

## ЗА $n$ -МОДУЛИТЕ

Наум Целакоски

**1. Увод.** Во овој напис се разгледува едно обопштување на поимот модул. Имено, ако во дефиницијата на модул над даден прстен  $R$ , наместо комутативна група, се земе комутативна  $n$ -група, и притоа во другите услови се извршат соодветни измени, се добива едно обопштение на поимот модул, кое овде е наречено  $R$ - $n$ -модул.

Добро е познато дека секоја  $n$ -полугрупа може да се покрие со полу-група и дека покривката на секоја  $n$ -група е група; уште повеќе, ако  $n$ -групата е комутативна, тогаш и покривната група е комутативна.

Нека е  $A$  даден  $R$ - $n$ -модул. Покривката на  $n$ -групата  $A$  нека ја наречеме покривка и на  $R$ - $n$ -модулот  $A$ . Овде се покажува дека покривката на еден  $R$ - $n$ -модул во општ случај не е  $R$ -модул, туку еден систем близок со  $R$ -модулите, па е наречен  $\nu$ - $R$ -модул. Воведувајќи уште некои поими во врска со  $R$ - $n$ -модулите, во овој напис се разгледуваат некои врски меѓу  $n$ -модулите и бинарните модули што се добиваат на соодветен начин, а на крајот се дава една врска меѓу инјективните (проективните)  $n$ -модули и соодветните покривки.

**2.  $n$ -модули.** Нека е  $A$  комутативна  $n$ -група, чија  $n+1$ -арна операција е адитивно означена и нека е  $R$  асоцијативен прстен со единица  $1 (\neq 0)$ . Освен тоа, нека е дефинирано пресликување  $(r, a) \rightarrow ra$  од  $R \times A$  во  $A$  со следниве особини:

$$\begin{aligned}r(a_0 + a_1 + \dots + a_n) &= ra_0 + ra_1 + \dots + ra_n, \\(r_0 + r_1 + \dots + r_n)a &= r_0a + r_1a + \dots + r_na, \\(rs)a &= r(sa), \\1a &= a,\end{aligned}\tag{1}$$

за секои  $a_0, \dots, a_n, a \in A$  и секои  $r_0, \dots, r_n, r, s \in R$ . Тогаш велиме дека  $A$  е снабдена со  $R$ - $n$ -модулна структура, т.е. дека  $A$  е  $R$ - $n$ -модул. Понатаму, на место  $R$ - $n$ -модул ќе пишуваме накучо  $n$ -модул. (За  $n=1$  се добива 1-модул, а тоа е обичен  $R$ -модул.)

**Лема 1.** Нека е  $A$   $n$ -модул. Ако  $0$  е нула на прстенот  $R$ , тогаш  $0a$  е нула-елемент ( $=$  нула) во  $A$  за секој  $a \in A$ .

Доказ. Според второто равенство од (1) имаме:  $\underbrace{(o + \dots + o)}_{n+1} a =$   
 $= \underbrace{oa + \dots + oa}_{n+1}$ . Нека  $b \in A$  е произволен елемент и нека претпоставиме дека  
 е  $b + \underbrace{oa + \dots + oa}_n = c$ ; тогаш имаме:  
 $c + \underbrace{oa + \dots + oa}_n = b + \underbrace{oa + \dots + oa}_{n-1} + \underbrace{(oa + \dots + oa)}_{n+1} = b + \underbrace{oa + \dots + oa}_{n-1} + oa$ ,  
 т.е.  $c=b$ , што значи дека е  $b + \underbrace{oa + \dots + oa}_n = b$ . Според тоа,  $oa$  е неутрален  
 елемент во  $A$ .

Меѓутоа, можно е една  $n$ -група да нема неутрален елемент (в. на пр. Robinson [1], стр. 256). Од Лемата 1 следува дека:

*Комутиративната  $n$ -група  $A$  не може да се снабди со  $n$ -модулна структура за нејден прстен  $R$  ако таа нема неутрален елемент.*

Но, ако една  $n$ -група има неутрален елемент, тој не мора да биде единствен (в. на пр. Robinson [1], стр. 257). Во понатамошното излагање во овој напис ќе разгледуваме само  $n$ -групи кои имаат еден, и само еден неутрален елемент. Според тоа, одовде понатаму терминот  $n$ -модул се употребува само во потесна смисла, т.е. се разгледуваат само  $n$ -модули кои имаат само по една нула. Да забележиме дека, ако  $o$  е нулата на  $n$ -групата  $A$ , а  $r$  произволен елемент од  $R$ , и овде ќе биде  $ro=o$ .

Нека  $f$  е пресликување на  $n$ -модулот  $A$  во  $n$ -модулот  $A'$ . Ако е

$$f(a_0 + \dots + a_n) = f(a_0) + \dots + f(a_n), \quad f(ra) = rf(a) \quad (2)$$

за било кои  $a_0, \dots, a_n, a \in A$  и секој  $r \in R$ , тогаш  $f$  го викаме  $R$ - $n$ -хомоморфизам (или накусо,  $n$ -хомоморфизам) од  $A$  во  $A'$ .

Ако  $f: A \rightarrow A'$  и  $g: A' \rightarrow A''$  се  $n$ -хомоморфизми, тогаш и  $gf: A \rightarrow A''$  е  $n$ -хомоморфизам. Постапувајќи на наполно ист начин како во доказот на Лемата 1, се покажува дека: Ако  $o$  е нула во  $A$ , тогаш  $f(o)$  е нула во  $A'$ ; означувајќи ја нулата во  $A'$  исто така со  $o$ , можеме да пишуваме  $f(o)=o$ .

