



APLICACION DE UN SISTEMA DE RE-ESCRITURA A LA ESTRUCTURA DE GRUPO

Luis Ignacio Lizcano Bueno
 Profesor de la Universidad
 Francisco de Paula Santander
 e-mail: llizcano@idecnet.com

Resumen

Este documento presenta los conceptos fundamentales de un sistema de re-escritura de una especificación ecuacional, junto con el desarrollo paso a paso de las reglas de re-escritura de la estructura de grupo, para dos casos especiales.

1. Especificación ecuacional

Definición 1.1. Una especificación ecuacional es un par (Σ, E) , donde Σ es la signatura, que consiste en un conjunto contable e infinito de variables y un conjunto no vacío de funciones F, G, \dots de aridad n , con $n \leq 0$. Si la aridad es cero, se dice que la función es una constante. E es un conjunto de ecuaciones $s = t$, entre los términos s y t . El conjunto $T(\Sigma)$ son los términos generados de Σ , y es el conjunto más pequeño, tal que $x \in T(\Sigma)$ para cada variable $x \in \Sigma$ y si $t_1, \dots, t_n \in T(\Sigma)$ entonces $F(t_1, \dots, t_n) \in T(\Sigma)$, para $F \in \Sigma$ de aridad n .

Definición 1.2. Una sustitución σ es una función, de $T(\Sigma)$ en $T(\Sigma)$, de tal manera que $\sigma(F(t_1, \dots, t_n)) = F(\sigma(t_1), \dots, \sigma(t_n))$ para cada función F con aridad n y con $t_1, \dots, t_n \in T(\Sigma)$. Se nota t^σ en lugar de $\sigma(t)$.

Definición 1.3. Sea (Σ, E) una especificación ecuacional. Si una ecuación $s = t$ entre términos s y t de $T(\Sigma)$ es derivable de las ecuaciones de E , se nota que una $(\Sigma, E) \mid - s = t$, o, $s =_E t$.

La derivabilidad está determinada por el siguiente sistema de inferencia:

1. $(\Sigma, E) \mid - s = t$, si $s = t \in E$.
2. Si $(\Sigma, E) \mid - s = t$ entonces $(\Sigma, E) \mid - s^\sigma = t^\sigma$, para cada sustitución σ .
3. Si $(\Sigma, E) \mid - s_1 = t_1, \dots, (\Sigma, E) \mid - s_n = t_n$ entonces $(\Sigma, E) \mid - F(s_1, \dots, s_n) = F(t_1, \dots, t_n)$, para cada función $F \in \Sigma$, de aridad n .
4. $(\Sigma, E) \mid - t = t$.

5. Si $(\Sigma, E) \mid - t = t_2, (\Sigma, E) \mid - t_2 = t_3$ entonces $(\Sigma, E) \mid - t = t_3$.

6. Si $(\Sigma, E) \mid - s = t$ entonces $(\Sigma, E) \mid - t = s$.

Definición 1.4. Sea Σ una signatura. Una Σ -álgebra A es un conjunto B , junto con las funciones $F^A: B^n \rightarrow B$ para cada función $F \in \Sigma$, de aridad n .

Definición 1.5. Una Σ -álgebra A es un modelo de un conjunto de ecuaciones E , entre los términos de $T(\Sigma)$, si para cada ecuación $s = t$ de E es válida en A , se nota $A \mid = E$.

El siguiente teorema de Birkhoff garantiza la completitud del sistema [1].

Teorema 1.6. Sea (Σ, E) una especificación ecuacional. Para todos los términos s y t en $T(\Sigma)$, se tiene que $(\Sigma, E) \mid - s = t$ si y solo si $(\Sigma, E) \mid = s = t$.

2. Re-escritura

Definición 2.1. Un sistema de re-escritura R sobre una signatura Σ , es un conjunto finito de reglas de re-escritura de la forma $t \rightarrow r$, tal que $t, r \in T(\Sigma)$ y $\text{Var}(r) \subseteq \text{Var}(t)$.

