

שאלה מס' 1

הסתברו מנוצר במישור:  $6 = 2 \cdot 3 = (1 + \sqrt{7})(-1 + \sqrt{7})$  לא סומכת  
אלו הצדקה ל-  $\sigma_2 = 2[\sqrt{7}]$  היא חלק מהצדקה יחידה

תשובה

המחלק האחרון, נראה ש'  $1 + \sqrt{7}$  הוא איבר קלטי בריבוע.  
אלו אגוד, קניאוק, למחלקים, שם קראתם האזור יחידות/  
הקראתם הימצק של  $i$  מתן ערימה קראתם יותר,  
ה-  $\sigma_2$  זה לא הייתה כן.

אלו מחילון שהערימה שלו היא  $a + b\sqrt{7} = a^2 - 7b^2$

(-)- לורק שמען מצד קו  $a$  דקה יותר והערימה  
הנה יותר.

קז'ין שלט

$$\begin{aligned} \|1 + \sqrt{7}\| &= 1 - 7 = -6 \\ \|-1 + \sqrt{7}\| &= 1 - 7 = -6 \end{aligned}$$

6 מחלקים ל- 2, 3 ולכן ניתן למצוא סדרה מסוג:

$$\|2 + \sqrt{7}\| = 4 - 7 = -3; \|-2 + \sqrt{7}\| = 4 - 3 = -3$$

$$\|3 - \sqrt{7}\| = 9 - 7 = 2$$

$$(2 + \sqrt{7}) \cdot (3 - \sqrt{7}) = -1 + \sqrt{7}$$

$$(-2 + \sqrt{7}) \cdot (3 + \sqrt{7}) = 1 + \sqrt{7}$$

ולכן:

$$6 = (1 + \sqrt{7})(-1 + \sqrt{7}) = (2 + \sqrt{7})(3 - \sqrt{7})(-2 + \sqrt{7})(3 + \sqrt{7})$$

זוהי נוסחה נוספת ל- 2, 3 האופן 3 נוסף:

$$\frac{2}{+3 + \sqrt{7}} = (-3 + \sqrt{7}) \quad , \quad \frac{3}{2 + \sqrt{7}} = -2 + \sqrt{7}$$

6 = 2 \cdot 3 = (+3 + \sqrt{7})(+3 + \sqrt{7}) \cdot (2 + \sqrt{7})(-2 + \sqrt{7})  
זוהי נוסחה נוספת ל- 2, 3 האופן 3 נוסף.

שאלה מס' 2

נמצא את המרחק בין הנקודה  $Q_6 = 2[\sqrt{-6}]$  בגודל 1.  $\sqrt{-6} \sqrt{-6} = -2.3$

כל המרחק בין הנקודה  $Q_6$  בגודל 1, אי-היגיון, אי-היגיון ואי-היגיון באי-היגיון

הגודל  $Q_6 = 2[\sqrt{-6}]$ , הנמצא בגודל 1, הנמצא בגודל 1, הנמצא בגודל 1.

$\|a + b\sqrt{-6}\| = a^2 + 6b^2$

כאן, נכלל שזוהי הגודל  $a$ , הנמצא בגודל 1.

הגודל של  $-2$  אי-היגיון

$\| -2 \| = 4$  המרחק של  $-2$  הוא 4

~~המרחק של  $-2$  הוא 4~~

~~$\| -2 \| = 4$~~  :  $-2 = A \cdot B$  אי-היגיון

$\|A\| \mid \| -2 \|$  :  $A = a + b\sqrt{-6}$

כל אי-היגיון של  $A$  חייב להיות בגודל 4

לכן  $A$  מכיל את האיבר הגדול  $a$ .

היגיון של  $-2$ ,  $-2$  מ- $2$  הוא  $-2$  (כלומר  $-2$ )

סימן  $-2$ , הסימן  $-2$  הוא  $-2$  (כלומר  $-2$ )

הסימן של  $-2$  הוא  $-2$  (כלומר  $-2$ )

3 אי-היגיון

$\|3\| = 9$  המרחק של  $3$  הוא 9

$3 = A \cdot B$  אי-היגיון

$\|A\| \mid \|3\|$  :  $\|B\|$  אי-היגיון

כל אי-היגיון של  $3$  הוא  $3$  (כלומר  $3$ )

כל אי-היגיון של  $3$  הוא  $3$  (כלומר  $3$ )

כל אי-היגיון של  $3$  הוא  $3$  (כלומר  $3$ )

כל אי-היגיון של  $3$  הוא  $3$  (כלומר  $3$ )

3

skl יצרנו

$$\|A\| \geq 6$$

$$\|B\| \geq 6$$

↓

$$\|A\| \|B\| \geq 36 > 9 = \|B\|$$

ולכן  $A \cdot B = 3$  !

ולכן  $A$  ו  $B$  נכנסים יחד ל  $\sqrt{-6}$  (  $A = a + b\sqrt{-6}$  )

אם  $A$  ו  $B$  נכנסים יחד ל  $\sqrt{-6}$  ולכן  $A = 3$  ו  $B = 1 - i$  (  $3 \times 3 = 9$  )

סימן וסדר של  $A + B$  ולכן  $3$  לא פירי.

לכן  $\sqrt{-6}$

נניח ש  $\sqrt{-6} = A \cdot B$  -  $\sqrt{-6}$  הוא מספר פרימיטיבי

$$\|\sqrt{-6}\| = 6$$

ולכן  $\|A\| < 6$  ו  $\|B\| < 6$

אבל אם  $A$  ו  $B$  אינם מספרים פרימיטיביים

הם יכנסו ל  $\sqrt{-6}$  יחד עם  $a$  ו  $b$  (  $A, B = a_{12} + b\sqrt{-6}$  )

אבל  $a$  ו  $b$  אינם מספרים פרימיטיביים ולכן  $a$  ו  $b$  יכנסו ל  $\sqrt{-6}$  יחד עם  $\sqrt{-6}$

