

ЗА ТЕРНАРНИТЕ АСОЦИЈАТИВНИ ОПЕРАЦИИ

Билтен ДМФ НРМ, Скопје, 9 (1958), 5–10

Во ова работа ќе разгледаме некои тернарни операции, а поголем дел од резултатите можат лесно да се обопштат за случај на произволни финитарни операции.

О. Ознаки и дефиниции

0.1 Нека R и S се две пропозиции. $R \Rightarrow S$ се пишува наместо „од точноста на R следува точноста на S “; $R \Leftrightarrow S$, наместо „ $R \Rightarrow S$ и $S \Rightarrow R$ “, т. е. наместо „ R и S се еквивалентни“.

0.2 Нека M е некое множество. „ $(\forall x \in M)$ “, односно „ $(\exists x \in M)$ “, односно „ $(\exists ! x \in M)$ “ се пишува наместо „за секој елемент x од M “, односно „постои некој елемент x од M “, односно „постои еден и само еден елемент x од M “.

0.3 [A е n -арна операција во M] $(\Leftrightarrow) [(\forall x_1, x_2, \dots, x_n \in M) (\exists ! y \in M) y = A(x_1, x_2, \dots, x_n)]$.

Во специјален случај кога $n = 1, 2, 3$ велиме дека операцијата е унарна, бинарна, тернарна.

0.4 Нека A е n -арна, а B m -арна операција во некое множество M . [A е примитивна операција за B] $(\Leftrightarrow) [B$ е индуцирана операција за A] $(\Leftrightarrow) \{[m = 1 \Rightarrow (\forall x \in M) B(x) = x]$ и $[m > 1 \Rightarrow (\exists B_1 B_2 \dots B_n) B_i$ е m_i -арна индуцирана операција од A и $(\forall x_1, x_2, \dots, x_m) B(x_1, x_2, \dots, x_m) = A(B_1(x_1 \dots x_{m_1}) \dots B_n(\dots x_m))\}$.

Лесно се покажува дека m треба да биде од облик $k(n-1)+1$, каде k е природен број.

0.5 1°: [Низата $(e_1, e_2, \dots, e_{n-1})$ е i - n за A] $(\Leftrightarrow) [(\forall x \in M) A(e_1, \dots, e_{i-1}, x, e_i, \dots, e_{n-1}) = x]$

2°: [елементот e е i - n за A] $(\Leftrightarrow) [(e \dots e)$ е i - n за A]

3°: [e е n за A] $(\Leftrightarrow) [i \leq n \Rightarrow e$ е i - n за A].

Во текот на натамошната работа претпоставуваме дека A е тернарна операција, а при тоа обично, наместо $A(x y z)$ ќе пишуваме $x y z$.

0.6 [A е асоцијативна] $(\Leftrightarrow) [(\forall x_1, x_2, x_3, x_4, x_5) (x_1 x_2 x_3) x_4 x_5 = x_1 (x_2 x_3 x_4) x_5 = x_1 x_2 (x_3 x_4 x_5)]$.

Лесно се покажува дека ако A е асоцијативна, за секој природен број k постои само една $2k+1$ -арна операција B која е индуцирана од A . Наместо $B(x_1, x_2, \dots, x_{2k}, x_{2k+1})$ ќе пишуваме $x_1 x_2 \dots x_{2k} x_{2k+1}$.

1. Асоцијативни операции со неутрални парови

Целта на овој дел е да ја докажеме следната теорема

Теорема 1.1 (1° и 2°) \Rightarrow (3°, 4°, 5° и 6°), каде

1°: A е асоцијативна; 2°: $(e_1 e_2)$ е $2-n$.

3°: $(e_1 e_2)$ и $(e_2 e_1)$ се $i-n$ каде $i = 1, 2, 3$

4°: $(\forall x, y \in M) e_i x y = x e_i y = x y e_i$, каде $i = 1, 2$

5°: $[(f_1 f_2)$ е $1-n$.] $(\Leftrightarrow) [(f_1 f_2)$ е $3-n$.]

6°: $[x \underbrace{e_1 \dots e_1}_{2k} = y]$ $(\Leftrightarrow) [x = y \underbrace{e_2 \dots e_2}_{2k}]$

¹⁾ n се пишува наместо „неутрална“.

