

Система символьных вычислений для программирования динамических приложений

Описана система символьных вычислений, предназначенная для встраивания в промышленные приложения с целью обеспечения их гибкости и настраиваемости соответственно изменяющимся требованиям и условиям функционирования. Предложен метод погружения настраиваемых программных систем в промышленные комплексы, основанный на использовании декларативных средств программирования при описании взаимодействий программных компонент со своим окружением. Метод позволяет значительно уменьшить стоимость разработки сложного программного обеспечения, а также решать задачи анализа и обеспечения надежности программного кода.

Введение

Системы символьных вычислений имеют богатую историю и применяются для различных целей с первых лет существования компьютерной науки как самостоятельной области. Одним из направлений в разработке систем символьных вычислений являются системы переписывающих правил (rewriting rules systems) [1]. На сегодня в мире существует более сотни систем переписывающих правил, которые поддерживаются как исследовательскими группами, так и коммерческими организациями и используются в различных областях приложений. В Кибернетическом центре НАН Украины имеются большие традиции построения таких систем: одной из первых была система "Аналитик" [2], широко известна также система алгебраического программирования АПС [3,4]. В этой статье представлена еще одна система символьных вычислений TermWare, основанная на парадигме переписывания и предназначенная для решения задач программной инженерии.

Существует некоторая типология систем переписывания, отражающая как эволюцию программного обеспечения (ПО), так и области применения. Традиционной сферой применения является обработка строк, в качестве примера можно привести Рефал [5]. Здесь фундаментальной математической моделью являются алгорифмы Маркова, а вычисления – это последовательное применение правил к начальной цепочке строк. Подобное ПО встроено в почти в каждую существующую систему

морфологического анализа. С развитием программной инженерии появилась потребность автоматического анализа и преобразования программ, где объектами преобразований являются синтаксические деревья конструкций языка программирования. Спектр применения таких систем – от автоматического генерирования документации до систем анализа ПО и автоматического перевода программ с одного языка программирования на другой. Автоматизация построения логических доказательств это одно из наиболее естественных применений символьных вычислений. Здесь в основе математической модели лежит логическая редукция: шаг вычислений соответствует шагу логического вывода в некоторой системе аксиом в соответствии с определенными правилами вывода. Известными формальными моделями в этом направлении являются комбинаторная логика [6] и λ -исчисление [7]. На этой основе построен целый класс языков программирования и разработаны классы промышленных применений, в частности системы проектирования логических микросхем, высокоуровневые языки программирования, экспертные системы.

Особый класс составляют универсальные системы переписывающих правил, который появился в последние годы как альтернатива систем логического программирования. Характерной его особенностью является наличие правил представления либо преобразования объектов предметной области произвольной структуры в виде алгебраических термов, а также стратегий применения правил вывода, основанных на внелогических принципах, часто в виде императивного алгоритма последовательности поиска и применений правил.

TermWare принадлежит к последнему типу систем наряду с APS [3], Maude [8] и Stratego [9]. В данной статье описывается синтаксис и семантика языка, демонстрируется применение системы к задачам программирования динамических приложений, характеризуемых, с одной стороны высокой степенью взаимодействий со средой, а с другой – высокой изменчивостью требований и необходимостью перепрограммирования таких систем.

1. Назначение и особенности системы TermWare

Система TermWare нацелена на разработку высокодинамичных прикладных систем, к которым предъявляются повышенные требования как к встроенному

интеллекту для обеспечения интерактивности разрабатываемых систем, так и удешевлению разработки, сокращению сроков проектирования и улучшения характеристик повторного их использования (реинжиниринга) и сопровождаемости. Она отличается от большинства других систем этого класса как назначением и семантикой используемых средств, так и технологией их реализации. Язык TermWare не является универсальным языком программирования в том смысле, что он не предназначен для написания полнофункциональных программных систем. Это координационный язык-оболочка [10], предназначенный для написания предметно-ориентированных частей приложений, встраиваемых в прикладную систему для реализации функций взаимодействия этой системы с программным окружением.

