

## ЗА РЕДУЦИРАНИТЕ $\overline{\lambda-2}$ -ПОЛУГРУПИ

Б. Триеновски, П. Кржовски

Во работава се дава еден опис на структурата на редуцираните  $\overline{\lambda-2}$ -полугрупи. Натаму, за да се добие подобар внатрешен увид во структурата на овие 2-полугрупи, преку елементарните симетрични и несиметрични 2-потполугрупи, се анализираат случаите кога две такви 2-потполугрупи имаат заеднички по еден, односно два неидемпотентни елементи.

1. Во [3] и [4] се разгледувани  $n$ -полугрупи што претставуваат обопштување на класата полугрупи изучувана во трудовите [1] и [2]. При описот на структурата на  $n$ -полугрупите од споменатиот вид, воведен е поимот за редуцирана  $n$ -полугрупа од тој вид. Во [3] можат да се најдат некои особини за овие  $n$ -полугрупи, но подетален опис на нивната структура не е даден. Како што ќе видиме во овој труд, чија цел е да се опише структурата на редуцираните 2-полугрупи, редуцираните  $n$ -полугрупи од видот за кој станува збор можат да имаат интересна структура; за неа во никој случај не може да се каже дека е тривијална, дури и во случајот  $n=2$  на кој ние ќе се ограничимо.

Да ги изнесеме нужните дефиниции (за општиот случај тие можат да се најдат во [3]). Нека  $S$  е 2-полугрупа, т. е.  $S$  е непразно множество во кое е дефинирана тернарна операција, ќе ја означуваме со  $(\dots)$  со особината: за секои  $x, y, z, u, v \in S$ ,

$$((xyz) uv) = (x (yzu) u) = (xy (zuv)).$$

$S$  ја викаме  $\lambda-2$ -полугрупа ако и само ако секоја 2-полугрупа од  $S$  е лев идеал, т. е.  $(Q \subseteq S, Q^2 \subseteq Q) \Rightarrow S^2 Q \subseteq Q$ . Ќе претпоставиме дека  $S$  содржи барем еден идемпотент; тогаш секоја циклична 2-потполугрупа од  $S$  содржи единствен идемпотент ([3], Theorem 1 (iii)). Идемпотентот што го содржи цикличната 2-потполугрупа  $\langle x \rangle$  ќе го означиме со  $e_x$ . (Множеството од сите идемпотенти од  $S$  ќе го означуваме со  $E$ ).  $S$  ја викаме редуцирана  $\overline{\lambda-2}$ -полугрупа ако и само ако таа содржи идемпотенти и е  $\lambda-2$ -полугрупа со особината  $x^3 = (xxx) = e_x$  за секој  $x \in S$ .

2. Редуцираната  $\lambda$ -2-полугрупа  $S$  ја викаме *тривијална* ако за секој  $x, y, z \in S$ ,  $(xyz) = e_z$ . Во бинарниот случај редуцираната  $\lambda$ -полугрупа секогаш е тривијална. Во општ случај, за  $n > 1$ , постојат редуцирани  $\lambda$ -2-полугрупи што не се тривијални. Еден пример за тоа може да се најде во [3]. Овде, за  $n = 2$ , ќе изнесеме уште два примера за нетривијални редуцирани  $\lambda$ -2-полугрупи.

Претходно ќе ја докажеме следнава

**Лема 1.** Нека е  $S$  редуцирана  $\lambda$ -2-полугрупа *идемпотиентна*:

(а) Ако барем еден од елементите  $x, y, z$  е *идемпотиент*, *идемпотиент*  $(xyz) = e$ ;

(б) за кои било  $x, y \in S$ ,  $(xxy) = e_y$  и  $(xyy) = e_y$ .

