**МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РФ**

филиал федерального государственного бюджетного образовательного учреждения высшего образования «Национальный исследовательский университет «МЭИ» в г. Смоленске

Кафедра вычислительной техники

по курсу: «Трансляторы программных языков»

Тема: «Проектирование трансляторов»

Группа: ПО1-19

Студент: Милославский С.А.

Преподаватель: Курылев В. А.

г. Смоленск, 2022

**ОГЛАВЛЕНИЕ**

[введение 3](#_Toc120526903)

[1 Анализ технического задания 5](#_Toc120526904)

[1.1 Вывод по главе 5](#_Toc120526905)

[2 Формальная модель задачи 6](#_Toc120526906)

[2.1 Описание синтаксиса языка программирования 6](#_Toc120526907)

[2.1.1 Формальная грамматика 6](#_Toc120526908)

[2.1.2 Расширенная форма Бэкуса-Наура (РБНФ) 6](#_Toc120526909)

[2.2 Классы лексем 8](#_Toc120526910)

[2.3 Общая структура компилятора 9](#_Toc120526911)

[2.4 Вывод по главе 10](#_Toc120526912)

[3 Лексических анализ 11](#_Toc120526913)

[3.1 Диаграмма состояний 11](#_Toc120526914)

[3.2 Вывод по главе 11](#_Toc120526915)

[4 Синтаксический анализ 13](#_Toc120526916)

[4.1 Схемы алгоритма синтаксического анализатора 13](#_Toc120526917)

[4.2 Вывод по главе 13](#_Toc120526918)

[5 семантический анализ 14](#_Toc120526919)

[5.1 Вывод по главе 14](#_Toc120526920)

[6 Интерпретатор программы 15](#_Toc120526921)

[7.1 Вывод по главе 15](#_Toc120526922)

[7 тестирование 16](#_Toc120526923)

[8.1 Вывод по главе 16](#_Toc120526924)

[заключение 17](#_Toc120526925)

[список литературы 18](#_Toc120526926)

[приложение А – техническое задание 20](#_Toc120526927)

[Приложение Б – Код программы 22](#_Toc120526928)

введение

Данная курсовая работа направлена на изучение проектирования трансляторов программных языков. В рамках работы осуществляется разработка языка программирования и транслятора, переводящего его в промежуточный язык.

Актуальность работы заключается в том, что трансляторы программных языков наряду с операционными системами являются важнейшим программным обеспечением. Несмотря на огромное количество разработанных языков и трансляторов для них новые языки продолжают появляться. Некоторые из них являются языками общего назначения и подходят для выполнения самых разнообразных задач. Другие занимают определенную нишу и являются лучшими только в ней. Сообщество находится в постоянном поиске самых удобных и оптимальных инструментов для удовлетворения своих потребностей. Поэтому с задачей разработки транслятора для программного языка может столкнуться каждый программист. Например, это может быть интерпретатор скриптового языка для прикладного ПО или даже участие в разработке транслятора одного из популярных на данный момент языков программирования, который используют в свой работе большое количество других программистов. Кроме того, понимание принципов работы трансляторов может помочь при проектировании ПО других типов.

Целью курсовой работы является закрепление теоретического материала и приобретение необходимого опыта разработки трансляторов.

Для достижения поставленной цели были сформулированы следующие задачи:

1. Изучить, используя лекции, литературу и Интернет, необходимую для построения транслятора теоретическую информацию.

2. Описать язык программирования в соответствии с вариантом и составить для него формальную грамматику.

3. Составить техническое задание на программу транслятора.

4. Разработать программу транслятора, которая должна состоять из лексического анализатора, синтаксического анализатора и генератора промежуточного кода.

5. Протестировать транслятор на контрольных примерах.

Объектом исследования является проектирование трансляторов программных языков.

Предметом исследования является разработка транслятора для простого языка программирования в соответствии с вариантом.

