

МЕТРИКИ СМЫСЛОВЫХ ПОДПРОСТРАНСТВ

Ивашенко В. П.

Кафедра интеллектуальных информационных технологий,
Белорусский государственный университет информатики и радиоэлектроники
Минск, Республика Беларусь
E-mail: ivashenko@bsuir.by

Рассматриваются подходы к построению метрик и соответствующих подпространств для случаев: интерпретируемого пространства скрытых признаков, выделяемых методами машинного обучения, включая нейросетевые методы, информационно-операционного пространства, ориентированного на интеграцию моделей с операционной семантикой большего и малого шага, подпространств на экстенсиональных замыканиях онтологических структур и графах состояний моделей обработки знаний, включая сильносвязные.

ВВЕДЕНИЕ

Разнообразие видов знаний и онтологических структур с семантикой различного вида в интеллектуальных системах требуют рассмотрения соответствующих моделей смысловых подпространств и методов их интеграции.

Разные виды смысловых пространств обладают разными структурными (топологическими) свойствами в некоторых случаях достаточными для задания метрики [1] в таких пространствах.

Сформулируем задачи, связанные с построением метрик и соответствующих смысловых подпространств [2]: (1) разработать онтологию видов смысловых пространств, которые позволяют относить известные смысловые пространства и подпространства общего смыслового пространства с их видами; (2) разработать модели метрических и топологических смысловых пространств конечных структур с операционной семантикой и конечных сильносвязных онтологических структур, согласованных с понятием экстенсионала и экстенсионального замыкания; (3) сформулировать требования к моделям метрического конечного операционно информационного смыслового пространства и метрического смыслового пространства протомультиверсальных чисел, согласующихся с расстоянием на действительных числах.

Под согласованностью топологического и метрического пространства понимается: каждая окрестность топологического пространства является объединением либо – конечным пересечением шаров, радиусы которых выражены метрикой относительно их центров.

I. Смысловые пространства и их виды

Онтология видов смысловых пространств (СП) представлена на рисунке 1.

Важным является вопрос, связанный с выражением понятия бесконечности в СП. Понятие бесконечности на некотором конечном этапе не может быть выражено конструктивно (актуально), поэтому бесконечность может быть сведена к недетерминизму. Однако при технической реализации, даже в случае недетерминизма (между

конечным и бесконечным), в памяти интеллектуальной системы может быть зафиксирована не более чем счётная бесконечность. Несчётная бесконечность может быть выражена как недетерминизм возможного. На логическом уровне это может быть представлено средствами модальных логик: $\Diamond G \Diamond \bigcirc T ; \Diamond G (\Diamond \bigcirc \alpha \wedge \Diamond \bigcirc (\neg \alpha))$.

При этом, данным выражениям могут соответствовать конечные циклические структуры.

II. МЕТРИЧЕСКИЕ ПОДПРОСТРАНСТВА И ИХ МЕТРИКИ

Метрика и топология онтологических структур [2], включая сильносвязные. Пусть дано топологическое пространство $\langle X, S \rangle$. Обозначим топологическое замыкание множества M как $[M]_S$. Топологически сильносвязным множеством (классом неотделимости) будем называть класс отношения эквивалентности $[\{y\}]_S = [\{x\}]_S$.

Определим $C \in (2^X)^X$: $C(x) = \{y | [\{x\}]_S = [\{y\}]_S\}$. Допустим, что на классе $C(x)$ определена мера $\pi \in V^{C(x)}$, тогда введём меру $\mu \in V^X$ такую, что:

$$\mu(x) = 2 * (\alpha - 1) * \lim_{z \rightarrow \sup\{\pi(y) | y \in C(x)\}} \frac{\pi(x)}{z} + 2 * \sup(\{\mu(y) | [C(y)]_S \subset [C(x)]_S\}),$$

где $\alpha \in V$ и $\alpha > 1$, а $V \subseteq \mathbb{R}$.

При этом пусть $\pi(x) = 0$ при $\{x\} = C(x)$.

