

# 编译原理实验

基于表达式的计算器 ExprEval

15331260 邱兆丰

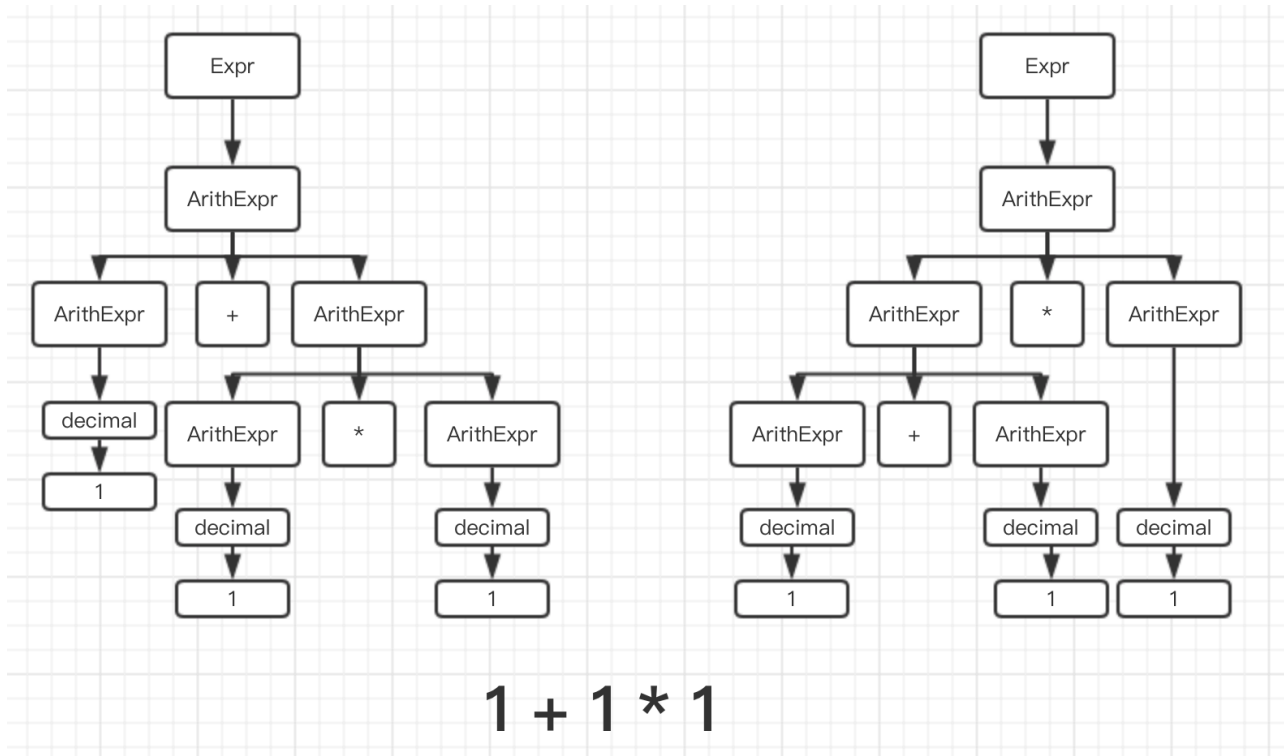
## 编译原理实验

### 实验内容

- 1 讨论语法定义的二义性
- 2 设计并实现词法分析程序
  - 2.1 Token分析及单词分类
  - 2.3 状态转换图
    - 2.3.1 无符号数字的状态转换图
    - 2.3.2 关系运算符的状态转换图
    - 2.3.3 关键字状态转换图
- 3 构造算符优先关系表
  - 3.1 建表根据
  - 3.2 算符优先关系表
- 4 设计并实现语法分析和语义处理程序
  - 4.1 词法分析器与语法分析器之间的交互
  - 4.2 Operator Precedence Parser 工作原理图
  - 4.3 Parsing 算法参考
  - 4.4 UML图
- 5 实验结果

