

ГУАП

КАФЕДРА № 44

ОТЧЕТ
ЗАЩИЩЕН С ОЦЕНКОЙ
ПРЕПОДАВАТЕЛЬ

канд. техн. наук, доцент

должность, уч. степень, звание

подпись, дата

Н.В. Кучин

инициалы, фамилия

ОТЧЕТ О ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ №2

**ПОСТРОЕНИЕ СИНТАКСИЧЕСКОГО АНАЛИЗАТОРА И
ПРОСТЕЙШЕГО ДЕРЕВА ВЫВОДА**

по курсу: Системное программное обеспечение

РАБОТУ ВЫПОЛНИЛ

СТУДЕНТ гр. № 4142

подпись, дата

К.С. Некрасов

инициалы, фамилия

Санкт-Петербург 2024

Цель работы:

Изучение основных понятий теории грамматик простого и операторного предшествования, ознакомление с алгоритмами синтаксического анализа (разбора) для некоторых классов КС-грамматик, получение практических навыков создания простейшего синтаксического анализатора для заданной грамматики операторного предшествования.

Получение практических навыков создания простейшего синтаксического анализатора для заданной грамматики операторного предшествования, обработка и представление результатов синтаксического анализа.

Задание

Требуется написать программу, которая выполняет лексический анализ входного текста в соответствии с заданием, порождает таблицу лексем и выполняет синтаксический разбор текста по заданной грамматике. Текст на входном языке задается в виде символьного (текстового) файла. Допускается исходить из условия, что текст содержит не более одного предложения входного языка.

Индивидуальное задание

Вариант: 14

Вариант грамматики: 2

$$S \rightarrow \mathbf{a} := F;$$

$$F \rightarrow F \text{ or } T \mid F \text{ xor } T \mid T$$

$$T \rightarrow T \text{ and } E \mid E$$

$$E \rightarrow (F) \mid \text{not } (F) \mid a$$

Терминальные символы: **a, or, xor, and, not, (,)**

Выполнение задания

Построение левых и правых множеств:

Левые

1. Шаг 1

1. $L(S)$: a

2. $L(F): F T$
3. $L(T): T E$
4. $L(E): (\text{ not } a$

2. Результат

1. $L(S): a$
2. $L(F): F T E (\text{ not } a$
3. $L(T): T E (\text{ not } a$
4. $L(E): (\text{ not } a$

3. Терминальные

1. $L'(S): a$
2. $L'(F): \text{ or xor and } (\text{ not } a$
3. $L'(T): \text{ and } (\text{ not } a$
4. $L'(E): (\text{ not } a$

Правые

1. Шаг 1

1. $R(S): ;$
2. $R(F): T$
3. $R(T): E$
4. $R(E):) a$

2. Результат

1. $R(S): ;$
2. $R(F): T E) a$
3. $R(T): E) a$
4. $R(E):) a$

3. Терминальные

1. $R'(S): ;$
2. $R'(F): \text{ or xor and }) a$
3. $R'(T): \text{ and }) a$
4. $R'(E):) a$

Матрица предшествования

Таблица 1 – Матрица предшествования

	a	:=	()	not	or	xor	and	;
a		=		>		>	>	>	>
:=	<		<	<	<	<	<	<	=
(<		<	=	<	<	<	<	
)				>		>	>	>	>
not			=						
or	<		<	>	<		>	<	>
xor	<		<	>	<		>	<	>
and	<		<	>	<		>	>	>
;									

Пример разбора простейшего предложения

Предложение: a := 0×FFF and (b or c);

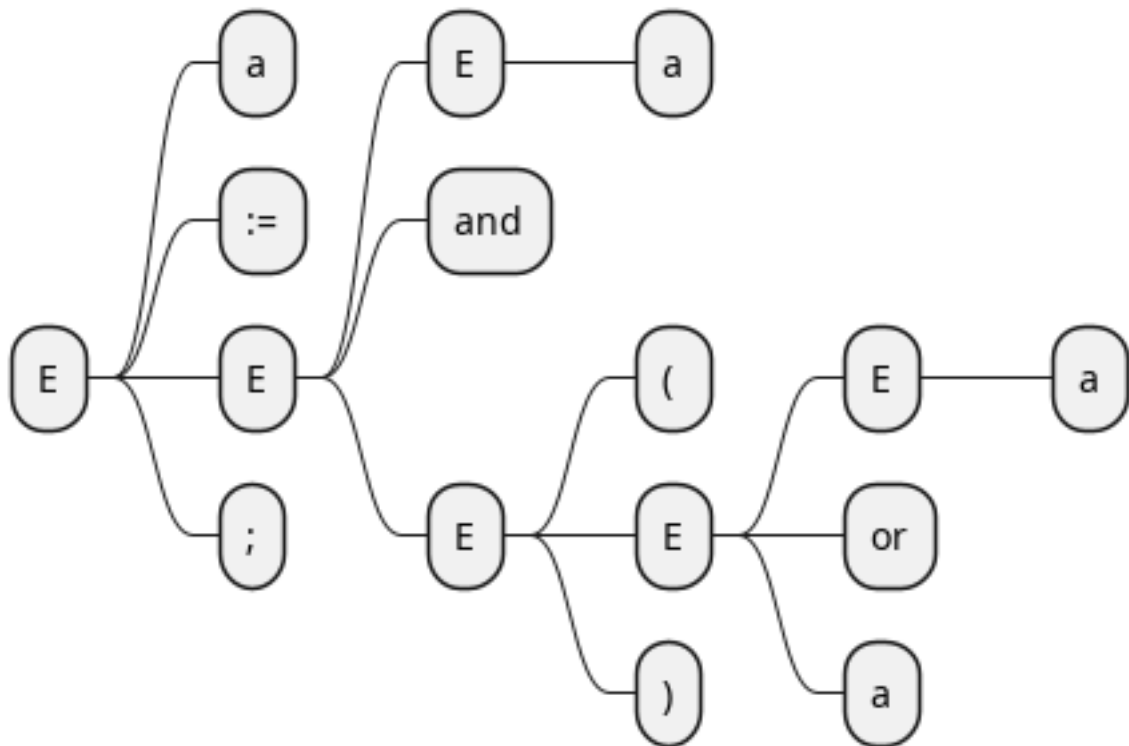
Таблица 2 – Пример разбора простейшего предложения

