

ELEMENTE COMUTABILE ÎN LATICI NECOMUTATIVE DE TIP (I)

Gheorghe FĂRCAȘ

Noncommutative lattices of type (I) was defined in [3]. In this article we introduce the notion of commutative element and we give 10 different equivalent properties for these elements.

1. Laticile necomutative de tip (I) au fost definite în [3] cu ajutorul unei mulțimi  $L$ , înzestrată cu două operații binare  $\wedge$  și  $\vee$ , astfel încât pentru orice  $x, y, z \in L$  tripletul  $(L, \wedge, \vee)$  verifică axiomele:

$$(A) . \begin{cases} (x \wedge y) \wedge z = x \wedge (y \wedge z) \\ (x \vee y) \vee z = x \vee (y \vee z) \end{cases}$$

$$(B) . \begin{cases} x \wedge (x \vee y) = x \\ x \vee (x \wedge y) = x. \end{cases}$$

Obținem un exemplu de lattice necomutativă de tip (I) dacă în produsul cartezian  $\mathcal{P}(M) \times \mathcal{P}(M) = \{(A, B) / A \subseteq M \text{ și } B \subseteq M\}$ , unde  $M$  este o mulțime, se definesc operațiile binare  $\wedge$  și  $\vee$  astfel:

$$\begin{aligned} (A_1, B_1) \wedge (A_2, B_2) &= (A_1, B_2) \\ (A_1, B_1) \vee (A_2, B_2) &= (A_2, B_1). \end{aligned}$$

Se constată că în  $(\mathcal{P}(M) \times \mathcal{P}(M), \wedge, \vee)$  nu sunt satisfăcute legile comutativității.

(1.1). Dacă  $(L, \wedge, \vee)$  este latice neocomutativă de tip (I), atunci pentru orice  $a \in L$  sunt adevărate egalitățile:

$$(I). \begin{cases} x \wedge x = x \\ x \vee x = x, \end{cases}$$

adică legile idempotenței.

Demonstrație. Utilizând axiomele de absorbție (B) obținem că pentru orice  $x, y \in L$ ,  $x \wedge x = x \wedge [x \vee (x \wedge y)] = x$  și respectiv  $x \vee x = x \vee [x \wedge (x \vee y)] = x$ .

2. În această lucrare introducem noțiunea de element comutabil al unei latici neocomutative de tip (I) și arătăm că acesta poate fi caracterizat în mai multe moduri diferite.

Definiție. Fie  $(L, \wedge, \vee)$  o latice neocomutativă de tip (I). Elementul  $c \in L$  se numește comutabil dacă pentru orice  $x \in L$  satisface condițiile:

$$(C). \begin{cases} x \wedge c = c \wedge x \\ x \vee c = c \vee x. \end{cases}$$

(2.1). Dacă laticea neocomutativă  $(L, \wedge, \vee)$  de tip (I) posedă element zero sau element unitate, adică există  $0 \in L$  sau  $1 \in L$  astfel încât pentru orice  $x \in L$ ,

$$(1). x \wedge 0 = 0 \text{ și } 0 \vee x = x$$

respectiv,

$$(2). 1 \wedge x = x \text{ și } x \vee 1 = 1,$$

atunci aceste elemente sunt comutabile.

Demonstrație. Utilizând axiomele de absorbție (B), pentru orice  $x \in L$  obținem  $0 \wedge x = 0 \wedge (0 \vee x) = 0$  și  $x \vee 0 = x \vee (x \wedge 0) = x$ , deci  $x \wedge 0 = 0 \wedge x$  și  $x \vee 0 = 0 \vee x$ , adică  $0 \in L$  este comutabil. De asemenea, pentru orice  $x \in L$ ,  $x \wedge 1 = x \wedge (x \vee 1) = x$  și  $1 \vee x = 1 \vee (1 \wedge x) = 1$ , deci  $x \wedge 1 = 1 \wedge x$  și  $x \vee 1 = 1 \vee x$ , adică  $1 \in L$  este comutabil.