**Доказ.** Да го докажеме најнапред (б); првото од тие равенства следува од Lemma 4 од [3]. Поради редуцираноста на  $S$  имаме дека  $(xyy) = y$  или  $(xyy) = e_y$ ; ако е  $(xyy) = y$ , тогаш, со оглед на првото равенство, имаме:

$$y = (xyy) = (x(xyy)y) = (xx(yyy)) = (xhe_y) = e_y.$$

Да го докажеме (а): поради редуцираноста на  $S$  имаме  $(xye_z) = e_z$ , а потоа, имајќи го предвид и (б) добиваме:

$$(xe_y z) = (x(yyy)z) = (xy(yyz)) = (xye_z) = e_z;$$

$$(e_x yz) = ((xxx)yz) = (x(xxy)z) = (xe_y z) = e_z.$$

Оваа лема, без да се повикуваме експлицитно, покрај другото е ползувана и во забелешката што следува по првиот од подолу изнесените примери.

**Пример 1.** Нека е  $S = \{x, y, z, e_x, e_y, e_z\}$ . Ако ставиме  $(uyv) = v$  ако  $u, v \in \{x, z\}$ ;  $(yuy) = y$  ако  $u \in \{x, z\}$  и  $(uvw) = e_w$  во сите други случаи, ќе добиеме дека  $S$  е редуцирана  $\lambda$ -2-полугрупа во која  $e_w$  се идемпотенти што соодветствуваат на  $w \in \{x, y, z\}$ .

Вака дефинираната 2-полугрупа ќе ја викаме елементарна симетрична  $\lambda$ -2-полугрупа.

**Забелешка:** Асоцијативноста во  $S$  може да се установи со директна проверка; од сите можни 243 петорки, во 63 — кога ист елемент се појави барем три пати едноподруго — асоцијативноста е очигледна, а од останатите 180, поради симетрија меѓу  $x$  и  $z$ , треба да се разгледаат само половина. При тоа, во сите можни „производи“ за секоја од петките  $xuxu$ ,  $xuzx$ ,  $zuzx$ ,  $zuxx$  се добива вредноста  $y$ ; за секоја од петките  $uxxu$ ,  $uxzu$ ,  $zuzzu$  и  $uzxu$  се добива вредноста  $x$ ; за секоја од петките  $xuxz$ ,  $xuzz$ ,  $zuzz$  и  $zuxz$  се добива вредноста  $z$ , а во сите други случаи, за секој од трите „производи“ се добива вред-

носта  $e_w$  каде  $w$  е последниот елемент во петката (на пример:  $((zux)yx) = (xux) = x$ ;  $(z(yxy)x) = (zux) = x$ ;  $(zy(xyx)) = (zux) = x$ ).

**Пример 2.** Пак нека е  $S = \{x, y, z, e_x, e_y, e_z\}$ , но тернарната операција сега ја дефинираме со:  $(xyz) = z$ ,  $(xux) = x$ ,  $(yxy) = y$  и  $(uvw) = e_w$  во сите други случаи. Овде е полесно, одошто во примерот 1, да се провери асоцијативноста; дека  $S$  е  $\bar{\lambda}$ -2-полугрупа, редуцирана, лесно се гледа, при што  $e_x, e_y, e_z$  се идемпотенти. Во овој случај за  $S$  ќе велиме дека е елементарна несиметрична редуцирана  $\bar{\lambda}$ -2-полугрупа.

Да го отпочнеме изучувањето на структурата на редуцираните  $\bar{\lambda}$ -2-полугрупи. Ќе претпоставиме дека  $S$  е нетривијална  $\bar{\lambda}$ -2-полугрупа, т.е. дека постојат  $x, y, z \in S$  што не се идемпотенти и, такви што е  $(xyz) \neq e_w$ .

Да дефинираме едно пресликување  $f$  од  $S^3$  во  $\{0,1\}$  на следниов начин:

$$f(x, y, z) = 1 \Leftrightarrow (xyz) = z,$$

$$f(x, y, z) = 0 \Leftrightarrow (xyz) = e_z.$$

Ќе изнесеме неколку особини за  $f$ . Направо од Лемата 1 и дефиницијата на  $f$  следува дека:

(i)  $f(x, y, z) = 0$  во секој од случаите: а) барем еден од  $x, y, z \in E$ , б)  $x = y$  или  $y = z$ .

