



МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение
высшего образования

«МИРЭА – Российский технологический университет»

РТУ МИРЭА

Институт Информационных Технологий

Кафедра Вычислительной техники

ОТЧЕТ О ВЫПОЛНЕНИИ ПРАКТИЧЕСКОЙ РАБОТЫ

№6

«Синтаксический анализатор»

по дисциплине

«Теория формальных языков»

Выполнил студент группы ИКБО-42-23

Туляшева А.Т.

Принял старший преподаватель

Боронников А.С.

Практическая работа
выполнена

«__»_____2024 г.

«Зачтено»

«__»_____2024 г.

Москва 2024

СОДЕРЖАНИЕ

ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ.....	3
РАЗРАБОТКА СИНТАКСИЧЕСКОГО АНАЛИЗАТОРА.....	5
СЕМАНТИЧЕСКИЙ АНАЛИЗАТОР	6
КОД ПРОГРАММЫ	6
ТЕСТИРОВАНИЕ	10

ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ

Условие задачи: на выбранном языке программирования реализовать синтаксический анализатор, согласно варианту КР.

Согласно 9 варианту курсовой работы грамматика языка включает следующие синтаксические конструкции:

<операции_группы_отношения>::= <> | = | < | <= | > | >=

<операции_группы_сложения>::= + | - | or

<операции_группы_умножения>::= * | / | and

<унарная_операция>::= not

<программа> = { / (<описание> | <оператор>) (: | переход строки) / } end

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

<тип>::= % | ! | \$

<оператор>::= <составной> | <присваивания> | <условный> | <фиксированного_цикла> | <условного_цикла> | <ввода> | <вывода>

<составной>::= « [» <оператор> { (: | перевод строки) <оператор> } «] »

<присваивания>::= <идентификатор> as <выражение>

<условный>::= if <выражение> then <оператор> [else <оператор>]

<фиксированного_цикла>::= for <присваивания> to <выражение> do

<оператор>

<условного_цикла>::= while <выражение> do <оператор>

<ввода>::= read « (» <идентификатор> { , <идентификатор> } «) »

<вывода>::= write « (» <выражение> { , <выражение> } «) »

Многострочные комментарии в программе { ... }

Выражения языка задаются правилами:

<выражение>::= <операнд> { <операции_группы_отношения> <операнд>

<операнд>::= <слагаемое> { <операции_группы_сложения> <слагаемое> }

<слагаемое>::= <множитель> { <операции_группы_умножения> <множитель> }

$\langle \text{множитель} \rangle ::= \langle \text{идентификатор} \rangle \mid \langle \text{число} \rangle \mid \langle \text{логическая_константа} \rangle$
 $\mid \langle \text{унарная_операция} \rangle \langle \text{множитель} \rangle \mid \langle (\rangle \langle \text{выражение} \rangle \langle) \rangle$

$\langle \text{число} \rangle ::= \langle \text{целое} \rangle \mid \langle \text{действительное} \rangle$

$\langle \text{логическая_константа} \rangle ::= \text{true} \mid \text{false}$

Правила, определяющие идентификатор, букву и цифру:

$\langle \text{идентификатор} \rangle ::= \langle \text{буква} \rangle \{ \langle \text{буква} \rangle \mid \langle \text{цифра} \rangle \}$

$\langle \text{буква} \rangle ::= A \mid B \mid C \mid D \mid E \mid F \mid G \mid H \mid I \mid J \mid K \mid L \mid M \mid N \mid O \mid P \mid Q \mid R \mid S \mid T$

$\langle \text{цифра} \rangle ::= 0 \mid 1 \mid 2 \mid 3 \mid 4 \mid 5 \mid 6 \mid 7 \mid 8 \mid 9$

Правила, определяющие целые числа:

$\langle \text{целое} \rangle ::= \langle \text{двоичное} \rangle \mid \langle \text{восьмеричное} \rangle \mid \langle \text{десятичное} \rangle \mid$

$\langle \text{шестнадцатеричное} \rangle$

$\langle \text{двоичное} \rangle ::= \{ / 0 \mid 1 / \} (B \mid b)$

$\langle \text{восьмеричное} \rangle ::= \{ / 0 \mid 1 \mid 2 \mid 3 \mid 4 \mid 5 \mid 6 \mid 7 / \} (O \mid o)$

$\langle \text{десятичное} \rangle ::= \{ / \langle \text{цифра} \rangle / \} [D \mid d]$

$\langle \text{шестнадцатеричное} \rangle ::= \langle \text{цифра} \rangle \{ \langle \text{цифра} \rangle \mid A \mid B \mid C \mid D \mid E \mid F \mid a \mid b \mid c$

Правила, описывающие действительные числа:

