

Теорема на Hilbert за базиса. Еднозначно разлагане на полиноми.

1. Ньотерови пръстени

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.1. *Комутативният пръстен с единица R е ньотеров, ако всеки идеал I в R е крайно породен, $I = \langle x_1, \dots, x_k \rangle$ за някои $x_1, \dots, x_k \in R$.*

ТВЪРДЕНИЕ 2.2. *Комутативният пръстен с единица R е ньотеров тогава и само тогава, когато всяка ненамаляваща редица от идеали*

$$I_1 \subseteq I_2 \subseteq \dots \subseteq I_n \subseteq I_{n+1} \subseteq \dots \quad (2.1)$$

се стабилизира след краен брой стъпки.

В частност, ако R е ньотеров пръстен, то всяко пораждащо подмножество S на идеал $\langle S \rangle \triangleleft R$ има крайно пораждащо подмножество $\{s_1, \dots, s_n\} \subseteq S$, $\langle S \rangle = \langle s_1, \dots, s_n \rangle$.

Доказателство: Нека R е ньотеров пръстен и (2.1) е ненамаляваща редица от идеали. Твърдим, че $I := \cup_{s=1}^{\infty} I_s$ е идеал в R . Наистина, за произволни $a, b \in I$ съществуват $p, q \in \mathbb{N}$, така че $a \in I_p$, $b \in I_q$. Ако $n := \max(p, q)$, то $a, b \in I_n$ и $a - b \in I_n \triangleleft R$. За $\forall a \in I_p$ и $\forall r \in R$, имаме $ar \in I_p \subseteq I$, така че I е идеал в R . По определението за ньотеровост, идеалът $I = \langle a_1, \dots, a_k \rangle = Ra_1 + \dots + Ra_k$ е крайнопороден. Ако $a_j \in I_{n_j}$ и $n := \max(n_1, \dots, n_k)$, то за всяко $m \geq n$ е в сила $I \subseteq I_n \subseteq I_m \subseteq I$. Следователно $I = I_n = I_{n+1} = \dots$ и редицата (2.1) се стабилизира след краен брой стъпки.

Ще докажем, че ако всяка ненамаляваща редица от идеали 2.1 се стабилизира след краен брой стъпки, то всяко множество $S \subseteq R$ има крайно подмножество $\{s_1, \dots, s_n\} \subseteq S$, така че $\langle S \rangle = \langle s_1, \dots, s_n \rangle$. Оттук следва, че условието за стабилизация на ненамаляващите редици от идеали е достатъчно за ньотеровостта на пръстена. Освен това, ако R е ньотеров пръстен то всяко пораждащо множество на идеал има крайно пораждащо подмножество, защото стабилизацията на ненамаляващите редици от идеали е необходимо условие за ньотеровост.

С допускане на противното, нека $S \subseteq R$ е такова подмножество, че идеалът $I = \langle S \rangle$ няма крайна пораждаща система $\{s_1, \dots, s_n\} \subseteq S$. Тогава избираме $\sigma_1 \in S$. С индукция по $n \in \mathbb{N}$, ако $\sigma_1, \dots, \sigma_n \in S$ са такива, че $\sigma_i \in S \setminus \langle \sigma_1, \dots, \sigma_{i-1} \rangle$ за $\forall 2 \leq i \leq n$, то съществува $\sigma_{n+1} \in S \setminus \langle \sigma_1, \dots, \sigma_n \rangle$. В противен случай, от $S \subseteq I_n := \langle \sigma_1, \dots, \sigma_n \rangle$ следва $\langle S \rangle \subseteq I_n$, защото I_n е затворено относно събиране на свои елементи и умножение с елементи на R . Комбинирайки с $I_n \subseteq \langle S \rangle$ получаваме $I = I_n$, така че крайното подмножество $\{\sigma_1, \dots, \sigma_n\} \subseteq S$ поражда I . Това противоречи на допускането и доказва съществуването на безкрайна редица $\{\sigma_n\}_{n=1}^{\infty} \subseteq S$, изпълняваща условието $\sigma_n \in S \setminus I_{n-1} := \langle \sigma_1, \dots, \sigma_{n-1} \rangle$ за $\forall n \geq 2$. Безкрайната редица от идеали $I_{n-1} \subsetneq I_n$ е строго растяща. Това противоречи на предположението за стабилизация на ненамаляващите редици от идеали и доказва твърдението, Q.E.D.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.3. Идеалът I в комутативен пръстен с единица R е главен, ако се състои от кратните на някакъв свой елемент,

$$I = \langle \alpha \rangle := \{\alpha r \mid r \in R\} \quad \text{за някое } \alpha \in R.$$

Комутативна област с единица R е област на главни идеали, ако всеки идеал I в R е главен, $I = \langle \alpha \rangle$ за някое $\alpha \in I$.

Областите на главни идеали са частни случаи на нютерови комутативни области. Следващата задача илюстрира съществуването на пораждаща система S на главен идеал $I = \langle \alpha \rangle$ с $\langle s \rangle \subsetneq I$ за всяко $s \in S$.

ЗАДАЧА 2.4. Нека S е множеството на естествените числа от вида $2r$, където r пробягва нечетните прости числа, а I е идеалът в \mathbb{Z} , породен от S . Да се докаже, че:

- (i) идеалът I е главен и да се намери пораждащ на I ;
- (ii) не съществува елемент на S , пораждащ I ;
- (iii) всеки два различни елемента на S пораждат I .

2. Модули над комутативен пръстен с единица

Модул M над комутативен пръстен с единица R е линейно пространство над R . По-точно:

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.5. Непразното множество M е модул над комутативния пръстен с единица R , ако в M са определени събиране

$$\begin{aligned} M \times M &\longrightarrow M, \\ (x, y) &\mapsto x + y \quad \text{за } x, y \in M \end{aligned}$$

и умножение

$$\begin{aligned} R \times M &\longrightarrow M, \\ (r, x) &\mapsto rx \quad \text{на } x \in M \text{ с } r \in R, \end{aligned}$$

изпълняващи свойствата:

- (i) асоциативност на събирането: $(x + y) + z = x + (y + z)$ за $\forall x, y, z \in M$;
- (ii) комутативност на събирането: $x + y = y + x$ за $\forall x, y \in M$;
- (iii) съществува нулев елемент 0_M , така че $x + 0_M = x$ за $\forall x \in M$;
- (iv) за $\forall x \in M$ съществува противоположен елемент $\exists(-x) \in M$, така че $x + (-x) = 0_M$;
- (v) дистрибутивен закон над скаларен множител: $(r + s)x = rx + sx$ за $\forall r, s \in R, \forall x \in M$;
- (vi) дистрибутивен закон над векторен множител: $r(x + y) = rx + ry$ за $\forall r \in R, \forall x, y \in M$;
- (vii) $(rs)x = r(sx)$ за $\forall r, s \in R, \forall x \in M$;
- (viii) $1_R x = x$ за $\forall x \in M$ и $1_R \in R$.

Абелева група $(M, +)$ е R -модул тогава и само тогава, когато съществува изображение $R \times M \rightarrow M, (r, x) \mapsto rx$, изпълняващо свойствата (v)-(viii) от Определение 2.5.

Всеки комутативен пръстен с единица R е модул над себе си.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.6. Изображението $\varphi : M \rightarrow N$ е хомоморфизъм на R -модула M в R -модула N , ако

$$\varphi \left(\sum_{i=1}^n r_i x_i \right) = \sum_{i=1}^n r_i \varphi(x_i)$$

за произволни $r_1, \dots, r_n \in R$ и $x_1, \dots, x_n \in M$.

Взаимно еднозначните хомоморфизми на R -модули се наричат изоморфизми на R -модули.

ЗАДАЧА 2.7. Да се докаже, че изображението $\varphi : M \rightarrow N$ на R модули M и N е хомоморфизъм на R -модули тогава и само тогава, когато за произволни $x, y \in M$ и произволно $r \in R$ са в сила равенствата

$$\varphi(x + y) = \varphi(x) + \varphi(y) \quad \text{и} \quad \varphi(rx) = r\varphi(x).$$

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.8. Непразното подмножество N на модул M над комутативен пръстен с единица R е R -подмодул, ако заедно с произволни свои елементи $n_1, \dots, n_k \in N$ съдържа всички техни R -линейни комбинации

$$r_1 n_1 + \dots + r_k n_k.$$

ЗАДАЧА 2.9. Нека R е комутативен пръстен с единица, M е R -модул. Да се докаже, че:

(i) непразното подмножество $N \subseteq M$ е R -подмодул тогава и само тогава, когато за произволни $x, y \in N$ и произволно $r \in R$ са в сила $x + y \in N$ и $rx \in N$;

(ii) ако N е R -подмодул на M , то $(N, +)$ е подгрупа на $(M, +)$.

В частност, ако N е подмодул на M , то $(N, +)$ е абелева група.

ЗАДАЧА 2.10. Нека $(M, +)$ е адитивно записана абелева група. За произволно естествено n определяме $nx = x + \dots + x$ като n -кратната сума на x . Полагаме $0x = 0 \in M$ за $0 \in \mathbb{Z}$ и $(-n)x = -(nx)$ за $\forall n \in \mathbb{N}$. Да се докаже, че:

(i) M е \mathbb{Z} -модул относно така определеното изображение

$$\mathbb{Z} \times M \longrightarrow M,$$

$$(n, x) \mapsto nx \quad \text{за} \quad \forall n \in \mathbb{Z}, \quad \forall x \in M;$$

(ii) $(N, +)$ е подгрупа на $(M, +)$ тогава и само тогава, когато N е \mathbb{Z} -подмодул на M ;

(iii) изображението $\varphi : M \rightarrow M_1$ в адитивно записана абелева група $(M_1, +)$ е хомоморфизъм на групи тогава и само тогава, когато е хомоморфизъм на \mathbb{Z} -модули.

ЛЕМА-ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.11. Нека R е комутативен пръстен с единица, M е R -модул, а N е R -подмодул на M . Умножението на елементи $x \in M$ на модула с елементи $r \in R$ на пръстена индуцира коректно определено умножение

$$R \times (M, +)/(N, +) \longrightarrow (M, +)/(N, +),$$

$$(r, m + N) \mapsto r(m + N) = rm + N$$

на елементи $m + N$ на фактор-групата $(M, +)/(N, +)$ с елементи $r \in R$ и превръща M/N в R -модул.

Модулът M/N над R се нарича фактор-модул на M относно N .

