

Un algoritmo para detectar módulos proyectivos

Jesús Gago-Vargas*

Abstract

Let R be a ring where we can compute Gröbner bases and every f.g. left R -module has a Finite Free Resolution (FFR). Let M be a f.g. left R -module given as subset of a free module. In this paper we give an algorithm for testing projectivity and to compute its rank.

Introducción

Partimos de un anillo R , no necesariamente conmutativo, en el que todo módulo a izquierda tiene una resolución libre finita, que podemos calcular, y que dado M un submódulo a derecha de R^k definido por sus generadores, existe un procedimiento para determinar si es igual a todo R^k . Ambos procesos se basan en el cálculo de bases de Gröbner en R . Estas son las únicas condiciones que usaremos para determinar el carácter proyectivo de un módulo a izquierda, que podemos encontrar en algunas álgebras PBW ([1]), como el plano cuántico $k_q[x_1, x_2]$ o A_n ([5]). En el caso conmutativo, existe un conocido procedimiento para determinar el carácter proyectivo de un módulo basado en el cálculo de los ideales de Fitting ([2]). Cuando R es no conmutativo no tenemos, en general, tales conceptos. Aprovechamos entonces una caracterización apuntada en [3], basada en una resolución libre del módulo. Sabemos que la existencia de resolución libre finita para un módulo proyectivo es equivalente al carácter establemente libre del mismo ([4]). Con el algoritmo que describimos a continuación determinamos si M es proyectivo o no, y si lo es encontramos un isomorfismo $M \oplus R^s \simeq R^t$ para ciertos s, t . El proceso es por inducción sobre la longitud de la resolución. Vamos a identificar los morfismos con sus matrices por comodidad en la notación.

1 Criterio de proyectividad.

Supongamos que una resolución libre de M viene dada por

$$0 \rightarrow F_1 \xrightarrow{A_1} F_0 \xrightarrow{A_0} M \rightarrow 0$$

con $\text{rank}(F_i) = r_i$. Si M es proyectivo, esta sucesión es 'split', por lo que existe $B_1 : F_0 \rightarrow F_1$ tal que $B_1 A_1 = I_{r_1}$. La existencia de esta matriz es verificable a partir de las filas de A_1 : consideradas como vectores de F_1 , el R -módulo **a derecha** tiene que ser igual a F_1 .

*Parcialmente subvencionado por DGESIC y FQM-218

Expresando cada vector de la base canónica de F_1 como combinación lineal de las filas de A_1 , tenemos la matriz B_1 . En tal caso, podemos dar el isomorfismo $F_1 \oplus \ker(B_1) \simeq F_0 \simeq F_1 \oplus M$, y tenemos una base de $F_1 \oplus \ker(B_1)$.

Consideremos entonces una resolución libre finita de M

$$0 \rightarrow F_t \xrightarrow{A_t} F_{t-1} \xrightarrow{A_{t-1}} F_{t-2} \xrightarrow{A_{t-2}} F_{t-3} \xrightarrow{A_{t-3}} \dots \xrightarrow{A_1} F_0 \xrightarrow{A_0} M \rightarrow 0$$

con $\text{rank}(F_i) = r_i$ y $t \geq 2$ (tomamos A_{-1} la aplicación nula). Si M es proyectivo, entonces la sucesión exacta corta

$$0 \rightarrow \ker(A_0) \rightarrow F_0 \rightarrow M \rightarrow 0$$

es 'split', por lo que $\ker(A_0) = \text{im}(A_1)$ es proyectivo. Por inducción, los módulos $\text{im}(A_i)$, $i = 1, \dots, t$ son proyectivos. En particular, $\text{im}(A_{t-1})$ lo es y la sucesión exacta

$$0 \rightarrow F_t \xrightarrow{A_t} F_{t-1} \xrightarrow{A_{t-1}} \text{im}(A_{t-1}) \rightarrow 0$$

es 'split'. Por tanto, existe $B_t : F_{t-1} \rightarrow F_t$ tal que $I_{r_t} = B_t A_t$. Entonces $\ker(B_t)$ es proyectivo (es isomorfo a $\text{im}(A_{t-1})$), y podemos calcular el isomorfismo $\ker(B_t) \oplus F_t \simeq F_{t-1}$. Consideremos la siguiente sucesión:

$$0 \rightarrow F_t \xrightarrow{\tilde{A}_t} F_{t-1} \oplus F_t \xrightarrow{\tilde{A}_{t-1}} F_{t-2} \oplus F_t \xrightarrow{\tilde{A}_{t-2}} F_{t-3} \xrightarrow{A_{t-3}} \dots \xrightarrow{A_1} F_0 \xrightarrow{A_0} M \rightarrow 0$$

donde

$$\tilde{A}_t(\mathbf{v}_t) = (A_t(\mathbf{v}_t), \mathbf{0}), \tilde{A}_{t-1}(\mathbf{v}_{t-1}, \mathbf{v}_t) = (A_{t-1}(\mathbf{v}_{t-1}), \mathbf{v}_t), \tilde{A}_{t-2}(\mathbf{v}_{t-2}, \mathbf{v}_t) = A_{t-2}(\mathbf{v}_{t-2})$$

