实验二: 语法分析器

张配天-2018202180

2021年5月15日

目录

1	实验内容	2
2	程序设计原理与方法 2.1 原理	2 2 2
3	程序设计流程 3.1 和词法分析器的串联	5
4	程序设计清单	6
5	运行结果	6
6	程序使用说明	7
7	总结与完善	8

1 实验内容 2

1 实验内容

用 C++ 实现对给定文法的语法分析器。

2 程序设计原理与方法

2.1 原理

使用 LL(1) 分析器

- 对输入字符串进行词法分析, 将其解析为句子
- 根据给定文法求各个符号的 First, Follow 集
- 根据 First, Follow 集求每个文法的 Select 集
- 构造分析表
- 进行 LL(1) 分析

2.2 方法

明确了原理后,参照课本和老师给的例子,进行一步步实现。语法分析器的逻辑甚至比词 法分析器还简单,就是按照上述一步步做就可以了;

由于老师给的文法较为简单,我认为更加挑战的在于如何写出一个优雅的语法分析器,我使用**类**来实现,目的有两个:

- 1. 更好地抽象出**符号,文法,分析器**的概念,方便自己的理解,以及后续能够方便地引入到别的文件中;
- 2. 尽可能少地使用空间, 多使用指针;

具体来说, 我分别定义了如下 5 个类:

```
1 // 符号类
2 class Symbol{
     public:
                                         // 具体符号
         char symbol;
4
                                        // 符号的序号, 对应在最
         int index;
            终的分析表中的行号/列号
         bool produce_e;
                                        // 是否能产生epsilon
                                        // 是否是终结符
         bool is_terminal;
8
         Symbol();
9
         Symbol(char,int,bool);
10
```

```
11
          set<Symbol*> first;
                                           // First集
12
                                           // Follow集
          set<Symbol*> follow;
13
          int append_first(Symbol*,int);
15
          int append_follow(Symbol*, int);
16
17
          void printFirst();
18
          void printFollow();
  };
20
21
  // 符号集
22
  class Symbols{
      public:
          Symbols();
25
         int len();
26
          void info();
                                           // 打印符号集中所有符号
27
             的相关信息
28
          void append(Symbol*);
                                           // 给符号集添加新的符号
29
                                           // 根据符号的值查找某一
          Symbol* find(char);
30
             个符号
31
          map < char , Symbol *> symbols;
                                       // 用字典保存符号集中符
32
             号的指针
  };
33
34
  // 文法类
  class Grammer{
      public:
37
          Grammer();
38
          Symbol* head;
                                           // 文法的左式,直接对应
39
             到相应的符号
                                           // 文法的右式, 由于不止
          string tail;
40
             一个符号, 因此还是用字符串保存符号的值
41
                                           // 文法的select集,同样
          set<Symbol*> select;
42
             是符号的指针
43
```

```
void printSelect();
44
  };
45
46
  // 文法集类
  class Grammers{
48
      public:
49
          Grammers();
50
          Grammers(int);
                                              // 创建给定个数的新
51
            文法
                                              // 有效的文法长度
         int len();
52
         void info();
53
54
                                              // 重载[]使得该操作
          Grammer& operator[](int);
            符能够直接访问其grammer成员
56
         void getGrammer(ifstream&, Symbols&);
                                             // 读入并加载文法,
57
            同时加载非终结符到Symbols中
                                              // 判断某一个符号能
         bool _produceE(char);
58
            否导出epsilon的子函数
          void getProduceE(Symbols&);
                                              // 递归判断每一个符
59
            号能否导出epsilon
          void getSelect(Symbols&,Symbols&);
                                             // 根据first集和
60
            follow集计算select集,存在各个文法中
61
                                              // 用动态数组保存文
          Grammer * grammers;
62
            法
63
      private:
64
         int length;
65
  };
66
67
  // 分析器类
  class Parser{
      public:
70
          Parser(Grammers&, Symbols&, Symbols&);
                                                     // 构造函数
71
            ,将各个成员赋值
                                                     // 根据读取
         void getSymbols();
72
            的文法, 更新终结符
         void initialize(const string&);
                                                     // 进行一系
73
```

