華中科技大學

课程设计报告

题目: 基于高级语言源程序格式处理工具

课程名称:	程序设计综合课程设计
专业班级:	
学 号:	
姓 名:	
指导教师:	李 开
报告日期:	2022-09-01

计算机科学与技术学院

目录

1.引言	2
1.1 问题描述	2
1.2 需求与技术现状分析	2
2.程序总体设计	3
2.1 设计目的	3
2.2 设计要求	3
2.3 总体程序设计思路	3
2.4 流程图	4
3.数据结构和算法详细设计	5
3.1 词法分析设计	5
3.2 语法分析设计	7
3.3 格式处理设计	8
3.4 保存文件设计	8
4. 系统实现和测试	8
4.1 词法分析	8
4.2 语法分析	13
4.3 格式处理与文件保存	15
4.4.系统测试	16
5. 总结与展望	35
5.1 全文总结	35
5.2 工作展望	36
6.体会	36
6.1 总结	36
6.2 特色	37
6.3 不足	37
<u> </u>	37

1.引言

1.1 问题描述

抽象语法树(abstract syntax code, AST) 是源代码的抽象语法结构的树状表示,树上的每个节点都表示源代码中的一种结构, 这所以说是抽象的,是因为抽象语法树并不会表示出真实语法出现的每一个细节, 比如说,嵌套括号被隐含在树的结构中,并没有以节点的形式呈现。抽象语法树并不依赖于源语言的语法,也就是说语法分析阶段所采用的上下文无文文法,因为在写文法时,经常会对文法进行等价的转换(消除左递归,回溯,二义性等) ,这样会给文法分析引入一些多余的成分,对后续阶段造成不利影响,甚至会使合个阶段变得混乱。因些,很多编译器经常要独立地构造语法分析树为前端,后端建立一个清晰的接口。

1.2 需求与技术现状分析

抽象语法树(Abstract Syntax Tree, AST)作为程序的一种中间表示形式,在程序分析等诸多领域有广泛的应用. 利用抽象语法树可以方便地实现多种源程序处理工具, 比如源程序浏览器、智能编辑器、语言翻译器等。通常是作为编译器或解释器的组件出现的, 它的作用是进行语法检查、并构建由输入的单词组成的数据结构(一般是语法分析树、抽象语法树等层次化的数据结构)。语法分析器通常使用一个独立的词法分析器从输入字符流中分离出一个个的"单词", 并将单词流作为其输入。实际开发中,语法分析器可以手工编写,也可以使用工具(半)自动生成。

个人通过对源程序的实现,发现各种编译器的中间表示就是语法分析树, AST,感觉本次实验的最终目的就是编译出来一个简单的语言编译器,所以我认 为语法分析树目前的现状就是编译器的内部原理,现在实现的程序比较简单,词 法识别和语法识别还不够全面,只能够识别比较简单的较为基本的源程序。

2.程序总体设计

2.1 设计目的

编写一个具有词法分析(能够识别出各种单词)和语法分析(生成语法分析 树 AST)和能够将输入的文本程序以一定的格式输出并且保存在文件中。

2.2 设计要求

要求具有如下功能:

总体设计功能:由源程序到抽象语法树的过程,逻辑上包含 2 个重要的阶段,一是词法分析,识别出所有按词法规则定义的单词;二是语法分析,根据定义的语法规则,分析单词序列是否满足语法规则,同时生成抽象语法树。

输入输出功能: 本程序以读取.c 文件的形式进行输入,输出时可以进行保存文件,并且保存的文件中的源代码有一定的规范。

- (1) 词法分析过程: 词法分析需要识别出五类单词,标识符、关键字、常量、运算符和定界符,词法分析每识别出一个单词,就可返回单词的编码。该系统可以有效地识别关键字,字符,整形数字,长整型数字,变量 id,数组,单目操作符号,和双目操作符号,以及宏定义和行注释与段注释
- (2) 语法分析生成 AST 语法树的过程:通过识别出来的各种字符,采用的实现方法是编译技术中的递归下降子程序法,生成一个识别各种结构的语法树,例如复合语句,函数参数,函数参数列表,关键字 int 和 id 的赋值, if—else 语句, while 循环语句等

2.3 总体程序设计思路

本程序使用 C/C++语言实现,程序分为五部分:词法分析(lexer),语法分析(parsing),格式化处理(traverse),保存文件(print_file)以及其他数据结构等,分别将 4 个处理阶段写在 4 个 cpp 文件中,分别是 lexer.cpp,parsing.cpp,traverse.cpp 和 printf_file.cpp,四个文件分别完成词法分析,语法分析,

格式化处理和保存文件的任务。

Lexer.cpp 的主要工作是检查注释是否合法、词法分析获取 token_text。

parsing.cpp 的主要工作是根据词法分析之后的 token_text 进行语法分析,生成语法树。

Traverse.cpp 是根据生成的语法分析树,采用先根遍历的方式将程序代码进行格式化处理,最后输出格式化处理后的语法分析树。

Print_file.cpp 负责将格式化后的程序保存在指定文件里面,

Pre_process.cpp 对预处理部分进行解析,

此外还有 stack.cpp,queue.cpp,AST.cpp 来提供项目所需要的数据结构。

模块	功能	
main	程序入口	
Lexer	词法分析	
Parsing	语法分析	
Traverse	格式化处理,并输出语法分析树	
Print_file	保存文件	
Pre_process	对预处理部分进行解析	
Stack	创建数据结构栈	
Queue	创建数据结构队列	
AST	创建抽象语法树	

