# Cours de l'institut Fourier

# MONIQUE LEJEUNE-JALABERT

# Chapitre 1 Algorithme de calcul de bases standards

Cours de l'institut Fourier, tome 19 (1984-1985), p. 33-52

<a href="http://www.numdam.org/item?id=CIF\_1984-1985\_\_19\_\_33\_0">http://www.numdam.org/item?id=CIF\_1984-1985\_\_19\_\_33\_0</a>

© Institut Fourier – Université de Grenoble, 1984-1985, tous droits réservés.

L'accès aux archives de la collection « Cours de l'institut Fourier » implique l'accord avec les conditions générales d'utilisation (http://www.numdam.org/conditions). Toute utilisation commerciale ou impression systématique est constitutive d'une infraction pénale. Toute copie ou impression de ce fichier doit contenir la présente mention de copyright.



Chapitre 1

ALGORITHME DE CALCUL DE BASES STANDARDS

## 1. Algorithme de division euclidienne

Nous cherchons à généraliser simultanément la notion de terme de plus haut degré dans 1 polynôme à 1 variable et celle de 1e variable figurant effectivement dans un polynôme de degré  $\leq 1$  qui nous ont permis de fabriquer l'algorithme de calcul du PGCD de 2 polynômes à 1 variable et l'algorithme d'élimination de Gauss pour la résolution des systèmes linéaires. Autrement dit, étant donné  $f \in k[X_1, \ldots, X_n]$  nous cherchons à définir la notion de "plus grand" monôme figurant dans f. Nous sommes donc amenés à munir  $\mathbb{N}^n$  d'un ordre total. Bien sûr, il existe de nombreuses manières de le faire.

- 1.1. HYPOTHÈSE. Dans toute la suite, nous supposerons que l'ordre total choisi sur  $\mathbb{N}^n$  vérifie les conditions suivantes :
  - i)  $\forall \alpha \in \mathbf{N}^n$ ,  $\forall \beta \in \mathbf{N}^n$ ,  $\beta \neq 0$ ,  $\alpha < \alpha + \beta$
  - ii)  $\forall \alpha_i \in \mathbf{N}^n$  , i = 1, 2 ,  $\forall \beta \in \mathbf{N}^n$ ,

$$\alpha_1 < \alpha_2 \Leftrightarrow \alpha_1 + \beta < \alpha_2 + \beta$$
.

- 1.1.1. NOTATIONS.  $\alpha \leq \beta$  signifier que  $\alpha < \beta$  ou  $\alpha = \beta$ .
- 1.1.2. EXEMPLES . Voici quelques choix possibles : soit  $L = \sum_{i=1}^{n} c_i X_i$  ,  $c_i \in \mathbf{R}$  ,  $c_i \geq 0$  une forme linéaire sur  $\mathbf{R}^n$ .
- $1.1.2.1. \quad \alpha < \beta \ \Leftrightarrow \quad \text{ou bien} \quad L(\alpha) < L(\beta)$  ou bien  $L(\alpha) = L(\beta) \quad \text{ et il existe $s$ , $1 \le s \le n$}$  tel que  $\alpha_j = \beta_j$  , j < s et  $\alpha_s < \beta_s$ .

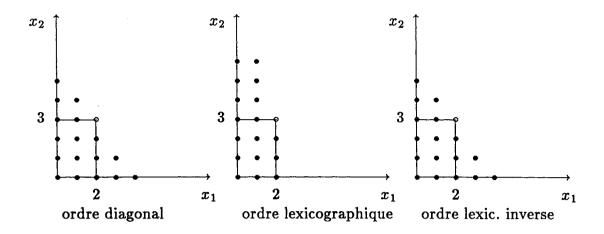
On départage les  $\alpha$  tels que  $L(\alpha) = L(\beta)$  par l'ordre lexicographique.

Si  $L = \sum_{i=1}^{n} X_i$ , on appelle l'ordre en question l'ordre diagonal.

Si L = 0, c'est l'ordre lexicographique.

 $1.1.2.2. \quad \alpha < \beta \iff \text{ ou bien } \sum_{i=1}^n \alpha_i < \sum_{i=1}^n \beta_i$  ou bien  $\sum \alpha_i = \sum \beta_i \quad \text{et il existe $s$ , $1 \le s \le n$}$  tel que  $\alpha_j = \beta_j$  , j > s ,  $\alpha_s > \beta_s$ . Nous appellerons ici cet ordre, ordre lexicographique inverse.

1.1.2.3. Représentons dans ces 3 cas, lorsque n=2, les  $\alpha$  plus petits que l'exposant (2,3).



1.2. DÉFINITION. — On appelle exposant privilégié de  $f \in k[X_1, \ldots, X_n]$   $f \neq 0, f = \sum c_{\alpha} X^{\alpha}$  et on note exp f le plus grand  $\alpha$  tel que  $c_{\alpha} \neq 0$ .

On appelle forme initiale de f,  $f \neq 0$  et on note in f le monôme  $c_{\alpha}X^{\alpha}$  où  $\alpha = \exp f$ .

#### 1.3. REMARQUE. —

$$\exp fg = \exp f + \exp g$$
  
 $\inf g = \inf f \cdot \inf g$ .

En effet, soit

$$f = \sum c_{\alpha} X^{\alpha} \; , \; f \neq 0$$
  $g = \sum c'_{\alpha'} X^{\alpha'} \; , \; g \neq 0.$ 

Soit  $\alpha_0 = \exp f$ ,  $\alpha'_0 = \exp g$ .

$$fg = \sum_{\gamma} \left( \sum_{\alpha + \alpha' = \gamma} c_{\alpha} c'_{\alpha'} \right) X^{\gamma} = \sum_{\gamma} d_{\gamma} X^{\gamma}.$$

Soit  $\gamma_0=\alpha_0+\alpha_0'$  ,  $d_{\gamma^0}=c_{\alpha^0}c_{\alpha'^0}'\neq 0$  . En effet, si  $\alpha+\alpha'=\alpha_0+\alpha_0'$  et si  $c_\alpha\neq 0$  ,  $\alpha\leq\alpha_0$  . Donc (ii),  $\alpha+\alpha'=\alpha_0+\alpha_0'\leq\alpha_0+\alpha'$  et (ii)  $\alpha_0'\leq\alpha'$ . Si  $c_{\alpha'}'\neq 0$  ,  $\alpha'=\alpha_0'$  et  $\alpha=\alpha_0$  . Si maintenant  $d_\gamma\neq 0$  , il existe  $\alpha$  ,  $c_\alpha\neq 0$  et  $\alpha',c_{\alpha'}'\neq 0$  tels que  $\alpha+\alpha'=\gamma$  . Alors  $\alpha\leq\alpha_0$  ,  $\alpha'\leq\alpha_0'$  . De (ii), on déduit :

$$\alpha+\alpha'\leq\alpha_0+\alpha'\leq\alpha_0+\alpha_0'\quad\text{i.e.}\quad\gamma\leq\gamma_0.$$

#### 1.4. EXEMPLE. — Soit

$$f = 3X_1^2 X_2^4 + 5X_1^3 X_2^3 + 7X_1^4 X_2 + 8X_1^5.$$

Pour l'ordre diagonal,  $\exp f = (3,3)$  in  $f = 5X_1^3X_2^3$ . Pour l'ordre lexicographique,  $\exp f = (5,0)$  in  $f = 8X_1^5$ .

1.5. DÉFINITION. — On appelle E-sous-ensemble de  $\mathbb{N}^n$ , tout sous-ensemble E de  $\mathbb{N}^n$  tel que :

$$\forall \alpha \in E , \forall \beta \in \mathbf{N}^n , \alpha + \beta \in E.$$

On appelle frontière de E tout sous-ensemble F de E tel que :

$$\forall \alpha \in E$$
,  $\exists \alpha_0 \in F$  et  $\beta \in \mathbf{N}^n$  tel que  $\alpha = \alpha_0 + \beta$ .