Существенны также семантические особенности языка TermWare, отличающие его от других разработок в данной области. Традиционное декларативное программирование с помощью парадигмы переписывания основано на таком образце применения для написания программной системы, при котором строится формальная модель предметной области, в рамках этой формальной модели описываются основные понятия и структуры данных предметной области. переписывающие правила применяются для реализации классического алгоритма, преобразующего вход в выход, и операции ввода/вывода и взаимодействия с другими программами не представлены в декларативном описании в явном виде, а представляют собой побочные эффекты. Такой устоявшийся подход малоприменим в индустрии программирования по следующим причинам.

Во-первых, построение полного формального определения предметной области часто представляет собой слишком трудоемкий процесс для практического применения. Как правило, предметная область включает в себя много уже построенных элементов окружения, например реляционные базы данных (БД), объектные модели, протоколы межпрограммного взаимодействия. Для того чтобы использовать декларативное программирование, нужно представить все эти компоненты в одной формальной модели, придавая формальную семантику уже построенным императивным моделям. Это делает процесс построения формальной модели слишком сложным и дорогостоящим. Во-вторых, современные программные комплексы не могут быть прямо описаны как алгоритмы в классическом смысле, т.е. как преобразователи входной информации в выходную. Очень часто программная

система представляет собой некоторое поведение, включающее в себя взаимодействие с внешней средой. И в-третьих, операции ввода/вывода, обычно представленные в декларативном программировании как побочные эффекты, имеют слишком большое значение чтобы быть проигнорированными в формальной модели вычислений. Отсутствие ввода/вывода в модели означает невозможность анализировать и преобразовывать механизмы взаимодействия программ с окружением, что делает традиционные системы логического программирования маломощными и непригодными для важных классов приложений.

В TermWare предложен новый формализм для декларативного описания предметной области программирования распределенных программных комплексов – термальные системы. Он включает в себя описание в виде термов как функциональности частей программных комплексов, подобно традиционным системам, так и их взаимодействия со внешней средой. Последнее представляет собой динамическую базу фактов во внутренней логике системы, например состояние внешней среды в системе управления либо перечень текущих бизнес-процессов в системе управления потоками работ. Таким образом, вместо сокрытия императивного стиля программирования в побочных эффектах в TermWare происходит погружение императивных операций в логику декларативной программы. Термальная система является открытой в том смысле, что она интерактивна и ее поведение определяется не только программным кодом, но и состоянием среды.

Технологические отличия TermWare связаны с тем, что в современной индустрии разработки ПО уже не рассматривается отдельно от элементов технологической платформы программного окружения таких, как базы данных, системы мониторинга транзакций и унаследованные библиотеки. Однако большинство существующих систем предоставляют свое окружение, подразумевая, что конечный пользователь работает в оболочке системы символьного программирования.

TermWare оформлена как библиотека языка Java, встраиваемая в программное приложение. Для разработчика система термов выглядит как совокупность экземпляров класса `ITermSystem`, с возможностью управления набором правил и редуцирования термов. База знаний также может содержать императивные элементы, описанные как Java классы. Таким образом имеется возможность использовать декларативную модель программирования в программных комплексах, основанных на

Java-платформе в тех случаях, когда это необходимо. Разработчик может использовать термальную систему как программный агент, встраиваемый в общую инфраструктуру программной системы.

Встраивание систем обработки правил в Java-платформу в последнее время быстро развивается и даже стандартизируется. Существует предложение к стандарту языка Java (jsr94 [11]) и несколько систем, встраиваемых в Java по тому же принципу, что и TermWare. Среди них можно выделить Jess [12] (порт CLISP) и ASDF [12], представляющие собой системы переписывающих правил, предназначенные для построения экспертных систем и для преобразований деревьев синтаксического разбора соответственно. Поэтому разработка TermWare своевременна и необходима.

