

# Bases de Groebner

## 4.4. Algoritmo de Buchberger

(4.4.1) **Definición.** Sea “ $\leq$ ” un orden monomial en  $k[x_1, \dots, x_n]$  e  $I$  un ideal no nulo de  $k[x_1, \dots, x_n]$ . Se llama ideal inicial de  $I$ , y se denota  $in_{\leq} I$  al ideal (monomial) generado por

$$\{in_{\leq} f; f \in I\}.$$

(4.4.2) **Definición.** Sea  $I$  un ideal no nulo de  $k[x_1, \dots, x_n]$  y “ $\leq$ ” un orden monomial. El conjunto  $\{g_1, \dots, g_s\} \subseteq I$  es una base de Groebner de  $I$  si

$$in_{\leq} I = (in_{\leq} g_1, \dots, in_{\leq} g_s).$$

(4.4.3) **Proposición.** *Todo ideal no nulo  $I$  admite una base de Groebner respecto a un orden monomial fijado.*

**Demostración.** Dado que  $in I = (\{inf; f \in I\})$  es monomial, por (4.2.4) existen  $g_1, \dots, g_s \in I$  tales que  $in I = (ing_1, \dots, ing_s)$ .  $\square$

(4.4.4) **Proposición.** *Una base de Groebner  $\{g_1, \dots, g_s\}$  del ideal no nulo  $I$  para un orden monomial “ $\leq$ ” dado es un sistema generador de  $I$ .*

**Demostración.** En general,  $(g_1, \dots, g_s) \subseteq I$ . Supongamos que esta inclusión no es una igualdad, y sea  $f \in I \setminus (g_1, \dots, g_s)$  de exponente inicial el más pequeño posible, esto es,

$$exp_{le} f = \min\{\exp_{\leq} g; g \in I \setminus (g_1, \dots, g_s)\},$$

que existe porque “ $\leq$ ” es un buen orden.

Como  $inf \in in I = (ing_1, \dots, ing_s)$ , existen  $h_1, \dots, h_s$ , que podemos suponer que son monomios, tales que

$$inf = \sum_{i=1}^s h_i ing_i.$$

Luego

$$h = f - \sum_{i=1}^s h_i g_i \in I,$$

con  $\text{exp} h < \text{exp} f$  y sin embargo  $h \notin (g_1, \dots, g_s)$  porque entonces

$$f \in (g_1, \dots, g_s).$$

Esto contradice la minimalidad de  $\text{exp} f$ , y por lo tanto  $I = (g_1, \dots, g_s)$ .  $\square$

**(4.4.5) Definición.** Una base de Groebner  $\{g_1, \dots, g_s\}$  de  $I$  se dice que es minimal si  $\{\text{ing}_1, \dots, \text{ing}_s\}$  es un sistema minimal de generadores de  $\text{in}I$ , esto es, tal que

$$\text{ing}_i \notin (\text{ing}_1, \dots, \text{ing}_{i-1}, \text{ing}_{i+1}, \dots, \text{ing}_s)$$

para cada  $i \in \{1, \dots, s\}$ .

**(4.4.6) Nota.** Sea " $\leq$ " un orden monomial. Todo ideal  $I$  de  $k[x_1, \dots, x_n]$  no nulo tiene una base de Groebner minimal. En efecto, sea  $G = \{g_1, \dots, g_s\}$  una base de Groebner de  $I$  para " $\leq$ ". Si  $\text{ing}_1 \in (\text{ing}_2, \dots, \text{ing}_s)$ , sea  $G_1 = G \setminus \{g_1\}$ , y si no, sea  $G_1 = G$ . Definamos recursivamente  $G_i$ : si  $\text{ing}_i \in (\text{ing}; g \in G_{i-1})$ , sea  $G_i = G_{i-1} \setminus \{g_i\}$ , y en caso contrario, sea  $G_i = G_{i-1}$  para cada  $i \in \{2, \dots, s\}$ . El conjunto  $G_s$  es una base de Groebner minimal de  $I$ .

**(4.4.7) Proposición.** Sea  $J$  un ideal monomial de  $k[x_1, \dots, x_n]$ . Existe un único sistema generador minimal de  $I$  formado por monomios mónicos.

Sea " $\leq$ " un orden monomial e  $I$  un ideal no nulo de  $k[x_1, \dots, x_n]$ . Dos bases de Groebner minimales de  $I$  tienen el mismo número de elementos y los conjuntos de exponentes iniciales coinciden.

