

عقيدية:

إذا كانت $V, W \subset \mathbb{R}^n$ متوحدات أُصينية فإِنَّه كلاً من $V \cap W$ و $V \cup W$ متوحدتان أُصينيتان.

البرهان:

نقصد $V = V(f_1, \dots, f_s)$ ، $W = V(g_1, \dots, g_t)$ عندئذٍ يصبح المطلوب

(1) $V \cap W = V(f_1, \dots, f_s, g_1, \dots, g_t)$

الأصناف المتكافئة $f_i = 0$ و $g_j = 0$ كلهم.

(2) $V \cup W = V(f_i, g_j \mid 1 \leq i \leq s, 1 \leq j \leq t)$ $f_i, g_j = 0$

f_i و g_j صفرية.

(1) تعني أنه وقوع نقطة من $V \cap W$ ، ولتكن $P = (a_1, \dots, a_n)$ يَعود لـ $V \cap W$ $f_i(P) = 0$

لكل $1 \leq i \leq s$ و $1 \leq j \leq t$ $g_j(P) = 0$ و $f_i = 0$ و $g_j = 0$

$P \in V \cap W \rightarrow \begin{cases} f_1 = \dots = f_s = 0 \\ g_1 = \dots = g_t = 0 \end{cases}$

وهذا يكفي:

$f_1 = f_2 = \dots = f_s = g_1 = g_2 = \dots = g_t = 0$

وهذه النقطة هي متوحدت أُصينية حسب التعريف.

(2) إذا فرضنا $P = (a_1, \dots, a_n) \in V$ عندئذٍ $f_i(P) = 0$ لكل $1 \leq i \leq s$

وهو $f_i, g_j(P) = 0$ إذ $P \in V(f_i, g_j)$

وهو $V(f_i, g_j) \supseteq V$

وبنفس الطريقة نجد أنه $V(f_i, g_j) \supseteq W$

(*) $V \cup W \subseteq V(f_i, g_j)$ وهو فإنه

$1 \leq i \leq s, 1 \leq j \leq t$

ومن جهة ثانية:

لنأخذ $V(f_i, g_j)$ $p \in V$ فإذًا وقعت $p \in V$ فيكونه تم المطلوب.
وإذا لم تقع p في V فهذا يعني أنه يوجد عدد i_0 مثلًا بحيث f_{i_0} لا يفيء عند p
 $f_{i_0}(p) \neq 0$

وبما أنه $f_{i_0}(p) \neq 0$ $f_{i_0}(p) \neq 0$ لكن $1 \leq j \leq t$ وهذا معنا $p \in W$
وهو

****** $V(f_i, g_j) \subseteq WUV$

وهذا ****** $\&$ ****** فإنه $WUV = V(f_i, g_j)$ ويتم المطلوب.

نتيجة: اجتماع وتقاطع عدد من المستويات الأيمن هو مجموعة أئمن.

مثال: لقرنة المستوي (x, y) والمحور z عند $z=0$:

$V(x, y) \cup V(z) = V(xz, yz)$
 $= V(xz) \cap V(yz) =$ الفضاء الأئمن 3-space

$V(x, y) \cap V(z) = V(x, y, z) = \{0, 0, 0\}$
صفر

4) المثاليات: Ideals

نذكر تعريف المثالي:

$I \subseteq K[x_1, \dots, x_n]$ نقول إنه I مثالي:

$0 \in I$

$f + g \in I \quad \forall f, g \in I$

$h \cdot f \in I \quad \forall f \in I \quad h \in K[x_1, \dots, x_n]$

تعريف:

إذا كانت $f_1, \dots, f_s \in K[x_1, \dots, x_n]$ عندئذٍ تعرف المجموعة المولدة بـ f_1, \dots, f_s بالمتغيرات المحدود

هذه

$$\langle f_1, \dots, f_s \rangle = \left\{ \sum_{i=1}^s h_i f_i \mid h_i \in K[x_1, \dots, x_n] \right\}$$

وهذه المجموعة هي كل مثالي كما توضح العبارة التالية.

