

УДК 681.324

Н.Ю. Любченко

Харьковский университет Воздушных Сил им. И. Кожедуба, Харьков

АНАЛИЗ ПОСТРОЕНИЯ ОПЕРАЦИОННОЙ СЕМАНТИКИ СТРАТИФИЦИРОВАННЫХ СЕМАНТИЧЕСКИХ СЕТЕЙ WEB-ПРИЛОЖЕНИЙ

Рассмотрен подход к непосредственной организации дедуктивного вывода в среде WEB-приложения посредством анализа процесса построения операционной семантики стратифицированной семантической сети, позволяющей непосредственно проводить дедуктивный вывод при реализации семантической технологии. При этом сохраняется непротиворечивость экстенциональной базы данных соответствующего WEB-приложения. Рассмотрены схемы фактографического объединения, дополнения и уточнения.

Ключевые слова: операционная семантика, стратифицированная семантическая сеть, WEB-приложение.

Введение

Постановка проблемы и анализ литературы. Бурный рост Интернет-технологий существенно обострил проблему поиска необходимой информации в его колоссальных информационных ресурсах. Существующие технологии поиска не позволяют удовлетворить запросы пользователей, поэтому остро стоит вопрос о качественном скачке – создании семантического Интернета, базирующегося на семантических технологиях [1, 2]. Основное назначение семантических технологий Web – выделить полезную информацию из данных, содержания документов или кодов приложений, опираясь на открытые стандарты [3]. Если компьютер понимает семантику документа, то это не означает, что он просто интерпретирует набор символов, содержащихся в документе. Это значит, что компьютер понимает смысл документа. Семантические технологии Web очерчивают общие рамки, позволяющие осуществлять обмен данными и их многократное использование в различных приложениях, корпорациях и даже сообществах. Семантические технологии Web – это эффективный способ представления данных в Интернете, основанный на соответствующей онтологии.

Онтология – это сеть концепций, связей и ограничений, которые обеспечивают контекст для данных и информации, а также для процессов. Онтология способствует улучшению обнаружения услуг, моделирования, объединения, посредничества и семантического взаимодействия сетей [4]. Она усовершенствует для пользователей способы поиска, изучения и взаимодействия со сложными информационными пространствами метаданных. Такая абстракция обеспечивает гибкость и подвижность, поскольку позволяет легко менять интерфейсы, а также добавлять новые ресурсы и пользователей, причем даже во время работы системы. *Семантика* – это будущее сервис-ориентированной интеграции. Семантические технологии обеспечивают существование определенного уровня абстракции над существующими IT-технологиями. Этот уровень позволяет осуществлять

связь данных, содержания и процессов между различными видами бизнеса и изолированными IT-структурами. Наконец, с точки зрения взаимодействия людей, семантические технологии добавляют новый уровень семантических порталов, которые обеспечивают гораздо более аналитические, соответствующие теме и контексту взаимодействия, чем те, которые доступны с помощью традиционных точечных подходов к интеграции, использующихся в информационных порталах.

Семантические технологии представляют значения с помощью соответствующей онтологии и обеспечивают аргументацию, используя оговоренные связи, правила, логику и условия. К семантическим технологиям Web относятся следующие: глобальная схема имен (URI); стандартный синтаксис описания данных (RDF); стандартные способы описания свойств данных (схема RDF); стандартные способы описания связей между объектами данных (онтология, определяемая с помощью онтологического языка Web (Web Ontology Language)). Одной из общих проблем, стоящих при реализации данных технологий в настоящее время является непосредственная организация дедуктивного вывода в среде WEB-приложения [5, 6].

Стратифицированная семантическая сеть (ССС) является формально-логическим средством для построения модели проблемной области в некоторой системе представления знаний. Одной из важнейших особенностей СССР является возможность осуществления дедуктивного вывода. Эта возможность существенно расширяет класс запросов в диалоговых системах подготовки решений и является необходимой составной частью любого формализма для представления знаний [7, 8].