Секое непразно подмножество од  $n$ -модулот  $A$  кое и самото е  $n$ -модул во однос на истата  $n+1$ -арна операција се наречува  $n$ -подмодул од  $A$ . Лесно се увидува дека  $\text{Ker } f = \{a \in A; f(a)=o\}$  е  $n$ -подмодул од  $A$ , а  $\text{Im } f = \{a' \in A'; (\exists a \in A) f(a)=a'\}$  е  $n$ -подмодул од  $A'$ .

Нека е  $B$   $n$ -подмодул од  $n$ -модулот  $A$ . Множеството  $a+nB$  на сите „суми“ од облик  $a+b_1+\dots+b_n$ , за секоја  $n$ -торка  $b_1, \dots, b_n \in B$  и  $a \in A$ , се наречува лев комплекс на  $n$ -модулот  $A$  по  $n$ -подмодулот  $B$ . Аналогно се дефинира десен комплекс,  $nB+a$ . Бидејќи операцијата во  $A$  е комутативна, секој десен комплекс се совпаѓа со соодветниот лев комплекс, т.е.  $a+nB=nB+a$ . Потоа, бидејќи  $B$ , како  $n$ -подмодул, содржи  $o$  (нула), имаме:

$$a + \underbrace{o + \dots + o}_n = a, \quad \text{т.е. } a \in a+nB \quad \forall a \in A.$$

Ако  $a \in B$ , тогаш е  $a+nB=B$ . Навистина, за секоја  $n$ -торка  $b_1, \dots, b_n \in B$  и за секој  $a \in B$  имаме  $a+b_1+\dots+b_n = b \in B$ , па значи  $a+nB \subseteq B$ . Потоа, за секој  $a \in B$  имаме:  $a = a + \underbrace{0+\dots+0}_n \in a+nB$ , т.е.  $B \subseteq a+nB$ . Според тоа е  $a+nB=B$

за секој  $a \in B$ . Важи и обратното: ако е  $a+nB=B$ , тогаш  $a \in B$ .

**Лема 2.** Секој комплекс на  $n$ -модулој  $A$  ѝо  $n$ -подмодулој  $B$  е ојределен со било кој од своите елементи, т.е.

$$c \in a+nB \Rightarrow c+nB = a+nB.$$

**Доказ.** Нека  $c \in a+nB$ , т.е.  $c = a + b_1 + \dots + b_n$ ,  $b_i \in B$ . Тогаш, за било која  $n$ -торка  $b'_1, \dots, b'_n \in B$ , имаме

$$\begin{aligned} c+b'_1+\dots+b'_n &= (a+b_1+\dots+b_n)+b'_1+\dots+b'_n = \\ &= a+(b_1+\dots+b_n+b'_1)+b'_2+\dots+b'_n \in a+nB, \end{aligned}$$

т.е.  $c+nB \subseteq a+nB$ . За да ја докажеме обратната инклузија, ќе ставиме

$$c+(-b_1)+\dots+(-b_n)=d, \text{ т.е. } (a+b_1+\dots+b_n)+(-b_1)+\dots+(-b_n)=d,$$

каде што  $(-b_i)$  се спротивни елементи од  $b_i$ ,  $i=1, \dots, n$ . Тогаш за било која  $n$ -торка  $b''_1, \dots, b''_n \in B$  имаме

$$\begin{aligned} a+b''_1+\dots+b''_n &= \\ &= (a+[\underbrace{-b_1+0+\dots+0}_{n-1}+b_1]+\dots+[\underbrace{-b_n+0+\dots+0}_{n-1}+b_n]+b''_1+\dots+b''_n) \\ &= ((a+b_1+\dots+b_n)+(-b_1)+\dots+(-b_n))+\underbrace{0+\dots+0}_{n(n-1)}+b''_1+\dots+b''_n \\ &= (d+0+\dots+0)+b''_1+\dots+b''_n = d+b''_1+\dots+b''_n \\ &= (c+\underbrace{(-b_1)+\dots+(-b_n)}_{n(n-1)}+b''_1+\dots+b''_n) \\ &= c+[(b_1+\dots+b_n)+b''_1+\dots+b''_n] \in c+nB, \end{aligned}$$

т.е.  $a+nB \subseteq c+nB$ . Според тоа е  $c+nB=a+nB$ .

Од докажаното следува дека било кои два комплекса се или дисјунктни, или еднакви.

Нека е  $B$   $n$ -подмодул на  $n$ -модулот  $A$ . Да го означиме со  $A/B$  множеството од сите комплекси на  $n$ -модулот  $A$  по  $n$ -подмодулот  $B$ , т.е.

$$A/B = \{a+nB; a \in A\}.$$

Да дефинираме  $n+1$ -арна операција на  $A/B$  со

$$(a_0+nB)+(a_1+nB)+\dots+(a_n+nB)=(a_0+a_1+\dots+a_n)+nB, \quad (3)$$

за секоја  $n+1$ -торка  $a_0, a_1, \dots, a_n \in A$ , и множење на елементите од прстенот  $R$  со елементите од  $A/B$  со

$$r(a+nB) = ra+nB \quad (4)$$

за секој  $r \in R$ . Со вака дефинираните операции,  $A/B$  е  $n$ -модул, кој е наречен  *$n$ -фактормодул* на  $n$ -модулот  $A$  по  $n$ -подмодулот  $B$ .