1. Анализ технического задания
   1. Вывод по главе
2. Формальная модель задачи
   1. Описание синтаксиса языка программирования
      1. Формальная грамматика

Описание синтаксиса языка программирования методом формальной грамматики представлена ниже.

<программа> = <блок> *end*

<блок> = {/ (<описание> | <оператор>) /}

<описание>::= *dim* <идентификатор> {, <идентификатор> } <тип>;

<идентификатор>::= <буква> {<буква> | <цифра>}

<тип>::= % | ! | @ | $

<оператор>::= <присваивания с точкой с запятой> | <условный> | <фиксированного\_цикла> | <условного\_цикла> | <ввода> | <вывода>

<присваивание>::= <идентификатор> *as* <выражение>

<присваивание с точкой с запятой>::= <присваивание>;

<выражение>::= <операнд>{<операции\_группы\_отношения> <операнд>}

<операции\_группы\_отношения>:: = < > | = | < | <= | > | >=

<операнд>::= <слагаемое> {<операции\_группы\_сложения> <слагаемое>}

<операции\_группы\_сложения>:: = + | - | *or*

<слагаемое>::= <множитель> {<операции\_группы\_умножения> <множитель>}

<операции\_группы\_умножения>::= \* | / | *and*

<множитель>::= <степень> {<операция\_степени> <степень>}

<степень>::= <идентификатор> | <число> | <строковая константа> | <логическая\_константа> | <унарная\_операция> <множитель> | (<выражение>)

<операция\_степени>::= ^

<унарная\_операция>::= *not*

<число>::= <целое> | <действительное>

<строковая\_константа>::=”{<буква>}”

<логическая\_константа>::= *true* | *false*

* + 1. Расширенная форма Бэкуса-Наура (РБНФ)

Метаязык, предложенный Бэкусом и Науром, использует следующие обозначения:

* символ «::=» отделяет левую часть правила от правой (читается: «определяется как»);
* нетерминалы обозначаются произвольной символьной строкой, заключенной в угловые скобки «<» и «>»;
* терминалы — это символы, используемые в описываемом языке;
* правило может определять порождение нескольких альтернативных цепочек, отделяемых друг от друга символом вертикальной черты «|» (читается: «или»).

Для повышения удобства и компактности описаний, в РБНФ вводятся следующие дополнительные конструкции (метасимволы):

* квадратные скобки «[» и «]» означают, что заключенная в них синтаксическая конструкция может отсутствовать;
* фигурные скобки «{» и «}» означают повторение заключенной в них синтаксической конструкции ноль или более раз;
* сочетание фигурных скобок и косой черты «{/» и «/}» используется для обозначения повторения один и более раз;
* круглые скобки «(» и «)» используются для ограничения альтернативных конструкций.

Описание синтаксиса языка программирования методом РБНФ представлена ниже.

<операции\_группы\_отношения>:: = < > | = | < | <= | > | >=

<операции\_группы\_сложения>:: = + | - | *or*

<операции\_группы\_умножения>::= \* | / | *and*

<операция\_степени>::= ^

<унарная\_операция>::= *not*

<выражение>::= <операнд>{<операции\_группы\_отношения> <операнд>}

<операнд>::= <слагаемое> {<операции\_группы\_сложения> <слагаемое>}

<слагаемое>::= <множитель> {<операции\_группы\_умножения> <множитель>}

<множитель>::= <степень> {<операция\_степени> <степень>}

<степень>::= <идентификатор> | <число> | <строковая константа> | <логическая\_константа> | <унарная\_операция> <множитель> | (<выражение>)

<число>::= <целое> | <действительное>

<строковая\_константа>::=”{<буква>}”

