# Bases de Gröbner

## Moi

## October 23, 2016

## Contents

1	Ordre monomial	1
	1.1 Généralités	1
	1.2 Exemples d'ordres monomiaux	2
2	Algorithme de division	4
3	Idéaux monomiaux	6
4	Bases de Gröbner	8
	4.1 Généralités	8
	4.2 Propriétés des bases de Gröbner	9
5	Algorithme de Buchberger	11

# 1 Ordre monomial

### 1.1 Généralités

**Définition 1.1** Un ordre monomial est une relation d'ordre total  $\geq$  de  $\mathcal M$  telle que :

1. 
$$\forall \alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{N}^n, X^{\alpha} \ge X^{\beta} \Rightarrow X^{\alpha+\gamma} \ge X^{\beta+\gamma}$$

 $2. \geq est \ un \ bon \ ordre$ 

On note  $X^{\alpha} > X^{\beta}$  si  $X^{\alpha} \geq X^{\beta}$  et  $\alpha \neq \beta$  (compatible avec l'addition) et  $X^{\alpha} \leq X^{\beta}$  si  $X^{\beta} \geq X^{\alpha}$ 

**Propriété 1.2** Soit  $\geq$  un ordre monomial. 1 est le plus petit élément de  $\mathcal{M}$  pour  $\geq$ .

**Démonstration 1.3** Comme  $\geq$  est un bon ordre alors il existe un plus petit élément que l'on notera  $x^{\alpha}$  alors :  $X^{\alpha} \leq 1$  et donc  $X^{2\alpha} \leq X^{\alpha}$  (par la compatibilité avec l'addition).

Or comme  $X^{\alpha}$  est le petit élément de  $\mathcal{M}$  alors  $X^{\alpha} \leq X^{2\alpha}$ . Donc, par antisymétrie,  $X^{\alpha} = X^{2\alpha}$  d'où  $\alpha = 2\alpha$  et donc  $\alpha = 0$ . On en déduit que  $1 = X^0$  est le plus petit élément de  $\mathcal{M}$ .

Corollaire 1.4 Soit  $\geq$  un ordre monomial et  $\alpha, \beta \in \mathbb{N}^n$ . Si  $X^{\alpha}|X^{\beta}$  alors  $X^{\alpha} \leq X^{\beta}$ .

**Démonstration 1.5** Si  $X^{\alpha}|X^{\beta}$  alors il existe  $\gamma \in \mathbb{N}^n$  tel que :  $X^{\beta} = X^{\gamma}X^{\alpha}$ . Or comme  $1 \leq X^{\gamma}$  alors par compatibilité avec l'addition,  $X^{\alpha} \leq X^{\alpha+\gamma} = X^{\beta}$ .

**Définition 1.6** Soit  $P := \sum_{\alpha} p_{\alpha} X^{\alpha}$  et  $\geq$  un ordre monomial.

- 1. Le monôme dominant de P est :  $LM(P) := max\{X^alpha \in \mathcal{M} | a_{\alpha} \neq 0\}$
- 2. Le multidegré de f est l'élément de  $\mathbb{N}^n$ , notémultideg(P), tel que  $x^{multideg(P)} = LM(P)$
- 3. Le coefficient dominant de P est  $LC(P) := a_{multideq(P)}$
- 4. Le terme dominant de P est  $LT(P) := LC(P) \cdot LM(P)$

# 1.2 Exemples d'ordres monomiaux

Définition et propriété 1.7 (Ordre lexicographique  $\geq_{lex}$ ) Soient  $\alpha = (\alpha_1, \ldots, \alpha_n), \beta = (\beta_1, \ldots, \beta_n) \in \mathbb{N}^n$  alors  $X^{\alpha} \geq_{lex} X^{\beta}$  si, et seulement si,  $\alpha = \beta$  ou le premier coefficient non nul en lisant par la gauche de  $\alpha - \beta$  est positif.

