

Государственное образовательное учреждение
высшего профессионального образования
“Московский государственный технический университет
имени Н.Э. Баумана”

Отчет
по лабораторной работе №3
по курсу “Конструирование компиляторов”
по теме
“Синтаксический разбор
с использованием метода рекурсивного спуска”

Студент: Адамова И.О.
Группа: ИУ7-22м
Вариант: 2
Преподаватель: Ступников А.

Москва, 2020

Цель работы	3
Задачи работы	3
Преобразование грамматики	3
Описание работы программы	5
Тесты	6
Заключение	7
Листинг	7

Цель работы

Приобретение практических навыков реализации метода рекурсивного спуска.

Задачи работы

- 1) Изучить метод рекурсивного спуска, понять принцип его работы, принцип работы синтаксического анализатора.
- 2) Применить полученные навыки устранения левой рекурсии и эpsilon-правил.

Преобразование грамматики

Грамматика, предложенная в варианте задания, содержит эpsilon-правила и леворекурсивные правила, которые следует устранить для корректной работы программы. (Красным цветом выделены правила, которые следует изменить, зеленым - правила, в которых были внесены изменения)

```
<программа> → <блок>
<блок> → { <список операторов> }
<список операторов> → <оператор> <хвост>
<хвост> → ; <оператор> <хвост> | ε
<оператор> → <идентификатор> = <выражение> | <блок>
<выражение> → <арифметическое выражение> <операция отношения>
<арифметическое выражение> | <арифметическое выражение>
<арифметическое выражение> → <арифметическое выражение> <операция типа сложения> <терм> | <терм>
<терм> → <терм> <операция типа умножения> <фактор> | <фактор>
<фактор> → <идентификатор> | <константа> | ( <арифметическое выражение> )
<операция отношения> → < | <= | == | <> | > | >=
<операция типа сложения> → + | -
<операция типа умножения> → * | /
```

Избавимся от эpsilon-правила и получим:

```
<программа> → <блок>
<блок> → { <список операторов> }
<список операторов> → <оператор> <хвост> | <оператор>
<хвост> → ; <оператор> <хвост> | ; <оператор>
<оператор> → <идентификатор> = <выражение> | <блок>
```

```

<выражение> → <арифметическое выражение> <операция отношения>
<арифметическое выражение> | <арифметическое выражение>
<арифметическое выражение> → <арифметическое выражение> <операция типа
сложения> <терм> | <терм>
<терм> → <терм> <операция типа умножения> <фактор> | <фактор>
<фактор> → <идентификатор> | <константа> | ( <арифметическое выражение> )
<операция отношения> → < | <= | == | <> | > | >=
<операция типа сложения> → + | -
<операция типа умножения> → * | /

```

Избавимся от левой рекурсии поэтапно. Вместо альтернативы <блок> из правила для оператора следует подставить альтернативы из правила с левой частью <блок>.

```

<программа> → <блок>
<блок> → { <список операторов> }
<список операторов> → <оператор> <хвост> | <оператор>
<хвост> → ; <оператор> <хвост> | ; <оператор>
<оператор> → <идентификатор> = <выражение> | { <список операторов> }
<выражение> → <арифметическое выражение> <операция отношения>
<арифметическое выражение> | <арифметическое выражение>
<арифметическое выражение> → <арифметическое выражение> <операция типа
сложения> <терм> | <терм>
<терм> → <терм> <операция типа умножения> <фактор> | <фактор>
<фактор> → <идентификатор> | <константа> | ( <арифметическое выражение> )
<операция отношения> → < | <= | == | <> | > | >=
<операция типа сложения> → + | -
<операция типа умножения> → * | /

```

Избавимся от непосредственной левой рекурсии в правиле для арифметического отношения:

```

<программа> → <блок>
<блок> → { <список операторов> }
<список операторов> → <оператор> <хвост> | <оператор>
<хвост> → ; <оператор> <хвост> | ; <оператор>
<оператор> → <идентификатор> = <выражение> | { <список операторов> }
<выражение> → <арифметическое выражение> <операция отношения>
<арифметическое выражение> | <арифметическое выражение>
<арифметическое выражение> → <терм> <арифметическое выражение'>
<арифметическое выражение'> → <операция типа сложения> <терм>
<арифметическое выражение'> | ε
<терм> → <терм> <операция типа умножения> <фактор> | <фактор>
<фактор> → <идентификатор> | <константа> | ( <арифметическое выражение> )
<операция отношения> → < | <= | == | <> | > | >=

