה כל פונקציית נפח היא נקבל זאת ממסקנה 1.2), אבל למה פונקציית נפח גם חיבורית בכל רכיב! אני מאמין שכדי להסביר את האינטואיציה כאן אין טוב יותר ממראה עיניים:



איור 1: פונקציית נפח היא חיבורית

; w + uו יי ו-v וואילו האדומה נפרשת ע"י וואילו היא v ווואילו האדומה נפרשת ע"י ווואילו ווואילו האחרות. המקבילית משולשים פשוטה מראה ששטחה של האדומה שווה לסכום שטחיהן של האחרות.

הוכחה.

← •

. נניח ש-f היא פונקציית נפח, כפי שראינו לעיל נותר לנו להוכיח רק ש-f חיבורית בכל רכיב בנפרד. m+1 ו-m+1 ו-m+1 ו-m+1 אנחנו צריכים להוכיח שמתקיים:

$$f\left(v_{1}, v_{2}, \ldots, v_{i-1}, \boldsymbol{v_{i}} + \boldsymbol{w}, v_{i+1}, \ldots, v_{n}\right) = f\left(v_{1}, v_{2}, \ldots, \boldsymbol{v_{i}}, \ldots, v_{n}\right) + f\left(v_{1}, v_{2}, \ldots, v_{i-1}, \boldsymbol{w}, v_{i+1}, \ldots, v_{n}\right)$$
נחלק למקרים:

.0- אם הסדרה ($v_1,v_2,\ldots,v_{i-1},v_{i+1},\ldots,v_n$) הלויה ליניארית אז ממסקנה - עשני האגפים שווים ל-

1 התחלה

הצגה v_i ניתן אז v_i ניתן ליניארית (v_1,v_2,\ldots,v_n) בת"ל אבל הסדרה ($v_1,v_2,\ldots,v_{i-1},v_{i+1},\ldots,v_n$) בת"ל אבל הסדרה (כצר"ל של שאר הווקטורים בסדרה , מכאן שע"פ התכונה השנייה של פונקציות נפח וע"פ המסקנה הנ"ל מתקיים:

$$f(v_1, v_2, \dots, v_{i-1}, \mathbf{v_i} + \mathbf{w}, v_{i+1}, \dots, v_n) = f(v_1, v_2, \dots, v_{i-1}, \mathbf{w}, v_{i+1}, \dots, v_n)$$
$$f(v_1, v_2, \dots, \mathbf{v_i}, \dots, v_n) = 0$$

ושוב קיבלנו את השוויון המבוקש.

מהתכונה , $\pmb{w} = \sum_{j=1}^n \pmb{a}_j \cdot \pmb{v}_j$ כך ש- $a_1, a_2, \dots, a_n \in \mathbb{F}$ מהתכונה בסיס, א"כ יהיו בסיס, א"כ יהיו בסיס, א"כ יהיו בסיס, היינה של פונקציות נפח נובע כי:

$$f(v_{1}, v_{2}, \dots, v_{i-1}, \mathbf{v_{i}} + \mathbf{w}, v_{i+1}, \dots, v_{n}) = f\left(v_{1}, v_{2}, \dots, v_{i-1}, \mathbf{v_{i}} + \sum_{j=1}^{n} \mathbf{a_{j} \cdot v_{j}}, v_{i+1}, \dots, v_{n}\right)$$

$$= f\left(v_{1}, v_{2}, \dots, v_{i-1}, \mathbf{v_{i}} + \mathbf{a_{i} \cdot v_{i}}, v_{i+1}, \dots, v_{n}\right)$$

$$= f\left(v_{1}, v_{2}, \dots, v_{i-1}, (1 + \mathbf{a_{i}}) \cdot \mathbf{v_{i}}, v_{i+1}, \dots, v_{n}\right)$$

$$f\left(v_{1}, v_{2}, \dots, v_{i-1}, \mathbf{w}, v_{i+1}, \dots, v_{n}\right) = f\left(v_{1}, v_{2}, \dots, v_{i-1}, \sum_{j=1}^{n} \mathbf{a_{j} \cdot v_{j}}, v_{i+1}, \dots, v_{n}\right)$$

$$= f\left(v_{1}, v_{2}, \dots, v_{i-1}, \mathbf{a_{i} \cdot v_{i}}, v_{i+1}, \dots, v_{n}\right)$$

ולכן ע"פ התכונה הראשונה מתקיים:

$$\begin{split} f\left(v_{1}, v_{2}, \ldots, v_{i-1}, \textcolor{red}{v_{i}} + \textcolor{red}{w}, v_{i+1}, \ldots, v_{n}\right) &= (1 + \textcolor{red}{a_{i}}) \cdot f\left(v_{1}, v_{2}, \ldots, v_{i-1}, \textcolor{red}{v_{i}}, v_{i+1}, \ldots, v_{n}\right) \\ &= f\left(v_{1}, v_{2}, \ldots, v_{i-1}, \textcolor{red}{v_{i}}, v_{i+1}, \ldots, v_{n}\right) + \textcolor{red}{a_{i}} \cdot f\left(v_{1}, v_{2}, \ldots, v_{i-1}, \textcolor{red}{v_{i}}, v_{i+1}, \ldots, v_{n}\right) \\ &= f\left(v_{1}, v_{2}, \ldots, v_{i-1}, \textcolor{red}{v_{i}}, v_{i+1}, \ldots, v_{n}\right) + f\left(v_{1}, v_{2}, \ldots, v_{i-1}, \textcolor{red}{a_{i}} \cdot \textcolor{red}{v_{i}}, v_{i+1}, \ldots, v_{n}\right) \\ &= f\left(v_{1}, v_{2}, \ldots, v_{i-1}, \textcolor{red}{v_{i}}, v_{i+1}, \ldots, v_{n}\right) + f\left(v_{1}, v_{2}, \ldots, v_{i-1}, \textcolor{red}{w}, v_{i+1}, \ldots, v_{n}\right) \end{split}$$

כנדרש.

 \Rightarrow •

נניח שf מולטי-ליניארית ומתחלפת, מהגדרה f מקיימת את התכונה הראשונה של פונקציות נפח ולכן נותר לנו להוכיח רק את השנייה.

:יכי נובע מולטי-ליניארית f מהיותה ה $i\neq j$ ש כך כך ה $n\geq i, j\in \mathbb{N}$ ו-ני

 $f\left(v_1,v_2,\ldots,v_{i-1}, \textcolor{red}{v_i}+c\cdot \textcolor{red}{v_j},v_{i-1},\ldots,v_n\right) = f\left(v_1,v_2,\ldots,v_{i-1}, \textcolor{red}{v_i},v_{i-1},\ldots,v_n\right) + c\cdot f\left(v_1,v_2,\ldots,v_{i-1}, \textcolor{red}{v_j},v_{i-1},\ldots,v_n\right)$ מכיוון ש $j \neq j$ נדע שבסדרה $(v_1,v_2,\ldots,v_{i-1}, \textcolor{red}{v_j},v_{i-1},\ldots,v_n)$ ישנם שני וקטורים זהים ולכן מההתחלפות של $i \neq j$ נדע שבסדרה $f\left(v_1,v_2,\ldots,v_{i-1}, \textcolor{red}{v_j},v_{i-1},\ldots,v_n\right) = 0$ -ש

$$\Rightarrow f(v_1, v_2, \dots, v_{i-1}, \mathbf{v_i} + c \cdot \mathbf{v_j}, v_{i-1}, \dots, v_n) = f(v_1, v_2, \dots, v_{i-1}, \mathbf{v_i}, v_{i-1}, \dots, v_n) + c \cdot 0$$

$$= f(v_1, v_2, \dots, v_{i-1}, \mathbf{v_i}, v_{i-1}, \dots, v_n)$$

1.3 במרחב הקואורדינטות

נניח כעת ש- \mathbb{F}^n ופעולות "עמודה" אלמנטריות $M_n\left(\mathbb{F}\right)$, א"כ D היא פונקציה מ- $M_n\left(\mathbb{F}\right)$ ופעולות "עמודה" אלמנטריות באמת פעולות עמודה.