 $\textbf{D\'{e}monstration 1.8} \ \textit{Montrons que} \geq \textit{est un ordre monomial}.$ 

 $\alpha, \beta, \gamma$  désigneront des éléments quelconques de  $\mathbb{N}^n$  et si  $\alpha \neq \beta$ ,  $\ell(\alpha, \beta)$  désignera la première composante, en partant de la gauche, non nulle de  $\alpha - \beta$  i.e.  $\ell(\alpha, \beta) := \min\{r \in [1, n] | a_r \neq b_r\}$ .

Montrons tout d'abord que c'est bien une relation d'ordre.

#### Réflexivité:

 $X^{\alpha} \geq X^{\alpha}$  (c.f. premier cas)

### Antisymétrie:

Supposons que  $X^{\alpha} \geq X^{\beta}(i)$  et  $X^{\beta} \geq X^{\alpha}(ii)$ .

Supposons, par l'absurde, que  $X^{\alpha} \neq X^{\beta}$ .

On a avec (i) que  $\alpha_{\ell(\alpha,\beta)} > \beta_{\ell(\alpha,\beta)}$  et avec (ii) que  $\alpha_{\ell(\alpha,\beta)} < \beta_{\ell(\alpha,\beta)}$ . D'où une contradiction.

On a donc  $X^{\alpha} = X^{\beta}$ .

### Transitivité:

Supposons que  $X^{\alpha} \geq X^{\beta}(i)$  et  $X^{\beta} \geq X^{\gamma}(ii)$ .

Si  $\alpha = \beta$ ,  $\alpha = \gamma$  ou  $\alpha = \beta$  alors l'inégalité  $X^{\alpha} \geq X^{\gamma}$  est évidente.

Sinon, posons  $\ell := \min\{\ell(\alpha, \beta), \ell(\beta, \gamma)\}.$ 

On a avec (i) et (ii), que :  $\alpha_{\ell} < \beta_{\ell} \leq \gamma_{\ell}$  ou  $\alpha_{\ell} \leq \beta_{\ell} < \gamma_{\ell}$  et pour tout  $k < \ell$ ,  $\alpha_{\ell} = \beta_{\ell} = \gamma_{\ell}$ .

On a donc  $X^{\alpha} \geq X^{\gamma}$ .

## $Montrons \; que \geq_{lex} \; est \; compatible \; avec \; l'addition.$

 $Si \ \alpha = \beta \ alors \ X^{\alpha+\gamma} = X^{\beta+\gamma} \ et \ donc \ X^{\alpha+\gamma} \ge_{lex} X^{\beta+\gamma}$ 

Sinon, comme  $(\alpha + \gamma) - (\beta + \gamma) = \alpha - \beta$  alors  $\ell(\alpha, \beta) = \ell(\alpha + \gamma, \beta + \gamma)$  et donc si  $X^{\alpha} \geq_{lex} X^{\beta}$  alors  $X^{\alpha+\gamma} \geq_{lex} X^{\beta+\gamma}$ .

Montrons maintenant que  $\geq_{lex}$  est un bon ordre, par l'absurde.

Supposons donc que  $\geq_{lex}$  n'est pas un bon ordre et donc qu'il existe une suite  $u := (X^{(a_{1,i},...,a_{n,i})})_{i \in \mathbb{N}}$  strictement décroissante.

On en déduit que la suite  $u_1 := (a_{1,i})_{i \in \mathbb{N}}$  est décroissante (sinon u ne serait pas décroissante) et est donc stationnaire car  $\mathbb{N}$  est bien ordonné.

Alors il existe  $N_1 \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall p \geq N, u_{1,p} = u_{1,N_1}$ .

Considérons maintenant la suite  $u_2 := (a_{2,i})_{i \geq N_1}$ . Elle est décroissante et donc stationnaire ...

On construit ainsi une suite  $(N_i)_{i\geq 1}$  tel que  $\forall n\geq N_i, u_{i,n}\geq u_{i,N_i}$ .

