Université Claude Bernard LYON 1 Master MA Mathématiques générales Algèbre et calcul formel

I. Polynômes univariés.

1 Généralités

On considère l'anneau A[X] des polynômes à coefficients dans un anneau A (commutatif et unitaire). Si l'anneau A est intègre, l'anneau A[X] est intègre et l'on a 1 :

$$deg(fg) = deg(f) + deg(g)$$
 pour tout $f, g \in A[X]$

Toujours dans le cas A intègre, on dispose du corps des fractions K = Frac(A) de A et K(X) est le corps des fractions de A[X].

On désigne par A^{\times} le groupe (multiplicatif) des éléments inversibles de A; deux éléments $x, y \in A$ sont $associés^2$ s'il existe $u \in A^{\times}$ tel que y = ux; on obtient une relation d'équivalence sur A. Un élément $p \in A$ est premier s'il vérifie le lemme d'Euclide a:

pour tout
$$x, y \in A : p|xy \Longrightarrow p|x$$
 ou $p|y$

et un élément $p \in A$ est irréductible si :

pour tout
$$a \in A : a|p \Longrightarrow a \in A^{\times}$$
 ou $a \simeq p$

Tout élément p premier est alors irréductible; la réciproque est vérifiée lorsque A est factoriel. Si l'anneau A est factoriel, l'anneau A[X] est factoriel). Dans ce cas, un polynôme $f \in A[X]$ est primitif si ses coefficients sont premiers entre eux. Tout polynôme non nul $f \in K[X]$ s'écrit de manière unique, aux éléments associés près, f = cont(f)pp(f) avec $\text{cont}(f) \in K^*$ (contenu de f) et $\text{pp}(f) \in A[X]$ polynôme primitif (partie primitive de f). Etant donné $f \in K[X]$, on a $f \in A[X]$ si et seulement si $\text{cont}(f) \in A$.

On a de plus, pour $f, g \in K[X] \setminus \{0\}$:

- 1. $cont(fg) \simeq cont(f)cont(g)$
- 2. $pp(fg) \simeq pp(f)pp(g)$

Soit $f \in A[X]$ un polynôme primitif; alors f est irréductible dans A[X] si et seulement si f est irréductible dans K[X] lemme de Gauss). de sorte que les éléments irréductibles de A[X] sont, d'une part les éléments irréductibles de A, d'autre part les polynômes primitifs de A[X] irréductibles dans K[X].

Un anneau A est principal s'il est intègre et si tout idéal de A est engendré par un élément ; alors A est factoriel et pour tout élément irréductible $p \in A$ l'idéal $\langle p \rangle$ est maximal ; en particulier l'anneau A[X] est principal si et seulement si A est un corps.

Enfin un anneau A est noethérien si tout idéal de A possède un système générateur fini⁴. Si l'anneau A est noethérien, l'anneau A[X] est noethérien (théorème de la base finie de Hilbert).

Par ailleurs on dira qu'une structure algébrique est effective si l'on dispose :

- 1. d'une structure de données pour représenter les éléments
- 2. d'algorithmes pour effectuer les opérations et pour tester l'égalité
- 1. en général on a seulement $\deg(fg) \leq \deg(f) + \deg(g)$ pour tout $f,g \in A[X]$
- 2. on notera $y \simeq x$ la relation d'association
- 3. l'idéal $\langle p \rangle$ est premier ie. $A/\langle p \rangle$ est intègre
- 4. si ${\cal A}$ principal, ${\cal A}$ est évidemment noethérien

2 Algorithme d'Euclide

Soit K un corps commutatif; on suppose que K est effectif; alors l'anneau K[X] est effectif et est euclidien (de manière effective aussi).

Algorithme 1 Division euclidienne

- 1. entrée : des polynômes non nuls $f, g \in K[X]$
- 2. initialisations: q := 0, r := f
- 3. $tant que r \neq 0 \ et \ deg(r) \geq deg(g) \ boucle :$

$$(a)$$
 $M:=rac{\mathrm{lc}(r)}{\mathrm{lc}(g)}X^{\mathrm{deg}(r)-\mathrm{deg}(g)}$ (b) $q:=q+M$ (c) $r:=r-Mg$

4. sortie : les polynômes $q, r \in K[X]$ que f = gq + r avec r = 0 ou $\deg(r) < \deg(g)$

 ∇ Posons $m = \deg(f)$ et $n = \deg(g)$; l'algorithme de la division euclidienne comporte au plus m - n + 1 itérations (terminaison).