Вземайки предвид, че всеки идеал I в R е R -модул, стигаме до извода, че произволен фактор-пръстен R/I има структура на R -модул.

Доказателство: Подгрупата $(N, +)$ на абелевата група $(M, +)$ е нормална, така че фактор-групата $(M, +)/(N, +)$ е коректно определена. За коректността на умножението на елементи $m + N$ на $(M, +)/(N, +)$ с елементи r на R забелязваме, че ако $m + N = m' + N$, то $m' - m \in N$, така че $rm' - rm = r(m' - m) \in N$, защото N е R -подмодул на M . Отгук $rm + N = rm' + N$ и произведението $r(m + N) = rm + N$ не зависи от избора на представител m на съседния клас $m + N$ по модул $(N, +)$.

Непосредствено се проверява, че

$$\begin{aligned} (r + s)(m + N) &= (r + s)m + N = rm + sm + N = \\ &= (rm + N) + (sm + N) = r(m + N) + s(m + N), \\ r[(m_1 + N) + (m_2 + N)] &= r(m_1 + m_2 + N) = r(m_1 + m_2) + N = \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &= rm_1 + rm_2 + N = (rm_1 + N) + (rm_2 + N) = r(m_1 + N) + r(m_2 + N), \\ (rs)(m + N) &= (rs)m + N = r(sm) + N = r(sm + N) = r[s(m + N)] \quad \text{и} \\ 1_R(m + N) &= 1_R m + N = m + N \end{aligned}$$

за произволни $m + N, m_1 + N, m_2 + N \in M/N$, и произволни $r, s \in R$, Q.E.D.

ЗАДАЧА 2.12. (Теорема за хомоморфизмите на модули) *Да се докаже, че ако $\varphi : M \rightarrow N$ е хомоморфизъм на R -модули, то ядрото*

$$\ker \varphi := \{\mu \in M \mid \varphi(\mu) = 0_N\}$$

на φ е R -подмодул на M , образът

$$\operatorname{im} \varphi := \{\varphi(m) \mid m \in M\}$$

е R -подмодул на N и изображението

$$\bar{\varphi} : M/\ker \varphi \longrightarrow \operatorname{im} \varphi,$$

$$\bar{\varphi}(m + \ker \varphi) = \varphi(m) \quad \text{за } \forall m + \ker \varphi \in M/\ker \varphi$$

е коректно определен изоморфизъм на R -модули.

Упътване: Проверете първо, че $0_R \cdot y = 0_N$ за $\forall y \in N$, $r \cdot 0_N = 0_N$ за $\forall r \in R$ и $\varphi(x_1 - x_2) = \varphi(x_1) - \varphi(x_2)$ за $\forall x_1, x_2 \in M$.

ЗАДАЧА 2.13. *Нека R е комутативен пръстен с единица, M е R -модул, а $x \in M$ е елемент на M . Определяме анулатора на x в R като множеството*

$$A_x = \{r \in R \mid rx = 0_M\}.$$

Да се докаже, че:

- (i) A_x е идеал в R ;
- (ii) подмножеството $Rx = \{rx \mid r \in R\}$ на M е R -подмодул;
- (iii) изображението

$$\bar{\varphi} : R/A_x \longrightarrow Rx,$$

$$\bar{\varphi}(r + A_x) = rx \quad \text{за } \forall r + A_x \in R/A_x$$

на фактор-пръстена R/A_x е коректно зададен изоморфизъм на R -модули.

Упътване: За (iii) е достатъчно да проверите, че изображението

$$\varphi : R \longrightarrow Rx,$$

$$\varphi(r) = rx \quad \text{за } \forall r \in R$$

е хомоморфизъм на R -модули с ядро $\ker \varphi = A_x$ и образ $\operatorname{im} \varphi = Rx$.

ЗАДАЧА 2.14. *Нека R е комутативен пръстен с единица, M е R -модул, $x, y \in M$. Да се докаже, че:*

- (i) $Rx + Ry$ е подмодул на M , съдържащ Ry ;
- (ii) $Rx \cap Ry$ е подмодул на M , съдържащ се в Rx ;
- (iii) фактор-модулите $Rx/(Rx \cap Ry)$ и $(Rx + Ry)/Ry$ са изоморфни.

Упътване: За (iii) е достатъчно да проверите, че

$$\varphi : Rx \longrightarrow (Rx + Ry)/Ry,$$

$$\varphi(rx) = rx + Ry \quad \text{за } \forall rx \in Rx$$

е хомоморфизъм на R -модули с ядро $\ker \varphi = Rx \cap Ry$ и образ

$$\operatorname{im} \varphi = (Rx + Ry)/Ry.$$

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.15. *Модулът M над комутативния пръстен с единица R е крайно породен, ако съществуват краен брой елементи $x_1, \dots, x_n \in M$, така че $M = \{r_1x_1 + \dots + r_nx_n \mid r_i \in R\}$ се състои от R -линейните комбинации на тези елементи. В такъв случай бележим $M = Rx_1 + \dots + Rx_n$.*

ЛЕМА 2.16. Ако R е нютеров комутативен пръстен с единица, а M е крайно породен R -модул, то всеки R -подмодул N на M е крайно породен над R .

Доказателство: С индукция по броя n на пораждащите μ_1, \dots, μ_n на $M = R\mu_1 + \dots + R\mu_n$, ако $M = R\mu_1$, то за произволен R -подмодул N на $M = R\mu_1$ множеството

$$C_N = \{r \in R \mid r\mu_1 \in N\}$$

на коефициентите на елементите на N е идеал в R . Пръстенът R е нютеров, така че съществуват краен брой пораждащи r_1, \dots, r_l на $C_N = \langle r_1, \dots, r_l \rangle = Rr_1 + \dots + Rr_l$. Тогава $N = Rr_1\mu_1 + \dots + Rr_l\mu_1$ е крайно породен R -модул.

Ако $M = R\mu_1 + \dots + R\mu_{n-1} + R\mu_n$ има $n \geq 2$ пораждащи, то фактор-модулът $M/R\mu_n = R(\mu_1 + R\mu_n) + \dots + R(\mu_{n-1} + R\mu_n)$ има $n-1$ пораждащи, защото всеки елемент на $M/R\mu_n$ е от вида $\sum_{i=1}^n r_i\mu_i + R\mu_n = \sum_{i=1}^{n-1} r_i(\mu_i + R\mu_n)$. Сумата

$N + R\mu_n = \{y + r\mu_n \mid y \in N, r \in R\}$ е R -подмодул на M , съдържащ $R\mu_n$, така че фактор-модулът $(N + R\mu_n)/R\mu_n$ е коректно определен R -подмодул на $M/R\mu_n$. По индукционно предположение, подмодулът $(N + R\mu_n)/R\mu_n$ на $(n-1)$ -породения R -модул $M/R\mu_n$ е крайно породен, т.е.

$$(N + R\mu_n)/R\mu_n = R(\nu_1 + R\mu_n) + \dots + R(\nu_m + R\mu_n)$$

за някакви елементи $\nu_1, \dots, \nu_m \in N$.

От друга страна, R -подмодулът $N \cap R\mu_n$ на $R\mu_n$ е крайно породен или

$$N \cap R\mu_n = R\lambda_1 + \dots + R\lambda_l$$

за подходящи $\lambda_1, \dots, \lambda_l \in N \cap R\mu_n$.

Твърдим, че

$$N = R\lambda_1 + \dots + R\lambda_l + R\nu_1 + \dots + R\nu_m \quad (2.2)$$

се поражда от $\lambda_1, \dots, \lambda_l, \nu_1, \dots, \nu_m \in N$ като R -модул. Включването

$$R\lambda_1 + \dots + R\lambda_l + R\nu_1 + \dots + R\nu_m \subseteq N$$

следва от $\lambda_j, \nu_i \in N$. Всеки елемент $x \in N$ отговаря на елемент

$$x + R\mu_n = \sum_{i=1}^m r_i(\nu_i + R\mu_n) = \sum_{i=1}^m r_i\nu_i + R\mu_n \in (N + R\mu_n)/R\mu_n.$$

Следователно $x_o := x - \sum_{i=1}^m r_i\nu_i \in N \cap R\mu_n$, откъдето $x_o = \sum_{j=1}^l s_j\lambda_j$ за подходящи $s_j \in R$. По този начин получаваме, че

$$x = \sum_{j=1}^l s_j\lambda_j + \sum_{i=1}^m r_i\nu_i \in R\lambda_1 + \dots + R\lambda_l + R\nu_1 + \dots + R\nu_m.$$

Това доказва $N \subseteq R\lambda_1 + \dots + R\lambda_l + R\nu_1 + \dots + R\nu_m$ и (2.2), Q.E.D.

ЗАДАЧА 2.17. Нека k е поле, а $M = k[x]\mu_1 + k[x]\mu_2$ е $k[x]$ -модул с два пораждащи μ_1 и μ_2 . Да се докаже, че всеки $k[x]$ -подмодул N на M може да се породи от не повече от два елемента.

Упътване: Използвайте, че $k[x]$ е област на главни идеали.

3. Алгебри над комутативен пръстен с единица. Цяла зависимост.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.18. Ако R и S са комутативни пръстени с единица, S е R -модул и

$$r(s_1 s_2) = (rs_1)s_2 \quad \text{за } \forall s_1, s_2 \in S, \quad \forall r \in R,$$

то казваме, че S е R -алгебра.

ПРИМЕР 2.19. Пръстенът $R[x_1, \dots, x_n]$ на полиномите на x_1, \dots, x_n с коефициенти от комутативен пръстен с единица R е R -алгебра.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.20. Хомоморфизъм $\varphi : S_1 \rightarrow S_2$ на R -алгебри е хомоморфизъм на пръстени, който е и хомоморфизъм на R -модули.

ЗАДАЧА 2.21. Да се докаже, че изображението $\varphi : S_1 \rightarrow S_2$ на R -алгебри е хомоморфизъм на R -алгебри тогава и само тогава, когато са изпълнени едновременно следните три условия:

- (i) $\varphi(s + t) = \varphi(s) + \varphi(t)$ за $\forall s, t \in S_1$;
- (ii) $\varphi(\rho s) = \rho\varphi(s)$ за $\forall \rho \in R, \forall s \in S_1$;
- (iii) $\varphi(st) = \varphi(s)\varphi(t)$ за $\forall s, t \in S_1$.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.22. Непразното подмножество S_o на R -алгебра S е R -подалгебра, ако S_o е подпръстен с единица на S и R -подмодул на S .