Входная строка	Стек	Действие
a := a and (a or a); к	н	п
:= a and (a or a); к	н а	п
a and (a or a); к	н а:=	п
and (a or a); к	н а:=а	с
and (a or a); к	н а:=Е	п
(a or a); к	н а:=Е and	п
a or a); к	н а:=Е and (п
or a); к	н а:=Е and (а	п
or a); к	н а:=Е and (Е	с
a); к	н а:=Е and (Е or	п
); к	н а:=Е and (Е or а	п
); к	н а:=Е and (Е	с
; к	н а:=Е and (Е)	с
; к	н а:=Е and Е	с
к	н а:=Е;	с
к	н Е	-

Построение дерева вывода для простейшего примера

Предложение: a := 0×FFF and (b or c);

$E \rightarrow a := E; \rightarrow a := E \text{ and } E; \rightarrow a := E \text{ and } (E); \rightarrow a := E \text{ and } (E \text{ or } a); \rightarrow a := E \text{ and } (a \text{ or } a);$
 $\rightarrow a := a \text{ and } (a \text{ or } a);$



Текст программы

```
package main
```

```
import (
```

```
    "fmt"
```

```
    "os"
```

```
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/syntax_analyzer"
```

```
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/syntax_analyzer/nonterminal"
```

```
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/syntax_analyzer/precedence"
```

```
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/syntax_analyzer/rule"
```

```
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/token"
```

```
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/token_analyzer"
```

```
)
```

```
// Правила грамматики
```

```
var rulesTable = rule.RuleTable{Rules: []rule.Rule{
```

```
    {Left: nonterminal.E, Right: []rule.Symbol{token.IdentifierType, token.Assign
```

```
    {Left: nonterminal.E, Right: []rule.Symbol{nonterminal.E, token.OrType, nont
```

```

{Left: nonterminal.E, Right: []rule.Symbol{nonterminal.E, token.XorType, non
{Left: nonterminal.E, Right: []rule.Symbol{nonterminal.E, token.AndType, non
{Left: nonterminal.E, Right: []rule.Symbol{token.NotType, token.LeftParenthT
{Left: nonterminal.E, Right: []rule.Symbol{token.LeftParenthType, nontermina
{Left: nonterminal.E, Right: []rule.Symbol{token.IdentifierType}},
}}

// Матрица предшествования
var precedenceMatrix = precedence.PrecedenceMatrix{
    token.IdentifierType:  map[token.TokenType]precedence.PrecedenceType{token.
    token.AssignmentType:  map[token.TokenType]precedence.PrecedenceType{token.
    token.LeftParenthType:  map[token.TokenType]precedence.PrecedenceType{token.
    token.RightParenthType: map[token.TokenType]precedence.PrecedenceType{token.
    token.NotType:          map[token.TokenType]precedence.PrecedenceType{token.
    token.OrType:           map[token.TokenType]precedence.PrecedenceType{token.
    token.XorType:          map[token.TokenType]precedence.PrecedenceType{token.
    token.AndType:          map[token.TokenType]precedence.PrecedenceType{token.
}

func main() {
    source := getInput("./input.txt") // читаем файл

    // выводим содержимое
    println("Содержимое входного файла:\n")
    fmt.Println(source)

    // запускаем распознавание лексем
    tokenTable := token_analyzer.RecogniseTokens(source)

    // выводим лексемы
    fmt.Println("Таблица лексем:")
    fmt.Println(tokenTable)

    // Проверяем на ошибки
    if errors := tokenTable.GetErrors(); len(errors) > 0 {
        fmt.Printf("Во время лексического анализа было обнаружено: %d ошибок\n", len(errors))
        for _, error := range errors {
            fmt.Printf("Неожиданный символ '%s'\n", error.Value)
        }
        return
    }
}

```

```

    }

    // запускаем синтаксический анализатор
    tree, error := syntax_analyzer.AnalyzeSyntax(rulesTable, *tokenTable, precedenceTable)
    if error != nil {
        fmt.Printf("Ошибка при синтаксическом анализе строки: %s", error)
    } else {
        fmt.Println("Строка принята!!!")
        tree.Print()
    }
}

// Читает файл с входными данными, вызывает панику в случае неудачи
func getInput(path string) string {
    data, err := os.ReadFile(path)
    if err != nil {
        panic(err)
    }
    return string(data)
}

package token_analyzer

import (
    "regexp"

    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/token"
)

// Вспомогательная структура для установки соответствия шаблонов лексем
// с их фабричными функциями
type TokenPattern struct {
    Pattern *regexp.Regexp
    Type    func(string, token.Position) token.Token
}

// Массив соответствий шаблонов лексем
var tokenPatterns = []TokenPattern{
    {regex("or"), token.Or},
    {regex("xor"), token.Xor},
    {regex("and"), token.And},

```

```

    {regex("not"), token.Not},
    {regex("(0x|[0-9$])[0-9a-fA-F]+" ), token.Identifier},
    {regex("[a-zA-Z][a-zA-Z0-9]+" ), token.Identifier},
    {regex(":"), token.Assignment},
    {regex("#.*"), token.Comment},
    {regex("("), token.LeftParenth},
    {regex(")"), token.RightParenth},
    {regex(";"), token.Delimiter},
}

// вспомогательная функция создающая объект регулярного выражения
// добавляющая в начале шаблона признак начала строки
func regex(pattern string) *regexp.Regexp {
    return regexp.MustCompile("^" + pattern)
}

package token_analyzer

import (
    "strings"

    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/token"
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/token_table"
)

// Распознаёт токены в данной строке построчно и записывает в таблицу
func RecogniseTokens(source string) *token_table.TokenTable {
    tokenTable := &token_table.TokenTable{}
    tokenTable.Add(token.Start)
    for _, line := range strings.Split(source, "\n") {
        recogniseTokensLine(line, tokenTable)
    }
    tokenTable.Add(token.EOF)
    return tokenTable
}

// Распознаёт лексемы в данной строке и записывает в таблицу
func recogniseTokensLine(line string, tokenTable *token_table.TokenTable) {
    for {
        line = strings.Trim(line, " ") // обрезаем пробельные символы в строке
        if len(line) == 0 {             // если строка пустая - завершаем обработку