Dacă mulțimea  $\{a, b, c, d\}$  definim operațiile binare  $\wedge$  și  $\vee$  prin tabelele 1 și 2, atunci  $(\{a, b, c, d\}, \wedge, \vee)$  este latice neocomutativă de tip (I) în care elementele  $a$  și  $b$  sunt comutabile,  $a$  fiind și element zero.

$\wedge$	a	b	c	d
a	a	a	a	a
b	a	b	a	b
c	a	a	c	c
d	a	b	d	d

TABELA 1

$\vee$	a	b	c	d
a	a	b	c	d
b	b	b	d	d
c	c	d	c	c
d	d	d	d	d

TABELA 2

(2.2). Dacă  $(L, \wedge, \vee)$  este latice necomutativă de tip (I) și  $c \in L$ , atunci pentru orice  $x, y \in L$  următoarele 10 afirmații sunt logic echivalente:

(C<sub>1</sub>).  $c \in L$  este comutabil

$$(C_2) \cdot \begin{cases} c \wedge x \wedge c = x \wedge c \wedge x \\ c \vee x \vee c = x \vee c \vee x \end{cases}$$

$$(C_3) \cdot \begin{cases} c = c \wedge x \Rightarrow y \wedge c = x \wedge c \wedge y \\ c = c \vee x \Rightarrow y \vee c = x \vee c \vee y \end{cases}$$

$$(C_4) \cdot \begin{cases} x = x \wedge c \Rightarrow c \vee y = y \vee x \vee c \\ x = x \vee c \Rightarrow c \wedge y = y \wedge x \wedge c \end{cases}$$

$$(C_5) \cdot \begin{cases} x = x \wedge c \Rightarrow c \vee y = y \vee c \vee x \\ x = x \vee c \Rightarrow c \wedge y = y \wedge c \wedge x \end{cases}$$

$$(C_6) \cdot \begin{cases} x = x \wedge c \Rightarrow y \vee c = x \vee c \vee y \\ x = x \vee c \Rightarrow y \wedge c = x \wedge c \wedge y \end{cases}$$

$$(C_7) \cdot \begin{cases} x = x \wedge c \Rightarrow y \vee c = c \vee x \vee y \\ x = x \vee c \Rightarrow y \wedge c = c \wedge x \wedge y \end{cases}$$

$$(C_8) \cdot \begin{cases} c = x \wedge c \Rightarrow c \wedge y = y \wedge c \wedge x \\ c = x \vee c \Rightarrow c \vee y = y \vee c \vee x \end{cases}$$

$$(C_9) \cdot \begin{cases} x = c \wedge x \rightarrow c \vee y = y \vee x \vee c \\ x = c \vee x \rightarrow c \wedge y = y \wedge x \wedge c \end{cases}$$

$$(C_{10}) \cdot \begin{cases} x = c \wedge x \rightarrow c \vee y = y \vee c \vee x \\ x = c \vee x \rightarrow c \wedge y = y \wedge c \wedge x \end{cases}$$

Demonstrație.  $(C_1) \rightarrow (C_2)$ . Dacă  $c \in L$  este comutabil, atunci pentru orice  $x, y \in L$ ,  $c \wedge x \wedge c = (x \wedge c) \wedge c = x \wedge (c \wedge c) = x \wedge c = (x \wedge x) \wedge c = x \wedge (x \wedge c) = x \wedge (c \wedge x) = x \wedge c \wedge x$ , iar un raționament dual ne conduce la egalitatea  $c \vee x \vee c = x \vee c \vee x$ .