Цель данной работы – проведение анализа процесса построения операционной семантики СССР, позволяющей непосредственно проводить дедуктивный вывод при реализации семантической технологии в среде WEB-приложений. Механизм логического вывода в СССР отличается от традиционных, например, от принципа резолюций. Проявляется это в том, что в процессе вывода не изменяются исходные формулы и

не генерируются новые, а осуществляется обработка универсумов понятий CCC [9], основывающаяся на процедурах поиска и семантического вложения графов – следовательно, не нарушается структура исходно представленных знаний, что особенно важно для рассматриваемых семантических технологий.

Результаты исследований

При анализе процесса построения операционной семантики были рассмотрены процедуры логического вывода на понятийной структуре CCC и экстенциональной структуре K. Вывод на семантических сетях (CC) также включает в себя процедуры обработки фактографической базы данных CCC. Кроме того, в процессе логического вывода в CCC будут использоваться средства поддержания непротиворечивости экстенциональной базы данных и управления логическим выводом. Эти средства являются необходимыми для устранения проблемы монотонности процесса дедукции [8]. Логический вывод в CCC осуществляется на основе применения схем вывода – таких правил вывода, которые выполняют роль отношения "посылки – заключение". Здесь будут рассмотрены схемы вывода на SQN-, SI-структурах и D-таблицах посредством аксиоматического представления закономерностей перехода по универсумам соответствующих понятий в процессе вывода [10].

Если $\{X_j^i\}$, $\{X_{j+k}^{i+k}\}$ – соответственно множества понятий i-й и (i + k)-й страт понятийной структуры S, которые связаны отношениями SQN и $(X_{j_1}^i, \dots, X_{j_\ell}^i) \in U_j^i$, $(X_{j+k_1}^{i+k}, \dots, X_{j+k_\ell}^{i+k}) \in U_{j+k}^{i+k}$, то справедливы следующие два типа схем вывода:

1) если X_j^γ – понятие структуры S не связанное с $\{X_j^i\}$, и $\{X_{j+k}^{i+k}\}$ SQN- или SI- отношениями, то

$$R\left(X_j^i, X_j^\gamma\right) \rightarrow R\left(X_{j+k}^{i+k}, X_j^\gamma\right) \wedge \forall X_{j\xi}^i \in U_j^i R\left(x_{j\xi}^i, X_j^\gamma\right); \quad (1)$$

2) если x_j^γ связано с x_j^i отношением SQN

$$\begin{aligned} & R\left(x_j^i, x_j^\gamma\right) \rightarrow \\ & \rightarrow \forall X_{j+k}^{i+k} \in U_{j+k}^{i+k} \forall X_{jv_\gamma}^\gamma \in U_j^\gamma R\left(x_{j+k}^{i+k}, X_{jv_\gamma}^\gamma\right) \wedge \\ & \wedge \forall X_{j\xi}^i \in U_j^i \forall X_{jv_\gamma}^\gamma \in U_j^\gamma R\left(x_{j\xi}^i, X_{jv_\gamma}^\gamma\right). \end{aligned}$$

Для ввода схем вывода на структуре SI определим $X_{jv_\alpha}^{i\alpha}$, $X_{jh_\alpha}^{i\alpha}$, $\alpha' > \alpha$ как элементы соответственно универсумов $U_{j\alpha}^i$ и $U_{j\alpha'}^i$. j-го понятия X_j^i i-й страты структуры S CAS, $R\left(X_{jv_\alpha}^{i\alpha}, X_{jh_\alpha}^{i\alpha}\right)$, т.е.:

$$\bigcup_{\alpha=1}^{\ell_\alpha} U_{j\alpha}^i \supseteq \bigcup_{\alpha'=1}^{\ell_{\alpha'}} U_{j\alpha'}^i;$$