```



```

        return
    }
    nextToken := getNextToken(line)      // ищем очередную лексему
    tokenTable.Add(nextToken)            // добавляем лексему в таблицу
    line = line[nextToken.Position.End:] // вырезаем обработанную часть
}

// Ищет очередную лексему в строке
func getNextToken(str string) token.Token {
    // проходим по всем шаблонам лексем
    for _, tokenPattern := range tokenPatterns {
        res := tokenPattern.Pattern.FindStringIndex(str)
        if res != nil {
            return tokenPattern.Type(str[res[0]:res[1]], token.Position{0, 1})
        }
    }
    return token.Error(str[0:1], token.Position{0, 1})
}

package main

import (
    "fmt"
    "os"

    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/syntax_analyzer"
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/syntax_analyzer/nonterminal"
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/syntax_analyzer/precedence"
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/syntax_analyzer/rule"
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/token"
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/token_analyzer"
)

// Правила грамматики
var rulesTable = rule.RuleTable{Rules: []rule.Rule{
    {Left: nonterminal.E, Right: []rule.Symbol{token.IdentifierType, token.Assign}, Precedence: 1},
    {Left: nonterminal.E, Right: []rule.Symbol{nonterminal.E, token.OrType, nonterminal.E}, Precedence: 2},
    {Left: nonterminal.E, Right: []rule.Symbol{nonterminal.E, token.XorType, nonterminal.E}, Precedence: 3},
    {Left: nonterminal.E, Right: []rule.Symbol{nonterminal.E, token.AndType, nonterminal.E}, Precedence: 4},
    {Left: nonterminal.E, Right: []rule.Symbol{token.NotType, token.LeftParenthesis, nonterminal.E}, Precedence: 5},
    {Left: nonterminal.E, Right: []rule.Symbol{token.RightParenthesis}, Precedence: 6},
}}

```

```

        {Left: nonterminal.E, Right: []rule.Symbol{token.LeftParenthType, nonterminal.E},
        {Left: nonterminal.E, Right: []rule.Symbol{token.IdentifierType}},
    }}

// Матрица предшествования
var precedenceMatrix = precedence.PrecedenceMatrix{
    token.IdentifierType: map[token.TokenType]precedence.PrecedenceType{token.IdentifierType: precedence.PrecedenceType{token.IdentifierType, token.IdentifierType, 0}},
    token.AssignmentType: map[token.TokenType]precedence.PrecedenceType{token.AssignmentType: precedence.PrecedenceType{token.AssignmentType, token.AssignmentType, 0}},
    token.LeftParenthType: map[token.TokenType]precedence.PrecedenceType{token.LeftParenthType: precedence.PrecedenceType{token.LeftParenthType, token.LeftParenthType, 0}},
    token.RightParenthType: map[token.TokenType]precedence.PrecedenceType{token.RightParenthType: precedence.PrecedenceType{token.RightParenthType, token.RightParenthType, 0}},
    token.NotType: map[token.TokenType]precedence.PrecedenceType{token.NotType: precedence.PrecedenceType{token.NotType, token.NotType, 0}},
    token.OrType: map[token.TokenType]precedence.PrecedenceType{token.OrType: precedence.PrecedenceType{token.OrType, token.OrType, 0}},
    token.XorType: map[token.TokenType]precedence.PrecedenceType{token.XorType: precedence.PrecedenceType{token.XorType, token.XorType, 0}},
    token.AndType: map[token.TokenType]precedence.PrecedenceType{token.AndType: precedence.PrecedenceType{token.AndType, token.AndType, 0}},
}

func main() {
    source := getInput("./input.txt") // читаем файл

    // выводим содержимое
    println("Содержимое входного файла:\n")
    fmt.Println(source)

    // запускаем распознавание лексем
    tokenTable := token_analyzer.RecogniseTokens(source)

    // выводим лексемы
    fmt.Println("Таблица лексем:")
    fmt.Println(tokenTable)

    // Проверяем на ошибки
    if errors := tokenTable.GetErrors(); len(errors) > 0 {
        fmt.Printf("Во время лексического анализа было обнаружено: %d ошибок\n", len(errors))
        for _, error := range errors {
            fmt.Printf("Неожиданный символ '%s'\n", error.Value)
        }
        return
    }

    // запускаем синтаксический анализатор

```

```

    tree, error := syntax_analyzer.AnalyzeSyntax(rulesTable, *tokenTable, precedence)
    if error != nil {
        fmt.Printf("Ошибка при синтаксическом анализе строки: %s", error)
    } else {
        fmt.Println("Строка принята!!!")
        tree.Print()
    }
}

// Читает файл с входными данными, вызывает панику в случае неудачи
func getInput(path string) string {
    data, err := os.ReadFile(path)
    if err != nil {
        panic(err)
    }
    return string(data)
}

package token

import "fmt"

// Структура Position представляет положение лексемы в строке
type Position struct {
    Start int
    End   int
}

// Структура Token представляет лексему с ее типом и значением
type Token struct {
    Type      TokenType // Тип
    Value     string    // Значение
    Position  Position  // Положение лексемы
}

// Функция получения имени токена, для соответствия интерфейсу символа
func (token Token) GetName() string {
    return token.Type.GetName()
}

// Фабричная функция для токенов, возвращающая замкнутую лямбда функцию для создания

```

```

func tokenFactory(tokenType TokenType) func(string, Position) Token {
    return func(value string, position Position) Token {
        return Token{
            Value:    value,
            Type:     tokenType,
            Position: position,
        }
    }
}

// Функция определяющая как токен преобразуется в строку
func (token Token) String() string {
    return fmt.Sprintf("%s (%s)", token.Type, token.Value)
}

// Функции создания лексем определённых типов
var (
    Delimiter    = tokenFactory(DelimiterType)    // Разделитель
    Identifier    = tokenFactory(IdentifierType)    // Идентификатор
    Assignment    = tokenFactory(AssignmentType)    // Присваивание
    And           = tokenFactory(AndType)           // И
    Or            = tokenFactory(OrType)            // Или
    Xor           = tokenFactory(XorType)           // Исключающее или
    Not           = tokenFactory(NotType)           // Не
    LeftParenth   = tokenFactory(LeftParenthType)   // Левая скобка
    RightParenth  = tokenFactory(RightParenthType)  // Правая скобка
    Error         = tokenFactory(ErrorType)         // Ошибка
    Comment       = tokenFactory(CommentType)       // Комментарий
    Start         = Token{StartType, "", Position{0, 0}} // Начало строки
    EOF           = Token{EOFType, "EOF", Position{0, 0}} // Конец
)

package token

type TokenType struct {
    Name string
}

func (tokenType TokenType) GetName() string {
    return tokenType.Name
}

