# Министерство образования Республики Беларусь

## Учреждение образования БЕЛОРУССКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ИНФОРМАТИКИ И РАДИОЭЛЕКТРОНИКИ

Факультет компьютерных систем и сетей

Кафедра информатики

Дисциплина: Методы трансляции

ОТЧЕТ к лабораторной работе №2 на тему

# ЛЕКСИЧЕСКИЙ АНАЛИЗ

Студент П. Н. Носкович

Преподаватель Н. Ю. Гриценко

# СОДЕРЖАНИЕ

1 Цель работы	3
2 Краткие теоретические сведения	4
3 Результаты выполнения лабораторной работы	5
Заключение	
Список использованных источников	9
Приложение А (обязательное) Листинг кода 1	0

### 1 ЦЕЛЬ РАБОТЫ

данной лабораторной работы – разработать лексический анализатор для подмножества языка программирования, созданного в лабораторной работе. Анализатор предыдущей должен правильно обрабатывать входные данные, идентифицировать и классифицировать лексические единицы, а также определять и сообщать о некорректных работы последовательностях символов. В ходе необходимо обработку четырех продемонстрировать обнаружение И различных лексических ошибок.

Лексический анализатор будет принимать на вход текстовый файл (например, *INPUT.TXT*), содержащий исходный код программы, которую необходимо проанализировать. Чтение текста будет происходить по символам, и каждый символ будет классифицироваться согласно заранее определённым лексическим правилам.

Когда лексический анализатор будет читать символы из исходного кода, он будет собирать их в лексемы, которые будут представлять собой токены. Токен — это абстрактная единица, которая несёт информацию о типе лексемы (например, целое число или идентификатор) и самой её строковой форме.

Для каждой ошибки лексический анализатор должен генерировать соответствующее сообщение, указывающее на тип ошибки и позицию, на которой она возникла, для дальнейшей корректировки исходного кода.

В конце работы необходимо показать, как лексический анализатор успешно обрабатывает входной файл с программой, распознавая и классифицируя лексемы, а также корректно сообщает об ошибках. В качестве примера можно использовать небольшой фрагмент программы, содержащий как правильные, так и ошибочные лексемы.

### 2 КРАТКИЕ ТЕОРЕТИЧЕСКИЕ СВЕДЕНИЯ

Лексический анализатор представляет собой первую фазу компилятора, его основная задача состоит в чтении входных символов исходной программы, их группировании в лексемы и вывод последовательностей токенов для всех лексем исходной программы.

Лексема — это структурная единица языка, которая состоит из элементарных символов языка и не содержит в своём составе других структурных единиц языка. [1]

После формирования потока токенов, он передается синтаксическому анализатору для дальнейшего разбора. В процессе работы лексического анализатора происходит взаимодействие с таблицей символов: когда выявляется лексема, относящаяся к идентификатору, она вносится в таблицу символов. Этот механизм позволяет лексическому анализатору получать необходимую информацию об идентификаторах, что способствует корректной передаче токенов синтаксическому анализатору. [2]

Вызов лексического анализатора синтаксическим анализатором обычно осуществляется через команду *parse*, что заставляет лексический анализатор считывать символы из входного потока до тех пор, пока не будет идентифицирована следующая лексема.

Кроме идентификации лексем, лексический анализатор выполняет дополнительные функции, такие как отбрасывание комментариев и пробельных символов. Также важной задачей является синхронизация сообщений об ошибках с исходной программой. Например, лексический анализатор может отслеживать количество строк, чтобы каждое сообщение об ошибке содержало номер строки, в которой она была обнаружена. В некоторых компиляторах лексический анализатор создает копию исходного кода с вставленными сообщениями об ошибках, что позволяет легче локализовать их в тексте программы.

### 3 РЕЗУЛЬТАТЫ ВЫПОЛНЕНИЯ ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЫ

В ходе выполнения лабораторной работы был реализован лексический анализатор языка *PHP*. На рисунке 3.1 представлен результат запуска программы.