<логическая\_константа>::= *true* | *false*

<идентификатор>::= <буква> {<буква> | <цифра>}

<буква>::= *A* | *B* | *C* | *D* | *E* | *F* | *G* | *H* | *I* | *J* | *K* | *L* | *M* | *N* | *O* | *P* | *Q* | *R* | *S* | *T* | *U* | *V* | *W* | *X* | *Y* | *Z* | *a* | *b* | *c* | *d* | *e* | *f* | *g* | *h* | *i* | *j* | *k* | *l* | *m* | *n* | *o* | *p* | *q* | *r* | *s* | *t* | *u* | *v* | *w* | *x* | *y* | *z*

<цифра>::= 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9

<целое>::= <двоичное> | <восьмеричное> | <десятичное> | <шестнадцатеричное>

<двоичное>::= {/ 0 | 1 /} (*B* | *b*)

<восьмеричное>::= {/ 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 /} (*O* | *o*)

<десятичное>::= {/ <цифра> /} [*D* | *d*]

<шестнадцатеричное>::= <цифра> {<цифра> | *A* | *B* | *C* | *D* | *E* | *F* | *a* | *b* | *c* | *d* | *e* | *f*} (*H* | *h*)

<действительное>::= <числовая\_строка> <порядок> | [<числовая\_строка>] . <числовая\_строка> [порядок]

<числовая\_строка>::= {/ <цифра> /}

<порядок>::= ( E | e )[+ | -] <числовая\_строка>

<программа> = <блок> *end*

<блок> = {/ (<описание> | <оператор>) /}

<описание>::= *dim* <идентификатор> {, <идентификатор> } <тип>;

<тип>::= % | ! | @ | $

<оператор>::= <присваивания с точкой с запятой> | <условный> | <фиксированного\_цикла> | <условного\_цикла> | <ввода> | <вывода>

<присваивание>::= <идентификатор> *as* <выражение>

<присваивание с точкой с запятой>::= <присваивание>;

<условный>::= *if* <выражение> *then* <блок> { else if <выражение> then <блок> } [ *else* <блок>] endif

<фиксированного\_цикла>::= *for* <присваивания> *to* <выражение> *do* <блок> endfor

<условного\_цикла>::= *while* <выражение> *do* <блок> endwhile

<ввода>::= *read* (<идентификатор> {, <идентификатор> });

<вывода>::= *write* (<выражение> {, <выражение> });

<комментарий>::=\\* <строковая\_константа>

<многострочный комметнтарий>::=\\* <строковая\_константа> \*\

* 1. Классы лексем

Для заданного языка программирования были заданы следующие классы лексем:

* ключевое слово: ["main", "goto", "if", "switch", "case", "else", "break"];
* типы: ["int", "double"];
* ввод: ["input"];
* вывод: ["output"];
* разделители: ["{", "}", "(", ")", ";", ",", "=", ":"];
* арифметические операторы: ["+", "-", "\*", "/"];
* операторы сравнения: [">", "<", "==", ">=", "<=", "!="];
* логические операторы №1: ["!"];
* логические операторы №2: ["&&", "||"];
* константы;
* идентификаторы.
  1. Общая структура компилятора

Компилятор – это программа, которая осуществляет перевод исходной программы в эквивалентную ей объектную программу на языке машинных команд или языке ассемблере.

Основные функции компилятора:

1) проверка исходной цепочки символов на принадлежность к входному языку;

2) генерация выходной цепочки символов на языке машинных команд или ассемблере.

Процесс компиляции состоит из двух основных этапов: синтеза и анализа.

На этапе анализа выполняется распознавание текста исходной программы и заполнение таблиц идентификаторов. Результатом этапа служит некоторое внутреннее представление программы, понятное компилятору.

На этапе синтеза на основании внутреннего представления программы и информации, содержащейся в таблице идентификаторов, порождается текст результирующей программы. Результатом этого этапа является объектный код.

Данные этапы состоят из более мелких этапов, называемых фазами. Состав фаз и их взаимодействие зависит от конкретной реализации компилятора. Но в том или ином виде в каждом компиляторе выделяются следующие фазы:

1) лексический анализ;

2) синтаксический анализ;

3) семантический анализ;

4) подготовка к генерации кода;

5) генерация кода.