$$X_{jv_\alpha}^{i\alpha} \in \bigcup_{\alpha=1}^{\ell_\alpha} U_{j\alpha}^i \forall \alpha \left(\overline{R}^\alpha \left| X_{jv_\alpha}^{i\alpha} \right| = X_{jv}^i \right);$$

$$X_{jh_\alpha}^{i\alpha'} \in \bigcup_{\alpha=1}^{\ell_{\alpha'}} U_{j\alpha'}^i \forall \alpha' \left(\overline{R}^{\alpha'} \left| X_{jh_\alpha}^{i\alpha'} \right| = X_{jh}^i \right),$$

а $X_{jv_\alpha}^{i\alpha}$ – понятие, связанное с $X_{jv_\alpha}^{i\alpha}$ отношением Q,

$$\text{причем } X_{jv_\alpha}^{i\alpha'} \in \bigcup_{\alpha=1}^{\ell_{\alpha'}} U_{j\alpha'}^i \forall \alpha' \left(\overline{R}^{\alpha'} \left| X_{jv_\alpha}^{i\alpha'} \right| = X_{jv}^i \right).$$

При этом определяются формализмы следующих схем вывода:

$$\begin{aligned} & \forall X_{jv_\alpha}^{i\alpha} \forall X_{jv_\alpha}^{i\alpha'} Q\left(X_{jv_\alpha}^{i\alpha}, X_{jv_\alpha}^{i\alpha'}\right) \rightarrow \\ & \rightarrow \forall X_{jv_\alpha}^{i\alpha} \forall X_{jh_\alpha}^{i\alpha'} Q\left(X_{jv_\alpha}^{i\alpha}, X_{jh_\alpha}^{i\alpha'}\right); \end{aligned} \quad (2)$$

$$\begin{aligned} & \forall X_{jv_\alpha}^{i\alpha} \exists X_{jv_\alpha}^{i\alpha'} Q\left(X_{jv_\alpha}^{i\alpha}, X_{jv_\alpha}^{i\alpha'}\right) \rightarrow \\ & \rightarrow \forall X_{jh_\alpha}^{i\alpha'} \exists X_{jv_\alpha}^{i\alpha'} Q\left(X_{jh_\alpha}^{i\alpha'}, X_{jv_\alpha}^{i\alpha'}\right), \end{aligned} \quad (3)$$

которые позволяют формирования универсума понятия X_{jh}^i посредством его выделения из универсума в случаях, когда у понятия отсутствует пример $X_{jh_\alpha}^{i\alpha'}$ и существует отношение Q между элементами универсумов понятий $X_{jv_\alpha}^{i\alpha}$ и $X_{jh_\alpha}^{i\alpha'}$ таким образом:

$$\begin{aligned} & \exists! X_{jv_\alpha}^{i\alpha} \exists X_{jv_\alpha}^{i\alpha'} \exists X_{jh_\alpha}^{i\alpha'} \\ & \left[Q\left(X_{jv_\alpha}^{i\alpha}, X_{jv_\alpha}^{i\alpha'}\right) \wedge Q\left(X_{jh_\alpha}^{i\alpha'}, X_{jv_\alpha}^{i\alpha'}\right) \right] \rightarrow \exists X_{jh_\alpha}^{i\alpha'}. \end{aligned} \quad (4)$$

Поскольку CCC представляет собой формально-логические средства построения моделей функционирования определенного класса систем – сложных организационных иерархических систем (СО-ИС) при решении ими задач оперативного управления, когда достаточно четко определены направления декомпозиции корневых понятий, введение избыточности $U_{jv}^i \cap U_{jh}^i \neq 0$ при $R\left(X_{jv}^i, X_{jh}^i\right)$ не всегда оправдано, что ограничивает область применения схем вывода на SI-структурах.