$(C_2) \rightarrow (C_3)$ . Dacă  $c \in L$  satisface condițiile  $(C_2)$ , atunci pentru orice  $x \in L$ ,  $x \wedge c = (x \wedge c) \wedge (x \wedge c) = x \wedge (c \wedge x \wedge c) = x \wedge (x \wedge c \wedge x) = (x \wedge x) \wedge c \wedge x = x \wedge c \wedge x = x \wedge c \wedge (x \wedge x) = (x \wedge c \wedge x) \wedge x = (c \wedge x \wedge c) \wedge x = (c \wedge x) \wedge (c \wedge x) = c \wedge x$ . Un raționament dual ne conduce la egalitatea  $x \vee c = c \vee x$ , deci  $c \in L$  este comutabil.

Prin urmare, pentru orice  $x, y \in L$ ,  $c = c \wedge x$  implică  $y \wedge c = c \wedge y = (c \wedge x) \wedge y = (x \wedge c) \wedge y = x \wedge c \wedge y$ ,  $c = c \vee x$ , implică  $y \vee c = x \vee c \vee y$ , deci sunt adevărate și condițiile  $(C_3)$ .

$(C_3) \rightarrow (C_4)$ . Dacă  $c \in L$  satisfac condițiile  $(C_3)$ , atunci pentru orice  $x \in L$ , din egalitatea evidentă  $c = c \wedge c$  rezultă  $x \wedge c = c \wedge c \wedge x = c \wedge x$ , iar din egalitatea  $c = c \vee c$  rezultă  $x \vee c = c \vee x$ , deci  $c \in L$  este comutabil.

Prin urmare, pentru orice  $x, y \in L$ ,  $x = x \wedge c$  implică  $c \vee y = y \vee c = y \vee c \vee (c \wedge x) = y \vee c \vee (x \wedge c) = y \vee c \vee x = y \vee x \vee c$ , iar egalitatea  $x = x \vee c$  implică  $c \wedge y = y \wedge x \wedge c$ , deci sunt adevărate și condițiile  $(C_4)$ .

$(C_4) \rightarrow (C_5)$ . Dacă  $c \in L$  satisface condițiile  $(C_4)$ , atunci pentru orice  $x \in L$  din egalitatea evidentă  $c = c \wedge c$  rezultă  $c \vee x = x \vee c \vee c = x \vee c$ , iar din egalitatea  $c = c \vee c$  rezultă  $c \wedge x = x \wedge c$ , deci  $c \in L$  este comutabil.

Prin urmare, pentru orice  $x, y \in L$ ,  $x = x \wedge c$  implică  $c \vee y = y \vee c = y \vee c \vee (c \wedge x) = y \vee c \vee (x \wedge c) = y \vee c \vee x$ , iar egalitatea  $c = c \vee c$  implică  $c \wedge y = y \wedge c \wedge x$ , deci sunt adevărate și condițiile  $(C_5)$ .

$(C_5) \rightarrow (C_6)$ . Dacă  $c \in L$  satisface condițiile  $(C_5)$ , atunci pentru orice  $x \in L$  din egalitatea evidentă  $c = c \wedge c$  rezultă  $c \vee x = x \vee c \vee c = x \vee c$  iar din egalitatea  $c = c \vee c$  rezultă  $c \wedge x = x \wedge c$ , deci  $c \in L$  este

comutabil.

Prin urmare, pentru orice  $x, y \in L$ ,  $x = x \wedge c$  implică  $y \vee c = c \vee y = = c \vee (c \wedge x) \vee y = c \vee (x \wedge c) \vee y = c \vee x \vee y = x \vee c \vee y$ , iar  $x = x \vee c$  implică  $y \wedge c = = x \wedge c \wedge y$ , deci sunt adevărate și condițiile  $(C_6)$ .

$(C_6) \Rightarrow (C_7)$ . Dacă  $c \in L$  satisface condițiile  $(C_6)$ , atunci pentru orice  $x \in L$ , din egalitatea evidentă  $c = c \wedge c$  rezultă  $x \vee c = c \vee c \vee x = = c \vee x$ , iar din egalitatea  $c = c \vee c$  rezultă  $x \wedge c = c \wedge x$ , deci  $c \in L$  este comutabil.