1.6. PROPOSITION. — Si E est un E-sous-ensemble  $\neq \emptyset$  de  $\mathbb{N}^n$ , il existe un ensemble fini F qui soit une frontière de E.

Démonstration. — Par récurrence sur n. Si n=1, c'est évident. Soit  $p: \mathbb{N}^n \to \mathbb{N}^{n-1}$  la projection sur les n-1 premiers facteurs de  $\mathbb{N}^n$ . p(E) est un E- sous-ensemble de  $\mathbb{N}^{n-1} \neq \emptyset$ . En effet, si  $(\alpha_1, \ldots, \alpha_{n-1}) \in p(E)$  et  $(\beta_1, \ldots, \beta_{n-1}) \in \mathbb{N}^{n-1}$ , il existe  $\alpha_n \in \mathbb{N}$  tel que  $(\alpha_1, \ldots, \alpha_n) \in E$ ,  $(\alpha_1 + \beta_1, \ldots, \alpha_{n-1} + \beta_{n-1}, \alpha_n + 0) \in E$  et  $(\alpha_1 + \beta_1, \ldots, \alpha_{n-1} + \beta_{n-1}) \in p(E)$ . Par hypothèse de récurrence, il existe  $\tilde{\alpha}^1, \ldots, \tilde{\alpha}^q \in p(E)$ , formant une frontière de p(E). Il existe donc  $\alpha^1, \ldots, \alpha^q \in E$  tel que  $p(\alpha^1), \ldots, p(\alpha^q)$  soit une frontière de p(E).

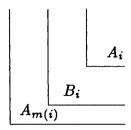
D'autre part, pour tout entier  $a\geq 0$  ,  $p(E\cap \mathbf{N}^{n-1}\times a)$  est un E-sous-ensemble de  $\mathbf{N}^{n-1}$  . Posons  $\alpha^j=(\alpha_1^j,\ldots,\alpha_n^j)$  et  $\overline{a}=\sup_{j=1\ldots q}\alpha_n^j$  . Toujours par hypothèse de récurrence, pour tout  $a\in \mathbf{N}$  ,  $a<\overline{a}$  , tel que  $E\cap \mathbf{N}^{n-1}\times a\neq \emptyset$  , il existe  $\alpha_a^j$  ,  $1\leq j\leq q_a$  , tels que  $\alpha_a^j\in E\cap \mathbf{N}^{n-1}\times a$  et tels que  $\{p(\alpha_a^j)$  ,  $1\leq j\leq q_a\}$  soit une frontière de  $p(E\cap \mathbf{N}^{n-1}\times a)$  . Soit  $F=(\alpha^1,\ldots,\alpha^q,\alpha_a^j$  ,  $a\in \mathbf{N}$  ,  $a<\overline{a}$  ,  $1\leq j\leq q_a)$  . F est un ensemble fini et c'est une frontière de E . En effet, soit  $\alpha=(\alpha_1,\ldots,\alpha_{n-1},\alpha_n)\in E$  . Il existe i tel que  $(\alpha_1,\ldots,\alpha_{n-1})\in p(\alpha^i)+\mathbf{N}^{n-1}$  . Ainsi  $\alpha_k-\alpha_k^i\geq 0$  ,  $k=1\ldots n-1$  . Si  $\alpha_n\geq \overline{a}=\sup_j\alpha_n^j$  ,  $\alpha_n\geq \alpha_n^i$  et  $\alpha\in\alpha^i+\mathbf{N}^n$  . Si  $\alpha_n<\overline{a}$  ,  $(\alpha_1,\ldots,\alpha_{n-1})\in p(E\cap \mathbf{N}^{n-1}\times\alpha_n)$ . Il existe i' ,  $1\leq i'\leq q_{\alpha_n}$  tel que  $(\alpha_1,\ldots,\alpha_{n-1})\in p(\alpha_{\alpha_n}^{i'})+\mathbf{N}^{n-1}$  et  $(\alpha_1,\ldots,\alpha_n)\in\alpha_n^{i'}+\mathbf{N}^n$  .

1.7. LEMME. — Un E-sous-ensemble de  $\mathbb{N}^n$  possède une unique frontière de cardinal minimum.

Démonstration. — Supposons  $E \neq \emptyset$  et soit  $q = \inf \sharp$  frontière finie de E. Supposons qu'on ait 2 frontières de cardinal q,  $F = (A_1, \ldots, A_q)$ ,  $G = (B_1, \ldots, B_q)$ . Par définition, on a  $E = \bigcup_i A_i + \mathbf{N}^n = \bigcup_j B_j + \mathbf{N}^n$ .  $A_i \in E$ , donc il existe n(i) tel que  $A_i \in B_{n(i)} + \mathbf{N}^n$ . L'application n de  $(1, \ldots, q)$  dans lui-même est certainement surjective car, sinon,  $E = \bigcup_i A_i + \mathbf{N}^n \subset \bigcup_i B_{n(i)} + \mathbf{N}^n$  admettrait une frontière de cardinal  $q \in R$ 0 n est donc une permutation de  $q \in R$ 1 et en réindexant au besoin les  $q \in R$ 2 n peut supposer que  $q \in R$ 3.

On a donc  $A_i \in B_i + \mathbf{N}^n$ .

Mais il existe aussi m(i) tel que  $B_i \in A_{m(i)} + \mathbb{N}^n$  et



$$A_i + \mathbf{N}^n \subset A_{m(i)} + \mathbf{N}^n$$

Si donc  $i \neq m(i)$ ,  $F - A_i$  serait encore une frontière de E. C'est impossible. Donc i = m(i) et  $A_i = B_i$ .

- 1.8. DÉFINITION. La frontière de cardinal minimal d'un E-sous-ensemble de  $\mathbb{N}^n$  est appelé son escalier.
- 1.9. PROPOSITION. Il n'existe pas de suite infinie  $\{\alpha_p\}_{p\in \mathbf{N}}$  telle que  $\ldots < \alpha_{p+1} < \alpha_p < \ldots < \alpha_1 < \alpha_0$ .

Démonstration. — Remarquons tout d'abord que l'hypothèse 1.1 n'entraîne pas forcément que  $\{\alpha, \alpha < \alpha_0 \text{ donné} \}$  soit toujours un ensemble fini (cf. ordre lexicographique). S'il existait une telle suite, soit  $E = \bigcup_{p \in \mathbb{N}} \alpha_p + \mathbb{N}^n$ . E est un E-sous- ensemble  $\neq \emptyset$  de  $\mathbb{N}^n$ . Il possède donc une frontière finie  $A_1, \ldots, A_s$ . Il existe donc i tel que  $A_i + \mathbb{N}^n$  contienne une sous-suite infinie extraite de  $\{\alpha_p\}$ . Soit  $\alpha_{n(1)}, \ldots, \alpha_{n(p)}, \ldots$  une telle suite. D'après 1.1, i),  $\forall p$ ,  $A_i \leq \alpha_{n(p)}$ . Mais  $A_i \in E = \bigcup_p \alpha_p + \mathbb{N}^n$ . Il existe donc  $p_0$  tel que  $A_i \in \alpha_{p_0} + \mathbb{N}^n$  et  $\alpha_{p_0} \leq A_i$ . On a donc  $\forall p$ ,  $\alpha_{p_0} \leq \alpha_{n(p)}$ . Mais si p est assez grand pour que  $p_0 < n(p)$ ,  $\alpha_{n(p)} < \alpha_{p_0}$ . Contradiction.

1.10. DÉFINITION ET NOTATION. — Soit k un corps commutatif. Etant donné  $\{f_1,\ldots,f_s\}$  une suite de s polynômes tous  $\neq 0$  dans  $k[X_1,\ldots,X_n]$ , on lui associe la partition suivante  $\Delta_1,\ldots,\Delta_s,\overline{\Delta}$  de  $\mathbb{N}^n$ :

$$\Delta_1 = \exp f_1 + \mathbf{N}^n, \dots, \quad \Delta_i = \exp f_i + \mathbf{N}^n - \bigcup_{j < i} \Delta_i, \dots, \quad i = 1 \dots s,$$

$$\overline{\Delta} = \mathbf{N}^n - \bigcup_{i=1,\dots,s} \Delta_i.$$

Notez qu'il se peut qu'il existe  $i \neq j$  tel que exp  $f_i = \exp f_j$  et que certains parmi les  $\Delta_i$   $i = 2 \dots s$  ou  $\overline{\Delta}$  peuvent être  $\emptyset$ .