לכן  $\sqrt{-6}$  אינו פרימיטיבי

שדה המספרים האינרמדיאליים

נניח  $3 \cdot u = 2$  ו  $u$  אינו מספר פרימיטיבי

$$\downarrow \\ u = \frac{2}{3} \notin \mathcal{O}_{-6}$$

נניח  $3 \cdot u = \sqrt{-6}$  ו  $u$  אינו מספר פרימיטיבי

$$\downarrow \\ u = \frac{1}{3} \cdot \sqrt{-6} \notin \mathcal{O}_{-6}$$

נניח  $2 \cdot u = \sqrt{-6}$  ו  $u$  אינו מספר פרימיטיבי

$$\downarrow \\ u = \frac{1}{2} \cdot \sqrt{-6} \notin \mathcal{O}_{-6}$$

לכן הם אינם מספרים פרימיטיביים

4

הגורמים אינם ראשוניים  
לכן האסטרטגיה היא לנסות

ל-2  
 $\langle -2 \rangle = -2a - 2b\sqrt{6}$

באם  $a, b \in \mathbb{Z}$

$3\sqrt{6} \notin \langle -2 \rangle$

$(3 \cdot \sqrt{-6}) \cdot (3\sqrt{6}) = -54 \in \langle -2 \rangle$

$\Downarrow$   
-2 לא ראשוני  $\Rightarrow \langle -2 \rangle$  לא ראשוני

ל-3

$\langle 3 \rangle = 3a + 3b\sqrt{6}$  ;  $a, b \in \mathbb{Z}$

$2 \cdot \sqrt{6} \notin \langle 3 \rangle$

$(2 \cdot \sqrt{6}) \cdot (2\sqrt{6}) = -24 \in \langle 3 \rangle$

$\Downarrow$   
 $\langle 3 \rangle$  - לא ראשוני  
 $\Downarrow$   
-3 לא ראשוני

ל- $\sqrt{6}$

~~$\langle \sqrt{6} \rangle = a\sqrt{6} + (b\sqrt{6}) \cdot \sqrt{6}$~~   
 $\langle \sqrt{6} \rangle = (a + b\sqrt{6}) \cdot \sqrt{6} = -6b + a\sqrt{6}$

$3 \notin \langle \sqrt{6} \rangle$

$2 \notin \langle \sqrt{6} \rangle$

$2 \cdot 3 = 6 = \sqrt{6} \cdot \sqrt{6} \in \langle \sqrt{6} \rangle$

$\Downarrow$   
 $\langle \sqrt{6} \rangle$  - לא ראשוני  
 $\Downarrow$   
 $\sqrt{6}$  - לא ראשוני

יבוא  $F$  פולינום, הנכונים. שאלה היא:

$$F[x, y, z] \in \langle x^2 - yz \rangle$$

אילו מהם פולינומים יחידים

הוכחה

$$(x+z)(x-z) \in F[x, y, z]$$

$$(x+z)(x-z) = x^2 - z^2$$

$$(x+z)(x+z) \text{ mod } \langle xy + z^2 \rangle = x^2 - xy = x(x-y)$$

הוכחה

אז  $\frac{F[x, y, z]}{\langle xy - z^2 \rangle}$

$$\begin{matrix} \text{מכאן נובע} & \text{2 פולינומים} \\ (x+z)(x-z) & - & x(x-y) \end{matrix}$$

יש להכיר את הפולינומים  $(x+z)$  ו- $(x-z)$  הם פולינומים יחידים  
אם  $x$  ו- $(x+z)$  הם פולינומים יחידים, אז  $(x+z)$  ו- $(x-z)$  הם פולינומים יחידים

הוכחה שהפולינומים הם יחידים:

$$\frac{F[x, y, z]}{\langle xy - z^2 \rangle} \cong F[x, y, \sqrt{xy}]$$

הוכחה:  $F[x, y, \sqrt{xy}]$  היא פולינומים 3-2

$$x, y, \sqrt{xy}$$

אם  $x$  הוא פולינום יחיד, אז  $(x+z)$  ו- $(x-z)$  הם פולינומים יחידים

$(k_1 x) \cdot (k_2)$   $\therefore$   $(k_1 k_2) x$   $\therefore$   $k_1, k_2 \in F$   
 $x - z$   $1 - N$   $\therefore$   $x - z$

$x \nmid (x+z)$   $\therefore$   $x \nmid (x-z)$   
 $x \nmid (x+z)$   $\therefore$   $x \nmid (x-z)$

$x+z \mapsto x + \sqrt{xy}$   
 $x-z \mapsto x - \sqrt{xy}$   
 $\therefore$   $x \pm \sqrt{xy}$

$$\frac{x \pm \sqrt{xy}}{x} = 1 \pm \sqrt{\frac{y}{x}}$$

$F[x, y, \sqrt{xy}]$   $\therefore$   $\sqrt{\frac{y}{x}}$   $\therefore$   $\sqrt{\frac{y}{x}}$

$x \nmid (x+z)$   $\therefore$   $x \nmid (x-z)$

$\therefore$   $x \nmid (x+z)$   $\therefore$   $x \nmid (x-z)$

$$(x+z)(x-z) = x(x-y)$$

$\therefore$   $x \nmid (x+z)$   $\therefore$   $x \nmid (x-z)$   
 $\therefore$   $x \nmid (x+z)$   $\therefore$   $x \nmid (x-z)$

7

אלגוריתם 4'  $R$  תוד.  $N(a) = 0$  וכל  $a \in R, a \neq 0$

$$N(a) = \left| \frac{R}{\langle a \rangle} \right| = (\text{מספר האיברים ב-} \frac{R}{\langle a \rangle})$$

הוכחה של  $N(a) = \frac{|R|}{|\langle a \rangle|}$  עבור  $a \in R, a \neq 0$

הוכחה

יהי  $a \in R, a \neq 0$   
 $\langle a \rangle$  אידיאל  
 $\langle b \rangle$  אידיאל  
 ישנו אידיאל  $\langle ab \rangle$

עבור  $a \in R, a \neq 0$  ישנו אידיאל  $\langle a \rangle$

$$\frac{\frac{R}{\langle ab \rangle}}{\frac{\langle b \rangle}{\langle ab \rangle}} = \frac{R}{\langle b \rangle}$$

הוכחה של  $\frac{|R/\langle ab \rangle|}{|\langle b \rangle/\langle ab \rangle|} = \frac{|R|}{|\langle b \rangle|}$

$$\frac{|R|}{|\langle ab \rangle|} = \frac{|R|}{|\langle b \rangle|} \cdot \frac{|\langle b \rangle|}{|\langle ab \rangle|}$$

עבור  $a \in R, a \neq 0$  ישנו אידיאל  $\langle a \rangle$  וישנו אידיאל  $\langle ab \rangle$

$$\left| \frac{R}{\langle ab \rangle} \right| = \left| \frac{R}{\langle b \rangle} \right| \cdot \left| \frac{\langle b \rangle}{\langle ab \rangle} \right|$$

$$\left| \frac{R}{\langle ab \rangle} \right| = \left| \frac{\langle b \rangle}{\langle ab \rangle} \right| \cdot \left| \frac{R}{\langle b \rangle} \right|$$