## 实验内容

### 1 讨论语法定义的二义性



答：如图所示，显然这个语法存在二义性，因为对于  $1+1*1$  可以构造出两棵 parsing tree。ExprEval 可以使用 OOP 运算符优先文法处理表达式。

## 2 设计并实现词法分析程序

### 2.1 Token 分析及单词分类

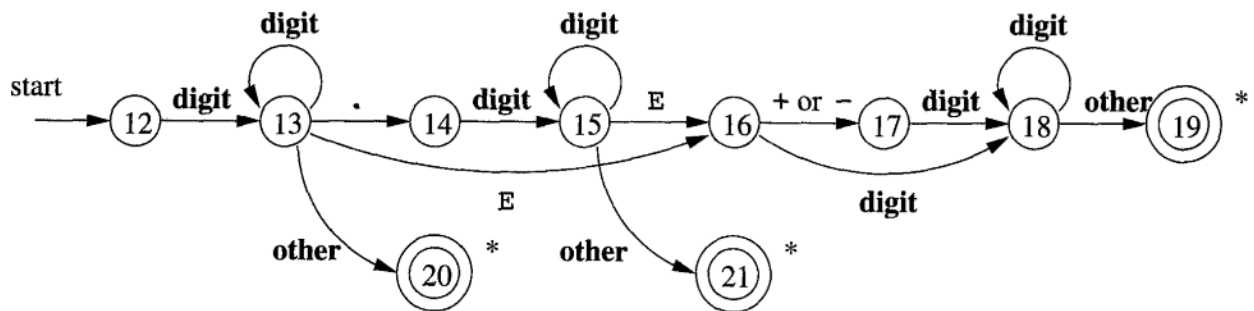
本程序的用到的 **Token** 有：

1. 数值类型的常量  
 $\text{Number} := [0-9] + ([0-9] + )^* (e(+|-)?[0-9] + )^?$
2. 布尔类型的常量  
 $\text{Bool} := \text{true} | \text{false}$
3. 运算符  
 $\text{Sign} := [+ - * / ^ () ! \& | ? : > = <]$
4. 预定义运算符  
 $\text{Func} := \text{max} | \text{min} | \text{sin} | \text{cos}$
5. 标点符号  
 $\text{Sign} := [, ]$