On en déduit que  $\forall p \geq N_n, \forall i \in [1, n], u_{i,p} = u_{i,N_n}$  ou encore  $\forall p \geq N_n, X^{u_{1,p},\dots,u_{n,p}} = X^{u_{1,N_n},\dots,u_{n,N_n}}$ , ce qui est contradictoire avec la décroissance de u.

Définition et propriété 1.9 (Ordre lexicographique gradué  $\geq_{grlex}$ ) Soient  $\alpha = (\alpha_1, \ldots, \alpha_n), \beta = (\beta_1, \ldots, \beta_n) \in \mathbb{N}^n$  alors  $X^{\alpha} \geq_{grlex} X^{\beta}$  si, et seulement si,  $|\alpha| > |\beta|$  ou  $(|\alpha| = |\beta|$  et  $\alpha \geq_{lex} \beta)$ .

Définition et propriété 1.10 (Ordre lexicographique gradué renversé  $\geq_{grevlex}$ ) Soient  $\alpha = (\alpha_1, \dots, \alpha_n), \beta = (\beta_1, \dots, \beta_n) \in \mathbb{N}^n$  alors  $X^{\alpha} \geq_{grevlex} X^{\beta}$  si, et seulement si,  $|\alpha| > |\beta|$  ou  $(|\alpha| = |\beta|$  et le premier coefficient non nul en lisant par la droite de  $\beta - \alpha$  est positif).

## Exemple 1.11 Ordre lexicographique:

 $X_1 >_{lex} X_2 >_{lex} \dots >_{lex} X_n \text{ Pour } n = 3, X^2 Y^2 Z^4 >_{lex} X^1 Y^4 Z^{42} X^3 Y^2 Z^4 >_{lex} X^3 Y^2 Z^3$ 

Ordre lexicographique graduée :  $X_1 >_{grlex} X_2 >_{grlex} \dots >_{lex} X_n$  Pour n = 3,  $XY^4Z^8 >_{grlex} X^7Y^2Z^3$   $X^4Y^7Z >_{grlex} X^3Y^3Z^6$  Ordre lexicographique graduée renversée :  $X_1 >_{grevlex} X_2 >_{grevlex} \dots >_{lex} X_n$  Pour n = 3,  $X^5Y^3Z^2 >_{grevlex} X^3Y^2Z^4$   $X^4Y^3Z^2 >_{grevlex} X^2Y^5Z^2$ 

# 2 Algorithme de division

**Lemme 2.1** Soit  $\alpha, \alpha_1, \ldots, \alpha_n \in \mathbb{N}^n$  tel que :  $X^{\alpha} > X^{\alpha_1} > \ldots > X^{\alpha_n}$ . Soit  $f, g \in k[X_1, \ldots, X_n]$  tels que LT(f) = LT(g) alors LM(f - g) < LT(f) = LT(g)

**Démonstration 2.2** Soit 
$$f := pX^{\alpha} + \sum p_{\alpha_i}X^{\alpha_i}$$
 et  $g := pX^{\alpha} + \sum q_{\alpha_i}X^{\alpha_i}$  alors  $LM(f-g) = LM(\sum p_{\alpha_i}X^{\alpha_i}) \le X^{\alpha_1} < X^{\alpha} = LM(f) = LM(g)$ 

Théorème 2.3

## Algorithme 1 Algorithme de division

```
f_1,\ldots,f_s,f
Entrées :
Sortie:
              a_1,\ldots,a_s,r
 a_1 := 0; \ldots; a_s := 0; r := 0
  p := 0
  Tant que p \neq 0 faire
    i := 1
    division occurred := false
    Tant que i \leq s et divisionoccured = false faire
      Si LT(f_i)|LT(p) alors
         a_i := a_i + LT(p)/LT(f_i)
         p := p - (LT(p)/LT(f_i))f_i
      Sinon
         i := i + 1
      fin Si
    fin Tant que
    Si divisionoccured=false alors
      r := r + LT(p)
      p := p - LT(p)
    fin Si
 fin Tant que
```

**Démonstration 2.4** Remarquons tout d'abord que lors de chaque itération de la boucle, une de ses deux instructions :

- 1. Si  $LT(f_i)|LT(p)$  alors on fait la division de p par  $f_i$
- 2. Sinon on ajoute LT(p) à r (et on retire LT(p) à p).