- כל הטענות הבאות הן הטענות שראינו עבור מרחב וקטורי כללי כשהפעם הן מנוסחות בשפה של מטריצות.
 - $.arepsilon^*\left(I_n
 ight)=\left(arepsilon\left(I_n
 ight)
 ight)^t$ טענה 1.14 אלמנטרית שורה אלמנטרית.
- כלומר המטריצה המתאימה לפעולת עמודה היא המשוחלפת של המטריצה המתאימה לפעולת השורה המקבילה.

:טענה 1.15. תהיינה $A,B\in M_{n}\left(\mathbb{F}
ight)$ מתקיים.

- $.D\left(A
 ight)=-D\left(B
 ight)$ אם אז החלפת עמודות אי"י החלפת מ-1 מתקבלת מ-1
- A אז $C\in\mathbb{F}$ אז כפל עמודה כלשהי כפל עמודה ע"י כפל ע"י מתקבלת מ-2.
- $D\left(A
 ight)=D\left(B
 ight)$ אם A מתקבלת מ-B ע"י הוספת כפולה של עמודה אחת לעמודה אחרת אז B.

:מסקנה מטריצה אלמנטרית, מתקיים בך אEכך ש- $A,E\in M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ מסקנה 1.16. תהיינה

- $D\left(A\cdot E^{t}
 ight)=-D\left(A
 ight)$ אם אז המתאימה המתאימה המתאימה ביא מטריצה היא מטריצה המתאימה 1.
- $D\left(A\cdot E^{t}
 ight)=c\cdot D\left(A
 ight)$ אז $0
 eq c\in\mathbb{F}$ אם .2
- $D\left(A\cdot E^{t}
 ight)=D\left(A
 ight)$ אם אחת לאחרת להוספת להוספת להוספת להוספת מטריצה המתאימה להוספת 3.

. נניח ש-D אינה פונקציית האפס

 $D(I_n) \neq 0$.1.17 מסקנה

: טענה $E\in M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ אלמנטרית בפח שאינה פונקציית האפס שאינה $D':M_n\left(\mathbb{F}
ight) o\mathbb{F}$ מתקיים

$$\frac{D\left(E^{t}\right)}{D\left(I_{n}\right)} = \frac{D\left(E\right)}{D\left(I_{n}\right)} = \frac{D'\left(E\right)}{D'\left(I_{n}\right)} = \frac{D'\left(E^{t}\right)}{D'\left(I_{n}\right)}$$

 $P=\left(E_1
ight)^t$ ישריצות אלמנטריות כך שריצות מסקנה פיכה ותהיינה ותהיינה ותהיינה ותהיינה $E_1,E_2,\ldots,E_r\in M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ מטריצה מטריצה אלמנטריות כך פיכה: $\left(E_2
ight)^t\cdot\ldots\cdot\left(E_r
ight)^t$ מתקיים:

$$D(P) = D(I_n) \cdot \prod_{i=1}^{r} \frac{D((E_i)^t)}{D(I_n)} = D(I_n) \cdot \prod_{i=1}^{r} \frac{D(E_i)}{D(I_n)} = D(P^t)$$

. $^{3}D\left(A^{t}
ight)=D\left(A
ight)$ מסקנה מסריבה $A\in M_{n}\left(\mathbb{F}
ight)$ מטקנה לכל מטריצה

המסקנה הקודמת (1.19) מאפשרת לנו לחשב במהירות את הערך שמחזירה D לכל מטריצה (1.19) אם אנחנו אנחנו את הערך של בדרג את המטריצה ונכפול את ($D(I_n)$ בסקלרים המתאימים, ממסקנה זו נובע שאנחנו יכולים לדרג כרגיל (לפי שורות) ואין צורך לעבוד לפי עמודות.

 $a\in M_{n}\left(\mathbb{F}
ight)$ ולכל $D':M_{n}\left(\mathbb{F}
ight)
ightarrow\mathbb{F}$ מתקיים:

$$D'(A) = \frac{D'(I_n)}{D(I_n)} \cdot D(A)$$

במובן שטענה זו נכונה גם עבור פונקציית האפס. ³

2 הדטרמיננטה 2

 $D\left(P
ight)
eq0$ מסקנה 1.22. מטריצה $P\in M_{n}\left(\mathbb{F}
ight)$ מטקנה מטריצה

מסקנה הפיכה איז הפיכה איז פונקציית פונקצית פונקציית פונ

2 הדטרמיננטה

. שדה \mathbb{F} יהי

2.1 הנוסחה המפורשת

. מנורמלת. נפח נונקציית ($A\in M_1\left(\mathbb{F}
ight)$ (לכל למה 1.2). היא מנורמת ע"י המוגדרת ע"י המוגדרת $D_1:M_1\left(\mathbb{F}
ight) o \mathbb{F}$ היא פונקציית נפח מנורמלת.

(תהא $D_n:M_n\left(\mathbb{F}
ight) o \mathbb{F}$ משפט 2.2. יהיו $n+1\geq j\in\mathbb{N}$ ו- $n+1\geq j\in\mathbb{N}$ (תהא $n\in\mathbb{N}$ פני"ל). משפט 2.2. יהיו $n+1\geq j\in\mathbb{N}$ ו- $n+1\geq j\in\mathbb{N}$ ווניח שקיימת פונקציה המוגדרת ע"י (לכל $n+1\leq j\in\mathbb{N}$ (תהא $n+1\leq j\in\mathbb{N}$ פניקציה המוגדרת ע"י (לכל $n+1\leq j\in\mathbb{N}$ פניקציה פונקציה פונקציה פונקציית פונקציה פו

$$D_{n+1}(A) := \sum_{i=1}^{n} \left((-1)^{i+j} \cdot [A]_{ij} \cdot D_n(A_{ij}) \right)$$

. היא פונקציית נפח מנורמלת D_{n+1}

כדי להבין מהיכן "צצה" הנוסחה הזו יש לזכור שכל פונקציית נפח היא חיבורית בכל רכיב בנפרד (במטריצות זה אומר שהיא חיבורית בכל עמודה), א"כ ניתן "לפרק" את המטריצה ל-n מטריצות כבכל אחת מהן רכיב אחד בלבד של העמודה ה-j, לדוגמה (כאן j=n+1=3):

$$D_3\left(\left[\begin{array}{ccc}a&d&\mathbf{g}\\b&e&\mathbf{h}\\c&f&\mathbf{i}\end{array}\right]\right)=D_3\left(\left[\begin{array}{ccc}a&d&\mathbf{g}\\b&e&\mathbf{0}\\c&f&\mathbf{0}\end{array}\right]\right)+D_3\left(\left[\begin{array}{ccc}a&d&\mathbf{0}\\b&e&\mathbf{h}\\c&f&\mathbf{0}\end{array}\right]\right)+D_3\left(\left[\begin{array}{ccc}a&d&\mathbf{0}\\b&e&\mathbf{0}\\c&f&\mathbf{i}\end{array}\right]\right)$$

מהתכונה השנייה של פונקציות נפח נקבל:

$$D_{3}\left(\begin{bmatrix} \mathbf{a} & \mathbf{d} & \mathbf{g} \\ b & e & \mathbf{0} \\ c & f & \mathbf{0} \end{bmatrix}\right) = D_{3}\left(\begin{bmatrix} \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{g} \\ b & e & \mathbf{0} \\ c & f & \mathbf{0} \end{bmatrix}\right)$$

$$D_{3}\left(\begin{bmatrix} a & d & \mathbf{0} \\ \mathbf{b} & e & \mathbf{h} \\ c & f & \mathbf{0} \end{bmatrix}\right) = D_{3}\left(\begin{bmatrix} a & d & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{h} \\ c & f & \mathbf{0} \end{bmatrix}\right)$$

$$D_{3}\left(\begin{bmatrix} a & d & \mathbf{0} \\ b & e & \mathbf{0} \\ c & f & i \end{bmatrix}\right) = D_{3}\left(\begin{bmatrix} a & d & \mathbf{0} \\ b & e & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & i \end{bmatrix}\right)$$