ЗАДАЧА 2.23. Да се докаже, че непразното подмножество S_o на R -алгебра S е R -подалгебра тогава и само тогава, когато за произволни $x, y \in S_o$ и произволно $r \in R$ са в сила $x - y, xy, rx, 1_S \in S_o$.

ЗАДАЧА 2.24. Нека S е комутативен пръстен с единица 1, а \mathbb{Z} е пръстенът на целите числа. Да се докаже, че:

- (i) S е \mathbb{Z} -алгебра относно изображението $\mathbb{Z} \times S \rightarrow S, (n, s) \mapsto ns$, описано в Задача 2.10;
- (ii) всеки подпръстен S_o на S е \mathbb{Z} -подалгебра;
- (iii) всеки хомоморфизъм $\varphi : S \rightarrow S'$ на комутативни пръстени с единица е хомоморфизъм на \mathbb{Z} -алгебри.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.25. Комутативният пръстен с единица S е крайнопородена алгебра над комутативния пръстен с единица R , ако съществуват елементи $a_1, \dots, a_n \in S$, така че

$$S = R[a_1, \dots, a_n] = \{f(a_1, \dots, a_n) \mid f \in R[x_1, \dots, x_n]\}$$

се състои от полиномите на a_1, \dots, a_n с коефициенти от R .

Ако $A = \{a_1, \dots, a_n\}$ е множеството на порождащите на R -алгебрата $S = R[a_1, \dots, a_n]$, то естественото изображение

$$\pi_A : R[x_1, \dots, x_n] \longrightarrow R[a_1, \dots, a_n] = S,$$

$$\pi_A(f(x_1, \dots, x_n)) = f(a_1, \dots, a_n)$$

е хомоморфизъм на R -алгебри с образ $Im(\pi_A) = R[a_1, \dots, a_n]$. За целта е достатъчно да се отбележи, че

$$\pi_A(f(x_1, \dots, x_n)g(x_1, \dots, x_n)) = f(a_1, \dots, a_n)g(a_1, \dots, a_n),$$

$$\pi_A(f(x_1, \dots, x_n) + g(x_1, \dots, x_n)) = f(a_1, \dots, a_n) + g(a_1, \dots, a_n) \quad \text{и}$$

$$\pi_A(rf(x_1, \dots, x_n)) = rf(a_1, \dots, a_n)$$

за произволни $f(x_1, \dots, x_n), g(x_1, \dots, x_n) \in R[x_1, \dots, x_n], r \in R$. Ядрото

$$I_A := Ker(\pi_A) = \{f \in R[x_1, \dots, x_n] \mid f(a_1, \dots, a_n) = 0\}$$

на този хомоморфизъм се нарича идеал на тъждествата на A . Съгласно теоремата за хомоморфизмите на пръстени, индуцираното изображение

$$\begin{aligned}\overline{\pi_A} : R[x_1, \dots, x_n]/I_A &\longrightarrow R[a_1, \dots, a_n], \\ \overline{\pi_A}(f + I_A) &= f(a_1, \dots, a_n)\end{aligned}$$

е изоморфизъм на пръстени. Още повече,

$$\overline{\pi_A}(r(f + I_A)) = \overline{\pi_A}(rf + I_A) = (rf)(a_1, \dots, a_n) = rf(a_1, \dots, a_n) = r\overline{\pi_A}(f + I_A)$$

за $\forall r \in R$ и $\forall f \in R[x_1, \dots, x_n]$, така че $\overline{\pi_A}$ е изоморфизъм на R -алгебри.

В частния случай, когато $S = R[a_1, \dots, a_n]$ е крайно породена R -алгебра над комутативен подпръстен R на S с единица, ще дадем необходими и достатъчни условия за крайната породеност на S като R -модул.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.26. Нека R е подпръстен с единица на комутативния пръстен с единица S . Елементът $s \in S$ е цял над R , ако изпълнява полиномиално съотношение

$$s^n + r_{n-1}s^{n-1} + \dots + r_1s + r_0 = 0$$

с коефициенти $r_i \in R$ и старши коефициент $1 = 1_R = 1_S$.

ТВЪРДЕНИЕ 2.27. Нека R е подпръстен с единица на комутативен пръстен с единица S , а s е елемент на S . Тогава следните условия са еквивалентни:

- (i) s е цял над R ;
- (ii) подпръстенът $R[s]$ на S е крайно породен R -модул;
- (iii) подпръстенът $R[s]$ на S се съдържа в подпръстен с единица S_o на S , който е крайно породен R -модул $S_o = Rs_1 + \dots + Rs_n$.

Доказателство: (i) \Rightarrow (ii) Ако s е цял над R , то

$$s^n = \sum_{i=0}^{n-1} (-r_i)s^i \in R1_S + Rs + \dots + Rs^{n-1} = R^{(n)}[s]$$

принадлежи на R -модула $R^{(n)}[s]$ на полиномите на s от степен $\leq n-1$ с коефициенти от R . С индукция по $m \geq n$, ако $s^m = \sum_{j=0}^{n-1} \rho_{m,j}s^j \in R^{(n)}[s]$, то

$$\begin{aligned}s^{m+1} &= \sum_{j=0}^{n-2} \rho_{m,j}s^{j+1} + \rho_{m,n-1}s^n = \sum_{i=1}^{n-1} \rho_{m,i-1}s^i + \rho_{m,n-1} \left[\sum_{i=0}^{n-1} (-r_i)s^i \right] = \\ &= -\rho_{m,n-1}r_0 + \sum_{i=1}^{n-1} (\rho_{m,i-1} - \rho_{m,n-1}r_i)s^i \in R^{(n)}[s],\end{aligned}$$

така че $R[s] = \sum_{j=0}^{\infty} Rs^j \subseteq R^{(n)}[s] = R1_S + Rs + \dots + Rs^{n-1} \subseteq R[s]$ и $R[s] = R^{(n)}[s]$

е крайно породен R -модул.

Импликацията (ii) \Rightarrow (iii) е тривиална с $S_o := R[s]$.

(iii) \Rightarrow (i) Нека S_o е подпръстен с единица на S , съдържащ $R[s]$, който е крайно породен R -модул, $S_o = Rs_1 + \dots + Rs_n$. Тогава умножението с s е изображение $\mu_s : S_o \rightarrow S_o$, $\mu_s(\sigma) = s\sigma$ на S_o в себе си. Още повече, μ_s е хомоморфизъм на R -модули, защото

$$\mu_s(\sigma + \tau) = s(\sigma + \tau) = s\sigma + s\tau = \mu_s(\sigma) + \mu_s(\tau) \quad \text{и}$$

$$\mu_s(r\sigma) = s(r\sigma) = (sr)\sigma = (rs)\sigma = r(s\sigma) = r\mu_s(\sigma) \quad \text{за } \forall \sigma, \tau \in S_o, \quad \forall r \in R.$$

За $\forall 1 \leq i \leq n$ съществуват $r_{i,j} \in R$, така че $S_o \ni \mu_s(s_i) = \sum_{j=1}^m r_{i,j}s_j$. Образуваме $m \times m$ -матрицата $\mu_s E_m$ и $m \times m$ -матрицата $M_o = (r_{i,j})_{i,j=1}^m$. Забелязваме, че

$$(\mu_s E_m - M_o) \begin{pmatrix} s_1 \\ \dots \\ s_i \\ \dots \\ s_m \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \mu_s(s_1) - \sum_{j=1}^m r_{1,j}s_j \\ \dots \\ \mu_s(s_i) - \sum_{j=1}^m r_{i,j}s_j \\ \dots \\ \mu_s(s_m) - \sum_{j=1}^m r_{m,j}s_j \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ \dots \\ 0 \\ \dots \\ 0 \end{pmatrix}.$$

Нека $(\mu_s E_m - M_o)^*$ е $m \times m$ -матрицата, която в i -ти ред и j -ти стълб съдържа адюнгираното количество на (j, i) -тия елемент на $\mu_s E_m - M_o$. Тогава произведението $(\mu_s E_m - M_o)^*(\mu_s E_m - M_o) = \det(\mu_s E_m - M_o)E_m$ е скалярна матрица и

$$\begin{pmatrix} \det(\mu_s E_m - M_o)s_1 \\ \dots \\ \det(\mu_s E_m - M_o)s_i \\ \dots \\ \det(\mu_s E_m - M_o)s_m \end{pmatrix} = (\mu_s E_m - M_o)^*(\mu_s E_m - M_o) \begin{pmatrix} s_1 \\ \dots \\ s_i \\ \dots \\ s_m \end{pmatrix} = \\ = (\mu_s E_m - M_o)^* \begin{pmatrix} 0 \\ \dots \\ 0 \\ \dots \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ \dots \\ 0 \\ \dots \\ 0 \end{pmatrix}.$$

Полиномът

$$\det(\mu_s E_m - M_o) = \mu_s^m - \left(\sum_{i=1}^m r_{i,i} \right) \mu_s^{m-1} + c_2 \mu_s^{m-2} + \dots + c_{m-1} \mu_s + (-1)^m \det(M_o) \quad (2.3)$$

на μ_s с коефициенти $c_i \in R$ е хомоморфизъм $\det(\mu_s E_m - M_o) : S_o \rightarrow S_o$ на R -модули, действащ по правилото

$$\det(\mu_s E_m - M_o)(\sigma) = \left(\sum_{i=0}^m c_i \mu_s^{m-i} \right) (\sigma) = \sum_{i=0}^m c_i s^{m-i} \sigma$$

върху $\forall \sigma \in S_o$. Да отбележим, че $\det(\mu_s E_m - M_o)$ се анулира тъждествено върху S_o , защото се анулира върху всеки от пораждащите s_1, \dots, s_m на S_o като R -модул. В частност, стойността на $\det(\mu_s E_m - M_o)$ върху единицата $1_S = 1_R$ е

$$s^m - \left(\sum_{i=1}^m r_{i,i} \right) s^{m-1} + c_2 s^{m-2} + \dots + c_{m-1} s + (-1)^m \det(M_o) = 0.$$

По определение, това означава, че $s \in S$ е цял над R , Q.E.D.

СЛЕДСТВИЕ 2.28. Нека R е комутативен подпръстен с единица на комутативен пръстен с единица S , а $s_1, \dots, s_n \in S$ са елементи на S . В такъв случай, крайно породената R -алгебра $R[s_1, \dots, s_n]$ е крайно породен R -модул тогава и само тогава, когато s_1, \dots, s_n са цели над R .

