# 软件课程设计2课设报告

919102610102 黄思怡

## 1 实验目的

- 使用 DFA 创建词法分析器。
  - 词法分析程序有两个输入:一个文本文档,包括一组3型文法(正规文法)的产生式;一个源代码文本文档,包含一组需要识别的字符串(程序代码)。程序的输出是一个 token(令牌)表,该表由5种 token组成:关键词,标识符,常量,限定符和运算符。
- 创建 LL(1) 方法的语法分析程序。

语法分析程序有两个输入:一个文本文档,其中包含 2 型文法(上下文无关文法)的产生式集合;词法分析程序输出的 token 令牌表。程序的输出包括:YES 或 NO(源代码字符串符合此 2 型文法,或者源代码字符串不符合此 2 型文法);错误提示信息。

# 2 实验步骤

本次实验选用语言为Python,平台为Visual Studio Code (WSL: Ubuntu),实验包括词法分析程序和语法分析程序,以及从词法到语法分析之间的转换接口。

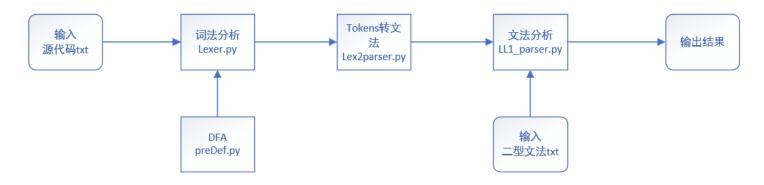


图1. 整个实验的流程图

#### 2.1 词法分析程序

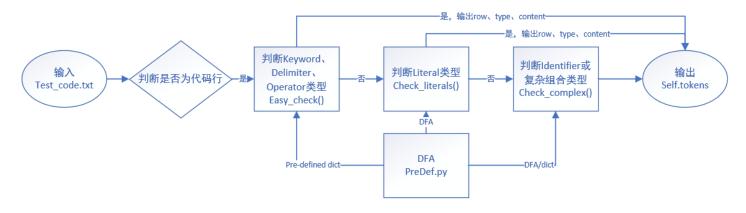


图2. lexer.py 的工作过程

#### 2.2 从tokens到终止符串

- 输入: ['row: 22, type: Identifier, content: c', 'row: 22, type: Delimiter, content: +', 'row: 22, type: Delimiter, content: +', 'row: 22, type: Literals\_Int, content: 1']
- 输出:"i+=1"

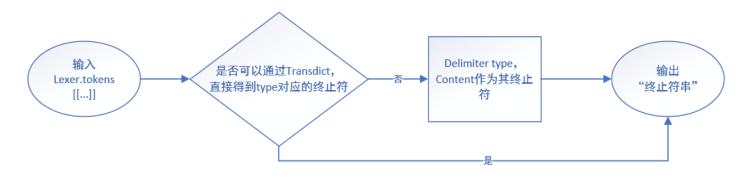
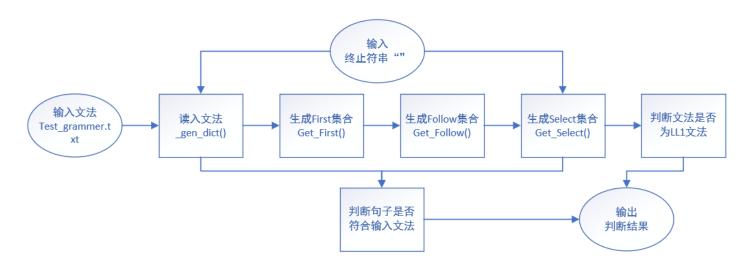


图3. lex2parser.py 的工作过程

#### 2.3 语法分析程序



## 3 实验结果

读入test\_code.txt, 通过 lexer.py 和 preDef.py 求出tokens。

```
/bin/python3 /home/siyi/Projects/py_compiler/main.py
['row: 1, type: Keyword, content: def', 'row: 1, type: Identifier, content: printfn', 'row: 1, type: Delimiter, content: (', 'row: 1, type: Identifier, content: a', 'row: 1, type: Delimiter, content: )', 'row: 1, type: Delimiter, content: c', 'row: 2, type: Identifier, content: a', 'row: 2, type: Delimiter, content: (', 'row: 2, type: Identifier, content: a', 'row: 2, type: Delimiter, content: c', 'row: 4, type: Identifier, content: a', 'row: 4, type: Delimiter, content: a', 'row: 4, type: Identifier, content: a', 'row: 4, type: Delimiter, content: a', 'row: 5, type: Delimiter, content: a', 'row: 6, type: Identifier, content: a', 'row: 6, type: Delimiter, content: a', 'row: 6, type: Identifier, content: a', 'row: 6, type: Delimiter, content: a', 'row: 1, type: Identifier, content: '123'']
['row: 7, type: Identifier, content: a', 'row: 7, type: Delimiter, content: a', 'row: 7, type: Delimiter, content: a', 'row: 1, type: Identifier, content: '123'']
['row: 9, type: Keyword, content: class', 'row: 9, type: Identifier, content: content: ', 'row: 19, type: Delimiter, content: a', 'row: 10, type: Identifier, content: a', 'row: 11, type: Delimiter, content: a', 'row: 13, type: Delimiter, content: a', 'row: 14, type: Delimiter, content: a', 'row: 15, type: Delimiter, content: a', 'row: 15, type: Delimiter, content: a', 'row: 15, typ
```