Token:	KEY	Lexeme:	int	Line:	2, Column:	1, 1	ID: 2,	Info:	integer
Token:	ID	Lexeme:	\$a	Line:	2, Column:	5, 1	ID: 3,	Info:	-
Token:	OP	Lexeme:		Line:	2, Column:	8, ]	ID: 4,	Info:	-
Token:	CONST	Lexeme:	5	Line:	2, Column:	10, 1	ID: 5,	Info:	integer
Token:	OP	Lexeme:	;	Line:	2, Column:	11, 1	ID: 6,	Info:	-
Token:	KEY	Lexeme:	float	Line:	3, Column:	1, 1	ID: 7,	Info:	floating
Token:	ID	Lexeme:	\$b	Line:	3, Column:	7, ]	ID: 8,	, Info:	-
Token:	OP	Lexeme:		Line:	3, Column:	10, ]	ID: 4,	Info:	-
Token:	CONST	Lexeme:	3.14	Line:	3, Column:	<b>12,</b> ]	ID: 9,	Info:	floating
Token:	OP	Lexeme:	;	Line:	3, Column:	<b>16,</b> 1	ID: 6,	Info:	-
Token:	ID	Lexeme:	\$stringVar	Line:	4, Column:	1, ]	ID: 10,	, Info:	-
Token:	OP	Lexeme:		Line:	4, Column:	<b>12,</b> ]	ID: 4,	, Info:	-
Token:	STR	Lexeme:	Hello, PHP!	Line:	4, Column:	<b>16,</b> 1	ID: 11,	Info:	string
Token:	OP	Lexeme:	;	Line:	4, Column:	27, ]	ID: 6,	, Info:	-
Token:	ID	Lexeme:	\$flag	Line:	5, Column:	1, 1	ID: 12,	, Info:	-
Token:	OP	Lexeme:		Line:	5, Column:	7, ]	ID: 4,	, Info:	-
Token:	CONST	Lexeme:	true	Line:	5, Column:	9 <b>,</b> 1	ID: 13,	Info:	boolean
Token:	OP	Lexeme:	;	Line:	5, Column:	<b>13,</b> 1	ID: 6,	, Info:	-
Token:	KEY	Lexeme:	if	Line:	7, Column:	1, 1	ID: 14,	Info:	keyword
Token:	OP	Lexeme:	(	Line:	7, Column:	4, ]	ID: 15,	, Info:	-
Token:	ID	Lexeme:	\$a	Line:	7, Column:	5, 1	ID: 3,	, Info:	-
Token:	OP	Lexeme:	>	Line:	7, Column:	8, ]		, Info:	
Token:	CONST	Lexeme:	3	Line:	7, Column:	10, 1	ID: 17,	Info:	integer

Рисунок 3.1 – Выполнение программы

В исходном коде намеренно введен неожиданный символ. На рисунке 3.2 изображено, что лексический анализатор отработал корректно и вывел сообщение об ошибке.

OP	Lexeme:	;	Line:	5, Column:	13, ID:	19
ERROR	Lexeme:	Invalid symbol: @	Line:	6, Column:	1, ID:	20
KEY	Lexeme:	if	Line:	7, Column:	1, ID:	21

Рисунок 3.2 – Неожиданный символ в коде программы

В исходном коде намеренно допущена ошибка: не закрыта скобка. На рисунке 3.3 изображено, что лексический анализатор отработал корректно и вывел сообщение об ошибке.

ID	Lexeme:	\$stringVar	Line:	4, Column:	1, ID:	10,
OP	Lexeme:	=	Line:	4, Column:	12, ID:	4,
ERROR	Lexeme: Un	terminated string	Line:	4, Column:	27, ID:	11,

Рисунок 3.3 – Незакрытая скобка в коде программы

В исходном коде намеренно допущена ошибка: введен неизвестный оператор. На рисунке 3.4 изображено, что лексический анализатор отработал корректно и вывел сообщение об ошибке.