Una regla $t \rightarrow r$ se aplica a un término p de Σ , si un subtérmino s de p , puede ser asociado a t con alguna sustitución σ de términos en Σ , es decir $s = t^\sigma$. La regla es aplicada mediante el reemplazo del subtérmino s en p con el correspondiente término r^σ de la regla. Se nota $t \rightarrow_R r$, o, $t \rightarrow r$, para indicar que el término t de Σ se re-escibe en el término r de Σ , por la aplicación de alguna regla de R . Una derivación es una sucesión de re-escrituras, si $t \rightarrow \dots \rightarrow r$ que se hace en cero o más pasos. Se dice que r es derivable de t . Si ninguna regla es aplicable a t , se dice que t es irreducible. Cuando un término irreducible r es derivable de t , se dice que r es una forma normal de t [2].

Definición 2.2. Sean $\alpha \rightarrow \beta$ y $\gamma \rightarrow \delta$ son dos reglas de re-escritura, tales que α se unifica con un subtérmino de γ . Esto es que existe un contexto $C[\]$, un término t , $C[t] \in T(\Sigma)$ y $u = \text{umg}(\alpha, t)$ tal que $\gamma^\sigma = C[t]$ y $t^\sigma = \alpha^\sigma$. El término $\gamma^\sigma \equiv C[t]^\sigma$ puede ser reducido en dos posibles caminos.

$C[t]^\sigma \rightarrow C[\beta]^\sigma$ y $\gamma^\sigma \rightarrow \delta^\sigma$. El par $\langle C[\beta]^\sigma, \delta^\sigma \rangle$ es llamado un par crítico obtenido por la superposición de $\alpha \rightarrow \beta$ sobre $\gamma \rightarrow \delta$.

Definición 2.3. Un par crítico $\langle s, t \rangle$ se dice que es convergente, si s y t se reducen a un término común.

3. Aplicación de la Re-escritura a la estructura de grupos

Una especificación ecuacional de la estructura de grupos es el par (Σ, E) donde Σ contiene los símbolos de funciones $: 0, -, +$ y E un conjunto de ecuaciones [5].

Ejemplo 1.

Sea E con las ecuaciones: $0 + x = x$, $(-x) + x = 0$, $(x + y) + z = x + (y + z)$. Con base a la definición 2.1, las reglas de re-escritura con la siguiente orientación. $r_1: 0 + x \rightarrow 0$, $r_2: (-x) + x \rightarrow 0$, $r_3: (x + y) + z \rightarrow x + (y + z)$, aplicando la definición 2.2 reiteradamente entre las tres reglas y las nuevas generadas por los pares críticos no convergentes, se tienen los siguientes hechos.

Al suponer r_1 sobre r_3

$$\begin{array}{ccc} (0 + x) + z & & \\ r_1 \downarrow & & \downarrow r_3 \\ x + z & & 0 + (x + z) \\ & & \downarrow r_1 \\ & & x + z \end{array}$$

Al superponer r_2 sobre r_3

$$\begin{array}{ccc} (-x + x) + z & & \\ r_2 \downarrow & & \downarrow r_3 \\ 0 + z & & -x + (x + z) \\ r_1 \downarrow & & \\ z & & \end{array}$$

par crítico $\langle z, -z + (x + z) \rangle$ no convergente, se añade la regla $r_4: -x + (x + z) \rightarrow z$.

Al superponer r_3 sobre r_3

$$\begin{array}{ccc} ((x + y) + z) + w & & \\ r_3 \downarrow & & \downarrow r_3 \\ (x + (y + z)) + w & & (x + y) + (z + w) \\ r_3 \downarrow & & \downarrow r_3 \\ x + ((y + z) + w) & & x + (y + (z + w)) \\ r_3 \downarrow & & \\ x + (y + (z + w)) & & \end{array}$$

Al superponer r_1 sobre r_4

$$\begin{array}{ccc} -0+(0+x) & & \\ r_1 \downarrow & & \downarrow r_4 \\ -0+x & & x \end{array}$$

par crítico $\langle -0+x, x \rangle$ no convergente, se añade la regla $r_5: -0+x \rightarrow x$.

Al superponer r_2 sobre r_4

$$\begin{array}{ccc} -(-x)+(-x+x) & & \\ r_2 \downarrow & & \downarrow r_4 \\ -(-x)+0 & & x \end{array}$$

par crítico $\langle -(-x)+0, x \rangle$ no convergente, se añade la regla $r_6: -(-x)+0 \rightarrow x$.