2. Формальная модель

Формальная модель TermWare построена как обычная алгебра термов, где объектами языка являются термы, т.е. выражения вида $f(x_1, \dots, x_n)$, переменные и элементарные типы данных, подобно другим языкам функционального программирования. Единственное отличие от стандартного подхода состоит в том, что конструктор упорядоченного множества является выделенным термом и операции подстановки на этих термах сохраняют порядок. Вычисления определяются наборами переписывающих правил вместе со стратегией применений по такой же схеме, как и в APS [3] или Stratego[9].

Основное отличие TermWare от языков алгебраического программирования (таких, как OBJ и Maude [8]) состоит в том, что модель вычислений в TermWare определяется в терминах поведения программ, т.е. входных воздействий и реакций, а не в терминах входа и выхода, как это происходит при традиционном подходе. Иными словами, в традиционных системах переписывающих правил вычисления являются преобразованиями входного терма в некоторую каноническую форму с помощью набора переписывающихся правил. Тем самым язык определяет функциональные зависимости вида $f(x)=y$, где x – вход алгоритма, y – выход в терминах классической теории алгоритмов. В TermWare набор переписывающих правил определяет не вычисления целиком, а один шаг вычислений, в терминах теории динамических систем

[14] – вида $f(x,s) \rightarrow (s',y)$, где x – входной сигнал, y – выходной, s – внутреннее состояние.

В этом разделе представлена относительно простая синтаксическая формальная модель и показано, как на ее основе можно организовать работу с более общими структурами.

Считаем, что *алфавит* языка включает (везде, если это не оговорено особо, нижние индексы принадлежат перечислимому множеству):

- множество констант c_i , принадлежащих одному из примитивных типов (INT, BOOL, STRING, АТОМ); с каждой константой связано значение на множестве соответствующего примитивного типа;
- INT – множество целых чисел, представляемое константами 1, 2, ...;
- BOOL – множество булевых значений, представляемое константами **true** и **false**;
- STRING – множество строк в алфавите Unicode;
- АТОМ – множество атомарных неинтерпретируемых значений; среди атомов выделим NIL, играющий специальную роль.

Кроме того, язык включает также множество терминальных символов t_1, \dots, t_N , множество пропозициональных переменных x_i , скобки '(' и ')' и знак зяпятой ';', множество функциональных символов f_i , символ среды S , множество φ модельных символов операций чтения информации из среды, а также множество δ модельных символов воздействия на среду.

Термы языка строятся по следующей схеме. Сначала определяется множество конкретных термов T_c :

- $c_i \in T_c$;
- если $x_1 \in T_c, \dots, x_N \in T_c$, и f есть функциональный символ, то $f(x_1, \dots, x_N) \in T_c$,

а также множество подстановочных термов T_v ;

- $x \in T_c \Rightarrow x \in T_v$;
- $x_i \in T_v$;
- $x_1 \in T_v, \dots, x_N \in T_v \Rightarrow f(x_1, \dots, x_N) \in T_v$.

Терм, принадлежащий разности множеств $T_v \setminus T_c$, назовем термом со свободными переменными, а для каждого терма t множество входящих в него нетерминальных символов – множеством свободных переменных этого терма и обозначим $v(t)$.

Далее на системе термов определим следующие синтаксические функции и их свойства:

- функция $typename\theta: T_v \rightarrow \text{STRING}$ возвращает синтаксический тип терма; это может быть:
 - наименование одного из типов "BOOL", "INT", "ATOM" или "STRING" для примитивных термов;
 - "x" для пропозициональных переменных;
 - "T" для сложных термов;
- функция $name: T_v \rightarrow \text{STRING}$ возвращает имя головного символа терма;
- функция $arity: T_v \rightarrow \text{STRING}$ возвращает арность символа терма;
- функция $subterm: T_v \times \text{INT} \rightarrow T_v$ вычисляет индекс подтерма, начиная с нуля:
 - если $t \in T_v$, $i < arity(t)$, то $subterm(t)$ возвращает i -й подтерм t ;
 - если $i > arity(t)$, то $subterm(t) = \text{NIL}$;
- функция $equal: T_v \times T_v \rightarrow \text{BOOL}$ возвращает истинное значение в случае тождественного совпадения $x=y$;
- функция $less: T_v \times T_v \rightarrow \text{BOOL}$ определяется такими случаями:
 - если $x \neq \text{NIL}$, то $less(\text{NIL}, x)$;
 - если $typename\theta(x) < typename\theta(y)$, то $less(\text{NIL}, x)$;
 - если x, y – константы, то $less(x, y)$ представляет собой естественное упорядочивание;
 - если x, y – атомы то $less(x, y)$ представляет собой лексикографическое упорядочивание их имен;
 - если x, y – пропозициональные переменные, то имеет место $\neg less(x, y) \wedge \neg less(y, x)$;
 - если x, y – составные термы и $arity(x) < arity(y)$, то $less(x, y) = \text{true}$;
 - если x, y – составные термы и $arity(x) = arity(y) \wedge less(name(x), name(y))$, то $less(x, y) = \text{true}$;