Montrons d'abord que l'algorithme s'arrête i.e. il existe une étape où p=0. Pour cela, montrons que la suite des monômes dominants des différentes valeurs p est strictement décroissante tant que  $p \neq 0$ . Si l'algorithme ne s'arrêtait pas, on aurait une suite infinie strictement croissante ce qui contredit le fait que  $\geq$  est un bon ordre.

-Si on fait une division (par  $f_j$ ) alors p prend la valeur  $p' := p - \frac{LT(p)}{LT(f_j)} f_j$ . -Si cette valeur est nulle alors l'algorithme s'arrête sinon comme on a l'égalité

$$: LT\left(\underbrace{\frac{LT(p)}{LT(f_j)}}_{\in k^*\mathcal{M}}f_j\right) = \underbrace{\frac{LT(p)}{LT(f_j)}}_{LT(f_j)}LT(f_j) = LT(p).$$

On en déduit donc, d'après le lemme, que LM(p') < LM(p).

-Sinon, p prend la valeur p-LT(p). Par le même argument que précédemment, LM(p-LT(p)) < LT(p).

Ce qui permet de conclure.

Montrons maintenant qu'à chaque étape que  $f = \sum_{i=0}^{s} a_i f_i + p + r$ . Initialisation de l'algorithme ("0ème itération") : Comme  $a_1 = \ldots = a_s =$ 

Initialisation de l'algorithme ("0ème itération") : Comme  $a_1 = \ldots = a_s = r = 0$  et p = f alors l'égalité est vérifiée.

Hérédité : Soit  $n \in \mathbb{N}$  et supposons qu'à la nème itération de la boucle,  $f = \sum_{i=0}^s a_i f_i + p + r = \sum_{i=0, i \neq j}^s a_i f_i + a_j f_j + p + r$  pour tout  $j \in [\![1, n]\!]$  alors :

- si on fait une division ( p avec  $f_j$ ) alors : la nouvelle valeur p' de p est  $p - \frac{LT(p)}{LT(f_j)}f_j$  et celle de  $a_i$  est  $a'_j = a_j + \frac{LT(p)}{LT(f_j)}$ . et donc :

 $\sum_{i=0,i\neq j}^{s} a_i f_i + a_j' f_j + p' + r = \sum_{i=0,i\neq j}^{s} a_i f_i + \left(a_j + \frac{LT(p)}{LT(f_j)}\right) f_j + p - \frac{LT(p)}{LT(f_j)} f_j + r$   $= \sum_{i=0,i\neq j}^{s} a_i f_i + a_j f_j + p + r = f. \quad On \ obtient \ donc, lorsque \ p = 0 \ (et \ on \ sait \ que \ cela \ arrivera), \ que \ f = \sum_{i=1}^{s} a_i f_i + r \ et \ r \ est, \ par \ définition \ dans \ l'algorithme, \ une \ somme \ d'éléments \ non \ divisibles \ par \ les \ LT(f_i)$ 

# 3 Idéaux monomiaux

**Définition 3.1** Un idéal monomial est un idéal de  $k[X_1, ..., X_n]$  tel qu'il existe une partie A de  $\mathbb{N}^n$  telle que  $I = \langle X^{\alpha} | \alpha \in A \rangle = \{ \sum P_{\alpha} X^{\alpha} | P_{\alpha} \in k[X_1, ..., X_n] \}$ .

**Lemme 3.2** Soit  $I := \langle X^{\alpha} | \alpha \in A \rangle$  un idéal monomial. Alors  $X^b$ eta  $\in I$  ssi il existe un  $\alpha \in A$  tel que  $X^{\alpha}$  divise  $X^{\beta}$ .