Al superponer r_3 sobre r_4

$$\begin{array}{ccc} -(x+y) + ((x+y)+z) & & \\ r_3 \downarrow & & \downarrow r_4 \\ -(x+y) + (x+(y+z)) & & z \end{array}$$

par crítico $\langle -(x+y) + (x+(y+z)), z \rangle$ no convergente, se trata al final.

Al superponer r_4 sobre r_4

$$\begin{array}{ccc} -(-x) + (-x + (x+z)) & & \\ r_4 \downarrow & & \downarrow r_4 \\ -(-x) + z & & x+z \end{array}$$

par crítico $\langle -(-x) + z, x+z \rangle$ no convergente, se añade la regla $r_7: -(-x) + z \rightarrow x+z$.

Al superponer r_4 sobre r_3

$$\begin{array}{ccc} (-x + (x+z)) + w & & \\ r_4 \downarrow & & \downarrow r_3 \\ z+w & & -x + ((x+z) + w) \\ & & \downarrow r_3 \\ & & -x + (x + (z+w)) \\ & & \downarrow r_4 \\ & & z+w \end{array}$$

Al superponer r_2 sobre r_5

$$\begin{array}{ccc} -0+0 & & \\ r_2 \downarrow & & \downarrow r_5 \\ 0 & & 0 \end{array}$$

Al superponer r_4 sobre r_5

$$\begin{array}{ccc} -0 + (0+x) & & \\ r_4 \downarrow & & \downarrow r_5 \\ x & & 0+x \\ & & \downarrow r_1 \\ & & x \end{array}$$

Al superponer r_5 sobre r_3

$$\begin{array}{ccc} (-0+y)+z & & \\ r_5 \downarrow & & \downarrow r_3 \\ y+z & & -0 + (y+z) \\ & & \downarrow r_5 \\ & & y+z \end{array}$$

Al superponer r_5 sobre r_4

$$\begin{array}{ccc} -(-0) + (-0+x) & & \\ r_5 \downarrow & & \downarrow r_4 \\ -(-0) + x & & x \\ r_7 \downarrow & & \\ 0+x & & \\ r_1 \downarrow & & \\ x & & \end{array}$$

Al superponer r_6 sobre r_3

$$\begin{array}{ccc} (-(-x)+0)+z & & \\ r_6 \downarrow & & \downarrow r_3 \\ x+z & & -(-x) + (0+z) \\ & & \downarrow r_1 \\ & & -(-x) + z \end{array}$$

par crítico $\langle x+z, -(-x)+z \rangle$ convergente, por r_7 .

Luego r_6 se transforma por r_7 en $-(-x)+0+x+0$, se tiene un par crítico $\langle x+0, x \rangle$ no convergente, se añade la regla $r_8: x+0 \rightarrow x$.

Al superponer r_2 sobre r_8

$$\begin{array}{ccc} -0+0 & & \\ r_2 \downarrow & & \downarrow r_8 \\ 0 & & -0 \end{array}$$

par crítico $\langle 0, -0 \rangle$ no convergente, se añade la regla $r_9: -0 \rightarrow 0$.

Luego r_5 se deriva de r_9 y de r_1 .

Al superponer r_8 sobre r_3

$$\begin{array}{ccc} (x+0)+z & & \\ r_8 \downarrow & & \downarrow r_3 \\ x+z & & x+(0+z) \\ & & \downarrow r_1 \\ & & x+z \end{array}$$

Al superponer r_8 sobre r_4

$$\begin{array}{ccc} -x + (x+0) & & \\ r_1 \downarrow & & \downarrow r_4 \\ -x+x & & 0 \\ r_2 \downarrow & & \\ 0 & & \end{array}$$

Al superponer r_8 sobre r_7

$$\begin{array}{ccc} -(-x) + 0 & & \\ r_8 \downarrow & & \downarrow r_7 \\ -(-x) & & x+0 \\ & & \downarrow r_8 \\ & & x \end{array}$$

par crítico $\langle -(-x), x \rangle$ no convergente, se añade la regla $r_{10}: -(-x) \rightarrow x$.

Por tanto r_7 se infiere de r_{10} .