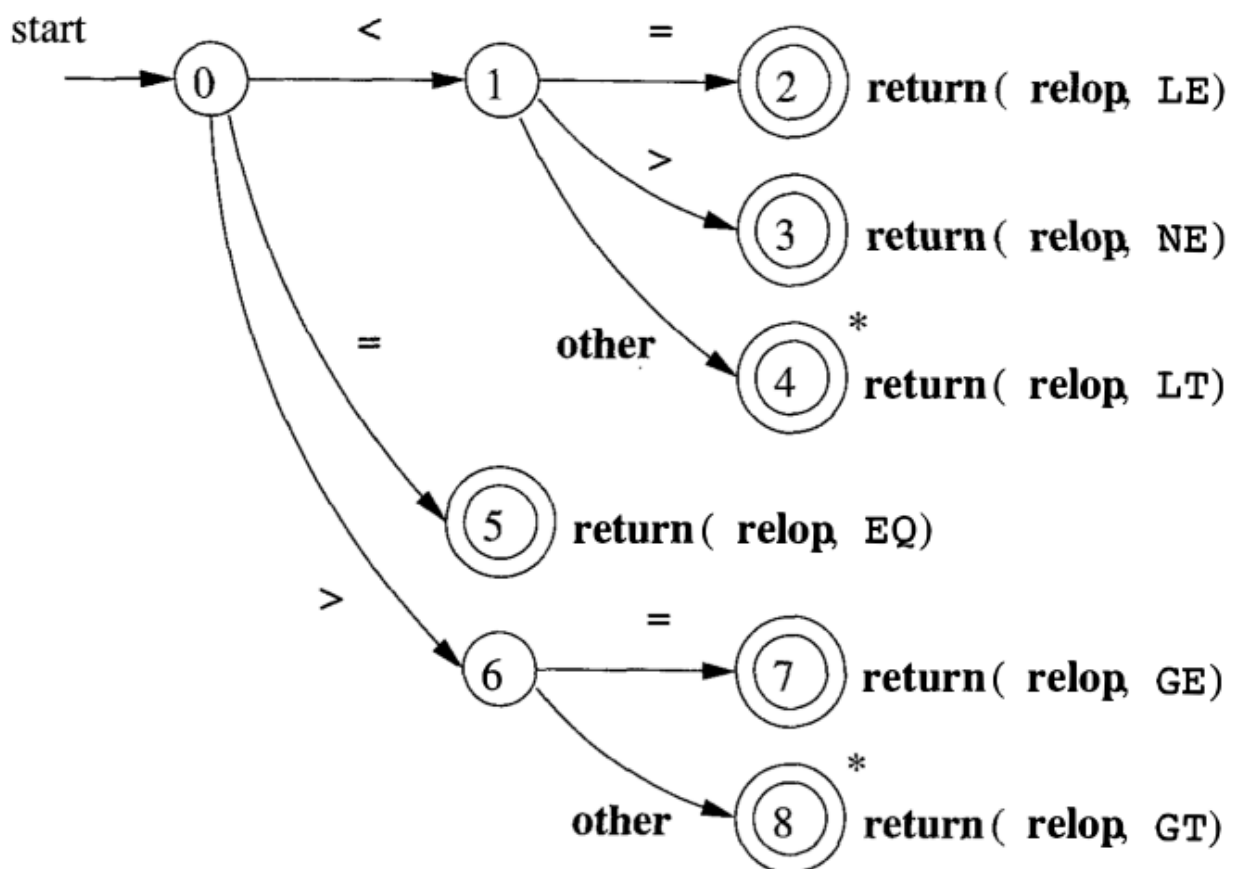
其中,除了**运算符**和**预定义运算符**属于同一类外,其余符号各自为类,对于预定义函数名和布尔常量的识别问题,只需要按照本文2.2的状态转换图3,逐个判断其字符即可,而为了处理科学记数法表示的数值常量以及处理字符串的边界等,依然需要按照状态转换图去编程。