1.11. THÉORÈME DE DIVISION . — Soit k ,  $\{f_1,\ldots,f_s\}\in k[X_1,\ldots,X_n]$  ,  $\Delta_1,\ldots,\Delta_s,\overline{\Delta}$  comme en 1.10.

Pour tout  $f \in k[X_1,\ldots,X_n]$  , il existe  $h_1,\ldots,h_s$  et  $h \in k[X_1,\ldots,X_n]$  uniques tels que

$$f = h_1 f_1 + \cdots + h_s f_s + h$$

$$ii)$$
  $\forall i=1\ldots s \ , \mathrm{si} \ h_i = \sum_{lpha} c_{lpha}^i X^{lpha} \ \ , \ \ c_{lpha}^i 
eq 0 \Rightarrow \exp f_i + lpha \in \Delta_i$ 

$$egin{aligned} iii \end{pmatrix} \qquad & ext{si } h = \sum_{lpha} c_{lpha} X^{lpha} \;\;,\;\; c_{lpha} 
eq 0 \Rightarrow lpha \in \overline{\Delta}. \end{aligned}$$

De plus, si  $f \neq 0$  et  $h \neq 0$  ,  $\exp h \leq \exp f$  et si  $f \neq 0$  et  $h_i \neq 0$  ,  $\exp h_i + \exp f_i \leq \exp f$  .

 $h_1, \ldots, h_s, h$  sont obtenus par l'algorithme suivant :

1.11.1. ALGORITHME DE DIVISION . — Si f=0 , on pose  $h_1=\ldots=h_s=h=0.$  Si  $f\neq 0$  , soit in  $f=c_{\alpha_0}X^{\alpha_0}.$ 

Si  $\alpha_0 \in \overline{\Delta}$ , soit  $h^{(1)} = c_{\alpha_0} X^{\alpha_0}$ ,  $h^{(1)}_i = 0$ , i = 1...s et  $f^{(1)} = f - \sum_i h^{(1)}_i f_i - h^{(1)} = f - h^{(1)}$ , de sorte que  $\exp h^{(1)} = \exp f$  et  $\exp f^{(1)} < \exp f$ , si  $f^{(1)} \neq 0$ .

Si  $\alpha_0 \in \Delta_i$ , soit  $h_j^{(1)} = 0$  si  $j \neq i$ ,  $h^{(1)} = 0$ . Ecrivons que:

$$lpha_0 = \exp f_i + eta_0 \;,\; eta_0 \in \mathbf{N}^n$$
 in  $f_i = \lambda_i X^{\exp f_i} \;,\; \lambda_i \in k \;,\; \lambda_i 
eq 0$ 

et posons

$$h_i^{(1)} = rac{c_{lpha_0}}{\lambda_i} X^{eta_0}$$

et

$$f^{(1)} = f - \sum_{j} h_{j}^{(1)} f_{j} - h^{(1)} = f - h_{i}^{(1)} f_{i}.$$

On a

$$\operatorname{in} h_i^{(1)} f_i = \operatorname{in} h_i^{(1)}. \operatorname{in} f_i = \frac{c_{\alpha_0}}{\lambda_i} X^{\beta_0}. \lambda_i X^{\exp f_i} = c_{\alpha_0} X^{\alpha_0} = \operatorname{in} f,$$

de sorte que  $\exp f^{(1)} < \exp f$  , si  $f^{(1)} \neq 0$ .

Si  $f^{(1)}=0$ , on s'arrête et  $h_1^{(1)},\ldots,h_s^{(1)},h^{(1)}$  vérifient bien i), ii), iii). Si  $f^{(1)}\neq 0$ , on considère in  $f^{(1)}=c_{\alpha_1}X^{\alpha_1}$  et on recommence avec  $f^{(1)}$  les mêmes opérations que ci-dessus.

Ainsi de suite, on détermine  $h^{(j)}, h_1^{(j)}, \ldots, h_s^{(j)}, f^{(j)}$  tels que :

1) 
$$f^{(j)} = f^{(j-1)} - \sum_{i} h_{i}^{(j)} f_{i} - h^{(j)}$$
.

2) Si 
$$h_i^{(j)} = \sum_{\alpha} c_{i\alpha}^{(j)} X^{\alpha}$$
,  $c_{i\alpha}^{(j)} \neq 0 \Rightarrow \alpha + \exp f_i \in \Delta_i$ .

3) Si 
$$h^{(j)} = \sum_{\alpha} c_{\alpha}^{(j)} X^{\alpha}$$
 ,  $c_{\alpha}^{(j)} \neq 0 \Rightarrow \alpha \in \overline{\Delta}$ 

et si  $f^{(j-1)}$  et  $f^{(j)} \neq 0$ ,  $\exp f^{(j)} < \exp f^{(j-1)}$ . De plus, toujours si  $f^{(j-1)} \neq 0$  ou  $h^{(j)} \neq 0$  et  $\exp h^{(j)} = \exp f^{(j-1)}$ , ou  $h^{(j)} = 0$  et il existe i(j) tel que  $h_k^{(j)} = 0$  si  $k \neq i(j)$ ,  $h_{i(j)}^{(j)} \neq 0$  et  $\exp h_{i(j)}^{(j)} + \exp f_{i(j)} = \exp f^{(j-1)}$ .

Un tel processus s'arrête, sinon il existerait une suite infinie d'éléments de  $\mathbb{N}^n$ ,  $\alpha_n = \exp f^{(n)}$ , strictement décroissante contrairement à 1.9.

Il existe donc  $n_0$  tel que  $f^{(n_0)} = 0$ ; en regroupant les identités obtenues et en posant :

$$h = \sum_{j=1,...,n_0} h^{(j)}$$
,  $h_i = \sum_{j=1,...,n_o} h^{(j)}_i$ ,  $i = 1,...,s$ ,

nous obtenons:

- 1)  $f = \sum h_i f_i + h$ .
- 2) Chacun des  $h_i^{(j)}$  est ou 0 ou un monôme et si  $h_i^{(j)} \neq 0$ ,  $\exp h_i^{(j)} + \exp f_i \in \Delta_i$ . Si  $h_i \neq 0$ ,  $\exp h_i$  coı̈ncide avec l'un des  $\exp h_i^{(j)}$  et  $\exp h_i^{(j)} + \exp f_i = \exp f^{(j-1)} \leq \exp f$ .
- 3) De même chacun des  $h^{(j)}$  est 0 ou un monôme. h est donc écrit comme somme de monômes dont les exposants sont tous dans  $\overline{\Delta}$ . Enfin, si  $h \neq 0$ , il existe j tel que  $h^{(j)} \neq 0$  et  $\exp h = \exp h^{(j)} = \exp f^{(j-1)} \leq \exp f$ .

L'existence est donc démontrée.

Il reste à prouver l'unicité. Supposons qu'on ait 2 solutions  $h_1, \ldots, h_s, h$  et  $h'_1, \ldots, h'_s, h'$  vérifiant i), ii) et iii). Il en résulterait que :

$$0=\sum_i(h_i-h_i')f_i+(h-h').$$

Si  $h-h'\neq 0$ , d'après iii) tout monôme  $X^{\alpha}$  non trivial de h et h' vérifiant  $\alpha\in\overline{\Delta}$ , il en est de même pour h-h' et en particulier  $\exp(h-h')\in\overline{\Delta}$ . D'après ii) tout monôme non trivial  $X^{\alpha}$  figurant dans  $h_i$  et  $h'_i$  est tel que  $\alpha+\exp f_i\in\Delta_i$ , il en est de même pour  $h_i-h'_i$  et en particulier  $\exp(h_i-h'_i)f_i\in\Delta_i$ .