表 2.1 代码块及功能简要概述

2.4 流程图

如图 2.1

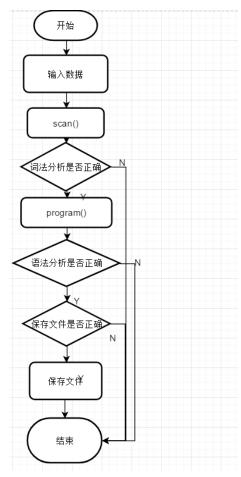


图 2.1 系统总体流程图

3.数据结构和算法详细设计

3.1 词法分析设计

词法分析包含的数据元素:

表 3.1 词法分析数据

程序数据项定义	输入数据	
字符串	字符串常量	
数字	整型,长整型,无符号整型,无符号长整型,浮点型,	
	双精度浮点型	
预处理	1. #include <xxx.h></xxx.h>	
	2. #include "xxx.h"	
	3. #define xxx xxx	
关键字,保留字	AUTO,BREAK,CONTINUE 等	
定界符	括号, 逗号, 分号, 引号	

运算符	赋值运算符,	逻辑运算符,	关系运算符,	单目算术运
	算符			

词法分析思路:将关键字和枚举变量值编成哈希表(rule:第一个字符对应的 ASCII 码对 10 求模,值对应第一个下标,每行最后设置哨兵 none),存入 KeyWordHashTable 中,然后在代码块 lexer.cpp 里面在筛去空格变成一个个单词统计输入代码段总体的行数,统计每一行除去空格的字符串的长度,然后通过循环和条件判断语句识别出单词,关键字,符号,数字等等。

词法分析的 DFA 如下所示,一共分为 5 中判断:分别能够识别出字母,整型数字,长整型数字,关键字,变量 id,符号,注释,宏定义等等。每次从状态 0 开始,从源程序文件中读取一个字符,可以到达下一个状态,当到达环形的状态(结束状态)时,表示成功的读取到了一个单词,返回单词的编码,保存在全局变量 token_text 中。而单词的自身值放在 token_textstring 中。

如图 3.1

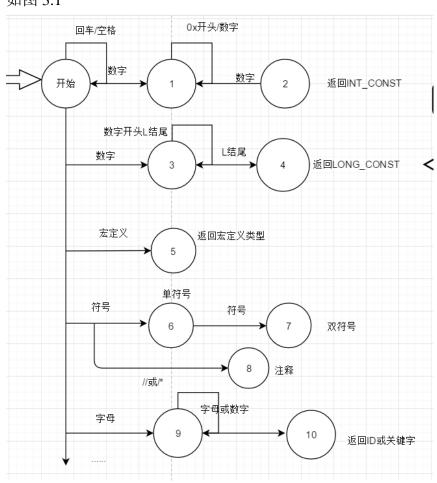


图 3.1DFA 转换图

3.2 语法分析设计

语法分析采用递归下降方法的程序结构: 在词法分析当中识别出来的单词都通过数组传递到 getton_tokentext()函数里面返回单词相应的编码,并生成一个结构数组,将单词的原有值保存起来,首先进入 program()子程序块,这是递归下降程序的开始,通过 program 程序递归调用其他程序,然后再其他的程序里面也有相应的递归调用,到达功能相符的程序,因为一个源代码开头一定是宏定义,之后或者是外部变量的定义或者是函数类型的定义,可以依照这个规律进行规划子程序的顺序。

如图 3.2

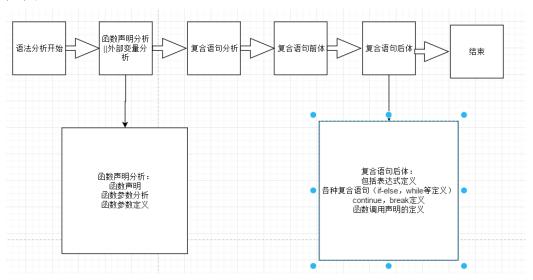


图 3.2 语法分析设计图

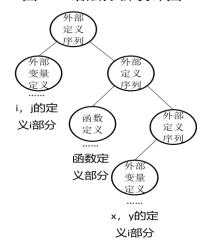


图 3.3 AST 语法树

3.3 格式处理设计

依照上述 program()代码块生成的分析树先根遍历,其中不同的结点为标记点对后续的符号进行判断,因为一些符号例如'(','{'等等一些符号并不会写入语法分析书里面,所以要在保存文件的过程中加上。这是一个比较难判断的点,但是在进行词法分析的过程中,将单词的原值保存在了一个结构数组里面,子要将分析树的结点和数组元素对应上,这个功能还是可以实现的。