Доказ. 1° и $2^\circ \Rightarrow$

$$(\forall x \in M) \quad x e_1 e_2 = e_1 (x e_1 e_2) e_2 = (\text{спрема } 1^\circ) = e_1 x (e_1 e_2 e_2) \\ = e_1 x e_2 = x \Rightarrow (e_1 e_2) \in 1 - n.$$

$$x e_2 e_1 = e_1 (x e_2 e_1) e_2 = (e_1 x e_2) e_1 e_2 = x e_1 e_2 = x \Rightarrow \\ (e_2 e_1) \in 1 - n. \Rightarrow$$

$$(\forall x, y \in M) \quad e_1 x y = e_1 (x e_2 e_1) y = (e_1 x e_2) e_1 y = x e_1 y = x e_1 (y e_2 e_1) \\ = x (e_1 y e_2) e_1 = x y e_1 \Rightarrow$$

$$(\forall x \in M) \quad e_2 x e_1 = e_1 e_2 x = e_1 e_2 (e_1 x e_2) = (e_1 e_2 e_1) x e_2 = e_1 x e_2 \\ = x \Rightarrow (e_2 e_1) \in 2 - n. \Rightarrow$$

(ако во досегашната работа e_1 и e_2 ги променат местата)

$$(\forall x, y \in M) \quad e_2 x y = x e_2 y = x y e_2 \Rightarrow$$

$$(\forall x \in M) \quad e_1 e_2 x = e_2 e_1 x = e_1 x e_2 = x \Rightarrow (e_1 e_2) \text{ и } (e_2 e_1) \text{ се} \\ 3 - n.; \Rightarrow [(1^\circ \text{ и } 2^\circ) \Rightarrow (3^\circ \text{ и } 4^\circ)].$$

Сега ќе покажеме дека $(1^\circ \text{ и } 2^\circ) \Rightarrow 5^\circ$.

$$1^\circ, 2^\circ \text{ и } (f_1 f_2) \in 1 - n. \Rightarrow$$

$$(\forall x \in M) \quad f_1 f_2 x = f_1 f_2 (e_1 e_2 x) = (f_1 f_2 e_1) e_2 x = (e_1 f_1 f_2) e_2 x = \\ = e_1 e_2 x = x \Rightarrow (f_1 f_2) \in 3 - n.$$

$$1^\circ, 2^\circ \text{ и } (f_1 f_2) \in 3 - n. \Rightarrow$$

$$(\forall x \in M) \quad x f_1 f_2 = (x e_1 e_2) f_1 f_2 = x e_1 (e_2 f_1 f_2) = x e_1 (f_1 f_2 e_2) = \\ = x e_1 e_2 = x \Rightarrow (f_1 f_2) \in 1 - n.; \Rightarrow (1^\circ, 2^\circ) \Rightarrow 5^\circ.$$

За да покажеме дека $(1^\circ, 2^\circ) \Rightarrow 6^\circ$ ќе ја докажеме релацијата

$$(1.1) \quad (1^\circ \text{ и } 2^\circ) \Rightarrow \{[x_1 x_2 \dots x_{2r} e_1 = y_1 y_2 \dots y_{2s} e_1] \Leftrightarrow \\ [x_1 x_2 \dots x_{2r} e_2 = y_1 y_2 \dots y_{2s} e_2]\}$$

$$\text{Доказ. } x_1 x_2 \dots x_{2r} e_1 = y_1 y_2 \dots y_{2s} e_1 \Rightarrow$$

$$x_1 x_2 \dots x_{2r} e_2 = x_1 x_2 \dots x_{2r} (e_1 e_2 e_2) = (x_1 x_2 \dots x_{2r} e_1) e_2 e_2 = \\ = (y_1 y_2 \dots y_{2s} e_1) e_2 e_2 = y_1 y_2 \dots y_{2s} (e_1 e_2 e_2) = y_1 y_2 \dots y_{2s} e_2;$$

значи, од првото равенство во (1.1) следува второто; обратното е точно поради симетријата меѓу e_1 и e_2 .

