Implementación de bases de Gröbner no conmutativas en C++ con un poquito de paralelismo

Iván Renison

Facultad de Matemática, Astronomía, Física y Computación Universidad Nacional de Córdoba

2025-03-06

Polinomios

Polinomios

Algunos polinomios:

$$> 5 + 3y - 2xy + x^3y^5$$

$$y^2 + x - x^2y^2$$

Fijemos:

- \blacktriangleright Un alfabeto X
- \blacktriangleright Un cuerpo K

El conjunto de polinomios se denota K[X].

El producto es conmutativo.

Por ejemplo en $\mathbb{Q}[x,y]$:

$$\Rightarrow xy = yx$$

$$y^2 + x - x^2y^2 = yy + x - yxxy$$



Polinomios no conmutativos

Por ejemplo en $\mathbb{Q}\langle x, y, z \rangle$:

- $ightharpoonup f_0 = x$

Polinomios no conmutativos

Por ejemplo en $\mathbb{Q}\langle x, y, z \rangle$:

- $ightharpoonup f_0 = x$
- $ightharpoonup f_1 = xy + yz$

Se denotan:

- $\triangleright K\langle X\rangle$ el conjunto de polinomios no conmutativos
- \triangleright $\langle X \rangle$ el conjunto de monomios

Ordenes monomiales

 \leq_{deglex} ordena a $\langle X \rangle$ primero por largo y después por orden lexicográfico.

Ordenes monomiales

 \leq_{deglex} ordena a $\langle X \rangle$ primero por largo y después por orden lexicográfico.

En los ejemplos de antes:

$$ightharpoonup f_0 = x$$

$$f_3 = yx + zx$$

Dados $G \subseteq K\langle X \rangle$ y $f \in K\langle X \rangle$, determinar si vale que

$$\exists g_1,...,g_n \in G, f_1,...,f_n,f_1',...,f_n' \in K\langle X \rangle : f = \sum_{i=1}^n f_i g_i f_i'.$$

Dados $G \subseteq K\langle X \rangle$ y $f \in K\langle X \rangle$, determinar si vale que

$$\exists g_1,...,g_n \in G, f_1,...,f_n, f_1',...,f_n' \in K\langle X \rangle : f = \sum_{i=1}^n f_i g_i f_i'.$$

Por ejemplo, si:

$$\blacktriangleright \ G = \{g_0, g_1\}$$

Entonces:

Para
$$f_4 = xyx - yyx$$
 si vale

Dados $G \subseteq K\langle X \rangle$ y $f \in K\langle X \rangle$, determinar si vale que

$$\exists g_1,...,g_n \in G, f_1,...,f_n, f_1',...,f_n' \in K\langle X \rangle : f = \sum_{i=1}^n f_i g_i f_i'.$$

Por ejemplo, si:

$$ightharpoonup G = \{g_0, g_1\}$$

Entonces:

Para
$$f_4 = xyx - yyx$$
 si vale, porque es igual a $g_0x - yg_1$.

Dados $G \subseteq K\langle X \rangle$ y $f \in K\langle X \rangle$, determinar si vale que

$$\exists g_1,...,g_n \in G, f_1,...,f_n, f_1',...,f_n' \in K\langle X \rangle : f = \sum_{i=1}^n f_i g_i f_i'.$$

Por ejemplo, si:

- $ightharpoonup g_0 = f_1 = xy + yz$
- $ightharpoonup G = \{g_0, g_1\}$

Entonces:

- Para $f_4 = xyx yyx$ si vale, porque es igual a $g_0x yg_1$.
- Para $f_5 = xyz + zyx$ no vale.



Ideales

Sea $G \subseteq K\langle X \rangle$, se define

$$(G) = \{\sum_{i=1}^n c_i g_i c_i' : g_1, ..., g_n \in G, c_1, ..., c_n, c_1', ..., c_n' \in K\langle X \rangle \}$$

A (G) se lo llama el ideal generado por G.

Teorema

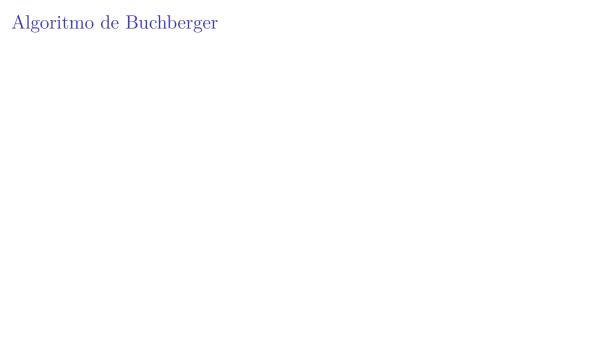
Teorema

Sean
$$G\subseteq K\langle X\rangle,\ f\in K\langle X\rangle,\ g\in G,\ a,b\in\langle X\rangle$$
 y $c\in\langle X\rangle.$ Entonces
$$f\in (G)\Leftrightarrow f+cagb\in (G)$$