В следующую группу выделим схемы вывода на элементах D-таблиц, в которых отображается экстенциональная информация об элементах универсумов наибольших порядков понятий CCC [9]. Для отдельного элемента каждая строка его D-таблицы определяется именем предикатного отношения R_ξ^* , в которое входит данный элемент с ролью 1, именем дополнительного понятия P_ξ , конкретизирующим вид информации об элементе, при-

мером $P_{\psi\xi}$ понятия P_ξ и непосредственно информацией об элементе (d-записью). Для элемента $X_{jv\ell\alpha}^{i\ell\alpha}$ строка его D-таблицы будет иметь вид:

$$X_j^i \xrightarrow{SI} X_{jv\ell\alpha}^{i\ell\alpha} \rightarrow R_5^* : P_\xi : P_{\psi\xi} : \langle d_{P_\psi} \rangle.$$

Определим схемы вывода на D-таблицах:

$$\forall X_{jv\ell\alpha}^{i\ell\alpha} \in U_{j\ell\alpha}^i \forall X_{jh\ell\alpha}^{i\ell\alpha} \in U_{j\ell\alpha}^i \left[Q_1 \left(\langle d_{P_\psi} \rangle, \langle d_{P_\psi'} \rangle \right) \wedge \wedge R_5^* \left(X_{jv\ell\alpha}^{i\ell\alpha}, P_\xi, P_{\psi\xi} \right) \rightarrow R_5^* \left(X_{jh\ell\alpha}^{i\ell\alpha}, P_\xi, P_{\psi\xi} \right) \right], h \neq v; \quad (5)$$

$$\forall X_{jv\ell\alpha}^{i\ell\alpha} \in U_{j\ell\alpha}^i \forall X_{j_1+k'h'\ell\alpha}^{i+k\ell\alpha} \left\{ R_5^* \left(X_{j_1+k'h'\ell\alpha}^{i+k\ell\alpha}, P_\xi, P_{\psi\xi} \right) \wedge \wedge R_5^* \left(X_{jv\ell\alpha}^{i\ell\alpha}, P_\xi, P_{\psi\xi} \right) \wedge Q_1 \left(\langle d_{P_\psi} \rangle, \langle d_{P_\psi'} \rangle \right) \rightarrow \right. \quad (6)$$

$$\left. \rightarrow Q_1 \left[R_5^* \left(X_{jv\ell\alpha}^{i\ell\alpha}, P_\xi, P_{\psi\xi} \right); R_5^* \left(X_{j_1+k'h'\ell\alpha}^{i+k\ell\alpha}, P_\xi, P_{\psi\xi} \right) \right] \right\},$$

где Q_1 – имя предиката, выражающего отношение равенства; $\langle d_{P_\psi} \rangle, \langle d_{P_\psi'} \rangle$ – d-записи в строках D-таблиц понятий $X_{jv\ell\alpha}^{i\ell\alpha}$ и $X_{j_1+k'h'\ell\alpha}^{i+k\ell\alpha}$.

SQN- и SI-структуры позволяют использовать элементы индуктивного вывода в CCC, имеющие большое значение в процессе подготовки ответов системой на запросы пользователя. В процессе вывода в CCC могут использоваться следующие схемы индуктивного вывода.

$$1) \forall X_{j_1+k'v_{i+k}}^{i+k} \in U_{j_1+k}^{i+k} R \left(x_{j_1+k'v_{i+k}}^{i+k}, x_{j'}^\gamma \right) \rightarrow R \left(x_{j'}^i, x_{j'}^\gamma \right), \quad (7)$$

где понятия x_j^i и $x_{j_1+k'v_{i+k}}^{i+k}$ связаны с SQN-отношениями;

$$2) \forall X_{jv\alpha}^{i\alpha} R \left(x_{jv\alpha}^{i\alpha}, x_{j'}^\gamma \right) \rightarrow R \left(x_{jv}^i, x_{j'}^\gamma \right), \quad (8)$$

где понятия $\{x_{jv\alpha}^{i\alpha}\}$ связаны с x_{jv}^i SI-отношениями.