Нека е  $f: A \rightarrow A'$   $n$ -хомоморфизам. Бидејќи  $\text{Ker } f$  и  $\text{Im } f$  се  $n$ -подмодули од  $A$  и  $A'$  соодветно,  $A/\text{Ker } f$  и  $A'/\text{Im } f$  се  $n$ -фактормодули.

За  $n$ -хомоморфизмот  $f: A \rightarrow A'$  велиме дека е  *$n$ -мономорфизам* ако  $f$  е инјекција, т.е.  $f(a) = f(b) \Rightarrow a = b$ , а  *$n$ -ејморфизам* ако  $f$  е сурјекција, т.е.  $(\forall a' \in A') (\exists a \in A) f(a) = a'$ . Како и за обичните  $R$ -хомоморфизми имаме:

**Лема 3.** Следниве твврдења за  $n$ -хомоморфизмот  $f: A \rightarrow A'$  се еквивалентни:

- (i)  $f$  е  $n$ -мономорфизам; (ii)  $f(a) = 0 \Rightarrow a = 0$ ; (iii)  $\text{Ker } f = 0$ .

Исто така:

**Лема 4.** За  $n$ -хомоморфизмот  $f: A \rightarrow A'$  следниве твврдења се еквивалентни:

- (i)  $f$  е  $n$ -ејморфизам; (ii)  $A' = \text{Im } f$ ; (iii)  $A/\text{Ker } f \cong A'$ .

Од секоја (бинарна) група може да се добие  $n$ -група со земање на  $n+1$  елемент наеднаш. Но, и обратно: ако е  $A$  комутативна  $n$ -група со единствен неутрален елемент  $o$ , може да се дефинира (бинарна) операција  $\hat{+}$  на  $A$  и да се претвори  $A$  во (бинарна) група. Да ставиме

$$a \hat{+} b = a + b + \underbrace{o + \dots + o}_{n-1}$$

за секој пар  $a, b \in A$ . Операцијата  $\hat{+}$  е комутативна и асоцијативна, ое неутрален елемент и за секој пар  $a, b \in A$ ,  $a \neq o$ , равенките  $a \hat{+} x = b$  и  $y \hat{+} a = b$  имаат решение  $x$  односно  $y$  во  $A$ . Според тоа,  $(A, \hat{+})$  е комутативна група, која по натаму ќе ја означуваме со  $\bar{A}$ .

Ако е  $A$   $n$ -модул, тогаш групата  $\bar{A}$ , која кореспондира на  $n$ -групата  $A$ , може да се снабди со  $R$ -модулна структура. Имено, за пресликувањето  $(r, a) \rightarrow ra$  од  $R \times A$  во  $A$  се исполнети условите  $r(a \hat{+} b) = ra \hat{+} rb$ ,  $(r+s)a = ra \hat{+} sa$ , како и  $(rs)a = r(sa)$  и  $1a = a$ . Значи, на секој  $n$ -модул  $A$  може да му се придружи (бинарен) модул  $\bar{A}$ .

Секој  $n$ -хомоморфизам  $f: A \rightarrow A'$  е и пресликување од  $\bar{A}$  во  $\bar{A}'$ . Бидејќи е

$$f(a \hat{+} b) = f(a + b + \underbrace{o + \dots + o}_{n-1}) = f(a) + f(b) + \underbrace{o + \dots + o}_{n-1} = f(a) \hat{+} f(b)$$

и  $f(ra) = rf(a)$ , за секој  $r \in R$  и  $a, b \in A$ , тогаш  $f: \bar{A} \rightarrow \bar{A}'$  е  $R$ -хомоморфизам.

Зборувајќи за класата  $\mathcal{M}_n$  од сите  $n$ -модули и нивните  $n$ -хомоморфизми можеме да зборуваме паралелно за класата  $\bar{\mathcal{M}}_n$  од сите оние модули и нивните

хомоморфизми коишто се добиени на гореописаниот начин. Притоа, секој  $n$ -хомоморфизам ( $n$ -епиморфизам)  $f: A \rightarrow A'$  е и хомоморфизам (епиморфизам) од  $\bar{A}$  во  $\bar{A}'$ , како и обратно.

Дефинирајќи  $n$ -проективност и  $n$ -инјективност на соодветен начин, т.е. како што се дефинираат овие поими во произволна категорија, имаме:

**Теорема 1.**  $n$ -модулот  $P$  е  $n$ -проективен ( $n$ -инјективен) ако, и само ако, модулот  $\bar{P}$  е проективен (инјективен).

**Доказ.** Доказот ќе го спроведеме само за проективност. Нека е  $P$   $n$ -проективен и нека го разгледаме дијаграмот

$$\begin{array}{ccc} & \bar{P} & \\ & \downarrow f & \\ \bar{B} & \xrightarrow{v} \bar{C} & \rightarrow 0, \end{array} \quad (D. 1)$$

каде што  $f$  е произволен хомоморфизам, а  $v$  е произволен епиморфизам. Ако го земеме за  $h: \bar{P} \rightarrow \bar{B}$  оној  $n$ -хомоморфизам  $h: P \rightarrow B$  кој го пополнува комутативно дијаграмот

$$\begin{array}{ccc} & P & \\ & \downarrow f & \\ B & \xrightarrow{v} C & \rightarrow 0, \end{array} \quad (D. 2)$$

тогаш е  $vh(x) = f(x)$  за секој  $x \in P$ , па значи  $\bar{P}$  е проективен.