$\langle \text{действительное} \rangle ::= \langle \text{числовая_строка} \rangle \langle \text{порядок} \rangle \mid$

$[\langle \text{числовая_строка} \rangle] . \langle \text{числовая_строка} \rangle [\langle \text{порядок} \rangle]$

$\langle \text{числовая_строка} \rangle ::= \{ / n \langle \text{цифра} \rangle / \}$

$\langle \text{порядок} \rangle ::= (E \mid e) [+ \mid -] \langle \text{числовая_строка} \rangle$

Здесь для записи правил грамматики используется форма Бэкуса-Наура (БНФ). В записи БНФ левая и правая части порождения разделяются символом “::=”, нетерминалы заключены в угловые скобки, а терминалы – просто символы, используемые в языке.

РАЗРАБОТКА СИНТАКСИЧЕСКОГО АНАЛИЗАТОРА

Будем считать, что лексический и синтаксический анализаторы взаимодействуют следующим образом. Если синтаксическому анализатору для анализа требуется очередная лексема, он запрашивает ее у лексического анализатора. Таким образом, разбор исходного текста программы идет под управлением подпрограммы синтаксического анализатора.

Разработку синтаксического анализатора проведем с помощью метода рекурсивного спуска (РС). В основе метода лежит тот факт, что каждому нетерминалу ставится в соответствие рекурсивная функция. Для того, чтобы в явном виде представить множество рекурсивных функций, перепишем грамматические правила следующим образом:

$$\begin{aligned} P &\rightarrow \{ D S \} \\ D &\rightarrow I \text{ as TYPE } ; D \mid \varepsilon \\ S &\rightarrow [S'] \\ S' &\rightarrow \text{IF } E \text{ then } S S'' \mid \text{FOR } A \text{ to } E \text{ do } S \mid \text{WHILE } E \text{ do } S \mid \text{READ } (I) ; \mid \text{WRITE} \\ &\quad (E) ; \mid I \text{ as } E ; \mid S \\ S'' &\rightarrow \text{else } S \mid \varepsilon \\ E &\rightarrow E \text{ and } R \mid E \text{ or } R \mid R \\ R &\rightarrow R \text{ REL_OP } A \mid A \\ A &\rightarrow A \text{ ADD_OP } M \mid M \\ M &\rightarrow M \text{ MUL_OP } U \mid U \\ U &\rightarrow (E) \mid \text{not } U \mid \text{TRUE} \mid \text{FALSE} \mid \text{NUMBER} \mid I \\ \text{TYPE} &\rightarrow \% \mid ! \mid \$ \end{aligned}$$

Где: P — программа (корневой блок), D — декларации, S — оператор (или последовательность операторов), S' — операторы, включая ветвления, циклы, ввод/вывод, и присваивание, S'' — ветвь else, E — выражение, R — выражение с операторами отношений, A — аддитивное выражение, M — мультипликативное выражение, U — унарное выражение или базовые элементы, TYPE — тип данных (% для целых, ! для вещественных, \$ для булевых).

Грамматические правила разделены на более мелкие части, что облегчает понимание структуры программы. Исходный код синтаксического анализатора приведен в листинге 1.

СЕМАНТИЧЕСКИЙ АНАЛИЗАТОР

Некоторые особенности модельного языка не могут быть описаны контекстно-свободной грамматикой. Основные этапы семантического анализа:

парсирование программы: на этом этапе происходит разбор исходного кода программы на токены, которые соответствуют грамматическим правилам (например, DIM, IDENTIFIER, ASSIGN, NUMBER, и т.д.).

проверка деклараций и типов данных: каждое объявление переменной должно содержать тип, например: “ x : !;”. При этом x должно быть идентификатором, а ! — одним из допустимых типов данных. Для этого нужно собрать все объявления в структуру данных (например, таблицу символов), чтобы проверять, что переменные использованы в программе правильно, с учетом их типов.

проверка присваиваний: присваивание должно быть совместимо с типом переменной. Например: “x as 10;”. Если x объявлена как %, то присваивание значения типа % или выражения, которое вычисляется в %, будет корректным.

проверка использования переменных: необходимо проверять, что переменные используются после их объявления. Например: “y as x + 10;”. Для этого можно поддерживать список всех объявленных переменных в ходе анализа программы и проверять, что каждая переменная используется только после ее объявления.

проверка выражений и совместимости типов: все выражения должны быть проверены с точки зрения типов операндов.

КОД ПРОГРАММЫ

Для реализации синтаксического анализатора был написан класс Parser.

