## Оглавление

Перечень сокращений	2
1. Введение	
2. Предпроектное исследование	5
2.1. Основные положения языка РДО	5
2.2. Описание ресурсов в языке РДО	5
2.3. Синтаксический анализ <sup>[3]</sup>	6
3. Формирование Т3	8
3.1. Введение	8
3.2. Общие сведения	8
3.3. Назначение разработки	8
3.4. Требования к программе или программному изделию	8
3.4.1. Требования к функциональным характеристикам	8
3.4.2. Требования к надежности	8
3.4.3. Условия эксплуатации	8
3.4.4. Требования к составу и параметрам технических средств	9
3.4.5. Требования к информационной и программной совместимости	9
3.4.6. Требования к маркировке и упаковке	9
3.4.7. Требования к транспортированию и хранению	
3.5. Требования к программной документации	9
3.6. Стадии и этапы разработки	9
3.7. Порядок контроля и приемки	9
4. Концептуальный этап проектирования системы	10
4.1. Рассмотрение синтаксиса языка Java	10
4.2. Рассмотрение синтаксиса языка Python	10
4.3. Рассмотрение синтаксиса языка Go	11
4.4. Описание разработанного синтаксиса языка РДО	
5. Технический этап проектирования системы	12
5.1. Формальное описание нового синтаксиса	12
5.2. Разработка грамматики, описывающей новый синтаксис	13
5.3. Разработка алгоритма работы конвертера	14
6. Рабочий этап проектирования системы	16
6.1. Реализация новой грамматики	16
6.2. Реализация конвертера	19
7. Апробирование разработанной системы в модельных условиях	23
7.1. Апробирование работы конвертера	23
7.2. Апробирование новой грамматики	23
8. Заключение	24
Список используемых источников	25
Список использованного программного обеспечения	25
Приложение 1 – Вкладка RSS модели «Heidel» в старом синтаксисе	26
Приложение 2 – Вкладка RSS модели «Heidel» после конвертирования	28

# Перечень сокращений

 $UM - \underline{U}$ митационное  $\underline{M}$ оделирование

 $C \underline{\mathcal{I}} C - \underline{C}$ ложная  $\underline{\mathcal{I}}$ искретная  $\underline{C}$ истема

 $LALR - \underline{L}ook-\underline{A}head \underline{L}eft$  to Right  $\underline{R}ightmost$  derivation

#### 1. Введение

Имитационное моделирование (ИМ) на ЭВМ находит широкое применение при исследовании и управлении сложными дискретными системами (СДС) и процессами, в них протекающими. К таким системам можно отнести экономические и производственные объекты, морские порты, аэропорты, комплексы перекачки нефти и газа, ирригационные системы, программное обеспечение сложных систем управления, вычислительные сети и многие другие. Широкое использование ИМ объясняется тем, что размерность решаемых задач и неформализуемость сложных систем не позволяют использовать строгие методы оптимизации. Эти классы задач определяются тем, что при их решении необходимо одновременно учитывать факторы неопределенности, динамическую взаимную обусловленность текущих решений и последующих событий, комплексную взаимозависимость между управляемыми переменными исследуемой системы, а часто и строго дискретную и четко определенную последовательность интервалов времени. Указанные особенности свойственны всем сложным системам.

Проведение имитационного эксперимента позволяет:

- 1. Сделать выводы о поведении СДС и ее особенностях:
  - без ее построения, если это проектируемая система;
  - без вмешательства в ее функционирование, если это действующая система, проведение экспериментов над которой или слишком дорого, или небезопасно;
  - без ее разрушения, если цель эксперимента состоит в определении пределов воздействия на систему.
- 2. Синтезировать и исследовать стратегии управления.
- 3. Прогнозировать и планировать функционирование системы в будущем.
- 4. Обучать и тренировать управленческий персонал и т.д.

ИМ является эффективным, но и не лишенным недостатков, методом. Трудности использования ИМ, связаны с обеспечением адекватности описания системы, интерпретацией результатов, обеспечением стохастической сходимости процесса моделирования, решением проблемы размерности и т.п. К проблемам применения ИМ следует отнести также и большую трудоемкость данного метода.

Интеллектуальное ИМ, характеризующиеся возможностью использования методов искусственного интеллекта и прежде всего знаний, при принятии решений в процессе имитации, при управлении имитационным экспериментом, при реализации интерфейса пользователя, создании информационных банков ИМ, использовании нечетких данных, снимает часть проблем использования ИМ.

Разработка интеллектуальной среды имитационного моделирования РДО выполнена в Московском государственном техническом университете (МГТУ им.Н.Э. Баумана) на кафедре "Компьютерные системы автоматизации производства". Причинами ее проведения и создания РДО явились требования универсальности ИМ относительно классов моделируемых систем и процессов, легкости модификации моделей, моделирования сложных систем управления совместно с управляемым объектом (включая использование ИМ в управлении в реальном

масштабе времени) и ряд других, сформировавшихся у разработчиков при выполнении работ, связанных с системным анализом и организационным управлением сложными системами различной природы.

#### 2. Предпроектное исследование

#### 2.1. Основные положения языка РДО

Основные положения системы РДО могут быть сформулированы следующим образом[1]:

- Все элементы СДС представлены как ресурсы, описываемые некоторыми параметрами. Ресурсы могут быть разбиты на несколько типов; каждый ресурс определенного типа описывается одними и теми же параметрами.
- Состояние ресурса определяется вектором значений всех его параметров; состояние СДС значением всех параметров всех ресурсов.
- Процесс, протекающий в СДС, описывается как последовательность целенаправленных действий и нерегулярных событий, изменяющих определенным образом состояние ресурсов; действия ограничены во времени двумя событиями: событиями начала и событиями конца.
- Нерегулярные события описывают изменения состояния СДС, непредсказуемые в рамках продукционной модели системы (влияние внешних по отоншению к СДС факторов либо факторов, внутренних по отношению к ресурсам СДС). Моменты наступления нерегулярных событий случайны.
- Действия описываются операциями, которые представляют собой модифицированные продукционные правила, учитывающие временные связи. Операция описывает предусловия, которым должно удовлетворять состояние участвующих в операции ресурсов, и правила изменения состояния ресурсов в начале и в конце соответствующего действия.
- Множество ресурсов R и множество операций О образуют модель СДС.

## 2.2. Описание ресурсов в языке РДО

Ресурсы определяют начальное состояние глобальной базы данных модели и описываются в отдельном объекте (с расширением .rss).