Схемы индуктивного вывода основаны на свойствах, которые присущи SI- и SQN-структурами. Поэтому они обладают свойством транзитивности, как и указанные структуры, т.е.

$$\forall x_{j_1}^i \forall x_{j_1+1}^{i+1} \forall x_{j_1+2}^{i+2} \left[R \left(x_{j_1}^i, x_{j_1+1}^{i+1} \right) \wedge R \left(x_{j_1+1}^{i+1}, x_{j_1+2}^{i+2} \right) \rightarrow R \left(x_{j_1}^i, x_{j_1+2}^{i+2} \right) \right]. \quad (9)$$

Семантические сети в структуре CCC выполняю функцию экстенциональной базы данных. CC представляет собой сеть из семантических структур шести типов для пространственно-временного контекста. Для каждой структуры определены свои схемы вывода на CC, поскольку логический вывод определяется значениями атрибутов актантов входящих в соответствующую семантическую структуру. Приведем примеры схем трех различных типов.

1. Схемы фактографического объединения.

$$\exists x_2 \exists x_3 R_1 \left(A_1^1, x_2, x_3, A_6^{11} \right) \wedge R_1 \left(A_1^2, A_2^2, A_3^2 \right) \wedge \wedge Q_1 \left(A_6^{11}, A_1^2 \right) \rightarrow R_1 \left(A_1^1, A_2^2, A_3^2, A_6^{11} \right), \quad (10)$$

где x_2, x_3 – неопределенные значения актантов для первого примера первой семантической структуры; A_1, A_2, \dots – конкретные значения актантов, причем верхний индекс обозначает номер примера структуры, к которому они относятся; Q_1 – предикат, выражающий бинарное отношение равенства.

2. Схемы фактографического дополнения.

$$\exists x_2 \exists x_3 R_1 \left(A_1^1, x_2, x_3, A_6^{11} \right) \wedge \wedge R_1 \left(A_1^2, A_2^2, A_3^2, A_6^2 \right) \wedge Q_1 \left(A_6^{11}, A_1^2 \right) \rightarrow \quad (11)$$

$$\rightarrow R_1 \left(A_1^1, A_2^2, A_3^2, A_6^2, A_7^{11} \right),$$

3. Схемы фактографического уточнения.

$$R_2 \left(A_1^1, A_6^{11} \right) \wedge R_2 \left(A_1^2, A_6^{11} \right) \wedge \wedge Q_1 \left(A_6^{11}, A_1^2 \right) \rightarrow R_2 \left(A_1^1, A_6^{11}, A_7^{11} \right). \quad (12)$$

Используя приведенные выше схемы вывода на CC, можно осуществлять вывод на семантических структурах, в которых в качестве объекта действия используется одно и то же понятие.

При разработке схем вывода предполагалось, что в процессе работы модель проблемной области поддерживается в актуальном состоянии. Поэтому в них не учитывалось состояние семантических структур в предшествующие моменты времени, степень совершенности действий и возможность их совершения в будущем.

Выводы

Рассмотрен подход к непосредственной организации дедуктивного вывода в среде WEB-приложения посредством анализа процесса построения операционной семантики CCC, позволяющей непосредственно проводить дедуктивный вывод при реализации семантической технологии. Предложенный подход к построению операционной семантики дает возможность аксиоматизировать знания о порядке обработки модели проблемной области в соответствии с состоянием данной модели и вопросам, полученным от пользователя.

Данная операционная семантика на основе разработанных схем вывода позволяет осуществлять эффективный логический вывод и сохранять непротиворечивость экстенциональной базы CCC в среде WEB-приложения.

Направлением дальнейших исследований является алгоритмизация процесса построения операционной семантики стратифицированных семантических сетей WEB-приложений.