Определим метрику рекурсивно следующим образом:

$$\begin{aligned} v(\langle x, z \rangle) &= \\ &= \begin{cases} |\mu(x) - \mu(z)| |\eta(\langle x, z \rangle)| \\ \inf(\{v(\langle x, y \rangle) + v(\langle y, z \rangle) | y \in X\}) |\neg \eta(\langle x, z \rangle)| \end{cases} \\ \eta(\langle x, z \rangle) &= ([\{z\}]_S \subset [\{x\}]_S) \vee ([\{x\}]_S \subset [\{z\}]_S) \end{aligned}$$

Протомультиверсальные числа [2]. Для модели протомультиверсальных чисел $\langle N, L, R, F, M, A \rangle$ введём признаки:

$$\tau(\langle \chi, \gamma \rangle) = \frac{\chi + \gamma}{2}; \sigma(\langle \alpha, \beta \rangle) = |\{\emptyset | \alpha\}|$$

и меры:

$$\delta(\langle \chi, \gamma \rangle) = \chi - \gamma; \lambda(\langle \alpha, \beta \rangle) = \sigma(\langle \alpha, \beta \rangle) = |\{\emptyset | \alpha \vee \beta\}|$$

Выразим метрику на мультиверсальных числах:

$$\begin{aligned}\rho(\langle m,n \rangle) &= \psi_1(\langle m.\text{top}, m.\text{bottom}, n.\text{top}, n.\text{bottom} \rangle) \odot \\ &\odot \psi_2(\langle m.\text{up}, m.\text{down}, n.\text{up}, n.\text{down} \rangle) \odot \\ &\odot \psi_3(\langle m.\text{hi}, m.\text{low}, n.\text{hi}, n.\text{low} \rangle) \odot \psi_4(\langle m,n,A \rangle)\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\psi_1(\langle \alpha, \beta, \chi, \gamma \rangle) &= \\ &= \psi_6(\langle \varepsilon(\{\alpha\}), \varepsilon(\{\beta\}), \varepsilon(\{\chi\}), \varepsilon(\{\gamma\}) \rangle) \\ \psi_2(\langle \alpha, \beta, \chi, \gamma \rangle) &= \odot_{f \in F} \\ \odot_{r \in R} \psi_1(\langle \alpha(f)(r), \beta(f)(r), \chi(f)(r), \gamma(f)(r) \rangle) \\ \psi_6(\langle \alpha, \beta, \chi, \gamma \rangle) &= \\ &= \varphi_1(\langle \delta, \alpha_2, \beta_2, \chi_2, \gamma_2 \rangle) \odot \varphi_2(\langle \tau, \alpha_2, \beta_2, \chi_2, \gamma_2 \rangle) \odot \\ \odot \varphi_3(\langle \lambda, \alpha_1, \beta_1, \chi_1, \gamma_1 \rangle) \odot \varphi_4(\langle \sigma, \alpha_1, \beta_1, \chi_1, \gamma_1 \rangle) \\ \varphi_i(\langle \phi, \alpha, \beta, \chi, \gamma \rangle) &= |\phi(\langle \alpha, \beta \rangle) - \phi(\langle \chi, \gamma \rangle)| \\ \alpha \odot \beta &= \lim_{t \rightarrow p} \left(\sqrt[t]{\alpha^t + \beta^t} \right); \varepsilon(S) = \begin{cases} 0 | \emptyset = S \\ x | x \in S \end{cases}\end{aligned}$$

Функции ψ_3 , ψ_4 , ψ_5 определяются аналогично ψ_2 .

Операционно-информационное пространство [2] задаётся отношением перехода R между конфигурациями из множества C , множеством операций O , множеством операторов K , множеством параметров P и множеством значений V . Рассмотрим переход между конфигурациями в информационно операционном пространстве. Каждый переход связан с выполнением одной или нескольких команд соответствующих операций. Каждая операция тратит время на чтение и изъятие входных данных, а также на обработку и запись выходных данных (значений параметров). Обозначим время работы операции o , исполняющей оператор k , над входным параметром q с входными данными i с выходным параметром p и выходными данными u через $t(\langle k, o, q, i, p, u \rangle)$. Время работы операции o зависит не менее чем линейно $c > 1$ от соответствующего редакционного расстояния [1,2] $\rho(\langle i, u \rangle)$: $t(\langle k, o, q, i, p, u \rangle) \geq c * \rho(\langle i, u \rangle)$. Расстояние между конфигурациями c и s не менее максимального из времён сработавших операторов k_j в c : $\rho(\langle c, s \rangle) \geq \rho_1(\langle c, s \rangle) \geq \max(\{t(\langle k_j, o_j, q_{g_j}, i_{g_j}, p_{h_j}, u_{h_j} \rangle) | j\})$. Если конфигурации c и s отличаются и\или множеством операторов (K_c, K_s) , операций (O_c, O_s) , параметров (P_c, P_s) , дуг (E_c, E_s) , соединяющих операторы, параметры и операции, то расстояние