3.4 保存文件设计

设计同格式处理,省略了对语句的描述信息

4.系统实现和测试

4.1 词法分析

4.1.1 词法分析数据定义

```
enum token kind
 IDENT,
 AUTO,
 BREAK,
 CASE,
 CONTINUE,
 DEFAULT,
 DO.
 RETURN,
 SIZEOF,
 SWITCH,
 TYPEDEF,
 VOID.
 VOLATILE.
```

```
WHILE,
ELSE,
EXTERN,
FOR,
GOTO,
IF,
CONST,
STATIC,
REGISTER,
CHAR,
DOUBLE,
ENUM,
FLOAT,
INT,
LONG,
SIGNED,
SHORT,
STRUCT,
UNION,
UNSIGNED,
//起止符号
BEGIN_END, //#
COMMA,
           // ,
           //;
SEMICOLON,
LPARENTHESE,
            // (
RPARENTHESE,
            //)
LSUBSCRIPT,
            // [
RSUBSCRIPT,
           //]
LCURLYBRACE,
             // {
RCURLYBRACE,
             // }
SINGLE_QUO_MARK, // '
DOUBLE_QUO_MARK, // "
//赋值运算符
ASSIGN,
       // =
PLUS EQ,
         // +=
MINUS_EQ, // -=
MULTIPLY_EQ, // *=
DIVIDE_EQ, ///=
```

```
MOD_EQ,
          // %=
//逻辑运算符(双目)
AND, // &&
OR, // ||
//关系运算符
EQUAL,
          // ==
UNEQUAL,
           // !=
         // <
LESS,
MORE,
          //>
LESS_OR_EQUAL, // <=
MORE_OR_EQUAL, // >=
//单目算术运算符
PLUS,
      // +
MINUS, //-
MULTIPLY, // *
DIVIDE, ///
MOD.
       // %
/*********
* 暂不支持:
//算术运算符(单目)
PLUSPLUS. // ++
MINUSMINUS, // --
      //!单目逻辑运算符
NON,
//位运算符
BIT AND, // 位运算与&
BIT_OR, //|
BIT_XOR, // ^
BIT_NON, //~
BIT_LEFT, // <<
BIT_RIGHT, // >>
//赋值运算符(位运算)
BIT_LEFT_EQ, // <<=
BIT RIGHT EQ, // >>=
BIT\_AND\_EQ, // &=
BIT_XOR_EQ, // ^=
BIT_OR_EQ, // |=
GET_ADDRESS, // 取地址符&
POINTER, // 取变量符*
```

CONDITION, // 条件表达式?:

```
***********
  INT CONST,
  UNSIGNED_CONST,
  LONG CONST,
  UNSIGNED_LONG_CONST,
  FLOAT_CONST,
  DOUBLE_CONST,
  LONG_DOUBLE_CONST,
  CHAR CONST,
  STRING_CONST,
  DEFINE,
  INCLUDE.
  ERROR_TOKEN,
}; //end of enum token kind
包含了大部分的定界符,运算符,常量,以及所有的关键字,保留字,同时还有
预处理标识符,此外还定义了个人需要使用的报错符,标识符。
4.1.2 词法分析结构定义
关键字字符串值与枚举常量值对应结构 (用于构建哈希表)
typedef struct KeyWord_name_value
  char name[10];
  int value;
} KeyWord_name_value;
关键字和枚举常量的哈希表:
KeyWord_name_value KeyWordHashTable[10][10] = {
  // ascii 码 mod 10 ==0:d,n,x
   {{"double", DOUBLE}, {"do", DO}, {"default", DEFAULT}, {"none",
IDENT}},
  // ascii 码 mod 10 ==1:e,o,y
  {{"enum", ENUM}, {"extern", EXTERN}, {"else", ELSE}, {"none", IDENT}},
  // ascii 码 mod 10 ==2:f,p,z
  {{"float", FLOAT}, {"for", FOR}, {"none", IDENT}},
```

```
// ascii 码 mod 10 ==3:g,q
   {{"goto", GOTO}, {"none", IDENT}},
   // ascii 码 mod 10 ==4:h,r
   {{"register", REGISTER}, {"return", RETURN}, {"none", IDENT}},
   // ascii 码 mod 10 ==5:i,s
   {{"short", SHORT},
   {"int", INT},
   {"struct", STRUCT},
   {"sighed", SIGNED},
   {"static", STATIC},
   {"if", IF},
   {"switch", SWITCH},
   {"sizeof", SIZEOF},
   {"none", IDENT}},
   // ascii 码 mod 10 ==6:j,t
   {{"typedef", TYPEDEF}, {"none", IDENT}},
   // ascii 码 mod 10 ==7:a,k,u
   {{"auto", AUTO}, {"union", UNION}, {"unsigned", UNSIGNED}, {"none",
IDENT}},
   // ascii 码 mod 10 ==8:b,l,v
   {{"long", LONG},
   {"volatile", VOLATILE},
   {"void", VOID},
   {"break", BREAK},
   {"none", IDENT}},
   // ascii 码 mod 10 ==9:c,m,w
   {{"char", CHAR},
   {"const", CONST},
   {"case", CASE},
   {"while", WHILE},
   {"continue", CONTINUE},
   {"none", IDENT}},
}; // end of KeyWordHashTable
哈希表说明:第一个字符的 ASCII 码对 10 求模,值对应数组第一个分量下标
每行最后设置哨兵 none, 枚举类型值对应为 IDENT
Token 结构体的定义:
struct token_info
```

```
int token_kind; //种类码
int line; //行数
char token_text[50]; //自身值
};
```