Al superponer r_{10} sobre r_2

$$\begin{array}{ccc} -(-x)+(-x) & & \\ r_{10} \downarrow & & \downarrow r_2 \\ x+(-x) & & 0 \end{array}$$

par crítico $\langle x+(-x), 0 \rangle$ no convergente, se añade la regla $r_{11}: x+(-x) \rightarrow 0$.

Al superponer r_{10} sobre r_4

$$\begin{array}{ccc} -(-x) + (-x+z) & & \\ r_{10} \downarrow & & \downarrow r_4 \\ x+(-x+z) & & z \end{array}$$

par crítico $\langle x+(-x+z), z \rangle$ no convergente, se añade la regla $r_{12}: x+(-x+z) \rightarrow z$.

Al superponer r_3 sobre r_{11}

$$\begin{array}{ccc} (x+y) + (-x+y) & & \\ r_3 \downarrow & & \downarrow r_{11} \\ x+(y+(-x+y)) & & 0 \end{array}$$

par crítico $\langle x+(y+(-x+y)), 0 \rangle$ no convergente, se añade la regla $r_{13}: x+(y+(-x+y)) \rightarrow 0$.

Al superponer r_{11} sobre r_3

$$\begin{array}{ccc} (x+(-x))+z & & \\ r_{11} \downarrow & & \downarrow r_3 \\ 0+z & & x+((-x)+z) \\ r_1 \downarrow & & \\ z & & \end{array}$$

par crítico $\langle z, x+(-x+z) \rangle$ convergente por r_{12} .

Al superponer r_3 sobre r_{12}

$$\begin{array}{ccc} (x+y) + (-x+y) + z & & \\ r_3 \downarrow & & \downarrow r_{12} \\ x+(y+(-x+y)+z) & & z \end{array}$$

par crítico $\langle x+(y+(-x+y)+z), z \rangle$ no convergente, se trata al final.

Al superponer r_{13} sobre r_4

$$\begin{array}{ccc} (-x) + (x + (y + (-x + y))) & & \\ r_{13} \downarrow & & \downarrow r_{14} \\ -x+0 & & y+(-x+y) \\ r_8 \downarrow & & \\ -x & & \end{array}$$

par crítico $\langle -x, y+(-x+y) \rangle$ no convergente, se añade la regla $r_{14}: y+(-x+y) \rightarrow -x$.



RESPUESTAS

De r_{14} y r_{11} se infiere r_{13} así:
 $x + (y + (-x + y)) \rightarrow x + (-x) \rightarrow 0$.

Al superponer r_{14} sobre r_4

$$\begin{array}{ccc} (-y) + (y + (-x + y)) & & \\ r_{14} \downarrow & & \downarrow r_4 \\ -y + (-x) & & -(x + y) \end{array}$$

par crítico $\langle -y + (-x), -(x + y) \rangle$ no convergente, se añade la regla r_{15} : $-y + (-x) \rightarrow -(x + y)$.

De r_{15} y r_{12} se infiere r_{14} así:
 $y + (-x + y) \rightarrow y + (-y + (-x)) \rightarrow -x$.
 El par crítico obtenido de superponer r_3 sobre r_4 se deriva

$$\begin{array}{ccc} -(x + y) + (x + (y + z)) & & \\ \downarrow r_{15} & & \\ (-y + (-x)) + (x + (y + z)) & & \\ \downarrow r_{13} & & \\ -y + (-x + (x + (y + z))) & & \\ \downarrow r_{14} & & \\ -y + (y + z) & & \\ \downarrow r_{14} & & \\ z & & \end{array}$$

El par crítico obtenido de superponer r_3 sobre r_{12} se deriva

$$\begin{array}{ccc} x + (y + (-x + y) + z) & & \\ \downarrow r_{15} & & \\ x + (y + ((-y + (-x)) + z)) & & \\ \downarrow r_3 & & \\ x + (y + (-y + (-x + z))) & & \\ \downarrow r_{12} & & \\ x + (-x + z) & & \\ \downarrow r_{12} & & \\ z & & \end{array}$$

Un sistema de re-escritura R de la estructura dada es:

- $r_1: x + 0 \rightarrow 0$
- $r_2: (-x) + x \rightarrow 0$,
- $r_3: (x + y) + z \rightarrow x + (y + z)$
- $r_4: -x + (x + z) \rightarrow z$
- $r_8: x + 0 \rightarrow x$
- $r_9: -0 \rightarrow 0$
- $r_{10}: -(-x) \rightarrow x$
- $r_{11}: x + (-x) \rightarrow 0$
- $r_{12}: x + (-x + z) \rightarrow z$
- $r_{15}: -y + (-x) \rightarrow -(x + y)$.