Сега лесно се покажува точноста на 6° . Навистина, спрема 3° и 4° , $(1^\circ \text{ и } 2^\circ) \Rightarrow$

$$(\forall y \in M) \quad y = y \underbrace{e_1 e_1 \dots e_1}_k \underbrace{e_2 e_2 \dots e_2}_k; \Rightarrow$$

$$[x \underbrace{e_1 e_1 \dots e_1}_{2k} = y] \Leftrightarrow [x \underbrace{e_1 e_1 \dots e_1}_{2k} = y \underbrace{e_1 e_1 \dots e_1}_k \underbrace{e_2 e_2 \dots e_2}_k] \Rightarrow$$

$$(\text{спрема (1.1)}) \Leftrightarrow [x \underbrace{e_1 e_1 \dots e_1}_{2k-1} e_2 = y \underbrace{e_1 e_1 \dots e_1}_{k-1} \underbrace{e_2 e_2 \dots e_2}_{k+1}] \Leftrightarrow$$

(применувајќи го истиот постапок уште $n-1$ пати) \Leftrightarrow

$$[x = y \underbrace{e_2 e_2 \dots e_2}_{2k}]; \Rightarrow 6^\circ.$$

Со тоа точноста на 1.1 е во потполност докажана.

Наредните две теореми се следствија од 1.1.

Теорема 1.2 Нека $e \in E_i \Leftrightarrow e \in i - n.$ за A .

$$[A \text{ е асоцијативна и } E_2 \neq \emptyset^1] \Rightarrow E_2 \leq E_1 = E_3.$$

$$\text{Доказ. } e \in E_2 \text{ (спрема 1.1 } 3^\circ) \Rightarrow e \in E_1 \text{ и } e \in E_3 \Rightarrow E_2 \leq E_1 \cap E_3;$$

$$f \in E_1 \text{ (спрема 1.1 } 5^\circ) \Leftrightarrow f \in E_3 \Rightarrow E_1 = E_3 \Rightarrow 1.2$$

Во овој случај наместо E_1 и E_3 ќе пишуваме E .

¹⁾ Со \emptyset го означуваме празното множество

Теорема 1.3 $[(M; \cdot)$ е полугрупа¹⁾ и $(\exists a, b \in M) (\forall x \in M) a \cdot x \cdot b = x]$
 $\Rightarrow [a \cdot b = b \cdot a$ е неутрален елемент на полугрупата и $(\forall x \in M)$
 $a \cdot x = x \cdot a, b \cdot x = x \cdot b]$

Доказ. Ако ставиме $A(x y z) = x \cdot y \cdot z$, добиваме тернарна асоцијативна операција за која (ab) е $2-n$. (спрема 1.1 3°) \Rightarrow
 (ab) и (ba) се $i-n$. за $i=1,3$; \Rightarrow

$(\forall x \in M) x = (a \cdot b) \cdot x = x \cdot (a \cdot b) = (b \cdot a) \cdot x \Rightarrow a \cdot b = b \cdot a$ е неутр.
ел. во $(M; \cdot)$; $\Rightarrow x \cdot a = (a \cdot x) \cdot b, a = a \cdot (x \cdot b) \cdot a = a \cdot x$; аналогно: $x \cdot b = b \cdot x$;
 \Rightarrow 1.3

Забелешка 1.4 Во 1.1 не може наместо 2° да се стави $2''$: (e_1, e_2)
е $1-n$. или $2''$: (e_1, e_2) е $3-n$. Исто така не може 1° да се замени
со некоја од тие релации; тоа се гледа од наредните примери.

Пример 1.5 $(M; \cdot)$ е некомутативна група и $a \cdot b \neq b \cdot a \Rightarrow$
 $(a a^{-1})$ е $i-n$. за $i=1,3$, но не е $2-n$., за тернарната операција A
определена со $A(x y z) = x \cdot y \cdot z$.

Пример 1.6 Нека во множеството $\{a, b\}$ определиме тернарна
операција со: $a \cdot a \cdot a = a \cdot a \cdot b = a \cdot b \cdot a = b \cdot a \cdot a = b \cdot b \cdot a = b \cdot b \cdot b, b \cdot b \cdot a = a \cdot b \cdot b$.
Очигледно, (ab) е $i-n$, за $i=1,2,3$, но операцијата не е асоција-
тивна, оти на пример, $a(a \cdot a \cdot b) \cdot b = a \cdot a \cdot b \cdot b = a \neq b = a \cdot b \cdot b = (a \cdot a \cdot a) \cdot b \cdot b$.

2 Примитивни операции за дадена тернарна операција

Спрема 0.4, за секоја n -арна операција A , идентичната унарна
операција и самата операција A се примитивни; тоа е единствената
унарна, односно n -арна примитивна операција за A . Значи ако $n=3$,
останатите примитивни операции се бинарни.