Обратно, нека е  $\bar{P}$  проективен. Тогаш секој дијаграм од облик (D. 2) со  $n$ -хомоморфизам  $f: P \rightarrow C$  и произволен  $n$ -епиморфизам  $v: B \rightarrow C$  можеме да го пополниме комутативно со оној  $n$ -хомоморфизам  $h: P \rightarrow B$  кој, како хомоморфизам од  $\bar{P}$  во  $\bar{B}$ , го пополнува комутативно соодветниот дијаграм од облик (D. 1). Според тоа,  $P$  е  $n$ -проективен.

**3. Покривка на  $n$ -модул.** Нека  $S$  е  $n$ -полугрупа, во која операцијата е означена со  $[\cdot \cdot \cdot]$ , а  $F(\mathfrak{o})$  полугрупа слободно генерирана со множеството  $S$ . т.е.  $F$  е множеството од сите конечни низи  $a_1, a_2, \dots, a_i, a_\gamma \in S$ , на кое е дефинирана операцијата „ $\circ$ “ — суперпозиција на низи. Да дефинираме во  $F$  релација  $\varphi$  со:

$$\begin{aligned} a_1 a_2 \dots a_i \varphi b_1 b_2 \dots b_j & \iff \\ \text{постои низа } c_1, c_2, \dots, c_p \in S, \text{ така што е} & \\ a_1 = [c_1 \dots c_{k_1}], a_2 = [c_{k_1+1} \dots c_{k_2}], \dots, a_i = [\dots c_p], & \\ b_1 = [c_1 \dots c_{m_1}], b_2 = [c_{m_1+1} \dots c_{m_2}], \dots, b_j = [\dots c_p], & \end{aligned} \quad (5)$$

(при што се смета  $[x] = x$ ). Потоа да дефинираме во  $F$  релација  $\psi$ , која е транзитивно проширување на  $\varphi$ :

$$u \psi v \Leftrightarrow (\exists u_1, u_2, \dots, u_k \in F) u \varphi u_1, u_1 \varphi u_2, \dots, u_k \varphi v. \quad (6)$$

Релацијата  $\psi$  е конгруенција на  $F$ , па множеството  $F/\psi = T$ , во однос на операцијата „ $\circ$ “, дефинирана со:

$$x \circ y = z \text{ во } F \Leftrightarrow x \psi \circ y \psi = z \psi \text{ во } T \quad (7)$$

е полугрупа. Полугрупата  $T$  го содржи  $S$  како свое подмножество; секој елемент  $b \in T$  може да се напише како производ од облик:  $b = a_0 \circ a_1 \cdots \circ a_i$ ,  $a_i \in S$ ; за секоја  $n+1$ -торка  $a_0, a_1, \dots, a_n \in S$  важи равенството  $[a_0 a_1 \cdots a_n] = a_0 \circ a_1 \circ \cdots \circ a_n$ . Според тоа, полугрупата  $T$  е покривка на  $n$ -полугрупата  $S$ . Како што споменавме, за  $n$ -полугрупите и  $n$ -групите добро се познати следниве резултати (в. нпр. Post [1] и Чупона [1], [2]):

1°. Секоја  $n$ -полугрупа може да се покрие со полугрупа.

2°. Покривката на секоја  $n$ -група е група. Ако  $n$ -групата е комутиативна, њој ѝ е и покривката група е комутиативна.

Нека е  $A$   $n$ -модул (со една единствена нула), чија  $n+1$ -арна операција е адитивно означена. Според 1° и 2°, за  $n$ -групата  $A$  постои покривна комутиативна група. Оваа група — покривка на  $A$  — понатаму ќе ја означуваме со  $\tilde{A}$ . Да споменеме дека множеството  $A$  го сочинуваат сите „зборови“ од облик  $a_1 + a_2 + \cdots + a_i$ ,  $1 \leq i \leq n$ ,  $a_i \in A$ , т.е.

$$\tilde{A} = A \cup 2A \cup 3A \cup \cdots \cup nA,$$

при што е  $iA \cap jA = \emptyset$  за  $i \neq j$ . Операцијата на  $\tilde{A}$  ќе ја означуваме со „+“; ако  $\tilde{a} = a_1 + \cdots + a_i$  и  $\tilde{b} = b_1 + \cdots + b_j$  се произволни елементи од  $A$ , тогаш е

$$\begin{aligned} \tilde{a} + \tilde{b} &= a_1 + \cdots + a_i + b_1 + \cdots + b_j \text{ за } i+j \leq n \\ &= [a_1 + \cdots + a_i + b_1 + \cdots + b_{n-i+1}] + b_{n-i+2} + \cdots + b_j \text{ за } i+j > n. \end{aligned}$$

Нека е  $\tilde{a}$  произволен елемент во  $\tilde{A}$ ,  $\tilde{a} = a_1 + \cdots + a_i$ . Да дефинираме на  $A$  надворешно множење со елементите од  $R$  на следниов начин:

$$r\tilde{a} = r(a_1 + \cdots + a_i) = ra_1 + \cdots + ra_i, \quad r \in R. \quad (8)$$

Ќе покажеме дека ова множење е добро дефинирано. Нека е  $\tilde{a} = b_1 + \cdots + b_i$  друго претставување на елементот  $\tilde{a}$  во  $\tilde{A}$ ; тогаш е

$$a_1 + \cdots + a_i = b_1 + \cdots + b_i \Leftrightarrow a_1 \cdots a_i \psi b_1 \cdots b_i \quad (9)$$

Ако е  $a_1 \cdots a_i \varphi b_1 \cdots b_i$ , тогаш постои низа  $c_1, \dots, c_p \in A$  таква што е

$$\begin{aligned} a_1 &= [c_1 + \dots + c_j], \dots, a_i = [\dots + c_p], \\ b_1 &= [c_1 + \dots + c_m], \dots, b_i = [\dots + c_p]. \end{aligned} \quad (10)$$

