

ВИКОРИСТАННЯ ТРИКУТНИХ НОРМ ДЛЯ ПОБУДОВИ АЛГЕБР З ОПЕРАЦІЯМИ ЛОГАРИФМІЧНОГО ТИПУ

Method for algebras construction, which are base strict additive generators of triangular t -norms is presented. Logarithmic type functions are used for such generators. Construction of algebras for set $[0, M]$ and set $(0, \infty)$ are shown. Examples for new logarithmic type algebras are presented.

Keywords: *image processing algebra, strict triangular norms, additive generators.*

Описано спосіб конструювання алгебр, які будуються на основі адитивних генераторів строгих трикутних t -норм. Як генератори використано функції логарифмічного типу. Розглянуто конструювання алгебр з операціями на множині $[0, M]$ та $(0, \infty)$. Наведено приклади нових алгебр з операціями логарифмічного типу.

Ключові слова: *алгебра обробки зображень, строгі трикутні норми, адитивні генератори.*

Розвиток обробки зображень спричинився до широкого використання моделей, які впливають з фізичних законів проходження світла через частково поглинаюче середовище. Прикладом цього є різні типи моделей опрацювання зображень, які базуються на їх логарифмічній обробці (ЛЮЗ) [1, 4–5, 7–10, 12–15] та відрізняються областю визначення вхідних величин. Вони можуть бути задані на проміжках $[0, M]$, $(-M, M)$, де $M > 0$, $(0, \infty)$.

Характерною ознакою так побудованих моделей є те, що вони відтворюють алгебраїчну структуру (алгебру), арифметичні операції якої відображають нелінійні властивості наперед заданих функцій логарифмічного типу. Крім того, як зазначено у працях [5, 14, 15], ці алгебри базуються на використанні трикутних норм [6, 11]. Детальний спосіб побудови алгебр, вхідні величини яких задані на інтервалі $(-M, M)$, описано у роботі [3]. Тут же розглянемо способи конструювання алгебр з операціями на проміжку $[0, M]$ та $(0, \infty)$. З робіт [3, 6, 11, 14, 15] випливає, що для наперед заданої бієкції $s_a(u)$, яка є адитивним генератором строгої трикутної s -норми S [6, 11] і характеризується властивістю $s_a[0, 1] \rightarrow [0, \infty]$, причому $s_a(0) = 0$, операція додавання в загальному випадку визначається строгою трикутною s -нормою S :

$$\forall u, v \in [0, M]$$

$$u \oplus_{s_a} v = S_{s_a}(u, v) = s_a^{-1}\left(s_a\left(\frac{u}{M}\right) + s_a\left(\frac{v}{M}\right)\right), \quad (1)$$

а операція множення на додатний скаляр $\alpha \in R^+$ описується виразом

$$\alpha \otimes_{s_a} u = s_a^{-1}(\alpha \cdot s_a(u)), \quad (2)$$

причому так означена алгебра $([0, M]; \oplus_{s_a}, \otimes_{s_a})$ характеризується ізоморфізмом

$$\varphi_{s_a}(u) = M \cdot s_a(u), \quad (3)$$

а добуток величин u та v визначається як

$$u * v = \varphi_{s_a}^{-1}(\varphi_{s_a}(u) \cdot \varphi_{s_a}(v)). \quad (4)$$

Тобто операції алгебри (1)–(2), задані на множині $[0, M]$, базуються на строгій трикутній s -нормі S . Покажемо, що на множині $[0, M]$ можна побудувати алгебри, які базуються не на строгій трикутній s -нормі S , а на строгій трикутній t -нормі T , а потім розглянемо конструювання подібних алгебр на множині $(0, \infty)$.

1. Алгебри на основі строгих трикутних t -норм. Нехай $u, v \in B = [0, M]$, де $M > 0$. На множині B означимо операції додавання та множення на скаляр.

Операція додавання. Вважатимемо, що операція додавання реалізується строгою t -нормою $T(u, v)$, тобто її можна описати виразом

$$u \langle + \rangle_{t_a} v = T(u, v) = t_a^{-1} \left(t_a \left(\frac{u}{M} \right) + t_a \left(\frac{v}{M} \right) \right), \quad (5)$$

де $t_a(\cdot)$ – це адитивний генератор строгої t -норми $T(u, v)$, тобто бієкція $t[0, 1] \rightarrow [0, \infty)$, яка характеризується властивістю $t(0) = \infty$. За означенням [6, 11] трикутна t -норма є асоціативною і комутативною (симетричною) функцією, яка має за нейтральний елемент $\theta = M$ і з множиною $[0, M]$ утворює комутативну групу.