$\rho(\langle c, s \rangle)$ и квазиметрика $\zeta(\langle c, s \rangle)$ между ними не меньше:

$$\begin{aligned}\rho(\langle c, s \rangle) &\geq \zeta(\langle c, s \rangle) \geq \kappa_1 * \rho_1(\langle c, s \rangle) \odot \\ &\odot \omega_2(\langle \rho_2, (E_s/E_c), (E_c/E_s) \rangle) \odot \\ &\odot \omega_3(\langle \rho_3, (P_s/P_c), (P_c/P_s) \rangle) \odot \\ &\odot \omega_4(\langle \rho_4, (K_s/K_c), (K_c/K_s) \rangle) \odot \\ &\odot \omega_5(\langle \rho_5, (O_s/O_c), (O_c/O_s) \rangle); \\ k_i &\geq 0; \omega_i(\langle \rho, \alpha, \beta \rangle) = \kappa_i * \\ &* \min(\{\rho(x) | (f \in \beta^\alpha) \wedge (f^{-1} \in \alpha^\beta) \wedge \\ &(x \in f \cup \{\emptyset\} \times \beta / \text{Dom}(f^{-1}) \cup \alpha / \text{Dom}(f) \times \{\emptyset\})\})\end{aligned}$$

Как вариант, расстояние ρ_5 между операциями может быть оценено ($\rho_5 = \delta$):

$$\delta(\langle \varphi, \psi \rangle) = \odot(\{0\} \cup \{\theta(\rho(\langle \chi, \gamma \rangle)) | \langle \chi, \gamma \rangle \in \varphi - \psi\}).$$

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Разработана онтология видов СП, включая метрические и топологические. Разработаны модели метрического и топологического СП конечных структур с операционной семантикой и конечных сильносвязных онтологических структур, согласованных с понятием экстенсионала и экстенсионального замыкания. Сформулированы требования к моделям метрического конечного операционно-информационного СП и метрического СП протомультиверсальных чисел, согласующихся с расстоянием на действительных числах. Открытым остаётся вопрос об уточнении топологии и метрики временных онтологических структур.

1. Петровский, А. Б. Пространства измеримых множеств мульти множеств. М. : Поли Принт Сервис. – 2016. – 324 с.
2. Ivashenko, V. Approaches to the Study of Semantic Space and Integrated Logical Inference Models Using Similarity, Difference and Other Measures – Подходы к исследованию семантического пространства и моделей интегрированного логического вывода с использованием мер сходства, различия и других мер / V. Ivashenko // Open Semantic Technologies for Intelligent Systems (OSTIS) : сборник научных трудов / Белорусский государственный университет информатики и радиоэлектроники ; редкол.: В. В. Голенков [и др.]. – Минск, 2025. – Вып. 9. – С. 97–112.

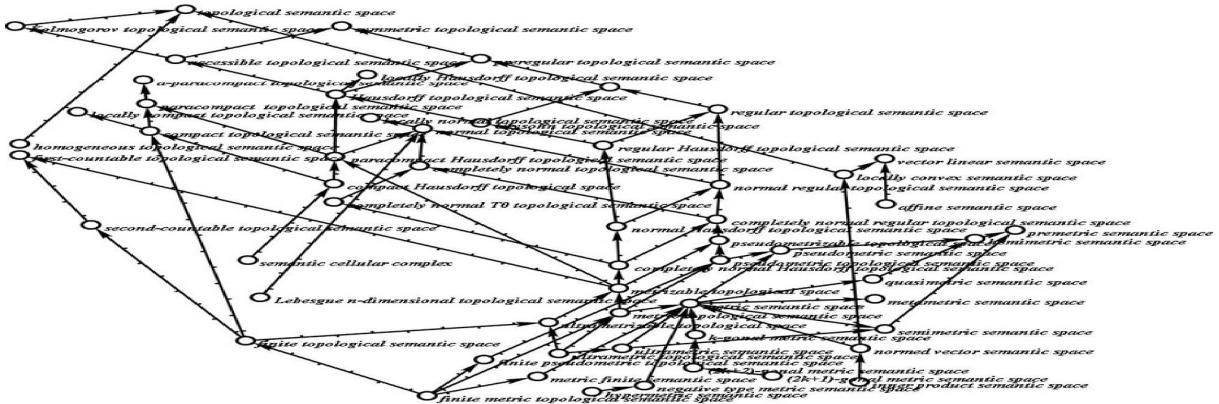


Рис. 1 – Онтология смысловых пространств