Notons q_i et r_i les quotients et restes partiels calculés à l'étape i; on a alors :

$$M_i = \frac{\operatorname{lc}(r_i)}{\operatorname{lc}(g)} X^{\operatorname{deg}(r_i) - \operatorname{deg}(g)}$$

$$q_{i+1} = q_i + M_i$$

$$r_{i+1} = r_i - M_i g$$

Il en résulte que l'égalité $f = gq_i + r_i$ est un invariant de boucle (correction). Pour tout polynôme non nul $h \in K[X]$, on pose :

$$trn(h) = h - lc(h)X^{\deg(h)}$$

de sorte que

$$trn(h) = 0$$
 ou $deg(trn(h)) < deg(h)$

et l'on a :

$$r_{i+1}\operatorname{trn}(r_i) - M_i\operatorname{trn}(g)$$

Ainsi une itération représente au plus 2n opérations dans le corps K et la division euclidienne comporte au plus 2n(m-n+1) opérations dans le corps K est est donc d'une complexit'e de l'ordre de O(n(m-n)). \triangle

Pour tout entier $d \geq 0$, on désigne par $K[X]_{\leq d-1}$ le K-espace vectoriel de dimension d formé du polynôme nul et des polynômes de K[X] de degré $\leq d-1$. L'espace vectoriel $K[X]_{\leq d-1}$ possède la base canonique $(X^{d-1}, \dots, X, 1)$.

Soient $f = \sum_{i=0}^m a_i X^i \in K[X]$ et $g = \sum_{j=0}^n b_j X^j \in K[X]$ des polynômes à coefficients dans un corps commutatif K et à une indéterminée X, de degrés respectifs m et n; l'application de Bezout-Sylvester est l'application K-linéaire :

$$\partial_{f,g}^{m,n}: K[X]_{\leq n-1} \oplus K[X]_{\leq m-1} \longrightarrow K[X]_{\leq m+n-1}$$

$$(u,v) \longrightarrow uf + vg$$

Lemme 1 L'application de Bezout-Sylvester $\partial_{f,g}^{m,n}$ est bijective si et seulement si f et g sont premiers entre eux.

 ∇ Soit $(u,v) \in \text{Ker}(\partial_{f,g}^{m,n})$; on a uf + vg = 0 de sorte que f|vg donc f|v. Si on avait $v \neq 0$ on aurait $\deg(v) \geq m$ de sorte que v = 0 = 0. Ainsi $\partial_{f,g}^{m,n}$ est injective, donc un isomorphisme par égalité des dimensions.

Réciproquement si $\partial_{f,g}^{m,n}$ est bijective, on a uf+vg=1 donc f et g sont premiers entre eux. \triangle

Définition 1

Le déterminant $R_X(f,g) = \det(\partial_{f,g}^{m,n}) \in K$ de l'application $\partial_{f,g}^{m,n}$ (où $m = \deg(f)$ et $n = \deg(g)$) est le résultant des polynômes $f, g \in K[X]$.

En particulier on a $R_X(f,g) \neq 0$ si et seulement si f et g son premiers entre eux.

Soient $f,g \in K[X]$ de degrés respectifs m et n; on pose $\Delta = \operatorname{pgcd}(f,g), d = \operatorname{deg}(\Delta)$; l'application linéaire :

$$\partial_{f,g}: K[X]_{\leq n-d-1} \times K[X]_{\leq m-d-1} \longrightarrow K[X]_{\leq m+n-2d-1}$$

$$(U,V) \longrightarrow U\frac{f}{\delta} + V\frac{g}{\delta}$$

est bijective. En particulier il existe des polynômes uniques $u \in K[X]_{\leq n-d-1}$ et $v \in K[X]_{\leq m-d-1}$ tels que $uf + vg = \Delta$ (formule de Bezout). L'algorithme d'Euclide permet de calculer $pgcd \Delta$: Pour $f, g \in K[X]$, on définit des suites finies de polynômes non nuls : f_0, \dots, f_t (suite des restes) et q_1, \dots, q_t (suite des quotients) en posant $f_0 = f$ et $f_1 = g$ et pour chaque $k, 1 \leq k \leq t$ on effectue la division euclidienne de f_{k-1} par f_k ; on a donc :

$$f_{k-1} = f_k q_k + r_{k+1}$$
 avec $r_{k+1} = 0$ ou $\deg(r_{k+1}) < \deg(f_k)$ pour $0 \le k \le t-1$

Si $r_{k+1} = 0$ on pose t = k et on s'arrête sinon on choisit $\mu_k \in K^*$; et on pose $f_{k+1} := \frac{1}{\mu_k} r_{k+1}$.