```

```

var (
    DelimiterType    = TokenType{"delimiter"}           // Разделитель
    IdentifierType   = TokenType{"identifier"}           // Идентификатор
    HexType          = TokenType{"hex_number"}           // Шестнадцатичное число
    AssignmentType   = TokenType{"assignment"}           // Присваивание
    AndType          = TokenType{"and"}                   // and
    OrType           = TokenType{"or"}                     // or
    XorType          = TokenType{"xor"}                     // xor
    NotType          = TokenType{"not"}                     // not
    LeftParenthType  = TokenType{"left_parentheses"}     // Скобки
    RightParenthType = TokenType{"right_parentheses"}     // Скобки
    ErrorType        = TokenType{"error"}                 // Ошибка
    CommentType      = TokenType{"comment"}               // Комментарий
    StartType        = TokenType{"start"}                 // Начало
    EOFType          = TokenType{"EOF"}                   // Конец
)

package token_table

import (
    "fmt"
    "strings"

    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/token"
)

// Таблица лексем
type TokenTable struct {
    tokens []token.Token
}

// Метод добавления лексемы в таблицу
func (tt *TokenTable) Add(token token.Token) {
    tt.tokens = append(tt.tokens, token)
}

// Метод получения списка найденных лексем
func (tt TokenTable) GetTokens() []token.Token {
    return tt.tokens
}

```

```

// Вспомогательная функция для вывода таблицы
func (tt *TokenTable) Print() {
    errors := tt.GetErrors()
    if len(errors) > 0 {
        errorMsg := ""
        for _, error := range errors {
            errorMsg += fmt.Sprintf("Неизвестный символ: %s \n", error.V)
        }
        fmt.Println(fmt.Errorf(errorMsg))
    }
    fmt.Println(tt.String())
}

// Вспомогательная функция для генерации строки с таблицей лексем
func (tt *TokenTable) String() string {
    if len(tt.tokens) == 0 {
        return "Ни одного токена не найдено"
    }

    // Определяем максимальную ширину столбца
    maxTypeLen := len("Тип")
    maxValueLen := len("Значение")
    for _, token := range tt.tokens {
        if len(token.Type.Name) > maxTypeLen {
            maxTypeLen = len(token.Type.Name)
        }
        if len(token.Value) > maxValueLen {
            maxValueLen = len(token.Value)
        }
    }

    // создаем шапку и рамки
    header := fmt.Sprintf("| %-*s | %-*s |", maxTypeLen, "Тип", maxValueLen, "Значение")
    border := fmt.Sprintf("+-%s-+-%s-+", strings.Repeat("-", maxTypeLen), strings.Repeat("-", maxValueLen))

    // Собираем таблицу
    res := border + "\n" + header + "\n" + border + "\n"
    for _, token := range tt.tokens {
        res += fmt.Sprintf("| %-*s | %-*s |\n", maxTypeLen, token.GetName(), maxValueLen, token.Value)
    }
}

```

```

    }
    res += border

    return res
}

// Функция возвращающая все ошибки в таблице
func (tt TokenTable) GetErrors() []token.Token {
    tokens := []token.Token{}
    for _, recognisedToken := range tt.tokens {
        if recognisedToken.Type == token.ErrorType {
            tokens = append(tokens, recognisedToken)
        }
    }
    return tokens
}

package parse_tree

import (
    "fmt"

    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/syntax_analyzer/rule"
)

// Узел дерева вывода
type Node struct {
    Symbol    rule.Symbol
    Children []*Node
}

// Вспомогательная функция для создания пустого узла
func CreateNode(s rule.Symbol) Node {
    return Node{s, []*Node{}}
}

// Метод, добавляющий дочерний узел
func (n *Node) AddChild(child *Node) {
    n.Children = append(n.Children, child)
}

```

```

// Метод свёртки узла дерева
func (node *Node) Reduce(rule rule.Rule) bool {
    // Если не можем применить правило к текущему узлу - уходим
    if !node.CanApplyRule(rule) {
        return false
    }
    // считаем разницу длин правой части правила и детей узла
    lenDiff := len(node.Children) - len(rule.Right)

    // копируем слайс с нужными нам узлами, которые собираемся заменять
    nodes := make([]*Node, len(rule.Right))
    copy(nodes, node.Children[lenDiff:])

    // перезаписываем дочерние узлы узла
    node.Children = append(node.Children[:lenDiff], &Node{rule.Left, nodes})
    return true
}

// Функция проверки возможности применения правила к дочерним узлам узла
func (node Node) CanApplyRule(rule rule.Rule) bool {
    lenDiff := len(node.Children) - len(rule.Right)
    // Если в правиле больше элементов чем в узле - уходим
    if lenDiff < 0 {
        return false
    }
    // Проходимся по символам правила и сравниваем с дочерними символами
    for i, rule := range rule.Right {
        if rule.GetName() != node.Children[i+lenDiff].Symbol.GetName() {
            return false
        }
    }
    return true
}

// Метод для рекурсивного вывода узлов дерева в консоль
func (node *Node) Print(prefix string, isTail bool) {
    // Выводим символ узла с отступом
    var branch, prefixSuffix string
    if isTail {
        prefixSuffix = "    "
    }

```



```

        branch = "└─ "
    } else {
        branch = "├─ "
        prefixSuffix = "|  "
    }
    fmt.Println(prefix + branch + node.Symbol.GetName())

    // Рекурсивно выводим дочерние узлы
    for i := 0; i < len(node.Children)-1; i++ {
        node.Children[i].Print(prefix+prefixSuffix, false)
    }
    if len(node.Children) > 0 {
        node.Children[len(node.Children)-1].Print(prefix+prefixSuffix, true)
    }
}

package syntax_analyzer

import (
    "fmt"

    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/syntax_analyzer/rule"
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/token"
)

// Стек символов
type symbolStack []rule.Symbol

// Добавление символа в стек
func (s symbolStack) Push(e rule.Symbol) symbolStack {
    return append(s, e)
}

// Просмотр верхнего элемента стека
func (s symbolStack) Peek() rule.Symbol {
    length := len(s)
    if length == 0 {
        return nil
    }
    return s[length-1]
}