4.1.3 词法分析函数定义

表 4.1 词法分析函数及其功能

函数	功能
int isKeyWord(char str[]);	返回单词关键字的种类编码
bool isNum(char c);	鉴定字符是否为数字
bool isLetter(char c);	鉴定字符是否为字母
token_info get_token(FILE *p, int	获取单词,并返回单词的信息
&line_num, char token_text[]);	

4.2 语法分析

4.2.1 语法分析树结点定义

实现语法分析树的方法是,把每一个语句都当作一个节点来做,同一层级的语句用兄弟结点连接,不同层级的附属语句用子结点连接,代码的编写和理解阅读的过程中相对来说比较容易,例如,一个函数声明语句,首先生成一个函数声明的结点,将返回类型作为子结点,而返回类型,函数语句,参数列表以及函数内容用兄弟结点相连。

```
typedef struct treeNode {
    int node_type; //-1:该节点为语法单元 其他:该节点 token_kind 值
    char self_value[50]; //语句类型或 token 自身值
    treeNode *nextBro; //下一个兄弟结点
    treeNode *firstChild; //第一个子结点
} * p_treeNode;
```

4.2.2 语法分析函数定义

```
bool is_Type_Specifier(int token_type); // 判断是否是类型说明符
bool is_Operator(int token_type); // 判断是否是运算符
bool is_CONST_value(int token_type); // 判断是否是常量
p_treeNode Program(Queue &Q, FILE *p, int &line, char token_text[]); // 创建程
```

```
序结点
```

```
p_treeNode ex_Declaration_List(Queue &Q, p_treeNode ex_declaration_list, FILE
*p, int &line, char token text[]);
                                    // 创建外部定义序列
p_treeNode ex_Val_Declaration(Queue &Q, p_treeNode val_dec, FILE *p, int &line,
                                    // 生成外部变量声明
char token_text[]);
p_treeNode Fun_Declaration(Queue &Q, p_treeNode fun_dec, FILE *p, int &line,
                                    // 生成函数定义或函数声明结点
char token_text[]);
p_treeNode Type_Specifier(token_info w, p_treeNode type_specifier); // 生成种
类识别符结点
p_treeNode Val_List(Queue &Q, p_treeNode val_list, FILE *p, int &line, char
                                    // 生成变量序列结点
token_text[]);
p_treeNode Params(Queue &Q, p_treeNode params, FILE *p, int &line, char
                                    // 生成参数集结点
token text[]);
p_treeNode Param_List(Queue &Q, p_treeNode param_list, FILE *p, int &line, char
                                    // 创建参数列表结点
token_text[]);
p_treeNode Param(Queue &Q, p_treeNode param, FILE *p, int &line, char
                                    // 生成参数结点
token_text[]);
p_treeNode Statement(Queue &Q, p_treeNode statement, FILE *p, int &line, char
token text[]);
                                    // 生成语句结点
p_treeNode Compound_Statement(Queue &Q, p_treeNode compound_statement,
                                   // 创建复合语句结点
FILE *p, int &line, char token_text[]);
p_treeNode Selection_Statement(Queue &Q, p_treeNode selection_statement, FILE
*p, int &line, char token_text[]);
                                   // 生成选择语句结点
p_treeNode Condition_Expression(Queue &Q, p_treeNode condition_expression,
                                  // 创建条件表达式结点
FILE *p, int &line, char token text[]);
p_treeNode IF_Statement(Queue &Q, p_treeNode if_statement, FILE *p, int &line,
                                    // 创建 IF_STATEMENT 结点
char token_text[]);
p_treeNode IF_ELSE_Statement(Queue
                                      &O, p treeNode if else statement,
p_treeNode if_statement, FILE *p, int &line, char token_text[]);
                                                             //
                                                                  创 建
IF_ELSE_STATEMENT 语句的结点
p_treeNode ELSE_Statement(Queue &Q, p_treeNode else_statement, FILE *p, int
                                    // 创建 ELSE_STATEMENT 的结点
&line, char token_text[]);
p_treeNode While_Statement(Queue &Q, p_treeNode while_statement, FILE *p, int
                                    // 创建 WHILE_STATEMENT 的结点
&line, char token_text[]);
p_treeNode For_Statement(Queue &Q, p_treeNode for_statement, FILE *p, int &line,
                                    // 创建 FOR_STATEMENT 的结点
char token_text[]);
p_treeNode Local_Val_Declaration(Queue &Q, p_treeNode local_val_declaration,
                                    // 创建局部变量定义结点
FILE *p, int &line, char token_text[]);
```

p_treeNode Fun_Call(Queue &Q, p_treeNode fun_Call, FILE *p, int &line, char // 创建函数调用结点 token_text[]); p_treeNode Params_Call(Queue &Q, p_treeNode params_call, FILE *p, int &line, // 创建函数调用的参数语句结点 char token_text[]); p_treeNode Return_Statement(Queue &Q, p_treeNode return_statement, FILE *p, int // 创建返回语句的结点 &line, char token text[]); p_treeNode Break_Statement(Queue &Q, p_treeNode break_statement, FILE *p, int // 创建 break 语句的结点 &line, char token text[]); p_treeNode Continue_Statement(Queue &Q, p_treeNode continue_statement, FILE *p, int &line, char token_text[]); // 创建 continue 语句的结点 p_treeNode Expression(Queue &Q, p_treeNode expression, FILE *p, int &line, char // 创建表达式结点 token_text[], int endsym); p_treeNode Const_Value(token_info w, p_treeNode const_value); //创建常量 语句结点