(Притоа,  $[\dots]$  означува дека се извршува  $n+1$ -арната операција во  $A$ , па значи индексите, на пример  $j$  и  $m$ , се природни броеви од облик  $kn+1$ .)

$$\begin{aligned} ra_1 &= [rc_1 + \dots + rc_j], \dots, ra_i = [\dots + rc_p], \\ rb_1 &= [rc_1 + \dots + rc_m], \dots, rb_i = [\dots + rc_p], \end{aligned} \quad (11)$$

од каде што следува

$$(ra_1) \dots (ra_i) \varphi (rb_1) \dots (rb_i). \quad (12)$$

Според тоа, имаме:

$$a_1 \dots a_i \varphi c_{11} \dots c_{i1} \varphi \dots \varphi c_{1k} \dots c_{ik} \varphi b_1 \dots b_i, \quad (13)$$

па применувајќи го (12), добиваме

$$(ra_1) \dots (ra_i) \varphi (rc_{11}) \dots (rc_{i1}) \varphi \dots \varphi (rc_{1k}) \dots (rc_{ik}) \varphi (rb_1) \dots (rb_i),$$

т.е.  $(ra_1) \dots (ra_i) \psi (rb_1) \dots (rb_i)$ . Значи, множењето  $r\tilde{a}$  со (8) е добро дефинирано.

Да провериме сега дали абеловата група  $A$  со вака дефинираното надворешно множење станува  $R$ -модул.

Нека се  $\tilde{a} = a_1 + \dots + a_i$  и  $\tilde{b} = b_1 + \dots + b_j$  произволни елементи од  $\tilde{A}$ ; тогаш е  $\tilde{a} + \tilde{b} = a_1 + \dots + a_i + b_1 + \dots + b_j$ . Ако е  $i+j \leq n$ , тогаш, применувајќи го (8), имаме:

$$r(\tilde{a} + \tilde{b}) = ra_1 + \dots + ra_i + rb_1 + \dots + rb_j = r\tilde{a} + r\tilde{b}.$$

Ако е  $i+j > n$ , тогаш е  $\tilde{a} + \tilde{b} = [a_1 + \dots + a_i + b_1 + \dots + b_{n-i+1}] + b_{n-i+2} + \dots + b_j$ ,

па

$$\begin{aligned} r(\tilde{a} + \tilde{b}) &= r[a_1 + \dots + a_i + b_1 + \dots + b_{n-i+1}] + rb_{n-i+2} + \dots + rb_j = \\ &= ra_1 + \dots + ra_i + rb_1 + \dots + rb_j = \\ &= r\tilde{a} + r\tilde{b}. \end{aligned}$$

Значи, првото од равенствата (1) (за бинарен модул) е исполнето, а исполнети се и равенствата  $(rs)\tilde{a} = r(s\tilde{a})$  и  $1\tilde{a} = \tilde{a}$ . Останува да провериме дали важи,  $(r+s)\tilde{a} = r\tilde{a} + s\tilde{a}$ .

Нека е  $\tilde{a} = a_1 + \dots + a_\nu$  произволен елемент од  $\tilde{A}$  и  $r, s \in R$ ; имаме:

$$\begin{aligned}(r+s)\tilde{a} &= (r+s)a_1 + \dots + (r+s)a_\nu = (r+s+\underbrace{0+\dots+0}_{n-1})a_1 + \dots + (r+s+\underbrace{0+\dots+0}_{n-1})a_\nu \\ &= ra_1 + \dots + ra_\nu + sa_1 + \dots + sa_\nu + (n-1)oa_1 + \dots + (n-1)oa_\nu \\ &= r\tilde{a} + s\tilde{a} + \nu(n-1)o.\end{aligned}$$

Бидејќи  $\nu(n-1)o$  во општ случај не е нула во  $\tilde{A}$ , имаме  $(r+s)\tilde{a} \neq r\tilde{a} + s\tilde{a}$ , т.е. вториот од условите (1) (за бинарен модул) не е исполнет. (Дека е  $(r+s)\tilde{a} \neq r\tilde{a} + s\tilde{a}$  се гледа и по тоа што  $(r+s)\tilde{a} \in \nu A$ , додека  $r\tilde{a} + s\tilde{a} \in 2\nu A$ , а  $2\nu A \cap \nu A = \emptyset$  за секој  $\nu \neq n$ .) Според тоа:

**Теорема 2.** *Покривката на  $n$ -модул не е модул.*

Во горната проверка видовме дека  $(r+s)\tilde{a}$  битно зависи од низата  $\tilde{a} = a_1 + \dots + a_\nu$ , поточно од неговата должина  $\nu$ . Да ставиме

$$\nu(n-1)o = \nu(\tilde{a}).$$

Сега, ако покрај првиот, третиот и четвртиот од условите (1) (за бинарни модули) наместо вториот го поставиме условот

$$(r+s)\tilde{a} = r\tilde{a} + s\tilde{a} + \nu(\tilde{a}), \quad (14)$$

$\tilde{A}$  би бил некој систем близок на  $R$ -модулите; да го наречеме  $\nu R$ -модул. Во тој случај може да се рече дека покривката на секој  $n$ -модул е  $\nu R$ -модул.