Reducciones

Ejemplo

- $ightharpoonup g_0 = f_1 = xy + yz$
- $ightharpoonup G = \{g_0, g_1\}$
- $f_A = xyx yyx$



Algoritmo de Buchberger

La idea de Buchberger es ir agregando los S-polinomios reducidos

Bases de Gröbner

Ges una base de Gröbner $\Leftrightarrow \forall f \in K\langle X \rangle : f \in (G) \Leftrightarrow f$ se puede reducir

Bases de Gröbner

G es una base de Gröbner $\Leftrightarrow \forall f \in K\langle X \rangle : f \in (G) \Leftrightarrow f$ se puede reducir

Si agregamos S-polinomios hasta que no queda ninguno entonces obtenemos una base de Gröbner

Algoritmo F4

Algoritmo F4

F4 hace lo mismo que Buchberger pero de a muchos polinomios al mismo tiempo usando álgebra lineal



Implementaciones previas

De Buchberger:

- ▶ Paquete GBNP de GAP
- ► Implementación dentro de Singular
- ▶ Implementación dentro de NCAlgebra
- ▶ Paquete OperatorGB de Mathematica

Implementaciones previas

De Buchberger:

- ▶ Paquete GBNP de GAP
- ► Implementación dentro de Singular
- ▶ Implementación dentro de NCAlgebra
- ▶ Paquete OperatorGB de Mathematica

De F4:

- ▶ Implementación dentro de Magma
- ▶ Paquete operator_gb de Python y SageMath

Librería neg
b de C++ $\,$

Librería ncgb de C++

▶ Implementa estructuras para monomios y polinomios con sus operaciones básicas

- ▶ Implementa estructuras para monomios y polinomios con sus operaciones básicas
- ► Implementa Buchberger y F4

- ▶ Implementa estructuras para monomios y polinomios con sus operaciones básicas
- ► Implementa Buchberger y F4
- Funciona para un cuerpo arbitrario

- Implementa estructuras para monomios y polinomios con sus operaciones básicas
- ► Implementa Buchberger y F4
- Funciona para un cuerpo arbitrario
- Para los racionales usa la libraría FLINT para las matrices

- limplementa estructuras para monomios y polinomios con sus operaciones básicas
- ► Implementa Buchberger y F4
- Funciona para un cuerpo arbitrario
- ▶ Para los racionales usa la libraría FLINT para las matrices
- ▶ Incluye representación de cofactores ("reconstrucción de la respuesta")

- Implementa estructuras para monomios y polinomios con sus operaciones básicas
- ► Implementa Buchberger y F4
- Funciona para un cuerpo arbitrario
- ▶ Para los racionales usa la libraría FLINT para las matrices
- ▶ Incluye representación de cofactores ("reconstrucción de la respuesta")
- Tiene un poquito de paralelismo

- Implementa estructuras para monomios y polinomios con sus operaciones básicas
- ► Implementa Buchberger y F4
- Funciona para un cuerpo arbitrario
- ▶ Para los racionales usa la libraría FLINT para las matrices
- ▶ Incluye representación de cofactores ("reconstrucción de la respuesta")
- Tiene un poquito de paralelismo
- Falta implementar la optimización de Faugère-Lachartre en F4

Ejemplo de mi librería

Teníamos:

$$ightharpoonup G = \{g_0, g_1\}$$

Dijimos que:

- Para $f_4 = aba bba$ si vale.
 - Para $f_5 = abc + cba$ no vale.

Para los racionales:

Average times:

Buch: 0.0041429424s F4: 0.0105502963s

GB: 0.8995876765s

Max times:

Buch: 0.1320753098s

F4: 0.0925185680s

GB: 4.6477575302s

Para la aritmética modular:

Average times:

Buch_Zp: 0.0028817248s

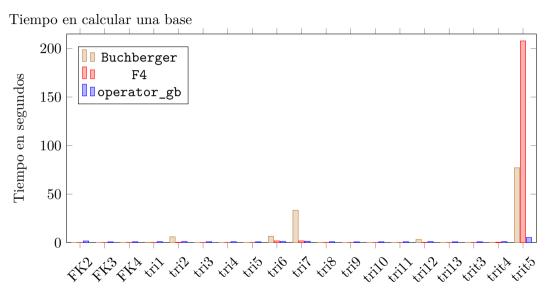
F4_Zp: 0.0072190428s

Max times:

