

# “Algoritmo de Gotay-Nester y aplicaciones”

**Elio Miranda**

Departamento de Matemática  
Universidad Nacional del Sur

Septiembre 2017

# 1. Sistemas Hamiltonianos presimplécticos. Algoritmo de Gotay-Nester

## Definición:

Llamaremos sistema Hamiltoniano presimpléctico a un triple  $(M, \omega, \mathcal{H})$ , donde  $M$  es una variedad diferenciable,  $\omega$  es una 2-forma cerrada y  $\mathcal{H} \in C^\infty(M)$ .

- Los sistemas Hamiltonianos presimplécticos definen una EDI (Ecuación diferencial implícita):

$$\omega(x)(\dot{x}, \cdot) = d\mathcal{H}(x). \quad (1)$$

Una curva solución  $x(t)$  satisface por definición:

$$\omega(x(t))(\dot{x}(t), \cdot) = d\mathcal{H}(x(t)). \quad (2)$$

- Buscamos probar si existe, o no, una subvariedad  $N$  de  $M$  con la propiedad de que para toda condición inicial en  $N$  hay una curva solución.
- Gotay y Nester desarrollaron un algoritmo de Ligaduras (ver [2]) que permite hallar, en caso de que exista, tal subvariedad  $N$ .
- En la teoría de Gotay-Nester se pretende resolver, localmente en un entorno de un punto dado  $x_0 \in M$ , una EDI:

$$\omega(x)(\dot{x}, \cdot) = \alpha(x), x \in M, \quad (3)$$

donde  $\omega$  es una 2-forma cerrada sobre la variedad  $M$  y  $\alpha$  es una 1-forma cerrada sobre  $M$ .

- El algoritmo consiste en hallar la sucesión de subvariedades de  $M$ :  $M_0 \supseteq M_1 \supseteq \dots \supseteq M_f$ , donde  $M_f$  es la subvariedad final y  $M_0 = M$ , definida de la siguiente manera::

$$M_{k+1} := \{x \in M_k \mid \text{existe } (x, v) \in TM_k \text{ tal que } \omega(x)(v, u) = \alpha(x)(u), \forall u \in TM\}$$

donde  $k \in \mathbb{N} \cup \{0\}$ . Se asume la siguiente condición de regularidad en cada uno de los pasos del algoritmo:

## ● Condición de regularidad

- 1 Cada subconjunto  $M_{k+1}$  obtenido en cada paso es una subvariedad cerrada de la variedad anterior  $M_k$ , definida regularmente por ecuaciones en esta última.
- 2  $\omega^b(x) |_{TM_k}$  tiene rango localmente constante en  $M_{k+1}$ .

# 1.1 Índice del Algoritmo

- La condición de regularidad determina que el proceso se detenga en una cantidad finita de pasos cuando ocurra  $M_{f+1} = M_f$  para algún  $f \in \mathbb{N} \cup \{0\}$ . Este valor  $f$  se denomina **índice del algoritmo**.
- La finitud de pasos del algoritmo se basa en los siguientes lemas:

## Lema

*Sea  $(M, \omega, \alpha)$  un sistema Hamiltoniano presimpléctico y sea  $\{M_n\}_{n \in \mathbb{N} \cup \{0\}}$  la sucesión de subvariedades de  $M$  obtenidas por aplicación del algoritmo de ligaduras de Gotay-Nester. Entonces tenemos que cada subvariedad de dicha sucesión puede definirse a partir de la anterior de la siguiente manera:*

$$M_{k+1} = \{x \in M_k \mid \langle \alpha(x), (T_x M_k)^\omega \rangle = \{0\}\}, \quad (4)$$

*donde  $k + 1 \in \mathbb{N}$  y  $(T_x M_k)^\omega$  es el complemento simpléctico de  $T_x M_k$  respecto de  $M$ .*

## Lema

Sea  $(M, \omega, \alpha)$  un sistema Hamiltoniano presimpléctico y sea  $\{M_n\}_{n \in \mathbb{N} \cup \{0\}}$  la sucesión de subvariedades de  $M$  obtenidas por aplicación del algoritmo de ligaduras de Gotay-Nester. Si existen  $k \in \mathbb{N} \cup \{0\}$  y  $x_0 \in M_{k+1}$  tal que se cumple:

$$\dim(C^{k+1}(x_0)) = \dim(C^k(x_0)),$$

entonces  $x_0 \in M_{k+2}$  y:

$$C^{k+2}(x_0) = C^{k+1}(x_0),$$

donde  $C^m(x_0)$  es la componente conexa de  $x_0$  en  $M_m$ .