Объект ресурсов имеет следующий формат:

```
$Resources

<oписание_pecypca> { <oписание_pecypca> }
$End
```

Описание каждого ресурса имеет следующий формат:

```
<ums_pecypca>:<ums_типа_pecypca> [trace/no_trace]
<havaльные значения параметров>);
```

Имя типа ресурса - это имя одного из типов ресурсов, описанных в объекте типов.

Имя ресурса - это простое имя. Имена должны быть различными для всех ресурсов и не должны совпадать с предопределенными и ранее использованными именами.

Начальные значения параметров ресурса задают в позиционном соответствии с порядком следования параметров в описании типа. Значения задают целой или вещественной численной константой либо именем значения в соответствии с типом параметра. Для тех параметров, у которых при описании типа указано значение по умолчанию, вместо начального значения можно

указать символ "\*". В этом случае параметр примет значение по умолчанию. Если для параметра задан диапазон возможных значений, то проверяется соответствие начального значения этому диапазону.

Для того, чтобы использовать неопределенное значение параметра, необходимо указать символ "#". В этом случае параметр будет задан как неопределенный (т.е его значение не является проинициализированным), и с ним нельзя будет работать до тех пор, пока он не будет явно проинициализирован.

Признак трассировки - это один из допустимых признаков трассировки (подробнее смотри описание трассировки).

Пример текущего синтаксиса описания ресурсов в языке РДО:

## **2.3.** Синтаксический анализ<sup>[3]</sup>

Анализ исходной программы разбивает её на составные части и накладывает на них грамматическую структуру. Анализ исходный программы разбивается на две фазы: лексический и синтаксический анализ. Лексический анализатор читает поток символов, составляющих исходную программу, и группирует эти символы в значащие последовательности, называемые лексемами. Для каждой лексемы анализатор строит выходной токен, состоящий из имени токена и значения его атрибута. Этот токен передается на следующую фазу — синтаксический анализ, которая также называется разбором (parsing). Синтаксический анализатор использует первые компоненты токенов, полученные при лексическом анализе для создания древовидного промежуточного представления, которое описывает грамматическую структуру потока токенов.

Синтаксис языка программирования описывает корректный вид его программы, а семантика определяет смысл написанной на нем программы. Иерархическая структура множества конструкций языка программирования, т.е. его синтаксис естественным образом описывается грамматикой. Синтаксис большинства языков программирования описывается контекстносвободной грамматикой или BNF (Backus-Naur Form — Форма Бэкуса-Наура). Контекстносвободная грамматика имеет 4 компонента:

- множество терминальных символов элементарных символов языка, определяемых грамматикой, т.е. токенов;
- множество нетерминальных символов синтаксических переменных;
- множество продукций, каждая из которых состоит из нетерминала, называемого заголовком или левой частью продукции, стрелки и последовательности терминалов или нетерминалов, называемых телом или правой частью продукции. Продукции определяют один из возможных видов конструкции языка;
- стартовый (начальный) символ специально указанный нетерминальный символ.

Грамматика выводит (порождает) строки, начиная со стартового символа и неоднократно замещая нетерминалы телом продукции этих нетерминалов. Строки токенов, порождаемые из стартового символа, образуют язык, определяемый грамматикой.

Таким образом, синтаксический анализ представляет собой выяснение для полученной строки терминалов способа её вывода из стартового символа грамматики.

Существует три основных типа синтаксических анализаторов: универсальные, восходящие и нисходящие. Наиболее эффективные нисходящие и восходящие методы работают только с определенными подклассами контекстно-свободных грамматик, однако некоторые из этих подклассов достаточно выразительны для описания большинства синтаксических конструкций языков программирования.

Грамматика языка РДО принадлежит подклассу LALR(1) грамматик - подклассу грамматик, синтаксический анализ которых может быть проведен LALR(1)-методами анализа. Это методы восходящего синтаксического анализа, в которых чтение входного потока производится слева направо, и которым достаточно одного предпросмотренного символа входного потока для принятия решения. LALR(1)-анализаторы работают по следующему принципу. [6]:

Парсер (анализатор) состоит из конечного автомата со стеком и способен запоминать следующий входной символ (символ предпросмотра). Текущее состояние автомата всегда находится на вершине стека. Автомат способен осуществлять 4 действия: перенос (shift), свертка (reduce), принятие (ассерt) и ошибка (error). На основании своего текущего состояния парсер определяет, нужен ли ему символ предпросмотра и, если нужен, считывает его. Далее на основании своего текущего состояния и, если необходимо, символа предпросмотра, парсер совершает одно из возможных действий:

- В случае переноса, парсер кладет состояние, определяемое предпросмотренным символом, в стек, и оно становится текущим.
- Свертка осуществляется, когда парсер способен применить одно из грамматических правил и заменить правую часть продукции левой (если этому не противоречит символ предпросмотра). Для этого парсер снимает определенное количество состояний со стека (обычно их число равно числу символов в правой части продукции) и, кладет новое состояние, определяемое символом левой части продукции и открытым теперь состоянием стека, в стек, и оно становится текущим.
- Принятие означает, что парсер успешно закончил работу. Это происходит в том случае, если вся входная строка была прочитана и она порождается грамматикой языка.
- В состояние ошибка парсер переходит в том случае, когда не может продолжать работу, следуя грамматическим правилам.

В системе РДО для создания синтаксического анализатора использует генератор синтаксических анализаторов Bison, который преобразует описание контекстно-свободной LALR(1) грамматики в программу на языке C++ для разбора этой грамматики. Синтаксический анализатор, генерируемый Bison, работает по принципу «перенос/свертка» («shift/reduce»), описанному выше.

#### 3. Формирование ТЗ

#### 3.1. Введение

Программный комплекс RAO-studio предназначен для разработки и отладки имитационных моделей на языке РДО. Основные цели данного комплекса - обеспечение пользователя легким в обращении, но достаточно мощным средством разработки текстов моделей на языке РДО, обладающим большинством функций по работе с текстами программ, характерных для сред программирования, а также средствами проведения и обработки результатов имитационных экспериментов.

#### 3.2. Общие сведения

Основание для разработки: задание на курсовой проект.

Заказчик: Кафедра «Компьютерные системы автоматизации производства» МГТУ им. Н.Э. Баумана

Разработчик: студент кафедры «Компьютерные системы автоматизации производства» Богачев П.А.

Наименование темы разработки: «Разработка нового синтаксиса описания ресурсов в языке РДО»

## 3.3. Назначение разработки

Разработать и внедрить в текущую версию RAO-studio новый синтаксис описания ресурсов в языке РДО.