**Demostración.** Sean  $\{\mathbf{x}^{\alpha^1}, \dots, \mathbf{x}^{\alpha^s}\}$  y  $\{\mathbf{x}^{\beta^1}, \dots, \mathbf{x}^{\beta^t}\}$  dos sistemas generadores minimales de  $J$ . Para cada  $i \in \{1, \dots, s\}$ , dado que  $\mathbf{x}^i \in J$ , existe  $j \in \{1, \dots, t\}$  y  $\gamma \in \mathbb{N}^n$  tales que  $\alpha^i = \beta^j + \gamma$ , y a su vez existe  $l \in \{1, \dots, s\}$  y  $\delta \in \mathbb{N}^n$  tales que  $\beta^j = \alpha^l + \delta$ . Luego  $\alpha^i = \alpha^l + \gamma + \delta$ , y como el sistema es minimal,  $i = l$  y  $\gamma = \delta = 0$ , con lo que  $\alpha^i = \beta^j$ . Luego

$$\{\alpha^1, \dots, \alpha^s\} \subseteq \{\beta^1, \dots, \beta^t\}.$$

El otro contenido se prueba de forma simétrica.

Sean ahora  $\{g_1, \dots, g_s\}$  y  $\{h_1, \dots, h_t\}$  dos bases de Groebner minimales para el orden " $\leq$ ". Dado que  $\{\text{lt}g_1, \dots, \text{lt}g_s\}$  y  $\{\text{lt}h_1, \dots, \text{lt}h_t\}$  son sistemas generadores minimales de  $\text{in}I$ , tenemos que son iguales y por lo tanto que  $s = t$ .  $\square$

**(4.4.8) Nota.** En general dos sistemas generadores minimales de un ideal de  $k[x_1, \dots, x_n]$  no tienen el mismo número de elementos. Por ejemplo,  $\{x\}$  y  $\{x+x^2, x^2\}$  son sistemas generadores minimales de  $(x)$  y sus cardinales son distintos.

**(4.4.9) Definición.** Sea “ $\leq$ ” un orden monomial e  $I$  un ideal no nulo de  $k[x_1, \dots, x_n]$ . Se define la escalera de  $I$  como el conjunto de exponentes iniciales de los polinomios de una base de Groebner minimal de  $I$ .

**(4.4.10) Proposición.** Sea “ $\leq$ ” un orden monomial. Si  $I$  es un ideal no nulo y  $\{\alpha^1, \dots, \alpha^s\}$  es la escalera de  $I$ , entonces

$$\{\exp f; f \in I\} = \bigcup_{i=1}^s \alpha^i + \mathbb{N}^n$$

(a este conjunto se le denota  $\exp I$ ).

**(4.4.11) Definición.** Sea “ $\leq$ ” un orden monomial e  $I \neq (0)$  un ideal de  $k[x_1, \dots, x_n]$ . Se dice que una base de Groebner  $\{g_1, \dots, g_s\}$  es reducida si

**(4.4.11.1)**  $g_1, \dots, g_s$  son mónicos, esto es,

$$\text{in } g_i = \mathbf{x}^{\exp g_i}$$

para cada  $i \in \{1, \dots, s\}$ ;

**(4.4.11.2)** si  $g_i = \sum_{\alpha} c_{\alpha} \mathbf{x}^{\alpha}$ , entonces

$$\mathbf{x}^{\alpha} \notin (\text{in } g_1, \dots, \text{in } g_{i-1}, \text{in } g_{i+1}, \dots, g_s)$$

si  $c_{\alpha} \neq 0$ .

**(4.4.12) Proposición.** Si  $\{g_1, \dots, g_s\}$  y  $\{g'_1, \dots, g'_t\}$  son bases de Groebner reducidas de  $I \neq (0)$  para el orden “ $\leq$ ”, entonces  $\{g_1, \dots, g_s\} = \{g'_1, \dots, g'_t\}$ .

Si “ $\leq$ ” es un orden monomial y  $\{f_1, \dots, f_s\}$  es una familia de polinomios, denotaremos por  $f R \{f_1, \dots, f_s\}$  al resto de la división de  $f$  por  $f_1, \dots, f_s$ .