Les coefficients non nuls α , β et μ_k $(1 \leq k \leq t-1)$ permettent d'introduire différentes variantes de l'algorithme :

Exemples:

- 1. L'algorithme d'Euclide *classique* s'obtient en prenant $\alpha = 1$, $\beta = 1$, $\lambda_k = \mu_k = 1$ et en utilisant la division euclidienne.
- 2. En prenant $\alpha = 1/\operatorname{lc}(f)$, $\beta = 1/\operatorname{lc}(g)$, $\lambda_k = 1$, $\mu_k = \operatorname{lc}(\widetilde{f}_{k+1})$ et en utilisant la division euclidienne on obtient le pgcd *unitaire*.
- 3. Si $f, g \in A[X]$, en utilisant la division euclidienne et en prenant pour α (resp. β) le ppcm des dénominateurs des coefficients de f (resp. g), $\lambda_k = \operatorname{lc}(\widetilde{f_{k+1}})^{\deg(f_{k-1}) \deg(f_k) + 1}$, $\mu_k = 1$ (ou, ce qui revient au même, en utilisant la pseudo-division et en prenant $\lambda_k = 1$ et $\mu_k = 1$) on effectue les calculs dans A[X].
- 4. Si $f, g \in A[X]$, en utilisant la division euclidienne et en prenant en prenant pour α (resp. β) le ppcm des dénominateurs des coefficients de f (resp. g), $\lambda_k = \operatorname{lc}(\widetilde{f_{k+1}})^{\operatorname{deg}(f_{k-1}) \operatorname{deg}(f_k) + 1}$, $\mu_k = \operatorname{cont}(\widetilde{f_{k+1}})$ (ou, ce qui revient au même, en prenant la partie primitive du pseudo-reste avec $\lambda_k = 1$ et $\mu_k = 1$) on effectue les calculs dans A[X] tout en modérant la croissance des données intermédiaires.

Algorithme 2 (Algorithme d'Euclide)

1. entrée : des polynômes $f, g \in K[X]$

```
 \begin{array}{ll} 2. \ \ initialisations: f0 := \alpha \, f, \ f1 := \beta \, g \\ 3. \ \ \ boucle: \\ \{ & (a) \ \ f0 := q \, f1 + r \ \ \text{avec} \ \ r = 0 \ \text{ou} \ \deg(r) < \deg(f1) \\ (b) \ \ sortir \ quand \ r = 0 \\ (c) \ \ f0, f1 := f1, \frac{1}{\mu} r \ \ avec \ \mu \in K^{\star} \\ \} \end{array}
```

4. sortie : le $pgcd \Delta = f1 \ de \ f \ et \ g$

 ∇ Si l'on avait $f_i \neq 0$ pour tout $i \geq 1$, La suite $(\deg(f_k))_{k>geq1}$ serait strictement décroissante ce qui n'est pas possible puisque $\mathbb N$ est un ensemble bien-ordonné (terminaison).

Si $f = qg + \mu r$ avec $\mu \in K^*$, on a $\operatorname{pgcd}(f,g) = \operatorname{pgcd}(g,r)$ de sorte que l'on a $\operatorname{pgcd}(f,g) = \operatorname{pgcd}(f_k, f_{k+1})$ pour $1 \le k \le t-1$ et finalement $\operatorname{pgcd}(f,g) = \operatorname{pgcd}(f_{t-1}, f_t) = f_t$. Ainsi f_t est un pgcd de f et de g (correction).

L'étape k comporte

$$2\deg(f_k)(\deg(f_{k-1}) - \deg(f_k) + 1$$

opérations dans le corps K de sorte que le nombre d'opération est borné par :

$$\sum_{k=1}^{t} (2\deg(f_k)(\deg(f_{k-1}) - \deg(f_k) + 1) \le 2n(\deg(f_0) - \deg(f_t)) + 2nt = 2n(m-d+t) \le 2n(m+t) \le 4mn$$

de sorte que la complexité de l'algorithme d'Euclide est d'ordre O(mn). \triangle

L'algorithme d'Euclide étendu permet d'obtenir en plus les coefficients de Bezout u et v en définissant par récurrence les suites u_0, \dots, u_t et v_1, \dots, v_t par $u_0 = \alpha, u_1 = 0, v_0 = 0, v_1 = \beta$ et les relations : $u_{k+1} = \frac{1}{\mu_k}(u_{k-1} - q_k u_k)$ et $v_{k+1} = \frac{1}{\mu_k}(v_{k-1} - q_k v_k)$.

Proposition 1

 $On \ a :$

- 1. $f_k = u_k f + v_k g \ (k \ge 0)$
- 2. $u_k v_{k+1} u_{k+1} v_k = \frac{(-1)^k}{\mu_1 \cdots \mu_k}$ $(k \ge 0)$ En particulier, u_k et v_k sont premiers entre eux.
- 3. $\deg(u_k) = \deg(g) \deg(f_{k-1}) \ (k \ge 2)$
- 4. $\deg(v_k) = \deg(f) \deg(f_{k-1}) \ (k > 2)$

 ∇ Les égalités s'obtiennent par récurrence sur k en remarquant, pour les deux dernières, que $\deg(q_k) = \deg(f_{k-1}) - \deg(f_k)$.