הנפח של כל מנסרה הוא שטח הבסיס כפול הגובה ולכן נקבל (נזכור שאנו עוסקים כאן בנפח מכוון):

$$\begin{vmatrix} D_3 \begin{pmatrix} \begin{bmatrix} \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{g} \\ b & e & \mathbf{0} \\ c & f & \mathbf{0} \end{bmatrix} \end{pmatrix} \begin{vmatrix} \mathbf{e} & \mathbf{g} \\ b & e & \mathbf{0} \\ c & f & \mathbf{0} \end{bmatrix} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} \mathbf{g} \cdot D_2 \begin{pmatrix} \begin{bmatrix} b & e \\ c & f \end{bmatrix} \end{pmatrix} \begin{vmatrix} D_3 \begin{pmatrix} \begin{bmatrix} a & d & \mathbf{0} \\ c & f & \mathbf{0} \end{bmatrix} \end{pmatrix} \begin{vmatrix} \mathbf{e} \\ b & e & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & i \end{vmatrix} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} \mathbf{i} \cdot D_2 \begin{pmatrix} \begin{bmatrix} a & d \\ b & e \end{bmatrix} \end{pmatrix} \begin{vmatrix} \mathbf{i} \cdot D_2 \begin{pmatrix} \begin{bmatrix} a & d \\ b & e \end{bmatrix} \end{pmatrix} \end{vmatrix}$$

א"כ השאלה היחידה היא מהו הסימן של כל איבר בסכום הנ"ל, נשים לב לכך שצריך להתקיים (ללא ערך מוחלט):

$$D_{3}\left(\begin{bmatrix} \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{g} \\ \mathbf{b} & e & \mathbf{0} \\ c & f & \mathbf{0} \end{bmatrix}\right) = \mathbf{g} \cdot D_{2}\left(\begin{bmatrix} \mathbf{b} & e \\ c & f \end{bmatrix}\right)$$

$$D_{3}\left(\begin{bmatrix} \mathbf{a} & \mathbf{0} & \mathbf{d} \\ \mathbf{0} & \mathbf{h} & \mathbf{0} \\ c & \mathbf{0} & f \end{bmatrix}\right) = \mathbf{h} \cdot D_{2}\left(\begin{bmatrix} \mathbf{a} & \mathbf{d} \\ c & f \end{bmatrix}\right)$$

$$D_{3}\left(\begin{bmatrix} \mathbf{0} & \mathbf{a} & \mathbf{d} \\ \mathbf{0} & \mathbf{b} & e \\ i & \mathbf{0} & \mathbf{0} \end{bmatrix}\right) = i \cdot D_{2}\left(\begin{bmatrix} \mathbf{a} & \mathbf{d} \\ \mathbf{b} & e \end{bmatrix}\right)$$

ולכן הסימן תלוי בזוגיות של מספר ההחלפות שיש לבצע כדי "להחזיר כל וקטור למקומו"⁴, א"כ קיבלנו:

$$D_{3}\left(\begin{bmatrix} \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{g} \\ b & e & \mathbf{0} \\ c & f & \mathbf{0} \end{bmatrix}\right) = \mathbf{g} \cdot D_{2}\left(\begin{bmatrix} b & e \\ c & f \end{bmatrix}\right) = (-1)^{1+3} \cdot \mathbf{g} \cdot D_{2}\left(\begin{bmatrix} b & e \\ c & f \end{bmatrix}\right)$$

$$D_{3}\left(\begin{bmatrix} a & d & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{h} \\ c & f & \mathbf{0} \end{bmatrix}\right) = -\mathbf{h} \cdot D_{2}\left(\begin{bmatrix} a & d \\ c & f \end{bmatrix}\right) = (-1)^{2+3} \cdot \mathbf{h} \cdot D_{2}\left(\begin{bmatrix} a & d \\ c & f \end{bmatrix}\right)$$

$$D_{3}\left(\begin{bmatrix} a & d & \mathbf{0} \\ b & e & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & i \end{bmatrix}\right) = \mathbf{i} \cdot D_{2}\left(\begin{bmatrix} a & d \\ b & e \end{bmatrix}\right) = (-1)^{3+3} \cdot \mathbf{i} \cdot D_{2}\left(\begin{bmatrix} a & d \\ b & e \end{bmatrix}\right)$$

כמובן שאת כל התהליך הזה יכולנו לבצע עבור כל גודל של מטריצה ובכל עמודה.

הוכחה. ראו את ההוכחה לטענה 2.4.

 \mathbb{F}^n מסקנה 2.3. לכל $n\in\mathbb{N}$ קיימת פונקציית נפח מנורמלת יחידה עבור מרחב הקואורדינטות

בפרט קיימת פונקציית נפח שאינה פונקציית האפס בכל מרחב קואורדינטות.

⁴זה לא משנה שיש דרכים רבות לעשות זאת - לנו מספיקה רק אחת מהן כדי לקבוע את הסימן; ניתן ללמוד מזה שהזוגיות של כל הדרכים הללו זהה, ואכן זוהי טענה שנלמד במבנים 1 כאשר נעסוק בתמורות (ראו כאן).

 $A \in M_n\left(\mathbb{F}\right)$ טענה 2.4. יהי $1 < n \in \mathbb{N}$ יהי

: מתקיים $n>j\in\mathbb{N}$ לכל

$$\det A = \sum_{i=1}^{n} \left((-1)^{i+j} \cdot [A]_{ij} \cdot |A_{ij}| \right)$$

: מתקיים $n\geq i\in\mathbb{N}$ לכל

$$\det A = \sum_{i=1}^{n} \left((-1)^{i+j} \cdot [A]_{ij} \cdot |A_{ij}| \right)$$

- את הנוסחה הראשונה ראינו לעיל (משפט 2.2) ולה קוראים "פיתוח דטרמיננטה לפי עמודה"⁵, לנוסחה השנייה קוראים **
 "פיתוח דטרמיננטה לפי שורה" ולשתיהן יחד "פיתוח דטרמיננטה לפי מינורים".
- בדרך כלל לא כדאי לחשב את הדטרמיננטה בצורה זו אלא לדרג את המטריצה ולחשב את מכפלת הסקלרים המתאימים כפי שנראה בסעיף הבא, לפעמים יש הרבה אפסים במטריצה ואז ע"י בחירה מושכלת של שורה/עמודה ניתן לפתח את הדטרמיננטה לפי מינורים בקלות רבה.

