MyYACC

简易LR(1)分析程序的生成程序 161250174 许元武

Motivation/Aim

为了巩固编译原理中语法分析这部分重中之重,特别是构造LR(1)分析表和根据分析表来parse的部分,进行本次实验,构造一个简单的YACC程序。

Content description

- YACC输入文件(expression.y)
- 语法分析器生成程序MyYACC源代码(/src)
- 项目结构文件(CMakeLists.txt)
- 测试输入文件(input.txt)
- 输出文件(production_sequence.txt)
- 实验报告(本文件)

Ideas/Methods

语法分析有多种方法,能分析的语法各不相同。有自上而下的LL(1)文法,自下而上的SRL(1)、LR(1)文法等。本程序生成了一个可以分析LR(1)文法的parser

程序运行过程:

- 读入.y文件的产生式, 生成LR(0)items
- 根据LR(0)items 使用"epsilon闭包法"(状态内部扩展)和"子集构造法"(状态间扩展)生成LR(1)items并构造LR(1)DFA
- 根据LR(1)DFA 产生分析表,将分析表写入将要生成的parser中
- 生成parser(parser内部模拟LR分析模型[读头、状态栈等])

Assumptions

- 分别以'#','\$','%'代表 CFG`的开始符,输入流结束符和 epsilon
- .y文件中第一行为单个语法开始符
- .y文件中大写字母代表非终结符,终结符用非大写字母的单个字符表示
- .y文件中每个符号要用空格隔开
- 输入流文件中结尾要有'\$'结束符,并且不能包含空格
- 输入文法不能有二义性

Related FA descriptions

程序中没有生成layeredFA,而是直接根据LR(0)item 生成LR(1)DFA LR(1)DFA的数据结构参见 Description of important Data Structures

Description of important Data Structures

程序中有以下重要数据结构 LR(0)item:

```
class LR_0_item {
public:
    int productionId,dotPos;
    char afterDot,VN;
    LR_0_item(int p = -1,int pos = -1,char c = 0,char v = 0):productionId(p),dotPos(pos),afterDot(c),VN(v){}
    bool operator<(const LR_0_item& other) const{</pre>
```

```
return productionId == other.productionId? dotPos<other.dotPos:productionId<other.productionId;</pre>
          bool operator == (const LR_0_item& other) const {
              return productionId == other.productionId && dotPos == other.dotPos;
      };
LR(1)item:
      class LR_1_item {
      public:
          LR 0 item item;
          char predictSymbol;
          LR_1_item(LR_0_item i,char s):item(i),predictSymbol(s){}
          bool operator<(const LR_1_item& other) const{</pre>
              return item == other.item ? (predictSymbol<other.predictSymbol): (item<other.item);</pre>
      };
LR(1)DFA:
      struct edge{
          char val;
          int dest:
          edge(char v,int d):val(v),dest(d){}
      };
      class LR_1_DFA {
      public:
          vector<set<LR_1_item>> nodes;
          map<set<LR_1_item>,int> node_id;
          vector<vector<edge>> edges;
          LR_1_DFA(set<LR_0_item>& items);
      private:
          int id = 0;
          /**
          * @param items :LR(0)items, like [S -> {dot}ABc]
           * @param core :set of LR(1)items
           * @return epsilon_closure of the core
          set<LR 1 item> epsilonClosure(set<LR 0 item>& items,set<LR 1 item> core);
          /**
           * @param items :LR(0)items, like [S -> {dot}ABc]
           * @param node :node_id in the dfa(start node)
           * @param value :the value of the edge, a VN or VT
           * @return
          set<LR_1_item> subSetConstruction(set<LR_0_item>& items,int node,char value);
          void first(const string& s,set<char>& res);
      };
```

Description of core Algorithms

- 构造LR(1)DFA时用到的"epsilon闭包法"和"子集构造"法
- 生成LR(1)DFA 节点时用到的BFS
- parser中的LR分析模型(状态栈+读头+分析表)

Use cases on running

本次实验采用了以下文法:

```
E
E -> E + T | E - T | T
T -> T * F | T / F | F
```

```
F -> i
采用了以下输入流:
 ((i+i)*i+i/(i-i))*i$
生成了以下产生式序列:
 F -> i
 T -> F
 E -> T
 F -> i
 T -> F
 E -> E+T
 F -> (E)
 T -> F
 F -> i
 T -> T*F
 E -> T
 F -> i
 T -> F
 F -> i
 T -> F
 F -> i
```

Problems occurred and related solutions

```
• 如何优雅地将分析表写入分析程序中
```

```
。 解决: 使用c++ 11的统一初始化列表
map<int,map<char,string>> PT = {{0, {{ '(',"s1"}, { 'E',"2"}, { 'F',"3"}...
```

这样可以直接通过PT[state_id][ch_val]来查表

Your feelings and comments

FA模型真的非常强大

parsing finished.

E -> (E)

T -> F
E -> E-T
F -> (E)
T -> T/F
E -> E+T
F -> (E)
T -> F
F -> i
T -> T*F
E -> T