#### 3.4. Требования к программе или программному изделию

## 3.4.1. Требования к функциональным характеристикам

- Модели в новом синтаксисе описания ресурсов должны компилироваться и запускаться в текущей версии RAO-studio;
- Должен быть разработан конвертер моделей для автоматизированного перевода ресурсов на новый синтаксис. Все сконвертированные модели должны компилироваться, запускаться и проходить тесты;
- Модели для автоматических тестов должны быть переведены на новый синтаксис. Модели должны проходить все тесты в новой версии RAO-studio;
- Документация по языку РДО должна соответствовать новому синтаксису ресурсов.

## 3.4.2. Требования к надежности

Основное требование к надежности направлено на поддержание в исправном и работоспособном ЭВМ на которой происходит использование программного комплекса RAO-Studio.

#### 3.4.3. Условия эксплуатации

• Эксплуатация должна производиться на оборудовании, отвечающем требованиями к составу и параметрам технических средств, и с применением программных средств, отвечающим требованиям к программной совместимости.

• Аппаратные средства должны эксплуатироваться в помещениях с выделенной розеточной электросетью  $220B \pm 10\%$ ,  $50 \Gamma \mu$  с защитным заземлением.

## 3.4.4. Требования к составу и параметрам технических средств

Программный продукт должен работать на компьютерах со следующими характеристиками:

- объем ОЗУ не менее 256 Мб;
- объем жесткого диска не менее 20 Гб;
- микропроцессор с тактовой частотой не менее 400 МГц;
- монитор с разрешением от 800\*600 и выше.

#### 3.4.5. Требования к информационной и программной совместимости

Система должна работать под управлением следующих ОС: Windows 2000, Windows XP, Windows Vista, Windows 7.

#### 3.4.6. Требования к маркировке и упаковке

Требования к маркировке и упаковке не предъявляются.

## 3.4.7. Требования к транспортированию и хранению

Требования к транспортированию и хранению не предъявляются.

## 3.5. Требования к программной документации

Программная документация должна быть выполнена в формате HTML и включена в состав документации RAO-studio. Разработанная документация должна стилистически соответствовать существующей документации RAO-studio.

#### 3.6. Стадии и этапы разработки

Плановый срок начала разработки – 10 сентября 2013г.

Плановый срок окончания разработки – 13 декабря 2013 г.

Этапы разработки:

- Концептуальный этап проектирования системы;
- Технический этап проектирования системы;
- Рабочий этап проектирования системы.

#### 3.7. Порядок контроля и приемки

Контроль и приемка работоспособности системы осуществляются системой автоматического тестирования.

#### 4. Концептуальный этап проектирования системы

Разработка формата нового синтаксиса ресурсов осуществлялась на основании моделей существующих объектно-ориентированных языков программирования. Было принято решение реализовать синтаксис описания ресурса в стиле вызова конструктора, т.е. создания объекта, а указание признака трассировки отделить от создания ресурса и реализовать его в стиле вызова метода для данного ресурса. В качестве моделей были выбраны следующие языки программирования: Java, Python, Go.

Язык Java был выбран как один из наиболее широко используемых на данный момент объектноориентированных языков программирования. Язык Python — как современный, активно развивающийся и также широко используемый. Язык Go — как новый и перспективный.

Были рассмотрены примеры создания объекта и вызова метода на этих языках и проведен анализ положительных и отрицательных сторон для всех примеров.

#### 4.1. Рассмотрение синтаксиса языка Java

Синтаксис создания объектов и вызова методов на языке Java имеет следующий вид:

```
Class_1 object_1 = new Class_1(0, 5.25, param3_1, param4_1);
Class_1 object_2 = new Class_1(0, 5.00, param3_2, param4_2);
object 2.Method 1();
```

## Положительные стороны:

- Подобный синтаксис является классическим, и, так как язык Java широко распространен, понятен большинству современных программистов;
- Тип ресурса указан в явном виде, что уменьшает вероятность ошибки в программе, так как проверка соответствия типа ресурса будет проводиться на этапе компиляции.

#### Отрицательные стороны:

- Синтаксис языка Java довольно громоздкий, что замедляет написание программ и ухудшает их внешний вид;
- Имеются ключевые слова (в данном случае "new"), без которых можно обойтись.

#### 4.2. Рассмотрение синтаксиса языка Python

Синтаксис создания объектов и вызова методов на языке Python имеет следующий вид:

```
object_1 = Class_1(0, 5.25, param3_1, param4_1)
object_2 = Class_1(0, 5.00, param3_2, param4_2)
object 2.Method 1()
```

#### Положительные стороны:

- Язык Python также широко распространен и потому подобный синтаксис понятен большинству современных программистов;
- Синтаксис компактен и легко читается.

#### Отрицательные стороны:

• Язык Python использует пробельные символы для разделения программных блоков и выражений и потому требует строгого соблюдения стиля форматирования программы.

#### 4.3. Рассмотрение синтаксиса языка Go

Синтаксис создания объектов и вызова методов на языке Go имеет следующий вид:

```
obj_1 := Struct_1{0, 5.25, param3_1, param4_1}
obj_2 := Struct_1{0, 5.00, param3_2, param4_2}
obj 2.func 1()
```

Положительные стороны:

• Язык Go имеет компактный и легко читаемый синтаксис

Отрицательные стороны:

• Подобный синтаксис может быть непривычен для программистов, не работавших до этого с языком Go.

## 4.4. Описание разработанного синтаксиса языка РДО

На основании анализа выбранных моделей был сделан следующий вывод: новый синтаксис языка РДО должен иметь вид, приближенный к синтаксису создания объектов и вызова методов на языке Python, однако разделение выражений будет осуществлено не пробельными символами, а точками с запятыми.

Ниже приведен пример того, как будет выглядеть новый синтаксис:

```
$Resources
    Pecypc_1 = Тип_1(0, 5.25, 100, 0.0, Занят, 20, 10., Свободен,
Погрузка, Занят);
    Pecypc_2 = Тип_1(*, 5.25, *, 0.0, *, 10, 10., *, *, *);
    Pecypc_2.trace();
    Pecypc_3 = Тип_1(*, 5.25, *, 0.0, *, 10, 10., *, *, *);
    Pecypc_3.no_trace();
$End
```

#### 5. Технический этап проектирования системы

#### 5.1. Формальное описание нового синтаксиса

Таким образом, исходя из сформированного на этапе концептуального проектирования примера, новый синтаксис должен иметь следующий формат.