1' אלגוריתם

?  $\frac{\langle b \rangle}{\langle ab \rangle}$  . יצא נ

$\langle b \rangle = R \cdot b$   
 $\langle ab \rangle = R \cdot ab$

$\frac{\langle b \rangle}{\langle ab \rangle} = (R \cdot b) \text{ modulu } (R \cdot ab)$

$x \in \frac{\langle b \rangle}{\langle ab \rangle}$  . יצא נ

$x = r_1 b - r_2 ab = (r_1 - r_2 a) \cdot b$

$(r_1, r_2 \in R \text{ . יצא נ})$

$y \in \frac{R}{\langle ab \rangle}$  . יצא נ

$y = (r_1 - r_2 a)$

$r_1, r_2 \in R \text{ . יצא נ}$

$y \in \frac{R}{\langle a \rangle}$  . יצא נ  $x \in \frac{\langle b \rangle}{\langle ab \rangle}$  . יצא נ

$y \cdot b = x$  . יצא נ

$\left| \frac{\langle b \rangle}{\langle ab \rangle} \right|$  . יצא נ  $\left| \frac{R}{\langle a \rangle} \right|$  . יצא נ

$\left| \frac{R}{\langle a \rangle} \right| \geq \left| \frac{\langle b \rangle}{\langle ab \rangle} \right|$

יצא נ

$y_1, y_2 \neq y_2$  . יצא נ  $\frac{\langle b \rangle}{\langle ab \rangle} \in R$

$y_1 b = x; y_2 b = x$

$y_1 \cdot b = y_2 \cdot b$

$y_1 = y_2$  . יצא נ

יצא נ

$\left| \frac{R}{\langle a \rangle} \right| = \left| \frac{\langle b \rangle}{\langle ab \rangle} \right|$  . יצא נ



$$\left| \frac{R}{\langle ab \rangle} \right| = \left| \frac{R}{\langle a \rangle} \right| \cdot \left| \frac{R}{\langle b \rangle} \right|$$

$$\Downarrow$$

$$N(ab) = N(a) \cdot N(b)$$

דוגמה

in the R  $\mathbb{Z}_6$ ,  $\langle 3 \rangle$  mod 6 is a subring with 3 elements.

$R = \mathbb{Z}_6 = \{0, 1, 2, 3, 4, 5\}$

$a = 3 ; b = 3$

$\langle a \rangle = \{0, 3\}$

$\langle b \rangle = \{0, 3\}$

$$N(a) = \left| \frac{R}{\langle a \rangle} \right| = 3$$

$$N(b) = \left| \frac{R}{\langle b \rangle} \right| = 3$$

$ab = 3 \cdot 3 = 3$

$\langle ab \rangle = \{0, 3\}$

$$N(ab) = \left| \frac{R}{\langle ab \rangle} \right| = 3$$

...  $N(ab) = N(a) \cdot N(b)$

מטרה: הוכיח כי עבור  $R = \mathbb{Z}$  המרחב הריבועי  $\mathbb{Z}[\sqrt{D}]$  הוא רשת סגורה

הריבועי, שכל סכום של שני איברים בו שייך אליו

הצגה

הוכחה: נניח  $a, b \in \mathbb{Z}$  ונראה כי  $(a+b\sqrt{D})^2 \in \mathbb{Z}[\sqrt{D}]$

$$\|a+b\sqrt{D}\|^2 = a^2 - Db^2$$

$D \pmod{4} = 3, 3$  וקוראים  $\mathbb{Z}[\sqrt{D}]$

נבדוק מהו  $\left| \frac{R}{\langle r \rangle} \right|$

$r = \alpha + \beta\sqrt{D}$   $\alpha, \beta \in \mathbb{Z}$

עבור  $\mathbb{Z}[\sqrt{D}]$  נבדוק את  $\frac{R}{\langle r \rangle}$  ונראה כי הוא סגור

נניח  $a+b\sqrt{D} \in \langle r \rangle$  ונראה כי  $\frac{a+b\sqrt{D}}{r} \in \mathbb{Z}[\sqrt{D}]$

$(a+b\sqrt{D}) \pmod{\langle r \rangle} = a+b\sqrt{D} + (\alpha+\beta\sqrt{D}) \cdot (x+y\sqrt{D})$

נניח  $\frac{a+b\sqrt{D}}{r} = x+y\sqrt{D}$  ונראה כי  $x, y \in \mathbb{Z}$

$$b + \alpha x + \beta y = 0$$

אם  $b \neq 0$  נקבל  $x = \frac{-b - \alpha x - \beta y}{\alpha}$

$$-b = \alpha x + \beta y$$

המשוואה הזו היא משוואה ליניארית עם מקדמים שלמים

למשוואה הזו יש פתרון שלם אם  $\gcd(\alpha, \beta) \mid b$

אם  $\gcd(\alpha, \beta) = g \neq 1$ , נניח  $b = g \cdot b'$  ונראה כי  $\frac{a+b\sqrt{D}}{r} \in \mathbb{Z}[\sqrt{D}]$

אם  $\gcd(\alpha, \beta) = g$  אז  $\frac{a+b\sqrt{D}}{r} \in \mathbb{Z}[\sqrt{D}]$

אם  $\gcd(\alpha, \beta) = g \neq 1$  אז  $\frac{a+b\sqrt{D}}{r} \notin \mathbb{Z}[\sqrt{D}]$

אם  $\gcd(\alpha, \beta) = g \neq 1$  אז  $\frac{a+b\sqrt{D}}{r} \notin \mathbb{Z}[\sqrt{D}]$

$(\alpha, \beta) = 1$  נניח גלגל  $\alpha$  ו- $\beta$  |  $\alpha^2 + \beta^2 = 1$

$(\alpha, \beta) = 1$   $\Rightarrow \alpha = \cos \theta, \beta = \sin \theta$

נכאיה ו- $\beta$  ו- $\alpha$  ו- $\gamma$  ו- $\delta$  ו- $\epsilon$  ו- $\zeta$  ו- $\eta$  ו- $\theta$  ו- $\iota$  ו- $\kappa$  ו- $\lambda$  ו- $\mu$  ו- $\nu$  ו- $\xi$  ו- $\omicron$  ו- $\pi$  ו- $\rho$  ו- $\sigma$  ו- $\tau$  ו- $\upsilon$  ו- $\phi$  ו- $\chi$  ו- $\psi$  ו- $\omega$

$\frac{\sigma}{r} = 0$  כמובן.

