

УДК 512.53

**А. А. Барковська;**

**В. Д. Дереч,** канд. фіз.-м. наук, доц.

## ПРО ІЗОТОННІ БІЄКТИВНІ ПЕРЕТВОРЕННЯ НАПІВРЕШІТКИ

*Знайдено необхідні і достатні умови, за яких ізотонне бієктивне перетворення напіврешітки є автоморфізмом.*

### Вступ

Одним з основних бінарних відношень, які вивчаються в математиці є відношення порядку (або часткового порядку). Звичайний порядок на будь-якій числовій множині, відношення включення між множинами довільної природи є важливими прикладами цього відношення. В сучасній математиці є цілі галузі (наприклад — теорія решіток і теорія напіврешіток), в яких вивчають певного типу впорядкованих множин. Зазначимо, що теорія решіток [1, 2] так чи інакше використовується в усіх розділах сучасної математики. В цій роботі вивчаються ізотонні бієкції напіврешітки. Зокрема (і це є основним результатом статті) знаходимо необхідні і достатні умови для того щоб ізотонна бієкція напіврешітки була автоморфізмом.

### Термінологія і основні означення

Бінарне відношення  $\omega$  на множині  $A$  називається порядком, якщо воно:

- 1) рефлексивне, тобто для будь-якого  $x \in A$   $\langle x, x \rangle \in \omega$ ;
- 2) транзитивне, тобто з умови  $\langle x, y \rangle \in \omega$  і  $\langle y, z \rangle \in \omega$  випливає  $\langle x, z \rangle \in \omega$ ;
- 3) антисиметричне, тобто з умови  $\langle x, y \rangle \in \omega$  і  $\langle y, x \rangle \in \omega$  випливає  $x = y$ .

Множина називається впорядкованою, якщо на ній визначено відношення порядку.

Зауваження: Частіше за все порядок на впорядкованій множині традиційно позначається через  $\leq$ , хоча далеко не завжди мова йде про звичайний порядок на числових множинах.

Якщо  $x \not\leq y$  і  $y \not\leq x$ , то цей факт позначають  $x \parallel y$ .

Далі, напівгрупа  $S$  називається напіврешіткою, якщо вона комутативна (тобто для будь-яких  $x, y \in S$  має місце тотожність  $xy = yx$ ) і кожний її елемент є ідемпотентом (тобто для будь-якого  $x \in S$  виконується рівність  $x^2 = x$ ). Використовуючи бінарну операцію, на напіврешітці  $S$  можна визначити стабільний порядок. А саме: нехай за означенням  $x \leq y$  тоді і лише тоді, коли  $xy = x$ . Легко перевірити, що бінарне відношення  $\leq$  є стабільним порядком на множині  $S$ . Слід також зазначити, що для будь-яких  $x, y \in S$   $xy = \inf\{x, y\}$  (де  $\inf\{x, y\}$  стандартне позначення точної нижньої межі множини  $\{x, y\}$ ). Крім того, щойно визначений порядок на напіврешітці  $S$  є стабільним, тобто, з умови  $x \leq y$  випливає  $xz \leq yz$  для будь-якого  $z \in S$ .

Далі, якщо  $f$  — функція, то через  $dom(f)$  і  $im(f)$  позначаємо відповідно область визначення і множину значень функції  $f$ . Функцію  $f: A \rightarrow B$  називають сюр'єкцією, якщо  $dom(f) = A$  і для будь-якого  $b \in B$  існує елемент  $a \in A$  такий, що  $f(a) = b$ . Функцію  $f$  називають ін'єкцією, якщо для будь-яких  $x, y \in dom(f)$  виконується імплікація:  $x \neq y \Rightarrow f(x) \neq f(y)$ . Якщо функція є одночасно ін'єкцією і сюр'єкцією, то вона називається бієкцією.

Нехай тепер  $(A; \leq)$  і  $(B; \leq^*)$  дві впорядковані множини. Функцію  $f: A \rightarrow B$  називають ізотонною (або монотонною), якщо з умови  $x \leq y$  випливає  $f(x) \leq^* f(y)$ .

Бієктивне перетворення  $f$  напіврешітки  $S$  називають автоморфізмом, якщо для будь-яких

$x, y \in S$  має місце тотожність  $f(xy) = f(x)f(y)$ . Групу всіх автоморфізмів напіврешітки  $S$  стандартно позначають через  $Aut(S)$ .

Всі інші необхідні поняття з теорії напівгруп і теорії напіврешіток можна знайти в [1] і [2].