ملاحظة:

إذا كانت $f_1, \dots, f_s \in K[x_1, \dots, x_n]$ فلهذا $\langle f_1, \dots, f_s \rangle$ مثالي في $K[x_1, \dots, x_n]$

البرهان:

- $0 \in \langle f_1, \dots, f_s \rangle$ وبتعريفه. (لأنه $0 = 0f_1 + 0f_2 + \dots + 0f_s$)
- بفرضه $f = \sum_{i=1}^s h_i f_i$ و $g = \sum_{i=1}^s h'_i f_i$ عندئذٍ:

$$f + g = \sum_{i=1}^s (h_i f_i + h'_i f_i) = \sum_{i=1}^s (h_i + h'_i) f_i \in \langle f_1, \dots, f_s \rangle$$

• إذا كان $f = \sum_{i=1}^s p_i f_i$ وليكن $h \in K[x_1, \dots, x_n]$ عندئذٍ:

$$h \cdot f = \sum_{i=1}^s h (p_i f_i) = \sum_{i=1}^s (h p_i) f_i \in \langle f_1, \dots, f_s \rangle$$

ملاحظة:

يمكن التعبير عن المثالي $\langle f_1, \dots, f_s \rangle$ على شكل جملة معادلات

$$f_1 = 0, f_2 = 0, \dots, f_s = 0 \quad (*)$$

إذا فرضنا المعادلة الأولى بـ h_1 والثانية بـ h_2 ... والأخيرة بـ h_s ثم جمعنا

نجد:

$$h_1 f_1 + h_2 f_2 + \dots + h_s f_s = 0 \quad (**)$$

المحبة (* *) ناقبة عن المحبة (*) بإجراء عمليات جبرية ومنه فلا بد من أن الطرف الأيسر منها هو عطف من $\langle f_1, f_2, \dots, f_s \rangle$.

مثال: لنأخذ المحبة 1

$$x = 1 + t$$

$$y = 1 + t^2$$

ونكتب المحبة بالشكل:

$$x - 1 - t = 0$$

$$x - 1 - t^2 = 0$$

(1)

كما حذف الحدود التي تقوى t بقدر المعادلة الأخرى $(x - 1 + t)$ وبقدر المعادلة الثانية $(1 - t)$ ثم جمع النتائج:

$$(x - 1 + t)(x - 1 - t) - 1(x - 1 - t^2) = 0$$

$$(x - 1)^2 - t^2 - y + 1 + t^2 = 0$$

$$(x - 1)^2 - y + 1 = 0$$

$$x^2 - 2x + 1 - y + 1 = 0$$

وهذه أصبحت بهذا الشكل:

$$x^2 - 2x - y + 2 = 0$$

وهذه المعادلة يعبر عنها بدلالة التالي المولد بالمحبة (1). أي:

$$x^2 - 2x - y + 2 \in \langle x - 1 - t, y - 1 - t^2 \rangle$$

ملاحظة:

(1) التالي المولد بعد وقت من كثيرات الحدود مسبقا في متباين التوليد وسبق كثيرات الحدود قاعدة للمالي.

وكل مالي في $K[x_1, \dots, x_n]$ هو مالي من التوليد.

(2) هناك تشابه بين الفضاءات الجزئية والماليات من حيث:

(1) الإغلاق بالنسبة للجمع

(2) الإغلاق بالنسبة للضرب

(3) التوليد والقاعدة.

مبرهنة:

إذا كانت $\{f_1, \dots, f_s\}$ و $\{g_1, \dots, g_t\}$ قاعدتين لـ I في $K[x_1, \dots, x_n]$ حيث $\langle f_1, \dots, f_s \rangle = \langle g_1, \dots, g_t \rangle$ عند تقاطعهما يكون $V(f_1, \dots, f_s) = V(g_1, \dots, g_t)$.

مثال: ليكن $I_1 = \langle \overbrace{2x^2 + 3y^2 - 11}^{f_1}, \overbrace{x^2 - y^2 - 3}^{f_2} \rangle$

$I_2 = \langle x^2 - 4, y^2 - 1 \rangle$

أثبت أنه $I_1 = I_2$ ثم استنتج أنه $V(I_1) = V(I_2)$

الحل:

لناخذ المحلة $\left. \begin{array}{l} x^2 - y^2 - 3 = 0 \\ 2x^2 + 3y^2 - 11 = 0 \end{array} \right\} (1)$
تقريباً بـ 3
تقريباً بـ 1