$\frac{h}{r} = \frac{h}{\alpha + \beta\sqrt{D}} = \frac{h(\alpha - \beta\sqrt{D})}{(\alpha + \beta\sqrt{D})(\alpha - \beta\sqrt{D})} = \frac{h\alpha - h\beta\sqrt{D}}{\alpha^2 - \beta^2 D} =$

$= h \cdot \frac{\alpha}{\alpha^2 - \beta^2 D} - h \cdot \frac{\beta\sqrt{D}}{\alpha^2 - \beta^2 D}$

ה'נ' ו- $\epsilon$  ו- $\delta$  ו- $\gamma$  ו- $\beta$  ו- $\alpha$  ו- $\rho$  ו- $\sigma$  ו- $\tau$  ו- $\upsilon$  ו- $\phi$  ו- $\chi$  ו- $\psi$  ו- $\omega$

$\frac{\rho}{\alpha^2 - \beta^2 D}$  ו- $\frac{\sigma}{\alpha^2 - \beta^2 D}$

ו- $\delta$  ו- $\gamma$  ו- $\beta$  ו- $\alpha$  ו- $\rho$  ו- $\sigma$  ו- $\tau$  ו- $\upsilon$  ו- $\phi$  ו- $\chi$  ו- $\psi$  ו- $\omega$

$h = \alpha^2 - \beta^2 D = \|r\|^2$

$(\alpha, \beta) = 1$  כמובן, ו- $\alpha$  ו- $\beta$  ו- $\gamma$  ו- $\delta$  ו- $\epsilon$  ו- $\zeta$  ו- $\eta$  ו- $\theta$  ו- $\iota$  ו- $\kappa$  ו- $\lambda$  ו- $\mu$  ו- $\nu$  ו- $\xi$  ו- $\omicron$  ו- $\pi$  ו- $\rho$  ו- $\sigma$  ו- $\tau$  ו- $\upsilon$  ו- $\phi$  ו- $\chi$  ו- $\psi$  ו- $\omega$

ו- $\delta$  ו- $\gamma$  ו- $\beta$  ו- $\alpha$  ו- $\rho$  ו- $\sigma$  ו- $\tau$  ו- $\upsilon$  ו- $\phi$  ו- $\chi$  ו- $\psi$  ו- $\omega$

$(\alpha, \beta) = g \neq 1$  - גלגל  $\alpha$  ו- $\beta$

כאן הגדול  $\alpha$  ו- $\beta$  ו- $\gamma$  ו- $\delta$  ו- $\epsilon$  ו- $\zeta$  ו- $\eta$  ו- $\theta$  ו- $\iota$  ו- $\kappa$  ו- $\lambda$  ו- $\mu$  ו- $\nu$  ו- $\xi$  ו- $\omicron$  ו- $\pi$  ו- $\rho$  ו- $\sigma$  ו- $\tau$  ו- $\upsilon$  ו- $\phi$  ו- $\chi$  ו- $\psi$  ו- $\omega$

$h = \frac{\alpha^2 - \beta^2 D}{g}$  ו- $\alpha$  ו- $\beta$  ו- $\gamma$  ו- $\delta$  ו- $\epsilon$  ו- $\zeta$  ו- $\eta$  ו- $\theta$  ו- $\iota$  ו- $\kappa$  ו- $\lambda$  ו- $\mu$  ו- $\nu$  ו- $\xi$  ו- $\omicron$  ו- $\pi$  ו- $\rho$  ו- $\sigma$  ו- $\tau$  ו- $\upsilon$  ו- $\phi$  ו- $\chi$  ו- $\psi$  ו- $\omega$

ו- $\delta$  ו- $\gamma$  ו- $\beta$  ו- $\alpha$  ו- $\rho$  ו- $\sigma$  ו- $\tau$  ו- $\upsilon$  ו- $\phi$  ו- $\chi$  ו- $\psi$  ו- $\omega$

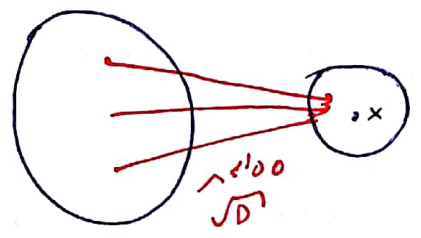
$\frac{\alpha^2 - \beta^2 D}{g}$  ו- $\alpha$  ו- $\beta$  ו- $\gamma$  ו- $\delta$  ו- $\epsilon$  ו- $\zeta$  ו- $\eta$  ו- $\theta$  ו- $\iota$  ו- $\kappa$  ו- $\lambda$  ו- $\mu$  ו- $\nu$  ו- $\xi$  ו- $\omicron$  ו- $\pi$  ו- $\rho$  ו- $\sigma$  ו- $\tau$  ו- $\upsilon$  ו- $\phi$  ו- $\chi$  ו- $\psi$  ו- $\omega$

כ' צדד, ב כסד, ט"ן ק"י, ב/ג

$$\left| \frac{R}{\langle r \rangle} \right| = \frac{\alpha^2 - \beta^2 D}{g} \cdot g = \alpha^2 - \beta^2 D = \frac{||r||}{g}$$

בלומר, הנורמה  $\left| \frac{R}{\langle r \rangle} \right|$  מסתדרת עם הנורמה של האינרטיה.

קצרה  
יש י"ז ע"י נורמה, שגביון בסל  $\sqrt{D}$  ויש מ"ו:  
נ"ח:  $x \in (0, \dots, \sqrt{D})$



נ"ח:  $x \in (0, \dots, \sqrt{D})$

קצרה!

$$x = (x, 0) \in \mathbb{Z}[\sqrt{D}]$$

המ"ו דקור  $D \pmod{4} = 1$

בין המ"ו צומת:

$$\left| \frac{R}{\langle r \rangle} \right|$$

נ"ח מ"ו.

$$r = \alpha + \frac{\beta}{2} + \frac{\beta}{2}\sqrt{D} \quad \alpha, \beta \in \mathbb{Z}$$

מ"ו  $\frac{R}{\langle r \rangle}$ , נ"ח  $\sqrt{D}$  סל

$$\alpha + \frac{\beta}{2} + \frac{\beta}{2}\sqrt{D}$$

נ"ח, ק"מ מסל:

$$\left( \alpha + \frac{\beta}{2} + \frac{\beta}{2}\sqrt{D} \right) \pmod{\left( \alpha + \frac{\beta}{2} + \frac{\beta}{2}\sqrt{D} \right)} =$$

$$= \left( \alpha + \frac{\beta}{2} + \frac{\beta}{2}\sqrt{D} \right) \cdot \left( x + \frac{y}{2} + \frac{y}{2}\sqrt{D} \right)$$