Puisque  $\Delta_i \cap \Delta_j = \emptyset$  si  $i \neq j$ ,  $\exp \sum_i (h_i - h_i') f_i = \max_i \exp(h_i - h_i') f_i$ . Il existe donc  $i_0 \in 1 \dots s$  tel que  $\exp \sum_i (h_i - h_i') f_i \in \Delta_{i_0}$ . C'est impossible puisque  $\Delta_{i_0} \cap \overline{\Delta} = \emptyset$ . On a donc h - h' = 0. Supposons maintenant que  $h_1 - h_1' \neq 0$ . On a donc:

$$-(h_1-h_1')f_1=\sum_{i\geq 2}(h_i-h_i')f_i.$$

D'une part,  $\exp(h_1-h_1')f_1\in\Delta_1$ , d'autre part le même raisonnement que cidessus montre qu'il existe  $i_0\in 2\ldots s$  tel que  $\exp\sum_{i\geq 2}(h_i-h_i')f_i\in\Delta_{i_0}$ . C'est impossible, puisque  $\Delta_{i_0}\cap\Delta_1=\emptyset$ . On a donc  $h_1-h_1'=0$ .

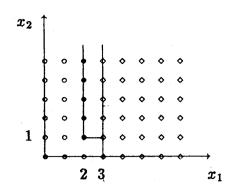
1.12. NOTATIONS ET EXEMPLE. — Le h obtenu dans 1.11 est appelé le reste de la division de f par  $\{f_1, \ldots, f_s\}$  et noté  $fR\{f_1, \ldots, f_s\}$ .

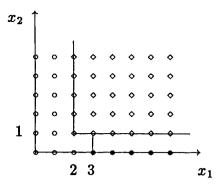
Il faut noter que l'ordre dans lequel on a écrit  $f_1, \ldots, f_s$  est important comme le montre l'exemple suivant :

n=2, l'ordre sur  $\mathbb{N}^2$  est l'ordre lexicographique

$$f_1 = X_1^3$$
,  $f_2 = X_1^2 X_2 - X_2^3$ ,  $f = X_1^3 X_2$ .

On a in  $f_1 = X_1^3$ , in  $f_2 = X_1^2 X_2$ , inf  $= X_1^3 X_2$ .





- $\diamond \Delta_1$
- Δ<sub>2</sub>
- Δ

partition associée à 
$$\{f_1, f_2\}$$
  $f \mathrel{R} \{f_1, f_2\} = 0$ 

partition associée à 
$$\{f_2, f_1\}$$
  $f R \{f_2, f_1\} = X_1 X_2^3$ 

## 2. Base standard (ou de Gröbner) d'un idéal

Soit k un corps et  $I \subset k[X_1, \ldots, X_n]$  un idéal  $\neq (0)$ .

2.1. DÉFINITIONS ET NOTATIONS . —  $\exp I = \{\exp f, f \in I, f \neq 0\}$ ,  $\exp I$  est un E-ensemble  $\neq \emptyset$  . Si  $\alpha \in \exp I$  ,  $\exists f \in I$  ,  $f \neq 0$  ,  $\alpha = \exp f$ . Si  $\gamma \in \mathbb{N}^n$  ,  $\alpha + \gamma = \exp X^{\gamma} f$ .

On appelle escalier de I et on note E(I) l'escalier de  $\exp I$  (définition 1.8).

On appelle base standard (ou de Gröbner) de I tout ensemble de polynômes  $(f_1, \ldots, f_s)$  de I tel que  $(\exp f_1, \ldots, \exp f_s)$  soit une frontière de I, autrement dit tel que :

$$\exp I = \bigcup_{i=1...s} \exp f_i + \mathbf{N}^n.$$

On appelle base standard minimale une base standard de cardinal minimal, autrement dit telle que  $(\exp f_1, \ldots, \exp f_s)$  soit l'escalier de  $\exp I$ .

- 2.2. REMARQUE. Une base standard est un ensemble fini de polynômes et non pas une suite.
- 2.3. PROPOSITION. Une base standard  $(f_1, \ldots, f_s)$  d'un idéal  $I \neq (0)$  est un système de générateurs de I.

Démonstration. — Ordonnons les éléments de la base standard par exemple en choisissant l'ordre fourni par l'indiciation et soit  $\Delta_1, \ldots, \Delta_s, \overline{\Delta}$  la partition de  $\mathbb{N}^n$  associée à la suite  $\{(f_1, \ldots, f_s)\}$  (1.10).

Soit  $f \in I$ . Du théorème de division (1.11), nous déduisons qu'il existe  $h_1, \ldots, h_s$ ,  $h \in k[X_1, \ldots, X_n]$  tels que :

$$f = \sum h_i f_i + h$$

et si  $h = \sum c_{\alpha} X^{\alpha}$  ,  $c_{\alpha} \neq 0 \Rightarrow \alpha \in \overline{\Delta}$ .

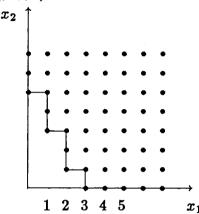
Puisque  $f \in I$ ,  $h \in I$ . Si  $h \neq 0$ ,  $\exp h \in \exp I = \bigcup_i \exp f_i + \mathbf{N}^n = \bigcup_i \Delta_i$ . Or,  $\exp h \in \overline{\Delta} = \mathbf{N}^n - \bigcup_i \Delta_i$ . Il y a donc contradiction et h = 0.

- 2.3.1. COROLLAIRE. Tout idéal de  $k[X_1, ..., X_n]$  peut être engendré par un nombre fini d'éléments.
- 2.3.2. DÉFINITION. On dit qu'un anneau (commutatif, unitaire) A est noethérien si tout idéal de A peut être engendré par un nombre fini d'éléments.

- 2.3.3. COROLLAIRE.  $k[X_1, ..., X_n]$  est un anneau noethérien.
- 2.4. REMARQUES . Si  $(f_1, \ldots, f_s)$  est un système de générateurs minimal de I, il se peut que exp  $I \neq \bigcup \exp f_i + \mathbb{N}^n$ .

Une base standard minimale n'est pas nécessairement un système de générateurs minimal.

2.4.1. EXEMPLE . — Reprenons l'exemple de 1.12 :  $f_1=X_1^3$  ,  $f_2=X_1^2X_2-X_2^3$  ,  $I=(f_1,f_2)$ .



Pour l'ordre lexicographique  $\exp f_1 = X_1^3$ ,  $\exp f_2 = X_1^2 X_2$ ,  $X_2 f_1 - X_1 f_2 = X_1 X_2^3$ . Donc  $X_1 X_2^3 \in I$  et  $(1,3) \in \exp I$ . Soit  $f_3 = X_1 X_2^3$ ,  $X_1 f_3 - X_2^2 f_2 = X_2^5$ . Donc  $X_2^5 \in I$  et  $(0,5) \in \exp I$ . Soit  $f_4 = X_2^5$ . On démontrera plus tard que  $f_1, f_2, f_3, f_4$  est une base standard minimale de I et que  $E(I) = \{(3,0),(2,1),(1,3),(0,5)\}$ .  $\exp I \neq \bigcup_{i=1,2} \exp f_i + \mathbf{N}^2$ . Une base standard minimale comporte 4 éléments, tandis que I peut être engendré par 2 générateurs.

2.5. REMARQUE. — Soit k' une extension de k, I' l'idéal engendré par I dans  $k'[X_1,\ldots,X_n]$ . E(I)=E(I'). Toute base standard de I est une base standard de I'.