**(4.4.13) Proposición.** Si  $\{g_1, \dots, g_s\}$  y  $\{g'_1, \dots, g'_t\}$  son bases de Groebner del ideal  $I \neq (0)$  para el orden “ $\leq$ ”, entonces

$$f R \{g_1, \dots, g_s\} = f R \{g'_1, \dots, g'_t\}$$

para todo polinomio  $f$ .

**Demostración.** Sea

$$r = f R \{g_1, \dots, g_s\} \text{ y } r' = f R \{g'_1, \dots, g'_t\}.$$

Si  $q_1, \dots, q_s$  y  $q'_1, \dots, q'_t$  son los cocientes de la división, entonces

$$0 = f - f = g_1 q_1 + \dots + g_s q_s - g'_1 q'_1 - \dots - g'_t q'_t + (r - r').$$

Luego

$$r' - r = g_1 q_1 + \dots + g_s q_s - g'_1 q'_1 - \dots - g'_t q'_t \in I.$$

Si  $r \neq r'$ , entonces  $\exp(r' - r) \in \overline{\Delta} \cup \overline{\Delta}'$ , y por otra parte,

$$\text{in}(r' - r) \in \text{in}I = (\text{in}g_1, \dots, \text{in}g_s) = (\text{in}g'_1, \dots, \text{in}g'_t),$$

luego

$$\exp(r' - r) \in \bigcup_{i=1}^s \Delta_i \cap \bigcup_{i=1}^t \Delta'_i,$$

que es el complementario de  $\overline{\Delta} \cup \overline{\Delta}'$ .

Luego  $r = r'$ . □

**(4.4.14) Proposición.** Sea  $I \neq (0)$  y “ $\leq$ ” un orden monomial. El conjunto  $\{g_1, \dots, g_s\} \in I$  es una base de Groebner de  $I$  si, y sólo si  $f R \{g_1, \dots, g_s\} = 0$  para todo  $f \in I$ .

**Demostración.** Supongamos que  $\{g_1, \dots, g_s\} \in I$  es una base de Groebner de  $I$ . Si  $f \in I$  y  $r = f R \{g_1, \dots, g_s\}$ , entonces  $r \in I$ . Si  $r \neq 0$ , entonces

$$\text{in}r \in \text{in}I = (\text{in}g_1, \dots, \text{in}g_s),$$

y por lo tanto,  $\exp r$ , que sabemos que es un elemento de  $\overline{\Delta}$ , se puede expresar como

$$\exp g_i + \gamma \in \bigcup_{j=1}^s (\exp g_j + \mathbb{N}^n) = \bigcup_{j=1}^s \Delta_j$$

para algún  $\gamma \in \mathbb{N}^n$  — una contradicción. Luego  $r = 0$ .

Recíprocamente, si  $f \in I$  y  $q_1, \dots, q_s$  son los cocientes de la división, entonces  $f = q_1 g_1 + \dots + q_s g_s$ . Dado que

$$\exp q_i g_i = \exp q_i + \exp g_i \in \Delta_i$$

para cada  $i$  y los conjuntos  $\Delta_i$  son disjuntos dos a dos, tenemos que la forma inicial de  $f$  es

$$\text{in}f = \text{in}q_i g_i = \text{in}q_i \text{in}g_i$$

para algún  $i \in \{1, \dots, s\}$ , y por lo tanto

$$\text{inf} \in (\text{ing}_1, \dots, \text{ing}_s).$$

Como  $\text{in}I$  está generado por  $\{\text{inf}; f \in I\}$ , tenemos que

$$\text{in}I \subseteq (\text{ing}_1, \dots, \text{ing}_s),$$

y de ahí la igualdad puesto que  $g_1, \dots, g_s \in I$ .

Luego  $\{g_1, \dots, g_s\}$  es una base de Groebner.  $\square$

**(4.4.15) Definición.** Sea “ $\leq$ ” un orden monomial y  $f, g \in k[x_1, \dots, x_n]$ . Se llama  $S$ -polinomio de  $f$  y  $g$ , y se denota por  $f S g$  a

$$f S g = b\mathbf{x}^{\gamma-\alpha}f - a\mathbf{x}^{\gamma-\beta}g,$$

donde  $\text{exp}f = \alpha = (\alpha_1, \dots, \alpha_n)$ ,  $\text{exp}g = \beta = (\beta_1, \dots, \beta_n)$ ,  $\text{inf} = a\mathbf{x}^\alpha$ ,  $\text{ing} = b\mathbf{x}^\beta$  y  $\gamma = (\gamma_1, \dots, \gamma_n)$  con  $\gamma_i = \max\{\alpha_i, \beta_i\}$ .