### Démonstration 3.3 $\Leftarrow$ Evident

 $\Rightarrow$  Si  $X^{\beta} \in I$  alors il existe une famille de polynômes  $P_1, \ldots, P_s \in k[X_1, \ldots, X_n]$  et d'exposants  $\alpha_1, \ldots, \alpha_s \in \mathbb{N}^n$  telle que  $X^{\beta} = \sum_{i=1}^s P_i X^{\alpha_i}$ .

On peut alors remarquer qu'en utilisant les expressions  $P_i := \sum p_{i,\alpha} X^{\alpha}$  alors  $X^{\beta}$  est de la forme  $\sum_{\gamma \in \Gamma} p_{\gamma} X^{\gamma}$  où  $\Gamma := \{ \gamma \in \mathbb{N}^n | \exists n \in \mathbb{N}^n, \exists i \in [1, s], \gamma = \alpha_i + n \}.$ 

Et donc  $X^{\beta} - \sum_{\gamma \in \Gamma} p_{\gamma} X^{\gamma} = 0 \ (*)$ 

Comme  $k[X_1, ..., X_n]$  est un k-espace vectoriel dont  $\mathcal{M}$  est une base, on

déduit de (\*) que  $p_{\gamma} = \begin{cases} 0 \text{ si } \gamma \neq \beta \\ 1 \text{ sinon} \end{cases}$  (dans le cas contraire, on aurait une

combinaison linéaire (d'élément d'une base) nulle à coefficients non nuls). On en déduit que  $\beta \in \Gamma$  et donc qu'il existe un  $n \in \mathbb{N}^n$  et un  $i \in [1, s]$ ,  $\beta = a_i + n$  c'est-à-dire qu'il existe un  $i \in [1, s]$  tel que  $X^{\alpha_i}$  divise  $X^{\beta}$ .

**Lemme 3.4** Soit I un idéal monomial et  $f \in k[X_1, ..., X_n]$ . Les propositions suivantes sont équivalentes :

- 1.  $f \in I$ .
- 2. Tous les termes de f sont dans I.
- 3. f est une k-combinaison linéaire de monômes dans I.

**Démonstration 3.5** (3)  $\Rightarrow$  (2)  $\Rightarrow$  (1) est évident.

 $(1) \Leftrightarrow (3)$  se montre comme le lemme précédent.

Corollaire 3.6 Deux idéaux monomiaux sont égaux ssi ils contiennent les mêmes monômes.

### Démonstration 3.7 $\Rightarrow$ Evident

 $\Leftarrow$  Soit I, I' deux idéaux monomiaux tel que  $I \cap \mathcal{M} = I' \cap \mathcal{M}$ .

Si  $f := \sum p_{\alpha}X^{\alpha}$  alors d'après le lemme précédent, pour tout  $\alpha \in A$ , le monôme  $X^{\alpha} \in I$  alors, par hypothèse,  $X^{\alpha} \in I' \cap \mathscr{M}$  d'où  $X^{\alpha} \in I'$  et en réutilisant le lemme,  $f \in I'$ .

On en déduit que  $I \subset I'$  et donc par symétrie de rôle de I et I', I = I'.

**Lemme 3.8** Soit  $I := \langle X^{\alpha} | \alpha \in A \rangle$  un idéal monomial et supposons qu'il ait une base finie  $\langle X^{\beta_1}, \dots, X^{\beta_s} \rangle$ . Supposons aussi qu'il existe une famille  $\alpha_1, \dots, \alpha_s$  tel que pour tout  $i \in [1, s], X^{\alpha_i}$  divise  $X^{\beta_i}(*)$  alors  $I = \langle X^{\alpha_1}, \dots, X^{\alpha_s} \rangle$ .

