

реалізують необхідні функціональні перетворення, чи обчислення числових значень у відповідності з універсальними алгоритмами, наприклад, пакети типу MATLAB [3,4]. Оскільки процес проектування *UD* є одним з ключових, то користувачі можуть бути представлені різними фахівцями, що приймають участь у проектуванні *UD*, наприклад, таким фахівцем може бути художник, який виконує ілюстрації до книги, головний редактор видавництва, який впливає на процес проектування виходячи з тих, чи інших менеджерських задач та інші.

Генератори елементів різних типів є досить вузькими засобами, оскільки вони орієнтовані на участь у певних специфічних фрагментах процесу проектування. Наприклад, такі генератори можуть бути орієнтованими на генерування різних версій окремих компонент рисунків, які входять у склад образу книги, такі генератори можуть генерувати різного типу оздоблення, які проєктант, або дизайнер хоче розмістити в тих, чи інших деталях конструкції книги та інші приклади елементів конструкції книги, які можуть використовуватися.

1. Сеньківський В.М., Піх І.В., Рівецький Р.Й. До проблеми використання компютерних технологій підготовки видань.// Квалілогія книги. Зб. наук. Праць. Львів, УАД. 1998.
2. Пушкарь О.І. Інформатика. Компютерна техніка. Компютерні технології. Київ : Видавничий центр "Академія". 2001.
3. Коголовский М.Р. Технология баз данных на персональных ЭВМ. М.: Финансы и статистика, 1992.
4. QBASIC в математике. М.: СОЛОН-Р. – 2002.

*Поступила 24.01.2011р.*

УДК 681.5

О.Г. Оксіюк, к.т.н., доц., ЄУ, м. Київ

### **МОДЕЛЬ ПОДАННЯ ЗНАТЬ НА ОСНОВІ *n+m* –арних ПРЕДИКАТИВ НЕЧІТКОЇ СЕМАНТИЧНОЇ МЕРЕЖІ**

The article highlights an approach for solving the problem of knowledge modeling as a *N*-ry semantic network in its formal presentation.

*Keywords:* semantic network, predicate, adjacency matrix

Запропоновано підхід щодо вирішення проблеми, з якою доводиться зіштовхуватися при моделюванні знань у вигляді *N*-арної неоднорідної семантичної мережі – проблема її формального подання.

*Ключові слова:* семантична мережа, предикат, матриця суміжності.

Аналіз існуючих моделей подання знань в інформаційних системах дозволяє зробити висновок про значні переваги комбінованих мережевих моделей, які в змозі враховувати нечіткий характер змісту інформації [1,2]. Тому у якості математичної моделі подання знань для широкого кола систем доцільно обрати семантичну мережу, побудовану з використанням апарату нечітких множин.

Нехай дано  $N$ -арну неоднорідну семантичну мережу  $S = (V, D, \Gamma)$ , де  $V$  – множина вершин (понять) мережі з потужністю  $|V| = n$ ;  $D$  – множина дуг (відносин між поняттями) мережі з потужністю  $|D| = m$ ;  $\Gamma = (\Gamma_V, \Gamma_D)$  – множина ваг вершин і дуг мережі відповідно з потужністю  $|\Gamma| = |\Gamma_V \cup \Gamma_D| = n + m$ ,  $n, m \in \mathbb{N}$ ,  $\gamma_i \in \Gamma_V, i = \overline{1, n}$ ;  $\gamma_j \in \Gamma_D, j = n + 1, m$  (рис. 1).

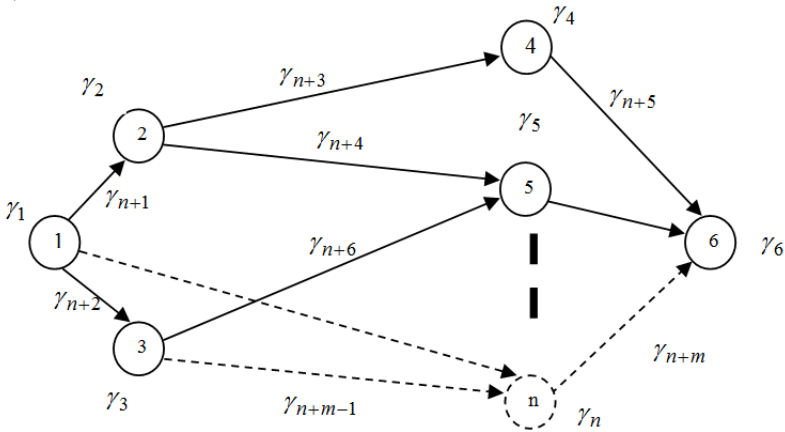


Рис. 1.  $N$ -арна неоднорідна семантична мережа  $S = (V, D, \Gamma)$

Сучасна теорія навантажених орграфів розроблена для випадку коли  $|\Gamma| = |\Gamma_D| = m$ ,  $m \in \mathbb{N}$ , тобто враховуються тільки ваги дуг, а  $\Gamma_V = \emptyset$  [3,4]. Таким чином, виникла теоретична проблема математичної формалізації  $N$ -арної неоднорідної семантичної мережі  $S = (V, D, \Gamma)$ .