Доказателство: Ако R е комутативен подпръстен с единица на комутативен пръстен с единица S , то S е R -алгебра. Да предположим, че крайно породената R -алгебра $R[s_1, \dots, s_n]$ е крайно породен R -модул. Тогава съгласно Твърдение

2.27, всяко s_i е цяло над R , защото подпръстенът $R[s_i]$ на S се съдържа в подпръстена с единица $R[s_1, \dots, s_n] \subseteq S$, който е крайно породен R -модул. Ако s_1, \dots, s_n са цели над R , то с индукция по $1 \leq i \leq n$ ще докажем, че $A_i = R[s_1, \dots, s_i]$ е крайно породен R -модул. По Твърдение 2.27, $A_1 = R[s_1]$ е крайно породен R -модул. Да допуснем, че $A_{i-1} := R[s_1, \dots, s_{i-1}]$ е крайно породен R -модул. Тогава съществуват полиноми $f_j(s_1, \dots, s_{i-1}) \in R[s_1, \dots, s_{i-1}] = A_{i-1}$, така че $A_{i-1} = \sum_{j=1}^m Rf_j$. Разглеждаме $A_i := R[s_1, \dots, s_{i-1}, s_i] = R[s_1, \dots, s_{i-1}][s_i] = A_{i-1}[s_i]$ като A_{i-1} -алгебра. Понеже R е подпръстен на A_{i-1} , елементът $s_i \in S$ е цял над A_{i-1} . Съгласно Твърдение 2.27, пръстенът $A_i = A_{i-1}[s_i]$ е крайно породен A_{i-1} -модул. С други думи, съществуват полиноми $g_s(s_1, \dots, s_i) \in A_{i-1}[s_i] = R[s_1, \dots, s_i]$, така че

$$A_i = \sum_{s=1}^p A_{i-1}g_s = \sum_{s=1}^p \left(\sum_{j=1}^m Rf_j \right) g_s = \sum_{s=1}^p \sum_{j=1}^m R(f_jg_s)$$

се поражда като R -модул от pm полиноми f_jg_s , $1 \leq j \leq m$, $1 \leq s \leq p$. В частност, $A_n = R[s_1, \dots, s_n]$ е крайно породен R -модул, Q.E.D.

СЛЕДСТВИЕ 2.29. Нека R е комутативен подпръстен с единица на комутативен пръстен с единица S . Тогава множеството \mathcal{O}_S на целите над R елементи на S е подпръстен на S , съдържащ R .

Доказателство: Ако $s, t \in S$ са цели над R , то подпръстенът $R[s, t]$ на S е крайно породен R -модул по Следствие 2.28. Тогава съгласно Твърдение 2.27, елементите $s - t, st \in R[s, t]$ са цели над R , така че \mathcal{O}_S е подпръстен на S . Всеки елемент $r \in R$ е цял над R като корен на полинома $x - r \in R[x]$ със старши коефициент 1, Q.E.D.

4. Теорема на Hilbert за базиса

Да напомним, че пръстенът на полиномите $k[x_1, \dots, x_n]$ с коефициенти от поле k няма делители на нулата. По-точно:

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.30. Нулевият елемент a на пръстен R е делител на нулата, ако съществува $b \in R \setminus \{0\}$ с $ab = 0$.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.31. Пръстенът R се нарича област или област на цялост, ако няма делители на нулата.

ЛЕМА 2.32. Ако R е комутативна област с единица, то пръстенът $R[x_1, \dots, x_n]$ на полиномите на x_1, \dots, x_n с коефициенти от R е комутативна област с единица.

В частност, за произволно поле k пръстенът $k[x_1, \dots, x_n]$ е комутативна област с единица.

Доказателство: Преди всичко, ако R е комутативен пръстен с единица, то пръстенът $R[x]$ на полиномите на една променлива x с коефициенти от R е комутативна област с единица. Наистина, ако $f(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i$ с $a_n \neq 0$ и $g(x) = \sum_{j=0}^m b_j x^j$ с $b_m \neq 0$ са нетъждествено нулеви полиноми с коефициенти от R , то коефициентът на x^{n+m} в произведението

$$f(x)g(x) = \sum_{i=0}^{n+m} \left(\sum_{s=0}^i a_s b_{i-s} \right) x^i$$

е равен на $a_n b_m \neq 0$, защото пръстенът R няма делители на нулата.

С индукция по броя на променливите n , ако $R[x_1, \dots, x_{n-1}]$ е комутативна област с единица, то $R[x_1, \dots, x_n] = R[x_1, \dots, x_{n-1}][x_n]$ е комутативна област с единица.

Всяко поле k е комутативна област с единица, така че $k[x_1, \dots, x_n]$ е комутативна област с единица, Q.E.D.

ТВЪРДЕНИЕ 2.33. *Ако R е нютеров комутативен пръстен с единица, то пръстенът $R[x]$ на полиномите на една променлива x с коефициенти от R е нютеров комутативен пръстен с единица.*

Доказателство: Допускаме, че пръстенът $R[x]$ не е нютеров и разглеждаме идеал $I \triangleleft R[x]$, който не е крайно породен. Избираме $f_1 \in I \setminus \{0\}$ от минимална степен. С индукция по броя на избраните полиноми, да предположим, че сме фиксирали $f_1, \dots, f_{j-1} \in I$ с $f_i \in I \setminus \langle f_1, \dots, f_{i-1} \rangle$ от минимална степен за всяко $2 \leq i \leq j-1$. Вземаме $f_j \in I \setminus \langle f_1, \dots, f_{j-1} \rangle$ от минимална степен. По този начин получаваме безкрайна редица от полиноми f_1, \dots, f_j, \dots

Нека $J = \langle LC(f_n) \mid n \in \mathbb{N} \rangle$ е идеалът в R , породен от старшите коефициенти $LC(f_n) \in R$ на всички полиноми от редицата $\{f_n\}_{n=1}^{\infty} \subseteq R[x]$. Съгласно Твърдение 2.2, съществува крайно подмножество $\{LC(f_{i_1}), \dots, LC(f_{i_s})\} \subseteq \{LC(f_n) \mid n \in \mathbb{N}\}$ от пораждащи на J . Оттук, за $m := \max(i_1, \dots, i_s)$ имаме $J = \langle LC(f_1), \dots, LC(f_m) \rangle$. Представяме $LC(f_{m+1}) \in J = \langle LC(f_1), \dots, LC(f_m) \rangle$

във вида $LC(f_{m+1}) = \sum_{i=1}^m LC(f_i)r_i$ за някои $r_i \in R$.

ТВЪРДИМ, че $\deg(f_{m+1}) \geq \deg(f_i)$ за $\forall 1 \leq i \leq m$. В противен случай, съгласно $f_{m+1} \in S \setminus \langle f_1, \dots, f_{i-1} \rangle$ би трябвало да изберем f_{m+1} за i -ти член на конструираната редица от полиноми. Полиномът

$$f'_{m+1} = f_{m+1} - \sum_{i=1}^m x^{\deg(f_{m+1}) - \deg(f_i)} f_i r_i,$$

е от степен $\deg(f'_{m+1}) < \deg(f_{m+1})$, защото коефициентът на $x^{\deg(f_{m+1})}$ в f'_{m+1} се анулира. Съгласно избора на $f_{m+1} \in I \setminus \langle f_1, \dots, f_m \rangle$ от минимална степен, $f'_{m+1} \in \langle f_1, \dots, f_m \rangle$. В резултат, $f_{m+1} = f'_{m+1} + \sum_{i=1}^m x^{\deg(f_{m+1}) - \deg(f_i)} f_i r_i \in \langle f_1, \dots, f_m \rangle$, което противоречи на избора на f_{m+1} и доказва нютеровостта на $R[x]$, Q.E.D.

Като непосредствено следствие от Твърдение 2.33 получаваме следното

СЛЕДСТВИЕ 2.34. *Ако R е нютеров комутативен пръстен с единица, то пръстенът $R[x_1, \dots, x_n]$ на полиномите на x_1, \dots, x_n с коефициенти от R е нютеров комутативен пръстен с единица.*

Доказателство: С индукция по брой на променливите n , ако $R[x_1, \dots, x_{n-1}]$ е нютеров комутативен пръстен с единица, то $R[x_1, \dots, x_n] = R[x_1, \dots, x_{n-1}][x_n]$ е нютеров комутативен пръстен с единица, Q.E.D.

Комбинирайки Лема 2.32 и Следствие 2.34 получаваме следната

ТЕОРЕМА 1. (Теорема на Hilbert за базиса) *Пръстенът на полиномите $k[x_1, \dots, x_n]$ на няколко променливи с коефициенти от поле k е нютерова комутативна област с единица.*

СЛЕДСТВИЕ 2.35. *Всяко афинно алгебрично множество $V \subset k^n$ е множество на нулите $V = V(f_1, \dots, f_m)$ на краен брой полиноми*

$$f_1(x_1, \dots, x_n), \dots, f_m(x_1, \dots, x_n) \in k[x_1, \dots, x_n].$$

Доказателство: Нека $S \subseteq k[x_1, \dots, x_n]$ е множество от полиноми, а $V = V(S) \subseteq \bar{k}^n$ е афинното алгебрично множество на нулите на S . По Лема 1.12 (iii), $V = V(\langle S \rangle)$ съвпада с множеството на нулите на идеала $\langle S \rangle \triangleleft k[x_1, \dots, x_n]$, породен от S . Съгласно Теорема 1 и Твърдение 2.2, съществува крайна поражаваща система $\{f_1, \dots, f_m\} \subseteq S$ на идеала $\langle S \rangle$, така че $V(\langle S \rangle) = V(\langle f_1, \dots, f_m \rangle) = V(f_1, \dots, f_m)$, Q.E.D.

ЛЕМА 2.36. Ако $\varphi : R \rightarrow S$ е хомоморфизъм на комутативни пръстени с единица и R е нютеров пръстен, то образът $Im(\varphi) := \{\varphi(r) \mid r \in R\}$ на φ е нютеров пръстен.