- если x, y – составные термы и $arity(x)=arity(y) \wedge name(x)=name(y)$, то $less(x, y)$ представляет собой лексикографический порядок кортежей элементов.

Таким образом, множество термов (с точностью до перенумерации пропозициональных символов) является полностью упорядоченным. Это позволяет выделить конструктор упорядоченного множества $set(x_1, \dots, x_N)$, т.е. терм, обозначающий упорядоченное множество из N элементов. Отсюда можно полагать, что если $t=set(x_1..x_N)$, $subterm(i, t)=x, subterm(j, t)=y, 0 < i < j < arity(t)$, то $less(x, y)$. Теперь $v(t)$ можно определить уже на синтаксическом уровне: $v(c_j)=NIL$, $v(x_i)=\{x_i\}$, $v(f(t_1, \dots, t_N))=\bigcup_{i=1}^n v(x_i)$.

Выражение $subst(t, x, s)$ есть подстановка s в t вместо свободной переменной x . Будем также употреблять для подстановки обозначение $t[x, s]$. Терм $bound_unify(t_1, t_2)$ означает операцию унификации t_1 и t_2 со множеством связанных пропозициональных переменных, входящих в t_1 и t_2 , $free_unify(t_1, t_2)$ – операцию унификации t_1 и t_2 , при которой свободные переменные t_1 и t_2 предварительно переименовываются таким образом, чтобы $v(t_1) \cap v(t_2) = \emptyset$.

Семантика правила переписывания без взаимодействия со средой определяется в виде $apply(t, x \rightarrow y) = subst(y, free_unify(x, t))$, где $x \rightarrow y$ – правило переписывания терма x в y . Любую среду S можно представить как БД фактов, определив акты взаимодействия терма со средой с помощью функций $\varphi: S \times T_c \rightarrow T_c$ (получение информации из S) и $\delta: S \times T_c \rightarrow S$ (передача информации в S).

Наконец, определим основной объект нашего рассмотрения – термальную систему. Термальная система τ есть пара $\tau=(S, R)$, где S – модель среды, а R – набор переписывающих правил, представляющий взаимодействие со средой. Переписывающее правило из R – это терм с четырьмя аргументами вида $rule(x, in, y, out)$, которое для удобства обозначим также $x[in] \rightarrow y[out]$. Такое выражение можно прочитать как “переписать x при условии in в y , применив к среде операцию out ”. С использованием введенных выше обозначений схема выполнения правила переписывания можно записать в виде

$$apply((S, t), x[\varphi] \rightarrow y[\delta]) = (\delta(S, free_unify(z, out)), z), \text{ где } z = subst(y, free_unify(x, t, \varphi(S, in))).$$

Наконец, последний шаг – добавим в модель понятие имени системы и множества систем. Имя системы – это атом либо специальный терм $_name(x_1, \dots, x_n)$, где

x_1, \dots, x_n – атомы. Считаем, что интерпретация термина $_name(x_1, \dots, x_n)$ определяется функцией именованной $\phi: T_c \rightarrow \Phi$, которая возвращает определение термальной системы в некотором (иерархическом) пространстве имен Φ . Саму терминальную систему можно определить как терм вида $System(name, ruleset, facts, strategy)$, где $name$ – имя системы, $ruleset$ – множество правил переписывания со взаимодействием, $facts$ – база данных фактов среды, $strategy$ – стратегия применения переписывающих правил, определяющая последовательность применения правил. Функция редуцирования термина в системе выражается в виде термина $reduce(s, t)$ где t – терм, редуцируемый в системе с именем s .