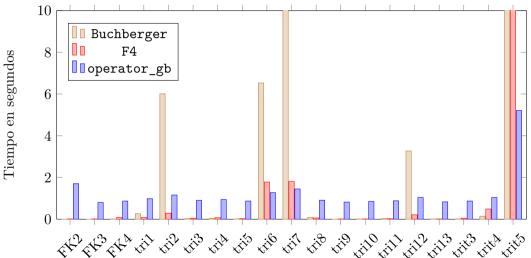
Buch_Zp: 0.0779249668s

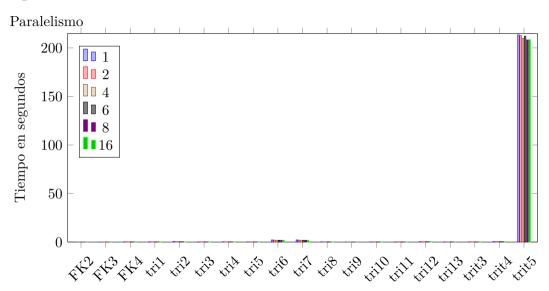
F4_Zp: 0.0799708366s

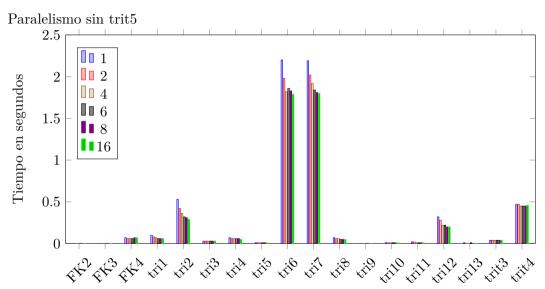
```
FK2 - \{a^2\}
 FK3 = \{a^2, b^2, c^2, ac + ba + cb, ab + bc + ca\}
 FK4 = \{a^2, b^2, c^2, d^2, e^2, f^2, ac + ba + cb, ae + da + ed, bf + db + fd, cf + ec + fe, ab + bc + ca, ad + de + ea, bf + db + fd, cf + ec + fe, ab + bc + ca, ad + de + ea, bf + db + fd, cf + ec + fe, ab + bc + ca, ad + de + ea, bf + db + fd, cf + ec + fe, ab + bc + ca, ad + de + ea, bf + db + fd, cf + ec + fe, ab + bc + ca, ad + de + ea, bf + db + fd, cf + ec + fe, ab + bc + ca, ad + de + ea, bf + db + fd, cf + ec + fe, ab + bc + ca, ad + de + ea, bf + db + fd, cf + ec + fe, ab + bc + ca, ad + de + ea, bf + db + fd, cf + ec + fe, ab + bc + ca, ad + de + ea, bf + db + fd, cf + ec + fe, ab + bc + ca, ad + de + ea, bf + db + fd, cf + ec + fe, ab + bc + ca, ad + de + ea, bf + db + fd, cf + ec + fe, ab + bc + ca, ad + de + ea, bf + db + fd, cf + ec + fe, ab + bc + ca, ad + de + ea, bf + db + fd, cf + ec + fe, ab + bc + ca, ad + de + ea, bf + db + fd, cf + ec + fe, ab + bc + ca, ad + de + ea, bf + db + fd, cf + ec + fe, ab + bc + ca, ad + de + ea, bf + db + fd, cf + ec + fe, ab + bc + ca, ad + de + ea, bf + db + fd, cf + ec + fe, ab + fd, cf + fd, c
                     bd+df+fb, ce+ef+fc, cd+dc, be+eb, af+fa
  tri1 = \{a^2 - 1, b^3 - 1, (ababab^2 ab^2)^2 - 1\}
  tri2 = \{a^2 - 1, b^3 - 1, (ababab^2)^3 - 1\}
  tri3 = \{a^3 - 1, b^3 - 1, (abab^2)^2 - 1\}
  tri4 = \{a^3 - 1, b^3 - 1, (abaab^2)^2 - 1\}
  tri5 = \{a^2 - 1, b^5 - 1, (abab^2)^2 - 1\}
  tri6 = \{a^2 - 1, b^5 - 1, (ababab^4)^2 - 1\}
  tri7 = \{a^2 - 1, b^5 - 1, (abab^2ab^4)^2 - 1\}
  tri8 = \{a^2 - 1, b^2 - 1, (ababab^3)^2 - 1\}
  tri9 = \{a^2 - 1, b^3 - 1, (abab^2)^2 - 1\}
tri10 = \{a^2 - 1, b^3 - 1, (ababab^2)^2 - 1\}
tril1 = \{a^2 - 1, b^3 - 1, (abababab^2)^2 - 1\}
tri12 = \{a^2 - 1, b^3 - 1, (ababab^2 abab^2)^2 - 1\}
tri13 = \{a^2 - 1, b^3 - 1, (babababababab^2 ab^2)^2 - 1\}
trit3 = \{a^3 - 1, b^3 - 1, c^3 - 1, (ab)^2 - 1, (ac)^2 - 1, (bc)^2 - 1\}
trit4 = \{a^3 - 1, b^3 - 1, c^4 - 1, (ab)^2 - 1, (ac)^2 - 1, (bc)^2 - 1\}
trit5 = \{a^3 - 1, b^3 - 1, c^5 - 1, (ab)^2 - 1, (ac)^2 - 1, (bc)^2 - 1\}
```



Tiempo en calcular una base viendo la parte de más abajo







Trabajos futuros

- ▶ Implementar la optimización de Faugère-Lachartre en F4
- Y si es posible paralelizarla