Нека е  $f: A \rightarrow A'$   $n$ -хомоморфизам. Ке дефинираме пресликување  $f$  од  $\nu R$ -модулот  $\tilde{A}$  — покривката на  $n$ -модулот  $A$ , во  $\nu R$ -модулот  $\tilde{A}'$  — покривката на  $n$ -модулот  $A'$ , на следниов начин:

$$f(\tilde{a}) = f(a_1 + \dots + a_i) \stackrel{Df}{=} f(a_1) + \dots + f(a_i), \quad (15)$$

за секој  $\tilde{a} \in \tilde{A}$  ( $\tilde{a} = a_1 + \dots + a_i$ ,  $a_i \in A$ ). Да покажеме дека ова пресликување е добро дефинирано. Нека е  $\tilde{a} \in \tilde{A}$  претставен на друг начин:  $\tilde{a} = b_1 + \dots + b_i$ ,  $b_i \in A$ ; тогаш ќе го имаме (9), па според (10), односно (13), добиваме

$$f(a_1) = [f(c_1) + \dots + f(c_j)], \dots, f(a_i) = [\dots + f(c_p)],$$

$$\dots f(b_1) = [f(c_1) + \dots + f(c_m)], \dots, f(b_i) = [\dots + f(c_p)],$$

од каде што следува

$$f(a_1) \dots f(a_i) \varphi f(b_1) \dots f(b_i), \quad (16)$$

односно

$$\begin{aligned}f(a_1) \dots f(a_i) \varphi f(c_{11}) \dots f(c_{i1}) \varphi \dots \\ \dots \varphi f(c_{1k}) \dots f(c_{ik}) \varphi f(b_1) \dots f(b_i),\end{aligned}$$



од каде што пак, применувајќи го (16), следува:

$$f(a_1) \cdots f(a_i) \psi f(b_1) \cdots f(b_j).$$

Од последново следува дека пресликувањето  $\tilde{f}$  со (15) е добро дефинирано. Нека  $\tilde{a}, \tilde{b} \in \tilde{A}$ ,  $\tilde{a} = a_1 + \cdots + a_i$ ,  $\tilde{b} = b_1 + \cdots + b_j$ . Ако е  $i+j \leq n$ , тогаш

$$\begin{aligned} f(\tilde{a} + \tilde{b}) &= f(a_1 + \cdots + a_i + b_1 + \cdots + b_j) = && \text{според (15)} \\ &= f(a_1) + \cdots + f(a_i) + f(b_1) + \cdots + f(b_j) \\ &= f(\tilde{a}) + f(\tilde{b}), \end{aligned}$$

а ако е  $i+j > n$ , тогаш е

$$\begin{aligned} \tilde{f}(\tilde{a} + \tilde{b}) &= f([a_1 + \cdots + a_i + b_1 + \cdots + b_{n-i+1}] + b_{n-i+2} + \cdots + b_j) \\ &= f(a_1 + \cdots + a_i + b_1 + \cdots + b_{n-i+1} + f(b_{n-i+2}) + \cdots + f(b_j)) \\ &= f(a_1) + \cdots + f(a_i) + f(b_1) + \cdots + f(b_j) \\ &= \tilde{f}(\tilde{a}) + \tilde{f}(\tilde{b}); \end{aligned}$$

потоа, за секој  $r \in R$  имаме

$$\begin{aligned} \tilde{f}(r\tilde{a}) &= f(ra_1 + \cdots + ra_i) = f(ra_1) + \cdots + f(ra_i) \\ &= rf(a_1) + \cdots + rf(a_i) = r(f(a_1) + \cdots + f(a_i)) \\ &= r\tilde{f}(\tilde{a}). \end{aligned}$$

Според тоа, пресликувањето  $\tilde{f}: \tilde{A} \rightarrow \tilde{A}'$  е  $R$ -хомоморфизам. Но, бидејќи  $\tilde{f}$  е хомоморфизам на  $\nu R$ -модули, понатаму за  $f$  ќе велиме дека е  $\nu R$ -хомоморфизам. Значи, на секој  $n$ -хомоморфизам  $f: A \rightarrow A'$  може да му се придружи  $\nu R$ -хомоморфизмот  $\tilde{f}: \tilde{A} \rightarrow \tilde{A}'$  на соодветните покривачи; тој претставува „продолжение“ на  $n$ -хомоморфизмот  $f$ , а исто така може да се смета дека  $f$  е рестрикција од  $\tilde{f}$  на  $A$ ,  $\tilde{f}|_A = f$ .

Сега, паралелно со класата  $n$ -модули можеме да ја разгледаваме класата на нивните покривачи (т.е.  $\nu R$ -модулите), и со класата од  $n$ -хомоморфизми — класата на нивните продолженија (т.е.  $\nu R$ -хомоморфизмите).

Да забележиме дека неутралниот елемент (нулата) на групата  $\tilde{A}$ , кој е означен со  $\hat{o}$ , е елемент од  $nA$ , т.е.  $\hat{o} = \underbrace{o + \cdots + o}_n$ , каде што  $o$  е нулата на  $n$ -групата  $A$ .

