

# 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 большого и малого шага, подпространств на экстенциональных 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 соотносить 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 экстенционала и экстенционального 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:  $\Diamond G \Diamond \bigcirc \top$ ;  $\Diamond G (\Diamond \bigcirc \alpha \wedge \Diamond \bigcirc (\neg \alpha))$ .

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

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

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:

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

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

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

и меры:

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

Выразим метрику на мультиверсальных числах:  $\rho(\langle c, s \rangle)$  и квазиметрика  $\zeta(\langle c, s \rangle)$  между ними не меньше:

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

$$\begin{aligned} & \psi_1 (\langle \alpha, \beta, \chi, \gamma \rangle) = \\ & = \psi_6 (\langle \varepsilon (\{ \alpha \} ), \varepsilon (\{ \beta \} ), \varepsilon (\{ \chi \} ), \varepsilon (\{ \gamma \} ) \rangle) \\ & \psi_2 (\langle \alpha, \beta, \chi, \gamma \rangle) = \odot_{f \in F} \\ & \odot_{r \in R} \psi_1 (\langle \alpha (f) (r), \beta (f) (r), \chi (f) (r), \gamma (f) (r) \rangle) \\ & \psi_6 (\langle \alpha, \beta, \chi, \gamma \rangle) = \\ & = \varphi_1 (\langle \delta, \alpha_2, \beta_2, \chi_2, \gamma_2 \rangle) \odot \varphi_2 (\langle \tau, \alpha_2, \beta_2, \chi_2, \gamma_2 \rangle) \odot \\ & \odot \varphi_3 (\langle \lambda, \alpha_1, \beta_1, \chi_1, \gamma_1 \rangle) \odot \varphi_4 (\langle \sigma, \alpha_1, \beta_1, \chi_1, \gamma_1 \rangle) \end{aligned}$$

$$\varphi_i(\langle\phi,\alpha,\beta,\chi,\gamma\rangle) = |\phi(\langle\alpha,\beta\rangle) - \phi(\langle\chi,\gamma\rangle)|$$

$$\alpha \odot \beta = \lim_{t \rightarrow p} \left( \sqrt[t]{\alpha^t + \beta^t} \right); \varepsilon(S) = \begin{cases} 0 & | \emptyset = S \\ x & | x \in S \end{cases}$$

$$\odot \omega_5 (\langle \rho_5, (O_s/O_c), (O_c/O_s) \rangle);$$

$$k_i \geq 0; \omega_i(\langle \rho, \alpha, \beta \rangle) = \kappa_i^*$$

$$* \min(\{\rho(x) \mid (f \in \beta^\alpha) \wedge (f^{-1} \in \alpha^\beta) \wedge$$

$$(x \in f \cup \{\emptyset\} \times \beta / Dom(f^{-1}) \cup \alpha / Dom(f) \times \{\emptyset\}))$$

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

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

## ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Функции  $\psi_3, \psi_4, \psi_5$  определяются аналогично  $\psi_2$ .

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  $o$ , выполняющей 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  $s$  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  $s$  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

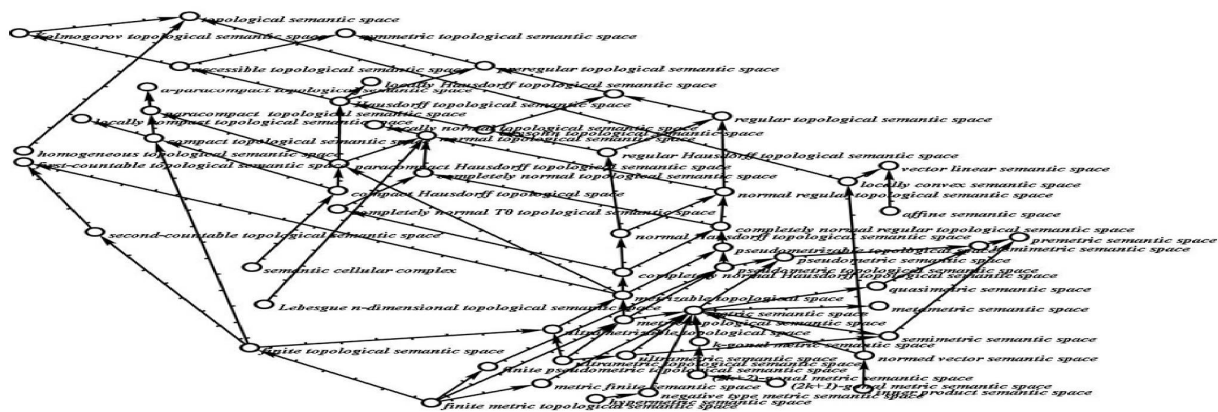


Рис. 1 – Онтология смысловых пространств