הוכחה. נוכיח את הטענה באינדוקציה על n, את בסיס האינדוקציה ראינו בלמה 2.1 ולכן נעבור ישירות לצעד האינדוקציה. מניח שקיימת פונקציית נפח מנורמלת $[\cdot]:M_{n-1}\left(\mathbb{F}
ight) o\mathbb{F}$ ויהי $i\in\mathbb{N}$ תהא $i\in\mathbb{N}$ פונקציה המוגדרת ע"י (לכל $i\in\mathbb{N}$ ויהי $i\in\mathbb{N}$ ויהי $i\in\mathbb{N}$ פונקציה המוגדרת ע"י (לכל $i\in\mathbb{N}$ פונקציה המוגדרת ע"י (לכל $i\in\mathbb{N}$ פונקציית נפח מנורמלת $i\in\mathbb{N}$ פונקציה המוגדרת ע"י (לכל ויהי את פונקציית נפח מנורמלת ויהי וויהי ווי

$$D_n(A) := \sum_{j=1}^{n} \left((-1)^{i+j} \cdot [A]_{ij} \cdot |A_{ij}| \right)$$

- : מולטי-ליניארית ש- D_n מולטי
- .cב-. .cב המתקבלת מ-A ע"י הכפלת העמודה היו a2, ונסמן ב-a3 את המטריצה המתקבלת מ-a4, יהיו a5, יהיו a6, יהיו a7, ונסמן ב-a8, ונסמן ב-a8, ונסמן ב-a8, יהיו a9, יהיו

וממילא: $(-1)^{i+j}\cdot [B]_{ij}\cdot |B_{ij}|=c\cdot (-1)^{i+j}\cdot [A]_{ij}\cdot |A_{ij}|$ וממילא מכאן שלכל שלכל $n\geq j\in\mathbb{N}$

$$D_n(B) = \sum_{j=1}^n \left((-1)^{i+j} \cdot [B]_{ij} \cdot |B_{ij}| \right) = \sum_{j=1}^n \left(c \cdot (-1)^{i+j} \cdot [A]_{ij} \cdot |A_{ij}| \right) = c \cdot \sum_{j=1}^n \left((-1)^{i+j} \cdot [A]_{ij} \cdot |A_{ij}| \right)$$

המטריצה המטריצה ב- $ilde{C}$ את המטריצה ההמקבלת ע"י הוספת x לעמודה ה-x את המטריצה המתקבלת ע"י החלפת העמודה ה-x ב-x את המטריצה המתקבלת ע"י החלפת העמודה ה-x ב-x

מהגדרה לכל $\left[ilde{C}\right]_{ij}=\left[C\right]_{ij}=\left[A\right]_{ij}$ ורמו כן מתקיים גם j
eq k- מתקיים גם j
eq k- מתקיים גם $n\geq j\in\mathbb{N}$ מהגדרה לכל $n\geq j\in\mathbb{N}$ מהגדרה לכל $n\geq j\in\mathbb{N}$ ורמו כן מתקיים גם . $\left[C\right]_{ik}=\left[A\right]_{ik}+\left[\tilde{C}\right]_{ik}$ ו- ורמו כן מתקיים גם .

הנחנו בוחרים עמודה j וכל מחובר בסכום הוא איבר בעמודה כפול המינור המתאים כשהסימן מתחלף בכל שורה. $^{\mathtt{5}}$

.k = 1נניח בהג"כ ש-1

$$\begin{split} &\Rightarrow D_{n}\left(C\right) = \sum_{j=1}^{n} \left((-1)^{i+j} \cdot [C]_{ij} \cdot |C_{ij}| \right) \\ &= (-1)^{i+k} \cdot [C]_{ik} \cdot |C_{ik}| + \sum_{j=k+1}^{n} \left((-1)^{i+j} \cdot [C]_{ij} \cdot |C_{ij}| \right) \\ &= (-1)^{i+k} \cdot \left([A]_{ik} + \left[\tilde{C} \right]_{ik} \right) \cdot |C_{ik}| + \sum_{j=k+1}^{n} \left((-1)^{i+j} \cdot [C]_{ij} \cdot \left(|A_{ij}| + \left| \tilde{C}_{ij} \right| \right) \right) \\ &= (-1)^{i+k} \cdot [A]_{ik} \cdot |C_{ik}| + (-1)^{i+k} \cdot \left[\tilde{C} \right]_{ik} \cdot |C_{ik}| + \sum_{j=k+1}^{n} \left((-1)^{i+j} \cdot [C]_{ij} \cdot |A_{ij}| \right) + \sum_{j=k+1}^{n} \left((-1)^{i+j} \cdot [C]_{ij} \cdot \left| \tilde{C}_{ij} \right| \right) \\ &= (-1)^{i+k} \cdot [A]_{ik} \cdot |A_{ik}| + (-1)^{i+k} \cdot \left[\tilde{C} \right]_{ik} \cdot \left| \tilde{C}_{ik} \right| + \sum_{j=k+1}^{n} \left((-1)^{i+j} \cdot [A]_{ij} \cdot |A_{ij}| \right) + \sum_{j=k+1}^{n} \left((-1)^{i+j} \cdot \left[\tilde{C} \right]_{ij} \cdot \left| \tilde{C}_{ij} \right| \right) \\ &= \sum_{j=1}^{n} \left((-1)^{i+j} \cdot [A]_{ij} \cdot |A_{ij}| \right) + \sum_{j=1}^{n} \left((-1)^{i+j} \cdot \left[\tilde{C} \right]_{ij} \cdot \left| \tilde{C}_{ij} \right| \right) = D_{n} \left(A \right) + D_{n} \left(\tilde{C} \right) \end{split}$$

• נוכיח ש- D_n מתחלפת: יהי $k \neq k' \in \mathbb{N}$ כך ש- $k \neq k'$ ונניח שהעמודות ה- $k \neq k'$ ב- $k \neq k'$ שוות. $k \neq k' \in \mathbb{N}$ מהגדרה לכל $k \neq k'$ כך ש- $k \neq k'$ ו $k \neq k'$ מתקיים $k \neq k'$ מתקיים $k \neq k'$ מתקיים $k \neq k'$ ומכיוון ש- $k \neq k'$ ומכיוון ש- $k \neq k'$ מתחלפת מתקיים $k \neq k'$ מתחלפת מתקיים גם $k \neq k'$ מתחלפת מתקיים גם $k \neq k'$ ($k \neq k'$ מתחלפת מתקיים גם $k \neq k'$ מתחלפת מתקיים מחלפת מתקיים גם $k \neq k'$ מתחלפת מתקיים גם $k \neq k'$ מתחלפת מתקיים מחלפת מחלפת

$$\Rightarrow D_n(A) = \sum_{j=1}^n \left((-1)^{i+j} \cdot [A]_{ij} \cdot |A_{ij}| \right) = (-1)^{i+k} \cdot [A]_{ik} \cdot |A_{ik}| + (-1)^{i+k'} \cdot [A]_{ik'} \cdot |A_{ik'}|$$

$$= (-1)^{i+k} \cdot [A]_{ik} \cdot |A_{ik}| + (-1)^{i+k'} \cdot [A]_{ik} \cdot (-1)^{k-k'+1} \cdot |A_{ik}|$$

$$= (-1)^{i+k} \cdot [A]_{ik} \cdot |A_{ik}| + (-1)^{i+k+1} \cdot [A]_{ik} \cdot |A_{ik}| = 0$$

$$\Rightarrow D_n(I_n) := \sum_{j=1}^n \left((-1)^{i+j} \cdot [I_n]_{ij} \cdot \left| (I_n)_{ij} \right| \right) = (-1)^{i+i} \cdot \left| (I_n)_{ii} \right| = 1 \cdot 1 = 1$$

lacktright .det $A=\det A^t$ עד כאן הוכחנו את הנכונות של פיתוח הדטרמיננטה לפי שורה, הנכונות של הפיתוח לפי עמודה נובע מהעובדה ש- $A=\det A^t$. מסקנה 2.5. הדטרמיננטה של מטריצת סיבוב היא $A=\det A^t$

, det $\left(\left[egin{array}{cc} a & c \\ b & d \end{array}
ight]
ight)=a\cdot d-b\cdot c$ מתקיים מהנוסחה המפורשת של הדטרמיננטה נובע שלכל $a,b,c,d\in\mathbb{F}$ מתקיים: $\theta\in\mathbb{R}$

$$|R(\theta)| = \det\left(\begin{bmatrix} \cos\theta & -\sin\theta \\ \sin\theta & \cos\theta \end{bmatrix}\right) = \cos^2\theta - \sin\theta \cdot (-\sin\theta) = \cos^2\theta + \sin^2\theta = 1$$

 $[|]A_{ik'}| = -|A_{ik}|$ אי אוו k-k' ואם $|A_{ik'}| = |A_{ik}|$ אי-זוני אז $|A_{ik'}| = |A_{ik}|$ ואם $|A_{ik'}| = A_{ik'}$ אווי אז $|A_{ik'}| = A_{ik'}$ אי

מסקנה 2.6. הדטרמיננטה של מטריצה משולשית היא מכפלת הסקלרים שעל האלכסון הראשי.