```

$\langle \text{операция типа сложения} \rangle \rightarrow + \mid -$

$\langle \text{операция типа умножения} \rangle \rightarrow * \mid /$

Избавимся от непосредственной левой рекурсии в правиле для термина:

$\langle \text{программа} \rangle \rightarrow \langle \text{блок} \rangle$

$\langle \text{блок} \rangle \rightarrow \{ \langle \text{список операторов} \rangle \}$

$\langle \text{список операторов} \rangle \rightarrow \langle \text{оператор} \rangle \langle \text{хвост} \rangle \mid \langle \text{оператор} \rangle$

$\langle \text{хвост} \rangle \rightarrow ; \langle \text{оператор} \rangle \langle \text{хвост} \rangle \mid ; \langle \text{оператор} \rangle$

$\langle \text{оператор} \rangle \rightarrow \langle \text{идентификатор} \rangle = \langle \text{выражение} \rangle \mid \{ \langle \text{список операторов} \rangle \}$

$\langle \text{выражение} \rangle \rightarrow \langle \text{арифметическое выражение} \rangle \langle \text{операция отношения} \rangle$

$\langle \text{арифметическое выражение} \rangle \mid \langle \text{арифметическое выражение} \rangle$

$\langle \text{арифметическое выражение} \rangle \rightarrow \langle \text{терм} \rangle \langle \text{арифметическое выражение}' \rangle$

$\langle \text{арифметическое выражение}' \rangle \rightarrow \langle \text{операция типа сложения} \rangle \langle \text{терм} \rangle$

$\langle \text{арифметическое выражение}' \rangle \mid \epsilon$

$\langle \text{терм} \rangle \rightarrow \langle \text{фактор} \rangle \langle \text{терм}' \rangle$

$\langle \text{терм}' \rangle \rightarrow \langle \text{операция типа умножения} \rangle \langle \text{фактор} \rangle \langle \text{терм}' \rangle \mid \epsilon$

$\langle \text{фактор} \rangle \rightarrow \langle \text{идентификатор} \rangle \mid \langle \text{константа} \rangle \mid (\langle \text{арифметическое выражение} \rangle)$

$\langle \text{операция отношения} \rangle \rightarrow < \mid <= \mid == \mid <> \mid > \mid >=$

$\langle \text{операция типа сложения} \rangle \rightarrow + \mid -$

$\langle \text{операция типа умножения} \rangle \rightarrow * \mid /$

Таким образом в грамматике не осталось леворекурсивных правил.

Описание работы программы

Программа получает на вход файл в формате .txt с текстом программы, которую нужно проверить на синтаксическое соответствие грамматике, предложенной в варианте.

Текст разбивается на список лексем по пробелам для упрощения программной реализации (поэтому, например, знак “;”, разделяющий операторы, следует ставить отдельно от предыдущего символа и тому подобное).

Программа включает в себя класс Parser, в который входят методы для каждого нетерминала из грамматики. Метод просматривает текущую лексему и проверяет её на соответствие альтернативам правила, которому этот метод соответствует. Например, может ли находиться на этом месте данный терминал. Когда в альтернативе настает очередь нетерминала, вызывается соответствующий ему метод. Если в какой-то момент оказывается, что для текущей лексемы не существует никакой альтернативы, то есть предложенный текст программы не соответствует грамматике, то возбуждается исключение. Если же такой ситуации не возникнет, и разбор пройдет до конца, то будет выведено сообщение о соответствии программы грамматике.

Тесты

Для проверки правильности работы программы были проведены следующие тесты.

```
{
    x = 1 ;
    y = 2 ;
    x = 3 * 2 + 7 ;
    z = 3 < 1 + 7 * 2 ;
    {
        y = 2 == 5 ;
        z = 1 + 3 + ( 5 - 7 )
    }
}
```

Вывод: Your program is syntactically correct

Этот текст программы соответствует грамматике.