Ejemplo 2.

Sea E con las ecuaciones: $0 + x = x$, $x + (-x) = 0$, $(x + y) + z = x + (y + z)$, con base a la definición 2.1, las reglas de

re-escritura con la siguiente orientación. $r_1: 0 + x \rightarrow 0$, $r_2: x + (-x) \rightarrow 0$, $r_3: (x + y) + z \rightarrow x + (y + z)$ y aplicando la definición 2.2 reiteradamente, similar al ejemplo anterior, se tiene que:

Al superponer r_1 sobre r_2

$$\begin{array}{ccc} 0 + (-0) & & \\ r_1 \downarrow & & \downarrow r_2 \\ -0 & & 0 \end{array}$$

par crítico $\langle -0, 0 \rangle$ no convergente, se añade la regla r_4 : $-0 \rightarrow 0$.

Al superponer r_1 sobre r_3

$$\begin{array}{ccc} (0 + x) + z & & \\ r_1 \downarrow & & \downarrow r_3 \\ x + z & & 0 + (x + z) \\ & & \downarrow r_1 \\ & & x + z \end{array}$$

Al superponer r_2 sobre r_3

$$\begin{array}{ccc} (x + (-x)) + z & & \\ r_2 \downarrow & & \downarrow r_3 \\ 0 + z & & x + (-x + z) \\ r_1 \downarrow & & \\ z & & \end{array}$$

par crítico $\langle z, x + (-x + z) \rangle$ no convergente, se añade la regla r_5 : $x + (-x + z) \rightarrow z$.

Al superponer r_3 sobre r_2

$$\begin{array}{ccc} (x + y) + (-x + y) & & \\ r_3 \downarrow & & \downarrow r_2 \\ x + (y + (-x + y)) & & 0 \end{array}$$

par crítico $\langle x + (y + (-x + y)), 0 \rangle$ no convergente, se añade la regla r_6 : $x + (y + (-x + y)) \rightarrow 0$.

Al superponer r_3 sobre r_3

$$\begin{array}{ccc} ((x + y) + z) + w & & \\ r_3 \downarrow & & \downarrow r_3 \\ (x + (y + z)) + w & & (x + y) + (z + w) \\ r_3 \downarrow & & \downarrow r_3 \\ x + ((y + z) + w) & & x + (y + (z + w)) \\ r_3 \downarrow & & \\ x + (y + (z + w)) & & \end{array}$$

Al superponer r_1 sobre r_5

$$\begin{array}{ccc} 0 + (-0 + z) & & \\ r_1 \downarrow & & \downarrow r_5 \\ -0 + z & & z \\ r_4 \downarrow & & \\ 0 + z & & \\ r_1 \downarrow & & \\ z & & \end{array}$$

Al superponer r_2 sobre r_5

$$\begin{array}{ccc} x + (-x + (-(-x))) & & \\ r_2 \downarrow & & \downarrow r_5 \\ x + 0 & & -(-x) \end{array}$$

par crítico $\langle x + 0, -(-x) \rangle$ no convergente, se añade la regla r_7 : $-(-x) \rightarrow x + 0$

Al superponer r_3 sobre r_5

$$\begin{array}{ccc} (x + y) + (-x + y) + z & & \\ r_3 \downarrow & & \downarrow r_5 \\ x + (y + (-x + y) + z) & & z \end{array}$$

par crítico $\langle x + (y + (-x + z)), z \rangle$ no convergente, se trata más adelante.