Таким образом, TermWare – это непосредственное отображение логической модели взаимодействий в язык программирования, обладающее аналогами современных средств поддержки наследования и иерархической системы имен. Ниже покажем, что такие системы более естественно отражают типичные проблемы программирования на уровне архитектуры и пригодны не только для описания вычислительных алгоритмов, но и для описания поведения программных комплексов, состоящих из нескольких взаимодействующих подсистем.

3. Реализация языка

Формальная модель, изложенная выше, отображается в языке программирования с помощью следующих средств и соглашений.

Терминальные символы:

- константы – это числа, логические значения и строки Unicode с обычной семантикой;
- пропозициональные переменные начинаются знаком доллара и продолжаются последовательностью букв или цифр, например - **\$x10**, **\$saved_args**;
- идентификаторы есть последовательности из букв и цифр
- конструкторы термов имеют традиционный функциональный вид $f(x_1, \dots, x_n)$;
- в языке используются знаки \rightarrow , $[|]$, $\&$, $\&\&$, $\|$, $+$, $-$, $*$, $/$, $//$, \wedge , $\langle \langle \rangle \rangle$, \langle , \leq , \rangle , $=$, \Rightarrow , \neq , $!$, $;$;
- комментарии – это строки, начинающиеся знаком #.

В целях удобочитаемости в TermWare определен синтаксис, подобный языку C. Выражение $x [| y |] \rightarrow z // v$ является сокращением для $rule(x, y, z, v)$ и обозначает

переписывающее правило со входным образцом x , условием y , выходным образцом z и действием v . В случае, если один или несколько элементов отсутствуют, они могут быть опущены. Далее установлено соответствие для других выражений языка и их сокращений: $\{x \mid y\}$ – является сокращением для $set_pattern(x,y)$; $\{x_1, \dots, x_N\}$ – для $set(x_1, \dots, x_N)$; $x \text{ in } y$ – для $_in(x,y)$; $[x_1, \dots, x_N]$ – для $cons(x_1, cons(\dots cons(x_N)\dots))$; $x ? y : z$ – для $ifelse(x,y,z)$; $x+y$ – для $plus(x,y)$ и аналогично для всех инфиксных операторов языка С.

Переписывающие правила объединяются в наборы с помощью термина *ruleset*, например, набор правил, описывающий булеву алгебру, описывается так:

```
ruleset(
  $x & ($x => z) -> $z ,
  not($x & $y) -> not($x) | not($y) ,
  not($x | $y) -> not($x) & not($y) ,
  $x & ($y | $z) -> ($x & $y) | ($x & $z) ,
  not(not($x)) -> $x ,
),
```

Термальная система описывается с помощью выражения $System(x,y,z,v)$, например:

```
System(BooleanAlgebra,default,
ruleset(
  $x & ($x => z) -> $z ,
  not($x & $y) -> not($x) | not($y) ,
  not($x | $y) -> not($x) & not($y) ,
  $x & ($y | $z) -> ($x & $y) | ($x & $z) ,
  not(not($x)) -> $x ,
),
FirstTop);
```

Здесь первый подтерм – это имя системы, второй – имя базы данных фактов, после чего следуют набор правил переписывания и стратегия применения. В приведенной выше схеме использована пустая баз данных и стратегия переписывания *FirstTop*.