- Nota 1: No se utilizó la hipótesis 1 de la condición de regularidad en la demostración del lema, sino solamente el hecho de que  $M_{k+1}$  es subvariedad de  $M_k$ .
- Nota 2: Si utilizamos la hipótesis 1 de la condición de regularidad en su totalidad, es decir, el hecho de que  $M_{k+1}$  es subvariedad cerrada de  $M_k$  definida por ecuaciones, entonces se cumple que  $C^{k+1}(x_0) = C^k(x_0)$ .

Se demuestra, utilizando los lemas anteriores, el siguiente teorema:

### Teorema

Sea  $(M, \omega, \alpha)$  un sistema Hamiltoniano presimpléctico y sea  $\{M_n\}_{n \in \mathbb{N} \cup \{0\}}$  la sucesión de subvariedades de  $M$  obtenidas por aplicación del algoritmo de ligaduras de Gotay-Nester. Si además existen  $k \in \mathbb{N} \cup \{0\}$  y  $x_0 \in M_{k+1}$  que cumplen las condiciones del lema anterior, entonces existe  $i \in \mathbb{N} \cup \{0\}$  tal que:

$$M_{i+1} = M_i,$$

donde  $M_i \neq \emptyset$ . En caso contrario, es decir, sino existen  $k \in \mathbb{N} \cup \{0\}$  y  $x_0 \in M_{k+1}$  tal que se cumpla el lema anterior, entonces la subvariedad final es vacía.

## 1.2 Descripción de la ecuación final

- La condición de regularidad determina que  $\omega^b|_{TM_f}$  tenga rango localmente constante sobre la subvariedad final  $M_f$ . Entonces para toda condición inicial sobre  $M_f$  habrá curvas solución del sistema sobre  $M_f$ .
- La subvariedad final  $M_f$  contiene cada una de las curvas solución de la EDI original (3). La EDI final esta dada por:

$$\omega(x)(\dot{x}, \cdot) = \alpha(x), x \in M_f. \quad (5)$$

- En coordenadas locales  $(x^1, \dots, x^m)$  para  $M_f$ , centradas en  $x_0$ , la ecuación (5) toma la siguiente forma:

$$\omega_{ij}(x)\dot{x}^j = \alpha_i(x), \quad (6)$$

donde  $i = 1, \dots, n = \dim(M)$ .

- Sea  $s = m - r$  rango de  $(\omega_{ij})$  en (6) con  $r = \dim(\ker(\omega^b|_{TM_f}))$ , en un entorno de  $x_0$ . Entonces la ecuación (6) puede reducirse a la siguiente ecuación equivalente:

$$\begin{pmatrix} \omega_{11} & \dots & \omega_{1,s} \\ \cdot & \dots & \cdot \\ \cdot & \dots & \cdot \\ \omega_{s,1} & \dots & \omega_{s,s} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \dot{x}^1 \\ \cdot \\ \cdot \\ \dot{x}^s \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \cdot \\ \cdot \\ \alpha_s \end{pmatrix} - \dot{x}^{s+1} \begin{pmatrix} \omega_{1,s+1} \\ \cdot \\ \cdot \\ \omega_{s,s+1} \end{pmatrix} - \dots - \dot{x}^m \begin{pmatrix} \omega_{1,m} \\ \cdot \\ \cdot \\ \omega_{s,m} \end{pmatrix} \quad (7)$$

donde  $B = (\omega_{ij})$ ,  $i, j = 1, \dots, s$ , constituye una submatriz inversible de rango máximo de la matriz  $(\omega_{ij})$  dada en (6).

- A partir de (7) obtenemos:

$$(\dot{x}^1, \dots, \dot{x}^s) = \vec{u}_0 - \dot{x}^{s+1} \cdot \vec{u}_1 - \dots - \dot{x}^m \cdot \vec{u}_r, \quad (8)$$

donde  $\vec{u}_i \in \mathbb{R}^s$ .

- La ecuación (8) constituye una EDO en las variables  $x_1, \dots, x_s$  dependiente de los parámetros  $\dot{x}^{s+1}, \dots, \dot{x}^m$ . Esto nos permite afirmar que la EDI (5) puede ser interpretada como una EDO dependiente de  $r$  parámetros.

- Puesto que  $\ker(\omega^b|_{TM_f})$  tiene rango localmente constante sobre  $M_f$  tenemos que es una distribución.
- Al ser  $\omega$  una 2-forma cerrada, entonces,  $\ker(\omega^b|_{TM_f})$  es un subfibrado involutivo y por lo tanto integrable por teorema de Frobenius (ver [8]).
- El teorema de Frobenius asegura la existencia de una foliación  $F$  de variedades maximales integrales que tienen por fibrado tangente a  $\ker(\omega^b|_{TM_f})$ .