Теперь добавим к последнему присваиванию переменной z “;” - разделитель операторов. Так как этот оператор присваивания последний в блоке, после него не должна стоять “;”. Иначе за ним должен был бы стоять следующий оператор.

```
{
    x = 1 ;
    y = 2 ;
    x = 3 * 2 + 7 ;
    z = 3 < 1 + 7 * 2 ;
    {
        y = 2 == 5 ;
        z = 1 + 3 + ( 5 - 7 ) ;
    }
}
```

Вывод: parser.ParserSyntaxError: ParserSyntaxError: Operator expected

Попробуем ввести текст программы без внешних фигурных скобок, которые должны быть у блока.

```
x = 1 ;
y = 2 ;
x = 3 * 2 + 7 ;
z = 3 < 1 + 7 * 2 ;
{
    y = 2 == 5 ;
    z = 1 + 3 + ( 5 - 7 ) ;
}
```

Вывод: `parser.ParserSyntaxError: ParserSyntaxError: { expected`

Попробуем ввести текст программы, у которой есть 2 следующих друг за другом блока. (Грамматика в себя включает только вложенные блоки)

```
{
    x = 1
}
{
    y = 2 ;
    x = 3 * 2 + 7 ;
    z = 3 < 1 + 7 * 2 ;
    {
        y = 2 == 5 ;
        z = 1 + 3 + ( 5 - 7 ) ;
    }
}
```

Вывод: `parser.ParserSyntaxError: ParserSyntaxError: EOF expected`

Здесь допущена ошибка в первой строке блока:

```
{
    y > 2 ;
    x = 3 * 2 + 7 ;
    z = 3 < 1 + 7 * 2 ;
    {
        y = 2 == 5 ;
        z = 1 + 3 + ( 5 - 7 )
    }
}
```

Вывод: `parser.ParserSyntaxError: ParserSyntaxError: = expected after identifier`

Таким образом, по результатам проведенных тестов можно сделать вывод, что программа работает корректно.

Заключение

В результате лабораторной работы была разработана программа на языке Python, осуществляющая синтаксический разбор методом рекурсивного спуска и выдающая сообщения о синтаксических ошибках в случае их наличия.

Листинг

main.py

```
from parser import Parser

if __name__ == "__main__":
    filename = 'program.txt'
```

```

parser = Parser.read_program_from_file(filename)
parser.print_lexems()
parser.analyse()

```

parser.py

```

class ParserSyntaxError(Exception):
    def __init__(self, *args):
        if args:
            self.message = args[0]
        else:
            self.message = None

    def __str__(self):
        if self.message:
            return f'ParserSyntaxError: {self.message}'
        else:
            return f'ParserSyntaxError was raised'

class Parser:
    def __init__(self, string_of_lexems: str):
        self.lexems = string_of_lexems.split()
        self.lexems.append('_')
        self.number_of_current_lexem = 0
        self.length_of_list = len(self.lexems)
        self.current_lexem = self.lexems[self.number_of_current_lexem]
        self.print_name_of_functions = True
        self.print_lexem = True

    def read_program_from_file(filename: str):
        with open(filename) as file:
            data = file.read()
            return Parser(string_of_lexems = data)

    def next(self):
        self.number_of_current_lexem += 1

        self.current_lexem = self.lexems[self.number_of_current_lexem]
        if self.print_lexem:
            print(f'Currently examining lexem  "{self.current_lexem}"')

    def print_lexems(self):
        print(f'Lexems: {self.lexems}')

    def __is_identificator(self, lexem):
        return lexem == 'x' or lexem == 'y' or lexem == 'z'

    def __is_operation_of_relation(self, lexem):
        return lexem == '==' or lexem == '>' or lexem == '>=' or lexem == '<>' or
lexem == '<' or lexem == '<='

    def __is_operation_of_addition(self, lexem):
        return lexem == '+' or lexem == '-'

    def __is_operation_of_multiplication(self, lexem):

