

2 Алгебраїчні структури

Поняття алгебраїчної структури включає визначену множину об'єктів та операцій над цими об'єктами. Оскільки практично в будь-якій задачі обробки даних за допомогою комп'ютера виділяється множина самих даних і операції, які застосовні до цих даних, очевидно, що при цьому формуються визначені алгебраїчні структури. Ми вже знайомі з алгебраїчними структурами на множині натуральних, цілих і дійсних чисел, на множинах та відношеннях. Розглянемо такі алгебраїчні структури, як півгрупи, моноїди і групи, що, зокрема, використовуються для перетворення рядків символів і беруть участь у формуванні більш складних структур – кілець і полів. Ці поняття є базовими для загальної та лінійної алгебри, використовуються під час роботи з матрицями, при кодуванні інформації та обробці даних.

2.1 Алгебраїчні операції та їх властивості

Операцією на множині S називається функція f , яка є відображенням виду $S^n \rightarrow S$, $n \in \mathbb{N}$, де S^n — декартів добуток $S \times S \times \dots \times S$.

У цьому визначенні є два важливих моменти. По-перше, оскільки операція є функцією, то результат застосування операції визначено однозначно. Тому даний упорядкований набір з n елементів множини S функція f переводить тільки в один елемент із S . По-друге, операція замкнена на S у тому розумінні, що область визначення та область значень операції лежать у S^n і S відповідно.

Стверджують, що операція $S^n \rightarrow S$ має **порядок n** або є **n -арною операцією**. Частіше зустрічається ситуація, коли порядок дорівнює 1 або 2. Операції виду $S \rightarrow S$ називають **унарними**, а операції $S^2 \rightarrow S$ називають **бінарними**. Елементи упорядкованого набору з n елементів в області визначення S^n називають **операндами**. Операції зазвичай позначають символами, що називають **операторами**. У випадку унарних операцій символ оператора ставлять перед або над операндом.

Приклад. Операція нульового степеня – це константа. Прикладами унарних операцій є операція зміни знаку ($-$) на множині дійсних чисел R : $(-2,678; -56)$, операція піднесення до степеня (наприклад, до квадрату) на множині R : $56^2, 7^2$. В алгебрі множин прикладом унарної операції є операція доповнення множин. Бінарними операціями на множині дійсних чисел R є арифметичні операції — додавання, віднімання, множення, ділення ($+$, $-$, $*$, $/$). В алгебрі множин бінарними є операції — об'єднання (\cup), перетин (\cap), різниця (\setminus).

Операції записують одним з трьох способів. У першому випадку оператор ставиться між операндами (**infix**), у другому — перед операндами (**prefix**) і у третьому — після операндів (**postfix**). Отже, існують три форми запису виразів — **інфіксна, префіксна та постфіксна**.

Загальноприйнятий запис арифметичних виразів являє приклад інфіксного запису. Запис математичних функцій і функцій у мовах програмування є префіксним (інші приклади префіксного запису – команди асемблера, тріади і тетради). Постфіксний запис у повсякденному житті зустрічається рідко. З ним зіштовхуються тільки користувачі стекових калькуляторів і програмісти мовою Forth.

Префіксна нотація також відома як **польська нотація**. Польську нотацію запропонував у 1924 році польський логік Ян Лукашевич з метою спрощення логіки висловлень. Постфіксну нотацію називають ще **зворотний польський запис** (зворотний бездужковий запис, польський інверсний запис (ПОЛІЗ)).

Розглянемо три варіанти запису бінарної операції арифметичного виразу $a + b$.

infix: $a + b$,
prefix: $+ab$,
postfix: $ab+$.

Відповідно до більшості математичних текстів ми будемо використовувати позначення *infix*. Форми запису *postfix* і *prefix* мають ту перевагу, що не потребують дужок при визначенні порядку обчислень складних виразів, і це робить їх особливо зручними для автоматичної обробки. Вони часто використовуються для представлення виразів у пам'яті комп'ютера. Розглянемо їх докладніше на прикладі *postfix*.