Объект ресурсов имеет следующий формат:

```
$Resources
```

\$End

```
<onucatue_pecypca> [ <вызов_метода_трассировки> ]
{ <onucatue_pecypca> [ <вызов_метода_трассировки> ] }
```

описание ресурса

Описание каждого ресурса имеет следующий формат:

```
<ums_pecypca> = <ums_типа_pecypca>(<начальные_значения_параметров>);
имя типа ресурса
```

Имя типа ресурса - это имя одного из типов ресурсов, описанных в объекте типов.

```
имя ресурса
```

Имя ресурса - это простое имя. Имена должны быть различными для всех ресурсов и не должны совпадать с предопределенными и ранее использованными именами.

```
начальные значения параметров
```

Начальные значения параметров ресурса задают в позиционном соответствии с порядком следования параметров в описании типа и разделяются запятыми. Значения задают целой или вещественной численной константой либо именем значения в соответствии с типом параметра. Для тех параметров, у которых при описании типа указано значение по умолчанию, вместо начального значения можно указать символ "\*". В этом случае параметр примет значение по умолчанию. Если для параметра задан диапазон возможных значений, то проверяется соответствие начального значения этому диапазону.

Для того, чтобы использовать неопределенное значение параметра, необходимо указать символ "#". В этом случае параметр будет задан как неопределенный (т.е его значение не является проинициализированным), и с ним нельзя будет работать до тех пор, пока он не будет явно проинициализирован.

```
вызов метода трассировки
```

Вызов метода трассировки может отсутствовать. В этом случае трассировка для ресурса по умолчанию отключена.

Вызов метода трассировки имеет следующий формат:

```
<имя_ресурса>.<признак_трассировки>();
     имя_ресурса
```

Имя ресурса - это имя одного из уже описанных ресурсов, для которого вызывается метод.

Признак трассировки - это один из допустимых признаков трассировки (подробнее смотри описание трассировки).

Формальное описание нового синтаксиса было добавлено в документацию по языку РДО. Синтаксические диаграммы, описывающие новый синтаксис приведены на листе «Синтаксические диаграммы грамматики ресурсов».

## 5.2. Разработка грамматики, описывающей новый синтаксис

Поскольку синтаксический анализатор грамматики языка РДО формируется Bison, разработанная грамматика должна относиться к подклассу LALR(1)-грамматик. На данном этапе игнорируются обработка ошибок и семантические правила.

Ниже приведена разработанная грамматика в синтаксисе Bison:

```
rss main
     : RDO Resources rss resource list RDO End
rss_resource_list
     : /* empty */
     | rss resource list rss resource ';'
rss resource
     : rss_res_init '(' rss_opt_value_list ')'
     | RDO IDENTIF '.' rss trace '(' ')'
     ;
rss res init
     : RDO IDENTIF '=' RDO IDENTIF
rss trace
     : RDO trace
     | RDO no trace
     ;
rss opt_value_list
     : /* empty */
     | rss value list
rss value list
     : rss value
     | rss value_list ',' rss_value
```

Данная грамматика порождает все возможные строки корректного описания ресурсов в новом синтаксисе. Конечный автомат, построенный Bison на основании данной грамматики, приведен на листе «Диаграмма состояний синтаксического анализатора». Данный автомат принимает любую грамматически корректную строку, то есть любое корректное описание ресурсов. Дерево разбора, которое строит автомат при разборе входной строки, приведено на листе «Дерево разбора» для следующего описания ресурсов:

```
$Resources
    Resource_1 = Type_1(Free, 0, 0);
    Resource_1.trace();
$End
```

#### Примечание:

В языке РДО существует большое количество возможных типов параметров ресурса, и потому лексический анализатор формирует большое количество токенов (терминалов) для всех возможных типов параметров. Нетерминальный символ «rss value» имеет следующие продукции:

```
rss_value
: '*'
| '#'
| RDO_INT_CONST
| RDO_REAL_CONST
| RDO_BOOL_CONST
| RDO_STRING_CONST
| RDO_IDENTIF
| param_array_value
:
```

Для упрощения графического изображения конечного автомата все возможные токены параметров ресурса были заменены на псевдотокен RDO\_CONST\_VALUE.

#### 5.3. Разработка алгоритма работы конвертера

Конвертер в языке РДО работает по следующему принципу: он проводит синтаксический анализ программы в старом синтаксисе языка РДО. Текст программы представляет как некоторый документ, в который конвертер вносит изменения. Конвертер формирует обновления (update), которые представляют собой правила, по которым должен быть изменен исходный документ.

Работа обновлений основана на следующих принципах:

- Все обновления применяются только к исходному документу;
- При применении нескольких обновлений в одном и том же месте документа, они "суммируются";
- Обновления применяются в порядке их создания в конвертере.

Для преобразования вкладки .RSS программы в новый синтаксис конвертер должен выполнить следующие действия:

• Заменить знак двоеточия (":") после имени ресурса на знак равенства (":");

- Заключить список параметров ресурса в скобки;
- Разделить параметры ресурса запятыми;
- Поставить в конце выражения для описания ресурса точку с запятой (";");
- Вынести задание признака трассировки в отдельную конструкцию;

Алгоритм работы конвертера приведен на листе «Диаграмма деятельности конвертера». Все действия по изменению исходного документа совершаются в момент свертки по тому или иному грамматическому правилу.