Token:	CONST	Lexeme:		3	Line:	6, Column:	1, ID:	20
Token:	ERROR	Lexeme:	Invalid symbol:	۸	Line:	6, Column:	2, ID:	21
Token:	CONST	Lexeme:		2	Line:	6, Column:	3, ID:	22

Рисунок 3.4 – Введен неизвестный оператор в коде

В исходном коде намеренно допущена ошибка: не закрыты кавычки. На рисунке 3.5 изображено, что лексический анализатор отработал корректно и вывел сообщение об ошибке.

```
ID
         Lexeme:
                           $stringVar
                                          Line:
                                                   4, Column:
                                                                  1, ID:
                                                                           12
  OP
                                          Line:
                                                   4, Column:
                                                                 12, ID:
                                                                           13
         Lexeme:
ERROR
         Lexeme: Unterminated string
                                          Line:
                                                   4, Column:
                                                                 27, ID:
                                                                           14
```

Рисунок 3.5 – Незакрытая кавычка в коде программы

На рисунке 3.6 представлен корректный код программы.

```
<?php
int $a = 5;
float $b = 3.14;
$stringVar = "Hello, PHP!";
$flag = true;

if ($a > 3) {
    $result = $a + $b;
    echo "Result is: " $result;
} else {
    $result = $a - $b;
    echo "Different result: " $result;
}

while ($a < 10) {
    $a = $a + 1;
    $stringVar = $stringVar "!";
}</pre>
```

Рисунок 3.6 – Анализируемый корректный код

```
for (\$i = 0; \$i < 3; \$i++) {
   $flag = $flag;
    echo "Flag is: " $flag;
function testFunction($param1, $param2) {
    return $param1 * $param2;
$multResult = testFunction(5);
echo "Multiplication result: " $multResult;
class MyClass {
    public $myVar;
    function construct($value) {
       $this->myVar = $value;
    function getVar() {
        return $this->myVar;
$myObject = new MyClass(42);
echo "Object value: " $myObject->getVar();
;>
```

Рисунок 3.6 – Анализируемый корректный код. Лист 2

Проведенные на различных входных данных тесты подтвердили корректность работы анализатора и его способность выявлять как валидные, так и невалидные конструкции.

#### ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В ходе выполнения данной лабораторной работы был создан лексический анализатор для обработки подмножества языка программирования *PHP*. Основной задачей было анализировать исходный код, разбивая его на отдельные лексемы (ключевые слова, операторы, идентификаторы, константы и так далее) и проверять их корректность. В результате работы программы каждая строка исходного кода подвергалась тщательному разбору, и в случае обнаружения некорректных лексем выводился отчет с указанием типа ошибки и позиции в исходном коде.

Кроме того, были протестированы различные элементы языка *PHP*, включая переменные разных типов (целые числа, числа с плавающей запятой, строки, логические переменные), операторы присваивания, арифметические операторы и условные конструкции. В результате работы лексического анализатора программа корректно разбивала исходный код на отдельные лексемы и адекватно реагировала на ошибки синтаксиса.

Лексический анализатор успешно выполняет свою задачу по разбору исходного кода на лексемы, выявлению синтаксических ошибок и демонстрации результатов обработки каждой строки. В ходе работы была продемонстрирована способность программы распознавать ошибки в коде и выводить их с точной информацией о месте возникновения.

### СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

- [1] Лексический анализатор [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://csc.sibsutis.ru/sites/csc.sibsutis.ru/files/courses/trans/LabWork2.pdf Дата доступа: 15.02.2025
- [2] Введение в теорию компиляторов [Электронный ресурс]. Режим доступа: https://habr.com/ru/articles/515420/