 $D\acute{e}monstration.$  — Evidemment  $E(I)\subset E(I')$ . Soit  $f'\in I'\neq 0$ . Soit  $(e_{\alpha})_{\alpha\in\mathcal{A}}$  une base de k' sur k. Il existe  $f_{\alpha}\in I$  tous nuls, sauf un nombre fini d'entre eux tels que :

$$f'=\sum_{\alpha}f_{\alpha}e_{\alpha}.$$

Soit  $A = \max_{\alpha \in \mathcal{A}: f_{\alpha} \neq 0} \exp f_{\alpha}$ .  $A \in \exp I$  et  $A = \exp f'$ . En effet, si  $\mathcal{A}' = \{\alpha \in \mathcal{A}, f_{\alpha} \neq 0, \exp f_{\alpha} = A\}$  le monôme en  $X^A$  dans f' est  $\sum_{\alpha \in \mathcal{A}'} \inf_{\alpha} e_{\alpha} = (\sum_{\alpha \in \mathcal{A}'} \lambda_{\alpha} e_{\alpha}) X^A \neq 0$ .

2.6. PROPOSITION. — Soit  $(f_1, \ldots, f_s)$ ,  $(f'_1, \ldots, f'_{s'})$  2 bases standard de I. On a:

$$fR\{f_1,\ldots,f_s\} = fR\{f'_1,\ldots,f'_{s'}\}$$

(l'ordre choisi est celui induit par l'indiciation).

Démonstration. — Soit  $A_i = \exp f_i$ ,  $A'_i = \exp f'_i$ . Soit  $\Delta_1, \ldots, \Delta_s, \overline{\Delta}$ ,  $\Delta'_1, \ldots, \Delta'_{s'}, \overline{\Delta}'$  les partitions respectives de  $\mathbb{N}^n$  associées aux suites  $\{f_1, \ldots, f_s\}$ ;  $\{f'_1, \ldots, f'_{s'}\}$ . On a :

$$\exp I = \bigcup_i A_i + \mathbf{N}^n = \bigcup_i \Delta_i = \bigcup_i A_i' + \mathbf{N}^n = \bigcup_i \Delta_i'.$$

Il s'ensuit que  $\overline{\Delta}=\overline{\Delta}'$  .

Ecrivons la division de f par  $\{f_1, \ldots, f_s\}$  et par  $\{f'_1, \ldots, f'_{s'}\}$ 

$$f = \sum h_i f_i + fR\{f_1, \dots, f_s\}$$
  
=  $\sum h'_i f'_i + fR\{f'_1, \dots, f'_{s'}\}$ 

et si 
$$fR\{f_1,\ldots,f_s\} = \sum c_{\alpha}X^{\alpha}$$
,  $c_{\alpha} \neq 0 \Rightarrow \alpha \in \overline{\Delta}$   
et  $fR\{f'_1,\ldots,f'_{s'}\} = \sum c'_{\alpha}X^{\alpha}$ ,  $c'_{\alpha} \neq 0 \Rightarrow \alpha \in \overline{\Delta}' = \overline{\Delta}$ .

Il en résulte que si  $g=fR\{f_1,\ldots,f_s\}-fR\{f'_1,\ldots,f'_{s'}\}\neq 0$ ,  $\exp g\in\overline{\Delta}$ . Or,  $g\in I$ ,  $\exp g\in \exp I=\cup_i\Delta_i={\bf N}^n-\overline{\Delta}$ . Il y a contradiction. Donc g=0.

- 2.7. REMARQUE DÉFINITION . Le reste de la division de f par une suite de polynômes dont l'ensemble sous-jacent est une base standard de I ne dépend pas de cette base standard, ni de l'ordre choisi sur ses éléments. On l'appelle le reste de la divison de f par I et on le note fRI. Il possède donc les propriétés :
  - 1) si  $fRI = \sum c_{\alpha}X^{\alpha}$ ,  $c_{\alpha} \neq 0 \Rightarrow \alpha \notin \exp I$
  - 2) si  $fRI \neq 0$ ,  $\exp fRI \leq \exp f$
  - 3) (fRI)RI = fRI.
  - 2.8. PROPOSITION . Les conditions suivantes sont équivalentes :
  - i)  $f \in I$
  - ii) fRI = 0

Démonstration. — Choisissant une base standard  $(f_1,\ldots,f_s)$  de I et un ordre sur ses éléments, on a :  $fRI=fR\{f_1,\ldots,f_s\}=f-\sum h_if_i$  (1.11). Si donc  $f\in I$ ,  $fRI\in I$ . Si  $fRI\neq 0$ , on a  $\exp fRI\in \exp I$ . Mais d'après 2.7. 1)  $\exp fRI\notin \exp I$ . Donc fRI=0 et i)  $\Rightarrow$  ii). Réciproquement, si fRI=0,  $f=\sum h_if_i\in I$ .

2.9. COROLLAIRE. — Les classes modulo I des  $X^{\alpha}$ ,  $\alpha \in \mathbb{N}^n - \exp I$  forment une k-base de  $k[X_1,\ldots,X_n]/I$ . En particulier, pour que  $k[X_1,\ldots,X_n]/I$  soit un espace vectoriel de rang fini sur k, il faut et il suffit que cardinal  $\mathbb{N}^n - \exp I < \infty$  et on a alors

$$\operatorname{rg}_k k[X_1,\ldots,X_n]/I=\sharp \mathbf{N}^n-\exp I.$$

Démonstration. — Les classes modulo I des  $X^\alpha$  ,  $\alpha \notin \exp I$  engendrent  $k[X_1,\dots,X_n]/I$  d'après 2.7.

Elles sont linéairement indépendantes. Si  $f=\sum_{\alpha\notin\exp I}c_{\alpha}X^{\alpha}\in I$ , f=0 sinon  $\exp f\in\exp I$  et  $\exp f\notin\exp I$ .

### 3. Algorithme de calcul d'une base standard

La question se pose maintenant de savoir comment, étant donné un système de générateurs d'un idéal I, construire une base standard de cet idéal. Nous allons tout d'abord donner un critère pour reconnaître qu'une suite de polynômes  $\{f_1,\ldots,f_s\}$  de I a pour ensemble sous-jacent une base standard de I.

3.1. PROPOSITION. — Une condition nécessaire et suffisante pour que l'ensemble sous-jacent à une suite de polynômes  $\{f_1, \ldots, f_s\}$  de I soit une base standard de I est que pour tout  $f \in I$ ,  $fR\{f_1, \ldots, f_s\} = 0$ .

Démonstration. — La condition est nécessaire. En effet, si  $(f_1, \ldots, f_s)$  est une base standard,  $fR\{f_1, \ldots, f_s\} = fRI = 0$  si  $f \in I$  (2.8).

La condition est suffisante. Il s'agit de montrer que  $\exp I = \bigcup_i \exp f_i + \mathbf{N}^n$ . Soit  $f \in I$ ,  $f \neq 0$ . D'après 1.11, il existe  $h_1, \ldots, h_s \in k[X_1, \ldots, X_n]$  tels que :

i) 
$$f = \sum h_i f_i + fR\{f_1, \ldots, f_s\} = \sum h_i f_i$$

ii)  $\forall i=1\ldots s$ , si  $h_i=\sum_{\alpha}c_{\alpha}^iX^{\alpha}$ ,  $c_{\alpha}^i\neq 0\Rightarrow \exp f_i+\alpha\in\Delta_i$  où  $\Delta_1,\ldots,\Delta_s,\overline{\Delta}$  est la partition de  $\mathbf{N}^n$  associée à  $f_1,\ldots,f_s$ . Il en résulte que  $\exp h_if_i=\exp h_i+\exp f_i\in\Delta_i$ ,  $\forall i=1\ldots s$ , et puisque  $\Delta_i\cap\Delta_j=\emptyset$  si  $i\neq j$ ,  $\exp\sum_i h_if_i=\max_{i=1\ldots s}\exp h_if_i$ . Il existe donc  $i_0$  tel que  $\exp f\in\Delta_{i_0}\subset\exp f_{i_0}+\mathbf{N}^n$ .

Cette proposition est insuffisante en pratique, car il faut tester une infinité  $de\ f$ . Nous allons voir qu'on peut se ramener à un nombre fini.