נ"ח  $\frac{R}{\langle r \rangle}$  ב  $\sqrt{D}$  ו"ח

$$\frac{\beta}{2} + \left( \alpha + \frac{\beta}{2} \right) \cdot \frac{y}{2} + \frac{\beta}{2} \cdot \left( x + \frac{y}{2} \right) = 0$$

בלומר:

$$2b + (2\alpha + \beta)y + \beta(2x + y) = 0$$

↓

$$-2b = 2\alpha y + \beta(2x + 2y)$$

$$-b = \alpha y + \beta(x + y)$$

$\sqrt{D}$  מה שמוצאים  $(\alpha, \beta) = 1$  מה

,  $(\alpha, \beta) = 9 \neq 1$  . מה

יש בן קשרי:  $b$  ו"פ"  $b$  /  $9$  יש

$\sqrt{D}$  מה שמוצאים

מה שמוצאים "ש"  $\alpha$  ו"פ"  $\beta$  ו"פ"  $\beta$

ה"פ"  $\beta$  של  $\sqrt{D}$  שמוצאים

$$\sqrt{D} \in [0, \dots, 9-1]$$

$(\alpha, \beta) = 1$  . מה שמוצאים

$$(\alpha, \beta) = 1; r = \alpha + \frac{\beta}{2} + \frac{\beta}{2}\sqrt{D}$$

מה שמוצאים  $\frac{h}{r}$  מה שמוצאים  $r = \alpha + \frac{\beta}{2} + \frac{\beta}{2}\sqrt{D}$  מה שמוצאים  $\frac{h}{r} = 0$

$$\frac{h}{r} = \frac{h}{\alpha + \frac{\beta}{2} + \frac{\beta}{2}\sqrt{D}} =$$

$$= \frac{h \cdot (\alpha + \frac{\beta}{2}) - h \cdot \frac{\beta}{2}\sqrt{D}}{(\alpha + \frac{\beta}{2})^2 - (\frac{\beta}{2})^2 D} =$$

$$= \frac{(4\alpha + 2\beta) + (2\beta\sqrt{D})}{(2\alpha + \beta)^2 - \beta^2 D} \cdot h$$

$D = 4\beta^2 + 1$

$$\frac{h}{r} = h \cdot \frac{(2\alpha + \beta) + \beta\sqrt{D}}{2\alpha^2 + 2\alpha\beta - \beta^2 \cdot 2}$$

$$\frac{\beta}{2\alpha^2 + 2\alpha\beta - \beta^2 \cdot 2} \cdot \frac{2\alpha + \beta}{2\alpha^2 + 2\alpha\beta - \beta^2 \cdot 2}$$

אם  $\alpha, \beta$  הם מספרים ממשיים, אז  $\alpha + \beta \sqrt{D}$  הוא מספר אלגוריתמי.

$$h = \frac{2\alpha^2 + 2\alpha\beta - \beta^2 D}{2} = \alpha^2 + \alpha\beta - \beta^2 D$$

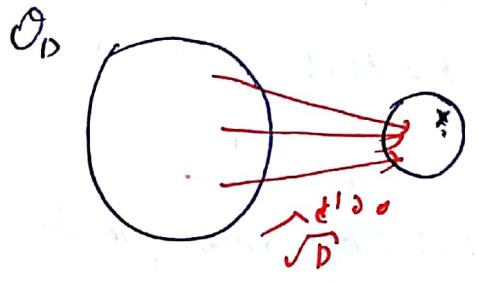
כלומר המספרים האלו הם מספרים ממשיים.  
מאידך  $h > 0$ .

אם  $\alpha, \beta$  הם מספרים ממשיים, אז  $\alpha + \beta \sqrt{D}$  הוא מספר אלגוריתמי.

$$\begin{aligned} \left\| \left( \alpha + \frac{\beta}{2}, \frac{\beta}{2} \right) \right\|^2 &= \left( \alpha + \frac{\beta}{2} \right)^2 - D \left( \frac{\beta}{2} \right)^2 = \alpha^2 + 2\alpha \frac{\beta}{2} + \left( \frac{\beta}{2} \right)^2 \cdot (1-D) = \\ &= \alpha^2 + \alpha\beta + \beta^2 \cdot \frac{1-D}{4} \end{aligned}$$

קרינה גדולה

כאשר  $x \in (0, \dots, n-1)$  יש מספרים?



$x \in (0, \dots, n-1)$   
 $\Downarrow$   
 $x \in \sigma_D$   
אם  $a=x, b=0$ .

המשפט של גאוס

$$\frac{\beta}{2\alpha^2 + 2\alpha\beta - \beta^2 D} - 1 = \frac{2\alpha + \beta}{2\alpha^2 + 2\alpha\beta - \beta^2 D}$$

המשפט של גאוס  $g \rightarrow 1$ .

$$h = \frac{2\alpha^2 + 2\alpha\beta - \beta^2 D}{2} \cdot \frac{1}{g}$$

כלומר - המספרים האלו הם מספרים אלגוריתמיים.

$$\frac{\alpha^2 + \alpha\beta - \beta^2 D}{g}$$

אם  $\alpha, \beta$  הם מספרים ממשיים, אז  $\alpha + \beta \sqrt{D}$  הוא מספר אלגוריתמי.

15)  $\sqrt{D}$  של  $\Delta$  , כ' ב' כ' ב'  $\Delta$  , סביב  $\Delta$  , מ' י' ק' . ב' / g

$$\left| \frac{R}{\langle r \rangle} \right| = \frac{\alpha^2 + \alpha\beta - \beta^2 \Delta}{\gamma} \cdot g =$$

$$= \alpha^2 + \alpha\beta - \beta^2 \Delta$$

כמו כן, הנורמה:  $\left| \frac{R}{\langle r \rangle} \right|$  35N היה צד הנורמה  
 שראוי להכליל

שאלה מס' 5

א. הנכונים:  $\frac{z[i]}{\langle 3+i \rangle} \approx \frac{z}{10z}$

ה' הס' ו'.  $3+ti \in z[i]$  איננו האטורי.

ד. הס' א'.  $7 \in z[i]$  הוא האטורי?