(ii) ако  $f(x, y, z) = 1$  и  $f(y, z, u) = 0$  тогаш

$f(z, u, v) = 0$  за кој било  $v \in S$ .

**Доказ.** По претпоставка имаме  $(xyz) = z$  и  $(yzi) = e_u$ ; добиваме:

$$(zuv) = ((xyz)uv) = (x(yzi)v) = e_v$$

(Лема 1), така што  $f(z, u, v) = 0$ .

На ист начин се докажува и

(iii) ако  $f(z, u, v) = 1$  и  $f(y, z, u) = 0$  тогаш

$$f(x, y, z) = 0 \text{ за кој било } x \in S,$$

(iv) ако  $f(y, z, u) = 1$ ,  $f(x, y, z) = 0$  тогаш

$$f(x, u, v) = 0 \text{ за кој било } v \in S$$

(v) ако  $f(y, z, u) = 1$  и  $f(x, u, v) = 0$  тогаш

$$f(x, y, v) = 0,$$

(vi) ако  $f(x, y, z) = 1$ ,  $f(z, u, v) = 0$  тогаш

$$f(x, u, v) = 0,$$



$$(vii) \quad \text{ако } f(x, y, z) = f(y, z, u) = f(z, u, v) = 1 \text{ тогаш}$$

$$f(x, u, v) = f(x, y, v) = 1.$$

Натаму, да ставиме  $S^* = S \setminus E$ , каде  $E$  е множеството од сите идемпотенти во  $S$ , тогаш  $S = S^* \cup E$ , каде унијата е дисјунктна. Ако за секој  $x \in S$  ставиме  $g(x) = e_x \in E$ , тогаш  $g: S \rightarrow E$  ќе биде сурекција таква што  $(x, y, z) = g(z)$  ако и само ако  $f(x, y, z) = 0$  и за секој  $u \in E$ ,  $g(u) = u$ .

Обратно, нека  $S^*$  и  $E$  се дисјунктни непразни множества и  $S = S^* \cup E$ . Нека  $f: S^3 \rightarrow \{0, 1\}$  е пресликување што ги поседува особините (i) — (vii) и  $g: S \rightarrow E$  сурекција, таква што  $g(u) = u$  за секој  $u \in E$ .

Во  $S$  дефинираме тернарна операција  $[ \ ]$  на следниов начин:

$$[xyz] = \begin{cases} z & \text{ако и само ако } f(x, y, z) = 1 \\ g(z) & \text{во другиот случај.} \end{cases}$$

Тогаш  $S$  ќе биде регулациона  $\bar{\lambda}$ -2-полугрупа.

**Доказ.** Да докажеме дека  $S$  е 2-полугрупа.

Најнапред, за секој  $u \in E$  имаме  $[u u u] = g(u) = u$  зашто  $f(u, u, u) = 0$ . Така, елементите од  $E$  се идемпотенти. Поради (i) и дефиницијата на  $g$ , ниеден елемент од  $S^*$  не може да биде идемпотент.

За кој било  $x, y, z, u, v \in S$  да ставиме

$$[[xyz] uv] = p, [x [yzu] v] = q, [xy [zuv]] = r,$$

и да ги разгледаме следниве случаи:

- 1)  $[xyz] = z, [yzu] = g(u)$
- 2)  $[xyz] = g(z), [yzu] = g(u)$
- 3)  $[xyz] = g(z), [yzu] = u$
- 4)  $[xyz] = z, [yzu] = u$

за 1) добиваме:

$$q = [x [yzu] v] = [xg(u) v] = g(v)$$

зашто, според (i) и напред изнесената особина за  $E$  се добива  $f(x, g(u), v) = 0$  бидејќи  $f(x, y, z) = 1$  и  $f(y, z, u) = 0$  според (ii) е  $f(z, u, v) = 0$  па  $[zuv] = g(v)$ , т. е.

$$p = [[xyz] uv] = [zuv] = g(v);$$

конечно, со оглед на предното, имаме

$$r = [xy [zuv]] = [xyg(v)] = g(v)$$

бидејќи, пак според (i),  $f(x, y, g(v)) = 0$ .