Алгоритм обчислення значень виразу, що записаний у формі *postfix*, виглядає наступним чином:

- 1) при перегляді запису зліва направо виконується перша знайдена операція, якій безпосередньо передують достатня для неї кількість операндів;
- 2) на місці виконаної операції і використаних для цього операндів у рядок записується результат виконання операції;
- 3) повертаємося до кроку 1.

Приклад. Нехай є вираз, який у стандартній звичній для нас *infix*-формі виглядає так:

$$1 + 2 * 3 + (4 + 5 * (6 + 7)).$$

Результат переведення його до *postfix* буде таким:

$$1\ 2\ 3\ * +\ 4\ 5\ 6\ 7\ +\ * + +.$$

Обчислимо тепер значення виразу, використовуючи наведений алгоритм:

$$\begin{aligned} 1\ 2\ 3\ * +\ 4\ 5\ 6\ 7\ +\ * + + &= \underline{1\ 6} +\ 4\ 5\ 6\ 7\ +\ * + + = \\ &= 7\ 4\ 5\ 6\ 7\ +\ * + + = 7\ 4\ \underline{5\ 13}\ * + + = 7\ 4\ \underline{65}\ + + = \\ &= \underline{7\ 69}\ + = 76. \end{aligned}$$

Крім стандартних відомих нам операцій (наприклад, $+$, $-$, $*$), існує багато інших. Будемо використовувати символи \otimes і \oplus для позначення абстрактних

бінарних операцій. Інакше кажучи, символи \otimes і \oplus використовуються як змінні для позначення будь-яких операцій.

Бінарні операції, визначені на скінченних множинах, зручніше задавати за допомогою таблиць. Таблиця, що задає деяку бінарну операцію \otimes на деякій множині A , називається **таблицею Келі**, її рядки та стовпці нумеруються елементами множини A , а елементом таблиці, що стоїть на перетині рядку a_i і стовпця a_j є елемент $a_k = a_i \otimes a_j$.

Приклад. Нехай операція \otimes визначена на множині $\{a, b, c\}$ за допомогою таблиці

| \otimes | a | b | c |
|-----------|-----|-----|-----|
| a | a | a | b |
| b | b | a | c |
| c | a | b | b |

Отже, $a \otimes b = a$, $b \otimes b = a$, $c \otimes b = b$, ...

Очевидно, що використання таблиць має велике значення, оскільки деякі операції, з якими доводиться мати справу в комп'ютерній математиці, не придатні для словесного завдання.

Наведемо важливі властивості, які можуть мати операції.

Нехай дано множину A , на якій визначено деяку бінарну операцію \otimes .

Якщо $a \otimes b = b \otimes a$ для всіх $a, b \in A$, то стверджують, що бінарна операція \otimes на множині A має властивість — **комутативність**.

Якщо $(a \otimes b) \otimes c = a \otimes (b \otimes c)$ для всіх $a, b, c \in A$, то стверджують, що бінарна операція \otimes на множині A має властивість — **асоціативність**.

Нехай на множині A визначено дві бінарні операції \otimes і \oplus .

Якщо для всіх $a, b, c \in A$ виконується $a \otimes (b \oplus c) = (a \otimes b) \oplus (a \otimes c)$, то стверджують, що операція \otimes має властивість — **дистрибутивність** відносно операції \oplus .

Зауважимо, що у визначенні асоціативності порядок операндів a , b і c збережено (операція може бути некомутативною) і використано круглі дужки, щоб вказати порядок виконання операцій. Таким чином, вираз $(a \otimes b) \otimes c$ потребує, щоб спочатку обчислювалося $a \otimes b$ і потім результат цього (скажімо, x) брав участь в операції $x \otimes c$ як перший операнд. Якщо операція асоціативна, то порядок обчислень несуттєвий і, отже, дужки не потребуються.

Приклад. Звичайна бінарна операція додавання (+) на множині дійсних чисел R комутативна і асоціативна, а операція віднімання (-) — некомутативна і неасоціативна, тобто

$$a + b = b + a, \text{ але } a - b \neq b - a;$$

$$(a + b) + c = a + (b + c), \text{ але } (a - b) - c \neq a - (b - c).$$

Крім того, на множині дійсних чисел R множення дистрибутивне відносно додавання, а додавання не дистрибутивне відносно множення, тобто

$$a*(b+c) = a*b + a*c, \quad (a+b)*c = a*c + b*c,$$

але $a + (b * c) \neq (a + b) * (a + c)$.