תשובה

א. אוקר ק'.  $\frac{z[i]}{\langle 3+i \rangle}$  נראה כן:  $a+bi$

נראה  $\approx$  ההואמורפיזם ההקא'.

$$f: \left[ \frac{z[i]}{\langle 3+i \rangle} \right] \rightarrow \frac{z}{10z}$$

$$f(a+bi) = (a-3b) \pmod{10}$$

הפונקציה  $f$  מוגדרת על ידי  $f(a+bi) = a-3b$  עבור כל  $a, b \in \mathbb{Z}$

$$f(a+bi) = a-3b$$

הפונקציה  $f$  היא ליניארית

אם  $f(a+bi) = a-3b$  ו  $f(c+di) = c-3d$  אז  $f((a+bi) + (c+di)) = (a+c) - 3(b+d)$

$$\frac{10}{3+i} = 3-i$$

הפונקציה  $f$  היא ליניארית

$$f(a_1+b_1i) + f(a_2+b_2i) = (a_1-3b_1) + (a_2-3b_2) \pmod{10} = (a_1+a_2-3(b_1+b_2)) \pmod{10}$$

$$f[(a_1+b_1i) + (a_2+b_2i)] = f[a_1+a_2+b_1i+b_2i] = (a_1+a_2-3(b_1+b_2)) \pmod{10}$$

הפונקציה  $f$  היא ליניארית

$$f[(a_1+b_1i)(a_2+b_2i)] = f[a_1a_2 - b_1b_2 + (a_2b_1 + a_1b_2)i] = (a_1a_2 - b_1b_2 - 3(a_2b_1 + a_1b_2)) \pmod{10}$$

$$f(a_1+b_1i) \cdot f(a_2+b_2i) = (a_1-3b_1)(a_2-3b_2) \pmod{10} = (a_1a_2 - 3a_1b_2 - 3a_2b_1 + 9b_1b_2) \pmod{10} = (a_1a_2 - 3a_2b_1 - 3a_1b_2 + 9b_1b_2) \pmod{10}$$

הפונקציה  $f$  היא ליניארית

$$f(1+0i) = (1-3 \cdot 0) \pmod{10} = 1$$



$x_2 = (a_2 + b_2 i)$   $x_1 = (a_1 + b_1 i)$  ...  
...  
 $(3+i) \mid x_2 - x_1$

$$f(a_2 + b_2 i) = f(a_1 + b_1 i)$$
$$(a_2 - 3b_2) \text{ mod } 10 = (a_1 - 3b_1) \text{ mod } 10$$

$$\Downarrow$$
$$[(a_2 - 3b_2) - (a_1 - 3b_1)] \text{ mod } 10 = 0$$
$$\Downarrow$$
$$[(a_2 - a_1) - 3(b_2 - b_1)] \text{ mod } 10 = 0$$

$$(3+i) \mid 10 - 0$$
$$(3+i) \mid [(a_2 - a_1) + 3(b_2 - b_1)]$$

$$\Downarrow (b_2 - b_1) \cdot (3+i)$$
$$(3+i) \mid [(a_2 - a_1) + (b_2 - b_1) \cdot i]$$
$$\Downarrow$$
$$(3+i) \mid [x_2 - x_1]$$

$$x_2 \text{ mod } (3+i) = x_1 \text{ mod } (3+i)$$

$\{0, 1, \dots, 9\}$  ...  $\frac{25 \cdot i}{3+i}$  ...

$$\{0, 1, \dots, 9\} \in (a+bi)$$

$$f(k) = (k - 3 \cdot 0) \text{ mod } 10 = k \text{ mod } 10 = k$$

$\{0, 1, \dots, 9\}$  ...

~~הוכחה~~

א. הוכחה כי  $3+i \in \mathbb{Z}[i]$  איננו ראשוני

יש להראות כי  $3+i$  איננו ראשוני במישור המרוכב. נבדוק אם ניתן לפרק אותו למכפלה של שני מספרים מרוכבים שאינם יחידים.

נסתכל במודולוס 5:  $5 \rightarrow 5 \rightarrow 1$  ו-  $2 \rightarrow 2$ . נראה כי  $2 \cdot 5 = 10 \pmod{10} = 0$ .

$$2 \cdot 5 = 10 \pmod{10} = 0$$

נראה כי  $3+i$  מתחלק ב-2 במישור המרוכב. נבדוק  $(3+i) : 2 = 1.5 + 0.5i$ . מכאן נראה כי  $3+i$  איננו ראשוני.

לכן  $3+i$  איננו ראשוני במישור המרוכב.

ב. הוכחה כי  $7 \in \mathbb{Z}[i]$  איננו ראשוני

נראה כי  $7$  איננו ראשוני במישור המרוכב. נבדוק אם ניתן לפרק אותו למכפלה של שני מספרים מרוכבים שאינם יחידים.

$$f: \frac{\mathbb{Z}[i]}{\langle 7 \rangle} \rightarrow \frac{\mathbb{Z}}{7\mathbb{Z}} + i \frac{\mathbb{Z}}{7\mathbb{Z}}$$

$$f: (a+bi) = (a \pmod{7}) + i(b \pmod{7})$$

הוכחה כי  $7$  איננו ראשוני

$$f(a_1 + b_1 i) + f(a_2 + b_2 i) = (a_1 + a_2) \pmod{7} + i(b_1 + b_2) \pmod{7}$$

$$f[(a_1 + b_1 i) + (a_2 + b_2 i)] = f[(a_1 + a_2) + i(b_1 + b_2)] =$$

$$= (a_1 + a_2) \pmod{7} + i(b_1 + b_2) \pmod{7}$$

דוגמה 2

$$f[(a_1 + b_1 i) \cdot (a_2 + b_2 i)] = f[a_1 a_2 - b_1 b_2 + i(b_1 a_2 + a_1 b_2)] =$$

$$= (a_1 a_2 - b_1 b_2) \pmod{7} + i(b_1 a_2 + a_1 b_2) \pmod{7}$$

$$f(a_1 + b_1 i) \cdot f(a_2 + b_2 i) = [(a_1 \pmod{7} + i b_1 \pmod{7}) \cdot$$

$$(a_2 \pmod{7} + i b_2 \pmod{7})] \pmod{7} = (a_1 a_2 - b_1 b_2) \pmod{7} + i(b_1 a_2 + a_1 b_2) \pmod{7}$$