Операція віднімання. Виходячи з роботи [2] для знаходження явного виразу операції віднімання, використаємо таке аналітичне представлення її модуля:

$$|u \langle - \rangle_{t_a} v| = t_a^{-1} \left(t_a \left| \left(\frac{u}{M} \right) - t_a \left(\frac{v}{M} \right) \right| \right). \quad (6)$$

Безпосереднє ж значення різниці визначатиметься за виразом

$$u \langle - \rangle_{t_a} v = M \cdot \left(\frac{1}{M} \cdot |u \langle - \rangle_{t_a} v| \right)^{\text{sign}(v-u)} = M \cdot \left(\frac{1}{M} \cdot \left(t_a^{-1} \left(t_a \left| \left(\frac{u}{M} \right) - t_a \left(\frac{v}{M} \right) \right| \right) \right)^{\text{sign}(v-u)} \right), \quad (7)$$

де

$$\text{sign}(x) = \begin{cases} -1, & \text{якщо } x < 0, \\ 0, & \text{якщо } x = 0, \\ 1, & \text{якщо } x > 0. \end{cases}$$

Операція множення на дійсний скаляр $\alpha \in R$. Для визначення виразу, який би описував операцію множення на скаляр, звернемося до підходу, поданого у роботі [3]. Тоді, розглядаючи адитивний генератор t -норми $T(u, v)$ $t_a(u)$ як бієкцію, можемо записати і показати, що для дійсних $\alpha \in R$ і $u \in [0, M]$

$$\alpha \langle \times \rangle_{t_a} u = t_a^{-1} \left(\alpha \cdot t_a \left(\frac{u}{M} \right) \right). \quad (8)$$

Операція множення вектора u на скаляр $\alpha \in R$ (8) є дистрибутивною як відносно додавання векторів, так і додавання скалярів, множення на скаляри асоціативне та в множині B існує однозначний одиничний елемент $1 \langle \times \rangle_{t_a} u = u$.

Вище описані дві арифметичні операції додавання $\langle + \rangle_{t_a}$ (5) та множення на скаляр $\langle \times \rangle_{t_a}$ (8) формують на множині B структуру векторного простору з ізоморфізмом

$$\varphi_{t_a}(u) = M \cdot t_a(u). \quad (9)$$

Операція добутку. $\forall u, v \in B$ добуток $u \langle \cdot \rangle_{t_a} v$ визначається за виразом

$$u \langle \cdot \rangle_{t_a} v = \varphi_{t_a}^{-1}(\varphi_{t_a}(u) \cdot \varphi_{t_a}(v)). \quad (10)$$

Нейтральним елементом для добутку є $\varphi_{t_a}^{-1}(1)$.

Три операції – додавання $\langle + \rangle_{t_a}$ (5), множення на скаляр $\langle \times \rangle_{t_a}$ (8) та добуток $\langle \cdot \rangle_{t_a}$ (10) – формують на множині B структуру дійсної алгебри.

2. Алгебри з операціями на множині $(0, \infty)$. У роботі [12] описано алгебру, яка використовує за додавання операцію множення: $\forall u, v \in E = (0, \infty)$ і $M > 0$:

$$u \langle + \rangle_1 v = \frac{u \cdot v}{M}. \quad (11)$$

У цьому разі нейтральним елементом для додавання є $\theta = M$, а кожен елемент множини E має протилежний елемент w , який визначається як

$$w = \frac{M^2}{v},$$

що верифікується рівнянням

$$u \langle + \rangle_1 w = \theta.$$

Додавання (11) є асоціативне, комутативне, має нейтральний елемент θ та кожен елемент множини E має відповідний йому протилежний елемент w . Отже, операція (11) є структурою комутативної групи.

Віднімання визначається як

$$u \langle - \rangle_1 v = \frac{u}{v} \cdot M. \quad (12)$$

Множення на дійсний скаляр $\alpha \in R$ визначається як

$$\alpha \langle \times \rangle_1 u = M \cdot \left(\frac{u}{M}\right)^\alpha. \quad (13)$$

Операція додавання (11) з операцією множення на скаляр (13) формують структуру дійсного векторного простору. Операцію добутку $u \langle \cdot \rangle v$ визначають за виразом

$$u \langle \cdot \rangle_1 v = M \cdot e^{M \cdot \ln\left(\frac{u}{M}\right) \cdot \ln\left(\frac{v}{M}\right)}. \quad (14)$$

Вона має за нейтральний елемент $z = M \cdot e^{1/M}$.