Нека е  $f: A \rightarrow A'$   $n$ -хомоморфизам и  $\tilde{f}: \tilde{A} \rightarrow \tilde{A}'$  неговото продолжение. Означувајќи ја нулата во  $\tilde{A}'$  исто така со  $\hat{o}$ , нека е  $f(\tilde{a}) = \hat{o}$ ,  $\tilde{a} = a_1 + \cdots + a_i$ . Тогаш е  $\hat{o} = f(\tilde{a}) = f(a_1) + \cdots + f(a_i)$ , па бидејќи е  $\hat{o} = \underbrace{o + \cdots + o}_n = no$ , т.е.  $\hat{o} \in nA'$ ,

тогаш  $f(a_1) + \dots + f(a_i) \in nA'$ , а тоа значи дека има  $n$  членови  $f(a_\gamma)$ , т.е. мора да биде  $i=n$ . Според тоа:

$$\tilde{f}(\tilde{a}) = \delta \Rightarrow \tilde{a} \in nA, \text{ т.е. } \tilde{a} = a_1 + \dots + a_n. \quad (17)$$

**Лема 5.**  $n$ -хомоморфизмот  $f: A \rightarrow A'$  е  $n$ -мономорфизам *штогаши*, и само *штогаши*, кога  $\tilde{f}: \tilde{A} \rightarrow \tilde{A}'$  е  $\forall R$ -мономорфизам.

**Доказ.** Нека  $f: A \rightarrow A'$  е  $n$ -мономорфизам и  $f(\tilde{a}) = \delta$ ; според (17) имаме  $\tilde{a} = a_1 + \dots + a_n$ ,  $a_\gamma \in A$ , па е  $\delta = \tilde{f}(\tilde{a}) = f(a_1) + \dots + f(a_n)$ . Потоа, нека е  $a_0 \in A$  произволен. Тогаш е

$$f(a_0 + a_1 + \dots + a_n) = f(a_0) + f(a_1) + \dots + f(a_n) = f(a_0) + \delta = f(a_0),$$

па според дефиницијата на  $n$ -мономорфизам, т.е. од  $f(a) = f(b) \Rightarrow a = b$ , добиваме  $a_0 + a_1 + \dots + a_n = a_0$ , од каде што следува  $a_1 + \dots + a_n = \delta$ . Значи, ако  $f$  е  $n$ -мономорфизам, тогаш  $\tilde{f}(\tilde{a}) = \delta$  повлекува  $\tilde{a} = \delta$ , па според Лемата 3,  $\tilde{f}$  е мономорфизам.

Обратно, нека  $\tilde{f}$  е мономорфизам и  $f(a) = 0$ . Бидејќи  $a \in A \subseteq \tilde{A}$  и  $f = \tilde{f}|_A$ , имаме  $0 = f(a) = \tilde{f}|_A(a) \Rightarrow a = 0$ , т.е.  $f$  е  $n$ -мономорфизам.

**Лема 6.**  $n$ -хомоморфизмот  $f: A \rightarrow A'$  е  $n$ -епиморфизам ако, и само ако,  $f: \tilde{A} \rightarrow \tilde{A}'$  е  $\forall R$ -епиморфизам.

**Доказ.** Нека  $f$  е  $n$ -епиморфизам и  $\tilde{a}'$  произволен елемент од  $\tilde{A}'$ . Тогаш е  $\tilde{a}' = a'_1 + \dots + a'_i = f(a_1) + \dots + f(a_i) = \tilde{f}(\tilde{a})$ , каде што е  $\tilde{a} = a_1 + \dots + a_i$ ,  $a_\gamma \in A$  и  $a'_\gamma \in A'$ . Според тоа,  $\tilde{f}$  е епиморфизам.

Обратно, нека е  $\tilde{f}$  епиморфизам и  $a'$  произволен елемент во  $A'$ . Бидејќи е  $A' \subseteq \tilde{A}'$ , тогаш  $a' \in \tilde{A}'$ , а бидејќи  $\tilde{f}$  е епиморфизам, постои  $\tilde{a} \in \tilde{A}$  таков што е  $f(\tilde{a}) = a'$ . Да покажеме дека  $a \in A$ . Бидејќи  $\tilde{a} \in \tilde{A}$ , тој може да се претстави во обликот  $\tilde{a} = a_1 + \dots + a_i$ ,  $a_\gamma \in A$ . Имаме

$$a' = \tilde{f}(\tilde{a}) = \tilde{f}(a_1 + \dots + a_i) = f(a_1) + \dots + f(a_i) = a'_1 + \dots + a'_i,$$

па значи  $a'_1 + \dots + a'_i$  е „возможен збир“ во  $A'$ , т.е.  $i = kn + 1$ . Меѓутоа, бидејќи  $i$  не е поголем од  $n$ , ќе мора да биде  $k = 0$ , па значи  $i = 1$ . Според тоа,  $a \in A$  и  $f: A \rightarrow A'$  (како рестрикција на  $\forall R$ -епиморфизмот  $\tilde{f}$  на  $A$ ) е  $n$ -епиморфизам.

Сега ќе дадеме една врска меѓу проективен  $n$ -модул и неговата покривка, како и меѓу инјективен  $n$ -модул и соодветниот  $\forall R$ -модул.

**Теорема 3.** Покривката  $\tilde{P}$  на  $n$ -модулот  $P$  е *проективна* (односно *инјективна*) *штогаши*, и само *штогаши*, кога  $P$  е *n*-*проективен* (односно *n*-*инјективен*).