Доказателство: Трябва да докажем, че произволен идеал $I \triangleleft Im(\varphi)$ е крайнопороден. За целта използваме, че пълният праобраз

$$\varphi^{-1}(I) := \{r \in R \mid \varphi(r) \in I\}$$

е идеал в R . Наистина, за $\forall a, b \in \varphi^{-1}(I)$ и $r \in R$ е в сила $a - b, ar \in \varphi^{-1}(I)$ съгласно $\varphi(a - b) = \varphi(a) - \varphi(b) \in I$ и $\varphi(ar) = \varphi(a)\varphi(r) \in I$ за $\varphi(a), \varphi(b) \in I$.

Доколкото пръстенът R е нютеров, идеалът $\varphi^{-1}(I) \triangleleft R$ е крайнопороден, т.е. съществуват $r_1, \dots, r_n \in \varphi^{-1}(I)$, така че

$$\varphi^{-1}(I) = \langle r_1, \dots, r_n \rangle = \left\{ \sum_{i=1}^n r_i s_i \mid s_i \in R, 1 \leq i \leq n \right\}.$$

Твърдим, че

$$I = \langle \varphi(r_1), \dots, \varphi(r_n) \rangle = \left\{ \sum_{i=1}^n \varphi(r_i) \varphi(s_i) \mid s_i \in R, 1 \leq i \leq n \right\}$$

се поражда от $\varphi(r_1), \dots, \varphi(r_n)$ като идеал в пръстена $Im(\varphi) = \{\varphi(s) \mid s \in R\}$. Наистина, всеки елемент на $I \triangleleft Im(\varphi)$ е от вида $\varphi(r)$ за някое $r \in R$. По определението на $\varphi^{-1}(I)$ имаме $r \in \varphi^{-1}(I)$, така че $r = \sum_{i=1}^n r_i s_i$ за подходящи $s_1, \dots, s_n \in R$. Следователно $\varphi(r) = \sum_{i=1}^n \varphi(r_i) \varphi(s_i) \in \langle \varphi(r_1), \dots, \varphi(r_n) \rangle$, така че идеалът $I = \langle \varphi(r_1), \dots, \varphi(r_n) \rangle$ е крайнопороден и пръстенът $Im(\varphi)$ е нютеров, Q.E.D.

СЛЕДСТВИЕ 2.37. Ако R е нютеров комутативен пръстен с единица, то всяка крайнопородена R -алгебра $S = R[a_1, \dots, a_n]$ е също нютеров комутативен пръстен с единица.

Доказателство: Нека $\pi_A : R[x_1, \dots, x_n] \rightarrow S = R[a_1, \dots, a_n]$ е естественният епиморфизъм, отговарящ на поражаващата система a_1, \dots, a_n на $S = R[a_1, \dots, a_n]$. Съгласно Следствие 2.34, полиномиалният пръстен $R[x_1, \dots, x_n]$ е нютеров комутативен пръстен с единица. Прилагайки Лема 2.36 получаваме, че $Im(\pi_A) = R[a_1, \dots, a_n] = S$ е нютеров комутативен пръстен с единица, Q.E.D.

ЗАДАЧА 2.38. Да се докаже, че ако R е комутативен пръстен с единица и пръстенът на полиномите $R[x]$ на x с коефициенти от R е нютеров, то R е нютеров пръстен.

Упътване: Допуснете противното и разгледайте безкрайна строго растяща редица

$$I_1 \subsetneq I_2 \subsetneq \dots \subsetneq I_s \subsetneq I_{s+1} \subsetneq \dots$$

от идеали I_s в R . Ако $J_s = I_s R[x]$ са идеалите в $R[x]$, породени от I_s , то ненамаляващата редица

$$J_1 \subseteq J_2 \subseteq \dots \subseteq J_s \subseteq J_{s+1} \subseteq \dots$$

от идеали в нютеровия пръстен $R[x]$ се стабилизира след краен брой стъпки, $J_n = J_{n+1} = \dots$ за някое $n \in \mathbb{N}$. Произволен елемент $\beta \in I_{n+1} \setminus I_n$ принадлежи на идеала $I_{n+1}R[x] = J_{n+1} = J_n = I_nR[x]$ в $R[x]$, така че съществуват елементи $\alpha_1, \dots, \alpha_m \in I_n$ и полиноми $g_1(x), \dots, g_m(x) \in R[x]$ с $\beta = \sum_{i=1}^m \alpha_i g_i(x)$. В частност, $\beta = \sum_{i=1}^m \alpha_i g_i(0) \in I_n \triangleleft R$, което противоречи на избора на β и доказва нютеровостта на R .

5. Нютеровост на топологията на Зариски

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.39. Топологията $\mathcal{U} = \{U_\alpha\}_{\alpha \in A}$ се нарича нютерова, ако всяка ненамаляваща редица от отворени подмножества

$$U_1 \subseteq U_2 \subseteq \dots \subseteq U_n \subseteq U_{n+1} \subseteq \dots$$

се стабилизира след краен брой стъпки, $U_m = U_{m+1} = \dots$ за някое $m \in \mathbb{N}$.

ТВЪРДЕНИЕ 2.40. Ако $\mathcal{U} = \{U_\alpha\}_{\alpha \in A}$ е нютерова топология върху X , то всяко отворено покритие на X има крайно подпокритие.

Доказателство: Да допуснем противното. Тогава съществува отворено покритие $X = \cup_{\gamma \in \Gamma} U_\gamma$, от което не може да се избере крайно подпокритие. Конструираме редица $\{U_{\gamma_i}\}_{i=1}^n$, $\gamma_i \in \Gamma$, започвайки с произволно U_{γ_1} . На всяка стъпка твърдим, че за вече избраните $U_{\gamma_1}, \dots, U_{\gamma_n}$ съществува

$$U_{\gamma_{n+1}} \not\subseteq U_{\gamma_1} \cup \dots \cup U_{\gamma_n}$$

с $\gamma_{n+1} \in \Gamma$. В противен случай $\cup_{\gamma \in \Gamma} U_\gamma = \cup_{i=1}^n U_{\gamma_i}$. Наличието на безкрайна строго растяща редица

$$U_{\gamma_1} \subsetneq (\cup_{i=1}^2 U_{\gamma_i}) \subsetneq \dots \subsetneq (\cup_{i=1}^n U_{\gamma_i}) \subsetneq (\cup_{i=1}^{n+1} U_{\gamma_i}) \subsetneq \dots$$

от отворени подмножества на X противоречи на нютеровостта на \mathcal{U} , Q.E.D. Съществуват топологии $\mathcal{U} = \{U_\alpha\}_{\alpha \in A}$, които не са нютерови, на всяко отворено покритие $X = \cup_{\beta \in B} U_\beta$, индексирано с подмножество $B \subseteq A$ има крайно подпокритие $X = U_{\beta_1} \cup \dots \cup U_{\beta_n}$. Като пример разглеждаме затвореното кълбо

$$\overline{\mathbb{B}^n(\delta, r)} = \left\{ (x_1, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n \mid \sum_{i=1}^n x_i^2 \leq r \right\}$$

относно метричната топология, чиито отворени подмножества са обединенията на кълба. Топологично пространство X е компактно, ако е Хаусдорфово и всяко отворено покритие има крайно подпокритие. Съгласно Теоремата на Хайне-Борел, затвореното и ограничено подмножество $\overline{\mathbb{B}^n(\delta, 1)} \subset \mathbb{R}^n$ на метричното пространство \mathbb{R}^n е компактно топологично пространство. Наличието на безкрайна строго растяща редица

$$\mathbb{B}^n\left(\delta, 1 - \frac{1}{2}\right) \subset \mathbb{B}^n\left(\delta, 1 - \frac{1}{3}\right) \subset \dots \subset \mathbb{B}^n\left(\delta, 1 - \frac{1}{n}\right) \subset \mathbb{B}^n\left(\delta, 1 - \frac{1}{n+1}\right) \subset \dots$$

от отворени подмножества на $\overline{\mathbb{B}^n(\delta, 1)}$ доказва, че метричната топология върху $\overline{\mathbb{B}^n(\delta, 1)}$ не е нютерова.

ТВЪРДЕНИЕ 2.41. Топологията на Зариски върху афинно алгебрично множество $X \subset k^n$ е нютерова.

Доказателство: Нека

$$U_1 \subseteq U_2 \subseteq \dots \subseteq U_{n-1} \subseteq U_n \subseteq \dots$$

е ненамаляваща редица от Зариски отворени подмножества на X . Допълненията им $Z_n := X - U_n$ образуват нарастваща редица от Зариски затворени подмножества

$$Z_1 \supseteq Z_2 \supseteq \dots \supseteq Z_n \supseteq Z_{n+1} \supseteq \dots$$

на X . Съответните идеали

$$I(Z_1) \subseteq I(Z_2) \subseteq \dots \subseteq I(Z_n) \subseteq I(Z_{n+1}) \subseteq \dots$$

се нареждат в ненамаляваща редица. Съгласно Теоремата на Hilbert за базиса, Теорема 1 и Твърдение 2.2, редицата от идеали $I(Z_m) = I(Z_{m+1}) = \dots$ се стабилизира след краен брой стъпки. Оттук и редицата от афинни многообразия $Z_m = VI(Z_m)$ се стабилизира след краен брой стъпки, $Z_m = Z_{m+1} = \dots$. Следователно допълненията им $U_m = U_{m+1} = \dots$ се стабилизират и топологията на Зариски върху X е ньотерова, Q.E.D.