Пропонується наступний підхід щодо розв'язання даної проблеми. Введемо поняття «елементарна семантична мережа 1-го роду», як мережа із двох вершин і дуги між ними з відповідними вагами (рис. 2).

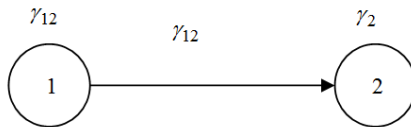


Рис. 2. Елементарна семантична мережа 1-го роду

Тоді логічно ввести поняття «наведена елементарна семантична мережа 1-го роду» з вагою дуги  $\gamma$ , що відповідає елементарній семантичній мережі 1-го роду (рис. 3).

$$\gamma = \Theta_k(\gamma_1, \gamma_2, \gamma_{12}) \equiv m, \quad m^T = (m_0, m_1), \quad (1)$$

де  $\Theta_k(\gamma_1, \gamma_2, \gamma_{12}) \equiv m$  – предикат, що приймає значення нечіткого логічного вектора.

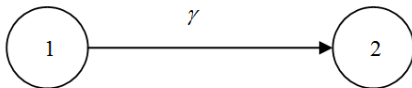


Рис. 3. Наведена елементарна семантична мережа 1-го роду

Очевидно, що мережа (рис. 3) отримана після перетворення мережі (рис. 2). Область значення предиката розширена від традиційних 0 або 1 до нечіткого двохкомпонентного логічного вектора [5,6]  $m_{ijk}^T = (m_{0ijk}, m_{1ijk})$ , при цьому, якщо  $m_{ijk}^T = (0, 1)$ , то вектор приймає значення «істинно», а якщо  $m_{ijk}^T = (1, 0)$ , то – «хибно».

Крім цього повинні бути виконані умови

$$0 \geq m_{0ilk}, \quad m_{1ilk} \geq 1, \quad m_{0ijk} + m_{0ilk} = 1. \quad (2)$$

Значення вектора  $\overline{m_{ijk}}$  відповідає перестановці його елементів  $\overline{m_{ijk}}^{-T} = (m_{1ijk}, m_{0ilk})$ . Мірою нечіткості логічного вектора  $m_{ilk}$  служить ентропія  $S(m_{ijk}) = -m_{0ijk} \log_2 m_{0ijk} - m_{1ilk} \log_2 m_{1ijk}$ . Мірою нечіткості семантичної мережі є величина  $S(M) = \sum_{i,j} S(m_{ijk})$ , де  $m_{ijk} \in M$ ,  $i = \overline{1, l}$ ,  $j = \overline{1, c}$ ,  $i, j \in N$ .

Кожній логічній операції між векторними змінними відповідає тензор 3-го рангу. При цьому тензори зберігають той вид, що вони мали у векторному поданні традиційної чіткої логіки. Це дозволяє однозначно описати операції над нечіткими логічними змінними. Крім того, між операціями зберігаються ті ж зв'язки, які мали місце в чіткій логіці. Істотна зручність векторного подання полягає в тому, що операції над логічними змінними можуть бути подані в матричному вигляді [5]. Запропонований підхід відрізняється від існуючої теорії нечітких предикатів тим, що замість значення нечіткого логічного вектора предикату ставиться у відповідність нечітка семантична мережа. Це дозволяє при логічних висновках об'єднати переваги теорії предикатів, векторного подання логічної змінної й теорії матриць.

Введемо поняття «елементарна семантична мережа 2-роду» (рис. 3)  $S = (V, D, \Gamma)$ ,  $|V| = n$ ,  $|D| = m$ ,  $|\Gamma| = |\Gamma_V \cup \Gamma_D| = n + m$ ,  $n, m \in N$ , як мережа, що у результаті перетворень (1), (2) може стати так званою «приведеною елементарною семантичною мережею 2-роду»  $S^* = (V^*, D^*, \Gamma^*)$ , для якої

$$|V| > |V^*| > 2; \quad |D| > |D^*| > 1; \quad |\Gamma| > |\Gamma^*| > 3. \quad (3)$$

Таким чином, запропонований підхід дозволив розв'язати теоретичну проблему математичної формалізації  $N$ -арної неоднорідної семантичної мережі.