On a $\Delta = f_t$, $u = u_t$ et $v = v_t$. On a par ailleurs :

$$\deg(f_t) < \dots < \deg(f_k) < \deg(f_{k-1} < \dots < \deg(f_1)$$

de sorte que :

$$deg(u_k) = deg(g) - deg(f_{k-1}) < deg(g) - deg(f_t)$$

$$deg(v_k) = deg(g) - deg(f_{k-1}) < deg(g) - deg(f_t)$$

Algorithme 3 (Algorithme d'Euclide étendu)

- - (c) $f0, f1 := f1, \frac{1}{\mu}r \text{ avec } \mu \in K^*$ (d) $u0, u1 := u_1, \frac{1}{\mu}(u0 - qu1)$ (e) $v0, v1 := v_1, \frac{1}{\mu}(v0 - qv1)$
- 4. sortie: le pgcd $\Delta = f1$ de f et g et les coefficients de Bezout u = u1 et v = v1 tels que $fu + gv = \Delta$ avec u = 0 ou $\deg(u) < \deg(\frac{g}{\Delta})$ et v = 0 ou $\deg(v) < \deg(\frac{f}{\Delta})$.

3 Le résultant

3.1 La matrice de Sylvester

Définition 2

Soient $f,g \in K[X]$ des polynômes non nuls de degrés respectifs m et n; la matrice de Sylvester $S_X^{m,n}(f,g)$ est la matrice 5 de l'application linéaire :

$$\partial_{f,g}^{m,n}: K[X]_{\leq n-1} \oplus K[X]_{\leq m-1} \longrightarrow K[X]_{\leq m+n-1}$$

$$(u,v) \longrightarrow uf + vg$$

 $dans\ les\ bases\ canoniques\ ^{6}\ des\ espaces\ K[X]_{\leq n-1}\oplus K[X]_{\leq m-1}\ et\ K[X]_{\leq m+n-1}.$

Pour $1 \leq j \leq n$ (resp. $1 \leq i \leq m$), la matrice de Sylvester $S_X^{m,n}(f,g)$ a pour colonne C_j (resp. C_{n+i}) les coefficients du polynôme $X^{n-j}f(X)$ (resp. $X^{m-i}g(X)$) dans la base canonique $(X^{m+n-k})_{1\leq k\leq m+n}$ du K-espace vectoriel de dimension m+n des polynômes de degré $\leq m+n-1$; on a donc :

$$S_X^{m,n}(f,g) = \begin{pmatrix} a_m & 0 & 0 & \cdots & 0 & b_n & 0 & \cdots & 0 \\ a_{m-1} & a_m & \vdots & & & b_{n-1} & b_n & \vdots \\ \vdots & a_{m-1} & a_m & & & & b_{n-1} & 0 \\ & \vdots & a_{m-1} & 0 & \vdots & & & b_n \\ a_0 & & \vdots & & a_m & & \vdots & & b_{n-1} \\ 0 & a_0 & & \vdots & & a_{m-1} & b_0 & & \vdots \\ \vdots & 0 & a_0 & & \vdots & 0 & b_0 & & \vdots \\ & & 0 & & & \vdots & 0 & & \\ 0 & & & & & a_0 & 0 & & b_0 \end{pmatrix}$$

 $^{5.\,}$ ou sa transposée

^{6.} $((X^{n-1},0),\cdots,(X,0),(1,0),(0,X^{m-1})\cdots,(0,X),(0,1))$ est la base canonique de $K[X]_{\leq n-1}\oplus K[X]_{\leq m-1}$ et $(X^{m+n-1},\cdots,X,1)$ est la base canonique de $K[X]_{\leq m+n-1}$

de sorte qu'en posant $S_X^{m,n}(f,g)=(S_{i,j})_{1\leq i,j\leq m+n}$ on obtient :

$$\begin{array}{l} \star \text{ pour } 1 \leq j \leq n : \\ \left\{ \begin{array}{l} S_{j+i,j} = a_{m-i} \text{ pour } 0 \leq i \leq m \\ S_{k,j} = 0 \text{ pour } k \not \in [j,m+j] \end{array} \right. \\ \star \text{ pour } 1 \leq i \leq m : \\ \left\{ \begin{array}{l} S_{i+j,n+i} = b_{n-j} \text{ pour } 0 \leq j \leq n \\ S_{k,n+i} = 0 \text{ pour } k \not \in [i,n+i] \end{array} \right. \end{array}$$

Le résultant

$$R_X(f,g) = \det(S_X^{m,n}(f,g))$$

des polynômes f et g est le déterminant de la matrice de Sylvester $S_X^{m,n}(f,g)$:

Corollaire 1

Soit A un anneau intègre de corps de fractions $K = \operatorname{Frac}(A)$; si on a $f \in A$ et $g \in A$ on a $R_X(f,g) \in A$.