Процесс последовательного чтения компилятором данных из внешней памяти, их обработки и помещения результатов во внешнюю память, называется проходом компилятора.

По количеству проходов выделяют одно-, двух-, трех- и многопроходные компиляторы. В данном пособии предлагается схема разработки трехпроходного компилятора, в котором первый проход – лексический анализ, второй – синтаксический, семантический анализ и генерация внутреннего представления программы, третий – интерпретация программы.

Общая схема работы компилятора представлена на рисунке 2.3.

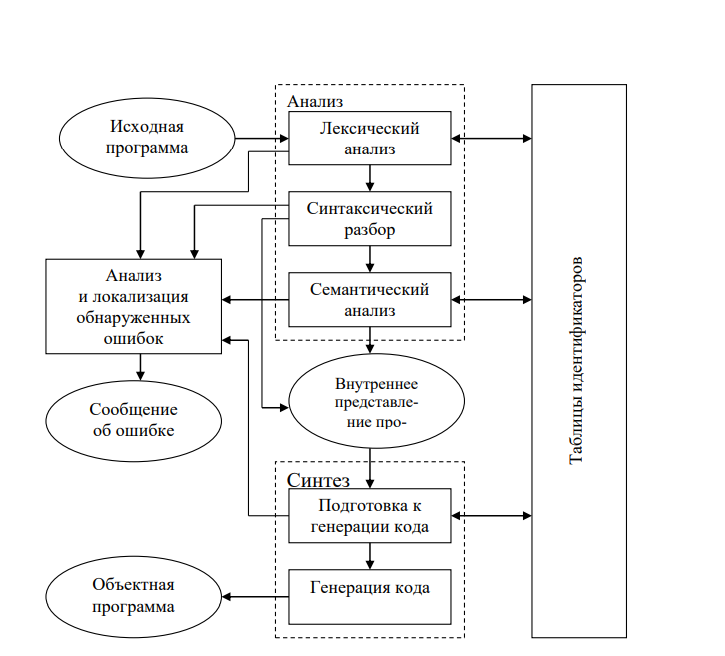


Рисунок – Общая схема работы компилятора

* 1. Вывод по главе

1. Лексических анализ

Лексический анализатор (ЛА) – это первый этап процесса компиляции, на котором символы, составляющие исходную программу, группируются в отдельные минимальные единицы текста, несущие смысловую нагрузку – лексемы.

Задача лексического анализа - выделить лексемы и преобразовать их к виду,

удобному для последующей обработки. ЛА использует регулярные грамматики. ЛА необязательный этап компиляции, но желательный по следующим причинам:

1) замена идентификаторов, констант, ограничителей и служебных слов лексемами делает программу более удобной для дальнейшей обработки;

2) ЛА уменьшает длину программы, устраняя из ее исходного представления несущественные пробелы и комментарии;

3) если будет изменена кодировка в исходном представлении программы, то это отразится только на ЛА.

В процедурных языках лексемы обычно делятся на классы:

1) служебные слова;

2) ограничители;

3) числа;

4) идентификаторы.

Каждая лексема представляет собой пару чисел вида (n, k), где n – номер таблицы лексем, k - номер лексемы в таблице.

Входные данные ЛА – текст транслируемой программы на входном языке.

Выходные данные ЛА – файл лексем в числовом представлении.

* 1. Диаграмма состояний

Для удобства построения ЛА была построена диаграмма состояний, представленная на рисунке N.

* 1. Вывод по главе

1. Синтаксический анализ

Задача синтаксического анализатора (СиА) – провести разбор текста программы, сопоставив его с эталоном, данным в описании языка. Для синтаксического разбора используются контекстно-свободные грамматики (КС-грамматики).