Три операції (11), (13) і (14) на множині E формують структуру дійсної алгебри. Однак описана алгебра не є параметричною і не дає змоги отримувати її модифікації. Тому розглянемо спосіб конструювання алгебр на множині $(0, \infty)$.

Побудова алгебр з операціями на множині $(0, \infty)$. Нехай задана функція-генератор (бієкція) логарифмічного типу, тобто така, що $t_g(0, \infty) \rightarrow (-\infty, \infty)$, причому $t_g(0) = -\infty$, $t_g(1) = 0$, $t_g(\infty) = \infty$, та число $M > 0$. Тоді, за аналогією до побудови операції додавання (1) і (5) на інших множинах, опишемо вирази для аналітичного представлення арифметичних операцій.

Операція додавання. $\forall u, v \in E = (0, \infty)$,

$$u \langle + \rangle_{t_g} v = t_g^{-1} \left(t_g \left(\frac{u}{M} \right) + t_g \left(\frac{v}{M} \right) \right). \quad (15)$$

Операція віднімання. Відповідно до виразів (6)–(7) безпосереднє значення різниці визначатимемо за виразом

$$u \langle - \rangle_{t_g} v = M \cdot \left(\frac{1}{M} \cdot |u \langle - \rangle_{t_g} v| \right)^{\text{sign}(v-u)} = M \cdot \left(\frac{1}{M} \cdot \left(t_g^{-1} \left(t_g \left(\frac{u}{M} \right) - t_g \left(\frac{v}{M} \right) \right) \right) \right)^{\text{sign}(v-u)}, \quad (16)$$

Операція множення на дійсний скаляр $\alpha \in R$. За аналогією до виразів (4) та (8) отримуємо: $\forall u \in E \text{ і } \alpha \in R$

$$\alpha \langle \times \rangle_{t_g} u = t_g^{-1}(\alpha \cdot t_g(u)). \quad (17)$$

Операція множення вектора u на скаляр $\alpha \in R$ (17) є дистрибутивною як відносно додавання векторів, так і додавання скалярів, множення на скаляри асоціативне та в множині E існує однозначний одиничний елемент $1 \langle \times \rangle_{t_a} u = u$.

Дві операції – додавання $u \langle + \rangle_{t_g} v$ (15) і множення на додатний скаляр $\alpha \langle \times \rangle_{t_g} u$ (17) – утворюють на множині E структуру дійсного векторного простору, яка характеризується ізоморфізмом

$$\Psi_{t_g}(u) = M \cdot t_g(u). \quad (18)$$

Операція добутку. Для всіх $u, v \in E$ добуток $u \langle \cdot \rangle_{t_g} v$ визначається виразом

$$u \langle \cdot \rangle_{t_g} v = \Psi_{t_g}^{-1}(\Psi_{t_g}(\frac{u}{M}) \cdot \Psi_{t_g}(\frac{v}{M})), \quad (19)$$

а нейтральним елементом добутку є $\Psi_{t_g}^{-1}(1)$.

Три операції – додавання $u \langle + \rangle_{t_g} v$, множення на скаляр $\alpha \langle \times \rangle_{t_g} u$ та добуток $u \langle \cdot \rangle_{t_g} v$ – утворюють на множині E структуру дійсної алгебри. Тому, вибираючи за основу функцію-генератор t_g , яка є бієкцією, з наперед заданими властивостями, але зі збереженням умов $t_g(0) = -\infty$, $t_g(1) = 0$, $t_g(\infty) = \infty$, можемо будувати за допомогою виразів (15), (17) і (19) явні формули для реалізації операцій додавання, множення на скаляр і добутку. Це означає, що такий підхід забезпечує конструювання структури дійсної алгебри на множині $(0, \infty)$, арифметичні операції якої відображають нелінійні властивості функції-генератора t_g . Розглянемо тепер низку прикладів, які ілюструють запропоновані підходи конструювання алгебр.

3. Приклади. 3.1. Алгебра на основі адитивного генератора трикутної t -норми Гамахера з операціями на множині $B=[0, M]$. Нехай $u, v \in [0, M]$. Адитивним генератором t -норми Гамахера [11] є функція $t_a(u) = \frac{M-u}{u}$, де $M > 0$.

Оберненою до $t_a(u)$ є функція $t_a^{-1}(u) = \frac{M}{1+u}$.