```

```

// Просмотр n-ного элемента стека
func (s symbolStack) PeekN(n int) rule.Symbol {
    length := len(s)
    if length == 0 {
        return nil
    }
    return s[length-n-1]
}

// Поиск ближайшего к вершине терминала в стеке
func (s symbolStack) PeekNextTerminal() *token.Token {
    for i := range s {
        symbol := s.PeekN(i)
        if token, ok := symbol.(token.Token); ok {
            return &token
        }
    }
    return nil
}

// Вспомогательный метод преобразования стека символов в строку
func (s symbolStack) String() string {
    str := ""
    for _, i := range s {
        str += fmt.Sprintf("%s ", i.GetName())
    }
    return str
}

// Вспомогательный метод вывода стека символов
func (s symbolStack) Print() {
    fmt.Print(s.String())
}

package rule

import (
    "fmt"

    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/syntax_analyzer/nonterminal"

```

```

)

// Интерфейс для представления символа
type Symbol interface {
    GetName() string
}

// Правило
type Rule struct {
    Left  nonterminal.NonTerminal
    Right []Symbol
}

// Метод получения строки из правила
func (r Rule) String() string {
    return fmt.Sprintf("%s → %s", r.Left.GetName(), r.Right)
}

package rule

// Таблица правил
type RuleTable struct {
    Rules []Rule
}

// Метод поиска правила по правой части
func (ruleTable RuleTable) GetRuleByRightSide(tokenTypes []Symbol) *Rule {
    for _, rule := range ruleTable.Rules {
        if isApplyable(rule.Right, tokenTypes) {
            return &rule
        }
    }
    return nil
}

// Проверка на применимость правила к целевым символам
func isApplyable(ruleSymbols, targetSymbols []Symbol) bool {
    // Проверяем длины
    lenDiff := len(targetSymbols) - len(ruleSymbols)
    if lenDiff < 0 {
        return false
    }

```

```

    }
    // Сравниваем последние символы цепочки символов и символы правила
    for i, ruleSymbol := range ruleSymbols {
        if ruleSymbol.GetName() ≠ targetSymbols[i+lenDiff].GetName() {
            return false
        }
    }
    return true
}

package syntax_analyzer

import (
    "fmt"

    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/syntax_analyzer/nonterminal"
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/syntax_analyzer/parse_tree"
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/syntax_analyzer/precedence"
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/syntax_analyzer/rule"
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/token"
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/token_table"
)

// Функция для анализа синтаксиса, принимает таблицу токенов, список правил и матрицу
func AnalyzeSyntax(ruleTable rule.RuleTable, tokenTable token_table.TokenTable, matrix)
    // Создаём дерево
    rootNode := parse_tree.CreateNode(nonterminal.Null)
    tree := parse_tree.ParseTree{Root: &rootNode}
    // Получаем лексемы из таблицы
    tokens := tokenTable.GetTokens()
    tokenIndex := 1
    // Создаём стек
    stack := symbolStack{tokens[0]}

    for {
        // Берём ближайший к вершине терминал
        stackTerminal := stack.PeekNextTerminal()
        // Берём текущий символ входной строки
        inputToken := tokens[tokenIndex]
        // Если строка принята, значит возвращаем дерево вывода
        if isInputAccepted(inputToken, stack) {

```

```

        return tree, nil
    }
    // Если комментарий - пропускаем
    if inputToken.Type == token.CommentType {
        tokenIndex += 1
        continue
    }

    fmt.Printf("Лексема: '%s' \n", tokens[tokenIndex].Value)
    fmt.Printf("Стек: %s \n", stack)

    // Получаем предшествование из матрицы
    prec := matrix.GetPrecedence(stackTerminal.Type, inputToken.Type)

    // Если предшествование или =, тогда сдвигаем
    if prec == precedence.Lt || prec == precedence.Eq {
        print("Сдвигаем\n")
        tree.AddNode(&parse_tree.Node{Symbol: inputToken, Children:
        stack = stack.Push(inputToken)
        tokenIndex += 1
    } else if prec == precedence.Gt { // Иначе сворачиваем
        print("Сворачиваем\n")
        // сворачиваем стек
        newStack, rule, err := reduce(stack, ruleTable)
        if err != nil {
            return tree, err
        }
        stack = newStack
        // сворачиваем дерево
        tree.Reduce(*rule)
    } else {
        // Если предшествование не определено - выдаем ошибку
        return tree, fmt.Errorf("Ошибка в синтаксе, неожиданное соче
    }
    println("=====")
}

// Проверка на завершённость
func isInputAccepted(currentToken token.Token, stack symbolStack) bool {

```

```

    nextTerminal := stack.PeekNextTerminal()
    nextSymbol := stack.Peek()
    return currentToken.Type == token.EOFType && // Если дошли до конца строки
        nextTerminal ≠ nil &&
        nextTerminal.Type == token.Start.Type && // Если ближайший терминал
        nextSymbol ≠ nil &&
        nextSymbol == nonterminal.E // А на вершине строки - целевой символ
}

// Функция свёртки стека
func reduce(stack symbolStack, ruleTable rule.RuleTable) (symbolStack, *rule.Rule, error) {
    for {
        // Если есть применимое к стеку правило
        if rule := ruleTable.GetRuleByRightSide(stack); rule ≠ nil {
            fmt.Printf("Нашлось правило: %v, пушим %s в стек\n", rule, stack)
            // обновляем стек
            stack = append(stack[:len(stack)-len(rule.Right)], rule.Left...)
            return stack, rule, nil
        } else {
            // Если нет выдаем ошибку
            return stack, nil, fmt.Errorf("Не найдено правил для свёртки")
        }
    }
}

package parse_tree

import (
    "fmt"

    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/syntax_analyzer/rule"
)

// Дерево вывода
type ParseTree struct {
    Root *Node
}

// Метод добавления узлов в дерево
func (tree *ParseTree) AddNode(node *Node) {
    tree.Root.AddChild(node)
}