4.3 格式处理与文件保存

4.3.1 格式处理函数定义

void printTabs(int tabs); // 输出 TAB
void printFunCall(p_treeNode fun_call); // 对函数调用语句进行分析处理
void traverseExp(p_treeNode p); // 对结点进行分析处理
void traverse(p_treeNode p, int tabs); // 递归处理抽象语法树,并打印

4.3.2 文件保存函数定义

void f_printTabs(FILE *fp, int tabs); // 输出 TAB
void f_printFunCall(FILE *fp, p_treeNode fun_call); // 对函数调用语句进行分析处理
void f_traverseExp(FILE *fp, p_treeNode p, bool newRoll); // 对结点进行分析处理
void f_traverse(FILE *fp, p_treeNode p, int tabs, bool newRoll); // 递归将代码保存到文件

4.4.系统测试

实验环境条件: Linux version 3.10.0-1160.e17.x86_64 编译工具: cmake version 3.24.0

4.3.1 功能测试

c = a;

```
测试样例1:
输入代码:
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
#define OK 1
int main()
{
// declare variable
int a = 100L;
double b = .37L;
long c = 57u;
int arr[10];
char d = 'c';
a = 3;
d = 'd';
// if
if (a > 0)
a+=1;
// if else if
if (a > 0 || b \le 0 + 2)
a=1;
}
else if (c!=2)
```

```
}
else
{
c *= b;
}
// while
while (a < 2)
a+=1;
if (a > 9){
break;
}else{
continue;
}
}
// for
for (int i = 0; i < 2; i+=1)
{
}
return 0;
运行结果:
```

```
**********进行编译预处理*********
#包含文件:stdio.h
#包含文件:stdlib.h
#定义:OK 为:1
*********进行词法分析和语法分析*********
关键字
                       int
人
标识符
左圆括号
                       main
                                       (
右圆括号
                               )
{
左花括号
关键字标识符
                       int
                       а
赋值号
长整型常量
                       100
分键子
关键字标:
                       double
                       b
赋值号
长浮点型常量
                       .37
公分号
分号
转银符
                       long
                       С
赋值号
                       无符号整型常量
               57
分号
关键字
                       int
たい
标识符
                       arr
左方括号
整型常量
右方括号
                               io
.
分号
关键字
                       char
标识符
                       d
赋值号
字符常量
                               ' c'
 묵
```

图 4.1 词法分析和语法分析 1-1

```
0
                                                                    ||
b
逻标小整加整右左标赋整分右关关左标辑识于型号型圆花识值型号花键键圆识或符等常《常括括符号常》括字字括符、于量《量号号》(量》号》号
 逻辑或
                                                                     \Downarrow
                                                                                          0
                                                                                           )
{
                                                                    a-
                                                                                          1
                                                                                           ;
}
                                                                    else
                                                                    if
左标不整右左标除标分左圆识等型圆花识等识号花括符号常括括符号符集经
                                                                    С
                                                                     ! =
                                                                                          2){
                                                                    С
                                                                    /=
                                                                    а
分右关左标乘标分右关左标转花键花识等识号花键圆识括字括符号符 括字括符号符 号字 号 号 号 号 号 号
                                                                    else
                                                                                           {
                                                                    С
                                                                    *=
                                                                    b
                                                                    while
在國語 3
标识符
小于号
數刑学母
                                                                    а
                                                                     <
```

图 4.2 词法分析和语法分析 1-2

```
\rightarrow
  型常量
                                   9
右圆括号
左花括号
关键字
                          break
入号
分号
右花括号
                                   ;
}
关键字
                          else
左花括号
关键字
                          continue
分号
右花括号
石花括号
关键字
                          for
大圆括号
关键字
标识符
                          int
                          i
赋值号
整型常量
                                   0
至宝 16
分号
标识符
                          i
小于号
                          \forall
整型常量
                                   2
芬号"
标识符
加等号
整型常量
                                   1
{
}
右圆括号
左花括号
石花摆字
关键字
整型常量
                          return
                                   0
分号
右花括号
文件结束
文件结束
```

图 4.3 词法分析和语法分析 1-3

```
**********格式化输出语法分析树*********
fun declaration
  return type: int
  fun name: main
  params:
  fun compound statement:
    local val declaration :
      type specifier: int
      valid name: a=100
    local val declaration :
      type specifier: double
      valid name: b=.37
    local val declaration:
      type specifier: long
      valid name: c=57
    local val declaration:
      type specifier: int
      valid name: arr[10]
    local val declaration:
      type specifier: char
      valid name: d≓c'
    expression:
      ((a) = (3))
    expression:
      ((d) = ('d'))
    selection statement:
      condition expression:
      expression:
        ((a) > (0)
      if statement:
        expression:
          ((a) + (1))
    selection statement:
      condition expression:
      expression:
        (((\boxed{\mathbf{a}}) > (\boxed{0})) \mid | ((\boxed{\mathbf{b}}) \Leftarrow ((\boxed{0}) + (\boxed{2}))))
```