Al superponer r_5 sobre r_5

$$\begin{array}{ccc} x + (-x + (-(-x) + z)) & & \\ r_5 \downarrow & & \downarrow r_5 \\ x + z & & -(-x) + z \\ & & \downarrow r_7 \\ & & (x + 0) + z \\ & & \downarrow r_3 \\ & & x + (0 + z) \\ & & \downarrow r_1 \\ & & x + z \end{array}$$

Al superponer r_5 sobre r_3

$$\begin{array}{ccc} (x + (-x + z)) + w & & \\ r_5 \downarrow & & \downarrow r_3 \\ z + w & & x + ((-x + z) + w) \\ & & \downarrow r_3 \\ & & x + (-x + (z + w)) \\ & & \downarrow r_5 \\ & & z + w \end{array}$$

Al superponer r_5 sobre r_6

$$\begin{array}{ccc} x + (-x + (-x + (-x))) & & \\ r_5 \downarrow & & \downarrow r_6 \\ -(x + (-x)) & & 0 \\ r_2 \downarrow & & \\ -0 & & \\ r_4 \downarrow & & \\ 0 & & \end{array}$$

Al superponer r_1 sobre r_6

$$\begin{array}{ccc} x + (0 + (-x + 0)) & & \\ r_1 \downarrow & & \downarrow r_6 \\ x + (-x + 0) & & 0 \\ r_5 \downarrow & & \\ 0 & & \end{array}$$

Al superponer r_1 sobre r_6

$$\begin{array}{ccc} 0 + (y + (-0 + y)) & & \\ r_1 \downarrow & & \downarrow r_6 \\ y + (-0 + y) & & 0 \\ r_1 \downarrow & & \\ y + (-y) & & \\ r_2 \downarrow & & \\ 0 & & \end{array}$$

Al superponer r_6 sobre r_3

$$\begin{array}{ccc} (x + (y + (-x + y))) + z & & \\ r_6 \downarrow & & \downarrow r_3 \\ 0 + z & & x + ((y + (-x + y))) + z \\ r_1 \downarrow & & \\ z & & \end{array}$$

par crítico $\langle z, x + ((y + (-x + y))) + z \rangle$ no convergente, se trata más adelante.

Al superponer r_7 sobre r_2

$$\begin{array}{ccc} -x + (-(-x)) & & \\ r_7 \downarrow & & \downarrow r_2 \\ -x + (x + 0) & & 0 \end{array}$$

par crítico $\langle -x + (x + 0), 0 \rangle$ no convergente, se trata a continuación.

Al superponer r_7 sobre r_5

$$\begin{array}{ccc} -x + (-(-x + z)) & & \\ r_7 \downarrow & & \downarrow r_5 \\ -x + ((x + 0) + z) & & z \\ r_3 \downarrow & & \\ -x + (x + (0 + z)) & & \\ r_1 \downarrow & & \\ -x + (x + z) & & \end{array}$$

par crítico $\langle -x + (x + z), z \rangle$ no convergente, se añade la regla $r_8: -x + (x + z) \rightarrow z$, lo cual hace convergente el par crítico obtenido al superponer r_7 sobre r_2

Al superponer r_7 sobre r_3

$$\begin{array}{ccc} (-(-x) + y) + z & & \\ r_7 \downarrow & & \downarrow r_3 \\ ((x + 0) + y) + z & & -(-x) + (y + z) \\ r_3 \downarrow & & \downarrow r_4 \\ (x + (0 + y)) + z & & (x + 0) + (y + z) \\ r_1 \downarrow & & \downarrow r_3 \\ (x + y) + z & & (x + (0 + (y + z))) \\ r_3 \downarrow & & \downarrow r_1 \\ x + (y + z) & & x + (y + z) \end{array}$$

Al superponer r_1 sobre r_8

$$\begin{array}{ccc} -0 + (0 + z) & & \\ r_1 \downarrow & & \downarrow r_8 \\ -0 + z & & z \\ r_4 \downarrow & & \\ 0 + z & & \\ r_1 \downarrow & & \\ z & & \end{array}$$

Al superponer r_2 sobre r_8

$$\begin{array}{ccc} -x + (x + (x + (-x))) & & \\ r_2 \downarrow & & \downarrow r_8 \\ -x + 0 & & -x \end{array}$$

par crítico $\langle -x + 0, -x \rangle$ con convergente, se añade la regla $r_9: -x + 0 \rightarrow -x$.