## 2.3 状态转换图

### 2.3.1 无符号数字的状态转换图

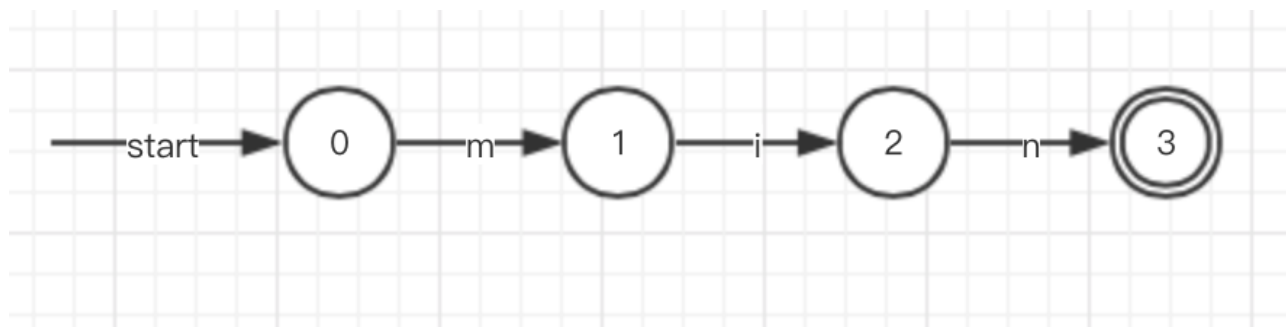


### 2.3.2 关系运算符的状态转换图



### 2.3.3 关键字状态转换图

其余关键字直接进行字符匹配，其状态转换图形式类比下图 `min` 的状态转换图。



其他直接进行字母归类

## 3 构造算符优先关系表

### 3.1 建表根据

在 `EXPREVAL` 支持的表达式中，各运算符的优先级与结合性质定义如下（其中未说明的结合性质默认为左结合）：

级别	描述	算符	结合性质
1	括号	( )	
2	预定义函数	<code>sin cos max min</code>	
3	取负运算（一元运算符）	-	右结合
4	求幂运算	^	右结合
5	乘除运算	* /	
6	加减运算	+ -	
7	关系运算	= <> < <= > >=	
8	非运算	!	右结合
9	与运算	&	
10	或运算		
11	选择运算（三元运算符）	? :	右结合

### 3.2 算符优先关系表

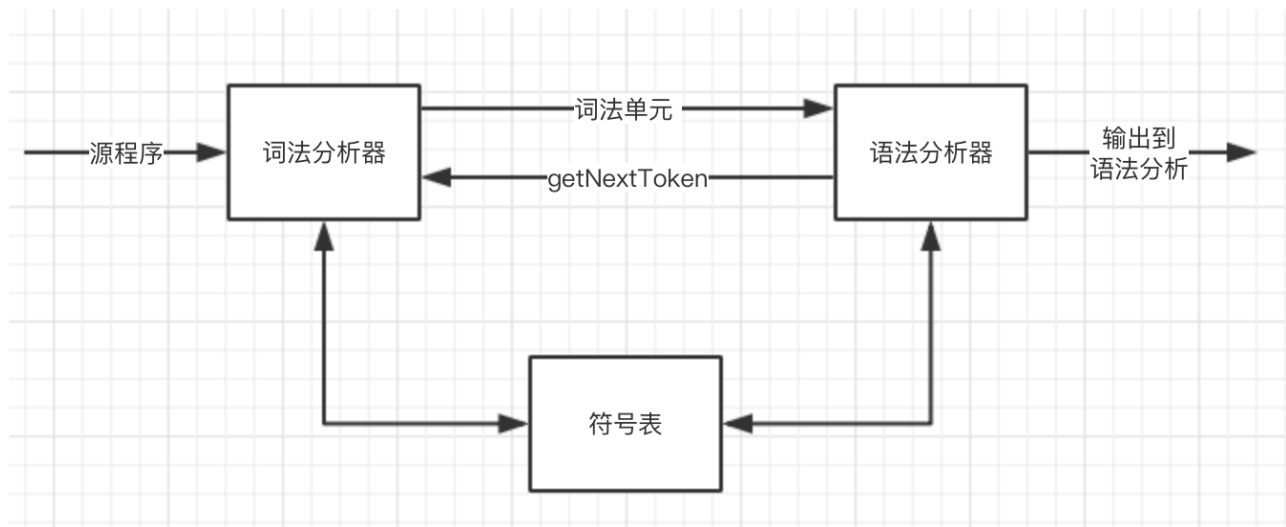
	num	bool	+-	*/	-	^	func	(	,	)	Re	!	&		?	:	\$
num	E1	E1	>	>	>	>	>	E1	>	>	>	E5	>	>	>	>	>
bool	E1	E1	E5	E5	E5	E5	E1	E1	E5	>	E5	E1	>	>	>	>	>
+-	<	E5	>	<	<	<	<	<	>	>	>	E5	E5	E5	E5	>	>
*/	<	E5	>	>	<	<	<	<	>	>	>	E5	E5	E5	E5	>	>
-	<	E5	>	>	<	>	<	<	>	>	>	E5	E5	E5	E5	>	>
^	<	E5	>	>	<	<	<	<	>	>	>	E5	E5	E5	E5	>	>
func	E3	E3	E3	E3	E3	E3	E3	<	E3	>	E3	E3	E3	E3	E3	>	E3
(	<	<	<	<	<	<	<	<	<	<	<	<	<	<	<	<	E2
,	<	E5	<	<	<	<	<	<	<	<	E5	E5	E5	E5	<	<	E2
)	E1	E1	>	>	>	>	E1	E1	>	>	>	E1	>	>	>	>	>
Re	<	E5	<	<	<	<	<	<	E5	>	>	>	>	>	>	>	>
!	<	<	E5	E5	E5	E5	E5	<	E5	>	<	<	>	>	>	>	>
&	<	<	E5	E5	E5	E5	E5	<	E5	>	<	<	>	>	>	>	>
	<	<	E5	E5	E5	E5	E5	<	E5	>	<	<	<	>	>	>	>
?	<	E7	<	<	<	<	<	<	E7	E6	<	E7	E7	E7	<	<	E7
:	<	E7	<	<	<	<	<	<	>	>	<	E7	E7	E7	>	>	>
\$	<	<	<	<	<	<	<	<	E3	E3	<	<	<	<	<	E7	
E1	MissingOperatorError																
E2	MissingRightParenthesisException																
E3	MissingLeftParenthesisException																
E4	FunctionCallException																
E5	TypeMismatchedException																
E6	MissingOperandError																
E7	TrinaryOperationError																