Один из эффективных методов синтаксического анализа – метод рекурсивного спуска. В основе метода рекурсивного спуска лежит левосторонний разбор строки языка. Исходной сентенциальной формой является начальный символ грамматики, а целевой – заданная строка языка. На каждом шаге разбора правило грамматики применяется к самому левому нетерминалу сентенции. Данный процесс соответствует построению дерева разбора цепочки сверху вниз (от корня к листьям).

Метод рекурсивного спуска реализует разбор цепочки сверху вниз следующим образом. Для каждого нетерминального символа грамматики создается своя процедура, носящая его имя. Задача этой процедуры – начиная с указанного места исходной цепочки, найти подцепочку, которая выводится из этого нетерминала. Если такую подцепочку считать не удается, то процедура завершает свою работу вызовом процедуры обработки ошибок, которая выдает сообщение о том, что цепочка не принадлежит языку грамматики и останавливает разбор. Если подцепочку удалось найти, то работа процедуры считается нормально завершенной и осуществляется возврат в точку вызова. Тело каждой такой процедуры составляется непосредственно по правилам вывода соответствующего нетерминала, при этом терминалы распознаются самой процедурой, а нетерминалам соответствуют вызовы процедур, носящих их имена.

* 1. Схемы алгоритма синтаксического анализатора
  2. Вывод по главе

1. семантический анализ
   1. Вывод по главе
2. Интерпретатор программы
   1. Вывод по главе
3. тестирование
   1. Вывод по главе

заключение

В данной курсовой работе была поставлена задача разработки компилятора к заданной грамматике.

В ходе решения задачи:

* была разработана программа, которая производит анализ исходного текста и выдает сообщения об ошибках, если они есть;
* было произведено кодирование на языке программирования C# в среде объектно-ориентированного программирования Visual Studio и тестирование, в ходе которого было выявлено, что программа решает задачу корректно и устойчиво работает на тестовом наборе данных;
* была составлена пояснительная записка;
* был закреплён соответствующий лекционный материал дисциплины, приобретены практические навыки проектирования программных систем с использованием структурно-объектного подхода.

список литературы

1. Афанасьев А.Н. Формальные языки и грамматики: Учебное пособие. – Ульяновск: УлГТУ, 1997. – 84с.
2. Ахо А., Сети Р., Ульман Д. Компиляторы: принципы, технологии и инструменты.: Пер. с англ. – М.: Изд. дом «Вильямс», 2001. – 768с.
3. Братчиков И.Л. Синтаксис языков программирования / Под ред. С.С. Лаврова. – М.: Наука, 1975. - 262с.
4. Вайнгартен Ф. Трансляция языков программирования / Под ред. Мартынюка В.В.- М.: Мир, 1977. - 192с.
5. Вильямс А. Системное программирование в Windows 2000 для профессионалов. – СПб.: Питер, 2001. – 624с.
6. Волкова И.А., Руденко Т.В. Формальные языки и грамматики. Элементы теории трансляции. – М.: Диалог-МГУ, 1999. – 62с.
7. Гордеев А.В., Молчанов А.Ю. Системное программное обеспечение. – СПб: Питер, 2001. – 736с.
8. Грис Д. Конструирование компиляторов для цифровых вычислительных машин: Пер. с англ. – М.: Мир, 1975. – 544с.
9. Дворянкин А.И. Основы трансляции: Учебное пособие. – Волгоград: ВолгГТУ, 1999. – 80с.
10. Жаков В.И., Коровинский В.В., Фильчаков В.В. Синтаксический анализ и генерация кода. – СПб.: ГААП, 1993. – 26с.
11. Ишакова Е.Н. Теория формальных языков, грамматик и автоматов: Методические указания к лабораторному практикуму. – Оренбург: ГОУ ВПО ОГУ, 2004. – 54с.
12. Компаниец Р.И., Маньков Е.В., Филатов Н.Е. Системное программирование. Основы построения трансляторов. – СПб.: Корона принт, 2000. – 256с.
13. Льюис Ф., Розенкранц Д., Стирнз Р. Теоретические основы проектирования компиляторов. - М.: Мир, 1979. - 654с.
14. Пантелеева И.А. Методы трансляции: Конспект лекций. – Новосибирск: Изд-во НГТУ, 1998. – Ч.2. – 51с.
15. Пратт Т., Зелковиц М. Языки программирования: разработка и реализация / Под ред. А. Матросова. – СПб: Питер, 2002. – 688с.
16. Рейуорд-Смит В. Теория формальных языков. Вводный курс: Пер. с англ. – М.: Радио и связь, 1988. – 128с.
17. Серебряков В.И. Лекции по конструированию компиляторов. – М.: МГУ, 1997. – 171с.
18. Соколов А.П. Системы программирования: теория, методы, алгоритмы: Учеб. пособие. – М.: Финансы и статистика, 2004. – 320с.
19. Федоров В.В. Основы построения трансляторов: Учебное пособие. – Обнинск: ИАТЭ, 1995. – 105с.
20. Хантер Р. Проектирование и конструирование компиляторов: Пер. с англ. – М.: Финансы и статистика, 1984. – 232с