Операція додавання для $u, v \in [0, M]$ описуватиметься відповідно до виразу (5) t -нормою Гамахера

$$u \langle + \rangle_{t_a} v = T(u, v) = t_a^{-1}(t_a(\frac{u}{M}) + t_a(\frac{v}{M})) = \frac{M}{1 + \frac{M-u}{u} + \frac{M-v}{v}} = \frac{u \cdot v}{u + v - u \cdot v / M} \quad (20)$$

і нейтральним елементом для додавання є $\theta = M$.

Операція віднімання відповідно до виразу (7) визначатиметься як

$$\begin{aligned} u \langle - \rangle_{t_a} v &= M \cdot \left(\frac{1}{M} \cdot |u \langle - \rangle_{t_a} v| \right)^{\text{sign}(v-u)} = M \cdot \left(\frac{1}{M} \cdot (t_a^{-1}(t_a(\frac{u}{M}) - t_a(\frac{v}{M}))) \right)^{\text{sign}(v-u)} = \\ &= M \cdot \left(\frac{1}{1 + \left| \frac{M-u}{u} - \frac{M-v}{v} \right|} \right)^{\text{sign}(v-u)} = M \cdot \left(\frac{u \cdot v / M}{M \cdot |v-u| + u \cdot v / M} \right)^{\text{sign}(v-u)}. \end{aligned} \quad (21)$$

Протилежним елементом є $w = \frac{M \cdot u}{2u - M}$, що верифікується рівнянням $u \langle + \rangle_{t_a} w = \theta \equiv M$.

Операція множення на дійсний скаляр $\alpha \in R$ відповідно до виразу (8) визначатиметься як

$$\alpha \langle \times \rangle_{t_a} u = t_a^{-1}(\alpha \cdot t_a(\frac{u}{M})) = \frac{M}{1 + \alpha \frac{M-u}{u}} = \frac{M \cdot u}{u + \alpha \cdot (M-u)}. \quad (22)$$

Верифікація того, що скаляр може бути дійсний (набувати додатні чи від'ємні значення), здійснюється рівнянням $(\alpha \langle \times \rangle_{t_a} u) \langle + \rangle_{t_a} (-\alpha \langle \times \rangle_{t_a} u) = \theta \equiv M$.

Дві арифметичні операції додавання $\langle + \rangle_{t_a}$ (20) та множення на скаляр $\langle \times \rangle_{t_a}$ (22) формують на множині B структуру векторного простору з ізоморфізмом

$$\varphi_{t_a}(u) = M \cdot t_a(u) = \frac{M \cdot (M-u)}{u} \quad (23)$$

та оберненою до $\varphi_{t_a}(u)$ функцією

$$\varphi_{t_a}^{-1}(u) = \frac{M^2}{M+u}. \quad (24)$$

Операція добутку. Беручи до уваги вирази (23)–(24), з формули (10) отримуємо для функції генератора t -норми Гамахера такий явний вираз операції добутку:

$$\begin{aligned} u \langle \cdot \rangle_{t_a} v &= \varphi_{t_a}^{-1}(\varphi_{t_a}(u) \cdot \varphi_{t_a}(v)) = \frac{M^2}{M + \frac{M \cdot (M-u)}{u} \cdot \frac{M \cdot (M-v)}{v}} = \\ &= \frac{M \cdot u \cdot v}{u \cdot v + M \cdot (M-u) \cdot (M-v)} \end{aligned} \quad (25)$$

з нейтральним елементом $\varphi_{t_a}^{-1}(1) = \frac{M^2}{1+M}$.

Три операції – додавання (20), множення на скаляр (22) і добутку (25) – формують на множині $B = [0, M]$ структуру дійсної алгебри.

3.2. Алгебра на основі адитивного генератора алгебричної трикутної t -норми з операціями на множині $[0, M]$. Нехай $u, v \in [0, M]$. Адитивним генератором алгебричної t -норми є функція $t_a(u) = -\ln(\frac{u}{M})$, де $M > 0$. Оберненою до

$t_a(u)$ є функція $t_a^{-1}(u) = M \cdot \exp(-u)$.

Операція додавання для $u, v \in [0, M]$ описуватиметься відповідно до виразу (5) алгебричною t -нормою

$$\begin{aligned} u \langle + \rangle_{t_a} v &= T(u, v) = t_a^{-1}(t_a(\frac{u}{M}) + t_a(\frac{v}{M})) = M \cdot \exp(-(-\ln(\frac{u}{M}) - \ln(\frac{v}{M}))) = \\ &= M \cdot \exp(\ln(\frac{uv}{M^2})) = \frac{u \cdot v}{M} \end{aligned} \quad (26)$$

і нейтральним елементом для додавання є $\theta = M$.