**(4.4.16) Lema.** Sea “ $\leq$ ” un orden monomial. Si  $f_1, \dots, f_s \in k[x_1, \dots, x_n]$  y  $\text{exp}f_i = \text{exp}f_j$  para todo  $i, j \in \{1, \dots, s\}$ , y  $f = \sum_{i=1}^s c_i f_i$  con  $c_1, \dots, c_s \in k$  es tal que  $\text{exp}f \leq \text{exp}f_i$ , entonces  $f$  es combinación lineal de  $\{f_i S f_j\}_{1 \leq i, j \leq s}$ .

**Demostración.** Si  $\alpha = \text{exp}f_1 = \dots = \text{exp}f_s$  e  $\text{inf}f_i = a_i\mathbf{x}^\alpha$ , entonces  $\sum_{i=1}^s c_i a_i = 0$  y

$$f_i S f_j = a_i^{-1}f_i - a_j^{-1}f_j$$

para cada  $i, j$ . Entonces

$$\begin{aligned} f &= c_1 f_1 + \dots + c_s f_s \\ &= c_1 a_1 (a_1^{-1} f_1 - a_2^{-1} f_2) + c_1 a_1 a_2^{-1} f_2 + c_2 f_2 + \dots + c_s f_s \\ &= c_1 a_1 (a_1^{-1} f_1 - a_2^{-1} f_2) + (c_1 a_1 + c_2 a_2) (a_2^{-1} f_2 - a_3^{-1} f_3) \\ &\quad + (c_1 a_1 + c_2 a_2) a_3^{-1} f_3 + c_3 f_3 + \dots + c_s f_s \\ &= c_1 a_1 (a_1^{-1} f_1 - a_2^{-1} f_2) + (c_1 a_1 + c_2 a_2) (a_2^{-1} f_2 - a_3^{-1} f_3) + \dots \\ &\quad + (c_1 a_1 + \dots + c_{s-1} a_{s-1}) (a_{s-1}^{-1} f_{s-1} - a_s^{-1} f_s) + (a_1 c_1 + \dots + a_s c_s) a_s^{-1} f_s \end{aligned}$$

y  $(a_1 c_1 + \dots + a_s c_s) a_s^{-1} f_s = 0$ .  $\square$

**(4.4.17) Teorema. (de Buchberger).** Un sistema generador  $\{f_1, \dots, f_s\}$  del ideal  $I \neq (0)$  es una base de Groebner para el orden monomial “ $\leq$ ” si, y sólo si

$$f_i S f_j R \{f_1, \dots, f_s\} = 0$$

para todo  $i, j \in \{1, \dots, s\}$ .

**Demostración.** Dado que  $f_i \ S \ f_j \in I$ , si  $\{f_1, \dots, f_s\}$  es una base de Groebner de  $I$ , entonces

$$(f_i \ S \ f_j)R\{f_1, \dots, f_s\} = 0$$

para cada  $i, j \in \{1, \dots, s\}$ .

Recíprocamente, sea  $f \in I$ . Dado que  $\{f_1, \dots, f_s\}$  es un sistema generador de  $I$ , existen  $h_1, \dots, h_s \in k[x_1, \dots, x_n]$  tales que

$$f = g_1 h_1 + \dots + f_s h_s.$$

Como " $\leq$ " es un buen orden,  $h_1, \dots, h_s$  pueden ser elegidos tal que

$$\alpha = \max\{\exp(h_i f_i) = \exp(h_i) \exp(f_i); 1 \leq i \leq s\}$$

sea lo menor posible.

Sea

$$T = \{i \in \{1, \dots, s\}; \exp(h_i f_i) = \alpha\}$$

e  $\text{inh}_i = c_i \mathbf{x}^{\alpha^i}$  para  $i \in T$ .

Si  $\exp f = \alpha$ , entonces

$$\text{inf} f = \sum_{i \in T} c_i \mathbf{x}^{\alpha^i} \text{inf} f_i$$

y por lo tanto  $\text{inf} f \in (\text{inf} f_1, \dots, \text{inf} f_s)$ .