Така добиваме, во овој случај, дека  $p = q = r = g(v)$ .

На сличен начин, и во останатите случаи, се добива дека  $p=q=r$  при што:

— во случајот 2) за секој од подслучаите  $[zuv] = v$  и  $[zuv] = g(v)$  се добива  $p = q = r = g(v)$ ;

— во случајот 3) за секој од послучаите  $[zuv] = v$  и  $[zuv] = g(v)$  се добива  $p = q = r = g(v)$ ;

— во случајот 4) за подслучајот  $[zuv] = g(v)$  се добива  $p=q=r=g(v)$  а за подслучајот  $[zuv] = v$  се добива  $p = q = r = v$ . На тој начин е докажана асоцијативноста на  $[ ]$ , а од дефиницијата на оваа операција веднаш се гледа дека  $S$  е редуцирана  $\bar{\lambda}$ -2-полугрупа.

Да го сумираме изнесеното во следнава

**Теорема.** Ако  $S$  е редуцирана  $\bar{\lambda}$ -2-полугрупа тогаш може да се дефинира пресликување  $f: S^3 \rightarrow \{0,1\}$  ишито ѝ има особините (i) — (vii) и сурекција  $g: S \rightarrow E$  иако ишито  $(x, y, z) = g(z)$  ако и само ако  $f(x, y, z) = 0$ . и  $g(u) = u$  за секој  $u \in E$  каде  $E$  е множествоито од идемпотентни во  $S$

Обратно, ако  $S^*$  и  $E$  се дисјунктни множества и ако постојат пресликувања;  $f: S^3 \rightarrow \{0,1\}$ ,  $S = S^* \cup E$ , со особините (i) — (vii) и сурекција  $g: S \rightarrow E$  со особината  $g(u) = u$  за секој  $u \in E$  тогаш, ако ставиме

$$[xyz] = \begin{cases} z & \text{ако и само ако } f(x, y, z) = 1 \\ g(z) & \text{ако и само ако } f(x, y, z) = 0, \end{cases}$$

$S$  ќе биде редуцирана  $\bar{\lambda}$ -2-полугрупа по однос на операцијата  $[ ]$ . ■

3. За да се добие подобар внатрешен увид во структурата на редуцираните  $\bar{\lambda}$ -2-полугрупи, ќе погледаме што се случува кога две елементарни 2-потполугрупи имаат заеднички по еден, односно два неидемпотентни елементи.

Ако ги погледнеме елементарните 2-потполугрупи од напред изнесените примери, ќе забележиме дека и во двата случаја (симетричниот и несиметричниот) тие содржат 2-потполугрупа  $S_{xy} = \{x, y, e_x, e_y\}$  во која:  $(xux) = x$ ,  $(yxy) = y$  и  $(uvw) = e_w$  во сите други случаи.

**Лема 2.** Нека  $S_{yx}$  и  $S_{uv}$  се 2-идемпотентни од  $S$  определени на јорниот начин. Ако пресекој на  $S_{xy}$  и  $S_{uv}$  содржи неидемпотентен елемент, тогаш  $S_{xy}$  и  $S_{uv}$  се 2-идемпотентни од истиа елементарна симетрична 2-идемпотентна; ако  $e$ , на пример,  $x = u$  тогаш  $S_{xy}$  и  $S_{uv}$  се 2-идемпотентни од  $S_{yuv}$  во која операцијата е определена со:  $(pxq) = q$  ако  $p, q \in \{y, v\}$ ,  $(xrx) = x$  ако  $p \in \{y, v\}$  и  $(p, q, r) = e_r$  во сите други случаи.