Al superponer r_3 sobre r_8

$$\begin{array}{ccc} -(x + y) + ((x + y) + z) & & \\ r_3 \downarrow & & \downarrow r_8 \\ -(x + y) + (x + (y + z)) & & z \end{array}$$

par crítico $\langle -(x + y) + (x + z), z \rangle$ no convergente, se trata más adelante.

Al superponer r_6 sobre r_8

$$\begin{array}{ccc} -x + (x + (y + (-x + y))) & & \\ r_6 \downarrow & & \downarrow r_8 \\ -x + 0 & & y + (-x + y) \\ r_9 \downarrow & & \\ -x & & \end{array}$$

par crítico $\langle -x, y + (-x + y) \rangle$ no convergente, se añade la regla $r_{10}: y + (-x + y) \rightarrow -x$.

De r_{10} y r_2 se infiere r_6 así:

$$x + (y + (-x + y)) \rightarrow x + (-x) \rightarrow 0.$$

De r_{10} y r_5 se infiere el par crítico obtenido de superponer r_6 sobre r_3 , así:

$$x + ((y + (-x + y))) + z \rightarrow x + (-x + z) \rightarrow z.$$

Al superponer r_{10} sobre r_8

$$\begin{array}{ccc} -y + (y + (-x + y)) & & \\ r_{10} \downarrow & & \downarrow r_8 \\ -y + (-x) & & -(x + y) \end{array}$$

par crítico $\langle -y + (-x), -(x + y) \rangle$ no convergente, se añade la regla $r_{11}: -(x + y) \rightarrow -y + (-x)$.

De r_{11} y r_5 se infiere r_{10} así: $y + (-x + y) \rightarrow y + (-y + (-x)) \rightarrow -x$.

El par crítico obtenido de superponer r_3 sobre r_5 se deriva

$$\begin{array}{ccc} X + (y + (-X + Y) + z) & & \\ \downarrow r_{11} & & \\ x + (y + ((-y + (-x)) + z)) & & \\ \downarrow r_3 & & \\ x + (y + (-y + (-x + z))) & & \\ \downarrow r_5 & & \\ x + (-x + z) & & \\ \downarrow r_5 & & \\ z & & \end{array}$$

El par crítico obtenido de r_3 y r_8 se deriva

$$\begin{array}{ccc} -(x + y) + (x + (y + z)) & & \\ \downarrow r_{11} & & \\ (-y + (-x)) + (x + (y + z)) & & \\ \downarrow r_3 & & \\ -y + (-x + (x + (y + z))) & & \\ \downarrow r_8 & & \\ -y + (y + z) & & \\ \downarrow r_8 & & \\ z & & \end{array}$$

Un sistema de re-escritura R de la estructura dada es:

- $r_1: 0 + x \rightarrow 0$
- $r_2: x + (-x) \rightarrow 0$
- $r_3: (x + y) + z \rightarrow x + (y + z)$
- $r_4: -0 \rightarrow 0$
- $r_5: x + (-x + z) \rightarrow z$
- $r_6: -x \rightarrow x + 0$
- $r_7: -x + (x + z) \rightarrow z$
- $r_8: -x + (x + z) \rightarrow z$
- $r_9: -x + 0 \rightarrow -x$
- $r_{10}: -(x + y) \rightarrow -y + (-x)$

Sea E con las ecuaciones: $x + 0 = x$, $(-x) + x = 0$, $(x + y) + z = x + (y + z)$, hacer un desarrollo similar a los anteriores.

BIBLIOGRAFIA

- G. BIRKHOFF. On the structure of abstract algebras. Proceedings of the Cambridge Philosophical Society. 1.935
- N. DERSHOWITZ. Termination of Rewriting. Academic Press inc. 1987.
- N. DERHORWITZ. Computing with rewrite systems. Information and Control. 1985.
- G. HUET. A complete proof of correctness of the Knuth-Bendix completion algorithm. Journal of Computer and Systems Sciences. 1981.
- Y. METIVIER. About the rewriting systems produced by the Knuth-Bendix completion algorithm. Information Processing Letters. 1983.
- G. PETERSON and M. STICKEL. Complete sets of reductions for some equational theories. Journal of The Association for Computing Machinery. 1981.