### Ізотонна бієкція нескінченної напіврешітки

Спочатку наведемо один (відомий) актуальний для нас приклад. Нехай  $A = \{a_0, a_1, a_2\}$  і  $B = \{b_0, b_1, b_2\}$  дві триелементні множини. На цих множинах визначимо порядок. Порядок на множині  $A$  визначається так:  $a_0 < a_1, a_0 < a_2$  і  $a_1 \parallel a_2$ . На множині  $B$  визначимо лінійний порядок. А саме:  $b_0 < b_1 < b_2$ . Легко перевірити, що відносно визначених порядків  $A$  і  $B$  стають напіврешітками. Визначимо бієкцію  $f : A \rightarrow B$  так:  $f(a_0) = b_0, f(a_1) = b_2, f(a_2) = b_1$ . Легко перевірити, що функція  $f$  є ізотонною бієкцією. Але обернена функція  $f^{-1} : B \rightarrow A$  не буде ізотонною. Дійсно,  $b_1 < b_2$  але ж  $f^{-1}(b_1) = a_2, f^{-1}(b_2) = a_1$ , отже,  $f^{-1}(b_1) \parallel f^{-1}(b_2)$ .

Нехай тепер  $S$  — довільна напіврешітка,  $f$  — ізотонне перетворення напіврешітки  $S$ . Природним чином виникають два питання:

Чи буде  $f^{-1}$  ізотонним перетворенням напіврешітки  $S$ ?

Чи буде  $f^{-1}$  автоморфізмом напіврешітки  $S$ ?

Як з'ясовано в цій статті відповіді на обидва ці питання суттєво залежать від того скінченна чи нескінченна напіврешітка  $S$ . Для нескінченної напіврешітки (взагалі кажучи) відповідь негативна (і це в подальшому ми покажемо на прикладі). Для скінченного ж випадку відповідь позитивна (див. формулювання теореми).

Отже, наведемо приклад нескінченної напіврешітки, на якій можна задати ізотонну бієкцію  $f$  таку, що  $f^{-1}$  не буде ані ізотонним перетворенням ані автоморфізмом напіврешітки.

Нехай  $S = \{0\} \cup \{a_1, a_2, a_3, \dots, a_n, \dots\} \cup \{b_3, b_6, b_9, \dots, b_{3n}, \dots\}$ , де  $n \in \mathbb{N}$ .

Причому  $\{0\} \notin \{a_1, a_2, a_3, \dots, a_n, \dots\} \cup \{b_3, b_6, b_9, \dots, b_{3n}, \dots\}$  і  $\{a_1, a_2, a_3, \dots, a_n, \dots\} \cap \{b_3, b_6, b_9, \dots, b_{3n}, \dots\} = \emptyset$ . Визначимо бінарну операцію на множині  $S$  таким чином:

1. Для будь-якого  $x \in S$   $x^2 = x$  і  $0 \cdot x = x \cdot 0 = 0$ ;
2.  $a_i \cdot a_j = a_j \cdot a_i = 0$ , якщо  $i \neq j$ ;
3.  $b_{3i} \cdot b_{3j} = b_{3j} \cdot b_{3i} = 0$ , якщо  $i \neq j$ ;
4.  $a_{3n} \cdot b_{3n} = b_{3n} \cdot a_{3n} = a_{3n}$  для будь-якого  $n \in \mathbb{N}$ ;
5.  $a_j \cdot b_{3n} = b_{3n} \cdot a_j = 0, a_{3n}$ , якщо  $j \neq 3n$ .

Проста рутинна перевірка показує — щойно введена операція має властивості асоціативності, комутативності і ідемпотентності. Тобто множина  $S$  відносно цієї операції є напіврешіткою.

Визначимо перетворення  $f$  на напіврешітці  $S$  таким чином:

$f(0) = 0; f(a_1) = a_3, f(a_2) = b_3; f(a_{3n}) = a_{3n+3}; f(b_{3n}) = b_{3n+3}$ . Якщо  $k \geq 4$  і  $k \neq 3m$ , то  $f(a_k) = a_{k-3}$ . Легко перевірити, що перетворення  $f$  є бієктивним. Покажемо тепер, що бієкція  $f$  є ізотонною. Якщо  $0 < x$ , то  $f(0) = 0 < f(x)$ . Якщо ж  $a_{3n} < b_{3n}$ , то  $f(a_{3n}) = a_{3n+3} < b_{3n+3} = f(b_{3n})$ . Отже, бієкція  $f$  є ізотонною. Тепер розглянемо бієкцію  $f^{-1}$  (тут через  $f^{-1}$  ми позначаємо функцію обернену до  $f$ ). Покажемо, що вона не є ізотонною і, отже, не є автоморфізмом напіврешітки  $S$ . Дійсно,  $a_3 < b_3$ , але  $f^{-1}(a_3) \parallel f^{-1}(b_3)$ , оскільки  $f^{-1}(a_3) = a_1$  і  $f^{-1}(b_3) = a_2$ . Таким чином, ми сконструювали напіврешітку і задали на ній ізотонну бієкцію  $f$  таку, що  $f^{-1}$  не є ізотонною. Зазначимо, що при цьому ми суттєво скористалися нескінченністю напіврешітки. Ситуація кардинально міняється, якщо розглядати скінченні напіврешітки.