Теорема 2.1 [A е асоцијативна за која (e_1, e_2) е $1-n$., а B бинарна
операција] $\Rightarrow \{[(\forall x, y, z \in M) B(x B(y z)) = x y z] \Leftrightarrow [(\exists e \in M) e$ е
 $1-n$. за A и $(\forall x, y \in M) B(x y) = x y e]\}$

Доказ. $(\forall x, y, z \in M) B(x B(y z)) = x y z \Rightarrow$

$(\forall x \in M) x = x e_1 e_2 = B(x B(e_1 e_2)) = B(x e)$, каде $e = B(e_1 e_2) \Rightarrow$

$(\forall x, y \in M) B(x y) = B(x B(y e)) = x y e \Rightarrow$

$(\forall x \in M) x e e = B(x B(e e)) = B(x e) = x \Rightarrow e$ е $1-n$. за A .

Обратно, e е $1-n$. за A и $(\forall x, y \in M) B(x y) = x y e \Rightarrow$

$(\forall x, y, z \in M) B(x B(y z)) = x(y z e) e = (x y z) e e = x y z; \Rightarrow$ 2.1.

На ист начин се докажува точноста на следната

Теорема 2.2 [A е асоцијативна за која (e_1, e_2) е $3-n$., а B бинарна
операција] $\Rightarrow \{[(\forall x, y, z \in M) B(B(x y) z) = x y z] \Leftrightarrow [(\exists e \in M) e$ е
 $3-n$. за A и $(\forall x, y \in M) B(x y) = e x y]\}$

Забелешка 2.3 Од особините на асоцијативните бинарни опера-
ции следува дека некоја тернарна операција е асоцијативна ако
барем една нејзина бинарна примитивна операција е асоцијативна.
Обратното не е точно, т.е. од асоцијативноста на тернарната
операција не следува асоцијативноста на сите нејзини примитивни
операции; тоа се гледа од наредниот пример.

Нека $(M; \cdot)$ е некомутативната група со 6 елементи; нејзината
мултипликативна шема гласи

\cdot	e	a_1	a_2	b_1	b_2	b_3
e	e	a_1	a_2	b_1	b_2	b_3
a_1	a_1	a_2	e	b_2	b_3	b_1
a_2	a_2	e	a_1	b_3	b_1	b_2
b_1	b_1	b_3	b_2	e	a_2	a_1
b_2	b_2	b_1	b_3	a_1	e	a_2
b_3	b_3	b_2	b_1	a_2	a_1	e

¹⁾ т. е. „ \cdot “ е асоцијативна бинарна операција во M .

Ако ставиме $A(xyz) = x.y.z$ добиваме асоцијативна тернарна операција, за која операцијата B определена со $B(xy) = x.y.b_1$ е примитивна, бидејќи $B(xB(yz)) = x.y.z.b_1^2 = x.y.z$, но B не е асоцијативна, оти на пример, $B(B(ee)a) = a_2 \neq a_1 = B(eB(ea))$.

На прашањето кои примитивни операции од некоја тернарна асоцијативна операција со некој 2-неутр. пар се асоцијативни, дава одговор наредната теорема.

Теорема 2.4 Нека $(\forall x, y \in M) A_a(xy) = A(xy a), aA(xy) = A(ax y)$ [A е асоцијативна, за која $(e_1 e_2)$ е 2 - n.] \Rightarrow (1° и 2°), каде 1° [B е бинарна примитивна операција за A] (\Rightarrow)

$[(\exists e \in E) B = A_e \text{ или } B = eA]$
 $2^\circ e, f \in E \Rightarrow \{[A_e = A_f (\Rightarrow) e = f]; [fA = A_e (\Rightarrow) e = f \in E_a (\Rightarrow) A_e \text{ е асоцијативна операција}]\}$.

Доказ. 1° : Според 1.1 $3^\circ, (e_1 e_2)$ е 1 - n. и 3 - n. за $A \Rightarrow$ (според 0.4 2.1 и 2.2) $\Rightarrow 1^\circ$.

$2^\circ: A_e = A_f \Rightarrow e = e_1 e_2 e = A_e(e_1 e_2) = A_f(e_1 e_2) = e_1 e_2 f = f$; овде не е користен условот $e, f \in E$.