Операція віднімання відповідно до виразу (7) визначатиметься як

$$\begin{aligned}
u \langle - \rangle_{t_a} v &= M \cdot \left(\frac{1}{M} \cdot (t_a^{-1}(t_a |(\frac{u}{M}) - t_a(\frac{v}{M}))) \right)^{\text{sign}(v-u)} = \\
&= M \cdot (\exp(| -(-\ln(\frac{u}{M}) + \ln(\frac{v}{M})) |))^{sign(v-u)} = \\
&= M \cdot (\exp(-\ln|\frac{v}{u}|))^{sign(v-u)} = M \cdot \left(\frac{\min(u, v)}{\max(u, v)} \right)^{sign(v-u)}
\end{aligned} \tag{27}$$

Протилежним елементом до u є елемент $w = \frac{M^2}{u}$, що верифікується рівнянням $u \langle + \rangle_{t_a} w = \theta \equiv M$.

Операція множення на дійсний скаляр $\alpha \in R$ відповідно до виразу (8) визначається як

$$\alpha \langle \times \rangle_{t_a} u = t_a^{-1}(\alpha \cdot t_a(\frac{u}{M})) = M \cdot \exp(-\alpha \cdot (-\ln(\frac{u}{M}))) = M \cdot (\frac{u}{M})^\alpha. \tag{28}$$

Дві арифметичні операції – додавання $\langle + \rangle_{t_a}$ (26) та множення на дійсний скаляр $\langle \times \rangle_{t_a}$ (28) – формують на множині B структуру векторного простору з ізоморфізмом

$$\varphi_{t_a}(u) = -M \cdot \ln(\frac{u}{M}) \tag{29}$$

та оберненою до $\varphi_{t_a}(u)$ функцією

$$\varphi_{t_a}^{-1}(u) = M \cdot \exp(-\frac{u}{M}). \tag{30}$$

Операція добутку. Беручи до уваги вирази (29)-(30), з формули (10) отримуємо для функції генератора алгебричної t -норми такий явний вираз операції добутку:

$$\begin{aligned}
u \langle \cdot \rangle_{t_a} v &= \varphi_{t_a}^{-1}(\varphi_{t_a}(u) \cdot \varphi_{t_a}(v)) = M \cdot \exp(-\frac{1}{M}(-M \cdot \ln(\frac{u}{M})) \cdot (-M \cdot \ln(\frac{v}{M}))) = \\
&= M \cdot \exp^{-M \ln(\frac{u}{M}) \cdot \ln(\frac{v}{M})}
\end{aligned} \tag{31}$$

з нейтральним елементом $\varphi_{t_a}^{-1}(1) = M \cdot \exp(-\frac{1}{M})$.

Три операції – додавання (26), множення на скаляр (28) і добутку (31) – формують на множині $[0, M]$ структуру дійсної алгебри.

Порівняння отриманих виразів для додавання (26), віднімання (27) та множення на скаляр (28) з відповідними для алгебри з розділу 2 на множині $(0, \infty)$ – додавання (11), віднімання (12) та множення на скаляр (13) – засвідчує, що вони збігаються, а вирази для операції добутку (31) та (14) відрізняються знаком аргумента експоненційної функції. Це зумовлено тим, що знаки перед функцією адитивного генератора для алгебри на множині $[0, M]$ та $(0, \infty)$ протилежні.

3.3. Алгебра на основі адитивного генератора трикутної параметричної t -норми Гамахера з операціями на множині $[0, M]$. Нехай $u, v \in [0, M]$. Адитивний генератор параметричної t -норми Гамахера [11] є функцією $t_a(u) = -\frac{1}{p} \cdot \ln \frac{u}{p \cdot M + (1-p)u}$, де $M > 0$ і $p > 0$. Оберненою до $t_a(u)$ є функція

$$t_a^{-1}(u) = \frac{p \cdot M \cdot \exp(-pu)}{1 - (1-p) \cdot \exp(-pu)}.$$

Операція додавання для $u, v \in [0, M]$ описуватиметься відповідно до виразу (5) параметричною t -нормою Гамахера

$$\begin{aligned} u \langle + \rangle_{t_a} v &= T(u, v) = t_a^{-1} \left(t_a \left(\frac{u}{M} \right) + t_a \left(\frac{v}{M} \right) \right) = \\ &= \frac{p \cdot M \cdot \exp \left[-p \cdot \left(-\frac{1}{p} \ln \frac{u}{p \cdot M + (1-p)u} - \frac{1}{p} \ln \frac{v}{p \cdot M + (1-p)v} \right) \right]}{1 - (1-p) \cdot \exp \left[-p \cdot \left(-\frac{1}{p} \ln \frac{u}{p \cdot M + (1-p)u} - \frac{1}{p} \ln \frac{v}{p \cdot M + (1-p)v} \right) \right]} = \\ &= \frac{u \cdot v}{p \cdot M + (1-p) \cdot (u + v - u \cdot v / M)} \end{aligned} \quad (32)$$