 ∇ La matrice $S_X^{m,n}(f,g)$ est à coefficients dans A et la formule de Leibniz montre que $R_X(f,g) = \det(S_X^{m,n}(f,g)) \in A$. Δ

Corollaire 2

Etant donnés des polynômes $f = \sum_{i=0}^{m} a_i X^i$ et $g = \sum_{j=0}^{n} b_j X^j$ de degrés m et n on a:

- 1. $R_X(f,g) = a_m^n \text{ si } m = 0 \text{ (ie. } f \text{ constant)}$
- 2. $R_X(\lambda f, \mu g) = \lambda^n \mu^m R_X(f, g) \ \lambda, \mu \in K$
- 3. $R_X(g,f) = (-1)^{mn} R_X(f,g)$
- 4. $R_X(X-x,q) = q(x)$

 ∇ Pour 1. la matrice de Sylvester est de la forme :

$$S_X^{0,n}(f,g) = \begin{pmatrix} a_m & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & a_m & \vdots & & & \\ \vdots & 0 & a_m & & \vdots \\ & \vdots & 0 & \ddots & 0 \\ 0 & & \vdots & & a_m \end{pmatrix}$$

Pour 2. et 3. cela résulte de ce que le déterminant d'une matrice est une forme multilinéaire alternée par rapport aux colonnes de cette matrice. Pour 4. $R_X(X-x,g)$ est le déterminant de la matrice :

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & \cdots & 0 & b_n \\ -x & 1 & \cdots & 0 & b_{n-1} \\ \vdots & -x & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & \vdots & \ddots & 1 & b_1 \\ 0 & \cdots & \cdots & -x & b_0 \end{pmatrix}$$

En développant par rapport à la dernière colonne on obtient $\sum_{i=0}^{n} (-1)^{2n+2-i}b_i(-x)^i = g(x)$

 \triangle Soit $f=\sum_{i=1}^m a_i X^i \in K[X]$ un polynôme de degré $m\,;$ on lui associe la K-algèbre

$$A=K[X]/\langle f\rangle$$

de rang m. Pour tout $g \in K[X]$ on considère :

$$m_g: A \longrightarrow A$$
 $\overline{h} \longrightarrow \overline{g} \overline{h}$

l'endomorphisme du K-espace vectoriel A induit par la multiplication par g.

Proposition 2 (formule de Poisson)

$$R_X(f,g) = a_m^n \det(m_q)$$

 ∇ voir l'exercice 2. de la fiche de TD 1 \triangle

Corollaire 3 (multiplicativité) Soient $f, g, h \in K[X]$ des polynômes non nuls de degrés respectifs m, n, p; on a :

$$R_X(f,gh) = R_(f,g)R_X(f,h)$$

∇ D'après la formule de Poisson on a :

$$R_X(f,g) = a_m^n \det(m_g)$$
 $R_X(f,h) = a_m^p \det(m_h)$ $R_X(f,hg) = a_m^{n+p} \det(m_{gh})$

or

$$\det(m_{qh}) = \det(m_q)\det(m_h)$$

Δ

Corollaire 4

On considère une K-extension Ω contenant les racines x_1, \dots, x_m les racines de $f = \sum_{i=0}^m a_i X^i$ et les racines y_1, \dots, y_n de $g = \sum_{i=0}^n b_j X^j$. On a alors:

$$R_X(f,g) = a_m^n b_n^m \prod_{\substack{1 \le i \le m \\ 1 \le i \le n}} (x_i - y_j) = a_m^n \prod_{i=1}^m g(x_i) = (-1)^{mn} b_n^m \prod_{j=1}^n f(y_j)$$

 \triangledown Les trois relations se déduisent l'une de l'autre puisque l'on a :

$$f = a_m \prod_{i=1}^{m} (X - x_i)$$
 $g = b_n \prod_{j=1}^{n} (X - y_j)$

Le lemme de multiplicativité montre que

$$R_X(f,g) = R_X(a_m \prod_{i=1}^m (X - x_i), g) = a_m^n \prod_{i=1}^m R_X((X - x_i, g)) = a_m^n \prod_{i=1}^m g(x_i)$$

Δ

Corollaire 5

Considérons des polynômes non nuls $f,g \in K[X]$ de degrés respectifs m et n avec $m \le n$; soit h le reste de la division euclidienne de g par f; on a:

$$R_X(f,g) = \begin{cases} a_m^{n-r} R_X(f,h) & si \ h \neq 0 \ et \ r = \deg(h) \\ 0 & si \ h = 0 \end{cases}$$

 ∇ On a g = fq + h avec $h \in K[X]_{\leq m-1}$ de sorte que $m_g = m_h$. Si h = 0 on a $R_X(f,g) = 0$ Supposons maintenant $h \neq 0$; on a alors :

$$R_X(f,g) = a_m^n \det(m_g)$$

$$= a_m^n \det(m_h)$$

$$= a_m^{n-r} a_m^r \det(m_h)$$

$$= a_m^{n-r} R_X(f,h)$$

3.2 Résultant et formule de Bezout

Proposition 3

Soit A un anneau factoriel de corps de fractions $K = \operatorname{Frac}(A)$; on considère $f, g \in A[X]$ des polynômes premiers entre eux à coefficients dans A de degré respectifs m et n et