הוכחה. נוכיח את הטענה באינדוקציה, עבור מטריצות מגודל 1×1 הטענה טריוויאלית ולכן נעבור ישירות לצעד האינדוקציה. $M_{n-1}\left(\mathbb{F}\right).$ ונניח שהטענה נכונה ב- $M_{n-1}\left(\mathbb{F}\right)$

יהראשונה: מטריצה משולשית עליונה עליונה ונפתח את הדטרמיננטה לפי העמודה הראשונה $A\in M_{n}\left(\mathbb{F}
ight)$

$$\det A = \sum_{i=1}^{n} \left((-1)^{i+j} \cdot [A]_{i1} \cdot |A_{i1}| \right) = (-1)^{2} \cdot [A]_{11} \cdot |A_{11}| + \sum_{i=2}^{n} \left((-1)^{i+j} \cdot \mathbf{0} \cdot |A_{i1}| \right) = [A]_{11} \cdot |A_{11}|$$

מהנחת האינדוקציה נובע ש- $|A_{11}|$ היא מכפלת הסקלרים שעל האלכסון הראשי במינור A_{11} ומכאן ש- $|A_{11}|$ היא מכפלת הסקלרים שעל האלכסון הראשי ב- A_{11} .

טענה 2.7. הדטרמיננטה של מטריצה משולשית לפי בלוקים (ובפרט של אלכסונית לפי בלוקים) היא מכפלת הדטרמיננטות של הבלוקים על האלכסון הראשי (לפי הבלוקים).

:לדוגמה המטריצה

$$\begin{bmatrix} 5 & 8 & 2 & 0 & 0 & 0 \\ 6 & 3 & 4 & 0 & 0 & 0 \\ 7 & 9 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ \hline 5 & 2 & 4 & 1 & 4 & 0 \\ 2 & 5 & 8 & 3 & 9 & 0 \\ \hline 3 & 7 & 1 & 3 & 6 & 5 \end{bmatrix}$$

היא מטריצה משולשית לפי בלוקים, אתם מוזמנים גם לעיין בערך מטריצת בלוקים בוויקיפדיה.

הוכחה. נוכיח את הטענה באינדוקציה על הגודל של המטריצות, עבור מטריצות מגודל 1×1 הטענה טריוויאלית ולכן נעבור ישירות לצעד האינדוקציה.

 $M_{n-1}\left(\mathbb{F}
ight)$ יהי $1 < n \in \mathbb{N}$ יהי

תהא M- מטריצה משולשית עליונה לפי בלוקים מכיוון שהחלוקה לבלוקים היא שרירותית נוכל להניח שM- מחולקת מטריצה מטריצה מטריצות של A כך שמתקיים: A כך שמתקיים בלבד 9 , א"כ יהיו B,C,D תתי-מטריצות של A כך שמתקיים

$$A = \begin{bmatrix} B & C \\ \hline 0_{m \times k} & D \end{bmatrix}, B \in M_k(\mathbb{F}), C \in M_{k \times m}(\mathbb{F}), D \in M_m(\mathbb{F})$$

 \pm נפתח את הדטרמיננטה של A לפי העמודה הראשונה

$$\det A = \sum_{i=1}^{n} \left((-1)^{i+j} \cdot [A]_{i1} \cdot |A_{i1}| \right) = \sum_{i=1}^{k} \left((-1)^{i+j} \cdot [B]_{i1} \cdot |A_{i1}| \right) + \sum_{i=k+1}^{n} \left((-1)^{i+j} \cdot \mathbf{0} \cdot |A_{i1}| \right) = \sum_{i=1}^{k} \left((-1)^{i+j} \cdot [B]_{i1} \cdot |A_{i1}| \right)$$

: מתקיים $n\geq i\in\mathbb{N}$ לכל

$$A_{i1} = \begin{bmatrix} B_{i1} & C_i \\ \hline 0_{m \times k - 1} & D \end{bmatrix}$$

כאשר היא המינור המתאים ב-B ו-C היא המינור המטריצה לאחר החוטרה המינור המתאים ב-B היא המינור המתאים ב-B היא המינור המתאים ב-B

מכיוון שהדטרמיננטה של המטריצה המשוחלפת זהה לזו של המקורית ההוכחה תהיה תקפה גם עבור מטריצות משולשיות תחתונות, שכן המשוחלפת של משולשית עליונה ובכל מטריצה ריבועית הסקלרים שעל האלכסון הראשי שווים לאלו שעל האלכסון הראשי במשוחלפת שלה.

⁸ההערה הקודמת (לגבי מטריצות משולשיות) נכונה באותה מידה גם עבור מטריצות משולשות תחתונות לפי בלוקים אך הפעם יש לדבר על הבלוקים שעל האלכסוו הראשי.

⁹ אם יש יותר מארבעה אז נאחד אותם כמה מהם כך שיהיו ארבעה בלוקים, כל בלוק על האלכסון הראשי (לפי בלוקים) יישאר מטריצה משולשית לפי בלוקים והנחת האינדוקציה תהיה תקפה לגביו.

 $an \geq i \in \mathbb{N}$ לכל $|A_{i1}| = |B_{i1}| \cdot |D|$ מתקיים

$$\Rightarrow \det A = \sum_{i=1}^k \left((-1)^{i+j} \cdot [B]_{i1} \cdot |B_{i1}| \cdot |D| \right) = \left(\sum_{i=1}^k \left((-1)^{i+j} \cdot [B]_{i1} \cdot |B_{i1}| \right) \right) \cdot |D| = |B| \cdot |D|$$

2.2 חישוב ע"י פעולות שורה/עמודה אלמנטריות

שתי הלמות הבאות נובעות ישירות ממסקנה 1.16.

: מתקיים המתאימה האלמנטרית המטריצה האלמנטרית ותהא האלמנטרית ותהא פעולת שורה אלמנטרית פעולת פעולת $E\in M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ פעולת שורה אלמנטרית פעולת ותהא

$$|E| = |E^t| = \mu(\varepsilon^*)$$

: כך מתקיים אלמנטרית, מחריצה אלמנטרית, מתקיים $A,E\in M_{n}\left(\mathbb{F}
ight)$ תהיינה מתקיים.

$$|A \cdot E^t| = |A| \cdot |E^t| = |A| \cdot |E|$$

:מסקנה V מתקיים סדורים של $U:V^n o \mathbb{F}$ מתקיים מסקנה מיט מ"ו נ"ס מעל מ"ו נ"ס מעל מחקרים פונקציית מחקיים מסקנה מסקנה מיסים מיסים מעל מ"ו מחקיים מחקרים מסקנה מחקרים מחקרים

$$D(\mathcal{C}) = D(\mathcal{B}) \cdot \det\left(\left[\operatorname{Id}_{V}\right]_{\mathcal{B}}^{\mathcal{C}}\right)$$

 $D_{\mathcal{B}}\left(\mathcal{C}
ight):=V^{n}
ightarrow\mathbb{F}$ המוגדרת ע"י הפונקציה המוגדרת ע"י המאותה מכאן שאותה פונקציית נפח יחידה $D_{\mathcal{B}}:V^{n}
ightarrow\mathbb{F}$ המקיימת לפל $\det\left(\left[\operatorname{Id}_{V}\right]_{\mathcal{B}}^{\mathcal{C}}\right)$ היא הפונקציה המוגדרת ע"י $\det\left(\left[\operatorname{Id}_{V}\right]_{\mathcal{B}}^{\mathcal{C}}\right)$

הוכחה. משתי הלמות האחרונות (2.8 ו-2.9) נובע (באינדוקציה) שהדטרמיננטה של $[\mathrm{Id}_V]^\mathcal{C}_\mathcal{B}$ היא בדיוק מכפלת הסקלרים שמופיעה במסקנה 1.8.