نضرب $f_1(1) + f_2(3) = 0$ ثم نجمع

$2x^2 + 3y^2 - 11 + 3x^2 - 3y^2 - 9 = 0$

$5x^2 - 20 = 0$

$x^2 - 4 = 0$

(بنفس الطريقة عند x^2)

$1 \cdot f_1 - 2 \cdot f_2 = 0$

$2x^2 + 3y^2 - 11 - 2x^2 + 2y^2 + 6 = 0$

$y^2 - 1 = 0$

وهذه المحلة $\left. \begin{array}{l} x^2 - 4 = 0 \\ y^2 - 1 = 0 \end{array} \right\}$ (2) ناتجة عن (1) بإجراء تقنيات جبرية وبالتالي يمكننا كتابة

وهذه

$I_1 = \langle 2x^2 + 3y^2 - 11, x^2 - y^2 - 3 \rangle =$

$\langle x^2 - 4, y^2 - 1 \rangle = I_2$

وهذه حسب المبرهنة السابقة $V(I_1) = V(I_2)$

ونجد أنه الجواب هو $(\pm 2, \pm 1)$.

ملاحظة:

المغنى من المبرهنه الأخرى هو أنه تغير قاعدة صا إلى ما لا يغيره

التوقعه الأفضيه

لذلك يتم اللجوء إلى تغير قاعدة صا إلى إقامه أبسط لتسهيل إيجاد اشتقاقه الأفضيه.
وهذا معناه أيضاً أنه المتغيرات تتغيره بواسطة متاليات وليس بواسطة كثيرات حدود.

انتهت المحاضرة التاسعة

تمرين 8-1

إيجاد حدودية غير صفرية في $\mathbb{Z}_2[x, y, z]$ ولكن لا تتقدم نقاط \mathbb{Z}_2^3 لوائتنا

$$f(x, y, z) = x^2 y z - x y z$$

$$V(a, b, c) \in \mathbb{Z}_2^3 : f(a, b, c) = 0$$

$$V(\underbrace{x^2 + y^2 - 2}_{f_1}, \underbrace{xy - 1}_{f_2})$$

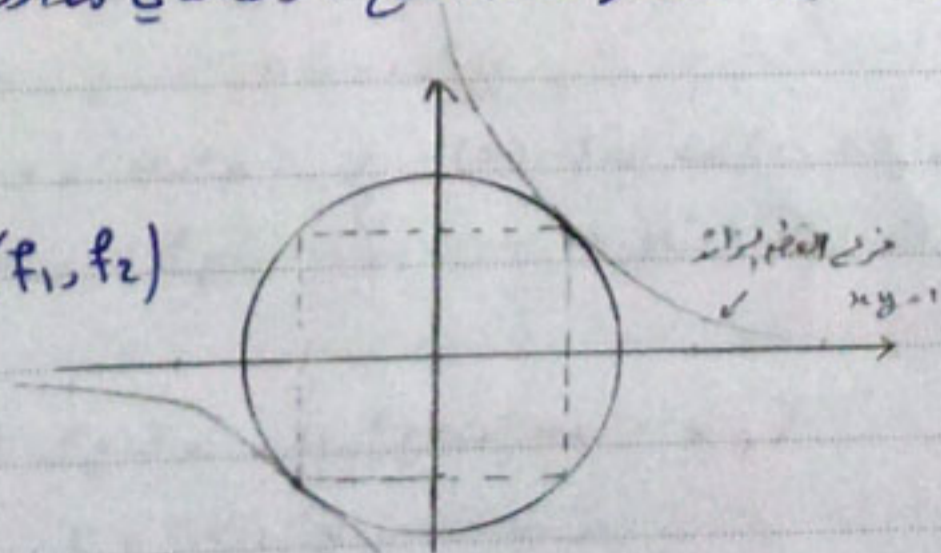
حل تمرين 8-2: ارضي

- نلاحظ أنه f_1 تقدم نقاط الدائرة التي نصف قطرها $\sqrt{2}$.

- نلاحظ أنه f_2 تقدم نقاط القطع الزائ الذي معادلته $xy = 1$.

وهذه كل البسطة له

$$\{(1, 1, 1), (-1, -1, 1)\} = V(f_1, f_2)$$



نقاط تقاطع الدائرة $xy=1$