

# 语法分析实验报告

141250019 崔浩



2016-10-25 南京大学软件学院

# 目录

1.	实验	目的	2
2.	内容标	既述	2
3.	思路之	方法	2
4.	语言是	定义	2
	4.1	保留字	2
	4.2	操作符	3
	4.3	分隔符	3
	4.4	标识符	4
	4.5	数值	4
5.	相关	FA 描述	4
	5.1	合并后的 NFA	4
	5.2	转换为 DFA	4
	5.3	优化 DFA	5
	5.4	DFA 模型	6
6.	重要数	数据结构	_
7.	核心算	算法描述	7
8.	困难	与解决方案	9
9.	测试	<b></b>	10
10.	总统	告	11

### 1. 实验目的

本实验的目的是自己编写一个词法分析程序,对自定义的程序语言进行词法分析,并输出分析完成后的 Token 序列。

## 2. 内容概述

本报告描述了编写词法分析程序的过程,包括语言词法的正则表达式定义,生成的 NFA,转化的 DFA 及 DFA 优化。此外,报告描述了程序的主要数据结构和核心算法,以及最终产品的输入输出示例。

### 3. 思路方法

- (1) 定义各个类别的正则表达式
- (2) 写出每个正则表达式对应的 NFA
- (3) 合并 NFA
- (4) 将合并的 NFA 转化为 DFA
- (5) 优化 DFA
- (6) 根据 DFA 生成词法分析程序

# 4. 语言定义

#### 4.1 保留字

类别	保留字	类别	保留字
KEYWORD_0	abstract	KEYWORD_1	assert
KEYWORD_2	boolean	KEYWORD_3	break
KEYWORD_4	byte	KEYWORD_5	case
KEYWORD_6	catch	KEYWORD_7	char
KEYWORD_8	class	KEYWORD_9	const
KEYWORD_10	continue	KEYWORD_11	default
KEYWORD_12	do	KEYWORD_13	double
KEYWORD_14	else	KEYWORD_15	enum
KEYWORD_16	extends	KEYWORD_17	final
KEYWORD_18	finally	KEYWORD_19	float
KEYWORD_20	for	KEYWORD_21	goto
KEYWORD_22	if	KEYWORD_23	implements

KEYWORD_24	import	KEYWORD_25	instanceof
KEYWORD_26	int	KEYWORD_27	interface
KEYWORD_28	long	KEYWORD_29	native
KEYWORD_30	new	KEYWORD_31	package
KEYWORD_32	private	KEYWORD_33	protected
KEYWORD_34	public	KEYWORD_35	return
KEYWORD_36	strictfp	KEYWORD_37	short
KEYWORD_38	static	KEYWORD_39	super
KEYWORD_40	switch	KEYWORD_41	synchronized
KEYWORD_42	this	KEYWORD_43	throw
KEYWORD_44	throws	KEYWORD_45	transient
KEYWORD_46	try	KEYWORD_47	void
KEYWORD_48	volatile	KEYWORD_49	while

# 4.2 操作符

类别	操作符	类别	操作符
OPERATOR_0	=	OPERATOR_1	+
OPERATOR_2	-	OPERATOR_3	*
OPERATOR_4	/	OPERATOR_5	%
OPERATOR_6	>	OPERATOR_7	<
OPERATOR_8	&	OPERATOR_9	
OPERATOR_10	!	OPERATOR_11	?
OPERATOR_12	:	OPERATOR_13	+=
OPERATOR_14	-=	OPERATOR_15	*=
OPERATOR_16	/=	OPERATOR_17	!=
OPERATOR_18	>=	OPERATOR_19	<=
OPERATOR_20	<<	OPERATOR_21	>>
OPERATOR_22	==	OPERATOR_23	&&
OPERATOR_24			

# 4.3 分隔符

类别	分隔符	类别	分隔符
SEPARATOR_0	;	SEPARATOR_1	{
SEPARATOR_2	}	SEPARATOR_3	[
SEPARATOR_4	]	SEPARATOR_5	(
SEPARATOR_6	)	SEPARATOR_7	,

#### 4.4 标识符

<digit> -> 0|1|2|3|4|5|6|7|8|9

<letter>->a |b |c |d |e |f |g |h |i |j |k || |m |n |o | p |q |r |s |t |u |v |w | x |y |z

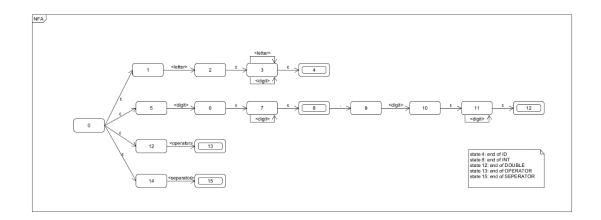
类别 正则表达式	
ID	<letter> (<letter>   <digit> ) *</digit></letter></letter>

#### 4.5 数值

类别	正则表达式		
INT	<digit><digit>*</digit></digit>		
DOUBLE	<digit><digit>*. <digit><digit>*</digit></digit></digit></digit>		