מסקנה 2.11. לכל מ"ו נ"ס קיימת פונקציית נפח שאינה פונקציית האפס.

 $|A\cdot B|=|A|\cdot |B|$ מסקנה 2.12. תהיינה $A,B\in M_{n}\left(\mathbb{F}
ight)$ שתי מטריצות, מתקיים

 $\left. \cdot \middle| P^{-1} \middle| = \left| P
ight|^{-1}$ מסקנה מתקיים $P \in M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ תהא .2.13 מסקנה מסקנה

הוכחה. מהמסקנה הקודמת (2.12) נובע כי:

$$1 = |I_n| = |P^{-1} \cdot P| = |P^{-1}| \cdot |P|$$

|A|=|B| מסקנה $A,B\in M_{n}\left(\mathbb{F}
ight)$ דומות מטריצות לכל שתי מטריצות לכל מסקנה

.: משתי המסקנות הקודמות משתי הא $A=P^{-1}\cdot B\cdot P$ ש- פיכה כך מטריצה מטריצה משתי משתי משתי תהא רוכחה. מטריצה הפיכה פיכה מי

$$|A| = |P^{-1} \cdot B \cdot P| = |P^{-1}| \cdot |B| \cdot |P| = |P|^{-1} \cdot |B| \cdot |P| = |B|$$

3 המטריצה המצורפת וחיות אחרות

 $n\in\mathbb{N}$ -ו שדה \mathbb{F} יהיו

3.1 כלל קרמר

למה a-ב ע"י החלפת העמודה הa- ונסמן ב $b\in\mathbb{F}^n$ את המטריצה מטריצה, יהי החלפת מטריצה, יהי את ונסמן ב $b\in\mathbb{F}^n$ את מטריצה, יהי ונסמן ב $a\in M_n$ (a- ונסמן בa- ונסמן בa

 $x:(n>k\in\mathbb{N}$ כך ש-x=b אז עבור אותו x מתקיים (לכל $x\in\mathbb{F}^n$ אם קיים

$$\det A^{(k)} = (\det A) \cdot x_k$$

- בדי שנוכל להסביר את האינטואיציה הגאומטרית מאחורי הלמה נשים לב לשלוש נקודות:
 - . ממדי. בעלת נפח הפקטור שבו A מותחת/מכווצת כל צורה בעלת נפח $\det A$
- a שמוחלפת ב-b שהוא תמונות של איברי הבסיס הסטנדרטי מלבד העמודה ה-k שמוחלפת ב-b שהוא היא סדרת התמונות של איברי הבסיס הסטנדרטי מלבד העמודה a
 - x_k הוא בדיוק x_k מוחלף ב- x_k הנפח של המקבילון הנוצר ע"י וקטורי הבסיס הסטנדרטי כאשר -
 - $\det A$ מוכפל המתיחה/הכיווץ שהוא מוכפל פקטור המתיחה/הכיווץ שהוא $\det A^{(k)}$
- את האינטואיציה הזו למדתי מסרטון של 3blue1brown, אמנם הוא מדבר שם דווקא על מצב שבו A הפיכה אך היא תקפה בכל מצב שבו יש ל-b מקור.

הוכחה. נניח שקיים $x\in\mathbb{F}^n$ כך ש- $a\cdot x=b$ ויהי $x\in\mathbb{F}^n$

 $i \in \mathbb{N}$ נסמן ב- $i \in \mathbb{N}$, א"כ מתקיים (לכל א לכל ה' של העמודה ה- $i \in \mathbb{N}$ נסמן ב-

 $k \in \mathbb{N}$ ומתכונות הדטרמיננטה נובע כי (לכל

מסקנה 3.2. כלל קרמר 10

bב החלפת העמודה ה-iיי החלפת העמודה המטריצה את המטריצה ונסמן ב- $b\in\mathbb{F}^n$ ונסמן ב- $b\in\mathbb{F}^n$ את מטריצה מטריצה את מטריצה ונסמן ב-iי ונסמן ב-iי ונסמן ב-iי את המטריצה המתקבלת מ-iי מטריצה הפיכה, יהי

 \cdot הוא: הפתרון היחיד לממ"ל $P\cdot x=b$ הוא

$$x := \frac{1}{\det P} \cdot \begin{bmatrix} \det P^{(1)} \\ \det P^{(2)} \\ \vdots \\ \det P^{(n)} \end{bmatrix}$$

 $\frac{1}{\det P} \cdot \det P^{(i)}$ היא הפתרון היא i- של הפתרונטה כלומר

לל קרמר אינו יעיל במיוחד לחישובים (אפילו לא כדי להשיג קואורדינטה בודדת של הפתרון) וזאת משום שהחישוב הישיר של הדטרמיננטה ארוך ומייגע, ואם אנחנו כבר מדרגים את המטריצה כדי לחשב את הדטרמיננטה נוכל למצוא בקלות את כל הפתרון כפי שעשינו בעבר. כוחו של כלל קרמר הוא ביכולת שלו להראות את קיום הפתרון ע"פ הדטרמיננטה.

3.2 המטריצה המצורפת

n>1. שניחות בסעיף זה מניחות שר ולכן כל הטענות המצורפת מוגדרת הקעורת: המטריצה המצורפת המצורפת ו

: טענה $b\in\mathbb{F}^n$ ויהי $A\in M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ מתקיים. 3.3 טענה

$$(\operatorname{adj} A) \cdot b = \begin{bmatrix} \det A^{(1)} \\ \det A^{(2)} \\ \vdots \\ \det A^{(n)} \end{bmatrix}$$

.($n \geq i \in \mathbb{N}$ לכל (לכל b-ב היא העמודה ה'יי החלפת מ"ל (לכל A-היא המטריצה המתקבלת ליי החלפת החלפת היא המטריצה המתקבלת מ

ראינו את ההסבר לטענה זו בקובץ ההגדרות.

למה 3.4. תהא $A\in M_n\left(\mathbb{F}\right)$ מטריצה, יהי $b\in\mathbb{F}^n$ ונסמן ב $b\in\mathbb{F}^n$ את המטריצה מטריצה $A\in M_n\left(\mathbb{F}\right)$ מטריצה, יהי $a\in M_n\left(\mathbb{F}\right)$ את המטריצה המתקבלת מ $a\in M_n\left(\mathbb{F}\right)$

 $x:(n\geq j\in\mathbb{N}$ כך ש-'ו x^{t} מתקיים (לכל x^{t} אז עבור אותו אז בור x^{t} אם קיים $x\in\mathbb{F}^{n}$

$$\det A_{(j)} = (\det A) \cdot x_j$$

הוכחה. נניח שקיים $x^t \cdot A = b^t$ כך ש- $x^t \cdot A = b^t$ ויהי וויהי על, מהתכונות של המטריצה המשוחלפת נובע כי:

$$A^t \cdot x = (x^t \cdot A)^t = (b^t)^t = b$$

 $j \in \mathbb{N}$ ולכן מלמה 3.1 נקבל שמתקיים (לכל

$$\det A_{(j)} = \det \left(A_{(j)}\right)^t = \det \left(A^t\right)^{(j)} = \left(\det A^t\right) \cdot x_j = (\det A) \cdot x_j$$

ערך בוויקיפדיה: גבריאל קרמר.