База данных фактов и стратегия переписывания определяются на уровне процедурного языка, в зависимости от предметной области. Как это происходит, покажем в следующем разделе, а пока обратим внимание еще на две особенности языка. Система имен в TermWare представляет собой иерархию с целью структуризации информации: подсистемы можно организовывать в области (domains) так же, как в Java классы объединять в пакеты (packages). Термальные системы могут повторно использовать информацию с помощью механизма импорта правил аналогично механизму наследования в объектно-ориентированных языках.

```
System(BooleanLogic,default,  
      ruleset( import(BooleanAlgebra),  
              true => $x -> $x,  
              false => $x -> not($x),  
              true | $x -> true,  
              false | $x -> $x,  
              true & $x -> $x,  
              false & $x -> false,  
              not(true) -> false,  
              not(false) -> true  
            ), FirstTop)
```

4. Встраивание в приложения

Предыдущие примеры систем несколько ограничены и не используют основные элементы новизны динамической модели – БД фактов и действия. Отчасти это вызвано тем, что TermWare предназначается для встраивания в приложения, а БД фактов и набор действий зависит от конкретных особенностей приложений. Встраивание элементов логического вывода в приложения и проектирование набора БД фактов и действий при использовании TermWare обычно следует следующей стратегии:

- в программе выделяется подсистема, где уместно использовать декларативные правила;

- определяется взаимодействие с остальной частью комплекса в виде набора функций получения информации (условий) и передачи информации (действий);
- полученный набор взаимодействий представляется в виде Java-класса (который должен реализовать интерфейс IFacts);
- определяется стратегия применения правил: при этом либо выбирается одна из существующих, либо программируется реализация интерфейса Istrategy;
- происходит встраивание TermWare в приложение либо с помощью прямого вызова конструктора объекта ItermSystem, либо путем определения на языке TermWare соответствия между именами БД фактов (стратегий) и реализующими их классами Java.

Общая схема создания БД фактов путем реализации интерфейса Ifacts имеет следующий вид:

```
public interface IFacts
{
public String    getDomainName();

public boolean   check(ITerm t) throws TermWareException;

public void      set(ITerm t) throws TermWareException;

public void      remove(ITerm t) throws TermWareException;
}
```

Когда при интерпретации правил переписывания встречается запрос информации из внешней среды, TermWare вызывает метод check ассоциированной базы данных фактов, если встречается действие, вызывается метод set. Существует вспомогательный класс DefaultFacts, который с помощью рефлексивного прикладного интерфейса Java самостоятельно осуществляет разбор аргументов.

Собственно термы представляются разработчику как объекты, реализующие интерфейс ITerm. В сигнатуре ITerm определены операции определения типа, доступа к типизированным значениям, унификации, эквивалентности и лексикографического сравнения. Объем статьи не позволяет привести здесь эту сигнатуру полностью. Для

демонстрации возможностей программирования приведем в качестве примера описание широко известной игры Конвея "жизнь" [15], используя БД фактов для представления информации о поле. Соответствующая термальная система выглядит следующим образом:

```
domain(examples,
  system(Life1,LifeDB,
    ruleset(
      # $T - set of pairs to test.
      { l($i,$j) | $T } [| existsCell($i,$j)) &&
      (n($i,$j)==2|n($i,$j)==3) |] -> $T // putCell($x,$y),
      { l($i,$j) |$T } [| n($i,$j) == 3 |] -> $T //
      putCell($x,$y),
      { l($i,$j) |$T } [| n($i,$j) <2 || n($i,$j)>3 |] -> $T
      // removeCell($x,$y),
      { } -> $T // showGeneration() && createNewTestSet($T)
    ),
    FirstTop)
);
```

Как видно, из БД фактов запрашиваются следующие факты и условия: 1) *existsCell(i,j)* – существует ли клетка по адресу *i,j* и 2) *n(i,j)* – количество соседей клетки. К действиям относятся:

- *putCell(i,j)* – поместить клетку в ячейку *i,j*;
- *removeCell(i,j)* – удалить клетку;
- *showGeneration()* – показать на экране следующее поколение;
- *createNewTestSet(\$T)* – сгенерировать новое тестовое множество клеток.

