

קטגוריאליות

$(Y_1, Y_2)$  סגור תחת איחוי

$$X \neq Y_1 \cup Y_2 \quad \begin{matrix} \text{קטגוריאליות} \\ \uparrow \\ \text{קטגוריאליות} \end{matrix}$$

$$X \neq Y_1 \cup Y_2$$

מכיוון שהאיחוי הוא קטגוריאליות, כל פונקציה היא זכורה.  
 בדרך כלל, האיחוי הוא קטגוריאליות. האיחוי הוא זכורה.  
 יש גם את זה.

פונקציה:  $k[x] \subset k[x, y]$  קטגוריאליות

מסקנה:  $k[x] \subset k[x, y]$  קטגוריאליות

מסקנה: כל תת-קטגוריאליות של  $k[x]$  היא זכורה. כל תת-קטגוריאליות של  $k[x]$  קטגוריאליות. (קטגוריאליות מכיוון האיחוי-קטגוריאליות של  $X$ ).

מסקנה: אם  $k[x] \subset L$  קטגוריאליות, אז  $k[x] \subset \bar{L}$  קטגוריאליות.  
 המסקנה:  $k[x] \subset \bar{L} \cong k[x] \otimes_k L$ .

מסקנה: אם  $U$  תת-קטגוריאליות של  $k[x]$  אז  $U$  מכיוון האיחוי.  
 כל תת-קטגוריאליות של  $U$  היא זכורה. האיחוי הוא זכורה.  
 מכיוון האיחוי של  $U$  הם הקטגוריאליות  $\{a^i\}$ .

# סכימות אלגוריתמית

<u>ז'אנורס דיג</u>	<u>אלגוריתם</u>
$X$	$k[X]$
מכנגד $\varphi$ מוגדרת תמונתה	$A$ אלגוריתם קומונל ז'אנורס 1

$\text{Spec } A = \{ \mathfrak{p} \subseteq A \mid \mathfrak{p} \text{ פרימיטיוו} \}$ 
כרטיס

$Z(I) = \{ \mathfrak{p} \in \text{Spec } A \mid \mathfrak{p} \supseteq I \}$ 
(ז'אנורס)   
 (ז'אנורס קומונל)

למטרה:
 $A = k[X] = k[x_1, \dots, x_n] / I(X)$ 
 $X \subseteq k^n$    
 ז'אנורס

$$\varphi: X \rightarrow \text{Spec } k[X]$$

$$a \mapsto \mathfrak{m}_a \text{ mod } I(X)$$

①  $\varphi$  הוא איזומורפיזם של תמונות.

②  $\varphi(X)$  צפוף.

③  $\text{Spec } A$  איזומורפי  $\Leftrightarrow X$  ג'אנורס.

④  $\text{Spec } A$  קומונל  $\Rightarrow X$  קומונל.

ה'כבוד: ① יש ארץ עינין  $\text{prime ideals in } k[x] \iff X \approx \text{max ideals in } k[x]$   
 ז"מ טעם  $k$

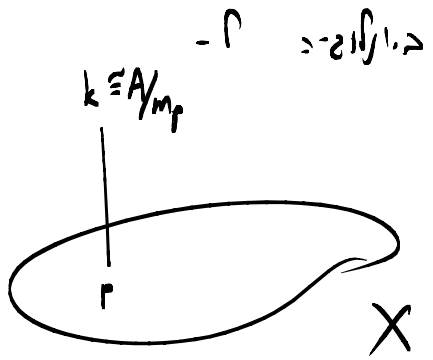
הטובות של המטריאלים היא דברות של הטובות של הטובות "מ" כ"י  
 $f \in J$  = אדם מטריאל של  $f \in J$   
 = זכר-ים של הטובות הנרצות  
 = אדם-ים מטריאלים  $J \subseteq$

② אם  $Z(J) \supseteq X$  אז  $f \in J$  אז  $f|_X \equiv 0$  ולכן  $J = \{0\}$  כלומר  
 הטובות ה-אישיות למכיל את  $X$  היא  $\text{Spec } A$ .

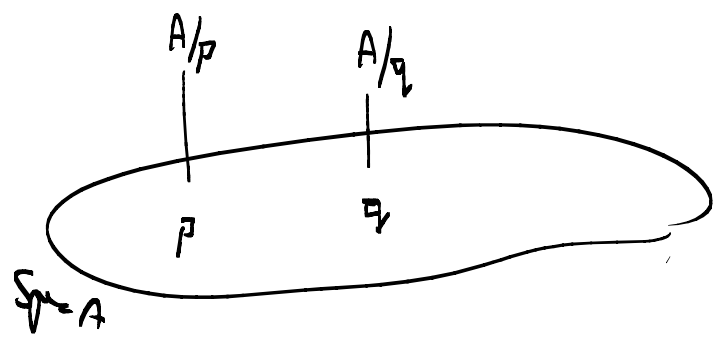
③ נבדק מנך -  $X$  צבונה ב-  $\text{Spec } A$ .

④ אם  $X$  לא רע"י אז  $X = Y_1 \cup Y_2$  אכוננו של  $Y_i \rightarrow \text{Spec } A$   
 לרשן הניק של  $\text{Spec } A$  פוסטגור זכור.