 $M_{n imes 1}\left(\mathbb{F}
ight)$ ל-ל שבין שבין ל-אנו באיזומורפיזם כאן באיזומורפיזם משתמשים כאן ל-

: טענה $b\in\mathbb{F}^n$ ויהי $A\in M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ מתקיים

$$b^t \cdot \operatorname{adj} A = \begin{bmatrix} \det A_{(1)} \\ \det A_{(2)} \\ \vdots \\ \det A_{(n)} \end{bmatrix}$$

.($n \geq i \in \mathbb{N}$ לכל ל-ב j-ה השורה ה-לפת ע"י מ-א ע"י המעריצה המטריצה המטריצה ל-גה מעריצה מ-א ע"י החלפת השורה ל-גה המעריצה המעריעה המעריצה המעריעה המעריעה המעריעה המעריעה המעריעה

 $b^t \cdot \mathrm{adj}A$ היא (לכל $j \in \mathbb{N}$ היא ולכל הקואורדינטה היצת השורה היא מטריצת השורה

$$\sum_{i=1}^{n} b_i \cdot \left[\operatorname{adj} A \right]_{ij} = \sum_{i=1}^{n} b_i \cdot (-1)^{i+j} \cdot |A_{ji}|$$

.($n \geq j \in \mathbb{N}$ לכל j-ה השורה לפי מיתוח של אלונטה של הדטרמיננטה לפי מיתוח ווזהו בדיוק פיתוח

 $,b\in\mathbb{F}^{n}$ ויהי $A\in M_{n}\left(\mathbb{F}
ight)$ תהא מסקנה 3.6.

- $.(\mathrm{adj}A)\cdot b=(\det A)\cdot x$ מתקיים x אות עבור או $A\cdot x=b$ כך ש- $x\in\mathbb{F}^n$ אם קיים •
- $.b^t \cdot \mathrm{adj} A = (\det A) \cdot x^t$ מתקיים x מתקיים $x^t \cdot A = b^t$ כך שי $x \in \mathbb{F}^n$ אם קיים •

מסקנה 3.7. המשפט המרכזי של המטריצה המצורפת

:לכל מטריצה $A\in M_{n}\left(\mathbb{F}
ight)$ מתקיים

$$(adj A) \cdot A = (\det A) \cdot I_n = A \cdot adj A$$

:מסקנה $P\in M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ מתקיים. לכל מטריצה הפיכה

$$P^{-1} = \frac{1}{\det P} \cdot \operatorname{adj} P$$
$$\operatorname{adj} P = (\det P) \cdot P^{-1}$$

מסקנה זו מאפשרת לנו לחשב קואורדינטה בודדת במטריצה ההופכית באמצעות המטריצה המצורפת, למרות זאת מסקנה זו אינה מועילה במיוחד לחישובים מפני שהרבה יותר פשוט לדרג את המטריצה מאשר לחשב את הדטרמיננטה של המינור המתאים (פעמים רבות גם חישוב הדטרמיננטה דורש את הדירוג).

 $\operatorname{adj}\left(PQ
ight)=\operatorname{adj}Q\cdot\operatorname{adj}P$ מתקיים $P,Q\in M_{n}\left(\mathbb{F}
ight)$ מסקנה 3.9. לכל שתי מטריצות הפיכות

. למעשה מסקנה זו נכונה גם עבור מטריצות שאינן הפיכות אך טרם למדנו את הכלים הנדרשים בשביל להוכיח זאת.

 $\mathrm{adj}A$ הפיכה, ובמקרה כזה מתקיים $\mathrm{adj}A$ היא הפיכה אם מסקנה $\mathrm{adj}A$ היא הפיכה אם $\mathrm{adj}A$ היא הפיכה אם מסקנה מטריצה מטריצה מטריצה אם הפיכה אם

: מתקיים $A\in M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ מתקיים לכל מטריצה לכל

$$\det\left(\operatorname{adj}A\right) = \left(\det A\right)^{n-1}$$

הוכחה. מהמשפט המרכזי של המטריצה המצורפת ומהמולטי-ליניאריות של הדטרמיננטה נובע כי:

$$\det A \cdot \det (\operatorname{adj} A) = \det (A \cdot \operatorname{adj} A) = \det ((\det A) \cdot I_n) = (\det A)^n \cdot \det I_n = (\det A)^n$$

 $\operatorname{adj} A$ גם $\operatorname{Adj} A$ אינה מסקנה 3.10 מיים א ע"פ מסקנה א $\operatorname{det}(\operatorname{adj} A) = (\operatorname{det} A)^{n-1}$ אינה $\operatorname{det} A \neq 0$ אינה הפיכה א $\operatorname{det}(\operatorname{adj} A) = 0 = (\operatorname{det} A)^{n-1}$ הפיכה וממילא. $\operatorname{det}(\operatorname{adj} A) = 0 = (\operatorname{det} A)^{n-1}$

: מסקנים $k\in\mathbb{N}$ ולכל $A\in M_{n}\left(\mathbb{F}
ight)$ מתקיים. מסקנה 3.12 מסקנה

$$\det\left(\underbrace{\operatorname{adj}\left(\operatorname{adj}\left(\ldots\left(\operatorname{adj}A\right)\right)\right)}_{\mathsf{b}}\right) = \left(\det A\right)^{(n-1)^k}$$

: טענה הפסוקים הפסוקים אחד משלושת מטריצה, מטריצה $A \in M_n\left(\mathbb{F}\right)$.3.13 טענה

- .rk (adjA) = n אז rkA = n .1
- .rk (adjA) = 1 אם rkA = n 1 אם .2
- $\operatorname{cadj} A = 0_n$ וכלומר $\operatorname{rk} (\operatorname{adj} A) = 0$ אז $\operatorname{rk} A < n-1$ אם.

הוכחה.

- .1 סעיף זה נובע ישירות ממסקנה 3.10
- ${
 m Im} T_{{
 m adj}A}\subseteq$ ממשפט המרכזי של המטריצה המצורפת נובע שאם A אינה הפיכה אז אינה העתקת האפס, וממילא .2 $T_A\circ T_{{
 m adj}A}$ ממשפט הדרגה נקבל שמתקיים:

$$\begin{aligned} \operatorname{rk}\left(\operatorname{adj}A\right) &= \operatorname{rk}\left(T_{\operatorname{adj}A}\right) = \dim\left(\operatorname{Im}T_{\operatorname{adj}A}\right) \leq \dim\left(\ker T_A\right) = \dim\left(\mathbb{F}^n\right) - \dim\left(\operatorname{Im}T_A\right) \\ &= n - \operatorname{rk}T_A = n - \operatorname{rk}A = n - (n-1) = \mathbf{1} \end{aligned}$$

מצד שני כשעסקנו במטריצות ראינו שהדרגה של מטריצה היא הדרגה של תת-המטריצה ההפיכה הגדולה ביותר שלה, במקרה שלנו זה אומר שיש ל-A תת-מטריצה הפיכה מגודל $n-1 \times n-1 \times n-1$ כלומר יש ל-A מינור הפיך וממילא ע"פ הגדרת המטריצה הצורפת אחת הקואורדינטות של adjA אינה $n-1 \times n+1 \times n-1$, אינה $n-1 \times n+1 \times n-1$

אז ${
m rk}A < n-1$ או מכאן שאם ביותר שלה, מכאן אז תת-המטריצה החפיכה אז מינור שלה, מכאן שאם ${
m dj}A = 0_n$ אין ל- ${
m A}$ מינור הפיך ולכן ${
m dj}A = 0_n$ ע"פ הגדרה.