```

```

}

// Метод для свёртки дерева по правилу
func (tree *ParseTree) Reduce(rule rule.Rule) {
    fmt.Printf("Применяем правило %s к дереву\n", rule)
    if tree.Root.Reduce(rule) {
        fmt.Printf("Успешно применено\n")
    } else {
        fmt.Printf("Правило %s применить не удалось\n", rule)
    }
}

// Метод для вывода дерева
func (tree ParseTree) Print() {
    tree.Root.Print("", true)
}

package nonterminal

// Структура представляющая нетерминалы
type NonTerminal struct {
    Name string
}

// Метод для соответствия нетерминалов интерфейсу символ
func (nt NonTerminal) GetName() string {
    return nt.Name
}

var (
    E      = NonTerminal{"E"} // Стандартный нетерминал
    Null   = NonTerminal{"/"} // Корневой нетерминал
)

package precedence

// Тип предшествования
type PrecedenceType struct {
    Name string
}

// Типы предшествования

```

```

var (
    Lt      = PrecedenceType{"<"} // Предшествует
    Eq      = PrecedenceType{"="} // Составляет основу
    Gt      = PrecedenceType{">"} // Следует
    Undefined = PrecedenceType{"-"} // Неопределено
)

package precedence

import (
    "goodhumored/lr2_syntax_analyzer/token"
)

// Матрица предшествования
type PrecedenceMatrix map[token.TokenType]map[token.TokenType]PrecedenceType

// Метод для поиска типа предшествования для двух терминалов
func (matrix PrecedenceMatrix) GetPrecedence(left, right token.TokenType) PrecedenceType {
    // Если левый символ - начало файла, возвращаем предшествование
    if left == token.StartType {
        return Lt
    }
    // Если правый символ - конец файла, возвращаем следствие
    if right == token.EOFType {
        return Gt
    }
    // Если находится - возвращаем
    if val, ok := matrix[left]; ok {
        if precedence, ok := val[right]; ok {
            return precedence
        }
    }
    // Если не находится - возвращаем неопределённость
    return Undefined
}

```

Примеры работы программы

Простое предложение

```

# Простой пример с одним идентификатором и числом
id1 := 0x1A;

```



```
~/Uni/6sem/system_software/lr2_syntax_analyzer/proj 2:59:51
```

```
$ go run _
```

Содержимое входного файла:

```
# Простой пример с одним идентификатором и числом
```

```
id1 := 0x1A;
```

Таблица лексем:

Тип	Значение
start	
comment	# Простой пример с одним идентификатором и числом
identifier	id1
assignment	:=
identifier	0x1A
delimiter	;
EOF	EOF

Лексема: 'id1'

Стек: start

```
└─ /
   └─ identifier
```

Сдвигаем

=====

Лексема: ':='

Стек: start identifier

```
└─ /
   └─ identifier
   └─ assignment
```

Сдвигаем

=====

Лексема: '0x1A'

Стек: start identifier assignment

```
└─ /
   └─ identifier
   └─ assignment
   └─ identifier
```

Сдвигаем

=====

Лексема: ';'

Стек: start identifier assignment identifier

Сворачиваем стек

Нашлось правило: E -> [{identifier}], пушим {E} в стек

Применяем правило E -> [{identifier}] к дереву

Успешно применено

```
└─ /
   └─ identifier
   └─ assignment
   └─ E
       └─ identifier
```

Рисунок 1 – предложение 1

```

Применяем правило E -> [{identifier}] к дереву
Успешно применено
└─ /
   └─ identifier
      └─ assignment
         └─ E
            └─ identifier
               =====
Лексема: ';'
Стек: start identifier assignment E
└─ /
   └─ identifier
      └─ assignment
         └─ E
            └─ identifier
               └─ delimiter
                  Сдвигаем
                     =====
Лексема: 'EOF'
Стек: start identifier assignment E delimiter
Сворачиваем стек
Нашлось правило: E -> [{identifier} {assignment} {E} {delimiter}], пушим {E} в стек
Применяем правило E -> [{identifier} {assignment} {E} {delimiter}] к дереву
Успешно применено
└─ /
   └─ E
      └─ identifier
         └─ assignment
            └─ E
               └─ identifier
                  └─ delimiter
                     =====
Строка принята!!!

```

Рисунок 2 – предложение 1 продолжение

Сложное предложение

Комментарий на отдельной строке

Следующая строка содержит сложное выражение

complex := id13 and (not (id14) or (id15 xor 0×9A)) and 0×1B; # Комментарий на той же строке

Комментарий снизу

```

$ go run .
Содержимое входного файла:

# Комментарий на отдельной строке
# Следующая строка содержит сложное выражение
complex := id13 and (not (id14 or (id15 xor 0x9A)) and 0x1B; # Комментарий на той же строке
# Комментарий снизу

Таблица лексем:
-----
| Тип          | Значение          |
|-----|-----|
| start       |                   |
| comment     | # Комментарий на отдельной строке |
| comment     | # Следующая строка содержит сложное выражение |
| identifier   | complex           |
| assignment   | :=               |
| identifier   | id13              |
| and          | and              |
| left_parentheses | (               |
| not          | not              |
| left_parentheses | (               |
| identifier   | id14              |
| right_parentheses | )               |
| or           | or               |
| left_parentheses | (               |
| identifier   | id15              |
| xor          | xor              |
| identifier   | 0x9A              |
| right_parentheses | )               |
| right_parentheses | )               |
| and          | and              |
| identifier   | 0x1B              |
| delimiter    | ;                 |
| comment     | # Комментарий на той же строке |
| comment     | # Комментарий снизу |
| EOF         | EOF              |
|-----|-----|

Лексема: 'complex'
Стек: start
Сдвигаем
=====
Лексема: ':=':
Стек: start identifier
Сдвигаем
=====
Лексема: 'id13':
Стек: start identifier assignment
Сдвигаем
=====
Лексема: 'and':
Стек: start identifier assignment identifier
Сворачиваем стек
Началось правило: E -> [(identifier)], пушим (E) в стек
Применяем правило E -> [(identifier)] к дереву
Успешно применено
=====
Лексема: 'and':
Стек: start identifier assignment E
Сдвигаем
=====