#### 6. Рабочий этап проектирования системы

#### 6.1. Реализация новой грамматики

Для реализации нового синтаксиса были внесены изменения в файлы грамматики генератора синтаксических анализаторов Bison. К разработанной в пункте 5.2 грамматике были добавлены семантические правила и дополнительные продукции для обработки ошибок.

```
rss main
     : RDO Resources rss resource list RDO End
     | RDO Resources rss resource list
     {
           PARSER->error().error(@2, "После описания всех ресурсов
                                 ожидается ключевое слово $End");
     }
rss resource list
     : /* empty */
     | rss resource list rss resource ';'
     | rss_resource_list rss_resource error
           PARSER->error().error(@2, rdo::format("Пропущена ';'"));
     }
rss resource
     : rss res init '(' rss opt value list ')'
           LPRDORSSResource pResource =
                PARSER->stack().pop<RDORSSResource>($1);
          ASSERT (pResource);
           if (!pResource->defined())
                PARSER->error().error(@3, rdo::format(
                      "Заданы не все параметры ресурса: '%s'",
                      pResource->name().c str()));
          pResource->end();
     | RDO IDENTIF '.' rss trace '(' ')'
          LPRDOValue pName = PARSER->stack().pop<RDOValue>($1);
          ASSERT (pName);
           LPRDORSSResource pResource = PARSER->findRSSResource(
                pName->value().getIdentificator());
           if (!pResource)
```

```
{
                PARSER->error().error(@1, rdo::format(
                      "Ресурс '%s' не существует",
                     pName->value().getIdentificator().c str()));
          pResource->setTrace($3 != 0);
     error
          PARSER->error().error(@1, rdo::format(
                "Синтаксическая ошибка"));
     }
     ;
rss_res_init
     : RDO_IDENTIF '=' RDO_IDENTIF
          LPRDOValue pName = PARSER->stack().pop<RDOValue>($1);
          LPRDOValue pType = PARSER->stack().pop<RDOValue>($3);
          ASSERT (pName);
          ASSERT (pType);
          LPRDORTPResType pResType = PARSER->findRTPResType(
                pType->value().getIdentificator());
           if (!pResType)
                PARSER->error().error(@3, rdo::format()
                      "Неизвестный тип ресурса: %s",
                     pType->value().getIdentificator().c str()));
          LPRDORSSResource pResourceExist = PARSER->findRSSResource(
                pName->value().getIdentificator());
           if (pResourceExist)
                PARSER->error().push only(@1, rdo::format(
                      "Pecypc '%s' уже существует",
                     pName->value().getIdentificator().c str()));
                PARSER->error().push only(
                      pResourceExist->src info(),
                      "См. первое определение");
                PARSER->error().push done();
          LPRDORTPResType pNameExist = PARSER->findRTPResType(
                     pName->value().getIdentificator());
           if (pNameExist)
```

```
PARSER->error().push only(@1, rdo::format(
                      "Недопустимое имя ресурса: '%s'.
                      Данное имя уже зарезервировано ",
                      pName->value().getIdentificator().c str()));
                PARSER->error().push only(
                      pNameExist->src info(),
                      "См. первое определение");
                PARSER->error().push done();
           LPRDORSSResource pResource = pResType->createRes(
                      PARSER,
                      pName->src info());
           $$ = PARSER->stack().push(pResource);
     }
rss trace
     : RDO trace \{\$\$ = 1;\}
     | RDO no trace \{\$\$ = 0;\}
rss opt value list
     : /* empty */
     | rss value list
     ;
rss value list
     : rss value
     | rss_value_list ',' rss_value
```

Список синтаксических ошибок, наличие которых проверяется в процессе синтаксического анализа:

- Отсутствие точки с запятой в конце корректного описания ресурса.
- Отсутствие ключевого слова \$End после описания всех ресурсов

В случае любой другой синтаксической ошибки пользователю выдается сообщение «Синтаксическая ошибка» с выделением строки, в которой была совершена ошибка.

Список семантических ошибок, наличие которых проверяется в процессе синтаксического анализа:

- Задание недостаточного количества параметров ресурса.
- Повторное создание ресурса.
- Создание ресурса неопределенного в закладке RTP типа.

• Создание ресурса с именем, которое уже было использовано при объявлении типа ресурса в закладке RTP.

#### 6.2. Реализация конвертера

Для конвертации описания ресурсов моделей в новый синтаксис, в файлы грамматики Bison конвертера были внесены следующие изменения (обработка ошибок и семантические действия, не являющиеся важными для конвертера опущены):

```
rss main
     : /* empty */
     | rss resources begin rss resources rss resources end
rss resources
     : /* empty */
     | rss resources rss_res_descr
rss res descr
     : rss res type rss trace rss values
          LPRDORSSResource pResource =
                CONVERTER->stack().pop<RDORSSResource>($1);
          ASSERT (pResource);
           if (!pResource->defined())
           {
                CONVERTER->error().error(@3, rdo::format(
                      "Заданы не все параметры ресурса: %s",
                      pResource->name().c str()));
          pResource->setTrace($2 == 1);
           if (\$2 != 2)
                LPDocUpdate pTraceDelete =
                      rdo::Factory<UpdateDelete>::create(
                           @2.m first seek,
                           @2.m last seek
                );
                ASSERT (pTraceDelete);
                CONVERTER->insertDocUpdate(pTraceDelete);
           }
          LPDocUpdate pLeftParenInsert =
                rdo::Factory<UpdateInsert>::create(
                      @3.m_first_seek,
                      " ("
```

```
);
           ASSERT (pLeftParenInsert);
           CONVERTER->insertDocUpdate(pLeftParenInsert);
           LPDocUpdate pRightParenSemicolonInsert =
                rdo::Factory<UpdateInsert>::create(
                      @3.m_last_seek,
                      ");"
           );
           ASSERT (pRightParenSemicolonInsert);
           CONVERTER->insertDocUpdate(pRightParenSemicolonInsert);
           switch ($2)
           case 0:
                LPDocUpdate pAddTrace =
                      rdo::Factory<UpdateInsert>::create(
                            @3.m last seek,
                            "\n\t" + pResource->name() + ".no trace();"
                );
                ASSERT (pAddTrace);
                CONVERTER->insertDocUpdate(pAddTrace);
                break;
           case 1:
           {
                LPDocUpdate pAddTrace =
                      rdo::Factory<UpdateInsert>::create(
                            @3.m last seek,
                            "\n\t" + pResource->name() + ".trace();"
                );
                ASSERT (pAddTrace);
                CONVERTER->insertDocUpdate(pAddTrace);
                break;
           default:
                break;
           }
     }
rss_res_type
     : RDO IDENTIF COLON RDO IDENTIF
           LPRDOValue pName = CONVERTER->stack().pop<RDOValue>($1);
```

```
LPRDORTPResType pResType =
                CONVERTER->findRTPResType(
                      pType->value().getIdentificator());
           if (!pResType)
           {
                CONVERTER->error().error(@2, rdo::format(
                      "Неизвестный тип ресурса: %s",
                     pType->value().getIdentificator().c str()));
          LPRDORSSResource pResourceExist =
                CONVERTER->findRSSResource(
                      pName->value().getIdentificator());
           if (pResourceExist)
                CONVERTER->error().push only(
                     pName->src info(),
                      rdo::format(
                           "Ресурс '%s' уже существует",
                           pName->value().getIdentificator().c str()));
                CONVERTER->error().push only(
                      pResourceExist->src info(),
                      "См. первое определение");
                CONVERTER->error().push done();
          LPRDORSSResource pResource =
                rdo::Factory<RDORSSResource>::create(
                      CONVERTER, pName->src info(), pResType);
          LPDocUpdate pColonReplace =
                rdo::Factory<UpdateReplace>::create(
                      @1.m last seek - 1,
                      @1.m last seek,
                      " _"
           );
          ASSERT (pColonReplace);
          CONVERTER->insertDocUpdate(pColonReplace);
          $$ = CONVERTER->stack().push(pResource);
     }
rss_trace
     : /* empty */ {$$ = 2;}
     | RDO trace \{\$\$ = 1;\}
     | RDO_no_trace {$$ = 0;}
```