Se trata de una sucesión exacta, y de nuevo $\text{im}(\tilde{A}_{t-1})$ es proyectivo. Como antes, la sucesión

$$0 \rightarrow F_t \xrightarrow{\tilde{A}_t} F_{t-1} \oplus F_t \xrightarrow{\tilde{A}_{t-1}} \text{im}(\tilde{A}_{t-1}) \rightarrow 0 \quad (1)$$

es 'split' y existe $\tilde{B}_t : F_{t-1} \oplus F_t \rightarrow F_t$ tal que $I_{r_t} = \tilde{B}_t \tilde{A}_t$. Concretamente,

$$\tilde{B}_t = \begin{pmatrix} B_t & \theta \end{pmatrix}$$

donde θ es la matriz nula de orden $r_t \times r_t$. Entonces $\tilde{B}(\mathbf{v}_{t-1}, \mathbf{v}_t) = B_t(\mathbf{v}_{t-1})$, por lo que $\ker(\tilde{B}_t) = \ker(B_t) \oplus F_t \simeq F_{t-1}$. Podemos calcular entonces

$$\tilde{V}_{t-1} : F_{t-1} \rightarrow \ker(\tilde{B}_t)$$

isomorfismo. Sea

$$\tilde{C}_{t-1} = \tilde{A}_{t-1} \tilde{V}_{t-1} : F_{t-1} \rightarrow F_{t-2} \oplus F_t.$$

Veamos que la sucesión

$$0 \rightarrow F_{t-1} \xrightarrow{\tilde{C}_{t-1}} F_{t-2} \oplus F_t \xrightarrow{\tilde{A}_{t-2}} F_{t-3} \xrightarrow{A_{t-3}} \dots \xrightarrow{A_1} F_0 \xrightarrow{A_0} M \rightarrow 0$$

es exacta. Como la sucesión (1) es 'split', \tilde{A}_{t-1} induce un isomorfismo entre $\ker(\tilde{B}_t)$ y $\text{im}(\tilde{A}_{t-1})$, por lo que \tilde{C}_{t-1} es un isomorfismo entre F_{t-1} y $\text{im}(\tilde{A}_{t-1}) = \ker(\tilde{A}_{t-2})$. Tenemos entonces el carácter exacto de la sucesión. Aplicamos de nuevo el proceso a \tilde{C}_{t-1} para determinar el carácter proyectivo de M .

Algoritmo 1.1. Test de proyectividad de un módulo. Entrada: un módulo M definido por sus generadores en R^r . Salida: si M es proyectivo o no. Si lo es, se da también su rango y un isomorfismo $M \oplus R^s \simeq R^t$.

1. Calcula una resolución libre finita de M

$$0 \rightarrow F_t \xrightarrow{A_t} F_{t-1} \xrightarrow{A_{t-1}} F_{t-2} \xrightarrow{A_{t-2}} F_{t-3} \xrightarrow{A_{t-3}} \dots \xrightarrow{A_1} F_0 \xrightarrow{A_0} M \rightarrow 0$$

2. Si A_t no tiene inversa a izquierda, M no es proyectivo. FIN.
3. En otro caso, sea B_t tal matriz. Si $t = 1$, M es proyectivo y $M \oplus F_1 \simeq \ker(B_1) \oplus F_1 \simeq F_0$. Si $t > 1$, calculamos la sucesión exacta

$$0 \rightarrow F_t \xrightarrow{\tilde{A}_t} F_{t-1} \oplus F_t \xrightarrow{\tilde{A}_{t-1}} F_{t-2} \oplus F_t \xrightarrow{\tilde{A}_{t-2}} F_{t-3} \xrightarrow{A_{t-3}} \dots \xrightarrow{A_1} F_0 \xrightarrow{A_0} M \rightarrow 0$$

y la matriz \tilde{V}_{t-1} del isomorfismo $\ker(B_t) \oplus F_t \simeq F_{t-1}$.

4. Sea $\tilde{C}_{t-1} = \tilde{A}_{t-1}\tilde{V}_{t-1}$ y aplicamos el paso (1) a la resolución libre

$$0 \rightarrow F_{t-1} \xrightarrow{\tilde{C}_{t-1}} F_{t-2} \oplus F_t \xrightarrow{\tilde{A}_{t-2}} F_{t-3} \xrightarrow{A_{t-3}} \dots \xrightarrow{A_1} F_0 \xrightarrow{A_0} M \rightarrow 0.$$

References

- [1] J.L. Bueso, J. Gómez-Torrecillas, F.J. Lobillo, F.J. Castro, An introduction to effective calculus in quantum groups. Rings, Hopf algebras, and Brauer groups (Antwerp/Brussels, 1996), 55–83, Lecture Notes in Pure and Appl. Math., 197, Dekker, New York, 1998.
- [2] D. Eisenbud, *Commutative algebra. With a view toward algebraic geometry*, Graduate Texts in Mathematics, 150, Springer-Verlag, New York, 1995.
- [3] A. Logar and B. Sturmfels, Algorithms for the Quillen-Suslin theorem, *J. Algebra*, **145** (1992), 231–239.
- [4] J.C. McConnell and J.C. Robson, *Noncommutative Noetherian Rings*, Wiley-Interscience Publication, (John Wiley & Sons Ltd., 1987).
- [5] J.T. Stafford, Weyl Algebras are stably free, *J. Algebra*, **48** (1977), 297–304.

Jesús Gago-Vargas
Dpto. de Álgebra, Universidad de Sevilla
Facultad de Matemáticas, aptdo. 1160
41080 Sevilla
e-mail: gago@algebra.us.es