**Démonstration 3.9** D'après (\*), on  $a: \forall i \in [1, s], X^{\beta_i} \in \langle X^{\alpha_1}, \dots, X^{\alpha_s} \rangle$ . D'où, comme on a, de  $plus, X^{\alpha_1}, \dots, X^{\alpha_s} \in I$ ,  $I = \langle X^{\beta_1}, \dots, X^{\beta_s} \rangle \subset \langle X^{\alpha_1}, \dots, X^{\alpha_s} \rangle \subset I$ . On en déduit que  $I = \langle X^{\alpha_1}, \dots, X^{\alpha_s} \rangle$ 

Théorème 3.10 (Lemme de Dickson) Un idéal monomial  $I := \langle X^{\alpha} | \alpha \in A \rangle$  peut être écrit sous la forme  $I = \langle X^{\alpha_1}, \dots, X^{\alpha_s} \rangle$ , où  $\alpha_1, \dots, \alpha_s$ . En particulier, I admet une base finie.

Démonstration 3.11 A faire.

## 4 Bases de Gröbner

### 4.1 Généralités

Notation 4.1 Soit I un idéal non réduit à  $\{0\}$  de  $k[X_1, \ldots, X_n]$ . On note LT(I) l'ensemble des termes dominants des éléments de I i.e.  $LT(I) := \{cX^{\alpha} | \exists f \in I, LT(f) = cX^{\alpha}\}$ 

**Lemme 4.2** Soient  $A \subset k[X_1, X_n]$  et  $(p_i)_{i \in A}$  une suite d'éléments de  $k^*$ . Alors .

 $\langle p_f f | f \in A \rangle = \langle A \rangle$  (\*) En particulier,  $\langle LT(f) | f \in A \setminus \{0\} \rangle = \langle LM(f) | f \in A \setminus \{0\} \rangle$  car pour tout  $f \in k[X_1, \dots, X_n], f \neq 0, LT(f) = LC(f)LM(f)$ 

**Démonstration 4.3** On notera  $I_1$  l'idéal à gauche de l'égalité (\*) et  $I_2$  celui de droite.

 $\subset$ : Soit  $P = \sum_{f \in A} \alpha_f(p_f f) \in I_1$  alors, par associativité du produit,  $P = \sum_{f \in A} (\alpha_f p_f) f \in I_2$  $\supset$ : Soit  $P = \sum_{f \in A} \alpha_f f \in I_2$  alors, par associativité du produit.  $P = \sum_{f \in A} \frac{\alpha_f}{\alpha_f}(p_f f)$ 

 $\supset$ : Soit  $P = \sum_{f \in A} \alpha_f f \in I_2$  alors, par associativité du produit,  $P = \sum_{f \in A} \frac{\alpha_f}{p_f}(p_f f) \in I_1$ 

**Propriété 4.4** Soit  $I \subset k[X_1, ..., X_n]$  un idéal. Alors :

- 1. LT(I) est un idéal monomial.
- 2. Il existe  $g_1, \ldots, g_s \in I$  tel que :  $LT(I) = \langle LT(g_1), \ldots, LT(g_s) \rangle$ .

**Démonstration 4.5** (1)D'après le lemme précédent, on a  $\langle LM(g)|g \in I \setminus \{0\} \rangle = \langle LT(g)|g \in I \setminus \{0\} \rangle = LT(I)$  ce qui montre que LT(I) est un idéal monomial.

(2) Comme LT(I) est un idéal monomial engendré par LM(g) (avec  $g \in I \setminus \{0\}$ ) alors, d'après le lemme de Dickson, il existe  $g_1, \ldots, g_s$  tel que  $LT(I) = \langle LM(g_1), \ldots, LM(g_s) \rangle$ . On conclut en utilisant le lemme précédent :

$$LT(I) = \langle LM(g_1), \dots, LM(g_s) \rangle = \langle LT(g_1), \dots, LT(g_s) \rangle$$

Théorème 4.6 (de la base d'Hilbert) Tout  $idéal\ I\ de\ k[X_1,\ldots,X_n]\ admet\ une\ base\ finie.$ 

**Démonstration 4.7** Si  $I = \{0\}$  alors I est engendré par la famille finie  $\{0\}$ .

Sinon, on a, d'après la proposition précédente, l'existence de  $f_1, \ldots, f_s \in I, LT(I) = \langle LT(f_1), \ldots, LT(f_s) \rangle$ . Montrons que  $I = \langle f_1, \ldots, f_s \rangle$ .