LPRDOValue pType = CONVERTER->stack().pop<RDOValue>(\$2);

```
;
rss values
     : /* empty */
           $$ = 1;
     | rss values rss value
           if ($1 != 1)
                LPDocUpdate pCommaInsert =
                      rdo::Factory<UpdateInsert>::create(
                            @1.m last seek,
                            ","
                );
                ASSERT (pCommaInsert);
                CONVERTER->insertDocUpdate(pCommaInsert);
           $$ = 0;
     }
     ;
```

В ходе работы конвертера к исходному документу применяются следующие обновления:

- Обновление pColonReplace заменяет двоеточие между именем и типом ресурса на знак равенства.
- Обновление pCommaInsert вставляет запятую после предыдущего параметра, если он существует. Проверка на существование предыдущего параметра производится с помошью семантических значений токенов Bison.
- Обновление pTraceDelete удаляет описание признака трассировки после типа ресурса в том случае, если признак трассировки задан явно. Проверка на явное задание признака трассировки осуществляется с помощью семантических значений токенов Bison.
- Обновления pLeftParenInsert и pRightParenSemicolonInsert вставляют соответственно открывающую скобку перед списком параметров ресурса и закрывающую скобку и точку с запятой после списка параметров ресурса.
- Обновление pAddTrace добавляет выражение для задания трассировки ресурса после списка параметров ресурса. Это обновление должно создаваться после обновления pRightParenSemicolonInsert (см. 5.3). Проверка того, какой именно признак трассировки стоит задать осуществляется с помощью семантических значений токенов Bison.

## 7. Апробирование разработанной системы в модельных условиях

## 7.1. Апробирование работы конвертера

Для тестирования работы конвертера использовались шаблонные модели РДО, а также модели системы автоматического тестирования. Контрольной моделью служила модель Heidel, код вкладки RSS которой до конвертирования приведен в приложении 1. Результат конвертации приведен в приложении 2. Сконвертированная модель прошла как ручные, так и автоматические тесты.

## 7.2. Апробирование новой грамматики

Тестирование правильности реализации новой грамматики проводилось системой автоматического тестирования Jenkins. Система проверяет не только компилируемость и запускаемость моделей, но и сравнивает результаты их работы с эталонными. Все модели системы прошли тестирование.

#### 8. Заключение

В рамках данного курсового проекты были получены следующие результаты:

- Проведено предпроектное исследование системы имитационного моделирования РДО.
- На этапе концептуального проектирования системы был выбран новый синтаксис ресурсов на основе синтаксиса современных языков программирования.
- На этапе технического проектирования было сформулировано описание нового синтаксиса ресурсов, которое представлено в виде синтаксических диаграмм, была разработана LALR(1)-грамматика нового синтаксиса, а также разработан алгоритм работы конвертера, позволяющего перевести уже существующие модели на новый синтаксис ресурсов.
- На этапе рабочего проектирования была написана часть программного кода файла грамматики Bison, отвечающая за описание ресурсов языка РДО.
- Было проведено ручное тестирование моделей в новом синтаксисе, а также ручное тестирование работы конвертера на моделях в старом синтаксисе. После чего модели для автоматического тестирования были переведены на новый синтаксис и стало возможным проведение автоматического тестирования. Результаты проведения тестирования позволяют сделать вывод об правильности работы нового синтаксического анализатора и конвертера.
- Все внесенные в систему изменения отражены в справочной информациипо системе РДО, что позволяет пользователям оперативно получить справку по всем изменениям в системе.

## Список используемых источников

- 1. **Емельянов В.В., Ясиновский С.И.** Введение в интеллектуальное имитационное моделирование сложных дискретных систем и процессов. Язык РДО. М.: "Анвик", 1998. 427 с., ил. 136.
- 2. **Б. Страуструп.** Язык программирования С++. Специальное издание / пер. с англ. М.: OOO «»Бином-Пресс, 2006. 1104 с.: ил.
- 3. **Ахо, Альфред В., Лам, Моника С., Сети, Рави, Ульман, Джеффри Д.** Компиляторы: принципы, технологии и инструментарий, 2-е изд. : Пер. с англ. М. : ООО "И.Д.Вильямс", 2008. 1184 с. : ил. Парал. тит. англ.
- 4. **DeRemer, F.** Practical Translators for LR(k) Languages, Ph. D. thesis, MIT, Cambridge, MA, 1969.
- 5. **Charles Donnelly, Richard Stallman.** Bison. The YACC-compatible Parser Generator. [http://dinosaur.compilertools.net/bison/]
- 6. **C. Johnson.** Yacc: Yet Another Compiler-Compiler. [http://dinosaur.compilertools.net/yacc/]

## Список использованного программного обеспечения

- 1. RAO-Studio;
- 2. ArgoUml v0.34;
- 3. Graphviz 2.34;
- 4. Inkscape 0.48.4;
- 5. Microsoft® Office Word 2007;
- 6. Microsoft® Visual Studio 2010 SP1.