Найбільш перспективною, на думку автора, є, розроблена модель, що поєднує переваги теорій предикатів, нечіткої логіки й семантичних мереж.

*Визначення.* Нехай змінні  $\gamma_1, \gamma_2, \dots, \gamma_{n+m}$  приймають значення, що належать довільним множинам:  $\gamma_i \in \Gamma_V$ ,  $i = 1, 2, \dots, n$ ,  $\gamma_j \in \Gamma_D$ ,  $j = n+1, n+2, \dots, m$ , тоді функція  $y = \Theta(\gamma_1, \gamma_2, \dots, \gamma_{n+m})$ , якій можна поставити у відповідність нечітку семантичну мережу  $S = (V, D, \Gamma)$ , тобто  $\Theta(\gamma_1, \gamma_2, \dots, \gamma_{n+m}) \equiv S$ , де  $V$  – множина вершин (понять) мережі з потужністю  $|V| = n$ ;  $D$  – множина дуг (відносин між поняттями) мережі з потужністю  $|D| = m$ ;  $\Gamma = (\Gamma_V, \Gamma_D)$  – множина ваг вершин і дуг мережі відповідно з потужністю  $|\Gamma| = |\Gamma_V \cup \Gamma_D| = n + m$ ,  $n, m \in N$ ,  $\gamma_i \in \Gamma_V$ ,  $i = \overline{1, n}$ ,  $\gamma_j \in \Gamma_D$ ,  $j = \overline{n+1, m}$  називається  $n+m$ -арним предикатом на нечіткій семантичній мережі.

Через те, що будь-яку нечітку семантичну мережу  $S = (V, D, \Gamma)$  можна представити навантаженим оргграфом у вигляді наведеної елементарної семантичної мережі 2-роду, то вищевказану мережу можна описати однією й тільки однією матрицею суміжності  $M$ . Таким чином, математична формалізація даного твердження має вигляд

$$\forall \gamma_i \in V, i = \overline{1, n}, \gamma_j \in D, j = \overline{n+1, m} \Rightarrow \exists$$

$$\Theta_k(x_1, x_2, \dots, x_m) \equiv \left\| \begin{array}{cccc} m_{11k} & m_{12k} & \dots & m_{1ck} \\ m_{21k} & m_{22k} & \dots & m_{2ck} \\ \vdots & & \dots & \vdots \\ m_{l1k} & m_{l2k} & \dots & m_{lck} \end{array} \right\|. \quad (4)$$

Область значень елементів матриці суміжності розширена від традиційних 0 або 1 до нечіткого двохкомпонентного логічного вектора  $m_{ijk}^T = (m_{0ijk}, m_{1ijk})$ . Отже, логіка нечітких предикатів розвинена у векторно-матричному поданні. Предикат представимо як векторне поле нечітких

змінних над заданою множиною термів.

«Чіткі», тобто класичні предикати визначаються як функції на множині «термів»  $M$ , що приймають значення в булевому просторі  $B = \{0,1\}$ . Так, якщо,  $M = \{\gamma_1, \gamma_2, \gamma_3, \gamma_4, \gamma_5\}$ , то прикладом унарного предиката  $P(m)$ , де  $m \in M$ , може служити функція

$$\begin{matrix} m & \gamma_1 & \gamma_2 & \gamma_3 & \gamma_4 & \gamma_5 \\ P(m) & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{matrix}, \quad (5)$$

Аналогічно визначаються бінарні, тернарні й т.п. предикати. Наприклад, бінарний предикат  $P(m, y)$ ,  $m \in M$ ,  $y \in N$  визначений на множині  $M \otimes N$ .

Нечіткий предикат  $P(m)$  визначаємо як функцію, задану на множині  $M$  яка приймає значення в просторі векторних нечітких змінних  $F$ , що було визначено вище. Отже, областю значень предиката є нечіткі логічні вектори, або  $[P(m)]^T = (P_0(m), P_1(m))$ , причому для всіх  $m$  справедливим є:

$$0 \leq P_0(m), P_1(m) \leq 1, \quad P_0(m) + P_1(m) = 1. \quad (6)$$

Таким чином, нечіткий предикат  $P(m)$  задає на  $M$  деяке векторне поле, як це показано на рис. 4.