```

Рисунок 3 – предложение 2 часть 1

```

=====
Лексема: '(':
Стек: start identifier assignment E and
Сдвигаем
=====
Лексема: 'not':
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses
Сдвигаем
=====
Лексема: '(':
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses not
Сдвигаем
=====
Лексема: 'id14':
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses not left_parentheses
Сдвигаем
=====
Лексема: ')':
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses not left_parentheses identifier
Сворачиваем стек
Началось правило: E -> [(identifier)], пушим (E) в стек
Применяем правило E -> [(identifier)] к дереву
Успешно применено
=====
Лексема: ')':
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses not left_parentheses E
Сдвигаем
=====
Лексема: 'or':
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses not left_parentheses E right_parentheses
Сворачиваем стек
Началось правило: E -> [(not) (left_parentheses) (E) (right_parentheses)], пушим (E) в стек
Применяем правило E -> [(not) (left_parentheses) (E) (right_parentheses)] к дереву
Успешно применено
=====
Лексема: 'or':
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses E
Сдвигаем
=====
Лексема: '(':
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses E or
Сдвигаем
=====
Лексема: 'id15':
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses E or left_parentheses
Сдвигаем
=====
Лексема: 'xor':
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses E or left_parentheses identifier
Сворачиваем стек
Началось правило: E -> [(identifier)], пушим (E) в стек
Применяем правило E -> [(identifier)] к дереву
Успешно применено
=====
Лексема: 'xor':
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses E or left_parentheses E
Сдвигаем
=====
Лексема: '0x9A':
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses E or left_parentheses E xor
Сдвигаем
=====

```

Рисунок 4 – предложение 2 часть 2

```
.....
Лексема: ''
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses E or left_parentheses E xor identifier
Сворачиваем стек
Нашлось правило: E -> [(identifier)], пушим (E) в стек
Применяем правило E -> [(identifier)] к дереву
Успешно применено
.....
Лексема: ''
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses E or left_parentheses E xor E
Сворачиваем стек
Нашлось правило: E -> [(E) (xor) (E)], пушим (E) в стек
Применяем правило E -> [(E) (xor) (E)] к дереву
Успешно применено
.....
Лексема: ''
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses E
Сдвигаем
.....
Лексема: ''
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses E or left_parentheses E right_parentheses
Сворачиваем стек
Нашлось правило: E -> [(left_parentheses) (E) (right_parentheses)], пушим (E) в стек
Применяем правило E -> [(left_parentheses) (E) (right_parentheses)] к дереву
Успешно применено
.....
Лексема: ''
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses E or E
Сворачиваем стек
Нашлось правило: E -> [(E) (or) (E)], пушим (E) в стек
Применяем правило E -> [(E) (or) (E)] к дереву
Успешно применено
.....
Лексема: ''
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses E
Сдвигаем
.....
Лексема: 'and'
Стек: start identifier assignment E and left_parentheses E right_parentheses
Сворачиваем стек
Нашлось правило: E -> [(left_parentheses) (E) (right_parentheses)], пушим (E) в стек
Применяем правило E -> [(left_parentheses) (E) (right_parentheses)] к дереву
Успешно применено
.....
Лексема: 'and'
Стек: start identifier assignment E and E
Сворачиваем стек
Нашлось правило: E -> [(E) (and) (E)], пушим (E) в стек
Применяем правило E -> [(E) (and) (E)] к дереву
Успешно применено
.....
Лексема: 'and'
Стек: start identifier assignment E
Сдвигаем
.....
Лексема: '0x1B'
Стек: start identifier assignment E and
Сдвигаем
.....
Лексема: ''
Стек: start identifier assignment E and identifier
Сворачиваем стек
.....
Лексема: ''
Стек: start identifier assignment E and identifier
Сворачиваем стек
Нашлось правило: E -> [(identifier)], пушим (E) в стек
Применяем правило E -> [(identifier)] к дереву
Успешно применено
.....
Лексема: ''
Стек: start identifier assignment E and E
Сворачиваем стек
Нашлось правило: E -> [(E) (and) (E)], пушим (E) в стек
Применяем правило E -> [(E) (and) (E)] к дереву
Успешно применено
.....
Лексема: ''
Стек: start identifier assignment E
Сдвигаем
.....
Лексема: 'EOF'
Стек: start identifier assignment E delimiter
Сворачиваем стек
Нашлось правило: E -> [(identifier) (assignment) (E) (delimiter)], пушим (E) в стек
Применяем правило E -> [(identifier) (assignment) (E) (delimiter)] к дереву
Успешно применено
.....
Строка принятая!!!
{
  E
  |
  +-- identifier
  |
  +-- assignment
  |
  +-- E
  |   |
  |   +-- identifier
  |   |
  |   +-- and
  |   |
  |   +-- E
  |       |
  |       +-- left_parentheses
  |       |
  |       +-- E
  |           |
  |           +-- not
  |           |
  |           +-- left_parentheses
  |           |
  |           +-- identifier
  |           |
  |           +-- right_parentheses
  |       |
  |       +-- or
  |       |
  |       +-- E
  |           |
  |           +-- left_parentheses
  |           |
  |           +-- E
  |               |
  |               +-- identifier
  |               |
  |               +-- xor
  |               |
  |               +-- identifier
  |           |
  |           +-- right_parentheses
  |       |
  |       +-- and
  |       |
  |       +-- E
  |           |
  |           +-- identifier
  |           |
  |           +-- delimiter
  |
  +-- delimiter
}
~/Uni6sem/system_software/lr2_syntax_analyzer/proj 3:37:44
```

Рисунок 5 – предложение 2 часть 3

```
Лексема: ''
Стек: start identifier assignment E and identifier
Сворачиваем стек
Нашлось правило: E -> [(identifier)], пушим (E) в стек
Применяем правило E -> [(identifier)] к дереву
Успешно применено
.....
Лексема: ''
Стек: start identifier assignment E and E
Сворачиваем стек
Нашлось правило: E -> [(E) (and) (E)], пушим (E) в стек
Применяем правило E -> [(E) (and) (E)] к дереву
Успешно применено
.....
Лексема: ''
Стек: start identifier assignment E
Сдвигаем
.....
Лексема: 'EOF'
Стек: start identifier assignment E delimiter
Сворачиваем стек
Нашлось правило: E -> [(identifier) (assignment) (E) (delimiter)], пушим (E) в стек
Применяем правило E -> [(identifier) (assignment) (E) (delimiter)] к дереву
Успешно применено
.....
Строка принятая!!!
{
  E
  |
  +-- identifier
  |
  +-- assignment
  |
  +-- E
  |   |
  |   +-- identifier
  |   |
  |   +-- and
  |   |
  |   +-- E
  |       |
  |       +-- left_parentheses
  |       |
  |       +-- E
  |           |
  |           +-- not
  |           |
  |           +-- left_parentheses
  |           |
  |           +-- identifier
  |           |
  |           +-- right_parentheses
  |       |
  |       +-- or
  |       |
  |       +-- E
  |           |
  |           +-- left_parentheses
  |           |
  |           +-- E
  |               |
  |               +-- identifier
  |               |
  |               +-- xor
  |               |
  |               +-- identifier
  |           |
  |           +-- right_parentheses
  |       |
  |       +-- and
  |       |
  |       +-- E
  |           |
  |           +-- identifier
  |           |
  |           +-- delimiter
  |
  +-- delimiter
}
~/Uni6sem/system_software/lr2_syntax_analyzer/proj 3:37:44
```