 ∇ Soit $S_X^{m,n}(f,g)$ la matrice transposée des cofacteurs (comatrice) de la matrice de Sylvester $S_X^{m,n}(f,g)$ de f et g. On a les formules de Cramer :

$$S_X^{m,n}(f,g)S_X^{m,n}(f,g) = S_X^{m,n}(f,g)S_X^{m,n}(f,g) = R_X(f,g)I$$

Puisque $S_X^{m,n}(f,g)$ est à coefficients dans A la comatrice $\widetilde{S_X^{m,n}(f,g)}$ est à coefficients dans A. Puisque f et g sont premiers entre eux dans A[X] donc dans K[X], l'application K-linéaire

$$\partial_{f,g}^{m,n}\,:\, K[X]_{\leq n-1} \oplus K[X]_{\leq m-1} \longrightarrow K[X]_{\leq m+n-1}$$

est bijective de sorte qu'il existe $u \in K[X]_{\leq n-1}$ et $v \in K[X]_{\leq m-1}$ uniques tels que :

$$u f + v g = R_X(f, g)$$

ce qui s'écrit matriciellement :

$$S_X^{m,n}(f,g) \begin{pmatrix} u_{n-1} \\ \vdots \\ u_1 \\ u_0 \\ v_{m-1} \\ \vdots \\ v_1 \\ v_0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \\ R_X(f,g) \end{pmatrix} = R_X(f,g) \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$

En appliquant la $comatrice\ \widetilde{S_X^{m,n}(f,g)}$ aux deux membres on obtient :

$$\begin{pmatrix} u_{n-1} \\ \vdots \\ u_1 \\ u_0 \\ v_{m-1} \\ \vdots \\ v_1 \\ v_0 \end{pmatrix} = \widetilde{S_X^{m,n}(f,g)} \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$

Ainsi les polynômes u et v sont à coefficients dans A puisque la comatrice $S_X^{m,n}(f,g)$ est à coefficients dans A. \triangle

3.3 Spécialisation du résultant

Un morphisme d'anneaux $\phi: A \longrightarrow B$ se prolonge de manière unique en un morphisme $A[X] \longrightarrow B[X]$ (noté encore ϕ) tel que $\phi(X) = X$ autrement dit on a $\phi(\sum_{i=0}^m a_i X^i) = \sum_{i=0}^m \phi(a_i) X^i$.

Proposition 4 (spécialisation du résultant)

Soient $\phi: A \longrightarrow B$ un morphisme d'anneaux intègres, $f = \sum_{i=0}^{m} a_i X^i$ et $g = \sum_{j=0}^{n} b_j X^j$ des polynômes à coefficients dans A de degré (respectivement) m et n; on alors:

$$\phi(R_X(f,g)) = \begin{cases} 0 & si \deg(\phi(f)) < \deg(f) \ et \deg(\phi(g)) < \deg(g) \\ \phi(a_m)^k R_X(\phi(f),\phi(g)) & si \deg(\phi(f)) = \deg(f) \ et \deg(\phi(g)) = \deg(g) - k \end{cases}$$

 \triangledown On a :

$$\phi(R_X(f,g)) = \phi(\det(S_X^{m,n}(f,g))) = \det(\phi(S_X^{m,n}(f,g)))$$

avec:

$$\phi(S_X^{m,n}(f,g)) = \begin{cases} \phi(a_m) & 0 & 0 & \cdots & 0 & \phi(b_n) & 0 & \cdots & 0 \\ \phi(a_{m-1}) & \phi(a_m) & \vdots & & & \phi(b_{n-1}) & \phi(b_n) & \vdots \\ \vdots & \phi(a_{m-1}) & \phi(a_m) & & & & \phi(b_{n-1}) & 0 \\ \vdots & \phi(a_{m-1}) & 0 & \vdots & & & \phi(b_n) \\ \phi(a_0) & \vdots & & \phi(a_m) & & \vdots & & \phi(b_{n-1}) \\ 0 & \phi(a_0) & \vdots & & \phi(a_{m-1}) & \phi(b_0) & \vdots \\ \vdots & 0 & \phi(a_0) & \vdots & 0 & \phi(b_0) & \vdots \\ 0 & & & & \vdots & 0 & \phi(b_0) \end{cases}$$

Pour $\deg(\phi(f)) < m$ et $\deg(\phi(g)) < n$ ie. $\phi(a_m) = 0$ et $\phi(b_n) = 0$ la première ligne de la matrice $\phi(S_X^{m,n}(f,g))$ est nulle de sorte que $\phi(R_X(f,g)) = 0$. Supposons que $\deg(\phi(f)) = m$ et $\deg(\phi(g)) = n-k$ ie. $\phi(a_m) \neq 0$ et $\phi(b_n) = \cdots = \phi(b_{n-k+1}) = 0$, $\phi(b_{n-k}) \neq 0$. Alors la matrice $\phi(S_X^{m,n}(f,g))$ a la décomposition en blocs :

$$\phi((S_X^{m,n}(f,g))) = \begin{pmatrix} T & 0 \\ \star & \phi(S_X^{m,n-k}(f,g)) \end{pmatrix}$$

où T est la matrice carrée d'ordre k, triangulaire

$$\begin{pmatrix} \phi(a_m) & 0 & \cdots & 0 \\ \phi(a_{m-1}) & \phi(a_m) & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \cdots & \phi(a_m) \end{pmatrix}$$