В сокращенном виде соответствующий класс БД выглядит следующим образом:

```
class LifeFieldFacts extends DefaultFacts
{
  private int nX_;
  private int nY_;
```

```

private boolean[][] field_;
private boolean[][] nextField_;
private Canvas drowing_;
public ITerm existsCell(ITerm tx, ITerm ty) throws
TermWareException
{
    int x = tx.getInt();
    int y = ty.getInt();
    return ITermFactory.createBoolean(field_[x%nX][y%nY]);
}

public void putCell(ITerm tx, ITerm ty) throws
TermWareException
{
    int x = tx.getInt();
    int y = ty.getInt();
    nextField_[x%nX][y%nY]=true;
}

public void generateNewTestSet(ITerm t) throws
TermWareException
{
    if (!t.isX()) {
        throw new TermWareException("argument of
generateNewTestSet mus be propositional variable");
    }
    SetTerm retval=ITermFactory.createSet();
    field_=nextField_;
    nextField_=createNewField();
    for(int i=0; i<nX;++i) {
        for(int j=0; j<nY; ++j) {
            if (field_[i][j]) {
                retval.insert(createComplexTerm2("l", (i-1)%nX, (j-
1)%nY));
            }
        }
    }
}

```

```

        retval.insert(createComplexTerm2("l", (i-1)%nX, (j
)%nY));
        retval.insert(createComplexTerm2("l", (i-1)
%nX, (j+1)%nY));
        retval.insert(createComplexTerm2("l", (i
)%nX, (j-1)%nY));
        retval.insert(createComplexTerm2("l", (i
)%nX, (j)%nY));
        retval.insert(createComplexTerm2("l", (i
)%nX, (j+1)%nY));
        retval.insert(createComplexTerm2("l", (i+1)
%nX, (j-1)%nY));
        retval.insert(createComplexTerm2("l", (i+1) %nX, (j
)%nY));
        retval.insert(createComplexTerm2("l", (i+1)
%nX, (j+1)%nY));
    }
}
}
// fill the value of the propositional variable.
tx.subst(tx.minFv(), retval);
}
}

```

Обратим внимание на подстановку вместо пропозициональной переменной множества в действии generateNewTestSet. Этот пример иллюстрирует передачу информации из императивной части программы в ее логическую часть.

Выводы

Таким образом, разработанная система дает возможность проектировать интеллектуальную составляющую приложений с учетом существующих технологических платформ и естественно сочетать императивный и логический стили программирования с помощью общей объектно-ориентированной среды. Это облегчает

как проектирование приложений, так и модификацию бизнес-логики, которую мы можем задавать независимо от внешней среды.

В настоящее время TermWare применяется в системах организации потока работ, где с помощью логических правил описываются бизнес-процессы, а в качестве БД фактов выступает взаимодействие с исполнителями и данными о текущем состоянии бизнес-процессов [16]. Еще одна область применения – это анализ структур программ, позволяющая выделять шаблоны проектирования [17] и проводить анализ корректности кода относительно известного множества типичных погрешностей проектирования [18]. Особенный интерес представляет семантический анализ моделей UML[19] в распределенных программных комплексах [20],[21].

Система TermWare реализована в ООО Град-Софт. Более детальное описание и некоторые приложения доступны на Web-странице: <http://www.gradsoft.kiev.ua>

1. *Dershowitz N., Jouannaud J.-P.* Rewrite Systems // in J. van Leeuwen (ed.) " Handbook of Theoretical Computer Science", Vol. B: Formal Models and Semantics. Boston: Elsevier and MIT Press, 1990.– P. 243-320.
2. *АНАЛИТИК-74* / В.М. Глушков, Т.А. Гринченко, А.А. Дородницына и др. // Кибернетика. – 1978. – №5. – С. 114-147.
3. *Капитонова Ю.В., Лetichevский А.А.* Методы и средства алгебраического программирования // Кибернетика и системный анализ. – 1993. – № 3. – С. 7–12.
4. Parallel Symbolic Simulation Using the Algebraic Programming System / A.A. Letichevsky, J.V. Kapitonova, A.E. Doroshenko, V.A. Volkov // Algebraic Engineering: Proc. Intern. Conf. on Semigroups and Algebraic Engineering – Singapore:World Scientific, 1999.- P.350-360.
5. Refal-5: Programming Guide and Reference Manual . Holyoke MA: New England Publishing Co., 1989.
6. Semantics of Constraint Logic Programs / J. Jaffar, M.J. Maher, K.G. Marriott, P.J. Stuckey // Journal of Logic Programming - 1998. - 37.- P. 1-46.
7. Milner R. Communicating and Mobile Systems: the π -calculus. - Cambridge: University Press, 1999. - 174 p.