Листинг 1 – синтаксический анализатор

```
class Parser:
    def __init__(self, token_list):
        self.token_list = token_list # список токенов
        self.index = 0 # текущая позиция
        self.registered_variables = set()
        self.parsing_successful = True # флаг успешности анализа
    def execute(self): # запуск анализа блока программы
        try:
            self.root_block()
        except Exception as e:
            self.parsing_successful = False
            print(f"Ошибка синтаксического анализа: {e}")
    def active_token(self): # текущий токен
        if self.index < len(self.token_list):
            return self.token_list[self.index]
        return None
    def consume(self, token_kind): # для потребления токена определенного типа
        token = self.active_token() # текущий
        if token and token[0] == token_kind:
            self.index += 1
        else:
            self.report_error(token_kind)
    def report_error(self, expected): # обработка ошибок
        token = self.active_token()
        current_position = self.index + 1 # текущая позиция
        self.parsing_successful = False
        if token:
            print(f"Ошибка в позиции {current_position}: ожидалось '{expected}', но найдено '{token[0]}' ('{token[1]}').")
        else:
            print(f"Ошибка в позиции {current_position}: ожидалось '{expected}', но достигнут конец ввода.")
    def root_block(self): # анализ основного блока
        self.consume('LBRACE') # {
        while self.active_token() and self.active_token()[0] != 'RBRACE': # }
            self.statement_or_declaration() # анализ выражения или объявления
        self.consume('RBRACE')
    def statement_or_declaration(self): # обработка выражений или объявлений
        while self.active_token() and self.active_token()[0] == 'COMMENT':
            self.consume('COMMENT') # пропуск комментариев

        if self.active_token()[0] == 'IDENTIFIER':
            identifiers = self.gather_identifiers()
            if self.active_token() and self.active_token()[0] == 'ASSIGN':
                self.consume('ASSIGN')
                if self.active_token()[0] in ('IDENTIFIER', 'NUMBER', 'ADD_OP', 'MUL_OP', 'REL_OP'):
                    self.assignment_logic(identifiers[0])
                elif self.active_token()[0] in ('INT', 'REAL', 'BOOL'):
                    declared_type = self.active_token()[0]
                    self.consume(declared_type)
                    for ident in identifiers:
                        self.include_variable(ident)
                    self.handle_semicolon(True)
                else:
                    self.report_error("тип или выражение после 'as'")
            else:
                self.report_error("'as'")
        else:
            self.general_statement()
```

```
def gather_identifiers(self): # сбор списка идентификаторов через
запятую
    ident_list = [self.active_token()[1]]
    self.consume('IDENTIFIER')
    while self.active_token() and self.active_token()[0] == 'COMMA':
        self.consume('COMMA')
        ident_list.append(self.active_token()[1])
        self.consume('IDENTIFIER')
    return ident_list # список идентификаторов
def general_statement(self): # обработка общих операторов программы
    while self.active_token() and self.active_token()[0] == 'COMMENT':
        self.consume('COMMENT')
    token = self.active_token()
    if token[0] == 'IF':
        self.condition_structure()
    elif token[0] == 'FOR':
        self.iterative_structure()
    elif token[0] == 'WHILE':
        self.loop_structure()
    elif token[0] == 'READ':
        self.input_structure()
        self.handle_semicolon(True)
    elif token[0] == 'WRITE':
        self.output_structure()
        self.handle_semicolon(True)
    elif token[0] == 'LBRACE':
        self.composite_structure()
    elif token[0] == 'IDENTIFIER':
        self.assignment_logic()
        self.handle_semicolon(True)
    else:
        self.report_error("оператор или ключевое слово")
def condition_structure(self): # обработка if
    self.consume('IF')
    self.evaluate_expression()
    self.consume('THEN')
    self.general_statement()
    if self.active_token() and self.active_token()[0] == 'ELSE':
        self.consume('ELSE')
        self.general_statement()
    self.handle_semicolon()
def iterative_structure(self): # обработка for
    self.consume('FOR')
    self.assignment_logic()
    self.consume('TO')
    self.evaluate_expression()
    self.consume('DO')
    self.general_statement()

def loop_structure(self): # обработка while
    self.consume('WHILE')
    self.evaluate_expression()
    self.consume('DO')
    self.general_statement()

def input_structure(self): # обработка read
    self.consume('READ')
    self.consume('LPAREN')
    variables = self.gather_identifiers()
    self.verify_variables_exist(variables)
    self.consume('RPAREN')
```



```
def output_structure(self): # обработка write
    self.consume('WRITE')
    self.consume('LPAREN')
    self.collect_expressions()
    self.consume('RPAREN')

def composite_structure(self): # для обработки составных блоков
    self.consume('LBRACE')
    while self.active_token() and self.active_token()[0] != 'RBRACE':
        self.general_statement() # обработка оператора внутри блока
    self.consume('RBRACE')

def assignment_logic(self, variable=None): # для обработки присваивания
    if not variable:
        variable = self.active_token()[1] # если переменная не передана,
        берем тек. идентификатор
    self.consume('IDENTIFIER')
    self.verify_variables_exist([variable])
    self.consume('ASSIGN')
    self.evaluate_expression()

def collect_expressions(self): # для сбора выражений в списке
    self.evaluate_expression() # первое выражение
    while self.active_token() and self.active_token()[0] == 'COMMA': # пока
идут ,
        self.consume('COMMA')
        self.evaluate_expression()
def evaluate_expression(self):
    self.handle_logic_expression()

def handle_logic_expression(self):
    self.handle_relational_expression()
    while self.active_token() and self.active_token()[0] in ('AND', 'OR'):
        self.consume(self.active_token()[0])
        self.handle_relational_expression()
def handle_relational_expression(self):
    self.handle_additive_expression()
    while self.active_token() and self.active_token()[0] == 'REL_OP':
        self.consume('REL_OP')
        self.handle_additive_expression()

def handle_additive_expression(self):
    self.handle_multiplicative_expression()
    while self.active_token() and self.active_token()[0] == 'ADD_OP':
        self.consume('ADD_OP')
        self.handle_multiplicative_expression()

def handle_multiplicative_expression(self): # для обработки выражений
    self.process_operand() # обработка операнда
    while self.active_token() and self.active_token()[0] == 'MUL_OP':
        self.consume('MUL_OP')
        self.process_operand()

def process_operand(self): # для обработки операндов
    token = self.active_token()
    if token[0] == 'IDENTIFIER':
        self.verify_variables_exist([token[1]])
        self.consume('IDENTIFIER')
    elif token[0] == 'NUMBER':
        self.consume('NUMBER')
    elif token[0] in ('TRUE', 'FALSE'):
```

```
        self.consume(token[0])
    elif token[0] == 'NOT':
        self.consume('NOT')
        self.process_operand()
    elif token[0] == 'LPAREN':
        self.consume('LPAREN')
        self.evaluate_expression()
        self.consume('RPAREN')
    else:
        self.report_error("идентификатор, число или выражение")

    def handle_semicolon(self, required=False): # для обработки ;
        if self.active_token() and self.active_token()[0] == 'SEMICOLON':
            self.consume('SEMICOLON')
        elif required:
            self.report_error(";")

    def verify_variables_exist(self, variables): # проверка существования
        # переменной
        for variable in variables:
            if variable not in self.registered_variables:
                raise SyntaxError(f"Семантическая ошибка: переменная
'{variable}' не объявлена.")

    def include_variable(self, variable): # для регистрации переменной
        if variable in self.registered_variables:
            raise SyntaxError(f"Семантическая ошибка: переменная '{variable}'
уже объявлена.")
        self.registered_variables.add(variable)
```