```



```

    return lexem == '*' or lexem == '/'

def __is_constant(self, lexem):
    #print(f'in range? {lexem} {lexem in range(10)}')
    return lexem in ('0', '1', '2', '3', '4', '5', '6', '7', '8', '9')

def analyse(self):
    self.program()
    if self.current_lexem != '_':
        raise ParserSyntaxError('EOF expected')
    print(f'Your program is syntactically correct')

def program(self):
    if self.print_name_of_functions:
        print(f'In program')
    self.block()

def block(self):
    if self.print_name_of_functions:
        print(f'In block')
    if self.lexems[self.number_of_current_lexem] == '{':
        self.next()
        self.list_of_operators()
        if self.lexems[self.number_of_current_lexem] == '}':
            self.next()
        else:
            raise ParserSyntaxError('} expected in the end of the block')
    else:
        raise ParserSyntaxError('{ expected')

def list_of_operators(self):
    if self.print_name_of_functions:
        print(f'In list_of_operators')
    if self.__is_identificator(self.current_lexem) or self.current_lexem == '{':
        self.operator()
        if self.current_lexem == ';':
            self.tail()
    else:
        raise ParserSyntaxError('Operator expected')

def operator(self):
    if self.print_name_of_functions:
        print(f'In operator')
    if self.current_lexem == '{':
        self.next()
        self.list_of_operators()
        if self.current_lexem == '}':
            self.next()
        else:
            raise ParserSyntaxError('} expected at the end of block')
    elif self.__is_identificator(self.current_lexem):
        self.identificator()
        if self.current_lexem == '=':

```

```

        self.next()
        self.expression()
    else:
        raise ParserSyntaxError('= expected after identifier')
else:
    raise ParserSyntaxError('Operator expected')

def tail(self):
    if self.print_name_of_functions:
        print(f'In tail')
    if self.current_lexem == ';':
        self.next()
        self.operator()
        if self.current_lexem == ';':
            self.tail()
    else:
        raise ParserSyntaxError('Tail expected')

def expression(self):
    if self.print_name_of_functions:
        print(f'In expression')
    self.arithmetic_expression()
    if self.__is_operation_of_relation(self.current_lexem):
        self.operation_of_relation()
        self.arithmetic_expression()

def arithmetic_expression(self):
    if self.print_name_of_functions:
        print(f'In arithmetic_expression')
    self.term()
    if self.__is_operation_of_addition(self.current_lexem):
        self.arithmetic_expression_()

def arithmetic_expression_(self):
    if self.print_name_of_functions:
        print(f'In arithmetic_expression_')
    self.operation_of_addition()
    self.term()
    if self.__is_operation_of_addition(self.current_lexem):
        self.arithmetic_expression_()

def term(self):
    if self.print_name_of_functions:
        print(f'In term')
    self.factor()
    if self.__is_operation_of_multiplication(self.current_lexem):
        self.term_()

def term_(self):
    if self.print_name_of_functions:
        print(f'In term_')
    self.operation_of_multiplication()
    self.factor()
    if self.__is_operation_of_multiplication(self.current_lexem):

```

```

        self.term_()

def factor(self):
    if self.print_name_of_functions:
        print(f'In factor')
    if self.__is_identificator(self.current_lexem):
        self.identificator()
    elif self.__is_constant(self.current_lexem):
        self.constant()
    elif self.current_lexem == '(':
        self.next()
        self.arithmetic_expression()
        if self.current_lexem == ')':
            self.next()
        else:
            raise ParserSyntaxError(') expected')
    else:
        raise ParserSyntaxError('Identificator, constant or
arithmetic_expression in brackets expected')

def operation_of_relation(self):
    if self.print_name_of_functions:
        print(f'In operation_of_relation')
    if self.__is_operation_of_relation(self.current_lexem):
        self.next()
    else:
        raise ParserSyntaxError('Operation of relation expected')

def operation_of_addition(self):
    if self.print_name_of_functions:
        print(f'In operation_of_addition')
    if self.__is_operation_of_addition(self.current_lexem):
        self.next()
    else:
        raise ParserSyntaxError('Operation of addition expected')

def operation_of_multiplication(self):
    if self.print_name_of_functions:
        print(f'In operation_of_multiplication')
    if self.__is_operation_of_multiplication(self.current_lexem):
        self.next()
    else:
        raise ParserSyntaxError('Operation of multiplication expected')

def constant(self):
    if self.print_name_of_functions:
        print(f'In constant')
    if self.__is_constant(self.current_lexem):
        self.next()
    else:
        raise ParserSyntaxError('Constant expected')

def identificator(self):

```

```
if self.print_name_of_functions:
    print(f'In identifier')
if self.__is_identifier(self.current_lexem):
    self.next()
else:
    raise ParserSyntaxError('Identifier expected')
```