**Доказ.** Од  $y = (yx)$  и  $x = (xvx)$  следува дека  $y = (y(xvx)y) = ((yxv)xv)$ ; од последното следува дека  $(yxv) = v$  зашто во спротивниот случај (т.е. за  $(yxv) = e_v$ ) ќе се добие  $y = e_y$ . Сега од  $(yxv) = v$  добиваме дека  $(vxy) = ((yxv)xy) = (y(xvx)y) = (yxv) = y$ . ■

Натаму за 2-полугрупата од примерот 1 ќе велíme дека е симетрична 2-полугрупа генерирана од  $(x, y, z)$ ; овде  $(x, y, z)$  ја посмараме како подредена тројка поради тоа што не сите три елементи се симетрично застапени при дефинирањето на операцијата во симетричните 2-потполугрупи, тројките  $(x, y, z)$  и  $(z, y, x)$  генерираат иста 2-полугрупа, но при било кој друг распоред на  $x, y$  и  $z$  се добива 2-полугрупа што не се совпаѓа со онаа што е генерирана од именуваните две подредени тројки. Слично, за 2-полугрупата од примерот 2 ќе велíme дека е несиметрична 2-полугрупа генерирана од  $(x, y, z)$ ; овде дури и  $(z, y, x)$  генерира несиметрична 2-полугрупа што е различна од онаа генерирана од  $(x, y, z)$ . При тоа, подреденоста треба да укаже само на тоа како дефинирана операцијата, додека ако е дадена редуцираната  $\lambda$ -2-полугрупа  $S$  и ако  $x, y, z \in S$ , тогаш 2-потполугрупата  $\{x, y, z, e_x, e_y, e_z\}$  е потполно определена, па во таа смисла во наредните разгледувања ќе ги анализираме разните можни комбинации од по 3 елементи, а не варијациите нивни.

**Лема 3.** Нека  $(x, y, z)$  и  $(u, v, w)$  генерираат елементарни симетрични 2-потполугрупи на  $\lambda$ -2-полугрупата  $S$ . Тогаш:

- (i) ако  $x = u$  тогаш секоја од следниве тројки:  $(y, x, v)$ ,  $(x, y, w)$ ,  $(x, v, z)$ ,  $(y, z, w)$ ,  $(z, y, w)$ ,  $(y, w, v)$  и  $(z, v, w)$  генерира елементарна симетрична 2-потполугрупа, додека  $(x, z, w)$  генерира шривијална потполугрупа од  $S$ ;
- (ii) ако  $x = v$ , тогаш елементарна симетрична 2-потполугрупа генерира секоја од тројките  $(y, x, u)$ ,  $(y, x, w)$ ,  $(x, w, z)$ ,  $(x, u, z)$ ,  $(y, z, u)$ ,  $(y, z, w)$  и  $(w, z, u)$ , додека  $(y, u, w)$  генерира шривијална 2-потполугрупа;
- (iii) ако  $y = v$  тогаш секоја од тројките  $(x, y, u)$ ,  $(x, y, w)$ ,  $(z, y, u)$  и  $(z, y, w)$  генерира елементарна симетрична 2-потполугрупа, а секоја од тројките  $(z, u, w)$ ,  $(x, u, w)$ ,  $(x, z, w)$  и  $(x, z, u)$  генерира шривијална 2-потполугрупа.

**Доказ.** (i) Ако ги разгледаме 2-потполугрупите  $S_{xy}$  и  $S_{uv}$  определени на почетокот на оваа точка, според лемата 2 ќе добиеме дека  $(y, x, v)$  генерира елементарна симетрична 2-потполугрупа од  $S$ . Натаму,

$$(xvw) = (xy(xvw)) = ((xyx)vw) = (xvw) = w,$$

$$(wvx) = (w(vxy)x) = ((wvx)yx) = (xyx) = x,$$

$$(ywu) = (yw(yxy)) = (y(wyx)y) = (yxu) = y, \quad (wyw) = w,$$

зашто од  $(wuw) = e_w$ , според лемата 1, би добиле

$$y(ywy) = ((ywy) wy) = (y(wuw) y) = (ye_w y) = e_y.$$

Така, имајќи предвид дека  $x = u$  (па според тоа  $(xwx) = e_x$  и  $(wxw) = e_w$ ) добиваме дека и  $(x, y, w)$  генерира елементарна симетрична 2-потполугрупа. Ако ја примениме лемата 2 на  $S_{yw}$  (2-потполугрупа од таа што е генерирана од  $(x, y, w)$ ) и  $S_{zy}$  (2-потполугрупа од генерираната од  $(x, y, z)$ ) ќе добиеме дека и  $(z, y, w)$  генерира елементарна симетрична 2-потполугрупа. На сличен начин, со разгледување на 2-потполугрупите генерирани од:

- а)  $(x, v, z)$  и  $(x, y, z)$ , б)  $(x, v, w)$  и  $(y, v, z)$ ,  
в)  $(x, y, w)$  и  $(x, v, w)$ , г)  $(x, v, w)$  и  $(x, v, z)$

ќе добиеме дека елементарни симетрични 2-потполугрупи генерираат:

- а)  $(y, z, v)$ , б)  $(x, v, z)$ , в)  $(y, v, w)$ , г)  $(z, v, w)$ .

Дека  $(x, z, w)$  генерира тривијална 2-потполугрупа следува од таму што, ако го претпоставиме спротивното, тогаш  $S_{zw}$  и  $S_{zv}$  ќе бидат 2-потполугрупи од елементарната симетрична 2-потполугрупа генерирана од  $(v, z, w)$  (според Лемата 2, земајќи предвид и г)); од последново следува  $(wzw) = w$ , а со оглед на г) имаме  $(wzw) = e_w$ , а тоа претставува противречност.

Докажете за (ii) и (iii) не ги изнесуваме, зашто можат на ист начин да се спорведат. ■

**Забелешки:** 1) Во лемата 3 разгледувани се само сите можни тројки при кои сите елементи се различни, зашто преку нив може да се добие информација и за случаите кога 2 елементи од тројката се исти (ако сите елементи се исти — 2-потполугрупата генерирана од тројката е тривијална).

2) Разгледани се само 3 случаи, зашто за  $x = w$ ,  $z = u$  и  $z = w$ , поради симетрија, добиваме резултат како во (i), за  $z = v$ ,  $y = u$  и  $y = w$  добиваме резултат како во (ii). Работејќи во иста смисла како и во претходната лема, можат да се докажат:

**Лема 4.** Нека  $(x, y, z)$  и  $(u, v, w)$  генерираат несиметрични елементарни 2-потполугрупи на  $\lambda$ -2-потполугрупата  $S$ . Тогаш:

- (i) ако  $x = u$  тогаш  $(y, x, v)$  генерира симетрична елементарна 2-потполугрупа;  $(x, v, z)$  и  $(x, y, w)$  генерираат несиметрични елементарни 2-потполугрупи, додека групите погредени тројки генерираат тривијални 2-потполугрупи;
- (ii) ако  $x = v$  тогаш  $(u, x, y)$  генерира симетрично,  $(x, u, z)$  и  $(y, x, w)$  генерираат несиметрични, а сите групи погредени тројки генерираат тривијални 2-потполугрупи,



- (iii) ако  $x = w$   $\bar{w}$ оіаш сийе  $\bar{w}$ одредени  $\bar{w}$ ројки  $\bar{w}$ енерааіи  $\bar{w}$ ривіјални 2- $\bar{w}$ оіиіолуіруи,
- (iv) ако  $y = v$   $\bar{w}$ оіаш  $(x, y, u)$   $\bar{w}$ енерира симейірична,  $(u, y, z)$  и  $(x, y, w)$  несимейірични, а сийе  $\bar{w}$ руи  $\bar{w}$ одредени  $\bar{w}$ ројки  $\bar{w}$ енерирааіи  $\bar{w}$ ривіјални 2- $\bar{w}$ оіиіолуіруи
- (v) ако  $y = w$   $\bar{w}$ оіаш сийе  $\bar{w}$ одредени  $\bar{w}$ ројки  $\bar{w}$ енерирааіи  $\bar{w}$ ривіјални 2- $\bar{w}$ оіиіолуіруи,
- (vi) ако  $z = w$   $\bar{w}$ оіаш  $(v, u, y)$ ,  $(u, v, x)$ ,  $(y, x, v)$  и  $(x, y, u)$   $\bar{w}$ енерирааіи симейірични, а  $(x, v, z)$  и  $(u, y, z)$   $\bar{w}$ енерирааіи несимейірични 2- $\bar{w}$ оіиіолуіруи, а во осіанайиіе случаи  $\bar{w}$ ривіјални. ■