Mais on a:

$$\phi(S_X^{m,n-k}(f,g)) = S_X^{m,n-k}(\phi(f),\phi(g))$$

de sorte que :

$$\phi(R_X(f,g) = \phi(a_m)^k R_X(\phi(f),\phi(g))$$

3.4 Résultant et algorithme d'Euclide

Proposition 5

Soit K un corps commutatif; le résultant est l'unique application :

$$R_X: K[X] \setminus \{0\} \times K[X] \setminus \{0\} \longrightarrow K$$

vérifiant les conditions suivantes :

- 1. $R_X(a,g) = a^n \text{ pour } a \in K^*, g \in K[X] \setminus \{0\} \text{ de degré } n.$
- 2. $R_X(f,g) = (-1)^{mn} R_X(g,f)$ pour $f,g \in K[X] \setminus \{0\}$ de degrés respectifs m et n.
- 3. Pour $f, g \in K[X] \setminus \{0\}$ de degrés respectifs m et n avec f non constant et $m \leq n$, soit h le reste de la division euclidienne de g par f; on a:

$$R_X(f,g) = \begin{cases} a_m^{n-r} R_X(f,h) & si \ h \neq 0 \ et \ r = deg(h) \\ 0 & si \ h = 0 \end{cases}$$

 ∇ On a vu que le résultant $R_X(f,g)$ vérifie les propriétés précédentes. Pour montrer l'unicité, supposons que l'on ait une application

$$\mathcal{R}: K[X] \setminus \{0\} \times K[X] \setminus \{0\} \longrightarrow K$$

vérifiant les trois propriétés ci-dessus.

On a évidemment $R_X(a,g) = \mathcal{R}(a,g)$ pour tout $a \in K^*$ et $g \in K[X] \setminus \{0\}$. Supposons par hypothèse de récurrence que l'on a $R_X(f,g) = \mathcal{R}(f,g)$ pour tout $f,g \in K[X] \setminus \{0\}$ avec $\deg(f) < m$ et considérons f de degré m et g de degré n. Si n < m on a :

$$R_X(f,g) = (-1)^{mn} R_X(g,f)$$
$$= (-1)^{mn} \mathcal{R}(g,f)$$
$$= \mathcal{R}(f,g)$$

Par contre si $m \le n$ on effectue la division euclidienne g = fQ + h; si h = 0 on a évidemment $R_X(f,g) = \mathcal{R}(f,g) = 0$ et sinon :

$$R_X(f,g) = a_m^r R_X(f,h)$$

$$= (-1)^{mr} a_m^r R_X(h,f)$$

$$\mathcal{R}(f,g) = a_m^r \mathcal{R}(f,h)$$

$$= (-1)^{mr} a_m^r \mathcal{R}(h,f)$$

avec $r = \deg(h) < m$ de sorte que $R_X(h, f) = \mathcal{R}(h, f)$ par l'hypothèse de récurrence et finalement $R_X(f, g) = \mathcal{R}(f, g)$. Δ

La caractérisation précédente conduit à un algorithme sommaire permettant de calculer un résultant par une variante de l'algorithme d'Euclide :

Algorithme 4 résultant

- 1. entrée: f, g polynômes en une indéterminée X
- 2. initialisations F := f, G := g, R := 1
- 3. boucle: $\{ (a) \ si \ \deg(F) > \deg(G) \ alors \}$

$$R := (-1)^{\deg(F)\deg(G)}R$$
 échanger F et G (b) si $\deg(F) = 0$ alors sortir $F^{\deg(G)}R$ (c) calculer H le reste euclidien de G par F (d) si $H = 0$ alors sortir 0 (e) $R := \operatorname{lc}(F)^{\deg(G) - \deg(H)}R$ (f) $G := H$

4. sortie le résultant R

3.5 Le Discriminant

Soit K un corps; on considère un polynôme $f \in K[X]$ de degré m et de coefficient dominant a_m et Ω une K-extension contenant les racines x_1, \dots, x_m de f. On a le déterminant de Van der Monde :

$$V(x_1, \dots, x_m) = \det((x_i^{j-1})_{1 \le i, j \le m}) = \prod_{1 \le i < j \le m} (x_i - x_j)$$

On définit le discriminant de f (relativement à X) par :

$$\operatorname{discrim}_X(f) = a_m^{2m-2} V(x_1, \cdots, x_m)^2 \in \Omega$$

Corollaire 6

Soit $f \in K[X]$ un polynôme de degré m; f est séparable is et seulement si discrim $X(f) \neq 0$