### 表格注释:

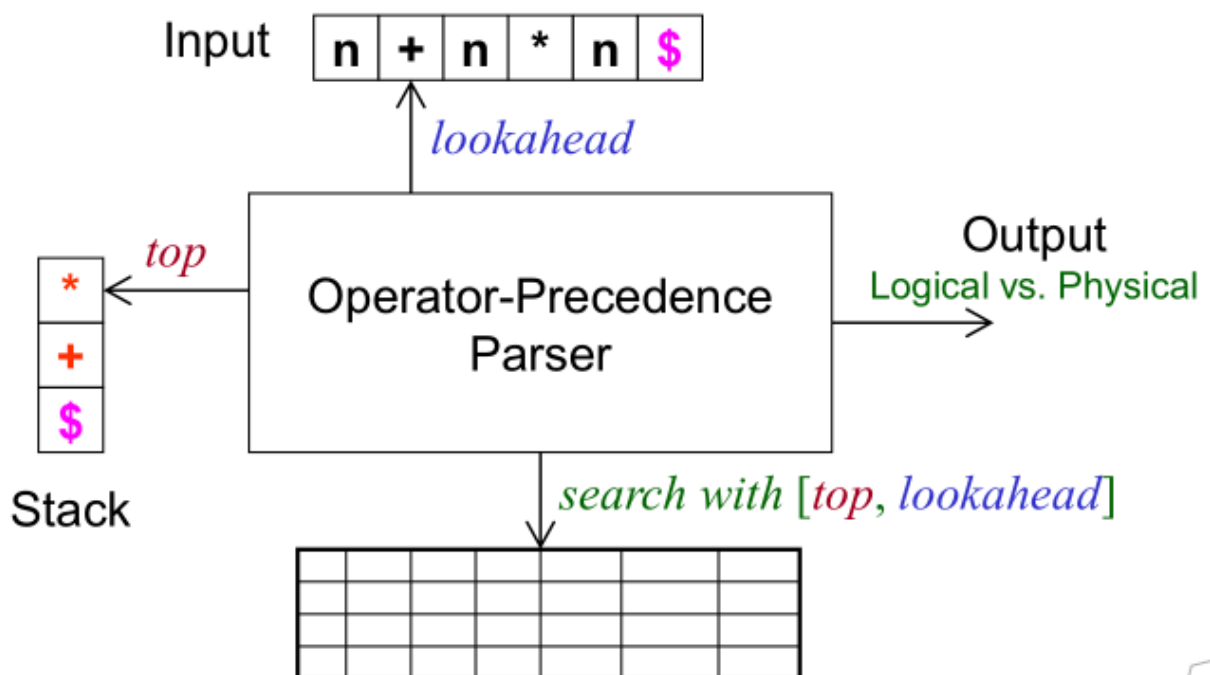
1. 右结合意味着该运算符遇到自身的时候是做shift操作。左结合则是reduce操作
2. ( 的优先级最低, 而 ) 的优先级最高
3. , 也是一个Token, 所以必须具有优先级。其优先级等同于 (
4. Re代表6个关系运算合集
5. 对于减号和负号, 在scanner阶段获取token就进行判断, 记录下前一个获取到token的类型, 若前一个token为 decimal 或 ), 则判定 - 为减号, 否则判定为负号。

