Lab Report

161250174 许元武

Motivation/Aim

在第三章,我们学习了如何进行词法分析。为了巩固所学的内容,进行本次实验来自己实现一个词法分析器生成程序。

Content description

- lex文件(my.l)
- 词法分析器-生成器源代码(/src)
- 项目构建文件 (CMakeLists.txt)
- 生成的词法分析器(parser.cpp)
- 测试输入文件(input.txt)
- 输出文件(output.txt)
- 实验报告(本文件)

Ideas/Methods

注意: 本次实验采用要求中的第二种方法, 即编写词法分析器的生成程序来生成一个词法分析器

- 算法步骤
 - 。 读入.I文件中的正则表达式
 - 。 对这些正则表达式进行预处理
 - 。 将中缀的正则表达式变为后缀形式
 - 。 用Thompson's construction 算法将正则表达式变为NFA
 - 。 将多个NFA合并为一个大NFA(实现识别多个正则表达式)
 - 。 将这个大NFA变为DFA
 - 。 根据节点的出边和可接受的正则表达式(如果有的话)简化DFA
 - 。根据简化后的DFA生成parser代码
- 检验步骤
 - 。 编译运行main.cpp, 生成parser.cpp
 - 运行main.cpp时,请将cpp.template和可执行文件放在一起
 - 。 编译运行生成的parser.cpp
 - 运行生成的parser.cpp时,请将input.txt(字符流文件)和可执行文件放在一起
 - 。 查看输出文件(output.txt)

Assumptions

- .1文件中一行代表一个正则表达式(以'#'开头的行被视为注释)
- .1文件中出现的正则表达式的运算符有 |,*,()
- '.'表示匹配任意字符
- .I文件中后面出现的RE可以引用前面的RE(通过'{}')
- 使用'\'作为转义字符对保留字符进行转义
- 识别的字符集中没有空格

Related FA descriptions

- 单个正则表达式对应的NFA(见my.l中的正则表达式)
 - 。 例如: id ({letter}|_)({letter}|{digit}|_)*
- 多个NFA合并的大NFA,可识别多个正则表达式
 - 。新建一个开始节点,用epsilon边连接该节点和各个NFA的开始节点,结束状态并不合并
- 由上述大NFA转化而来的DFA
 - 。 使用 子集构造+epsilon闭包

Description of important Data Structures

NFA|DFA的定义如下:

```
class FA {
public:
    int getStartNode(){ return startNode;}
    int getEndNode(){return endNode;}
    void setStartNode(int i){startNode = i;}
    void setEndNode(int i){endNode = i;}
    void addEdge(int start,int end,char value);
    void addNode(int i);
    FA operator+(const FA& other);
    FA operator (const FA& other);
    FA closure();
    FA(int s,int e):startNode(s),endNode(e){edges[s] = vector<edge>();edges[e] = vector<edge>();}
    map<int,vector<edge>> edges;
    vector<int> findEpsilonClosure(const vector<int>& nodes);
    vector<int> subSetConstruct(const vector<int>& nodes,char edgeValue);
private:
    int startNode;
    int endNode:
 };
 由于DFA之于NFA仅多了两个限制条件:不能有epsilon边;同一条边只能指向一个目标节点
 而我采用`map<int,vecter<edge>>`的结构来存储边,绕过了这两个条件,所以可以用`FA`来同时代表NFA和DFA
 `edge`的结构如下:
struct edge{
   char value;
   int dest;
   edge(char v,int d):value(v),dest(d){}
   bool operator<(const edge& e)const {</pre>
       if(dest == e.dest)
           return value<e.value;
       else
           return dest<e.dest;
   }
};
```

Description of core Algorithms

- 中缀表达式转后缀表达式(操作符栈)
- 将正则表达式变为NFA的Thompson's Construction算法
- 将NFA变为DFA的 子集构造+epsilon闭包法
- DFA化简:比较节点的出边情况和可接受的正则表达式(如果有的话)

Use cases on running

```
参见以下文件
```

- /src
 - my.l
- /out
 - input.txt
 - o output.txt
 - o parser.cpp

Problems occurred and related solutions

- 简化DFA时不能仅根据出边情况来划分等价类
 - 。解决:根据出边情况和接受的RE来算一个hash值,根据这个hash值来划分等价类
- 匹配任意字符

。在RE中用一个特殊字符来匹配任意字符,根据DFA生成代码的时候,如果边上的值是该特殊字符,就在 case 最后加一个 else ,实现匹配所有字符

Your feelings and comments

- 基础算法很重要(比如BFS)
- 优化代码的运行速度是一件困难的事
- FA是一个很厉害的模型,可以模拟解决许多问题