Рисунок 6 – предложение 2 часть 4

Примеры с ошибками

Ошибка на этапе лексического анализа

Неправильный идентификатор

```
1invalid := 0x2C;
```

```

$ go run 1
Содержимое входного файла:

# Неправильный идентификатор
linvalid := 0x2C;

Таблица лексем:
+-----+-----+
| Тип      | Значение                                     |
+-----+-----+
| start    |                                             |
| comment  | # Неправильный идентификатор              |
| error    | 1                                           |
| identifier | invalid                                    |
| assignment | :=                                         |
| identifier | 0x2C                                       |
| delimiter | ;                                          |
| EOF      | EOF                                        |
+-----+-----+

Во время лексического анализа было обнаружено: 1 ошибок:
Неожиданный символ 'l' (0)

```

Рисунок 7 – лексическая ошибка пример 1

```

# Пример много ошибок
a := b and (not (1id14) orr (id15 xor 0x9A)) and0x1B;

```

```

$ go run _
Содержимое входного файла:

# Пример много ошибок
a := b and (not (1id14) orr (id15 xor 0x9A)) and0x1B;

Таблица лексем:
+-----+-----+
| Тип          | Значение          |
+-----+-----+
| start        |                    |
| comment      | # Пример много ошибок |
| error        | a                  |
| assignment   | :=                 |
| error        | b                  |
| and          | and                |
| left_parentheses | (                  |
| not          | not                |
| left_parentheses | (                  |
| error        | 1                  |
| identifier   | id14               |
| right_parentheses | )                  |
| or           | or                 |
| error        | r                  |
| left_parentheses | (                  |
| identifier   | id15               |
| xor          | xor                |
| identifier   | 0x9A               |
| right_parentheses | )                  |
| right_parentheses | )                  |
| and          | and                |
| identifier   | 0x1B               |
| delimiter    | ;                  |
| EOF          | EOF                |
+-----+-----+

Во время лексического анализа было обнаружено: 4 ошибок:
Неожиданный символ 'a'
Неожиданный символ 'b'
Неожиданный символ '1'
Неожиданный символ 'r'

```

Рисунок 8 – лексическая ошибка пример 2

Ошибка на этапе синтаксического анализа

```

# Пример с пустым значением
empty := ;

```

```

Содержимое входного файла:

# Пример с пустым значением
empty := ;

Таблица лексем:
+-----+-----+
| Тип      | Значение |
+-----+-----+
| start    |          |
| comment  | # Пример с пустым значением |
| identifier | empty   |
| assignment | :=      |
| delimiter | ;       |
| EOF      | EOF     |
+-----+-----+

Лексема: 'empty'
Стек: start
Сдвигаем
=====
Лексема: ':= '
Стек: start identifier
Сдвигаем
=====
Лексема: ';'
Стек: start identifier assignment
Сдвигаем
=====
Лексема: 'EOF'
Стек: start identifier assignment delimiter
Сворачиваем стек
Ошибка при синтаксическом анализе строки: Не найдено правил для свёртки%

```

Рисунок 9 – предложение с синтаксической ошибкой

```

# Несоответствие скобок
id := ((ab);

```

```
~/bin/system_software/lr2_syntax_analyzer/proj 4:10:44
$ go run _
Содержимое входного файла:
# Несоответствие скобок
id := ((ab);

Таблица лексем:
-----
| Тим | Значение |
|-----|-----|
| start | # Несоответствие скобок |
| comment | |
| identifier | id |
| assignment | := |
| left_parentheses | ( |
| left_parentheses | ( |
| identifier | ab |
| right_parentheses | ) |
| delimiter | ; |
| EOF | EOF |
-----

Лексема: 'id'
Стек: start
Сдвигаем
Лексема: 'id'
Стек: start identifier
Сдвигаем
Лексема: '('
Стек: start identifier assignment
Сдвигаем
Лексема: '('
Стек: start identifier assignment left_parentheses
Сдвигаем
Лексема: 'ab'
Стек: start identifier assignment left_parentheses left_parentheses
Сдвигаем
Лексема: ')'
Стек: start identifier assignment left_parentheses left_parentheses identifier
Собираем стек
Намало правило: E -> [(identifier)], нуши (E) в стек
Применяем правило E -> [(identifier)] к дереву
Успешно применено
Лексема: ')'
Стек: start identifier assignment left_parentheses left_parentheses E
Сдвигаем
Лексема: ';'
Стек: start identifier assignment left_parentheses left_parentheses E right_parentheses
Собираем стек
Намало правило: E -> [(left_parentheses) (E) (right_parentheses)], нуши (E) в стек
Применяем правило E -> [(left_parentheses) (E) (right_parentheses)] к дереву
Успешно применено
Лексема: ';'
Стек: start identifier assignment left_parentheses E
Ошибка при синтаксическом анализе строки: Ошибка в синтаксе, неожиданное сочетание символов left_parentheses и delimiter (1);
```

Рисунок 10 – предложение с синтаксической ошибкой. Пример 2

Вывод

Изучены основные понятия теории грамматик простого и операторного предшествования, ознакомился с алгоритмами синтаксического анализа (разбора) для некоторых классов КС-грамматик, получены практические навыки создания простейшего синтаксического анализатора для заданной грамматики операторного предшествования.

Получены практические навыки создания простейшего синтаксического анализатора для заданной грамматики операторного предшествования, обработки и представления результатов синтаксического анализа.