3 程序设计流程 5

```
列初始化操作,包括构建三个符号集,读取文法等
                                                  // 计算每一
74
         void getFirst();
            个符号的first集
                                                  // 计算每一
         void getFollow();
75
            个符号的follow集
         void getTable();
                                                  // 根据
76
            select集,构建分析表
                                                  // 从给定输
         void parse(string,string);
77
            入文件读取输入并分词,然后写入给定输出文件中,之后进行语
            法分析
         void error();
                                                  // 出错的响
78
            应函数
79
                                                  // 语法分析
         Grammer *** table;
            表,表的单元是语法类的指针
     private:
81
         Grammers grammers;
82
         Symbols symbols;
83
         Symbols terminals;
         Symbols nterminals;
85
86
         int getLex(vector<deque<Symbol*>>&, string&, string&);
87
            进行词法分析的函数
  };
```

3 程序设计流程

根据上一个 section, 在完善了各个类的定义后, 整个语法分析的流程被极大地简化, 我在主程序中只需要构造符号, 文法, 和分析器的实例, 然后调用两个分析器的方法即可完成语法分析:

4 程序设计清单 6

```
#include "parser.cpp"
#include "grammer.cpp"

#include "symbol.cpp"

int main(){

Grammers grammers(GRAMNUM);

Symbols symbols, terminals, nterminals;

Parser parser(grammers, symbols, terminals, nterminals);

parser.initialize("data/grammers.txt");

parser.parse("data/test.in");

return 0;

}
```

3.1 和词法分析器的串联

需要注意的是,实验中让设计的语法分析器是对给定的四则运算的,那个 id 根据我的理解就代表着 identifier,也就是任何整数,小数,变量;而将输入的字符串解析为有意义的符号集,即句型,是靠词法分析器的,因此我将实验一的词法分析器整合到实验二中,对每一个输入字符串,都是先词法分析,再读取中间文件,然后语法分析。

这里不得不说, 老师给的文法还是相当简单的, 如果要完成整个 c-的文法, 其实应该会更复杂。

4 程序设计清单

如上,我们要设计实现五个类,其相应的成员函数,同时要把词法分析器的内容做一些修改,同时,实验一我图懒省事,所有代码放在一个.cpp 文件中,而且 lexer 也不是一个类,使用函数封装的,在整合时我就感受到了很多不方便之处,这也是我在 parser 使用类的一个重要原因。

更多地,在本实验中,我将代码组织为经典的.h 声明,.cpp 定义的结构,最后在 main.cpp 中运行,很优雅。

5 运行结果

将多个运算表达式写入 test.in, 其中包含数字, 小数和 identifier, 进行语法分析, 得到结果 部分展示如图 $1a\sim \mathbb{R}$ If :

6 程序使用说明 7



(e) result for the first sentence

(f) result for the second sentence

图 1: 运行结果

6 程序使用说明

- 在 data/test.in 中修改要解析的字符串;
- 在 data/grammers.txt 中修改给定的文法;
- 在 data/KeyWords.txt 中修改预设关键词;
- 在 data/Operators.txt 中修改预设操作符;
- 在 data/Separators.txt 中修改预设分隔符;

7 总结与完善8

• 语法分析的结果默认会在终端显示;

7 总结与完善

通过这次实验, 回忆了 c++ 的类写法, 从头到尾搞明白了 LL(1) 的分析逻辑, 自己完成了各项算法的设计; 同时也遗留了几个问题:

- 在求某一个符号能否产生 ϵ 时使用递归,但是递归会将部分符号计算多次,可以使用**动态规划**优化;
- 在求 First, Follow 集时使用迭代的逻辑, 求 First 要迭代 4 次, 求 Follow 要迭代 2 次, 其 实有很多冗余操作, 可以考虑使用递归;