6. Факториалност на ньотерови области

Ненулевият елемент a на комутативен пръстен с единица R дели елемента $b \in R$, ако съществува $c \in R$, така че $b = ac$.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.42. *Ненулевият елемент r на комутативен пръстен с единица R се нарича неразложим, ако $r \notin R^*$ не е обратим и във всяко разлагане $r = st$ в произведение на $s, t \in R$ поне единият от множителите s или t е обратим в R .*

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.43. *Комутативният пръстен с единица R се нарича факториален, ако $\forall r \in R \setminus (R^* \cup \{0\})$ има единствено с точност до множители от R^* разлагане $r = r_1 \dots r_k$ в крайно произведение на неразложими r_i .*

ЛЕМА 2.44. (Достатъчни условия за факториалност)

(i) *В ньотерова комутативна област R с единица, всеки ненулев елемент $r \in R \setminus (R^* \cup \{0\})$ има необезателно единствено с точност до множители от R^* разлагане в крайно произведение $r = r_1 \dots r_k$ на неразложими $r_i \in R$.*

(ii) *Ньотеровата област R е факториална тогава и само тогава, когато всеки неразложим $s \in R$ поражда прост идеал $\langle s \rangle = sR \triangleleft R$.*

Доказателство: (i) Да допуснем противното. Ако $r \in R$ е необратим елемент без крайно разлагане в произведение от неразложими, то $r = r_1$ не е неразложим и съществува разлагане $r_1 = r_2 r'_2$ в произведение на $r_2, r'_2 \in R \setminus R^*$. Поне единият от множителите, например r_2 , не се разлага в крайно произведение от неразложими. Продължавайки по същия начин получаваме безкрайна редица $\{r_n\}_{n=1}^{\infty}$ от необратими елементи, които не се разлагат в крайно произведение от неразложими и r_{n+1} дели r_n за $\forall n \in \mathbb{N}$. Съответните главни идеали $r_n R$ образуват безкрайна ненамаляваща редица

$$r_1 R \subseteq r_2 R \subseteq \dots \subseteq r_n R \subseteq r_{n+1} R \subseteq \dots$$

Твърдим, че тази редица е строго растяща. Наистина, от равенството $r_n R = r_{n+1} R$ следва $r_{n+1} = r_n s$ за някое $s \in R$. Замествайки в $r_n = r_{n+1} r'_{n+1}$ получаваме, че $r_n - r_n s r'_{n+1} = r_n (1 - s r'_{n+1}) = 0$. Доколкото R е област и $r_n \neq 0$, последното е равносилно на $1 = s r'_{n+1}$. Това означава, че $r'_{n+1} \in R^*$, противно на избора на $r'_{n+1} \in R \setminus R^*$. Наличието на безкрайна строго растяща редица от идеали

$$r_1 R \subsetneq r_2 R \subsetneq \dots \subsetneq r_n R \subsetneq r_{n+1} R \subsetneq \dots$$

противоречи на ньотеровостта на R и доказва съществуването на крайно разлагане на всяко $r \in R$ в произведение от неразложими.

(ii) Нека ньотеровата област R е факториална, $s \in R$ е неразложим елемент, а $uv \in sR$. Тогава съществува $r \in R$, така че $uv = sr$ и s (с точност до множител

от R^*) участва в разлагането на u или v . Ако $u = st$, то $u \in sR$ и идеалът sR е прост.

Нека всеки неразложим в R елемент поражда прост идеал и

$$r = r_1 r_2 \dots r_m = s_1 s_2 \dots s_n \quad \text{за } m \geq n$$

са две крайни разлагания на $r \in R \setminus R^*$ в произведение на неразложими r_i, s_j . От $r_1 \dots r_m \in s_1 R$ и простотата на $s_1 R \triangleleft R$ следва, че след евентуално пренормиране $r_1 \in s_1 R$. Ако $r_1 = s_1 t_1$ за $t_1 \in R$, неразложимостта на r_1 и $s_1 \notin R^*$ изискват $t_1 \in R^*$. Следователно

$$r_1 r_2 \dots r_m - s_1 s_2 \dots s_n = s_1 (t_1 r_2 \dots r_m - s_2 \dots s_n) = 0,$$

където неразложимият елемент $s_1 \neq 0$. Следователно $(t_1 r_2) \dots r_m = s_2 \dots s_n$. Продължаваме по същия начин докато получим съвпадение на r_i и s_i с точност до обратим елемент на R и $m = n$, Q.E.D.

7. Области на главни идеали

ТВЪРДЕНИЕ 2.45. *Всяка комутативна област от главни идеали с единица R е факториална нютерова област.*

Доказателство: Всяка комутативна област на главни идеали с единица R е нютерова комутативна област с единица. Съгласно Лема 2.44(ii), достатъчно е да проверим, че произволен неразложим елемент $s \in R$ поражда прост идеал $\langle s \rangle$, за да твърдим, че областта R е факториална. Да предположим, че $ab \in \langle s \rangle$ за $a, b \in R$ и $a \notin \langle s \rangle$. Тогава идеалът $\langle s \rangle$ се съдържа строго в идеала $\langle s, a \rangle$. Нека $t \in R$ е пораждащ на $\langle s, a \rangle$. Тогава $s \in \langle s, a \rangle = \langle t \rangle$ се представя във вида $s = tr$ за някое $r \in R$. Съгласно неразложимостта на s имаме $r \in R^*$ или $t \in R^*$. Ако $r \in R^*$, то $t = sR^{-1} \in \langle s \rangle$, откъдето $\langle s, a \rangle = \langle t \rangle \subseteq \langle s \rangle \subsetneq \langle s, a \rangle$, което е невъзможно. Следователно $t \in R^*$ и $\langle s, a \rangle = R$. За единицата $1 \in R = \langle s, a \rangle$ на пръстена R съществуват $u, v \in R$, така че $1 = su + av$ (тъждество на Bezout). В резултат, $b = sub + abv \in \langle s \rangle$, защото $ab \in \langle s \rangle$. Това доказва простотата на идеал $\langle s \rangle$, Q.E.D.

ЛЕМА 2.46. *Пръстенът $k[x]$ на полиномите на една променлива x с коефициенти от поле k е област на главни идеали.*

Доказателство: Ако $I = \{0\}$ е нулевият идеал в $k[x]$, то $I = \langle 0 \rangle$ е главен. За произволен ненулев идеал $0 \neq I \triangleleft k[x]$ твърдим, че всеки ненулев полином $f(x) \in I \setminus \{0\}$ от минимална степен $\deg(f) \geq 0$ поражда I . Включването $\langle f \rangle \subseteq I$ следва от затвореността на I относно умножение с елементи на $k[x]$. За обратното включване $I \subseteq \langle f \rangle$ делим произволен полином $g(x) \in I$ на $f(x)$ с частно $q(x) \in k[x]$ и остатък $r(x) \in k[x]$, така че $g(x) = f(x)q(x) + r(x)$ и $\deg(r) < \deg(f)$. Полиномът $r(x) = g(x) - f(x)q(x) \in I$, защото $g, f \in I$. Допускането $r(x) \neq 0$ води до противоречие с избора на $f(x) \in I \setminus \{0\}$ от минимална степен, така че $r(x) \equiv 0$ и $g(x) = f(x)q(x) \in \langle f \rangle$. Оттук $I \subseteq \langle f \rangle$ и $I = \langle f \rangle$, Q.E.D.

ЗАДАЧА 2.47. *Нека k е поле, а $S = k[a]$ е 1-породена k -алгебра. Да се докаже, че всеки идеал в S е главен.*

Ще докажем, че пръстенът $k[x_1, \dots, x_n]$ на полиномите на няколко променливи с коефициенти от поле k е факториална комутативна нютерова област с единица. За $n \geq 2$ пръстенът $k[x_1, \dots, x_n]$ не е област на главни идеали. За да докажем този факт ще използваме следната

ЛЕМА 2.48. Ако $f(x_1, \dots, x_n) \in R[x_1, \dots, x_n]$ е хомогенен полином от степен $d \in \mathbb{N}$ с коефициенти от комутативна област с единица R , то във всяко разлагане

$$f(x_1, \dots, x_n) = g(x_1, \dots, x_n)h(x_1, \dots, x_n)$$

в произведение на полиноми $g(x_1, \dots, x_n), h(x_1, \dots, x_n) \in R[x_1, \dots, x_n]$, множителите $g(x_1, \dots, x_n)$ и $h(x_1, \dots, x_n)$ са хомогенни.

Доказателство: Да допуснем, че поне един от множителите, например, g се разлага в сума $g = g^{(k_1)} + \dots + g^{(k_s)}$ от $s \geq 2$ хомогенни компоненти $g^{(k_i)} \neq 0$ от степен k_i . Без ограничение на общостта, $k_1 > \dots > k_s$. Нека $h = h^{(m_1)} + \dots + h^{(m_t)}$ е разлагането на h в сума на $t \geq 1$ хомогенни компоненти $h^{(m_j)} \neq 0$ от степен m_j и $m_1 > \dots > m_t$. Произведението

$$f = gh = (g^{(k_1)} + \dots + g^{(k_s)})(h^{(m_1)} + \dots + h^{(m_t)})$$

има хомогенна компонента $g^{(k_1)}h^{(m_1)}$ от максимална степен $k_1 + m_1$ и хомогенна компонента $g^{(k_s)}h^{(m_t)}$ от минимална степен $k_s + m_t$. Пръстенът $R[x_1, \dots, x_n]$ на полиномите на x_1, \dots, x_n с коефициенти от комутативна област с единица R е комутативна област с единица, съгласно Лема 2.32. Следователно произведенията $g^{(k_1)}h^{(m_1)}$ и $g^{(k_s)}h^{(m_t)}$ на нетъждествено нулеви хомогенни полиноми са нетъждествено нулеви хомогенни полиноми. По предположение, $s \geq 2$, откъдето $k_1 < k_s$. От друга страна, $m_1 \geq m_t$ с равенство точно когато $t = 1$. Следователно $k_1 + m_1 > k_s + m_t$ и полиномът $f = gh$ има поне две ненулеви хомогенни компоненти. Това противоречи на хомогенността на f и доказва хомогенността на $g(x_1, \dots, x_n)$ и $h(x_1, \dots, x_n)$, Q.E.D.

ЛЕМА 2.49. Пръстенът $k[x_1, \dots, x_n]$ на полиномите на $n \geq 2$ променливи с коефициенти от поле k не е област на главни идеали.

Доказателство: Да допуснем, че $k[x_1, \dots, x_n]$ е област на главни идеали. Тогава съществува полином $f(x_1, \dots, x_n) \in k[x_1, \dots, x_n]$, който поражда идеала $\mathfrak{M} = \langle x_1, \dots, x_n \rangle$ на полиномите с нулев свободен член. От $x_i \in \langle f \rangle = \mathfrak{M}$ за $\forall 1 \leq i \leq n$ следва съществуването на полиноми $g_i(x_1, \dots, x_n) \in k[x_1, \dots, x_n]$, така че

$$x_i = f(x_1, \dots, x_n)g_i(x_1, \dots, x_n). \quad (2.4)$$

Полиномите x_i са хомогенни от степен 1. Съгласно Лема 2.48, множителите им $f(x_1, \dots, x_n)$ и $g_i(x_1, \dots, x_n)$ са хомогенни и $\deg(g_i) = 1 - \deg(f)$ за $\forall 1 \leq i \leq n$. От (2.4) е ясно, че $f(x_1, \dots, x_n) \neq 0$ и $g_i(x_1, \dots, x_n) \neq 0$ за $\forall 1 \leq i \leq n$. Следователно f, g_1, \dots, g_n имат неотрицателни общи степени и $f(x_1, \dots, x_n)$ е хомогенен полином от обща степен 0 или 1.