 ∇ En effet le déterminant de Vandermonde $V(x_1, \dots, x_m)$ est non nul si et seulement si les x_i , $1 \le i \le m$ sont deux à deux distincts. Δ

Proposition 6

Soit $f \in K[X]$ un polynôme de degré m et de coefficient dominant a_m et tel que $f' \neq 0$, on a

$$\operatorname{discrim}_X(f) = (-1)^{m(m-1)/2} a_m^{k-1} R_X(f, f')$$
 avec $k = m - 1 - \deg(f')$

 ∇ Posons $d = \deg(f')$ de sorte que k = m - 1 - d. On a

$$R_X(f, f') = a_m^d \prod_{i=1}^m f'(x_i)$$

Mais $f = a_m \prod_{i=1}^m (X - x_i)$ de sorte que

$$f' = a_m \sum_{i=1}^{m} (X - x_1) \cdots (X - x_{i-1})(X - x_{i+1}) \cdots (X - x_m)$$

On a donc:

$$f'(x_i) = a_m \prod_{i \neq j} (x_i - x_j)$$

^{7.} *ie.* toutes les racines x_1, \dots, x_m de f sont simples

d'où:

$$R_X(f, f') = a_m^d \prod_{i=1}^m a_m \prod_{i \neq j} (x_i - x_j)$$

$$= a_m^{m+d} \prod_{1 \le i \ne j \le m} (x_i - x_j)$$

$$= (-1)^{m(m-1)/2} a_m^{m+d} \prod_{1 \le i < j \le m} (x_i - x_j)^2$$

$$= (-1)^{m(m-1)/2} a_m^{m+d} V(x_1, \dots, x_m)^2$$

et finalement :

$$\begin{array}{rcl} a_m^{k-1}R_X(f,f') & = & (-1)^{m(m-1)/2}a_m^{m+d+k-1}V(x_1,\cdots,x_m)^2 \\ & = & (-1)^{m(m-1)/2}a_m^{2m-2}V(x_1,\cdots,x_m)^2 \\ & = & (-1)^{m(m-1)/2}\mathrm{discrim}_X(f) \end{array}$$

Δ

Corollaire 7

Soient A un anneau intègre de corps des fractions $K = \operatorname{Frac}(A)$; on a $\operatorname{discrim}_X(f) \in A$ pour tout $f \in A[X]$.

 ∇ On a $\operatorname{discrim}_X(f) = (-1)^{m(m-1)/2} a_m^{k-1} R_X(f,f')$ où $k = m-1-\deg(f')$. On a $R_X(f,f') \in A$ puisque $R_X(f,f')$ est le déterminant d'une matrice à coefficient dans A. De plus si $k \geq 1$ on a aussi $a_m^{k-1} \in A$ de sorte que $\operatorname{discrim}_X(f) \in A$.

Supposons que k=0 de sorte que la dérivée f' de f est de degré m-1 le résultant $R_X(f,f') \in A$ est le déterminant de la matrice $S_X^{m,m-1}(f,f')$ dont la première ligne est de la forme

$$(a_m \quad 0 \quad \cdots \quad 0 \quad ma_m \quad 0 \quad \cdots \quad 0)$$

de sorte qu'en développant par rapport à cette ligne on voit que $R_X(f, f')$ est divisible par a_m . Dans ce cas aussi on a discrim $_X(f) \in A$. Δ

Corollaire 8

Soient A et B des anneaux intègres, $\phi: A \longrightarrow B$ un morphisme d'anneaux, $f = \sum_{i=0}^{m} a_i X^i \in A[X]$ tel que $\deg(f) = \deg(\phi(f))$; on a :

$$\phi(\operatorname{discrim}_X(f)) = \operatorname{discrim}_X(\phi(f))$$

 ∇ Notons que $\phi(f') = \phi(f)'$.

On pose $n = \deg(f')$ et $l = n - \deg(\phi(f)')$ de sorte que, par spécialisation du résultant :

$$\phi(R_X(f, f') = \phi(a_m)^l R_X(\phi(X), \phi(f'))$$

On a finalement, compte tenu de ce que k = m - 1 - n:

$$\phi(a_m)\phi(\operatorname{discrim}_X(f)) = (-1)^{m(m-1)/2}\phi(a_m)^k\phi(R_X(f,f'))
= (-1)^{m(m-1)/2}\phi(a_m)^{k+l}R_X(\phi(X),\phi(f'))
= (-1)^{m(m-1)/2}\phi(a_m)^{m-1-\operatorname{deg}(\phi(f)')}R_X(\phi(X),\phi(f'))
= \phi(a_m)\operatorname{discrim}_X(\phi(f))$$

Puisque $\phi(a_m) \neq 0$ et que B est intègre on a $\phi(\operatorname{discrim}_X(f)) = \operatorname{discrim}_X(\phi(f))$. \triangle