приложение А – техническое задание

**1. Введение**

Транслятор, работающий как надстройка над языком программирования.

**2. Основания для разработки**

2.1. Программа разрабатывается на основе учебного плана кафедры «Вычислительная техника».

2.2. Наименование работы:

«Проектирования транслятора».

2.3. Исполнитель: Милославский С. А.

**3. Назначение**

Программа предназначена для проверки кода и преобразования его в промежуточный код для дальнейшего интерпретирования.

**4. Требования к программе или к программному изделию**

4.1. Требование к функциональным характеристикам.

4.1.1. Программа должна обеспечивать возможность выполнения следующих функций:

* проверку ошибок;
* вывод дескрипторного текста;
* вывод постфиксной записи исходного кода;
* вывод таблиц идентификаторов;
* перевод кода в код другого языка программирования.

4.1.2. Организация входных и выходных данных

Входные данные: поступают из файла в формате as или читаются с формы.

Выходные данные: отображаются на экране.

4.2. Требования к надежности

Предусмотреть контроль вводимой информации.

4.3. Требования к составу и параметрам технических средств.

Система должна работать на IBM- совместимых персональных компьютерах Рекомендуемая конфигурация:

Тип процессора: Pentium и выше.

Объём ОЗУ: 256 МБ

Объём свободного места на жестком диске: 30 МБ

4.4. Требования к программной совместимости.

Программа должна работать под управлением семействам операционных систем Win 32(Windows 7/8/10).

**5. Требование к программной документации**

5.1. Разрабатываемые модули должны быть самодокументированы, то есть текст программы должен содержать комментарии.

5.2. Расчетно-пояснительная записка.

**6. Стадии и этапы разработки**

1. Постановка задачи: необходимо определить цель задачи, ее содержание и общий подход к решению.

2. Анализ задачи и моделирование: определить исходные данные и результат, выявляются ограничения на их значения, выполнить формализованное описание задачи и построение (выбор) математической модели, пригодной для решения на вычислительной машине.

3. Разработка или выбор алгоритма решения задачи: выполнить на основе ее математического описания.

4. Проектирование общей структуры программы: формируется модель решения с последующей детализацией и разбивкой на подпрограммы, определяется "архитектура" программы, способ хранения информации (набор переменных, массивов и т. п.).

5. Кодирование: запись алгоритма на языке программирования.

6. Отладка и тестирование программы: под отладкой понимается устранение ошибок в программе, а тестирование позволяет вести их поиск и, в конечном счете, убедиться в том, что полностью отлаженная программа дает правильный результат.

7. Анализ результатов

8. Публикация результатов работы, передача заказчику для эксплуатации.

Приложение Б – Код программы