Ако $\deg(f) = 0$ и $f \in k^*$, то идеалът $\mathfrak{M} = \langle f \rangle = k[x_1, \dots, x_n]$ съвпада с целия полиномиален пръстен. Но афинното алгебрично множество

$$V(\mathfrak{M}) = V(x_1, \dots, x_n) = \{(0, \dots, 0)\}$$

се състои от една точка, докато $V(k[x_1, \dots, x_n]) = \emptyset$ е празното афинно алгебрично множество. Това изключва случая $\deg(f) = 0$.

Ако $\deg(f) = 1$, то $f(x_1, \dots, x_n) = \sum_{i=1}^n c_i x_i \in k[x_1, \dots, x_n]$ с поне едно $c_i \neq 0$. От равенството $\mathfrak{M} = \langle f \rangle$ на идеали следва равенството

$$\{(0, \dots, 0)\} = V(\mathfrak{M}) = V(\langle f \rangle) = V(f) \subset k^n$$

на съответните афинни алгебрични множества. Но за $n \geq 2$, хиперповърхнината $V(f)$ през началото е линейно пространство над k с размерност $n - 1 \geq 1$, докато $V(\mathfrak{M}) = \{(0, \dots, 0)\}$ е точка. Противоречието доказва, че идеалът $\mathfrak{M} = \langle x_1, \dots, x_n \rangle \triangleleft k[x_1, \dots, x_n]$ не е главен и пръстенът $k[x_1, \dots, x_n]$ не е област на главни идеали, Q.E.D.

8. Най-голям общ делител.

Примитивни полиноми с факториални коефициенти

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.50. Ако a_0, \dots, a_n са неедновременно нулеви елементи от комутативна област с единица R , то най-големият общ делител $d(a_0, \dots, a_n)$ е такъв общ делител на a_0, \dots, a_n , който се дели на всеки общ делител δ на a_0, \dots, a_n .

В случая $d(a_0, a_1, \dots, a_n) \in R^*$ казваме, че a_0, a_1, \dots, a_n са взаимно прости.

Ако съществува, най-големият общ делител $d(a_0, \dots, a_n)$ е единствен с точност до множител от R^* . По-точно, ако d и d' са най-големи общи делители на a_0, \dots, a_n , то $d' = dr_1$ за някое $r_1 \in R$, защото d е общ делител, а d' е най-голям общ делител на a_0, \dots, a_n . Аналогично, $d = d'r_2$ за някое $r_2 \in R$, откъдето $d = dr_1r_2$. Съществуването на $a_i \neq 0$ гарантира $d \neq 0$. Сега от $d(r_1r_2 - 1) = 0$ с $d \neq 0$ в областта R следва, че $r_1r_2 = 1$ или $r_1, r_2 \in R^*$.

ЛЕМА 2.51. Ако R е факториална нюторова комутативна област с единица, то за произволни неедновременно нулеви $a_0, \dots, a_n \in R$ съществува най-голям общ делител $d(a_0, \dots, a_n) \in R$.

Доказателство: Нека b_1, \dots, b_k са различните ненулеви елементи на множеството $\{a_0, \dots, a_n\}$. Тогава $d(a_0, \dots, a_n) = d(b_1, \dots, b_k)$. Ако съществува $b_j \in R^*$, то $d(b_1, \dots, b_k) = 1$ и a_0, \dots, a_n са взаимно прости.

Нека $b_1, \dots, b_k \in R \setminus (R^* \cup \{0\})$. Ще казваме, че елементите r_1, r_2 на комутативен пръстен с единица R са асоциирани, ако съществува $u \in R^*$, така че $r_2 = r_1u$. Всяко b_i има разлагане в произведение на краен брой неразложими множители. Означаваме с $\{p_1, \dots, p_m\}$ обединението на неасоциираните помежду си неразложимите делители на b_1, \dots, b_k и представяме $b_i = \prod_{j=1}^m p_j^{s_{ij}}$ за някои цели $s_{ij} \geq 0$, $1 \leq i \leq k$. Твърдим, че

$$d := \prod_{j=1}^m p_j^{\min(s_{1j}, s_{2j}, \dots, s_{kj})}$$

е най-голям общ делител на b_1, \dots, b_k . Преди всичко, d дели всяко b_i , защото

$$\frac{b_i}{d} = \prod_{j=1}^m p_j^{s_{ij} - \min(s_{1j}, \dots, s_{kj})} \in R$$

като произведение на неотрицателни степени на $p_j \in R$.

Ако δ е общ делител на b_1, \dots, b_k , то неразложимите делители на δ са неразложими делители на b_i за всяко $1 \leq i \leq k$. В частност, неразложимите делители на δ принадлежат на множеството $\{p_1, \dots, p_m\}$ и можем да представим

$\delta = \prod_{j=1}^m p_j^{n_j}$ за някои цели $n_j \geq 0$. Твърдим, че от

$$\frac{b_i}{\delta} = \prod_{j=1}^m p_j^{s_{ij} - n_j} \in R$$

следва $s_{ij} \geq n_j$ за $\forall 1 \leq j \leq m$. Да допуснем съществуването на $1 \leq j_0 \leq m$ с $s_{ij_0} < n_{j_0}$ и да означим с p_1, \dots, p_l , $l \in \mathbb{N}$ онези елементи на $\{p_1, \dots, p_m\}$, за които $s_{ij} < n_j$, $\forall 1 \leq j \leq l$. Тогава

$$r = \frac{b_i}{\delta} = \frac{\prod_{j=l+1}^m p_j^{s_{ij} - n_j}}{\prod_{j=1}^l p_j^{n_j - s_{ij}}} = \frac{\lambda}{\mu} \in R$$

с $\lambda := \prod_{j=l+1}^m p_j^{s_{ij}-n_j} \in R$, съгласно $s_{ij} \geq n_j$ за $\forall l+1 \leq j \leq m$ и $\mu := \prod_{j=1}^l p_j^{n_j-s_{ij}} \in R \setminus R^*$ съгласно $n_j > s_{ij}$ за $\forall 1 \leq j \leq l$. От равенството $\lambda = \mu r$ следва, че всеки от неразложимите делители p_1, \dots, p_l на μ е асоцииран с някой от неразложимите делители на λ . Неразложимите делители на λ се съдържат в множеството $\{p_{l+1}, \dots, p_m\}$, така че $\lambda = \mu r$ противоречи на избора на неасоциирани помежду си p_1, \dots, p_m . Следователно $s_{ij} \geq n_j$ за $\forall 1 \leq i \leq k, \forall 1 \leq j \leq m$, откъдето $\min(s_{1j}, \dots, s_{kj}) \geq n_j$ и

$$\frac{d}{\delta} = \prod_{j=1}^m p_j^{\min(s_{1j}, \dots, s_{kj}) - n_j} \in R.$$

Това доказва, че δ дели d и d е най-голям общ делител на a_0, \dots, a_n , Q.E.D.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ 2.52. Нека $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0 \in R[x]$ е полином с коефициенти от факториална нютерова комутативна област с единица R . Бележим с

$$d(f) = d(a_0, a_1, \dots, a_n)$$

най-големия общ делител на коефициентите на $f(x)$.

Ако $d(f) \in R^*$, то полиномът $f(x)$ се нарича примитивен.

ЛЕМА 2.53. (Gauss) Ако R е факториална нютерова комутативна област с единица и $f(x), g(x) \in R[x]$, то

$$d(fg) = d(f)d(g).$$

В частност, произведението на примитивни полиноми $f(x), g(x) \in R[x]$ е примитивен полином $fg \in R[x]$.

Доказателство: Достатъчно е да докажем твърдението за примитивни полиноми. Наистина, произволни полиноми $f(x), g(x) \in R[x]$ се представят във вида $f(x) = d(f)f_1(x)$, $g(x) = d(g)g_1(x)$ чрез най-големите общи делители $d(f), d(g) \in R$ на коефициентите им и примитивни $f_1(x), g_1(x) \in R[x]$. Ако сме установили, че $f_1(x)g_1(x)$ е примитивен, то най-големият общ делител $d(fg)$ на коефициентите на $f(x)g(x) = d(f)d(g)f_1(x)g_1(x)$ е точно $d(fg) = d(f)d(g)$.

Да допуснем, че полиномите $f(x) = a_m x^m + \dots + a_1 x + a_0 \in R[x]$ и $g(x) = b_n x^n + \dots + b_1 x + b_0 \in R[x]$ са примитивни, но $f(x)g(x) \in R[x]$ не е примитивен. За произволен неразложим общ делител p на коефициентите на $f(x)g(x)$ да означим с i минималното неотрицателно цяло число, за което p не дели a_i . Аналогично, нека j е минималното неотрицателно цяло число, за което p не дели b_j . Съществуването на i и j се осигурява от примитивността на $f(x)$, съответно, $g(x)$. Коефициентът c_{i+j} на x^{i+j} в $f(x)g(x)$ е равен на

$$c_{i+j} = a_i b_j + \sum_{s=1}^{\min(i, n-j)} a_{i-s} b_{j+s} + \sum_{s=1}^{\min(j, m-i)} a_{i+s} b_{j-s}$$

и се дели на p . Съгласно избора на i , коефициентите a_{i-s} с $s \geq 1$ се делят на p . Аналогично, b_{j-s} с $s \geq 1$ се делят на p , откъдето p дели и $a_i b_j$. С други думи, $a_i b_j$ попада в простия идеал pR на факториалната област R , породен от неразложимия елемент $p \in R$. Оттук следва, че $a_i \in pR$ или $b_j \in pR$, което противоречи на избора на a_i и b_j . По този начин получаваме, че произведението на примитивни полиноми $f(x), g(x) \in R[x]$ е примитивен полином $f(x)g(x) \in R[x]$, Q.E.D.

ЛЕМА 2.54. Нека R е факториална нютерова комутативна област с единица, $f(x)$ и $g(x) \neq 0$ са полиноми с коефициенти от R , а $0 \neq r \in R$. Ако $f(x)$ е примитивен полином, дялещ $rg(x)$, то $f(x)$ дели $g(x)$.