 $\supset : f_1, \ldots, f_s \in I$ 

 $\subset$ : Soit  $f \in I$  alors la division de f par  $f_1, \ldots, f_s$  s'écrit :  $f = \sum_{i=1}^s \alpha_i f_i + r$  où chaque terme de r n'est pas divisible par des  $LT(f_i)$ .

Pour montrer l'inclusion, il nous faut montrer que r = 0.

Supposons, par l'absurde, que  $r \neq 0$ .

On a  $r = f - \sum_{i=1}^{s} \alpha_i f_i \in I$  d'où  $LT(r) \in \langle LT(I) \rangle = \langle f_1, \dots, f_s \rangle$ .

Alors d'après le lemme 2 du ch 4, on a LT(r) est divisible avec un des  $LT(f_i)$  ce qui est en contradiction avec la définition de r.

On en déduit alors que r = 0 et donc  $f \in \langle f_1, \ldots, f_s \rangle$ .

**Définition 4.8** Soit  $\geq$  un ordre monomial. Un sous-ensemble  $G = \{g_1, \ldots, g_s\}$  d'un idéal I est une base de Gröbner si  $\langle LT(I) \rangle = \langle LT(g_1), \ldots, LT(g_s) \rangle$ .

**Définition 4.9** Corollaire :  $Soit \ge un$  ordre monomial. Alors tout idéal de  $k[X_1, \ldots, X_n]$  non réduit à  $\{0\}$  a une base de Gröbner. De plus, tout base de Gröbner est une base de I.

Démonstration 4.10 (cf celle du théorème de la base d'Hilbert.)

# 4.2 Propriétés des bases de Gröbner

**Propriété 4.11** Soit  $G = \{g_1, \ldots, g_s\}$  une base de Gröbner d'un idéal I de  $k[X_1, \ldots, X_n]$  et  $f \in I$ . Alors il existe un unique  $r \in k[X_1, \ldots, X_n]$  vérifiant :

- 1. Tous les termes de r ne sont divisible par aucun des  $LT(q_i)$
- 2. Il existe  $g \in I$  tel que f = g + r

**Démonstration 4.12** L'algorithme de division nous donne l'existence d'un tel r. Montrons son unicité.

Supposons, par l'absurde, l'existence de deux restes  $r_1$  et  $r_2$ ,  $r_1 \neq r_2$  vérifiant (1) et (2).

Alors: 
$$\begin{cases} f = g_1 + r_1 \\ f = g_2 + r_2 \end{cases}$$
 et donc  $r_1 - r_2 = g_1 - g_2 \in I$ .

D'où, comme  $r_1 \neq r_2$  alors  $LT(r_1 - r_2) \in \langle LT(I) \rangle = \langle g_1, \ldots, g_s \rangle$  et donc  $LT(r_1 - r_2)$  est divisé par un des  $LT(g_i)$  (cf Lemme 2 para 4). On obtient donc une contradiction car aucun terme de  $r_1$  et  $r_2$  n'est divisible par des  $LT(g_i)$ . D'où  $r_1 = r_2$ .

Corollaire 4.13 Soit  $G = \{g_1, \ldots, g_s\}$  une base de Gröbner d'un idéal I de  $k[X_1, \ldots, X_n]$  et  $f \in k[X_1, \ldots, X_n]$ . Alors  $f \in I$  ssi le reste de la division de f par G est nul.

#### Démonstration $4.14 \Leftarrow : Evident$

 $\Rightarrow$ : Soit  $f \in I$ . La décomposition f = f + 0 respecte les deux conditions de la proposition. Alors par unicité du reste, le reste de la division de f par G est nul.

**Notation 4.15** On notera  $\overline{f}^F$  le reste de f par le n-uple ordonné  $F = \{f_1, \ldots, f_s\}$ . Si f est une base de Gröbner alors on peut considérer F comme un ensemble.