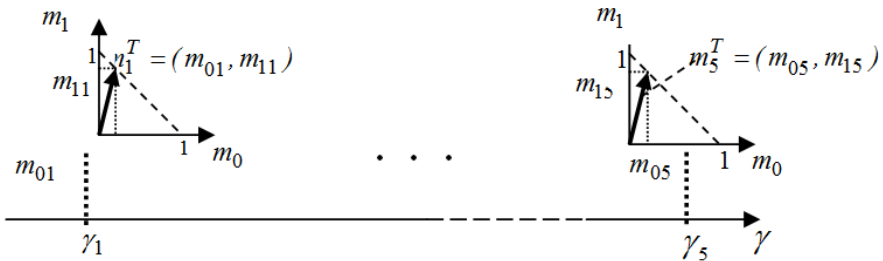


Рис. 4. Приклад нечіткого предиката  $P(m)$  як векторного поля нечітких змінних, заданого на множині  $M = \{\gamma_1, \gamma_2, \gamma_3, \gamma_4, \gamma_5\}$

Удосконалена схема застосування нечітких предикатів у векторно-матричному поданні [5,6] дозволяє ввести логічні операції без довільних допущень. Велика зручність векторного подання полягає в тому, що операції над логічними змінними можуть бути подані в матричному вигляді. У результаті отримано гнучку й обґрунтовану систему розрахунків, яка містить емпіричні експертні оцінки тільки «на вході» алгоритмів.

Виходячи з вищезазначеного, модель подання знань, що розроблена зображена на рис. 5.

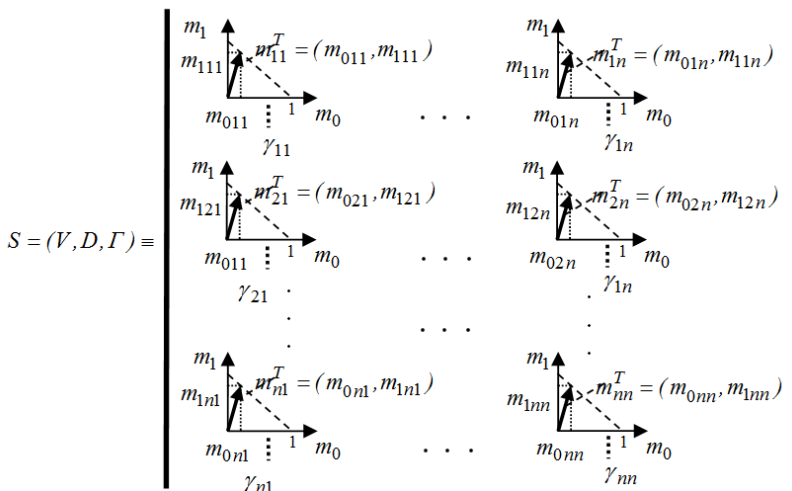


Рис. 5. Матриця суміжності  $N$ -арної неоднорідної семантичної мережі  $S = (V, D, \Gamma)$

## Висновки

Таким чином, вирішено одна з важливих теоретичних проблем, з якою доводиться зіштовхуватися при моделюванні знань у вигляді  $N$ -арної неоднорідної семантичної мережі – проблему її формального подання. Сучасна теорія навантажених орграфів, яка більш за все підходить для цієї мети, розроблена для випадку, коли враховуються тільки ваги дуг, а ваги вершин відсутні. Запропонований підхід на основі використання елементарних семантичних мереж 1-го та 2-го роду дозволив вирішити проблему математичної формалізації  $N$ -арної неоднорідної семантичної мережі.

1. *Голец И.Н.* Модель подання знаній в інтелектуальній системі дистанційного освіти / И. Н. Голец, Д. И. Попов // Тематический выпуск. Интеллектуальные САПР. – Таганрог: Известия ТРТУ, 2001. – С. 332–336.
2. *Искусственный интеллект / В 3-х кн.* Кн. 2. Модели и методы: Справочник: [под ред. Д. А. Поспелова]. – М.: Радио и связь, 1990. – 304 с.
3. *Белов В.В.* Теория графов / Белов В. В., Воробьев Е. М., Шаталов В. Е. – М.: Высшая школа, 1976. – 392 с.
4. *Асанов М.О.* Дискретная математика: графы, матроиды, алгоритмы / Асанов М.О., Баранский В.А., Расин В.В. – Ижевск: НИЦ «Регулярная и хаотическая динамика», 2001. – 288 с.
5. *Марценюк М.А.* Матричное подание нечеткой логики / М.А. Марценюк // Нечеткие системы и мягкие вычисления. – 2007. – Т. 2. – № 3. – С. 7–36.
6. *Mizraji E.* Vector logics: The matrix-vector representation of logical calculus / Mizraji E. // Fuzzy Sets and Systems. – 1992. – V. 50. – P.179–185.

Поступила 17.02.2011р.