**Лема 5.** Нека  $(x, y, z)$   $\bar{w}$ енерира елеменіарна симейірична, а  $(u, v, w)$  елеменіарна несимейірична 2- $\bar{w}$ оіиіолуіруиа  $\bar{w}$   $\bar{w}$ -2- $\bar{w}$ олуіруиайа  $S$ . Тоіаш:

- (i) ако  $x = u$   $\bar{w}$ оіаш  $(y, x, v)$ ,  $(z, v, x)$  и  $(y, z, v)$   $\bar{w}$ енерааіи симейірични,  $(x, y, w)$ ,  $(z, y, w)$  и  $(z, v, w)$  несимейірични 2- $\bar{w}$ оіиіолуіруи,
- (ii) ако  $x = v$   $\bar{w}$ оіаш  $(y, x, u)$ ,  $(x, u, z)$  и  $(y, z, u)$   $\bar{w}$ енерирааіи симейірични,  $(y, x, w)$ ,  $(y, z, w)$  и  $(u, z, w)$  несимейірични, а во осіанайиіе случаи  $\bar{w}$ ривіјални 2- $\bar{w}$ оіиіолуіруи,
- (iii) ако  $x = w$   $\bar{w}$ оіаш сийе  $\bar{w}$ одредени  $\bar{w}$ ројки  $\bar{w}$ енерирааіи  $\bar{w}$ ривіјални 2- $\bar{w}$ оіиіолуіруи,
- (iv) ако  $y = u$   $\bar{w}$ оіаш  $(x, y, v)$  и  $(y, z, v)$   $\bar{w}$ енерирааіи симейірични,  $(x, y, w)$  и  $(y, z, w)$   $\bar{w}$ енерирааіи несимейірични, а осіанайиіе  $\bar{w}$ ројки  $\bar{w}$ енерирааіи  $\bar{w}$ ривіјални 2- $\bar{w}$ оіиіолуіруи,
- (v) ако  $y = v$   $\bar{w}$ оіаш  $(x, y, u)$  и  $(z, y, u)$   $\bar{w}$ енерирааіи симейірични,  $(z, y, w)$  и  $(u, y, w)$  несимейірични, а сийе  $\bar{w}$ руи  $\bar{w}$ одредени  $\bar{w}$ ројки- $\bar{w}$ ривіјални 2- $\bar{w}$ оіиіолуіруи,
- (vi) ако  $y = w$ ,  $\bar{w}$ оіаш сийе  $\bar{w}$ одредени  $\bar{w}$ ројки  $\bar{w}$ енерирааіи  $\bar{w}$ ривіјални 2- $\bar{w}$ оіиіолуіруи. ■

Да видиме, сега, што се случува ако во две 2-потполугрупи, два неидемпотентни елементи од едната се еднакви со два неидемпотентни елементи од другата 2-потполугрупа.

**Лема 6.** Нека  $(x, y, z)$  и  $(u, v, w)$   $\bar{w}$ енерирааіи симейірични 2- $\bar{w}$ оіиіолуіруи  $\bar{w}$   $S$ . Тоіаш:

- (i) ако  $x = u$  и  $y = v$ ,  $\bar{w}$ оіаш  $u = z = w$ ;
- (ii) ако  $x = u$  и  $z = w$   $\bar{w}$ оіаш  $(y, x, v)$  и  $(y, z, v)$   $\bar{w}$ енерирааіи симейірични 2- $\bar{w}$ оіиіолуіруи  $\bar{w}$   $S$ ;
- (iii) ако  $x = v$  и  $y = u$   $\bar{w}$ оіаш  $(x, w, z)$  и  $(y, z, w)$   $\bar{w}$ енерирааіи симейірични 2- $\bar{w}$ оіиіолуіруи  $\bar{w}$   $S$ .