Prin urmare, pentru orice  $x, y \in L$ ,  $x = x \wedge c$  implică  $y \vee c = c \vee y = = c \vee (c \wedge x) \vee y = c \vee (x \wedge c) \vee y = c \vee x \vee y$ , iar  $x = x \vee c$  implică  $y \wedge c = c \wedge x \wedge y$ , deci sunt adevărate și condițiile  $(C_7)$ .

$(C_7) \Rightarrow (C_8)$ . Dacă  $c \in L$  satisface condițiile  $(C_7)$ , atunci pentru orice  $x \in L$ , din egalitatea evidentă  $c = c \wedge c$  rezultă  $x \vee c = c \vee c \vee x = = c \vee x$ , iar din egalitatea  $c = c \vee c$  rezultă  $x \wedge c = c \wedge x$ , deci  $c \in L$  este comutabil.

Prin urmare, pentru orice  $x, y \in L$ ,  $c = x \wedge c$  implică  $c \wedge y = y \wedge c = = y \wedge x \wedge c = y \wedge c \wedge x$ , iar din  $c = x \vee c$  rezultă  $c \vee y = y \vee c \vee x$ , deci sunt adevărate și condițiile  $(C_8)$ .

$(C_8) \Rightarrow (C_9)$ . Dacă  $c \in L$  satisface condițiile  $(C_8)$ , atunci pentru orice  $x \in L$ , din egalitatea  $c = c \wedge c$  rezultă  $c \wedge x = x \wedge c \wedge c = x \wedge c$ , iar din egalitatea  $c = c \vee c$  rezultă  $c \vee x = x \vee c$ , deci  $c \in L$  este comutabil.

Prin urmare, pentru orice  $x, y \in L$ ,  $x = c \wedge x$  implică  $c \vee y = y \vee c = = y \vee c \vee (c \wedge x) = y \vee c \vee x = y \vee x \vee c$ , iar din egalitatea  $x = c \vee x$  rezultă  $c \wedge y = y \wedge x \wedge c$ , deci sunt adevărate și condițiile  $(C_9)$ .

$(C_9) \Rightarrow (C_{10})$ . Dacă  $c \in L$  satisface condițiile  $(C_9)$ , atunci pentru orice  $x \in L$ , din egalitatea  $c = c \wedge c$  rezultă  $c \vee x = x \vee c \vee c = x \vee c$ , iar din egalitatea  $c = c \vee c$  rezultă  $c \wedge x = x \wedge c$ , deci  $c \in L$  este comutabil.

Prin urmare, pentru orice  $x, y \in L$ ,  $x = c \wedge x$  implică  $c \vee y = y \vee c = = y \vee c \vee (c \wedge x) = y \vee c \vee x$ , iar  $x = c \vee x$  implică  $c \wedge y = y \wedge c \wedge x$ , deci sunt adevărate și condițiile  $(C_{10})$ .

$(C_{10}) \Rightarrow (C_1)$ . Dacă  $c \in L$  satisface condițiile  $(C_{10})$ , atunci pentru orice  $x \in L$ , din egalitatea  $c = c \wedge c$  rezultă  $c \vee x = x \vee c \vee c = x \vee c$  iar din egalitatea  $c = c \vee c$  rezultă  $c \wedge x = x \wedge c$ , deci  $c \in L$  este comutabil.

## B I B L I O G R A F I E

1. FĂRCAȘ, GH.: Sisteme de axiome pentru reticule oblice, St.Cerc.Mat., 24, 7(1972), 1089-1095
2. FĂRCAȘ, GH.: Certaines problemes ouverts de la theorie des treillis non-commutatifs, An.St. Univ. Iași, t.xxxII, Math.(1986), 11-15
3. FĂRCAȘ, GH.: Treillis non-commutatifs de type (I), Bul.St. Univ. Tehnică Tg.Mureș, t.IV(1991), 1-4.

UNIVERSITATEA TEHNICĂ  
TÎRGU MUREȘ  
ROMÂNIA