8. Winkler T., Programming in OBJ and Maude // P. Lauer (ed.), Functional Programming, Concurrency, Simulation and Automated Reasoning. - LNCS.- 1993. - Vol. 693.- P. 229-277.
9. Visser E. Stratego: A language for program transformation based on rewriting strategies. System description of Stratego 0.5 // A. Middeldorp (ed.), Rewriting Techniques and Applications (RTA'01) / LNCS. - 2001.- Vol. 2051.- P. 357-361.
10. Gelernter D. Carriero N., Coordination Languages and Their Significance // Comm. ACM. - 1992.- **35**, № 2.- P. 97-107.
11. JSR-000094 Java™ Rule Engine API. - <http://www.icp.org/aboutJava/communityprocess/review/jsr094/>.
12. Jess – the expert system shell for the Java Platform.- http://herzberg.ca.sandia.gov/jess/ri_overview.shtml
13. *Efficient annotated terms* / M. G. J. van den Brand, H. de Jong, P. Klint, P. Olivier // Software, Practice & Experience.- 2000.- **30**(3).- P. 259-291.
14. Капитонова Ю.В., Летичевский А.А. Математическая теория проектирования вычислительных систем. – М.: Наука, 1988. – 296 с.
15. Эндрюс Г.Р. Основы многопоточного, параллельного и распределенного программирования. – М.: Вильямс, 2003. – 506 с.
16. Shevchenko R., Doroshenko A. Managing Business Logic with Symbolic Computation // Information Systems Technology and Applications: Proc. 2-nd Intern. Conf. ISTA'2003, June 19-21, 2003, Kharkiv, Ukraine / Lecture Notes in Informatics.- 2003.- **P-30**.- P. 143-152.
17. *Design Patterns: Elements of Reusable Object Oriented Software* / E. Gamma, R. Helm R. Johnson, J. Vlissides. -ReadingMA: Addison-Wesley, 1995.
18. Liang, M., Harrold J., Light-Weight Context Recovery for Efficient and Accurate Program Analysis // ICSE 2000: Proc. 22-nd Intern. Conf. Software Engineering, June 4-11, 2000, Limerick, Ireland.- New York: ACM Press, 2000.- P. 366-406.
19. *Unified Modeling Language (UML) v. 1.4*: Object Management Group, 2001,formal/2001-09-67.
20. Shevchenko R., Doroshenko A., Evolution of CORBA Framework: An Experience Study, Case studies of CSMR 2002, Workshop Proc. 6-th European Conf. on Software

Maintenance and Reengineering, March 11-13, 2002, Budapest, Hungary.- Budapest, 2002. - P. 3-9.

21. Shevchenko R., Doroshenko A., A Method of Mediators for Building Web Interfaces of CORBA Distributed Enterprise Applications / Information Systems Technology and its Applications: Proc. Intern. Conf. ISTA-2001, June 13-15, 2001, Kharkiv, Ukraine // Lecture Notes in Informatics.- 2001.- 4.- P. 53-63.

Об авторах

Дорошенко Анатолий Ефимович
доктор физ.-мат. наук, профессор,
заместитель директора по научной работе
Институт программных систем НАН Украины
Просп. Академика Глушкова, 40,
Киев-187, 03187, Украина
тел. (38)(044)266-1538
e-mail: dor@isofts.kiev.ua

Шевченко Руслан Сергеевич
аспирант
Институт программных систем НАН Украины
Просп. Академика Глушкова, 40,
Киев-187, 03187, Украина
тел. (38)(044)235-1186
e-mail: Ruslan@Shevchenko.kiev.ua