і нейтральним елементом для додавання є $\theta = M$.

Операція віднімання відповідно до виразу (7) визначатиметься як

$$\begin{aligned} u \langle - \rangle_{t_a} v &= M \cdot \left(\frac{1}{M} \cdot \left(t_a^{-1} \left(t_a \left(\frac{u}{M} \right) - t_a \left(\frac{v}{M} \right) \right) \right) \right)^{\text{sign}(v-u)} = \\ &= M \cdot \left(\frac{1}{M} \cdot \frac{p \cdot M \cdot \exp \left[-p \cdot \left(-\frac{1}{p} \ln \frac{u}{p + (1-p)u} + \frac{1}{p} \ln \frac{v}{p + (1-p)v} \right) \right]}{1 - (1-p) \cdot \exp \left[-p \cdot \left(-\frac{1}{p} \ln \frac{u}{p + (1-p) \cdot u} + \frac{1}{p} \ln \frac{v}{p + (1-p) \cdot v} \right) \right]} \right)^{\text{sign}(v-u)} = \\ &= \left\{ \begin{array}{l} \frac{M \cdot u \cdot (p + (1-p) \cdot v / M)}{v + u \cdot (p-1) + u \cdot v \cdot (1-p) / M}, \quad \text{якщо } u < v, \\ M, \quad \text{якщо } u = v, \\ \frac{M \cdot v \cdot (p + (1-p) \cdot u / M)}{u + v \cdot (p-1) + u \cdot v \cdot (1-p) / M}, \quad \text{якщо } u > v \end{array} \right\} = \\ &= M \cdot \left(\frac{\min(u, v) \cdot (p + (1-p) \cdot \max(u, v) / M)}{\max(u, v) + \min(u, v) \cdot (p-1) + u \cdot v \cdot (1-p) / M} \right)^{\text{sign}(v-u)}. \end{aligned} \quad (33)$$

Протилежним елементом до u є елемент $w = \frac{p \cdot M^2 + (1-p) \cdot M \cdot u}{u + (1-p) \cdot (M - u)}$, що ве-

рифікується рівнянням $u \langle + \rangle_{t_a} w = \theta \equiv M$.

Операція множення на дійсний скаляр $\alpha \in R$ відповідно до виразу (8) визначатиметься як

$$\begin{aligned} \alpha \langle \times \rangle_{t_a} u &= t_a^{-1} \left(\alpha \cdot t_a \left(\frac{u}{M} \right) \right) = \frac{p \cdot M \cdot \exp \left(-p \cdot \left(\frac{-\alpha}{p} \right) \cdot \ln \left(\frac{u}{p \cdot M + (1-p) \cdot u} \right) \right)}{1 - (1-p) \cdot \exp \left(-p \cdot \left(\frac{-\alpha}{p} \right) \cdot \ln \left(\frac{u}{p \cdot M + (1-p) \cdot u} \right) \right)} = \\ &= \frac{p \cdot M \cdot u^\alpha}{(p \cdot M + (1-p) \cdot u)^\alpha - (1-p) \cdot u^\alpha} \end{aligned} \quad (34)$$

Дві арифметичні операції – додавання $\langle + \rangle_{t_a}$ (32) та множення на дійсний скаляр $\langle \times \rangle_{t_a}$ (34) – формують на множині B структуру векторного простору з ізоморфізмом

$$\varphi_{t_a}(u) = -\frac{M}{p} \cdot \ln \frac{u}{p \cdot M + (1-p)u} \quad (35)$$

та оберненою до $\varphi_{t_a}(u)$ функцією

$$\varphi_{t_a}^{-1}(u) = \frac{p \cdot M \cdot \exp(-\frac{p \cdot u}{M})}{1 - (1-p) \cdot \exp(-\frac{p \cdot u}{M})}. \quad (36)$$