### ПРИЛОЖЕНИЕ А

### (обязательное) Листинг кода

### lexical\_analyzer.f90

```
program lexical analyzer
implicit none
! Ключевые слова РНР
character(len=10), dimension(12) :: keywords = (/ 'if ', 'else
'while ', 'return ', &
                                                 'int
                                                          ', 'float
'string ', 'bool
                                                 'function', 'class
'echo
       ', 'for
                    ' /)
! Операторы РНР (унифицированная длина 2 символа)
character(len=2), dimension(15) :: operators = (/ '= ', '==', '+ ', '- ', '*
', '/ ', '( ', ') ', '{ ', '} ', '; ', '< ', '> ', '? ', ', ' /)
character(len=5), dimension(2) :: tags = (/ '<?php', '?> ' /)
! Исходная строка программы
character(len=200) :: line
integer :: i, len line, line number, io status
character(len=1) :: ch
! Таблица имен
type :: name table entry
   character(len=20) :: name
    integer :: id
end type name table entry
type (name table entry), dimension (100) :: name table
integer :: name table size = 0
! Счетчик токенов
integer :: token id = 0
! Стек для отслеживания открывающих скобок
integer, dimension(100) :: bracket stack
integer :: bracket stack size = 0
! Открытие файла
open(unit=10, file='INPUT.TXT', status='old', action='read')
line number = 0
! Чтение файла построчно
do
    read(10, '(A)', iostat=io status) line
    if (io_status /= 0) exit
    line number = line number + 1
    len line = len trim(line)
    i = 1
    ! Анализ строки
    do while (i <= len line)
       ch = line(i:i)
        select case (ch)
```

```
case ('A':'Z', 'a':'z', '$')
            call process identifier (line, i, len line, name table,
name table size, line number, keywords)
        case ('0':'9')
            call process_constant(line, i, len line, name table,
name table size, line number)
        case ('=', '+', '-', '*', '/', '(', ')', '{', '}', ';', '<', '>',
'?', ',')
            ! Обработка тегов
            if (i < len line .and. line(i:i+4) == '<?php') then
                call print token('TAG', '<?php', line number, i)</pre>
                i = i + 5
            else if (i < len_line .and. line(i:i+1) == '?>') then
                call print token('TAG', '?>', line number, i)
                i = i + 2
            else
                call process operator(line, i, len line, line number,
operators)
            end if
        case ('"', '''')
            call process string(line, i, len line, name table,
name table size, line number)
        case (' ')
            i = i + 1
        case default
            call print token('ERROR', 'Invalid symbol: ' // ch, line number,
i)
            i = i + 1
        end select
    end do
    ! Проверка на незакрытые скобки в конце строки
    if (bracket stack size > 0) then
        call print token ('ERROR', 'Unclosed bracket at line ', line number,
bracket stack(bracket stack size))
        bracket stack size = 0
    end if
end do
close(10)
contains
subroutine print token(token type, lexeme, line num, column)
    character(len=*), intent(in) :: token type, lexeme
    integer, intent(in) :: line num, column
    integer :: token id local
    token id = token id + 1
    token id local = token id
    ! Форматированный вывод с фиксированной шириной столбцов
    write(*, '(A, A12, A, A20, A, I4, A, I4, A, I4)') &
        'Token: ', trim(token_type), &
            Lexeme: ', trim(lexeme), &
Line: ', line_num, &
        ', Column: ', column, &
        ', ID: ', token id local
end subroutine print token
subroutine process identifier(line, i, len line, name table, name table size,
line number, keywords)
    character(len=200), intent(in) :: line
    integer, intent(inout) :: i
```

```
integer, intent(in) :: len_line
    type(name_table_entry), dimension(100), intent(inout) :: name_table
    integer, intent(inout) :: name table size
    integer, intent(in) :: line_number
    character(len=10), dimension(12), intent(in) :: keywords
    character(len=20) :: identifier
    character(len=10) :: buffer
    integer :: j, id
    identifier = ''
    j = 0
    ! Собираем идентификатор
    do while (i <= len line .and. (line(i:i) >= 'A' .and. line(i:i) <= 'Z'
.or. &
                                   line(i:i) >= 'a' .and. line(i:i) <= 'z'
.or. &
                                   line(i:i) >= '0' .and. line(i:i) <= '9'
.or. &
                                   line(i:i) == '$'))
        j = j + 1
        identifier(j:j) = line(i:i)
        i = i + 1
    end do
    identifier = trim(identifier)
    ! Проверка, является ли идентификатор ключевым словом
    do j = 1, size(keywords)