# 1.3 Ejemplos de aplicación del Algoritmo de Gotay-Nester

- En los diferentes ejemplos se resuelve la ecuación:

$$\omega(x)(\dot{x}, \cdot) = d\mathcal{E}(x), x \in M_0. \quad (9)$$

## Ejemplo 1. Lagrangiano lineal en las velocidades.

- $M_0 = TQ \oplus T^*Q$ , fibrado de Pontryagin.
- Función Lagrangiana:  $L(q, v) = \alpha(q)(v)$ .
- Función energía:  $\mathcal{E}(q, v, p) = pv - \alpha(q)(v)$ .
- 2-forma presimpléctica:  $\omega = dq \wedge dp$ .

**Caso 1:**  $d\alpha = 0$ 

- Índice del algoritmo = 1.
- $M_f = M_1 = \{x \in M_0 \mid p_i - \alpha_i(q) = 0\}$ .
- EDI final:  $\dot{q}^i = v^i, \dot{p}_i = \frac{\partial \alpha_i}{\partial q^i} v^i$ .
- Curvas solución  $(q(t), v(t), p(t))$ , donde:
  - $v(t)$  es arbitraria.
  - $q(t) = \int v(t) dt + c$ .
  - $p(t) = \alpha(q(t))$ .

## Caso 2: $d\alpha$ simpléctica sobre $Q$ .

- Índice del algoritmo = 2.
- $M_f = M_2 = \{x \in M_0 \mid p_i - \alpha_i(q) = 0, v^i = 0\}$ .
- EDI final:  $\dot{q}^i = v^i = 0, \dot{p}_i = \frac{\partial \alpha_j}{\partial q^i} v^j = 0$ .
- Curvas solución  $(q(t), v(t), p(t))$ , donde:
  - $v(t)$  es nula.
  - $q(t)$  es constante.
  - $p(t) = \alpha(q(t))$  constante.

## Ejemplo 2: Lagrangiano afín en las velocidades.

- $M_0 = TQ \oplus T^*Q$
- Función Lagrangiana:  $L(q, v) = \alpha(q)v + h(q)$ .
- Función energía:  $\mathcal{E}(q, v, p) = pv - \alpha(q)(v) - h(q)$ .
- 2-forma presimpléctica:  $\omega = dq \wedge dp$ .
- $d\alpha = \frac{1}{2}A_{ij}.dq^i \wedge dq^j = \frac{1}{2}\left(\frac{\partial\alpha_j}{\partial q^i} - \frac{\partial\alpha_i}{\partial q^j}\right).dq^i \wedge dq^j$ .

## Caso 1: $d\alpha = 0$ , $\frac{\partial^2 h}{\partial q^j \partial q^k}$ inversible

- Índice del algoritmo = 3.
- $M_f = M_3 = \{x \in M_0 \mid p_i - \alpha_i(q) = 0, v^j = 0, \frac{\partial h}{\partial q^k} = 0\}$ .
- EDI final:  $\dot{q}^i = v^i = 0, \dot{p}_i = \frac{\partial \alpha_j}{\partial q^i} v^j = 0$ .
- Curvas solución  $(q(t), v(t), p(t))$ , donde:
  - $v(t)$  es nula.
  - $q(t)$  es constante.
  - $p(t) = \alpha(q(t))$  constante.

## Caso 2: $d\alpha$ simpléctica sobre $Q$

- Índice del algoritmo= 2.
- $M_f = M_2 = \{x \in M_0 \mid p_i - \alpha_i(q) = 0, A_{ij}v^j + \frac{\partial h}{\partial q^i} = 0\}$ .
- EDI final:  $\dot{q}^i = v^i, \dot{v}^j = -(A^{-1})^{ij} \frac{\partial^2 h}{\partial q^i \partial q^k} \dot{q}^k, \dot{p}_i = \frac{\partial \alpha_i}{\partial q^j} \dot{q}^j$ .
- Curvas solución  $(q(t), v(t), p(t))$  donde:
  - $v^i(t) = -(A^{-1})^{ij} \frac{\partial h}{\partial q^j}(q(t))$ .
  - $p(t) = \alpha(q(t))$ .
  - $q(t)$  solución de la EDO  $\dot{q}^i = (A^{-1})^{ij} \frac{\partial h}{\partial q^j}$ .