3.2. UNE CONSTRUCTION . — Soit  $f,g \in k[X_1,\ldots,X_n]$  tous deux  $\neq 0$ . Soit  $\exp f = (\alpha_1,\ldots,\alpha_n)$ ,  $\exp g = (\beta_1,\ldots,\beta_n)$ . On pose :  $\gamma_i = \sup(\alpha_i,\beta_i)$   $i=1\ldots n$  et  $\gamma = (\gamma_1,\ldots,\gamma_n)$ . Si  $\inf f = \lambda X^{\alpha}$  et  $\inf g = \nu X^{\beta}$ ,  $\lambda \neq 0$ ,  $\nu \neq 0$ , on pose :

$$fSg = \nu X_1^{\gamma_1 - \alpha_1} \dots X_n^{\gamma_n - \alpha_n} f - \lambda X_1^{\gamma_1 - \beta_1} \dots X_n^{\gamma_n - \beta_n} g$$

de sorte que exp  $fSg < \gamma$  si  $fSg \neq 0$ .

Il se peut que  $\gamma = \alpha$ . Ceci est le cas si  $\alpha \in \beta + \mathbb{N}^n$ , (de même  $\gamma = \beta$ ). Il se peut aussi que  $\gamma = \alpha + \beta$ . C'est le cas si  $\alpha_i \neq 0$  implique  $\beta_i = 0$ ; in f et in g ne contiennent pas les mêmes variables.

3.3. THÉORÈME. — Une condition nécessaire et suffisante pour qu'un système de générateurs  $(f_1, \ldots, f_s)$  d'un idéal  $I \neq (0)$  soit une base standard de I est que, ordonnant les  $f_i$  selon leur indiciation, pour tout (i,j), i < j,  $f_i S f_j R \{f_1, \ldots, f_s\} = 0$  (les  $f_i, i = 1 \ldots s$  sont implicitement supposés tous  $\neq 0$ ).

Démonstration. — La condition est tout d'abord nécessaire d'après 3.1, puisque  $f_i S f_i \in I$ .

Montrons qu'elle est suffisante. Il suffit, d'après 3.1 de voir que pour tout  $f \in I$ ,  $fR\{f_1, \ldots, f_s\} = 0$ .

Soit donc  $f \in I$  et soit  $g = fR\{f_1, \ldots, f_s\}$ ; si  $g \neq 0$  et si  $g = \sum c_{\alpha}X^{\alpha}$ , on sait que  $c_{\alpha} \neq 0 \Rightarrow \alpha \in \mathbb{N}^n - \bigcup_{i=1...s} \exp f_i + \mathbb{N}^n$ ; d'autre part, il existe  $h_i$ ,  $i \in 1...s$  tels que  $f = \sum h_i f_i + g$  et  $g \in I$ . Puisque  $f_1, \ldots, f_s$  est un système de générateurs de I, il existe  $H_1, \ldots, H_s \in k[X_1, \ldots, X_n]$  non tous nuls (sans contrainte a priori sur la position des monômes) tels que :

$$g=H_1f_1+\cdots+H_sf_s.$$

Soit

$$N = \max_{i, H_i \neq 0} \exp H_i f_i .$$

S'il existait un seul i tel que  $\exp H_i f_i = N$ , on aurait  $\exp g = N$ . En effet, soit  $i_0$  l'indice en question. Tout exposant de monôme dans  $H_i f_i$ ,  $i \neq i_0$  est plus petit ou égal à  $\exp H_i f_i$ , lui-même plus petit que N, tout exposant de monôme dans  $H_{i_0} f_{i_0}$  est plus petit que N s'il en est  $\neq$ . Mais alors,  $\exp g = \exp H_{i_0} f_{i_0} = \exp H_{i_0} + \exp f_{i_0}$ . Or  $\exp g \notin \cup_i \exp f_i + \mathbf{N}^n$ . C'est donc qu'il existe au moins  $i \neq j$  tels que  $\exp H_i f_i = \exp H_j f_j = N$ . Soit  $i_0 < i_1 < \dots < i_t$ ,  $t \geq 1$ , ceux des indices i rangés dans l'ordre croissant tels que  $\exp H_i f_i = N$ .

Posons

On a  $\alpha + u = \beta + v = N$ . Soit  $\gamma_i = \sup(\alpha_i, \beta_i), i = 1 \dots n, \gamma = (\gamma_1, \dots, \gamma_n)$ . On vérifie que  $u_i \geq \gamma_i - \alpha_i$  et  $v_i \geq \gamma_i - \beta_i, i = 1 \dots n$ . (En effet ou  $\alpha_i \geq \beta_i, \gamma_i = \alpha_i$  et  $u_i \geq 0$ , ou  $\beta_i \geq \alpha_i, \gamma_i = \beta_i$  et  $u_i = \beta_i - \alpha_i + v_i \geq \beta_i - \alpha_i$ ).

Posons alors  $p_i=u_i-(\gamma_i-\alpha_i)=v_i-(\gamma_i-\beta_i)$  ,  $p_i\in {\bf N}$  . Par définition de  $f_{i_0}Sf_{i_1}$  , on a :

$$(*) X_1^{p_1} \dots X_n^{p_n} f_{i_0} S f_{i_1} = \lambda_{i_1} X^u f_{i_0} - \lambda_{i_0} X^v f_{i_1} = \lambda_{i_1} / \nu_{i_0} (\operatorname{in} H_{i_0}) f_{i_0} - \lambda_{i_0} / \nu_{i_1} (\operatorname{in} H_{i_1}) f_{i_1}.$$

Récrivant alors g:

$$g = (\operatorname{in} H_{i_0}) f_{i_0} + (\operatorname{in} H_{i_1}) f_{i_1} + (H_{i_0} - \operatorname{in} H_{i_0}) f_{i_0} + (H_{i_1} - \operatorname{in} H_{i_1}) f_{i_1} + \sum_{j \geq 2} H_{i_j} f_{i_j} + \sum_{i \neq i_0, \dots, i_t} H_i f_i$$

et tenant compte de (\*), il vient :

$$g = \nu_{i_0}/\lambda_{i_1} X^p f_{i_0} S f_{i_1} + (1 + \lambda_{i_0} \nu_{i_0}/\lambda_{i_1} \nu_{i_1}) (\operatorname{in} H_{i_1}) f_{i_1}$$

$$+ \sum_{j \geq 2} H_{i_j} f_{i_j} + (H_{i_0} - \operatorname{in} H_{i_0}) f_{i_0} + (H_{i_1} - \operatorname{in} H_{i_1}) f_{i_1} + \sum_{i \neq i_0 \dots i_t} H_i f_i.$$

Posant

$$H'_{i_0} = H_{i_0} - \inf H_{i_0}$$
  
 $H'_{i_1} = H_{i_1} + \lambda_{i_0} \nu_{i_0} / \lambda_{i_1} \nu_{i_1} \cdot \inf H_{i_1}$   
 $H'_{i} = H_{i} \quad i \neq i_0, i_1$ 

on a

$$egin{aligned} \exp H'_{i_0}f_{i_0} < N \;\;, & \mathrm{si} \quad H'_{i_0} 
eq 0 \;, \ & \exp H'_{i_1}f_{i_1} \leq N \;\;, & \mathrm{si} \quad H'_{i_1} 
eq 0 \;, \ & \exp H'_{i_j}f_{i_j} = N \;\;, & j \geq 2 \;, \ & \exp H'_if_i < N \;\;, & i 
eq i_0, \dots, i_t \quad \mathrm{si} \quad H'_i 
eq 0 \;, \end{aligned}$$