        if (identifier == trim(keywords(j))) then
            call print token('KEY', identifier, line number, i -
len trim(identifier))
            return
        end if
    end do
    ! Проверка, есть ли идентификатор в таблице
    id = -1
    do j = 1, name table size
        if (trim(name_table(j)%name) == identifier) then
            id = name table(j)%id
            exit
        end if
   end do
    if (id == -1) then
        ! Если идентификатор новый, добавляем его в таблицу
        name table size = name table size + 1
        name table(name table size)%name = identifier
        name table(name table size)%id = name table size
        id = name table size
    end if
    ! Выводим токен с соответствующим ID
    write(buffer, '(I0)') id
    call print token('ID', identifier, line number, i - len trim(identifier))
end subroutine process identifier
subroutine process constant (line, i, len line, name table, name table size,
line number)
    character(len=200), intent(in) :: line
    integer, intent(inout) :: i
    integer, intent(in) :: len line
```

```
type(name_table_entry), dimension(100), intent(inout) :: name table
    integer, intent(inout) :: name table size
    integer, intent(in) :: line number
    character(len=200) :: constant
    character(len=10) :: buffer
    integer :: j
    logical :: has_dot
    constant = ''
    j = 0
    has dot = .false.
    do while (i <= len line .and. (line(i:i) \geq= '0' .and. line(i:i) <= '9'
.or. line(i:i) == '.'))
        if (line(i:i) == '.' .and. has dot) exit
        if (line(i:i) == '.') has dot = .true.
        j = j + 1
        constant(j:j) = line(i:i)
        i = i + 1
    end do
    constant = trim(constant)
    ! Заполняем таблицу символов
    name table size = name table size + 1
    name table (name table size) % name = constant
    name_table(name_table_size)%id = name_table_size
    write(buffer, '(I0)') name table size
    call print token('CONST', constant, line_number, i - len_trim(constant))
end subroutine process constant
subroutine process_string(line, i, len_line, name_table, name_table size,
line number)
    character(len=200), intent(in) :: line
    integer, intent(inout) :: i
    integer, intent(in) :: len_line
    type(name_table_entry), dimension(100), intent(inout) :: name_table
    integer, intent(inout) :: name table size
    integer, intent(in) :: line number
    character(len=200) :: str
    character(len=10) :: buffer
    integer :: j
    character(len=1) :: quote char
    str = ''
    j = 0
    quote char = line(i:i)
    i = i + 1
    do while (i <= len line .and. line(i:i) /= quote char)</pre>
        j = j + 1
        str(j:j) = line(i:i)
        i = i + 1
    end do
    if (i <= len line) then
        i = i + 1
    else
        call print token('ERROR', 'Unterminated string at line ' //
trim(str), line number, i)
       return
```

```
end if
    str = trim(str)
    ! Заполняем таблицу символов
    name table size = name table size + 1
    name_table(name_table_size)%name = str
    name_table(name_table_size)%id = name_table size
    write(buffer, '(I0)') name table size
    call print token('STR', str, line number, i - len trim(str))
end subroutine process string
subroutine process operator(line, i, len line, line number, operators)
    character(len=200), intent(in) :: line
    integer, intent(inout) :: i
    integer, intent(in) :: len line
    integer, intent(in) :: line number
    character(len=2), dimension(15), intent(in) :: operators
    character(len=2) :: op
    integer :: j
    if (i < len line .and. line(i:i+1) == '==') then
        op = '=='
        i = i + 1
    else
        op = line(i:i)
    end if
    i = i + 1
    ! Проверка на допустимый оператор
    do j = 1, size(operators)
        if (op == trim(operators(j))) then
            if (op == '(') then
                ! Добавляем открывающую скобку в стек
                bracket stack size = bracket stack size + 1
                bracket stack(bracket stack size) = i - 1
            else if (op == ')') then
                ! Проверяем, есть ли соответствующая открывающая скобка
                if (bracket stack size > 0) then
                    bracket_stack_size = bracket_stack_size - 1
                else
                    call print_token('ERROR', 'Unmatched closing bracket',
line number, i - 1)
                end if
            call print token('OP', op, line number, i - len trim(op))
            return
        end if
    end do
    call print_token('ERROR', 'Invalid operator: ' // op, line_number, i -
len trim(op))
end subroutine process operator
end program lexical analyzer
```