Доказателство: Ако $rg(x) = f(x)h(x)$ за някакъв полином $h(x)$, то по Лема 2.53 (Gauss),

$$rd(g) = d(rg) = d(fh) = d(f)d(h) = d(h)$$

с точност до обратим елемент на R . След представяне на $g(x) = d(g)g_1(x)$ и $h(x) = d(h)h_1(x)$ чрез примитивни полиноми $g_1(x), h_1(x) \in R[x]$ получаваме, че $rd(g)[g_1(x) - f(x)h_1(x)] = 0$. Но R , а оттам и $R[x]$ са области, така че $g_1(x) = f(x)h_1(x)$. В резултат, $g(x) = f(x)d(g)h_1(x)$ и $f(x)$ дели $g(x)$, Q.E.D.

9. Факториалност на полиноми с факториални коефициенти

ТЕОРЕМА 2. Ако R е факториална нютерова комутативна област с единица, то пръстенът $R[x]$ на полиномите на x с коефициенти от R е също факториална нютерова комутативна област с единица.

Доказателство: Съгласно критерия за факториалност на нютерова комутативна област с единица (Лема 2.44 (ii)), достатъчно е да докажем, че всеки неразложим елемент $p(x) \in R[x]$ поражда прост идеал $\langle p(x) \rangle_{R[x]}$ в $R[x]$. Ако $\deg p(x) = 0$, то $p \in R$ е неразложим и в R . Предположението $f(x)g(x) \in \langle p \rangle_{R[x]}$ е еквивалентно на $f(x)g(x) = ph(x)$ за някакъв полином $h(x) \in R[x]$. Най-големите общи делители на коефициентите

$$d(f)d(g) = d(fg) = d(ph) = pd(h),$$

така че $d(f)d(g) \in \langle p \rangle_R$ е от простия идеал в R , породен от p . Следователно $d(f) \in \langle p \rangle_R$ или $d(g) \in \langle p \rangle_R$, откъдето $f(x) = d(f)f_1(x) \in \langle p \rangle_{R[x]}$ или, съответно, $g(x) = d(g)g_1(x) \in \langle p \rangle_{R[x]}$.

Ако $\deg p(x) \geq 1$, то неразложимият полином $p(x)$ е обезателно примитивен. Наистина, разлагайки $p(x) = d(p)p_1(x)$ в произведение на най-големия общ делител $d(p)$ на коефициентите на $p(x)$ и примитивен полином $p_1(x)$, $\deg p_1(x) = \deg p(x) \geq 1$, забелязваме, че неразложимостта на $p(x)$ изисква обратимост на $d(p)$ в R .

Нека $f(x)g(x) \in \langle p(x) \rangle_{R[x]}$ и $f(x) \notin \langle p(x) \rangle_{R[x]}$. Избираме ненулев полином

$$h(x) \in \langle p(x), f(x) \rangle_{R[x]}$$

от минимална степен. Ако $h(x) = d(h)h_1(x)$ за примитивен полином $h_1(x) \in R[x]$, то твърдим, че

$$\langle p(x), f(x) \rangle_{R[x]} \subseteq \langle h_1(x) \rangle_{R[x]}. \quad (2.5)$$

Тогава $p(x) = c(x)h_1(x)$ за $c(x) \in R[x]$. Неразложимостта на $p(x)$ налага обратимост на $c(x)$ или $h_1(x)$ в $R[x]$.

Ако $c(x)$ е обратим, то $h_1(x) = c^{-1}p(x) \in \langle p(x) \rangle_{R[x]}$, откъдето

$$\langle p(x), f(x) \rangle_{R[x]} \subseteq \langle h_1(x) \rangle_{R[x]} \subseteq \langle p(x) \rangle_{R[x]},$$

противно на предположението $f(x) \notin \langle p(x) \rangle_{R[x]}$.

Ако $h_1(x) \in R[x]^* = R^*$, то $h(x) = d(h)h_1 \in R$. Съгласно $h \in \langle p(x), f(x) \rangle_{R[x]}$, съществуват полиноми $a(x), b(x) \in R[x]$, така че $h = p(x)a(x) + f(x)b(x)$. Оттук

$$g(x)h = p(x)a(x)g(x) + f(x)g(x)b(x) \in \langle p(x) \rangle_{R[x]}$$

и примитивният полином $p(x)$ дели $hg(x) \neq 0$. Съгласно Лема 2.54, оттук следва, че $p(x)$ дели $g(x)$ и $g(x) \in \langle p(x) \rangle_{R[x]}$.

За да докажем включването (2.5), разширяваме коефициентите на полиномите до полето от частни Q на R и делим $p(x)$ на $h(x)$ с частно $\tilde{q}(x) \in Q[x]$ и остатък $\tilde{r}(x) \in Q[x]$, $p(x) = h(x)\tilde{q}(x) + \tilde{r}(x)$, $\deg \tilde{r}(x) < \deg h(x)$. Ако

$$h(x) = ax^k + a_{k-1}x^{k-1} + \dots + a_1x + a_0 \in R[x], \quad a \neq 0$$

и $m := \deg(\tilde{q}(x) = \deg p(x) - \deg h(x)$, то съгласно алгоритъма за деление на полиноми на една променлива ,

$$\tilde{q}(x) \in a^{-1}Rx^m + a^{-2}Rx^{m-1} + \dots + a^{-m}Rx + a^{-(m+1)}R.$$

Затова $q(x) := a^{m+1}\tilde{q}(x) \in R[x]$ и от равенството

$$a^{m+1}p(x) = h(x)q(x) + a^{m+1}\tilde{r}(x)$$

следва, че $r(x) := a^{m+1}\tilde{r}(x) = a^{m+1}p(x) - h(x)q(x) \in R[x]$. Още повече, $h(x) \in \langle p(x), f(x) \rangle_{R[x]}$, така че $r(x) \in \langle p(x), f(x) \rangle_{R[x]}$ от степен $\deg r(x) = \deg \tilde{r}(x) < \deg h(x)$. Изборът на $h(x)$ като ненулев полином от $\langle p(x), f(x) \rangle_{R[x]}$ с минимална степен налага твърдествено анулиране на $r(x) \equiv 0$. Следователно полиномът $a^{m+1}p(x) = h(x)q(x)$. Отделяме $d(h)$ като множител и разлагаме $h(x) = d(h)h_1(x)$ чрез примитивен полином $h_1(x) \in R[x]$. Тогава равенството $a^{m+1}p(x) = d(h)h_1(x)q(x)$ показва, че $h_1(x)$ дели $a^{m+1}p(x)$. Прилагаме Следствие 2.54 и получаваме, че $h_1(x)$ дели $p(x)$ или $p(x) \in \langle h_1(x) \rangle_{R[x]}$. Аналогични разсъждения доказват, че $f(x) \in \langle h_1(x) \rangle_{R[x]}$, Q.E.D.

СЛЕДСТВИЕ 2.55. Ако R е факториална нютерова комутативна област с единица, то $R[x_1, \dots, x_n]$ е факториална нютерова комутативна област с единица.

Доказателство: С индукция по броя n на променливите, ако $R[x_1, \dots, x_{n-1}]$ е факториална нютерова комутативна област с единица, то

$$R[x_1, \dots, x_n] = R[x_1, \dots, x_{n-1}][x_n]$$

е факториална нютерова комутативна област с единица, съгласно Теорема 2, Q.E.D.

СЛЕДСТВИЕ 2.56. Пръстенът $k[x_1, \dots, x_n]$ на полиномите на x_1, \dots, x_n на x_1, \dots, x_n с коефициенти от поле k е факториална нютерова комутативна област с единица.

Доказателство: Пръстенът $k[x_1]$ на полиномите на една променлива с коефициенти от поле k е факториална нютерова област, в качеството си на област на главни идеали. С индукция по броя на променливите n получаваме, че $k[x_1, \dots, x_{n-1}] = k[x_1, \dots, x_{n-1}][x_n]$ е факториална нютерова област, Q.E.D.

ЗАДАЧА 2.57. Да се докаже, че за произволен полином $f(x) \in \mathbb{C}[x]$ от нечетна степен $\deg(f) = 2n + 1$, полиномът $g(x, y) = y^2 - f(x) \in \mathbb{C}[x, y]$ е неразложим.

Упътване: Да допуснем, че $g(x, y) \in \mathbb{C}[x, y] \setminus \mathbb{C}$ се разлага в произведение $g(x, y) = g_1(x, y)g_2(x, y)$ за полиноми $g_j(x, y) \in \mathbb{C}[x, y] = \mathbb{C}[x][y]$ от неотрицателни степени $d_j = \deg_y(g_j) \in \mathbb{Z}$ относно y , които не принадлежат на мултипликативната група $\mathbb{C}[x, y]^* = \mathbb{C}^*$. Условието $d_1 + d_2 = 2$ е в сила за $d_1 = 2, d_2 = 0$ или за $d_1 = d_2 = 1$.

Ако $g(x, y) = [a(x)y^2 + b(x)y + c(x)]g_2(x)$ за полиноми $a(x), b(x), c(x), g_2(x) \in \mathbb{C}[x]$, то $g_2(x) \equiv 1$ и $g_2 \in \mathbb{C}^*$, противно на предположението $g_1(x, y), g_2(x, y) \notin \mathbb{C}^*$. Ако $g(x, y) = [a(x)y + b(x)][p(x)y + q(x)]$ с $a(x), b(x), p(x), q(x) \in \mathbb{C}[x]$, то

$$a(x) \equiv p(x) \equiv 1, \quad b(x) + q(x) \equiv 0, \quad b(x)q(x) = -f(x).$$

Следователно $f(x) = b(x)^2$ трябва да е от четна степен.

ЗАДАЧА 2.58. Да се докаже, че за произволен полином $f(x) \in \mathbb{C}[x]$ от степен $\deg(f) = 3n \pm 1$, взаимно проста с 3, полиномът $g(x, y) = y^3 + f(x) \in \mathbb{C}[x, y]$ е неразложим.

322. ТЕОРЕМА НА HILBERT ЗА БАЗИСА. ЕДНОЗНАЧНО РАЗЛАГАНЕ НА ПОЛИНОМИ.

Упътване: По аналогия със Задача 2.57, допуснете че полиномът $g(x, y) = g_1(x, y)g_2(x, y)$ е разложим в произведение на полиноми $g_j(x, y) \in \mathbb{C}[x][y] \setminus \mathbb{C}^*$ от неотрицателни степени $d_j = \deg_y(g_j) \in \mathbb{Z}$. С точност до пермутация на множителите, сведете разглежданията към $d_1 = 0, d_2 = 3$ или $d_1 = 1, d_2 = 2$.