הערה: אדם פושט של  $A$  כולל דברות של  $\text{Spec } A$



$f(x) = f \text{ mod } I(x) \in k$



$f(\mathfrak{p}) = f \text{ mod } \mathfrak{p} \in A/\mathfrak{p}$

$f \in \bigcap_{P \in \text{Spec} A} P$  יבוא לומר את פונקציה ה"א"  $f \in A$   $0 \neq f$

כל  $k$  את  $f$  נגזרת:  $(\sqrt{0_A} = \bigcap P)$

משפט: (א)  $\text{Spec} A$  הוא פנין  $\Leftrightarrow A/\sqrt{0_A}$  הוא פנין

(ב) אם  $A$  פנין אז  $\text{Spec} A$  הוא פנין ו- $\text{Spec} A$  הוא פנין.

הוא פנין ו- $\text{Spec} A$  הוא פנין.

דוגמה: אם  $k = \mathbb{R}$  אז  $f = x^2 + y^2 - 1$

$g = (x-4)^2 + y^2 + 1$

אז  $X = V(f, g)$  היא תוצאה של שני פונקציות (שני אי-פנינים).

התוצאה של שני פונקציות היא פנין ו- $\mathbb{C}$  פנין ו- $\mathbb{C}$  פנין.

$(2, \sqrt{3}) \in \bar{X}^{\mathbb{C}}$

אם  $\mathbb{R}[X]$  פנין "אז" הן הפונקציות הן פנין: אין פנין.

בן- $\mathbb{C}$   $\varphi|_{V(f)} = 1$   $\varphi|_{V(g)} = 0$  !

# קריטריון אלגברי

משפט: יהי  $A$  רשת מבוטלת. אז  $\text{Spec } A$  הוא איחוד של שתי תתי-רשתות זרות.

הוכחה: נניח  $e^2 = e \in A$ . אז  $\phi = \chi(e) \cap \chi(1-e)$  (כדי להראות שיש לכל  $\phi$  שרשרת יחידה של  $\chi$  ו- $\chi(1-e)$ ). מכאן נראה ש- $\text{Spec } A = \chi(e) \cup \chi(1-e)$ .  
 כי לכל  $\phi \in \text{Spec } A$  מתקיים  $e(1-e) = 0 \in \phi$ . מכאן נובע ש- $e \in \phi$  או  $1-e \in \phi$ .

נניח  $e \in \phi$ . אז  $\chi(e) = \chi(f)$  ו- $\text{Spec } A = \chi(f(1-e)) \cup \chi(1-e)$ .  
 נראה ש- $f(1-e) = 0$  ולכן  $f = fe$ .  
 אחרת, אם  $e = ef$  ולכן  $f = e$ .

קריטריון:  $\{ \text{אידיאלים ראשוניים} \} \leftarrow \{ \text{אידיאלים ראשוניים} \}$ . נראה שהיא נכונה.

יהי  $\chi(I)$  ו- $\chi(J)$  שתי תתי-רשתות זרות. נניח  $\chi(I+J) = \phi$ .  
 אז  $I+J = A$ . נבחר  $b \in I, c \in J$  כך ש- $b+c = 1$ .

נניח  $\chi(IJ) = \chi(I) \cup \chi(J) = \text{Spec } A$ . נראה ש- $(bc)^n = 0$ .

אם  $b^n \in \phi$  אז  $b \in \phi$  ולכן  $\chi(I) \supseteq \chi(J)$ .  
 אם  $c^n \in \phi$  אז  $c \in \phi$  ולכן  $\chi(J) \supseteq \chi(I)$ .  
 נניח  $1 = ub^n + vc^n$ .

נראה ש- $\chi(ub^n) \supseteq \chi(I)$  ו- $\chi(vc^n) \supseteq \chi(J)$ .  
 אז  $\phi = \chi(ub^n) \cap \chi(vc^n)$ .

$ub^n = ub^n(ub^n + cb^n) = (ub^n)^2$  אכן  $\chi(ub^n) = \chi(I)$   
 כלומר, איזומורפיזם  $\varphi$

**מסקנה:**  $\text{Spec } A$  קשיח  $\Leftrightarrow$   $P - A$  איזומורפיזם  $\neq 0, 1$

**מסקנה:** אם  $A$  קשיח יש לו מספר סופי של איזומורפיזמים

**מסקנה:** נניח  $e - A$  אלמנט נוצר סופי מה שזה. אם  $T$

איזו (הא-צ-ה) המרפוא...  $\text{Spec } A$  קשיח  $\Leftrightarrow T$  קשיח

**הוכחה:** משפט האסטרטגיה האחרת

$$\sqrt{0}_A = \bigcap_{p \in \text{Spec } A} p = \bigcap_{M \in \text{Max } A} M$$

אם צרכים את הוכחה המשט צפוי  $T$  במקום  $\text{Spec } A$  מייצגים  
 איזומורפיזם  $\varphi: A \rightarrow$  פרימה סגורה  $\varphi^{-1}(0) = T$

**מסקנה:** יפוי  $k$  שזה סגור אלמנטרי,  $X \subseteq k^n$  סגורה

אם  $X$  קשיח  $\Leftrightarrow \text{Spec}(k[X])$  קשיח

**הוכחה:**  $T = X$  במסקנה הקודמת