#### Приложение 1 – Вкладка RSS модели «Heidel» в старом синтаксисе

```
$Resources
 Транспортер 1 : Транспортер trace Тр 1 5.0 0 1200 * * * * * * * * * *
 Транспортер 2 : Транспортер trace Tp 2 3.0 0 1200 * * * * * * * * *
 Транспортер_3 : Транспортер trace Tp_3 5.0 0 1200 * вперед * * * * *
 Конвейер 1 : Конвейер /*trace*/ Кн 1 8.3 25 0 2175 * *
 Конвейер 2 : Конвейер /*trace*/ Кн 2 8.3 25 0 2700 *
 Конвейер 3 : Конвейер /*trace*/ Кн 3 8.3 25 0 1100
 Конвейер_4 : Конвейер /*trace*/ Кн_4 8.3 25 0
                                          1100
 Конвейер_5 : Конвейер /*trace*/ Кн_5 8.3 25 0 5800
 Склад_1 : Склад Ск_1 500 правая 2.5 * * * *
 Ск 2 500 левая 2.5 * * *
         : Склад
 Склад 2
* * * * * * * * * * * *
 Позиция измерения 1 : Позиция измерения * * * * *
          : Позиция заказа trace 1 1 * 0 0.0 * 60x60 50 50 10 0.0
сосна * 1 * 0 * * *
 Заказ 2
          : Позиция заказа trace 2 1 * 0 0.0 *
                                            60x60 50 50 10 0.0
сосна * 1 * 0 * * *
 Заказ 3 : Позиция заказа trace 3 1 * 0 0.0 *
                                            60x60 50 50 10 0.0
сосна * 1 * 0 * * *
                                            60x60 50 50 10
 Заказ 4 : Позиция заказа trace 4 1 * 0 0.0 *
сосна * 1 * 0 * * *
Заказ_5 : Позиция_заказа trace 5 1 * 0 0.0 * _60x60 50 50 10 0.0 cocha * 1 * 0 * * *
```

```
Заказ 6 : Позиция заказа trace 6 1 * 0 0.0 * 60x60 50 50 10 0.0
сосна * 1 * 0 * * *
 Заказ 7
           : Позиция_заказа trace 7 1 * 0 0.0 * _60x60 50 50
                                                                 1.0
                                                                    0.0
сосна * 1 * 0 * * *
            : Позиция_заказа trace 8 1 * 0 0.0 * _60x60 50
                                                             50
 Заказ_8
                                                                1.0
                                                                    0.0
сосна * 1 * 0 * * *
            : Позиция_заказа trace 9 1 * 0 0.0 * _60x60 50
 Заказ 9
                                                              50
                                                                 10
                                                                     0.0
сосна * 1 * 0 * * *
            : Позиция заказа trace 10 1 * 0 0.0 *
                                                   _60x60
 Заказ 10
                                                          50
                                                              50
                                                                 10
                                                                     0.0
сосна * 1 * 0 * * *
 Заказ 11
           : Позиция заказа trace 11 1 * 0 0.0 * 60x60 50
                                                             50
                                                                 10
                                                                     0.0
сосна * 1 * 0 * * *
 Заказ_12
             : Позиция_заказа trace 12 1 * 0 0.0 * _60x60 50
                                                             50
                                                                 10
                                                                     0.0
сосна * 1 * 0 * * *
 Заказ 13
            : Позиция заказа trace 13 1 * 0 0.0 * 60x60 50
                                                             50
                                                                 10
                                                                     0.0
сосна * 1 * 0 * * *
 Заказ 14
           : Позиция_заказа trace 14 1 * 0 0.0 *
                                                   _60x60 50 50 10
                                                                    0.0
сосна * 1 * 0 * * *
           : Позиция заказа trace 15 1 * 0 0.0 * 60x60 50 50 10
 Заказ 15
                                                                    0.0
сосна * 1 * 0 * * *
 Заказ 16 : Позиция заказа trace 16 1 * 0 0.0 * 60x60 50 50 10 0.0
сосна * 1 * 0 * * *
 Бревно_показать_1 : Бревно_показать trace *
 Бревно_показать_2 : Бревно_показать trace *
 Бревно_показать_3 : Бревно_показать trace *
 Бревно показать 4 : Бревно показать trace *
 Бревно_показать_5 : Бревно_показать trace *
 Бревно показать 6 : Бревно показать trace
 Бревно_показать_7 : Бревно_показать trace *
 Результат раскроя 1 \phantom{a}: Результат раскроя trace 1 \phantom{a}* \phantom{a}*
* * * * * * * *
 Результат_раскроя_2
                    : Результат_раскроя trace 2 *
 * * * * * * *
 Результат_раскроя_3
                    : Результат раскроя trace 3 *
* * * * * * * *
 Результат_раскроя_4
                    : Результат раскроя trace 4 *
* * * * * *
 Результат раскроя 5
                    : Результат раскроя trace 5 * * *
 * * *
         * * *
                    : Результат_раскроя trace 6 * * *
Результат_раскроя_6
* * * * * * * *
                    : Результат_раскроя trace 7 * * * * * * * * * *
 Результат_раскроя_7
* * * * * * *
```