Si  $\exp f < \alpha$ , entonces  $\sum_{i \in T} c_i \mathbf{x}^{\alpha^i} \text{inf} f_i = 0$ , y por lo tanto

$$g = \sum_{i \in T} c_i \mathbf{x}^{\alpha^i} f_i$$

es un polinomio tal que

$$\exp g < \exp(\mathbf{x}^{\alpha^i} f_i) = \exp(\mathbf{x}^{\alpha^j} f_j) = \alpha.$$

Por el lema (4.4.16), existen  $d_{ij}$  con  $i \neq j \in T$  tales que

$$g = \sum_{i \neq j \in T} d_{ij} (\mathbf{x}^{\alpha^i} f_i \ S \ \mathbf{x}^{\alpha^j} f_j).$$

Por hipótesis,  $(f_i \ S \ f_j)R\{f_1, \dots, f_s\} = 0$  para todo  $i, j$ . Sean  $q_1^{ij}, \dots, q_s^{ij}$  los cocientes de la división de  $f_i \ S \ f_j$  entre  $f_1, \dots, f_s$ . Entonces

$$(f_i \ S \ f_j) = q_1^{ij} f_1 + \dots + q_s^{ij} f_s$$

y

$$\exp(f_i S f_j) = \max\{\exp(q_l^{ij} f_l); 1 \leq l \leq s\}.$$

Luego

$$\begin{aligned} (\mathbf{x}^{\alpha^i} f_i S \mathbf{x}^{\alpha^j} f_j) &= \frac{\mathbf{x}^\alpha}{\text{in}(\mathbf{x}^{\alpha^i} f_i)} \mathbf{x}^{\alpha^i} f_i - \frac{\mathbf{x}^\alpha}{\text{in}(\mathbf{x}^{\alpha^j} f_j)} \mathbf{x}^{\alpha^j} f_j \\ &= \frac{\mathbf{x}^\alpha}{\text{inf}_i} f_i - \frac{\mathbf{x}^\alpha}{\text{inf}_j} f_j \\ &= \mathbf{x}^{\alpha - \gamma^{ij}} (f_i S f_j) \\ &= \mathbf{x}^{\alpha - \gamma^{ij}} q_1^{ij} f_1 + \cdots + \mathbf{x}^{\alpha - \gamma^{ij}} q_s^{ij} f_s, \end{aligned}$$

donde  $\gamma^{ij} = (\max\{\beta_1, \delta_1\}, \dots, \max\{\beta_s, \delta_s\})$ , siendo  $\beta = \exp f_i$  y  $\delta = \exp f_j$ , y por lo tanto

$$\begin{aligned} \alpha > \exp(\mathbf{x}^{\alpha^i} f_i S \mathbf{x}^{\alpha^j} f_j) &= \exp(\mathbf{x}^{\alpha - \gamma^{ij}} (f_i S f_j)) = \alpha - \gamma^{ij} + \exp(f_i S f_j) \\ &= \alpha - \gamma^{ij} + \max\{\exp(q_l^{ij} f_l); 1 \leq l \leq s\} = \max\{\exp(\mathbf{x}^{\alpha - \gamma^{ij}} q_l^{ij} f_l); 1 \leq l \leq s\}. \end{aligned}$$

Tenemos entonces que

$$g = \sum_{i \neq j \in T} d_{ij}(\mathbf{x}^{\alpha^i} f_i S \mathbf{x}^{\alpha^j} f_j) = \sum_{i \neq j \in T} d_{ij} \mathbf{x}^{\alpha - \gamma^{ij}} q_1^{ij} f_1 + \cdots + \mathbf{x}^{\alpha - \gamma^{ij}} q_s^{ij} f_s,$$

y de ahí

$$f = h'_1 f_1 + \cdots + h'_s f_s$$

para ciertos  $h'_1, \dots, h'_s$ , con  $\max \exp\{h'_i f_i : 1 \leq i \leq s\} < \alpha$  — una contradicción.

Luego  $\exp f = \alpha$  y como hemos visto,  $\text{inf} \in (\text{ing}_1, \dots, \text{ing}_s)$ .  $\square$

**(4.4.18) Algoritmo de Buchberger.** Sea “ $\leq$ ” un orden monomial y  $F = \{f_1, \dots, f_s\}$  un sistema generador de  $I \neq (0)$ . Construyamos recursivamente para  $i < j \in \{1, \dots, s\}$  (dotando al conjunto de esos pares  $(i, j)$  del orden lexicográfico de  $\mathbb{N}^2$ , por ejemplo) añadiéndole a cada  $F'$  el polinomio  $h = (f_i S f_j) R F'$  si  $h \neq 0$  y comenzando con  $F' = F$ .