ТЕСТИРОВАНИЕ

В отдельном текстовом файле представлен код программы, соответствующий синтаксису языка. На рисунках 1-3 были проведены тестирования.

```

{
  x as %;
  y, z as !;
  flag as $;
  if x < y then
    write(x);
  else
    write(y);
  i as %;
  for i as 1 to 10 do
  {
    write(i);
  }
  while x <= 100 do
  {
    x as x + 10;
    write(x);
  }
  read(x, y, flag);
  if flag then
  {
    write(flag);
  }
}

```

main ×

Синтаксический и семантический анализы успешны.

Рисунок 1 – Пример синтаксически корректной программы

```

{
  x as %;
  y, z as !;
  flag as $;
  if x < y then
    write(x);
  else
    write(y);
  i as %;
  for i as 1 to 10 do
  {
    write(i);
  }
  while x <= 100
  {
    x as x + 10;
    write(x);
  }
  read(x, y, flag);
  if flag then
  {
    write(flag);
  }
}

```

main ×

('RBRACE', '{')
 Ошибка в позиции 54: ожидалось 'DO', но найдено 'LBRACE' ('{').
 Произошла ошибка при синтаксическом или семантическом анализе.

Рисунок 2 - Пример некорректной программы

```
{
  y, z as !;
  flag as $;
  if x < y then
    write(x);
  else
    write(y);
  i as %;
  for i as 1 to 10 do
  {
    write(i);
  }
  while x <= 100 do
  {
    x as x + 10;
    write(x);
  }
  read(x, y, flag);
  if flag then
  {
    write(flag);
  }
}
```

main ×

('RBRACE', '}')

Ошибка синтаксического анализа: Семантическая ошибка: переменная 'x' не объявлена.

Рисунок 3 – Пример некорректной программы