$$f(1 + 0i) = 1 \pmod{7} + i \cdot 0 \pmod{7} = 1$$

$$x_2 = (a_2 + b_2 i)$$

ה"ח מסודר .7

$$x_1 = (a_1 + b_1 i)$$

~~$0 = (x_1 - x_2) \pmod{7}$~~   
 ~~$a_1 + b_1 i - a_2 - b_2 i$~~

$$f(x_2) = f(x_1)$$

$$a_2 \pmod{7} + i(b_2 \pmod{7}) = a_1 \pmod{7} + i(b_1 \pmod{7})$$

$$\Downarrow$$

$$(a_2 - a_1) \pmod{7} + i(b_2 - b_1) \pmod{7} = 0$$

$$\Downarrow$$

$$(x_2 - x_1) \pmod{7} = 0$$

$$\Downarrow$$
 ~~$x_2$~~ 

$$x_2 \pmod{7} = x_1 \pmod{7}$$

$a, b \in \{0, \dots, 6\}$  .7  $a + bi$  ה"ח  
ה"ח

$$f(a + bi) = a + i b$$

$a = 0, \dots, 6$   
 $b = 0, \dots, 6$

$\langle 7 \rangle$  :  $f$  פונקציה לכל  $z$  מסוג  $a + bi$

ה"ח

$$f(x_1) = a_1 + b_1 i ; f(x_2) = a_2 + b_2 i$$

$b_2 \neq 0, a_2 \neq 0 ; b_1 \neq 0 \rightarrow a_1 \neq 0$  .7

~~$$f(x_1) \cdot f(x_2) = (a_1 a_2 - b_1 b_2) + i(a_1 b_2 + a_2 b_1)$$~~

$$f(x_1) \cdot f(x_2) \in \mathbb{Z}$$

$$\|f(x_1)\| \cdot \|f(x_2)\| = 7 \cdot k$$

$\exists \|f(x_2)\| \neq 0 \Rightarrow \|f(x_1)\|$  .7

ה"ח  $\exists \|a + bi\|$  פונקציה  $f$   $\neq 0$

ה"ח  $b \neq 0 ; a \neq 0 ; f$   $b \in \{0, \dots, 6\}$   
 $a \in \{0, \dots, 6\}$

$$\exists \|f(a + bi)\|$$

ה"ח -  $\exists$   $\neq 0$

יהי  $R$  חבורת פריקה נתיבת. נניח לכל  $a \in R \setminus \{0\}$  מתקיים  $\mu(a)$  לבנייה מסדר הפירוק הא-פרימיטיבי של  $a$  ב- $R$ . נניח מראש כי  $R$  חבורת פריקה נתיבת.

יהיו  $a, b \in R \setminus \{0\}$ . לכן  $a/b$  קבוע!

$\mu(a) \leq \mu(b)$  ויש שניין  $\mu(a) \leq \mu(b)$

גדרו:  $a$  פריק אם  $\mu(a) = 0$ .

דרישה  
סיוע

$\mu(a) \leq \mu(b) \iff a|b$

$b$  ניתן לכתוב כמכפלה של פריקים:

$b = p_1 \cdot p_2 \cdot \dots \cdot p_n \cdot u_1$

כאשר  $u_1$  אינו פריק.

$a$  ניתן לכתוב כמכפלה של פריקים:

$a = q_1 \cdot \dots \cdot q_m \cdot u_2$

כאשר  $u_2$  אינו פריק.

$a|b$  אכן קיים  $x$  כך ש:

$ax = b$   
 $\Downarrow$

$p_1 \cdot p_2 \cdot \dots \cdot p_n \cdot u_1 = q_1 \cdot \dots \cdot q_m \cdot x \cdot u_2$

מכיוון שיש פריקה נתיבת, יהיו ל- $q_i$  סמנים קצרים  $\mu(q_i)$  ויש  $\mu(p_i)$  סמנים קצרים שמתאים.

אם  $\mu(q_i) > \mu(p_i)$  אז  $q_i \sim p_i$

מכיוון שיש חבורת פריקה נתיבת  $\rightarrow u_1$  אינו פריק.

$\frac{p_i}{u_1} = u_1 \leftarrow$  אינו פריק

אם  $\mu(p_i) > \mu(q_i)$  אז  $p_i \sim q_i$  ויש  $\mu(p_i) > \mu(q_i)$

$$P_2 \cdot P_3 \dots P_m \cdot \hat{u}_1 \cdot u_1 = q_2 \cdot q_3 \dots q_m \cdot x \cdot u_2$$

יש לנו  $q_i$  וצריך להוסיף  $\hat{u}_i$  כדי להפוך את המשוואה לנכונה

$$P_{m+1} \dots P_n \cdot \hat{u}_1 \hat{u}_2 \dots \hat{u}_m u_1 = x \cdot u_2$$

$m=n$  זה המקרה הכללי

$$\hat{u}_1 \cdot \hat{u}_2 \dots \hat{u}_m u_1 = x \cdot u_2$$

$$\mu(b) = n \quad ; \quad \mu(a) = m$$

$$m \leq n$$

$$\Downarrow$$
  
$$\mu(a) \leq \mu(b)$$

אם  $a \sim b$  אז  $\mu(a) = \mu(b)$  כי יש להם אותו מספר ראשוני  
כלומר  $a \sim b \iff \mu(a) = \mu(b)$

$$\frac{a \sim b}{\sim}$$

$$b/a \text{ p.d.} \quad a/b$$

$$\Downarrow$$
  
$$\mu(b) \leq \mu(a) \quad \mu(a) \leq \mu(b)$$

$$\Downarrow$$
  
$$\mu(b) = \mu(a) \text{ ש"ס}$$

$a/b \iff b \rightarrow a$  כלומר  $a \rightarrow b$  זהו אותו הדבר  
 $b/a \iff a \rightarrow b$  כלומר  $b \rightarrow a$  זהו אותו הדבר