Si el resto de la división de algún  $S$ -polinomio de polinomios de  $F'$  entre  $F'$  no es cero, entonces hacemos lo mismo con  $F'$  y obtenemos  $F''$ .

El proceso termina con una base de Groebner  $G$  en un número finito de pasos. En efecto,

**(4.4.19) Ejemplo.** Calculemos una base de Groebner para el orden monomial “ $\leq_{\text{glex}}$ ” con  $x >_{\text{glex}} y$  y del ideal  $I = (x^3 - 2xy, x^2y - 2y^2 + x) \subseteq k[x, y]$ . Sean  $f_1 = x^3 - 2xy$ ,  $f_2 = x^2y - 2y^2 + x$  y  $F = \{f_1, f_2\}$ .

- $f_1 S f_2 = yf_1 - xf_2 = -x^2$ .

El resto de la división de  $f_1 S f_2$  entre  $\{f_1, f_2\}$  es  $-x^2 \neq 0$ . Sea  $f_3 = -x^2$  y  $F = \{f_1, f_2, f_3\}$ .

- $f_1 S f_3 = -f_1 - xf_3 = 2xy$ .

El resto es  $(f_1 S f_3)R\{f_1, f_2, f_3\} = 2xy \neq 0$ . Sea  $f_4 = 2xy$  y  $F = \{f_1, f_2, f_3, f_4\}$ .

- $f_1 S f_4 = 2yf_1 - x^2f_4 = -4xy^2$ .

El resto es  $(f_1 S f_4)R\{f_1, \dots, f_4\} = 0$ .

- $f_2 S f_3 = -f_2 - yf_3 = 2y^2 - x$ .

El resto es  $(f_2 S f_3)R\{f_1, \dots, f_4\} = 2y^2 - x$ . Sea  $f_5 = 2y^2 - x$  y  $F = \{f_1, f_2, f_3, f_4, f_5\}$ .

- $f_1 S f_5 = 2y^2f_1 - x^3f_5 = x^4 - 2xy^3$ .

El resto es  $(f_1 S f_5)R\{f_1, \dots, f_5\} = 0$ .

- $f_2 S f_4 = 2yf_2 - xf_4 = -4y^3 + 2xy$ .

$(f_2 S f_4)R\{f_1, \dots, f_5\} = 0$ .

- $f_2 S f_5 = 2yf_2 - x^2f_5 = x^3 - 4y^3 + 2xy$ .

$(f_2 S f_5)R\{f_1, \dots, f_5\} = 0$ .

- $f_3 S f_4 = 2yf_3 + xf_4 = 0$ .

- $f_3 S f_5 = 2y^2f_3 + x^2f_5 = -x^3$ .

$(f_3 S f_5)S\{f_1, \dots, f_5\} = 0$ .

- $f_4 S f_5 = yf_4 - xf_5 = x^2$ .

$(f_4 S f_5)R\{f_1, \dots, f_5\} = 0$ .

$F = \{x^3 - 2xy, x^2y - 2y^2 + x, -x^2, 2xy, 2y^2 - x\}$  es un sistema generador de  $I$  (porque  $\{f_1, f_2\}$  lo es y  $f_i \in I$  para  $1 \leq i \leq 5$ ) y además  $(f_1 S f_j)R F = 0$  para cada  $i < j \in \{1, \dots, 5\}$ . Luego  $F$  es una base de Groebner de  $I$  para el orden " $\leq_{lex}$ ".

**(4.4.20) Nota.** La base de Groebner reducida del ideal  $I = (f_1, \dots, f_p) \neq (0)$  para el orden " $\leq$ " se puede calcular siguiendo los siguientes pasos:

1. Calcular una base de Groebner  $F$  de  $I$  mediante el algoritmo de Buchberger.

2. Extraer una base de Groebner minimal  $G$  desechando los elementos de  $F$  cuya forma inicial pertenezca al ideal monomial de las formas iniciales de los demás elementos de  $F$ .
3. Normalizar la base  $G$ , es decir, multiplicar cada polinomio de  $G$  por el inverso del coeficiente de la forma inicial para hacerlo mónico.
4. Si  $G = \{g_1, \dots, g_s\}$  es una base de Groebner minimal normalizada, entonces  $G' = \{g'_1, \dots, g'_s\}$ , donde

$$g'_i = g_i R\{g_1, \dots, g_{i-1}, g_{i+1}, \dots, g_s\} \in I$$

para cada  $i$ , es la base de Groebner reducida.