**Définition 4.16** Soit  $f, g \in k[X_1, ..., X_n]$  des polynômes non nuls.

- 1. Si  $multideg(f) = \alpha = (\alpha_1, \dots, \alpha_n)$  et  $multideg(f) = \beta = (\beta_1, \dots, \beta_n)$  alors posons  $\gamma = (\gamma, \dots, \gamma_n)$  où  $\gamma_i = max(\alpha_i, \beta_i)$ . On appelle  $X^{\gamma}$  le plus petit multiple commun de LM(f) et LM(g), noté  $PPCM(LM(f), LM(g)) := X^{\gamma}$ .
- 2. Le S-polynôme de f et g est le polynôme :  $S(f,g) := \frac{X^{\gamma}}{LT(f)}f \frac{X^{\gamma}}{LT(g)}g$

**Lemme 4.17** Soit  $G = \sum_{i=1}^{s} c_i X^{\alpha_i} g_i$ , où  $c_1, \ldots, c_s \in k$  et  $\alpha_i + multideg(g_i) = \delta \in \mathbb{N}^n$  pour  $c_i \neq 0$ .

 $Si LM(G) < X^{\delta}$  alors il existe des constantes  $(c_{jk})$  tel que  $G = \sum_{j,k} c_{j,k} X^{\delta-\gamma_{j,k}} S(g_j, g_k)$  où  $X^{\gamma_{j,k}} = PPCM(LT(g_j), LT(g_k))$ . De plus, chacun des  $X^{\delta-\gamma_{j,k}}$  est strictement inférieur à  $X^{\delta}$ .

### Démonstration 4.18 A faire

**Théorème 4.19** Soit I un idéal de  $k[X_1, ..., X_n]$ . Alors une base  $G = \{g_1, ..., g_n\}$  de I est une base de Gröbner de I ssi pour tout couple (i, j),  $i \neq j$ ,  $\overline{S(g_i, g_j)}^G = 0$ 

Démonstration 4.20 A faire

# 5 Algorithme de Buchberger

```
Algorithme 2 Algorithme de Buchberger

Entrées: F = (f_1, \dots, f_s)

Sortie: Une base de Gröbner G = (g_1, \dots, g_t) de I, avec F \subset G

G := F

repeat

G' := G

Pour chaque paire \{p, q\} \in G'^2, p \neq q faire

S := \overline{S(p, q)}^{G'}

Si S \neq 0 alors

G := G \cup \{S\}

fin Pour

Jusqu'à G = G'
```

**Lemme 5.1** Soit G une base de Gröbner d'un idéal I de  $k[X_1, \ldots, X_n]$  et  $P \in G$  tel que  $LT(P) \in \langle LT(G \setminus \{P\}) \rangle$ . Alors  $G \setminus \{P\}$  est une base de Gröbner de I.

**Démonstration 5.2** Comme G est une base de Gröbner de I alors  $\langle LT(G) \rangle = \langle LT(I) \rangle$ . Si  $LT(P) \in \langle LT(G \setminus \{P\}) \rangle$  alors  $\langle LT(G \setminus \{P\}) \rangle = \langle LT(G) \rangle = \langle LT(I) \rangle$  d'où  $G \setminus \{P\}$  est une base de Gröbner de I.

**Définition 5.3** Une base de Gröbner minimale d'un idéal I de  $k[X_1, ..., X_n]$  est une base de Gröbner de I telle que :

```
1. \forall P \in G, LC(P) = 1
2. \forall P \in G, LT(P) \notin \langle LT(G \setminus \{P\}) \rangle
```

**Définition 5.4** Une base de Gröbner réduite d'un idéal I de  $k[X_1, \ldots, X_n]$  est une base de Gröbner de I telle que :

- 1.  $\forall P \in G, LC(P) = 1$
- 2. Pour tout  $P \in G$ , aucun monôme de P n'appartient à  $\langle LT(G \setminus \{P\}) \rangle$ .

**Propriété 5.5** Soit I un idéal non nul de  $k[X_1, \ldots, X_n]$ . Alors, pour un ordre monomial fixé, I a une unique base de Gröbner réduite.

Démonstration 5.6 A faire