Для розв'язання рівнянь відносно кожної операції у множині-носії алгебраїчної структури виділяється особливий елемент, що називається одиничним елементом.

Якщо для бінарної операції \otimes на множині A існує елемент $e \in A$ такий, що для всіх $a \in A$ $e \otimes a = a \otimes e = a$, тоді e називається **одиницею (нейтральним елементом)** відносно до операції \otimes .

Нехай \otimes — операція на A з одиницею e і елементи $x, y \in A$ задовольняють рівності $x \otimes y = e = y \otimes x$.

Тоді y називається **оберненим (симетричним) елементом** до x відносно операції \otimes , і x називається **оберненим елементом** до y відносно операції \otimes .

Іноді розрізняють ліві та праві одиниці ($e_{\text{лів.}} \otimes a = a$ або $a \otimes e_{\text{прав.}} = a$ для будь-якого $a \in A$) і ліві та праві обернені елементи, однак, у більшості випадків одиниці є двосторонніми, як у нашому визначенні.

У випадках, коли бінарна операція вважається аналогічною множенню ($*$), одиничний елемент позначається 1 , а обернений до елемента x елемент записується у вигляді x^{-1} . Коли бінарна операція вважається аналогічною додаванню ($+$), одиничний елемент позначається 0 , а обернений до елемента x елемент записується у вигляді $-x$. Будемо також позначати обернений елемент до x як x' .

Приклади одиниць і обернених елементів. На множині дійсних чисел R правою одиницею відносно віднімання та одиницею відносно додавання є 0 , оскільки

$$a - 0 = a, \text{ але } 0 - a \neq a, \text{ якщо } a \neq 0;$$
$$a + 0 = a \text{ і } 0 + a = a \text{ для всіх } a.$$

В алгебрі множин для операції об'єднання \cup одиничним елементом є порожня множина \emptyset , для операції перетину \cap одиницею є універсальна множина U .

Для подальшого необхідно визначити операції додавання та множення за модулем n на множині цілих чисел.

Нехай n — довільне натуральне число.

Додаванням за модулем n цілих чисел a і b називається алгебраїчна операція, результатом якої є залишок від ділення суми $a + b$ на n .

Множенням за модулем n чисел a і b називається алгебраїчна операція, результатом якої є залишок від ділення добутку $a * b$ на n .

Ці операції (позначимо їх \otimes_n і \oplus_n) визначені на множині цілих невід'ємних чисел \mathbb{Z}^+ :

$$a \oplus_n b = c, \text{ так, що } a + b = k * n + c, \quad 0 \leq c < n; \quad a, b, k \in \mathbb{Z}^+$$

$$a \otimes_n b = d, \text{ так, що } a * b = f * n + d, \quad 0 \leq d < n; \quad a, b, f \in \mathbb{Z}^+$$

Областю значень цих операцій є множина цілих невід'ємних чисел, менших за n , позначимо її Z_n , $Z_n = \{0, 1, \dots, n - 1\}$. Часто використовується позначення

$$a + b \equiv c \pmod{n}, \quad a \times b \equiv d \pmod{n}$$

для додавання та множення за модулем n .

Приклад. Наведемо приклади додавання та множення за модулем n .

$$2 \oplus_3 2 = \text{Зал. } (4/3) = 1, \quad 2 \otimes_3 2 = \text{Зал. } (4/3) = 1,$$

$$2 \oplus_4 2 = \text{Зал. } (4/4) = 0, \quad 2 \otimes_4 2 = \text{Зал. } (4/4) = 0,$$

$$7 \oplus_{10} 8 = \text{Зал. } (15/10) = 5, \quad 7 \otimes_{10} 8 = \text{Зал. } (56/10) = 6,$$

$$7 \oplus_{12} 8 = \text{Зал. } (15/12) = 3, \quad 7 \otimes_{12} 8 = \text{Зал. } (56/12) = 8.$$