$fA = A_e \Rightarrow e = e_1 e_2 e = A_e(e_1 e_2) = fA(e_1 e_2) = f e_1 e_2 = f \Rightarrow$
 $(\forall x \in M) x = e e x = eA(e x) = A_e(e x) = e x e \Rightarrow e \in E_a \Rightarrow$
 $(\forall x, y, z \in M) A_e(x A_e(y z)) = x(y z e) e = x(y e z) e = (x y e) z e =$
 $= A_e(A_e(x y) z) \Rightarrow A_e$ е асоцијативна;
 $e \in M$ и A_e е асоцијативна \Rightarrow
 $(\forall x \in M) x = e e (x e e) = e(e x e) e = A_e(e A_e(e x)) = A_e(A_e(e e) x) =$
 $= e x e \Rightarrow e \in E_2; \Rightarrow 2^\circ; \Rightarrow 2.4.$

Забелешка 2.5 Ако се отфрли претпоставката за асоцијативност или егзистенција на 2-неутрален пар, за тернарната операција A , примитивни бинарни операции можат да постојат и кога $E_1 = E_3 = \emptyset$; тоа се гледа од наредните примери.

Пример 2.6 Нека $(\exists a \in M) (\forall x, y, z \in M) A(x y z) = a$. Очигледно A е асоцијативна операција за која бинарната операција B определена со $[(\forall x, y \in M) B(x y) = a]$ е примитивна и покрај тоа што $E_1 = E_2 = E_3 = \emptyset$, ако M содржи елементи $\neq a$.

Пример 2.7 Нека M е множеството од рационални броеви во кое дефинираме тернарна операција A со

$$(\forall x, y, z \in M) A(x y z) = 4x + y + \frac{1}{2}z + 3.$$

Очигледно, $E_1 = E_3 = \emptyset$, а E_2 е бескрајно множество, но се пак операцијата B определена со: $(\forall x, y \in M) B(x y) = 2x + \frac{1}{2}y + 1$ е примитивна за A . Навистина, $B(B(x y) z) = 2(2x + \frac{1}{2}y + 1) + \frac{1}{2}z + 1 = 4x + y + \frac{1}{2}z + 3 = A(x y z)$.

Summary

ON THE TERNARY ASSOCIATIVE OPERATIONS

In this note it is shown that [(1 and 2) \Rightarrow (3, 4, 5, 6, 7, 8, 9 and 10)] where

1: A is a ternary associative operation in the set M , i.e.

$$(\forall x, y, z, u, v \in M) (xyz) uv = x(yzu) v = xy(zuv), \text{ where } xyz = A(x, y, z);$$

2: $(e_1 e_2)$ is a neutral pair for A , i.e. $(\forall x \in M) e_1 x e_2 = x$;

3: $(\forall x \in M) e_1 e_2 x = e_2 e_1 x = x e_1 e_2 = x e_2 e_1 = e_2 x e_1 = x$;

4: $(\forall x, y \in M) e_i x y = x e_i y = x y e_i; i = 1, 2$;

5: $(\forall x, y \in M) x e_1 e_1 = y \Leftrightarrow x = y e_2 e_2$;

6: $[f_1 f_2 e_1 = e_1 \text{ or } f_1 f_2 e_2 = e_2] \Rightarrow [(\forall x \in M) x f_1 f_2 = f_1 f_2 x = x]$;

7: $E_2 \leq E_1 = E_3$, where $e \in E_1 \Leftrightarrow [(\forall x \in M) x e e = x], e \in E_2 \Leftrightarrow [(\forall x \in M) e x e = x]$ and $e \in E_3 \Leftrightarrow [(\forall x \in M) e e x = x]$;

8: $Aa = Ab \Leftrightarrow a = b; e, f \in E_1 \Rightarrow \{[eA = Af \Leftrightarrow e = f \in E_2]$ and $[e \in E_2 \Leftrightarrow eA \text{ is associative}]\}$, where $Aa(xy) \equiv x y a, aA(xy) \equiv a x y$;

9: $[(\forall x, y, z \in M) x y z = x \cdot (y \cdot z)] \Leftrightarrow [(\exists e \in E_1) \text{ ,, } \cdot \text{ " } = Ae]$;

10: $[(\forall x, y, z \in M) x y z = (x \circ y) \circ z] \Leftrightarrow [(\exists e \in E_2) \text{ ,, } \circ \text{ " } = eA]$.