Доказ. Нека е  $n$ -модулот  $P$   $n$ -проективен и нека го разгледаме дијаграмот

$$\begin{array}{ccc} & \tilde{P} & \tilde{f} \\ & \tilde{v} \downarrow & \\ \tilde{B} & \rightarrow & \tilde{C} \rightarrow 0, \end{array} \quad (D. 3)$$

каде што  $\tilde{v}$  е произволен  $\nu R$ -епиморфизам и  $\tilde{f}$  е било кој  $\nu R$ -хомоморфизам. Потоа, нека е  $\tilde{x} = x_1 + \dots + x_i$  произволен елемент од  $\tilde{P}$ . Тогаш, имајќи предвид дека дијаграмот (D. 2) може комутативно да се пополни со  $n$ -хомоморфизмот  $h: P \rightarrow B$ , т.е.  $f = \nu h$ , дијаграмот (D. 3) можеме комутативно да го пополниме со  $\nu R$ -хомоморфизмот  $\tilde{h}: \tilde{P} \rightarrow \tilde{B}$ , кој претставува продолжение на  $n$ -хомоморфизмот  $h$ . Навистина

$$\begin{aligned} \tilde{v}\tilde{h}(x) &= \tilde{v}(h(x_1) + \dots + h(x_i)) = \nu h(x_1) + \dots + \nu h(x_i) = \\ &= f(x_1) + f(x_2) + \dots + f(x_i) = \tilde{f}(\tilde{x}) \quad (\tilde{x} \in \tilde{P}). \end{aligned}$$

Значи,  $\tilde{P}$  е  $\nu R$ -проективен.

Обратно, нека е  $\tilde{P}$  проективен и нека го разгледаме дијаграмот од облик (D. 2) со произволен  $n$ -епиморфизам  $\nu: B \rightarrow C$  и произволен  $n$ -хомоморфизам  $f: P \rightarrow C$ . Бидејќи дијаграмот на соодветните покривки од облик (D. 3) може комутативно да се пополни со  $\nu R$ -хомоморфизам  $\tilde{h}: \tilde{P} \rightarrow \tilde{B}$ , т.е.  $\tilde{f} = \tilde{v}\tilde{h}$ , дијаграмот (D. 2) може да се пополни комутативно ако се земе  $n$ -хомоморфизмот  $h: P \rightarrow B$ , којшто претставува рестрикција на  $\nu R$ -хомоморфизмот  $\tilde{h}$  на  $P$ . Според тоа,  $P$  е  $n$ -проективен.

#### ЛИТЕРАТУРА

- Маклејн С., Гомология. Изд. „Мир“, Москва 1966, стр. 543.  
 Post E. L., Polyadic groups. Trans. Amer. Math. Soc., 48 (1940), 208—350.  
 Robinson D. W.,  $n$ -Groups with identity elements. Math. Magazin, 31 (1958), № 5. 255—258.  
 Чупона Г., [1] За асоцијативните конгруенции. Билтен ДМФ Македонија, 13 (1962), 5—12.  
 [2] За  $[m, n]$ -прстените. Билтен ДМФ Македонија 16 (1965), 5—10.

ON  $n$ -MODULES

## Summary

Let  $R$  be an associative ring with identity  $1 (\neq 0)$ , let  $A$  be an abelian group and  $M$  an abelian  $n$ -group (i.e. in  $M$  is defined an  $(n+1)$ -ary commutative and associative operation  $*$ :  $(x_0, \dots, x_n) \rightarrow *x_0 \dots x_n$  on  $M$ , such that  $(\forall a_1, \dots, a_n, b \in M) (\exists x \in M) *xa_1 \dots a_n = b$ ).  $A$  is said to be a  $\nu R$ -module, if there are defined two mappings  $\nu: a \rightarrow \nu(a)$  and  $\xi: (r, a) \rightarrow ra$  ( $\nu: A \rightarrow A$ ,  $\xi: R \times A \rightarrow A$ ), such that:

$$1a = a, (rs)a = r(sa), r(a+b) = ra + rb, (r+s)a = ra + sa + \nu(a), \quad (1^*)$$

for every  $r, s \in R$ ,  $a, b \in A$ .

$M$  is said to be an  $R$ - $n$ -module, if there is defined a mapping  $\xi: R \times M \rightarrow M$  such that the first two of the equations  $(1^*)$  hold when  $a \in M$  and

$$r(*a_0 \dots a_n) = *(ra_0) \dots (ra_n), \quad \left( \sum_{i=0}^n r_i \right) a = *(r_0 a) \dots (r_n a)$$

for every  $r, r_i \in R, a, a_i \in M$ .

The notions of homomorphism, injectivity and projectivity can be introduced in an obvious way.

**THEOREM.** Let  $M$  be an  $R$ - $n$ -module.

(i) There exists a zero in  $M(*)$ , i.e. an element  $o$ , such that  $*xo \dots o = x$  for every  $x \in M$ . Further on it is supposed that there exists only one zero.

(ii) If a binary operation „+” is defined with

$$x + y = *xyo \dots o,$$

then an abelian group  $M(+)$  is obtained, where  $M$  is an  $R$ -module, i.e. a  $\nu R$ -module with  $\nu(a) = o$  for every  $a \in M$ . Denote this module by  $\bar{M}$ .

(iii) Let  $\tilde{M}(+)$  be the free covering of the  $n$ -group  $M(*)$  (that is:  $M$  is a generating set of  $\tilde{M}$ ;  $*x_0 \dots x_n = x_0 + \dots + x_n$  in  $\tilde{M}$ ; every group  $G(+)$  with these properties is a homomorphic image of  $\tilde{M}(+)$ ). If  $a = a_1 + \dots + a_\nu \in \tilde{M}$ ,  $a_i \in M$ , and if  $ra$  is defined by

$$ra = ra_1 + \dots + ra_\nu$$

then  $M$  is a  $\nu R$ -module, where  $\nu(a) = \nu(n-1)o$  for every  $a \in \tilde{M}$ . (Note that the „zero” in  $\tilde{M}$  is  $\hat{o} = no$ , where  $o$  is the zero in  $M$ .)

(iv)  $M$  is injective (projective) if and only if one of the modules  $\bar{M}$ ,  $\tilde{M}$  is injective (projective).