图 4.4 格式化处理 1-1

```
((a-)=(1)
     else statement:
       selection statement:
         condition expression:
         expression:
           ((c)!=(2))
         if statement:
           expression:
             ((c) /= (a))
         else statement:
           expression:
             ((c) *= (b))
   while statement:
     condition expression:
     condition expression:
     expression:
       ((a) < (2))
     iteration statement:
     expression:
       ((a) + (1))
     selection statement:
       condition expression:
       expression:
         ((a) > (9))
       if statement:
         break statement
       else statement:
         continue statement
   for statement:
condition val initial:
     local val declaration :
       type specifier: int
       valid name: i=0
   condition expression:
     expression:
       ((i) < (2))
   condition iteration:
     expression:
```

图 4.5 格式化处理 1-2

```
int main(void)
    int a=100;
    double b=.37;
    long c=57;
    int arr[10];
    char d='c';
(( a ) = ( 3 ));
(( d ) = ( 'd' ));
    if((a) > (0))
        ((a) += (1));
    if((( a ) > ( 0 )) || (( b ) <= (( 0 ) + ( 2 ))))</pre>
        ((a-)=(1);
   }
    else
   {
        if(( c ) != ( 2 ))
            (( c ) /= ( a ));
      }
        else
             (( c ) *= ( b ));
      }
   }
    while(( a ) < ( 2 ))</pre>
         ((a) += (1));
        if(( a ) > ( 9 ))
            break;
       else
```

图 4.7 文件保存 1-1

```
(( c ) *= ( b ));
}

while(( a ) < ( 2 ))
{
    (( a ) += ( 1 ));
    if(( a ) > ( 9 ))
    {
       break;
    }
    else
    {
       continue;
    }
}

for( int i=0; (( i ) < ( 2 )); (( i ) += ( 1 )))
{
}

return ( 0 );
}</pre>
```

图 4.8 文件保存 1-2

测试样例 2:

*/

```
输入代码:
#include <stdlib.h>
#include "test.h"
#define DEF def

//行注释
//line comment

// declare func
void funcDeclare(int i, float f);
void funcVoid();
double globVar = 1, globarr[9];
/*
*block comment
*
```

```
int main()
{
    // 10 16 8 l u
     int i_1 = 123ul, i_2 = 0x9b7c, i_3 = 0125;
     float f_1 = .11, f_2 = .3e4;
     double d = .314e3;
     char c_1 = \ 0x8';
     char s[0x19] = "May there be no course design in heaven";
     if (c_1 == 's' || i_1 != i_2)
     {
          funcDeclare(i, 0.1);
          if (c_1 == 9)
          {
               globVar *= 2;
          }
     }
     else if (d == .27 \parallel c_1 > '9')
     {
          funcDeclare(i, 0.1);
     else { i_1 += 0;}
     while (i_1 \ge 0 \&\& f_1 < 1 + 3)
     {
          for (i_1 = 0; i_1 \le c_1; i_1 += 1)
               i_1 += 0;
               continue;
          }
          break;
     }
           i_1=f_1\%98*((8-2)+(9-i_3)/4);
     return i_1;
运行结果:
```

```
**********进行编译预处理*********
#包含文件: stdlib.h
#包含文件: test.h
#定义: DEF 为: def
**********进行词法分析和语法分析********
关标左关标逗关标右分关标左:键识圆键识号键识圆号键识圆号键识圆号键识圆号键识圆号键识圆5字符括:字符括:
                                       void
                                       funcDeclare
                                       int
                                       i
                                       float
                                       f
                                       void
                                       funcVoid
]右分关标赋整逗标左整右分关标左右左关]圆号键识值型号识方型方号键识圆圆花键(括 字符号常 符括常括 字符括括括字>号 量 号号号
                                                    )
                                       double
                                       globVar
                                                    1
                                       globarr
                                                    ġ
                                       int
                                       main
                                       int
```

图 4.9 词法分析和语法分析 2-1

```
int
                          i_1
                         =
123
                          i_2
                          =
                                  0x9b7c
                          i_3
                                  0125
                          float
                          f_1
                          _
.1
                          f_2
                          =
.3e
e4
                          double
                          d
                          .314e
e3
                          char
                          c_1
                         =
'\0x8'(in line 22)
                          char
                                  [
0x19
                          "May there be no course design in heaven"
```

图 4.10 词法分析和语法分析 2-2

```
标相字逻标不标右左标左标逗双右分关左标相整右左标乘整分右右关关左标相双逻标大字右左标识等符辑识等识圆花识圆识号精圆号键圆识等型圆花识等型号花花键键圆识等精辑识于符圆花识符号常或符号符括符符 度括 字括符号常括括符号常 岳 号号 号 浮 重号号量 号号 号 点型型型 型
                                                                    c_1
=
                                                                                          ' s'
                                                                   ||
i_1
!=
i_2
                                                                    funcDeclare
                                                                   0.1
                                                                    if
                                                                    c_1
                                                                                          9
                                                                    globVar
                                                                   *=
                                                                                          ;
}
                                                                   else
                                                                    if
                                                                    d
                                                                   .27
||
c_1
>
                                                                                          191
                                                                    funcDeclare
```