## 4 设计并实现语法分析和语义处理程序

### 4.1 词法分析器与语法分析器之间的交互



### 4.2 Operator Precedence Parser 工作原理图



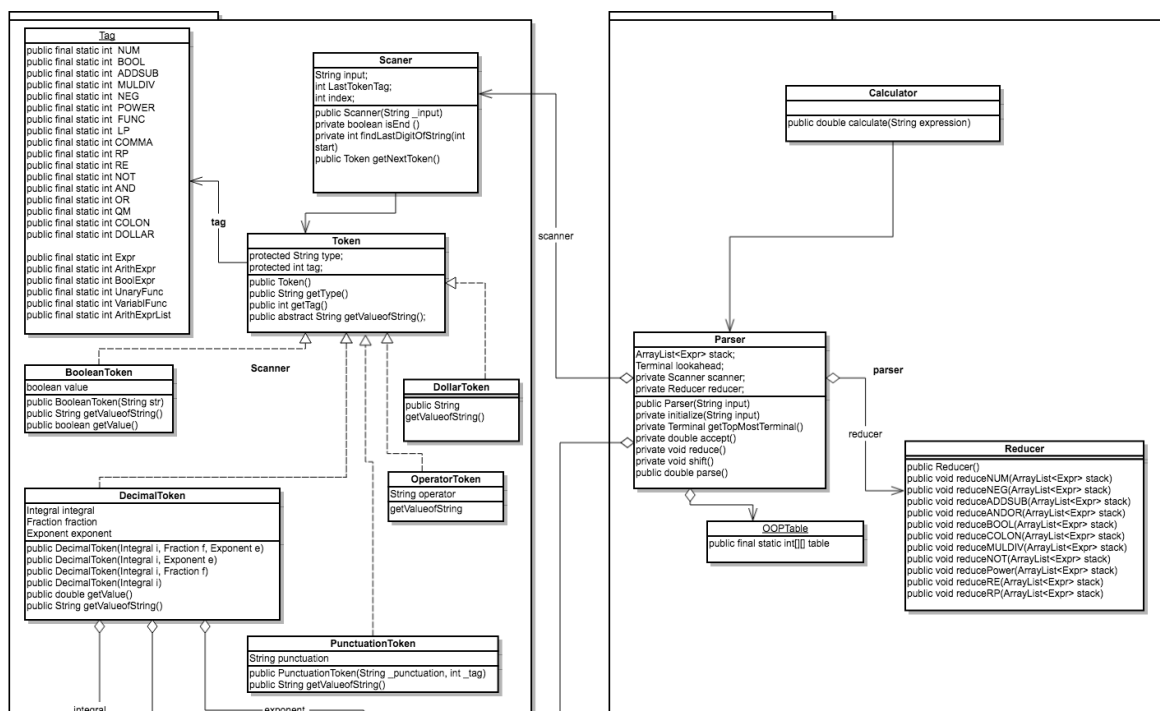
### 4.3 Parsing 算法参考

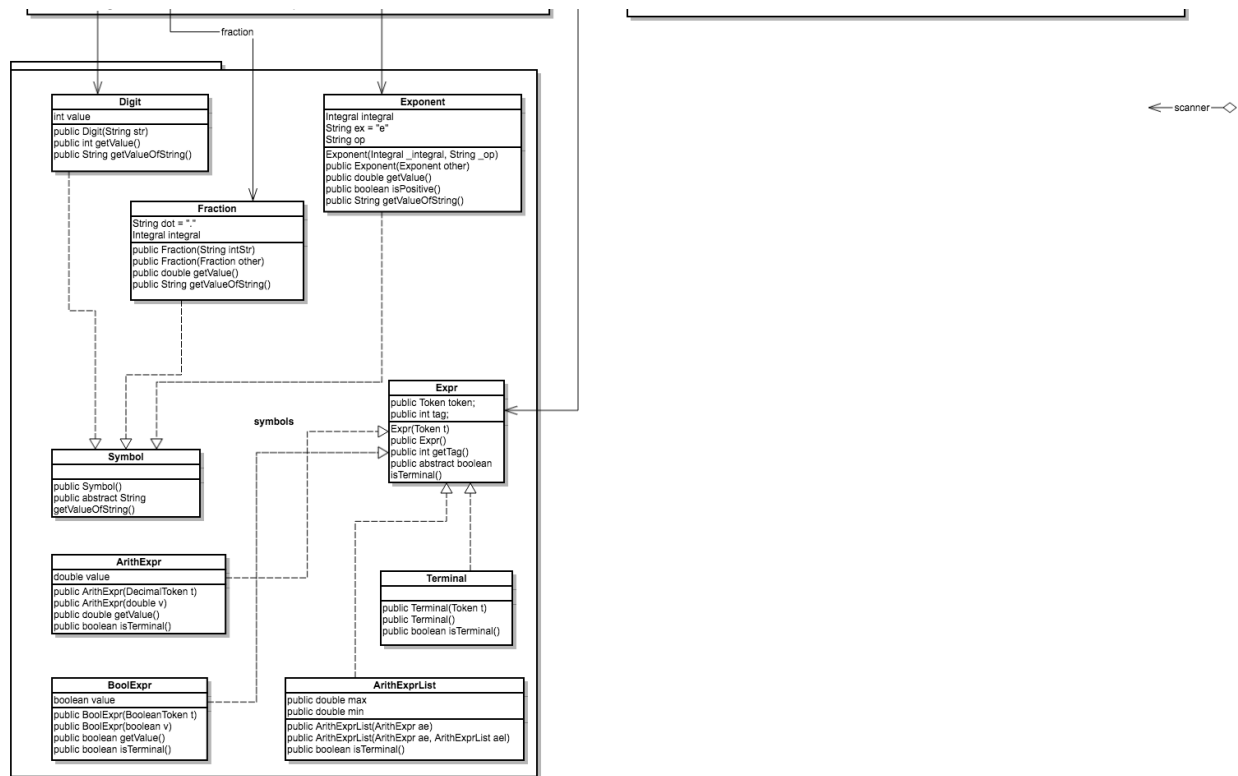
```

initialize();
for (;;) {
    if (top == $ && lookahead == $) accept();
    topOp = stack.topMostTerminal();
    if (topOp < lookahead || topOp == lookahead) { // shift
        stack.push(lookahead);
        lookahead = scanner.getNextToken();
    } else if (topOp > lookahead) { // reduce
        do {
            topOp = stack.pop();
        } while (stack.topMostTerminal() > || == topOp);
    } else error();
}

```

## 4.4 UML图





备注：大图请查看同文件夹的UML.png

## 5 实验结果

simple测试：

```

-----
Statistics Report (8 test cases):

Passed case(s): 8 (100.0%)
Warning case(s): 0 (0.0%)
Failed case(s): 0 (0.0%)
  
```

standard测试



---

## Statistics Report (16 test cases):

Passed case(s): 16 (100.0%)

Warning case(s): 0 (0.0%)

Failed case(s): 0 (0.0%)

---