.adj $A^t=(\operatorname{adj} A)^t$ מתקיים $A\in M_n\left(\mathbb{F}
ight)$ מטענה 3.14. לכל מטריצה

 $i(n \geq i, j \in \mathbb{N}$ כלכל (לכל אם המגדרה ומהעובדה שהדטרמיננטה של מטריצה ריבועית שווה לזו של המשוחלפת שה ההגדרה ומהעובדה שהדטרמיננטה של מטריצה ריבועית

$$\left[\operatorname{adj} A^{t}\right]_{ij} = (-1)^{i+j} \cdot \left| \left(A^{t} \right)_{ji} \right| = (-1)^{i+j} \cdot |A_{ij}| = \left[\operatorname{adj} A\right]_{ji}$$

3.3 מטריצת ונדרמונד

: כלומר $x_1,x_2,\ldots,x_n\in\mathbb{F}$ מטריצת ונדרמונד עבור ערכים עם אינדר מטריצת עריצת עריצת $V\in M_n\left(\mathbb{F}\right)$

$$V := \begin{bmatrix} 1 & x_1 & (x_1)^2 & \dots & (x_1)^{n-1} \\ 1 & x_2 & (x_2)^2 & \dots & (x_2)^{n-1} \\ 1 & x_3 & (x_3)^2 & \dots & (x_3)^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & x_n & (x_n)^2 & \dots & (x_n)^{n-1} \end{bmatrix}$$

: מתקיים

$$\det V = \prod_{n \ge i, j \in \mathbb{N} \ i < j} (x_j - x_i)$$

הוכחה. נוכיח את הטענה באינדוקציה, עבור n=1 הטענה טריוויאלית לוכן נעבור ישירות לצעד האינדוקציה, א"כ נניח שהטענה n=1 הוכחה. n-1

נוסיף לעמודה ה-n-1 את העמודה ה-n-1 כשהיא מוכפלת ב- x_1 , לאחר מכן נוסיף את העמודה ה-n-1 לעמודה ה-n-1 כשהיא מוכפלת ב- x_1 מהתכונה השנייה של פונקציות ב- x_1 מהתכונה הדטרמיננטה של המטריצה ולכן:

מפיתוח הדטרמיננטה לפי השורה הראשונה נובע שמתקיים:

$$\det V = 1 \cdot \begin{vmatrix} x_2 - x_1 & x_2 \cdot (x_2 - x_1) & \dots & (x_2)^{n-2} \cdot (x_2 - x_1) \\ x_3 - x_1 & x_3 \cdot (x_3 - x_1) & \dots & (x_3)^{n-2} \cdot (x_3 - x_1) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ x_n - x_1 & x_n \cdot (x_n - x_1) & \dots & (x_n)^{n-2} \cdot (x_n - x_1) \end{vmatrix}$$

ומהעובדה שהדטרמיננטה מולטי-ליניארית לפי שורות נובע כי:

$$\det V = \begin{vmatrix} x_2 - x_1 & x_2 \cdot (x_2 - x_1) & \dots & (x_2)^{n-2} \cdot (x_2 - x_1) \\ x_3 - x_1 & x_3 \cdot (x_3 - x_1) & \dots & (x_3)^{n-2} \cdot (x_3 - x_1) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ x_n - x_1 & x_n \cdot (x_n - x_1) & \dots & (x_n)^{n-2} \cdot (x_n - x_1) \end{vmatrix} = \prod_{i=2}^n (x_i - x_1) \cdot \begin{vmatrix} 1 & x_2 & \dots & (x_2)^{n-2} \\ 1 & x_3 & \dots & (x_3)^{n-2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & x_n & \dots & (x_n)^{n-2} \end{vmatrix}$$

[.] מהגדרה ל-1 או שווה ל-2 איז ולכן המN=1 או מכפלה ל-1 או ער או לכן לפל ל-1 או או ער או ל-1 מהגדרה ($V=I_1$ או או $N=I_2$

20 פונקציות נפח - הוכחות נבחרות

: מתקיים היאינדוקציה מידוקציה ולכן ע"פ ולכן אים אינדוקציה מתקיים ונדרמונד עבור הערכים ע"ב ולכן אים מידוקציה מתקיים מתסייצת וודרמונד עבור הערכים אינדוקציה מתקיים

$$\det V = \prod_{i=2}^{n} (x_i - x_1) \cdot \prod_{n \ge i, j \in \mathbb{N}} (x_j - x_i) = \prod_{n \ge i, j \in \mathbb{N}} (x_j - x_i)$$

מסקנה אם"ם $x_i \neq x_j$ לכל $x_i \neq x_j$ לכל היא הפיכה $x_1, x_2, \dots, x_n \in \mathbb{F}$ עבור ערכים עבור ערכים $V \in M_n\left(\mathbb{F}\right)$ לכל היא הפיכה שי $i \neq j$.

אנחנו יודעים ששתי נקודות מגדירות ישר יחיד (כלומר פולינום ממעלה 1) ואילו שלוש נקודות מגדירות פרבולה יחידה (כלומר פולינום ממעלה 2), מה לגבי פולינומים ממעלה גבוהה יותר?

מסקנה 1.17. לכל $y_1,y_2,\ldots,y_n\in\mathbb{F}$ לכל i
eq j עך כך שלכל $n\geq i,j\in\mathbb{N}$ כך שלכל $x_1,x_2,\ldots,x_n\in\mathbb{F}$ לכל $x_1,x_2,\ldots,x_n\in\mathbb{F}$ לכל $x_1,x_2,\ldots,x_n\in\mathbb{F}$ לכל $y_i=P(x_i)$ כך ש $y_i=P(x_i)$ כך ש $y_i=P(x_i)$ כך שלכל אונים יחיד

. כלומר n+1 נקודות במישור שערכי ה-x שלהן שונים מגדירות פולינום יחיד ממעלה n שעובר בכולן.

 $y_1,y_2,\ldots,y_n\in\mathbb{F}$ ויהיו i
eq j- שלכל $n\geq i,j\in\mathbb{N}$ כך שלכל $x_1,x_2,\ldots,x_n\in\mathbb{F}$ ויהיו

$$V := \begin{bmatrix} 1 & x_1 & (x_1)^2 & \dots & (x_1)^{n-1} \\ 1 & x_2 & (x_2)^2 & \dots & (x_2)^{n-1} \\ 1 & x_3 & (x_3)^2 & \dots & (x_3)^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & x_n & (x_n)^2 & \dots & (x_n)^{n-1} \end{bmatrix}, y = \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix}$$

יחידים $a_0,a_1,a_2,\ldots,a_{n-1}\in\mathbb{F}$ נובע ש- $V\cdot a=y$ יחיד כך יחיד מסקנה מסקנה ומכאן שקיים שקיים $a\in\mathbb{F}^n$ יחידים $a\in\mathbb{F}^n$ יחידים המקיימים:

$$\begin{bmatrix} 1 & x_1 & (x_1)^2 & \dots & (x_1)^{n-1} \\ 1 & x_2 & (x_2)^2 & \dots & (x_2)^{n-1} \\ 1 & x_3 & (x_3)^2 & \dots & (x_3)^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & x_n & (x_n)^2 & \dots & (x_n)^{n-1} \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_{n-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix}$$

: מהגדרת כפל מטריצה בווקטור נקבל שקיימים \mathbb{F} שקיימים יחידים המקיימים מהגדרת כפל

$$y_1 = a_0 + a_1 \cdot x_1 + a_2 \cdot (x_1)^2 + \dots + a_{n-1} \cdot (x_1)^{n-1}$$

$$y_2 = a_0 + a_1 \cdot x_2 + a_2 \cdot (x_2)^2 + \dots + a_{n-1} \cdot (x_2)^{n-1}$$

$$y_3 = a_0 + a_1 \cdot x_3 + a_2 \cdot (x_3)^2 + \dots + a_{n-1} \cdot (x_3)^{n-1}$$

$$\vdots$$

$$y_n = a_0 + a_1 \cdot x_n + a_2 \cdot (x_n)^2 + \ldots + a_{n-1} \cdot (x_n)^{n-1}$$

 $n \geq i \in \mathbb{N}$ לכל $y_i = P\left(x_i\right)$ כלומר קיים פולינום יחיד יחיד וחיד $P \in \mathbb{F}_{< n-1}\left[x\right]$ לכל