# 5. 相关 FA 描述

#### 5.1 合并后的 NFA

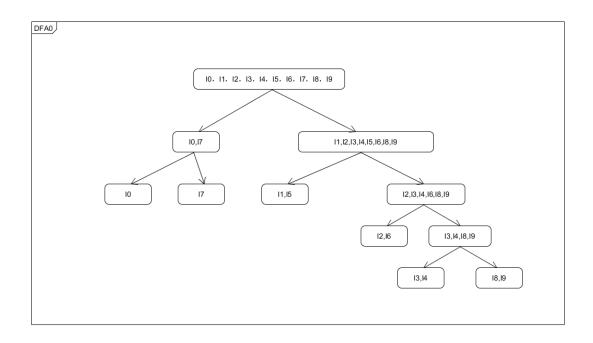


#### 5.2 转换为 DFA

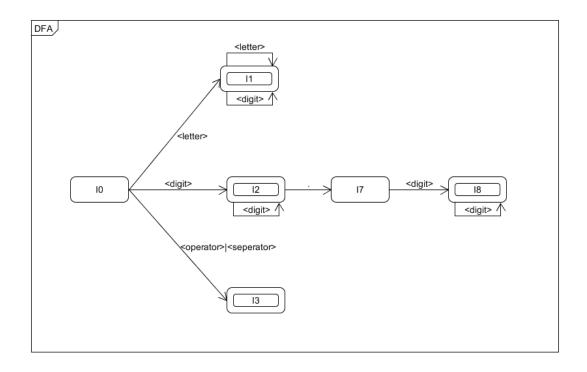
li	<letter></letter>	<digit></digit>	<operator></operator>	<separator></separator>	
10={0,1,5,12,14}	ε-c({2})=I1	ε-c({6})=I2	ε-c({13})=I3	ε-c({15})=I4	Ø
I1={2,3,4}	ε-c({3})=I5	ε-c({3})=I5	Ø	Ø	Ø
12={6,7,8}	Ø	ε-c({7})=16	Ø	Ø	ε-c({9})=17
I3={13}	Ø	Ø	Ø	Ø	Ø
I4={15}	Ø	Ø	Ø	Ø	Ø
15={3,4}	ε-c({3})=I5	ε-c({3})=I5	Ø	Ø	Ø

16={7,8}	Ø	ε-c({7})=I6	Ø	Ø	ε-c({9})=I7
17={9}	Ø	ε-c({10})=I8	Ø	Ø	Ø
I8={10,11,12}	Ø	ε-c({11})=I9	Ø	Ø	Ø
I9={11,12}	Ø	ε-c({11})=I9	Ø	Ø	Ø

# 5.3 优化 DFA



#### 5.4 DFA 模型



### 6. 重要数据结构

```
用 Catalog 枚举表示大类。
public enum Catalog {
    KEYWORD, ID, INT, DOUBLE, OPERATOR, SEPARATOR
}
用 Token 类描述生成的 Token, 并标注所属大类的具体类别。
public class Token {
    private Catalog catalog;
    private String lexeme;
    private int index;
    public Token(Catalog catalog, String lexeme, int index) {
        this.catalog = catalog;
        this.lexeme = lexeme;
        this.index = index;
    public Catalog getCatalog() {
        return catalog;
    }
```

```
public void setCatalog(Catalog catalog) {
    this.catalog = catalog;
}
public String getLexeme() {
    return lexeme;
}
public void setLexeme(String lexeme) {
    this.lexeme = lexeme;
}
}
State 枚举类对应 DFA 中的状态。
public enum State {
    STATE_0,STATE_1,STATE_2,STATE_3,STATE_4,STATE_5
}
```