$$b/a \text{ p.d.} \quad a/b$$

$$\Downarrow$$
  
$$a \sim b$$
  
$$\underline{\underline{\text{ש"ס}}}$$

$\mu(a) = 0$  מ"מ"ל,  $a$ ,  $\mu$  קב"ל

קב"ל  $\mu$  קב"ל  $\mu$  קב"ל

~~מ"מ"ל~~  $\mu$  קב"ל

$a$  קב"ל

$a \sim 1$

$\mu(a) = \mu(1)$

$\mu(a) = 0$

$R_n = F[x^{1/n}]$  י"ו  $F$  קב"ל,  $n \in \mathbb{N}$  קב"ל  $\mu$  קב"ל

$R_2 = F[x^{1/2}]$   $\sim$   $R_1 = F[x]$   $\mu$  קב"ל

$R_1 \subseteq R_2 \subseteq R_3 \subseteq \dots$   $\mu$  קב"ל

$\mu$  קב"ל  $\mu$  קב"ל  $\mu$  קב"ל

$R = \cup_n R_n$

קב"ל

$x^r \in R$   $\mu$  קב"ל,  $0 < r < \infty$  קב"ל

$\sum a_i x^{r_i}$   $\mu$  קב"ל  $R$  קב"ל  $\mu$  קב"ל

$0 < r_i \in \mathbb{Q}$   $\sim$   $a_i \in F$   $\mu$  קב"ל

קב"ל

$\frac{a}{b}$   $\mu$  קב"ל,  $r \in \mathbb{Q}$   $\mu$  קב"ל

$b = p_1^{k_1} \cdot p_2^{k_2} \cdot \dots \cdot p_n^{k_n}$   $\mu$  קב"ל

$$B = \max(p_1^{k_1}, p_2^{k_2}, \dots, p_n^{k_n})$$

$$x^{\frac{1}{B!}} \in F[x^{\frac{1}{B!}}] = R_B$$

↓

$$x^{\frac{1}{B!}} \in R_B \subseteq R$$

↓

← good notation

$$x^{\frac{1}{b}} = x^{\frac{1}{p_1^{k_1} \cdot p_2^{k_2} \cdot \dots \cdot p_n^{k_n}}} \subseteq R$$

: good notation

$$b = 9 \cdot 8 \cdot 7 = 2^3 \cdot 3^2 \cdot 7$$

$$x^6 = x^{\frac{2 \cdot 3 \cdot 4 \cdot 5 \cdot 6}{9!}} = (x^{\frac{1}{9!}})^{2 \cdot 3 \cdot 4 \cdot 5 \cdot 6}$$

: good notation

$$x^{\frac{a}{b}} \in R$$

$$x^r \in R$$

: good





דוגמה  
 נניח  $n, m \in \mathbb{N}$  קבועים,  $R_n \rightarrow R_m$  איזומופיזם,  $R$  איזומופיזם.

הוכחה

$R_n \rightarrow R_m$  איזומופיזם  
 $y = x^{\frac{1}{n}}$  נבחר

$$R_n = F[x^{\frac{1}{n}}] = F[y] \cong F[x] = R_1$$

$R_m \cong R_1$  ודאי.  
 $R_n \cong R_m$  ודאי.

נניח  $R_n \rightarrow R_n$  איזומופיזם,  $R_1 \rightarrow R_n$  איזומופיזם.

$$R_1 = F[x]$$

היינו  $R$  איזומופיזם של  $R_1$  ודאי.  
 $R$  איזומופיזם של  $R$ .

דוגמה

נניח  $R$  איזומופיזם של  $R$ .  
 $N(a) = \sqrt{\frac{R}{\langle a \rangle}}$   
 $N(a) = \sqrt{\frac{R}{\langle a \rangle}}$   
 $\langle a \rangle$  איזומופיזם של  $R$ .  
 $\langle b \rangle$  איזומופיזם של  $R$ .  
 $\langle a, b \rangle$  איזומופיזם של  $R$ .

שאלה מס' 8

כשהי: יהי  $F$  שצד. הנכחו שבהוא  $F[X]$  יש איגול  
אלקריס באשיריק.

הגיון

$F - F$  וכן  $F[X]$  חתם אלעלי'זי ולכן,  
חמש אלצאל באש' (עצק) ולכן: אליה באשיר'  
ואליה גמל' סיר'ן זה אלחו צהר בהוא לז.  
וכן, נוכית שיש איגול אלקריס אל-סיריקס.  
נניח (בהשל'ק) שיש ין  $n$  אלקריס אל-סיריקס.  
נמן חמש'.

$P_1, P_2, \dots, P_n$

זיה נחיון גאלקרי:  $r = P_1 \cdot P_2 \cdot \dots \cdot P_n + 1$

אנו. חמש אלעלי'זי ולכן זה עצק ולכן זה - א.פ.ד.

לכן  $r$  צריך עביר מכנה של אלקריס אל-סיריקס,  
רז כזו כיה גאלקרי הפ'ק א.

ולכן ישנו אלקריס אל-סיריקס, כן  $r - 1$   
חמש' אלקריס.

אז,  $r$  לא חמש' אלעלי'זי:  $P_1, \dots, P_n$

~~$r = P_1 \cdot P_2 \cdot \dots \cdot P_n + 1$~~

$\frac{r}{\langle P_i \rangle} = 1$        $P_i$  ענד

זיה חמש' שחסי כאל-סיריקס (בוא)  $n$

לע"פ

ג'ו'ן ג'ו'ן

אם  $\alpha \in \mathbb{C}$  אז  $f(x) = x - \alpha$  הוא פולינום מונומיאלי.  
אם  $f(x) \in \mathbb{Z}[x]$  אז  $f(\alpha) = 0$  ולכן  $\alpha$  הוא שורש של  $f(x)$ .

1/0

אם  $\alpha \in \mathbb{C}$  אז  $\alpha$  הוא שורש של  $f(x)$ .

1/1

אם  $\alpha \in \mathbb{C}$  אז  $f(x) = x - \alpha$  הוא פולינום מונומיאלי.

אם  $\alpha \in \mathbb{C}$  אז  $f(x) = x - \alpha$  הוא פולינום מונומיאלי.

$$a_0 + a_1x + a_2x^2 + a_3x^3 + \dots = 0$$

↓

$$a_0 - a_1(-x) + a_2(-x)^2 - a_3(-x)^3 + \dots = 0$$

אם  $\alpha \in \mathbb{C}$  אז  $f(x) = x - \alpha$  הוא פולינום מונומיאלי.

אם  $\alpha \in \mathbb{C}$  אז  $f(x) = x - \alpha$  הוא פולינום מונומיאלי.

1/2

אם  $\alpha \in \mathbb{C}$  אז  $f(x) = x - \alpha$  הוא פולינום מונומיאלי.

1/3

אם  $\alpha \in \mathbb{C}$  אז  $f(x) = x - \alpha$  הוא פולינום מונומיאלי.

$$0 = a_0 + a_1\alpha + a_2\alpha^2 + a_3\alpha^3 + \dots$$

↓

$$0 = a_0 + a_1(\sqrt{\alpha})^2 + a_2(\sqrt{\alpha})^4 + a_3(\sqrt{\alpha})^6 + \dots$$

↓

$$\sqrt{\alpha} \in A$$

1/4

אם  $\alpha \in \mathbb{C}$  אז  $f(x) = x - \alpha$  הוא פולינום מונומיאלי.

1/5

אם  $\alpha \in \mathbb{C}$  אז  $f(x) = x - \alpha$  הוא פולינום מונומיאלי.

אם  $\alpha \in \mathbb{C}$  אז  $f(x) = x - \alpha$  הוא פולינום מונומיאלי.