et

$$g = \nu_{i_0}/\lambda_{i_1}X^p f_{i_0}Sf_{i_1} + \sum H_i'f_i.$$

Finalement

$$\exp X^p f_{i_0} S f_{i_1} = p + \exp f_{i_0} S f_{i_1}$$

Ou bien  $H_i'=0$ ,  $i=1,\ldots,s$ . Ou bien  $N'=\max_{i,H_i'\neq 0}\exp H_i'f_i< N$ . Ou bien N'=N et dans ce cas, comme ci-dessus, il existe au moins  $i'\neq j'$  tels que  $\exp H_{i'}'f_{i'}=\exp H_{j'}'f_{j'}=N'=N$ . Une suite de calculs semblables à celui que nous venons d'effectuer va nous fournir  $q_{ij}\in \mathbf{N}^n$ ,  $\lambda_{ij}\in k$ , i< j,  $i=i_0,\ldots,i_t$ ,  $j=i_0,\ldots,i_t$ , et  $\tilde{H}_i\in k[X_1,\ldots,X_n]$ ,  $i=1,\ldots,s$  tels que :

$$g = \sum_{i < j, i = i_0 \dots i_t, j = i_0 \dots i_t} \lambda_{ij} X^{q_{ij}} f_i S f_j + \sum_i \tilde{H}_i f_i$$

et que

$$\exp X^{q_{ij}} f_i S f_j < N$$

et ou bien  $\tilde{H}_i=0, i=1\dots s$  ou  $\max_{i,\tilde{H}_i\neq 0}\exp \tilde{H}_if_i< N$  . Or, par hypothèse,  $f_iSf_jR\{f_1,\dots,f_s\}=0$  .

De 1.11, on déduit alors l'existence de  $h_{ij}^l \in k[X_1,\ldots,X_n]$  tels que  $f_iSf_j = \sum_l h_{ij}^l f_l$  et que si  $h_{ij}^l \neq 0$ ,  $\exp h_{ij}^l f_l \leq \exp f_iSf_j$ . Alors  $X^{q_{ij}}f_iSf_j = \sum_l X^{q_{ij}}h_{ij}^l f_l$  et si  $h_{ij}^l \neq 0$ ,  $\exp X^{q_{ij}}h_{ij}^l f_i \leq \exp X^{q_{ij}}f_iSf_j < N$ .

On a donc finalement obtenu une nouvelle expression pour g

$$g = \sum_{i} \overline{H}_{i} f_{i}$$

où  $N_1 = \max_{i,\overline{H}_i \neq 0} \exp \overline{H}_i f_i < N$ . On peut recommencer avec cette nouvelle expression pour g toute la séquence de calculs. Finalement, on détermine ainsi, si  $g \neq 0$ , une suite infinie  $\{N_p\}_{p \in \mathbb{N}}$  telle que  $\cdots N_{p+1} < N_p < \cdots < N_1 < N$ . C'est impossible, d'après 1.9.

3.4. EXEMPLE. — Vérifions maintenant que dans l'exemple 2.4.1  $f_1, f_2, f_3, f_4$  est une base standard pour l'ordre lexicographique:

$$\begin{array}{lll} f_1Sf_2 = X_2f_1 - X_1f_2 &= f_3 \;, & f_3R\{f_1,f_2,f_3,f_4\} &= 0 \\ f_1Sf_3 = X_2^3f_1 - X_1^2f_3 &= 0 \\ f_1Sf_4 = X_2^5f_1 - X_1^3f_4 &= 0 \\ f_2Sf_3 = X_2^2f_2 - X_1f_3 &= -f_4 \;, & f_4R\{f_1,f_2,f_3,f_4\} &= 0 \\ f_2Sf_4 = X_2^4f_2 - X_1^2f_4 &= -X_2^7 \;, & X_2^7 = X_2^2f_4 \;, (0,7) \in \Delta_4 \;, \\ f_3Sf_4 = X_2^2f_3 - X_1f_4 &= 0 \;, & \Delta_4 = \{(0,\alpha)\alpha \in \mathbb{N}, \alpha \geq 5\} \\ & X_2^7R\{f_1,f_2,f_3,f_4\} &= 0. \end{array}$$

Ceci va nous permettre d'obtenir un algorithme pour calculer une base standard d'un idéal I dont on s'est donné un système de générateurs  $(f_1, \ldots, f_s)$ .

3.5. ALGORITHME. — On ordonne les générateurs, par exemple en choisissant l'ordre provenant de l'indiciation. Si pour tout (i,j), i < j,  $f_i S f_j R \{f_1, \ldots, f_s\} = 0$ ,  $(f_1, \ldots, f_s)$  est une base standard. Sinon, il existe au moins un couple i,j tel que  $f_i S f_j R \{f_1, \ldots, f_s\} \neq 0$ . Posons  $f_{s+1} = f_i S f_j R \{f_1, \ldots, f_s\}$ .

Remarquons que si  $f_i S f_j R\{f_1,\ldots,f_s\}=0$ , alors  $f_i S f_j R\{f_1,\ldots,f_{s+1}\}=0$ . En effet, la partition de  $\mathbf{N}^n$  associée à  $\{f_1,\ldots,f_s\}$  étant  $\Delta_1,\ldots,\Delta_s,\overline{\Delta}$  la partition de  $\mathbf{N}^n$  associée à  $\{f_1,\ldots,f_{s+1}\}$  est  $\Delta_1,\ldots,\Delta_s,\Delta_{s+1},\overline{\Delta}'$ . Si  $gR\{f_1,\ldots,f_s\}=0$  et si  $g=\sum_{i=1\ldots s}h_if_i$  vérifient i), ii), iii) de 1.11 relativement à  $\{f_1,\ldots,f_s\}$ ,  $g=\sum_{i=1\ldots s}h_if_i+0f_{s+1}$  vérifient i), ii), iii) de 1.11 relativement à  $\{f_1,\ldots,f_s\}$  et d'après l'unicité  $gR\{f_1,\ldots,f_{s+1}\}=0$ .

Si pour tout (i,j), i < j,  $i = 1 \dots s+1$ ,  $j = 1 \dots s+1$ ,  $f_i S f_j R\{f_1, \dots, f_{s+1}\} = 0$ ,  $(f_1, \dots, f_{s+1})$  est une base standard de I. Sinon, il existe un couple (i,j), i < j,  $i = 1 \dots s+1$ ,  $j = 1 \dots s+1$ , tel que  $f_i S f_j R\{f_1, \dots, f_{s+1}\} \neq 0$ . On pose  $f_{s+2} = f_i S f_j R\{f_1, \dots, f_{s+1}\}$  etc.

Ce processus de construction s'arrête certainement, sinon on construirait une suite  $\{f_p\}_{p\in\mathbb{N}}$  d'éléments de I tous  $\neq 0$ .

Soit  $F = \bigcup_p \exp f_p + \mathbf{N}^n$ . F est un E-ensemble  $\neq \emptyset$ . Il possède donc une frontière finie  $A_1, \ldots, A_r$  (1.6).  $\forall i = 1 \ldots r$ , il existe  $p(i) \in \mathbf{N}$  tel que  $A_i \in \exp f_{p(i)} + \mathbf{N}^n$ . Soit  $t = \sup_{i=1 \ldots r} p(i)$ . On a donc  $F \subset \bigcup_{i=1 \ldots t} \exp f_i + \mathbf{N}^n$  et l'inclusion opposée étant évidente,  $F = \bigcup_{i=1 \ldots t} \exp f_i + \mathbf{N}^n$ . Or,  $f_{t+1} \neq 0$  et il existe i, j, i < j,  $i = 1 \ldots t$ ,  $j = 1 \ldots t$  tel que  $f_{t+1} = f_i S f_j R \{f_1, \ldots, f_t\}$ . Donc, d'après 1.11, iii)  $\exp f_{t+1} \in \mathbf{N}^n - \bigcup_{i=1 \ldots t} \exp f_i + \mathbf{N}^n$ . Or,  $\exp f_{t+1} \in F$ , d'où la contradiction.

3.6. REMARQUE. — Cette construction n'apporte aucune information sur les  $\exp f_i$ ,  $i \geq s+1$ .  $|\exp f_i|$  peut-il devenir très grand par rapport aux données initiales?