Операція добутку за формулою (10) для функції адитивного генератора параметричної t -норми Гамахера матиме вигляд

$$\begin{aligned} u \langle \cdot \rangle_{t_a} v &= \varphi_{t_a}^{-1}(\varphi_{t_a}(u) \cdot \varphi_{t_a}(v)) = \\ &= \frac{p \cdot M \cdot \exp(\frac{-p}{M} \cdot \frac{(-M)}{p} \cdot \ln(\frac{u}{p \cdot M + (1-p) \cdot u})) \cdot \frac{(-M)}{p} \cdot \ln(\frac{v}{p \cdot M + (1-p) \cdot v})}{1 - (1-p) \cdot \exp(\frac{-p}{M} \cdot \frac{(-1)}{p} \cdot \ln(\frac{u}{p \cdot M + (1-p) \cdot u})) \cdot \frac{(-1)}{p} \cdot \ln(\frac{v}{p \cdot M + (1-p) \cdot v})} = \\ &= \frac{p \cdot M \cdot \exp(-\frac{M}{p} \cdot \ln(\frac{u}{p \cdot M + (1-p) \cdot u})) \cdot \ln(\frac{v}{p \cdot M + (1-p) \cdot v})}{1 - (1-p) \cdot \exp(-\frac{M}{p} \cdot \ln(\frac{u}{p \cdot M + (1-p) \cdot u})) \cdot \frac{1}{p} \cdot \ln(\frac{v}{p \cdot M + (1-p) \cdot v})}. \quad (37) \end{aligned}$$

Три операції – додавання (32), множення на скаляр (34) і добутку (35) – на множині $[0, M]$ формують структуру дійсної алгебри. Зазначимо, якщо $p=1$, то ця алгебра збігається з дійсною алгеброю на основі адитивного генератора алгебричної t -норми, для якої арифметичні операції описуються виразами (26), (28) і (31).

3.4. Алгебра на основі адитивного генератора з операціями на множині $(0, \infty)$. Нехай $u, v \in (0, \infty)$. За адитивний генератор вибираємо функцію $t_a(u) = \frac{1}{p} \cdot \ln \frac{u}{p \cdot M + (1-p) \cdot u}$, де $M > 0$ і $0 < p \leq 1$. Аналіз функції $t_a(u)$ свідчить, що

тільки за значень $0 < p \leq 1$ вона є монотонною і неперервною на проміжку $(0, \infty)$. Тому виконання цієї умови щодо вибору можливих значень p є обов'язковим. Описаний вище вираз для функції $t_a(u)$ відрізняється тільки знаком від аналогічного виразу для адитивного генератора $t_a(u)$ параметричної t -норми Гамахера. Тому, за аналогією до випадку використання алгебричної t -норми (див. підрозділ 3.2) та відповідній їй алгебри на проміжку $(0, \infty)$ (див. розділ 2), аналітичні вирази для арифметичних операцій додавання (32), віднімання (33) та множення на дійсний скаляр (34) для алгебри на множині $[0, M]$ будуть ті ж самі. Операція ж добутку визначатиметься відповідно до функції $t_a(u)$ та виразу (19) як

$$\begin{aligned} u \langle \cdot \rangle_{t_a} v &= \varphi_{t_a}^{-1}(\varphi_{t_a}(u) \cdot \varphi_{t_a}(v)) = \\ &= \frac{p \cdot M \cdot \exp(\frac{p}{M} \cdot \frac{(-M)}{p} \cdot \ln(\frac{u}{p \cdot M + (1-p) \cdot u})) \cdot \frac{(-M)}{p} \cdot \ln(\frac{v}{p \cdot M + (1-p) \cdot v})}{1 - (1-p) \cdot \exp(\frac{p}{M} \cdot \frac{(-1)}{p} \cdot \ln(\frac{u}{p \cdot M + (1-p) \cdot u})) \cdot \frac{(-1)}{p} \cdot \ln(\frac{v}{p \cdot M + (1-p) \cdot v})} = \\ &= \frac{p \cdot M \cdot \exp(\frac{M}{p} \cdot \ln(\frac{u}{p \cdot M + (1-p) \cdot u})) \cdot \ln(\frac{v}{p \cdot M + (1-p) \cdot v})}{1 - (1-p) \cdot \exp(\frac{M}{p} \cdot \ln(\frac{u}{p \cdot M + (1-p) \cdot u})) \cdot \frac{1}{p} \cdot \ln(\frac{v}{p \cdot M + (1-p) \cdot v})}. \quad (38) \end{aligned}$$

Оберненою до $t_a(u)$ є функція $t_a^{-1}(u) = \frac{p \cdot M \cdot \exp(p \cdot u)}{1 - (1 - p) \cdot \exp(p \cdot u)}$.