\$End

#### Приложение 2 – Вкладка RSS модели «Heidel» после конвертирования

```
$Resources
 Транспортер 1 = Транспортер ( Тр 1, 5.0, 0, 1200, *, *, *, *, *, *, *, *,
       Tранспортер_1.trace();
 Транспортер 2 = Транспортер ( Тр 2, 3.0, 0, 1200, *, *, *,
       Транспортер 2.trace();
  Транспортер 3 = Транспортер ( Тр 3, 5.0, 0, 1200, *, вперед, *, *, *,
*, *, *);
       Tpaнспортер_3.trace();
  Конвейер 1 = Конвейер ( /*trace*/ Кн 1, 8.3, 25, 0, 2175, *, *, *,
                                                                                                *);
                 = Конвейер( /*trace*/ Кн 2, 8.3, 25, 0, 2700, *,
  Конвейер 2
                                                                                                *);
  Конвейер_3 = Конвейер( /*trace*/ Кн_3, 8.3, 25, 0, 1100,
                                                                                      *, *,
                                                                                                *);
  Конвейер_4 = Конвейер( /*trace*/ Кн_4, 8.3, 25, 0, 1100, 
Конвейер_5 = Конвейер( /*trace*/ Кн_5, 8.3, 25, 0, 5800,
                                                                                                *);
                                                                                                *);
  Склад_1 = Склад( Ск_1, 500, правая, 2.5, *,
                                                                                      *);
                                                                                      *);
                               Ск_2, 500, левая, 2.5, *, *, *, *,
  Склад 2
              = Склад(
 *);
                                                                                   *, *);
                                                                                       *);
                                                                                      *);
                               Ск_7, 1900, правая, 4.0, *, *, *,
  Склад 7
              = Склад(
                                                                                      *);
 Склад 8 = Склад ( Ск_8, 1900, левал, 5.0, *, *, *, *, *);

Склад 9 = Склад ( Ск_9, 2500, правая, 5.0, *, *, *, *, *);

Склад 10 = Склад ( Ск_10, 2500, левая, 5.0, *, *, *, *, *);

Склад 11 = Склад ( Ск_11, 3100, правая, 5.0, *, *, *, *, *);

Склад 12 = Склад ( Ск_12, 3100, левая, 5.0, *, *, *, *, *);

Склад 13 = Склад ( Ск_13, 3700, правая, 5.0, *, *, *, *, *);

Склад 14 = Склад ( Ск_14, 3700, левая, 5.0, *, *, *, *, *);

Склад 15 = Склад ( Ск_15, 4400, правая, 6.0, *, *, *, *, *);

Склад 16 = Склад ( Ск_16, 4400, левая, 6.0, *, *, *, *, *);

Склад 17 = Склад ( Ск_17, 5100, правая, 6.0, *, *, *, *, *);

Склад 18 = Склад ( Ск_18, 5100, левая, 6.0, *, *, *, *, *);
  Склад 8
              = Склад(
                               Ск 8, 1900, левая, 4.0, *, *, *, *,
                                                                                      *);
 Склад 19
              = Склад(
                               Ск_19, 5800, правая, 6.0, *, *, *, *,
                                                                                      *);
                               = Распилочная_машина ( *, *, *, *, *, *, *,
*, *, *, *, *, *, *, *, *, *, *, *, *);
      Распилочная машина 1.trace();
  Позиция измерения 1 = Позиция измерения ( *, *, *, *, *);
                 = Позиция заказа ( 1, 1, *, 0, 0.0, *, 60х60, 50, 50,
  Заказ 1
0.0, cocha, *, 1, *, 0, *, *, *);
       Заказ 1.trace();
  Заказ_2 = Позиция_заказа ( 2, 1, *, 0, 0.0, *, _60x60, 50, 50,
                                                                                              10,
0.0, cocha, *, 1, *, 0, *, *, *);
```

```
Заказ 2.trace();
 Заказ_3 = Позиция_заказа ( 3, 1, *, 0, 0.0, *, _60x60, 50, 50, 10,
0.0, cocha, *, 1, *, 0, *, *, *);
     Заказ 3.trace();
         = Позиция_заказа ( 4, 1, *, 0, 0.0, *, 60х60, 50, 50, 10,
 Заказ 4
0.0, cocha, *, 1, *, 0, *, *, *);
     Заказ 4.trace();
 Заказ_5 = Позиция_заказа ( 5, 1, *, 0, 0.0, *, _60x60,
                                                               50,
                                                                   50,
                                                                        10,
0.0, cocha, *, 1, *, 0, *, *, *);
     Заказ 5.trace();
           = Позиция заказа ( 6, 1, *, 0, 0.0, *, 60x60, 50,
                                                                   50,
 Заказ 6
                                                                        10.
0.0, cocha, *, 1, *, 0, *, *, *);
     Заказ_6.trace();
         = Позиция_заказа ( 7, 1, *, 0, 0.0, *, _60x60,
                                                                   50,
                                                               50,
                                                                        10,
0.0, cocha, *, 1, *, 0, *, *, *);
     Заказ 7.trace();
 Заказ_8 = Позиция_заказа ( 8, 1, *, 0, 0.0, *, _60x60, 50,
                                                                   50,
                                                                        10,
O.O, COCHA, *, 1, *, 0, *, *, *);
     Заказ 8.trace();
 Заказ 9 = Позиция заказа ( 9, 1, \star, 0, 0.0, \star, 60x60,
                                                               50,
                                                                   50,
                                                                        10,
0.0, cocha, *, 1, *, 0, *, *, *);
     Заказ 9.trace();
           = Позиция_заказа ( 10,  1,  *,  0,  0.0,  *,  _60х60,
                                                               50,
 Заказ 10
                                                                   50,
                                                                        10,
0.0, cocha, *, 1, *, 0, *, *, *);
     Заказ 10.trace();
 Заказ_11 = Позиция_заказа ( 11, 1, *, 0, 0.0, *, 60х60, 50,
                                                                   50,
                                                                        10,
0.0, cocha, *, 1, *, 0, *, *, *);
     Заказ 11.trace();
 Заказ_12 = Позиция_заказа ( 12, 1, *, 0, 0.0, *, _60x60,
                                                               50,
                                                                   50,
                                                                        10,
0.0, cocha, *, 1, *, 0, *, *, *);
     Заказ 12.trace();
            = Позиция заказа ( 13,  1,  *,  0,  0.0,  *,  60x60,
                                                               50,
                                                                   50,
                                                                        10,
0.0, cocha, *, 1, *, 0, *, *, *);
     Заказ 13.trace();
           = Позиция_заказа ( 14,  1,  *,  0,  0.0,  *,  _60x60,  50,
 Заказ 14
                                                                   50,
                                                                        10,
0.0, cocha, *, 1, *, 0, *, *, *);
     Заказ 14.trace();
 Заказ_15 = Позиция_заказа ( 15, 1, *, 0, 0.0, *, _60x60, 50, 50,
                                                                       10,
0.0, cocha, *, 1, *, 0, *, *, *);
     Заказ 15.trace();
          = Позиция_заказа ( 16, 1, *, 0, 0.0, *, 60х60, 50, 50,
 Заказ 16
                                                                       10,
0.0, cocha, *, 1, *, 0, *, *, *);
     Заказ 16.trace();
 Бревно показать 1 = Бревно показать ( *, *, *, *);
     Бревно_показать_1.trace();
 Бревно_показать 2 = Бревно_показать ( *, *, *, *,
     Бревно показать 2.trace();
 Бревно_показать_3 = Бревно_показать ( *, *, *,
     Бревно_показать_3.trace();
 Бревно показать 4 = Бревно показать ( *, *, *, *,
     Бревно_показать_4.trace();
 Бревно показать 5 = Бревно показать ( *, *, *, *,
     Бревно показать 5.trace();
 Бревно_показать_6 = Бревно_показать ( *, *, *, *);
     Бревно показать 6.trace();
 Бревно показать 7 = Бревно показать ( *, *, *, *);
```

```
Результат раскроя 1 = Результат раскроя ( 1, *, *, *, *, *, *, *, *, *,
*, *, *, *, *, *, *, *, *);
    Результат_раскроя_1.trace();
 Результат_раскроя_2 = Результат_раскроя ( 2, *, *, *, *, *, *, *, *, *, *,
*, *, *, *, *, *, *, *, *);
   Результат_раскроя_2.trace();
*, *, *, *, *, *, *, *, *);
    Результат_раскроя_3.trace();
 Результат_раскроя_4 = Результат_раскроя ( 4, *, *, *, *, *, *, *, *,
*, *, *, *, *, *, *, *, *);
    Pesyльтат_packpos_4.trace();
Результат_раскроя_5 = Результат_раскроя ( 5, *, *, *, *, *, *, *, *, *,
*, *, *, *, *, *, *, *, *);
   Результат_раскроя_5.trace();
*, *, *, *, *, *, *, *, *);
   Результат раскроя 6.trace();
Результат_раскроя_7 = Результат_раскроя ( 7, *, *, *, *, *, *, *, *, *, *,
*, *, *, *, *, *, *, *, *);
    Результат раскроя 7.trace();
```

Бревно показать 7.trace();

\$End