3.7. LEMME . — Soit F un E-ensemble et  $A_1, \ldots, A_t$  une frontière de F. Si  $t > \sharp$  escalier de F (1.8), il existe j ,  $j \in 1 \ldots t$  , tel que  $A_1, \ldots, \widehat{A_j}, \ldots, A_t$  soit une frontière de F . ( ^ sur  $A_j$  signifie qu'il a été oté).

 $Dcute{e}monstration.$  F possède une frontière  $B_1,\ldots,B_{t'}$  avec t' < t. On a donc :

$$F = \bigcup_{i=1...t} A_i + \mathbf{N}^n = \bigcup_{i=1...t'} B_i + \mathbf{N}^n$$

 $orall i = 1 \dots t'$  ,  $\exists \sigma(i) \in 1 \dots t$  tel que  $B_i \in A_{\sigma(i)} + \mathbf{N}^n$  . Alors

$$F \subset \cup_{i=1...t'} A_{\sigma(i)} + \mathbf{N}^n$$

et

$$F = \bigcup_{i=1...t'} A_{\sigma(i)} + \mathbf{N}^n.$$

Il suffit de choisir  $j \notin \text{Im}\sigma$ .

3.8. ALGORITHME . —  $(f_1, \ldots f_t)$  étant une base standard de I, pour obtenir une base standard minimale, on procède comme suit :

Ou  $\forall i=1\ldots,t$ ,  $\exp f_i\notin \cup_{j\neq i}\exp f_j+\mathbf{N}^n$  et  $f_1,\ldots,f_t$  est une base standard minimale (3.7).

Ou  $\exists i_0 = 1 \dots t$ , tel que :  $\exp f_{i_0} \in \bigcup_{j \neq i_0} \exp f_j + \mathbf{N}^n$ . On a encore  $E(I) = \bigcup_{j \neq i_0} \exp f_j + \mathbf{N}^n$ . On supprime  $f_{i_0} \dots$  etc. Ce processus d'élimination s'arrête nécessairement.

#### 4. Un énoncé d'élimination

Dans ce paragraphe, l'ordre total choisi sur  $\mathbb{N}^n$  est l'ordre lexicographique (1.1.2.1).

- 4.1. LEMME. Soit  $f \in k[X_1, \ldots, X_n]$ ,  $f \neq 0$ . Soit  $t \in \mathbb{N}$ ,  $0 \leq t < n$ . Les conditions suivantes sont équivalentes :
  - i)  $f \in k[X_{t+1},\ldots,X_n]$
  - ii) in  $f \in k[X_{t+1}, \ldots, X_n]$ .

 $D\acute{e}monstration.$  — i)  $\Rightarrow$  ii) trivialement.

- ii)  $\Rightarrow$  i). Si  $X_1^{\alpha_1} \dots X_t^{\alpha_t} X_{t+1}^{\alpha_{t+1}} \dots X_n^{\alpha_n}$  est un monôme figurant effectivement dans f,  $(\alpha_1, \dots, \alpha_t, \alpha_{t+1}, \dots, \alpha_n) \leq \exp f = (0, \dots, 0, \beta_{t+1}, \dots, \beta_n)$ . Ceci entraîne que  $\alpha_1 = \dots = \alpha_t = 0$ .
- 4.2. THÉORÈME . Soit I un idéal de  $k[X_1,\ldots,X_n] \neq (0)$  . Soit  $(f_1,\ldots,f_s)$  une base standard de I pour l'ordre lexicographique. Soit  $t\in \mathbb{N}$  ,  $0\leq t< n$  . Soit  $J=\{i,i=1\ldots s,f_i\in k[X_{t+1},\ldots,X_n]\}$  . Si  $J=\emptyset$  ,  $I\cap k[X_{t+1},\ldots,X_n]=(0)$ . Si  $J\neq\emptyset$  ,  $(\ldots,f_i,\ldots)_{i\in J}$  est une base standard de  $I\cap k[X_{t+1},\ldots,X_n]$  pour l'ordre lexicographique. En particulier, c'est un système de générateurs de  $I\cap k[X_{t+1},\ldots,X_n]$  (2.3).

Démonstration. — Soit  $f \in I \cap k[X_{t+1}, \ldots, X_n]$ ; si  $f \neq 0$ , in  $f \in k[X_{t+1}, \ldots, X_n]$ . Divisons f par  $\{f_1, \ldots, f_s\}$ .  $fR\{f_1, \ldots, f_s\} = fRI = 0$  (2.8) et il existe  $h_1, \ldots, h_s \in k[X_1, \ldots, X_n]$  tels que :

$$f = \sum_{i} h_i f_i$$

et vérifiant ii) de 1.11.

Il en résulte qu'il existe  $i \in 1 \dots s$  tel que in  $f = \text{in } h_i$ . in  $f_i$ . Par suite in  $h_i$ , in  $f_i \in k[X_{t+1}, \dots, X_n]$  et d'après 4.1,  $h_i$  et  $f_i \in k[X_{t+1}, \dots, X_n]$ , de sorte que  $i \in J$  et  $J \neq \emptyset$ . Si donc  $J = \emptyset$ ,  $I \cap k[X_{t+1}, \dots, X_n]$  se réduit à 0.

Si  $J \neq \emptyset$ , on a donc

$$\exp(I \cap k[X_{t+1},\ldots,X_n]) \subset \bigcup_{i\in J} \exp f_i + \mathbf{N}^{n-t}.$$

L'autre inclusion étant évidente,  $\exp I \cap k[X_{t+1}, \ldots, X_n] = \bigcup_{i \in J} \exp f_i + \mathbb{N}^{n-t}$  et par définition (2.1),  $(f_i)_{i \in J}$  est une base standard de  $I \cap k[X_{t+1}, \ldots, X_n]$  pour l'ordre lexicographique.

(Identifiant  $0 \times \mathbf{N}^{n-t}$  à  $\mathbf{N}^{n-t}$ , l'ordre lexicographique de  $\mathbf{N}^n$  induit sur  $\mathbf{N}^{n-t}$  l'ordre lexicographique).

#### Exercice

k est un corps et I un idéal  $\neq 0$  de  $k[X_1,\ldots,X_n]$ . Soit  $(f_1,\ldots,f_s)$  des éléments tous  $\neq 0$  de I. On dit que  $(f_1,\ldots,f_s)$  est une base standard réduite de I si

- 1)  $(f_1, \ldots, f_s)$  est une base standard de I;
- 2)  $\forall i, i = 1...s$ , in  $f_i = X^{\exp f_i}$ ;
- 3)  $\forall i, i = 1 \dots s$ ,  $f_i R\{f_1, \dots, \widehat{f_i}, \dots, f_s\} = f_i$ ; (la notation  $\widehat{f_i}$  signifie que  $f_i$  a été supprimé de la suite  $\{f_1, \dots, f_s\}$ ).
- 1) Montrer qu'une base standard réduite de I est une base standard de cardinal minimal de I. Soit t ce nombre.
- 2) Montrer que si  $(f_1,\ldots,f_t),(f'_1,\ldots,f'_t)$  sont 2-bases standard réduites de I, il existe  $\sigma$  une permutation de  $\{1\ldots t\}$  telle que  $f_i=f'_{\sigma(i)},i=1\ldots t$ . Pour ce faire, on montrera d'abord qu'il existe  $\sigma$  une permutation de  $\{1,\ldots,t\}$  telle que in  $f_i=\inf f'_{\sigma(i)},i=1\ldots t$ . On considèrera ensuite la division de  $f'_{\sigma(i)}$  par  $\{f_1,\ldots,f_t\}$ .
- 3)  $(f_1,\ldots,f_t)$  étant une base standard de I telle que in  $f_i=X^{\exp f_i}$ ,  $i=1\ldots t$ , soit  $g_i=f_iR\{f_1,\ldots,\hat{f}_i,\ldots,f_t\}$ ,  $i=1\ldots t$ . Montrer que  $(g_1,\ldots,g_t)$  est une base standard réduite de I.