## Aplicación del ejemplo 2. Ejemplo de Jakubiec dado por Cariñena.

- $M_0 = TR^2 \oplus T^*R^2$
- Función Lagrangiana:  $L(q, v) = \frac{1}{2}(q^2\dot{q}^1 - q^1\dot{q}^2 - (q^1)^2 - (q^2)^2)$ .
- Función energía:  $\mathcal{E}(q, v, p) = p_1\dot{q}^1 + p_2\dot{q}^2 + \frac{1}{2}(-q^2\dot{q}^1 + q^1\dot{q}^2 + (q^1)^2 + (q^2)^2)$ .
- Índice del algoritmo = 2.
- $M_f = M_2 = \{x \in M_0 \mid p_1 = \frac{1}{2}q^2, p_2 = -\frac{1}{2}q^1; -v^2 - q^1 = 0, v^1 - q^2 = 0\}$ .
- EDI final:  $\dot{x} = q^2 \frac{\partial}{\partial q^1} - q^1 \frac{\partial}{\partial q^2} - q^1 \frac{\partial}{\partial v^1} - q^2 \frac{\partial}{\partial v^2} - \frac{1}{2}q^1 \frac{\partial}{\partial p_1} - \frac{1}{2}q^2 \frac{\partial}{\partial p_2}$ .
- Curvas solución  $(q(t), v(t), p(t))$  donde:
  - $(v^1(t), v^2(t)) = (q^2(t), -q^1(t))$ .
  - $(p_1(t), p_2(t)) = (\frac{1}{2}q^2(t), -\frac{1}{2}q^1(t))$ .
  - $(q^1(t), q^2(t))$  solución de la EDO  $(\dot{q}^1, \dot{q}^2) = (-q^2, q^1)$ .

### Ejemplo 3: Sistemas del tipo $(TQ, \omega_L, \mathcal{E}_L)$ , con $L$ afín en las velocidades.

- $M_0 = TQ$
- Función Lagrangiana:  $L(q, v) = \alpha(q)(v) + h(q)$ .
- Función energía:  $\mathcal{E}_L = \alpha(q)v - L(q, v) = -h(q)$ .
- 2-forma presimpléctica:  $\omega_L = -\frac{1}{2}A_{ij}.dq^i \wedge dq^j = -\frac{1}{2}\left(\frac{\partial\alpha_j}{\partial q^i} - \frac{\partial\alpha_i}{\partial q^j}\right).dq^i \wedge dq^j$ .

**Caso 1:**  $d\alpha = 0$ .

- Índice del algoritmo = 1.
- $M_f = M_1 = \{x = (q, v) \in TQ \mid \frac{\partial h}{\partial q^i} = 0\}$ .
- EDI final:  $(\dot{q}, \dot{v})$  arbitrario.
- Curvas solución  $(q(t), v(t))$ , donde:
  - $v(t)$  es arbitraria.
  - $q(t)$  tal que  $\frac{\partial h}{\partial q^i}(q(t)) = 0$ .

## Caso 2: $d\alpha$ una 2-forma simpléctica sobre $Q$ .

- Índice del algoritmo = 1.
- $M_f = M_1 = \{x = (q, v) \in TQ \mid A_{ij}v^j + \frac{\partial h}{\partial q^i} = 0\}$ .
- EDI final:  $\dot{q}^i = v^i, \dot{v}^i = -(A^{-1})^{ij} \frac{\partial^2 h}{\partial q^j \partial q^k} \dot{q}^k$ .
- Curvas solución  $(q(t), v(t))$ , donde:
  - $v^j(t) = -(A^{-1})^{ij} \frac{\partial h}{\partial q^j}(q(t))$  .
  - $q(t)$  solución de la EDO  $\dot{q}^i = -(A^{-1})^{ij} \frac{\partial h}{\partial q^j}$  .

# Referencias

-  J. Cariñena, C. López, M. F. Rañada, *Geometric Lagrangian approach to first-order systems and applications*, J. Math. Phys., 29 (5) (1988), 1134-1142.
-  M. Gotay, J. Nester, G. Hinds: *Presymplectic manifolds and the Dirac-Bergmann theory of constraints*, J. Math. Phys. 19, 11(1978), 2388-2399.
-  P.A.M. Dirac :*Lectures on Quantum Mechanics*, Dover publications, (1964).
-  H.Cendra, M. Etchechoury, S. Ferraro: *The Dirac Theory of Constraints, the Gotay-Nester Theory and Poisson Geometry*, .
-  R. Skinner, R. Rusk: *Generalized Hamiltonian Dynamics.I. Formulation on  $T^*Q \oplus TQ$* , J. Math. Phys., 24(11) (1983), 2589-2594 .
-  P.A.M. Dirac :*Generalized Hamiltonian Dynamics*, Canadian J. Math. 2, (1950), 129-148.
-  A.Jakubiec : *Canonical variables for the Dirac Theory*, Lett. Math. Phys.9, (1985), 171-182.
-  R. Abraham, J.Marsden: *Foundations of Mechanics*, Benjamin, New York, ↻ 🔍 🔄