Три операції – додавання (32), множення на скаляр (34) і добутку (38) – на множині $(0, \infty)$ формують структуру дійсної алгебри.

ВИСНОВКИ

Описано підхід конструювання алгебр з двома бінарними операціями додавання та множення на скаляр на множині $[0, M]$ та множині $(0, \infty)$, а також дійсних алгебр на цих же множинах. Основою цих алгебр є використання як виразів для реалізації операцій додавання строгих трикутних t -норм. Спільною рисою побудованих алгебр є те, що в основі адитивних генераторів функцій для реалізації відповідних операцій виступають функції логарифмічного типу. Простежено, що в цих алгебрах скаляр може набувати дійсні значення, тобто бути не тільки додатним, але також і від'ємним. Якщо для алгебри на множині $[0, M]$ існує відповідна алгебра на множині $(0, \infty)$, то вирази для операцій додавання та множення на скаляр є ідентичні в обох цих алгебрах. Властивості алгебр на множині $[0, M]$ відповідають властивостям аналогічних алгебр на множині $[0, 1]$, тобто параметр M є тільки нормуючим коефіцієнтом. На прикладах доведено використання низки функцій логарифмічного типу для конструювання різних алгебр, що уможлиблює моделювання середовищ та систем з різними властивостями у процесі опрацювання зображень.

1. Воробель Р. А. Алгебраїчна модель логарифмічної обробки зображень // Пр. XVI Всеукр. наук. конф. "Сучасні проблеми прикладної математики та інформатики". – Львів: Вид-во ЛНУ ім. Івана Франка, 2009. – С. 58–59.
2. Воробель Р. А. Визначення аналітичних функцій контрасту на основі трикутної норми Гамакера // Відбір і обробка інформації. – 2008. – 28(104). – С. 103–109.
3. Воробель Р. А. Конструювання алгебр логарифмічного типу // Там же. – 2010. – 32(108). – С. 131–143.
4. Воробель Р. А. Логарифмічна обробка зображень. Ч. 1: Базова модель // Там же. – 2009. – 31(107). – С. 26–35.
5. Воробель Р. А. Логарифмічна обробка зображень. Ч. 2: Узагальнена модель // Там же. – 2009. – 31(107). – С. 36–46.
6. Alsina C., Frank M. J., Schweizer B. Associative functions. Triangular norms and copulas. New Jersey. – World Scientific. – 2006. – 237 p.
7. Florea C., Vertan C. Piecewise linear approximation of logarithmic image processing models for dynamic range enhancement. Buletinul Stiintific al Universitatii Politehnica Bucuresti. – 2009. – 12 p.
8. Jourlin M., Pinoli J.-C. A model for logarithmic image processing // Département de Mathématiques, No 3, Université de Saint-Etienne. – 1985. – Décembre.
9. Jourlin M., Pinoli J.-C. A model for logarithmic image processing // J. Microscopy. – 1988. – 149, Pt. 1. – P. 21–35.
10. Jourlin M., Pinoli J.-C. Logarithmic image processing // Advances in Imaging and Electron Physics. – 2001. – 115. – P. 129–196.
11. Klement E. P., Mesiar R., Pap E. Triangular Norms. – Dordrecht: Kluwer AP. – 2000. – 385 p.
12. Pătrașcu V., Buzuloiu V. Image Dynamic Range Enhancement in the Context of Logarithmic Models // The 11th European Signal Proc. Conf., EUSIPCO. – 2002. – 3. – P. 251–254, September 3–6, 2002, Toulouse, France.
13. Pinoli J. C., Debayle J. Logarithmic adaptive neighborhood image processing (LANIP): introduction, connections to brightness perception, and application issues // EURASIP J. Advances in Signal Processing. – 2007. – Vol. 2007, Article ID 36105 (doi: 10.1155/2007/36105, 22 p.).
14. Vorobel R. Universal algebra construction // XIII Int. Scientific Kravchuk Conf. 13–15 May, 2010. – Kyiv. – Conference Material. – 2. – P. 41.
15. Vorobel R. Logarithmic type image processing algebras // 2010 Int. Kharkov Symposium on Physics and Engineering of Microwaves, Millimeter and Submillimeter Waves. Kharkov, Ukraine, June 21–26, 2010. Session C16. IEEE Catalog Number: CFP10780-CDR, ISBN: 978-1-4244-7898-9.