• 读入test grammer.txt, 转换为dict格式, 同时求出对应的终结符和非终结符。

```
Dict:
{'S': ['kF:', 'I=L'], 'F': ['I(P)', 'OI'], 'P': ['I', 'ε'], 'I': ['.Ι', ',Ι', 'i'], 'L': ['1'], 'O': ['o']}
终结符: ['ε', ':', '(', 'k', '1', 'o', 'i', ')', '=', '.', ',']
非终结符: ['P', 'F', 'O', 'L', 'S', 'I']
```

求First、Follow、Select集合、并判断此文法是否为二型文法。

```
First Set:
{'ɛ'; ['ɛ'], ':': [':'], '(': ['('], 'k': ['k'], 'l': ['l'], 'o': ['o'], 'i': ['i'], ')': [')'], '=': ['='], '.': ['.'], ',': [','], 'P': [
'.', 'i', 'ɛ', ','], 'F': ['.', 'i', 'o', ','], 'O': ['o'], 'L': ['l'], 'S': ['.', 'i', 'k', ','], 'I': ['.', 'i', ',']}
Follow Set:
{'P': [')'], 'F': [':'], 'O': ['.', 'i', ','], 'L': ['#'], 'S': ['#'], 'I': [')', ':', 'l']}
Select Set:
{'S': [['k'], [',', '.', 'i']], 'F': [[',', '.', 'i'], ['o']], 'P': [[',', '.', 'i'], [')']], 'I': [['.'], [','], ['i']], 'L': [['l']], 'O'
: [['o']]}
This grmmer is a LL1 syntax grammer, YES!
```

• 判断代码是否属于该文法。

把代码的token串,根据类型,转换为终结符串,然后每一行作为一个句子,输入程序讲行判断。

```
Output transformed token is: ['kii', 'ii', 'il', 'il', 'il', 'ki', 'kii', 'kiii', 'kii', 'kiii', 'kiii', 'kiol', 'ii', 'ii', 'ii', 'ii', 'li', 'kii', 'kiii', 'kii', 'kiii', 'kii', 'kiii', 'kiii', 'kiii', 'kiii', 'kii', 'kii',
```

#### 4 遇到的问题和解决方法

我在做这个实验的时候, 主要遇到了3个问题:

- 1. 如何把DFA和实际代码联系起来?
- 2. 如何把LL1对文法的判断和实际token串联系起来?
- 3. 递归求Follow集合超出界限,如何解决?

前2个问题主要是对编译理论认识不到位,最后一个问题是在实际写代码过程中的难点。

我主要把token的类型判断过程分为了三种类型。第一种,easy\_check()。如果这个单词本身存在于提前列出的关键字、运算符、分隔符字典中,就可以直接判断出单词类型。第二种,check\_Literals()。这种类型是通过遍历单词的每个字符,通过已经确定的DFA的状态和条件进行判断,最后输出Int、String、Float、Scientific、Imaginary五种类型中的一种。举个例子,比如单词为"0.12E-4",从开始状态遇到"0"时,会进入Int状态;遇到"."时,会进入Float状态;"1"、"2"又是数字,则保持Float状态;遇到"E"时,则会进入Scientific状态,此时因为我们提前假设代码是正确的,所以直接就可以确定该单词是Scientific状态了。第三种,check\_complex()。Identifier和一些复杂组合,比如"zoo(name):",这些情况是比较难判断的,适合遍历字符分析。比如,如果遇到Delimiter的情况,就把前面的划为Identifier。通过以上三个函数,就可以把实际代码转换成token串了。

在考虑文法和实际代码token串之间的关联时,主要的联系在于终结符。文法最终会被转换为终结符,实际代码token串也可以转换为终结符串。lex2parser.py就是把实际代码的token串转为相应的终结符串的。

生成First集合主要是用递归写的,然而生成Follow集合却不能用递归了,因为容易造成溢出。难点在于求Follow集合,如果使用递归,极大可能超出递归深度。我在写的时候,把暂未求出的Follow集合用相应的非终结符代替,之后再用以求出的follow集合进行替换,直到全部都求出为止。

最后,感谢老师提供给我们这样一次实践的机会,让我的代码能力和对编译原理的理解能力都得到了较大的提升!