Список літератури

1. Eiter T., Fink M., Sabbatini G., Tompits H. *Using Methods of Declarative Logic Programming for Intelligent Information Agents // Theory and Practice of Logic Programming.* – 2002. – Vol. 2, No. 6. – P. 645-709.
2. Alferes J.J., Pereira L.M., *Logic Programming Updating – a guided approach // In A. Kakas and F. Sadri (editors), Computational Logic: From Logic Programming into the Future – Essays in honour of Robert Kowalski.* – Springer, 2002. – Vol. 2. – P. 382-412.
3. Dix J., Furbach U., Niemelae I. *Nonmonotonic Reasoning: Towards Efficient Calculi and Implementations // In A. Voronkov and Robinson (editors) Handbook of Automated Reasoning.* – Elsevier, 2001. – Vol. 2, Chapt. 18. – P. 1121-1234.
4. Satoh K., Yamamoto K. *Speculative computation with multi-agent belief revision // Proc. of the first intern. joint conf. on Autonomous agents and multiagent systems (Bologna, Italy).* – ACM Press, 2002. – P. 897-904.
5. Morozov A.A., Obukhov Yu.V. *Development of the Methods and Tools for Mathematically Correct Logic Programming of Internet Agents // Pattern Recognition and Image Analysis.* – 2003. – Vol. 13. – No. 2. – P. 225-227.
6. Mosconi M., Porta M. *A Visual Approach to Internet Applications Development // Proc. of the 8-th Intern. Conf. on Human-Computer Interaction (HCI'99).* – Munich, Germany, 1999. – Vol. 1. – P. 600-604.
7. Люгер Дж.Ф. *Искусственный интеллект. Стратегии и методы решения сложных проблем.* – М., СПб., К., 2003. – 863 с.
8. Орлов М.Ю. *Логический вывод в ассоциативных схемах // Техническая кибернетика.* – 1984. – № 5. – С. 111-131.
9. Helbig F. u a. *FAS – 80 ein naturlichsprachiges Auskunfts system. VEB. Roboten 2FT, WIB nr. 18, 1983, 97 – 107 p.*
10. Доил Дж. *Система поддержания истинности // В кн.: Кибернетический сборник. Новая серия. Вып. 20. Сб. статей.* – М.: Мир, 1983. – С. 159-215.

Поступила в редколлегию 19.04.2008

Рецензент: д-р техн. наук, проф. В.А. Краснобаев, Харьковский национальный технический университет сельского хозяйства им. П. Василенко, Харьков.

АНАЛІЗ ПОБУДОВИ ОПЕРАЦІЙНОЇ СЕМАНТИКИ СТРАТИФІКОВАНИХ СЕМАНТИЧНИХ МЕРЕЖ WEB-ДОДАТКІВ

Любченко Н.Ю.

Розглянутий підхід до безпосередньої організації дедуктивного висновку в середовищі WEB-додатку за допомогою аналізу процесу побудови операційної семантики стратифікованої семантичної мережі, що дозволяє безпосередньо проводити дедуктивний висновок при реалізації семантичної технології. При цьому зберігається несуперечність екстенціональної бази даних відповідного WEB-додатку. Розглянуті схеми фактографічного об'єднання, доповнення і уточнення.

Ключевые слова: операційна семантика, стратифікована семантична мережа, WEB-додаток.

ANALYSIS OF CONSTRUCTION OPERATIONAL SEMANTICS STRATIFICATION SEMANTIC NETWORKS WEB-APPENDIXES

Lybchenko N.Y.

Approach is considered to direct organization of deductive conclusion in the environment of WEB-appendix by means of analysis of process of construction of operational semantics of stratification semantic network, allowing directly to conduct a deductive conclusion during realization of semantic technology. Uncontradiction of extensional database the proper WEB-appendix is thus saved. The charts of factual association, addition and clarification are considered.

Key words: operational semantics, stratification semantic network, WEB-appendix.