### Ізотонна бієкція на скінченній напіврешітці

Основним результатом статті є теорема.

**Теорема.** Для бієктивного перетворення  $f$  скінченної напіврешітки  $S$  такі умови еквівалентні:

1.  $f$  — ізотонне перетворення;
2.  $f^{-1}$  — ізотонне перетворення;
3.  $f \in \text{Aut}(S)$ ;
4. для будь-якого ідеалу  $A$  напіврешітки  $S$   $f(A)$  теж є ідеалом.

*Доведення.* Спочатку обґрунтуємо імплікацію  $1 \Rightarrow 2$ . Припустимо протилежне, тобто бієкція  $f^{-1}$  не є ізотонною. Тоді знайдеться пара  $a < b$  така, що  $f^{-1}(a) > f^{-1}(b)$  або  $f^{-1}(a) \parallel f^{-1}(b)$ . Припустимо, що  $f^{-1}(a) > f^{-1}(b)$ , тоді існують елементи  $x$  і  $y$  такі, що  $f(x) = a$  і  $f(y) = b$ . Тоді  $x = f^{-1}(f(x)) \gg f^{-1}(f(y)) = y > f^{-1}(f(y)) = y$ , тобто  $x > y$ . Оскільки  $a < b$ , то  $f(x) < f(y)$ . А це суперечить ізотонності бієкції  $f$ . Тепер припустимо, що  $f^{-1}(a) \parallel f^{-1}(b)$ . Отже, маємо  $x \parallel y$  і  $f(x) < f(y)$ .

Розглянемо можливі випадки.

*1-й випадок.*  $f(x) = x$ .

Оскільки за умови напіврешітка  $S$  є скінченною, то послідовність  $f(y), f^2(y), \dots, f^n(y), \dots$  теж є скінченною. Це означає, що існують відмінні між собою натуральні числа  $m$  і  $k$  (нехай для конкретності  $m > k$ ) такі, що  $f^m(y) = f^k(y)$ , тоді  $f^{m-k}(y) = y$ . Отже,  $x < f(y)$ , то  $f^{m-k}(x) < f^{m-k}(y)$ . Звідси  $x < y$ . Суперечність.

*2-й випадок.*  $f(y) = y$ .

Аналогічно попередньому випадку дійдемо до суперечності.

*3-й випадок.*  $f(x) \neq x$  і  $f(y) \neq y$ .

Оскільки послідовності  $f(y), f^2(y), \dots, f^n(y), \dots$  і  $f(x), f^2(x), \dots, f^n(x), \dots$  є скінченними, то знайдуться натуральні числа  $t, m$  такі, що  $f^t(y) = y$  і  $f^m(x) = x$ . Тоді  $y = f^{tm}(y) = f^{tm}(x) = x$ . Суперечність. Імплікацію  $1 \Rightarrow 2$  доведено.

Імплікація  $2 \Rightarrow 1$  доводиться аналогічно. Таким чином,  $1 \Leftrightarrow 2$ .

Доведемо тепер імплікацію  $1 \Rightarrow 3$ .

Оскільки  $xy \leq x$  і  $xy \leq y$ , то  $f(xy) \leq f(x)$  і  $f(xy) \leq f(y)$ . З двох останніх нерівностей випливає нерівність

$$f(xy) \leq f(x)f(y). \tag{1}$$

Оскільки бієкція  $f^{-1}$  є ізотонною, то з (1) випливає

$$xy \leq f^{-1}(f(x)f(y)). \tag{2}$$

Далі,  $f(x)f(y) \leq f(x)$  і  $f(x)f(y) \leq f(y)$ . Звідки  $f^{-1}(f(x)f(y)) \leq x$  і  $f^{-1}(f(x)f(y)) \leq y$ .