En efecto, si  $G = \{g_1, \dots, g_s\}$  es una base de Groebner minimal normalizada, entonces  $ing_i \notin (ing_1, \dots, ing_{i-1}, ing_{i+1}, \dots, ing_s)$  y por lo tanto

$$ing'_i = in(g_i R\{g_1, \dots, g_{i-1}, g_{i+1}, \dots, g_s\}) = ing_i$$

para cada  $i$ . Luego  $(ing'_1, \dots, ing'_s) = (ing_1, \dots, ing_s) = inI$ , o sea,  $G'$  es una base de Groebner de  $I$  que además es normalizada porque  $G$  lo es. Por otra parte, por ser  $g'_i$  el resto de la división de  $g_i$  entre  $\{g_1, \dots, g_{i-1}, g_{i+1}, \dots, g_s\}$ , si  $g'_i = \sum_{\alpha} c_{\alpha} \mathbf{x}^{\alpha}$  y  $c_{\alpha} \neq 0$ , entonces  $\alpha \notin \bigcup_{j \neq i} expg_j + \mathbb{N}^n$ , con lo que  $c_{\alpha} \mathbf{x}^{\alpha} \notin (ing'_1, \dots, ing'_{i-1}, ing'_{i+1}, \dots, ing'_s)$ .

**(4.4.21) Ejemplo.** Calcular la base de Groebner reducida del ideal  $I$  del ejemplo anterior.

La base de Groebner

$$F = \{f_1 = x^3 - 2xy, f_2 = x^2y - 2y^2 + x, f_3 = -x^2, f_4 = 2xy, f_5 = 2y^2 - x\}$$

no es minimal puesto que por ejemplo  $inf_1, inf_2 \in (inf_3, inf_4, inf_5)$ . Si desechamos  $f_1$  y  $f_2$ , y normalizamos  $f_3, f_4$  y  $f_5$  obtenemos la base de Groebner minimal  $G = \{g_1 = x^2, g_2 = xy, g_3 = y^2 - 1/2x\}$ . Además, en este caso  $G$  es la base reducida porque  $-1/2x \notin (ing_1, ing_2)$ .

**(4.4.22) Ejemplo.** Calcular la base de Groebner reducida de  $I = (x^3, x^2y - y^3)$  para " $\leq_{lex}$ " con  $x >_{lex} y$ .

Sea  $f_1 = x^3, f_2 = x^2y - y^3$  y  $F = \{f_1, f_2\}$ .

- $f_1 S f_2 = yf_1 - xf_2 = xy^3$ .  
 $(f_1 S f_2)R\{f_1, f_2\} = xy^3$ . Sea  $f_3 = xy^3$  y  $F = \{f_1, f_2, f_3\}$ .
- $f_1 S f_3 = y^3f_1 - x^2f_3 = 0$ .

- $f_2 S f_3 = y^2 f_2 - x f_3 = -y^5$ .  
 $(f_2 S f_3)R\{f_1, f_2, f_3\} = -y^5 \neq 0$ . Sea  $f_4 = -y^5$  y  $F = \{f_1, f_2, f_3, f_4\}$ .
- $f_1 S f_4 = y^5 f_1 + x^3 f_4 = 0$ .
- $f_2 S f_4 = y^4 f_2 + x^2 f_4 = -y^7$ .  
 $(f_2 S f_4)R\{f_1, f_2, f_3, f_4\} = 0$ .
- $f_3 S f_4 = y^2 f_3 + x f_4 = 0$ .

Luego  $F = \{x^3, x^2y - y^3, xy^3, -y^5\}$  es un base de Groebner de  $I$  para " $\leq_{lex}$ ". Además es minimal, y  $G = \{g_1 = x^3, g_2 = x^2y - y^3, g_3 = xy^3, g_4 = y^5\}$  es una base minimal normalizada.

$$g'_1 = g_1 R\{g_2, g_3, g_4\} = x^3, \quad g'_2 = g_2 R\{g_1, g_3, g_4\} = x^2y - y^3,$$

$$g'_3 = g_3 R\{g_1, g_2, g_4\} = xy^3, \quad g'_4 = g_4 R\{g_1, g_2, g_3\} = y^5.$$

$G' = \{x^3, x^2y - y^3, xy^3, y^5\}$  es la base de Groebner reducida de  $I$ .