**Доказ.** (i) Поради  $x = u$ , според Лема 3 имаме дека  $(y, z, w)$  генерира симетрична 2-потполугрупа, така што  $(yzw) = w$ , а поради  $y = v$ , пак според Лема 3, симетрична 2-потполугрупа генерира и  $(z, y, w)$  од каде се добива дека  $(yzw) = e_w$  што противречи на претходното ако  $z \neq w$ .

(ii) Од четирите елементи  $x, y, z, v$  ги имаме следниве комбинации од по 3 различни елементи:  $\{x, y, z\}$ ,  $\{x, y, v\}$ ,  $\{x, z, v\}$  и  $\{y, z, v\}$ . Елементите од првата и третата тројка се оние од дадените 2-потполугрупи генерирани со  $(x, y, z)$  и  $(u, v, w)$ . Според Лемата 3, во секој од случаите  $x = u$  и  $z = w$  се добива дека  $(y, x, v)$  и  $(y, z, v)$  генерираат симетрични 2-потполугрупи.

(iii) Ист доказ како и за (ii). ■

Да забележиме дека и овде е работено во согласност со забелешките изнесени по Лемата 2.

Натаму, без доказ, зашто е слично како и погоре, ќе ги наведеме резултатите што се добиваат како двете дадени 2-потполугрупи се несиметрични, односно, ако едната од нив е симетрична, а другата несиметрична.

**Лема 7.** Нека  $(x, y, z)$  и  $(u, v, w)$  генерираат несиметрични 2-потполугрупи од  $S$ . Тогаш:

(i) ниеден од следниве случаи не е возможен:

$$x = u, y = w; x = v, y = u; x = v, y = w; x = v, z = u;$$

$$x = v, z = w; x = w, y = u;$$

(ii) во секој од следниве случаи осигураните тројки генерираат тривијални 2-потполугрупи:  $x = u, y = v; x = w, z = u; x = w, z = v; y = w, z = v;$

(iii) ако  $y = v$  и  $z = w$  тогаш мора и  $x = u;$

(iv) ако  $x = u$  и  $z = w$  тогаш  $(y, x, v)$  генерира симетрична, а  $(x, v, z)$  генерира несиметрична елементарна 2-потполугрупа од  $S$ . ■

**Лема 8.** Нека  $(x, y, z)$  генерира симетрична, а  $(u, v, w)$  несиметрична 2-потполугрупа од  $S$ . Тогаш возможен е само случајот  $x = u, y = w$  (или, симетрично,  $x = v, y = u$ ). При  $x = u, y = w$ , покрај дадениите, тројката  $(x, y, w)$  генерира несиметрична, а  $(x, z, v)$  тривијална 2-потполугрупа од  $S$ .

## Л И Т Е Р А Т У Р А

- [1] N. Kimura, T. Tamura, R. Merkel, Semigroups in which all subsemigroups are left ideals, *Canad. J. Math.*, 17, N. 1, 1965, 52—62.
- [2] Ш у г о в Э. Г., Полугруппы с идеальными подполугруппами, *Мат. Сб.* Т. 57, бр. 2, 1962, 179—188.
- [3] В. Т р е н о в с к и, On a class of  $n$ -semigroups, *Билтен ДМФ на СРМ*, Т. 24, 1973, 73—80.
- [4] В. Т р е н о в с к и,  $n$ -Semigroups with idempotents in which all  $\lambda$ -subsemigroups are left ideals, *Годишен Зборник на СРЛ*, кн. 7, 1974, 5—11.

*B. Trpenovši, P. Kržovski*

ON REDUCED  $\lambda$ -SEMIGROUPS

(Summary)

In this paper we give a description of the structure of reduced  $\lambda$ -2-semigroups introduced in (3). After the introduction of the elementary symmetric and nonsymmetric  $\lambda$ -2-subsemigroups we analyse the cases when two elementary  $\lambda$ -2-subsemigroups have in their intersection one or two elements which are not idempotents.