### 7. 核心算法描述

Analyzer 类是本程序的核心算法,其中的 lexicalAnalyze()方法是核心方法。程序每读入一个字符时会判断状态机当前所处的状态,根据不同的状态做状态转换、异常识别或输出成立的 Token。

```
public void lexicalAnalyze() {
   String line = "";
   while ((line = ioHelper.nextLine()) != null) {
       int index = 0;
       String tempWord = "";
       State state = State.STATE_0;
       while (index < line.length()) {</pre>
           char current = line.charAt(index);
           switch (state){
              case STATE_0:
                  if (Constant.isDigit(current)) {
                      state = State.STATE_2;
                      tempWord += current;
                  } else if (Constant.isLetter(current)) {
                      state = State.STATE_1;
                      tempWord += current;
                  } else if (Constant.isOperator(current+"")>=0) {
                      state = State.STATE_3;
                      tempWord += current;
                  } else if (Constant.isSeparator(current)>=0) {
                      state = State.STATE_3;
                      tempWord += current;
```

```
}
                  break;
              case STATE_1:
                  if (Constant.isDigit(current)) {
                      tempWord += current;
                  } else if (Constant.isLetter(current)) {
                      tempWord += current;
                  } else {
                      index--;
                      state = State.STATE_0;
                      if (Constant.isKeyword(tempWord)>=0) {
                          addToken(tempWord, Catalog.KEYWORD,
Constant.isKeyword(tempWord));
                      } else {
                          addToken(tempWord, Catalog.ID, -1);
                      tempWord = "";
                  }
                  break;
              case STATE_2:
                  if (Constant.isDigit(current)) {
                      tempWord += current;
                  } else if (current=='.') {
                      tempWord += current;
                      state = State.STATE_4;
                  } else {
                      index--;
                      state = State.STATE_0;
                      addToken(tempWord, Catalog.INT, -1);
                      tempWord = "";
                  }
                  break;
              case STATE_3:
                  char su = tempWord.charAt(0);
                  if (((su=='+'||su=='-
'||su=='*'||su=='/'||su=='<'||su=='>'||su=='!'||su=='=') && current=='=')
                          || ((su=='|' && current=='|')||(su=='&' &&
current=='&')||(su=='<' && current=='<')||(su=='>' && current=='>'))) {
                      addToken(tempWord+current, Catalog. OPERATOR,
Constant.isOperator(tempWord+current));
                  }else {
                      index--;
                      if (Constant.isOperator(tempWord)>=0) {
                          addToken(tempWord, Catalog. OPERATOR,
```

```
Constant.isOperator(tempWord));
                      } else {
                         addToken(tempWord, Catalog.SEPARATOR,
Constant.isSeparator(tempWord.charAt(∅)));
                  }
                  state = State.STATE_0;
                  tempWord = "";
                  break;
              case STATE_4:
                  if (Constant.isDigit(current)) {
                      state = State.STATE_5;
                      tempWord += current;
                  } else {
                      System.out.println("error: state 4");
                  break;
              case STATE_5:
                  if (Constant.isDigit(current)) {
                      tempWord += current;
                  } else {
                      index --;
                      state = State.STATE_0;
                      addToken(tempWord, Catalog.DOUBLE,-1);
                      tempWord="";
                  }
                  break;
           }
           index++;
       //这里的内容在后面说明
}
```

### 8. 困难与解决方案

#### (1) 回退处理

在当前状态无法继续, 并且输入的字符并没有进入异常处理时, 程序会将当前指针回退一个字符, 代表当前状态终止, 清空缓存的字符, 并置状态为初始状态。

```
index--;
state = State.STATE_0;
//根据不同的状态选择输出不同的 Token
tempWord = "";
```

#### (2) 末尾处理

在读取一行结束时,因为没有触发下一次的回退处理,可能会导致到一行的最后一个字符结束没有处理当前 Token 的问题,因此在每行循环的末尾都要判断一下状态,如果是终止状态则要处理当前缓存的字符。

```
switch (state) {
   case STATE_1:
       if (Constant.isKeyword(tempWord)>=0) {
           addToken(tempWord, Catalog.KEYWORD, Constant.isKeyword(tempWord));
       } else {
           addToken(tempWord, Catalog.ID, -1);
       }
       break;
   case STATE_2:
       addToken(tempWord, Catalog.INT, -1);
       break;
   case STATE_3:
       if (tempWord.length()>0) {
           if (Constant.isOperator(tempWord)>=0) {
               addToken(tempWord, Catalog.OPERATOR, Constant.isOperator(tempWord));
           } else {
               addToken(tempWord, Catalog. SEPARATOR,
Constant.isSeparator(tempWord.charAt(0)));
           }
       }
       break;
   case STATE_5:
       addToken(tempWord, Catalog.DOUBLE,-1);
       break;
}
```

### 9. 测试用例

```
输入程序(在/source_code/testFile 文件夹下):
public class Main() {
    public static void main (String[] args) {
        int a = 10;
        a += 10;
        double b = 123.45;
        if (a == 20) {
            a >> 2;
        }
        System.out.println(10 * 123.45 + 12 - a * b);
    }
```

```
}
```

#### 输出截图:

```
(KEYWORD_34, public)
(KEYWORD_8, class)
(ID, Main)
(SEPARATOR_5, ()
(SEPARATOR 6, ))
(SEPARATOR_1, {)
(KEYWORD_34, public)
(KEYWORD_38, static)
(KEYWORD_47, void)
(ID, main)
(SEPARATOR_5, ()
(ID, String)
(SEPARATOR_3, [)
(SEPARATOR_4, ])
(ID, args)
(SEPARATOR_6,))
(SEPARATOR_1, {)
(KEYWORD_26, int)
(ID, a)
(OPERATOR_O, =)
(INT, 10)
(SEPARATOR_O,;)
(ID, a)
(OPERATOR_13, +=)
(INT, 10)
(SEPARATOR_O,;)
(KEYWORD_13, double)
(ID, b)
(OPERATOR_0, =)
(DOUBLE, 123. 45)
(SEPARATOR_O, ;)
(KEYWORD_22, if)
(SEPARATOR_5, ()
(ID, a)
(\mathtt{OPERATOR}\_\mathtt{22}, \Longrightarrow)
(INT, 20)
(SEPARATOR_6,))
(SEPARATOR_1, {)
(ID, a)
(OPERATOR_21, >>)
```

# 10. 总结

通过这次实验,我对词法分析的过程有了更深入的认识,通过自己看书和查阅资料,我锻炼了自己分析问题和解决问题的能力,为今后语法分析打下基础。