З останніх двох нерівностей випливає:

$$f^{-1}(f(x)f(y)) \leq xy. \tag{3}$$

З (2) і (3) маємо  $f^{-1}(f(x)f(y)) = xy$ . Звідки  $f(xy) = f(x)f(y)$ . Тобто  $f \in \text{Aut}(S)$ .

Тепер обґрунтуємо імплікацію  $3 \Rightarrow 1$ . Нехай  $f \in \text{Aut}(S)$ . Якщо  $x \leq y$ , то  $xy = x$ . З останньої рівності отримаємо  $f(x)f(y) = f(xy) = f(x)$ . Отже,  $f(x) \leq f(y)$ . Тобто  $f$  — ізотонна бієкція. Таким чином, ми показали попарну еквівалентність умов 1, 2, 3.

Обґрунтуємо тепер імплікацію  $4 \Rightarrow 1$ .

Позначимо через  $I(S)$  решітку ідеалів напіврешітки  $S$ . Добре відомо, що для будь-яких  $A, B \in I(S)$   $\sup\{A, B\} = A \cup B$  і  $\inf\{A, B\} = A \cap B$ . Бієкція  $f$  визначає на решітці  $I(S)$  автоморфізм. А саме — для будь якого  $A \in I(S)$  встановлюємо відповідність:  $A \mapsto f(A)$ . Легко перевірити, що при автоморфізмі решітки образом нерозкладного в об'єднання елемента є нерозкладний в об'єднання елемент. Відомо, що в решітці  $I(S)$  нерозкладними в об'єднання є в точності головні ідеали, тобто ідеали виду  $cS$ . Отже, для будь-якого  $x \in S$  існує елемент  $a \in S$  такий, що  $f(xS) = aS$ . Іншими словами образом головного ідеалу є головний ідеал. Покажемо, що  $f(x) = a$ . Припустимо протилежне, тобто  $f(x) < a$ . Позначимо  $f(x)$  через  $b$ . Отже, за припущенням

$$b < a. \tag{4}$$

Далі, існує елемент  $y \in xS$  такий, що  $f(y) = a$ . Оскільки  $y \leq x$ , то  $yS \subseteq xS$ . Звідки  $f(yS) \subseteq f(xS)$ . Нехай  $f(yS) = cS$ . Тоді

$$cS \subseteq aS. \tag{5}$$

Далі,  $a = f(y) \in cS$ . Звідси  $a \leq c$ , тому

$$aS \subseteq cS. \tag{6}$$

З (5) і (6) випливає, що  $aS = cS$ . Звідси  $a = c$ . Отже,  $f(xS) = aS = cS = f(yS)$ . З останньої рівності випливає  $xS = yS$ . Звідки  $x = y$ . Далі,  $a = f(y) = f(x) = b$ . З другого боку (див нерівність (4))  $b < a$ . Суперечність. Таким чином, для будь-якого  $x \in S$  має місце рівність  $f(xS) = f(x)S$ . тепер ми готові довести ізотонність бієкції  $f$ . Нехай  $x < y$ , тоді  $xS \subset yS$ . Звідси  $f(xS) \subset f(yS)$  або  $f(x)S \subset f(y)S$ . З останнього включення отримуємо  $f(x) < f(y)$ .

Нарешті обґрунтуємо імплікацію  $3 \Rightarrow 4$ .

Нехай  $f \in \text{Aut}(S)$  і  $A$  — ідеал напіврешітки  $S$ . Покажемо, що  $f(A)$  теж є ідеалом. Для довільного елемента  $b \in S$  існує елемент  $c \in S$  такий, що  $f(c) = b$ . Для кожного елемента  $a \in S$  маємо:  $f(a)b = f(a)f(c) = f(ac) \in f(A)$ .

Отже,  $f(A)S \subseteq f(A)$ . Аналогічно доводиться, що  $Sf(A) \subseteq f(A)$ . Таким чином,  $f(A)$  — ідеал напіврешітки  $S$ .

### СПИСОК ЛІТЕРАТУРИ

1. Гретцер Георг. Общая теория решеток : пер. з англ. / Георг Гретцер. — М. : Мир, 1982. — 452 с.
2. Клиффорд Альфред. Алгебраическая теория полугрупп : пер. з англ. / А. Клиффорд, Г. Престон. — М. : Мир, 1972. — 286 с.

Рекомендована кафедрою вищої математики

Надійшла до редакції 15.09.09  
Рекомендована до друку 24.09.09

**Барковська Алла Андріївна** — старший викладач, **Дереч Володимир Дмитрович** — доцент.  
Кафедра вищої математики, Вінницький національний технічний університет