图 4.11 词法分析和语法分析 2-3

```
左花符号
标识符
左圆符号
                            funcDeclare
逗号
双精度浮点型常量
右圆括号
                            0.1
4
分号
右花括号
关键字
                            else
左花括号
标识符
                                      {
                            i_1
+=
加等号
整型常量
                                     0
右花括号
关键字
左圆括号
                            while
标识符
                            i_1
大于等于号
整型常量
逻辑与
                            \sim
                                     0
                            &&
标识符
                            f_1
<
小于号
整型常量
加号
3
                            for
标识符
赋值号
                            i_1
整型常量
                                     0
並
号
标识符
小于等于号
标识符
                            i_1
                            \Leftarrow
                            c_1
分号
カマ
标识符
加等号
                            i_1
整型常量
```

图 4.12 词法分析和语法分析 2-4

```
整型常量
                               0
  뮹
  键字
                       continue
  묵
  花括号
  键字
                       break
  뮹
右花括号
关键字
  键字识符
                       return
                       i_1
  묵
右花括号
文件结束
文件结束
```

图 4.13 词法分析和语法分析 2-5

```
**********格式化输出语法分析树*********
fun announce
  return type: void
  fun name: funcDeclare
  params:
    type specifier: int ; param name: i
type specifier: float ; param name: f
fun announce
  return type: void
  fun name: funcVoid
  params:
ex val declaration :
  type specifier: double
  valid name: globVar⊨
  valid name: globarr[9]
fun declaration
  return type: int
  fun name: main
  params:
  fun compound statement:
    local val declaration:
      type specifier: int
      valid name: i_1 = 123
      valid name: i_2=0x9b7c
      valid name: i_3=0125
    local val declaration :
      type specifier: float
      valid name: f_1 = 1
      valid name: f_2 = 3e
    local val declaration :
      type specifier: double
      valid name: d=.314e
    local val declaration :
      type specifier: char
      valid name: c_1 = 0x8
    local val declaration :
      type specifier: char
      valid name: s[0x19] = May there be no course design in heaven
    selection statement:
      condition expression:
      expression:
```

图 4.14 格式化处理 2-1

```
condition expression:
     expression:
       ((( c_1 ) = ( 's' )) || (( i_1 ) != ( i_2 )))
     if statement:
       expression:
         funcDeclare(i,0.1)
       selection statement:
         condition expression:
         expression:
         ((c_1) = (9)) if statement:
            expression:
              ((globVar) *= (2))
     else statement:
       selection statement:
          condition expression:
          expression:
           (((d) = (.27)) \mid | ((c_1) > ('9')))
          if statement:
            expression:
              funcDeclare(i,0.1)
          else statement:
            expression:
             ((i_1) + (0))
   while statement:
     condition expression:
     condition expression:
     expression:
      for statement:
condition val initial:
       expression:
         ((i_1) = (0))
      condition expression:
        expression:
     ((i_1) \Leftarrow (c_1)) condition iteration:
        expression:
     ((i_1) + (1)) iteration statement:
       expression:
```

图 4.15 格式化处理 2-2

图 4.16 格式化处理 2-3

```
void funcDeclare(int i, float f);
void funcVoid(void);
double globVar=1, globarr[9];
int main(void)
   int i_1=123, i_2=0x9b7c, i_3=0125;
   float f_1=.1, f_2=.3e;
   double d=.314e;
  char c_1='\0x8';
  char s[0x19]="May there be no course design in heaven";
  if((( c_1 ) == ( 's' )) || (( i_1 ) != ( i_2 )))
      funcDeclare(i,0.1);
      if(( c_1 ) == ( 9 ))
         (( globVar ) *= ( 2 ));
    }
  }
   else
      if((( d ) == ( .27 )) || (( c_1 ) > ( '9' )))
     {
         funcDeclare(i, 0.1);
    }
      else
     {
         ((i_1) += (0));
  }
  {
      {
         ((i_1) += (0));
         continue;
```

图 4.17 文件保存 2-1

4.3.2 异常处理

```
测试样例 1:
输入代码:
int main()
{
int fun()
int a = 1;
}
运行结果:
```

图 4.18 异常处理 1

测试样例 2:

```
输入代码:
```

运行结果:

```
int main() {  \\ int \ a = 1; \\ int \ b = 3; \\ for \ (int \ i = 0; i < a; i+=1) \{ \\ 123 = 1 \\ \} \\ \}
```

图 4.19 异常处理 2

测试样例 3:

输入代码:

#include <stdlib.h> #include "test.h" #define DEF def

void funcDeclare(int i, float f);

```
void funcVoid();
double globVar = 1, globarr[9];
int main()
{
     int i_1 = 123ul, i_2 = 0x9b7c, i_3 = 0125;
     float f_1 = .11, f_2 = .3e4;
     double d = .314e3;
     char c_1 = \sqrt{0x8};
     char s[0x19] = "May there be no course design in heaven";
     if (c_1 == 's' || i_1 != i_2)
     {
          funcDeclare(i, 0.1);
// error missing ()
          if c_1 == 9
               globVar *= 2;
          }
     else if (d == .27 || c_1 > '9')
     {
          funcDeclare(i, 0.1);
     }
     else
     {
          i_1 += 0;
     }
     while (i_1 \ge 0 \&\& f_1 < 1 + 3)
          for (i_1 = 0; i_1 \le c_1; i_1 += 1)
          {
               i_1 += 0;
               continue;
          }
          break;
     }
     //
           i_1=f_1\%98*((8-2)+(9-i_3)/4);
     return i_1;
```

} 运行结果:

图 4.19 异常处理 3

5.总结与展望

5.1 全文总结

(1) 题目的选择

数独题目的核心主要是算法的设计,对于这个题目,我本人并没有很好的思路,而且网上的大多资料针对的是数独而非双数独,针对设计双数独的过程中可能出现的种种问题,我并没有十足的把握,因此选择了个人觉得难度稍低一些的源程序处理,这个题目的核心主要是对数据结构课程中所学的栈,队列,树等数据结构的具体应用,而且对于其中可能出现的问题有着更高的把握来解决,从而坚定了我对题目的选择。

(2) 总体设计

在词法分析部分还算比较正常和简单,只需要识别单词和各种符号即可,但是在语法分析构造语法分析树的过程中,遇到了很多的障碍,这里一方面要考虑语法分析树结构的改变,另一方面要考虑到各种函数功能的关联问题,与梯度下降算法的理解有很大的关联,这需要很强的逻辑思维,耗时时间最长没花费精力也最多。

(3) 文件保存

程序最后一部分时根据生成的语法分析树保存文件,这里有种让我从头开始的感觉,因为在生成语法分析树的过程中,并没有将一些特殊的符号写在里面,

在节点遍历的过程中并不能找到这些符号,所以又要用到词法分析时保存过的单词的原值,所以各种循环和判断比较繁琐。

5.2 工作展望

在今后的研究中, 围绕着如下几个方面开展工作

- (1)对程序的优化,我目前所编写的这个程序有很大的局限性,对一些多义词只能识别出一种意思,比如位运算符号(只能识别逻辑运算)等,而且代码里面也有很多的 bug,不能够适用于所有的代码,一些错误会时常出现,而且我是根据任务书先进行编写的测试代码,这样有一些对照的作用,然后根据测试的代码修改完善程序,所以对测试代码改变太大会出现很多无法识别的状况。
- (2)程序中出现了很多不必要的循环,下一步要实现的是减少这个程序的时间复杂度和空间复杂度,正如我所了解到的,梯度下降算法是一些编译器内部的核心算法,如果对程序加以改进和完善,并且缩短识别需要的时间,那么就可以构建出来一个简单的智能编译器了。

6.体会

6.1 总结

本次课程设计是我第一次系统的进行一个比较复杂的程序的编写。当然作为一个正在学习的程序员,这可能仅仅是个开始,但是代码的确是我编写的最长的代码了,可能可以优化的地方还很多。

我最有收获的一点就是对 C 语言以及 C 语言的数据结构有了更深的体会,并且学习并且了解熟悉了梯度下降算法的主要思想,使我的思维变得更加的严谨,而且在本次课程设计中增加了自己的动手能力,锻炼了构造一个项目的框架方法,能够很好的给出系统的框架,并且能够按照程序流程进行程序的编写。能够运用递归下降的方法进行分析问题,在词法分析中掌握了状态机的转变,同时能够熟练运用状态机进行字符的匹配。在语法分析中,学习到了怎么样通过文法构建代码,以及根据文法编写代码带来的相关问题,如左递归,节点的定义等。

最后,在完成代码的时刻,心里有一种成就感,不枉这么多天的废寝忘食,并且最后复盘一下,自己也确实发现了很多的不足,时间浪费太严重,而且任务完成比较拖沓,通常一个任务要2天才能完成,这也是时间给的过于充分的副作用吧。并且一边写代码一边发现问题并且解决问题的过程还是很值得人来回忆的,希望能够通过这次经历,为以后编写大型项目打下基础。

6.2 特色

- 1. 通过构造哈希表完成了对单词的存储以及提取。
- 2. 宏定义结点的增加和注释的判别,程序能够判别行注释和段注释。
- 3. 使测试代码每一行的语句都生成一棵子树,这样能够统一树的结构,并且能 给编写程序的过程带来很大的方便。
- 4. 保存文件时的单词原值遍历和语法树先根遍历的共同使用。
- 5. 使用 CMake 对项目进行编译,对于跨平台有更高的支持性。

6.3 不足

- 1. 循环结构体运用的过多,使时间复杂度上升。
- 2. 静态分配数组来存储测试代码的数据,空间复杂度上升。
- 3. 不能识别很多复杂语句生成语法分析树。
- 4. 程序还存在一些 bug 不时弹出,还未找到原因进行改正。

参考文献

- [1] 王生原,董渊,张素琴,吕映芝等.编译原理(第3版).北京:清华大学出版社.前4章
- [2] 严蔚敏等. 数据结构(C语言版). 清华大学出版社
- [3] 百度百科. 抽象语法树