编译原理实验

基于表达式的计算器 ExprEval

设计文档

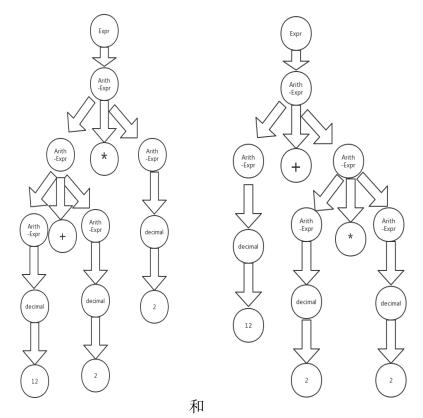
目 录

1	讨论语法的二义性	1
2	设计并实现词法分析程序	1
3	构建算符优先关系表	4
4	设计并实现语法分析和语义处理程序	4
5	测试样例	4

1. 讨论语法的二义性

BNF 语法存在二义性。举例:

```
ArithExpr \rightarrow \mathbf{decimal} \mid (ArithExpr) \mid
\mid ArithExpr + ArithExpr \mid ArithExpr - ArithExpr
\mid ArithExpr * ArithExpr \mid ArithExpr \mid ArithExpr \mid
\mid ArithExpr ^ ArithExpr
\mid -ArithExpr
\mid BoolExpr ? ArithExpr : ArithExpr
\mid UnaryFunc \mid VariablFunc
```



此程序消除二义性的方法,是通过建立算符优先关系表,确定优先关系来消除二 义性。

2. 设计并实现词法分析程序

1. 定义 token

可以解析为

实现词法分析程序,首先要列出所有的 token:

操作符类 token: + - * / = <= >= < > <> & | ?:! ^

符号类 token: (),

函数名类 token(大小写不限): cos sin max min

布尔常量 token(大小写不限): true false

数字 token:

digit
$$\rightarrow$$
 $0 \mid 1 \mid 2 \mid 3 \mid 4 \mid 5 \mid 6 \mid 7 \mid 8 \mid 9$ integral \rightarrow digit +fraction \rightarrow . integralexponent \rightarrow (E | e) (+ | - | ε) integraldecimal \rightarrow integral (fraction | ε) (exponent | ε)

终结 token: \$

首先定义 token 类, 在网上参考资料的启发下, 我为每种类型的 token 定下了一个 int 类型的标签:

Token 类只需记录此 token 的标签即可。

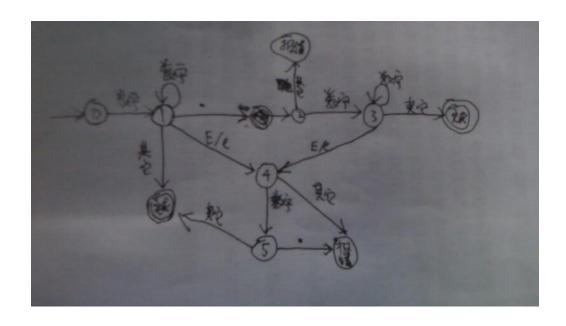
当扫描到不同 token 构建 token 类时,这个类就会带上这个标签。因为 num 和 true, false 是会额外带有一个值的,但 true, false 可用标签本色标记自己的值,所以额外写一个 num 类继承 token 类,新增一个参数 public double value,用于记录 num 类的值。

2.编写 scanner

而 scanner 也很好写, 因为大多数 token 只有一个字符, 所以直接扫描到构造 token 类然后返回便可。

特殊情况有

- 1. <= , <> 这种类型的,需在匹配到第一个字符之后 < 扫描下一个字符,若下一个字符为对应的下一个字符,则返回对应的<=或者<>,否则则返回<。
- 2. 函数类型和布尔常量,构建一个哈希表,储存字符串对应的标签,由于这种整个 token 都是以字母构成的,所以一直扫描,直到扫描到非字母字符,再把扫描到的字符串在哈希表中寻找,若返回空则报错,否则返回对应 token。注意,字符串是不分大小写的,所以在 readch 函数中,需要把大写字母全部转化为小写。
- 3. 数字常量, 当扫描到数字时, 按下面的自动机运行:



3. 构建算符优先关系表

要构建优先关系表,首先我是想到用一个矩阵来做的,但是怎么实现这个矩阵一开始我毫无头绪。在同学的提示下,我决定为每种优先级类型的终结符设置一个编号 0-16,对应矩阵的行和列。

```
public final static int
     num = 0,
     bool = 1,
     addminus=2,
     muldiv=3,
     neg=4,
     power=5,
     func=6,
     1p=7,
     comma=8,
     rp=9,
     relation=10,
     not=11,
     and=12,
     or=13,
     qm=14,
     colon=15,
     dollar=16;
```

在课件中,我学会了 shift () 方法来处理运算符优先级,那么只需对需要跳过的优先级进行标记即可。但是有些终结符是不能相邻的,这种终结符将会被标记为对应的报错。还有需要标记分析结束的 accept ()。

```
public final static int[][] table= new int[][]
   {-1,-1, 1, 1, 1, 1, 1,-1, 1, 1, 1,-5, 1, 1, 1, 1, 1},
   0,-5, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 1,-5,-5,-5, 1, 1
   { 0,-5, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 1,-5,-5,-5,-5, 1, 1},
    0,-5, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 1, 1, 1,-5,-5,-5,-5, 1, 1
   { 0,-5, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 1,-5,-5,-5,-5, 1, 1},
   {-3,-3,-3,-3,-3,-3,-3, 0,-3, 1,-3,-3,-3,-3,-3, 1,-3},
    { 0,-5, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0,-5,-5,-5,-5, 0, 0,-2},
   {-1,-1, 1, 1, 1, 1,-1,-1, 1, 1, 1,-1, 1, 1, 1, 1, 1},
    0,-5, 0, 0, 0, 0, 0, 0,-5, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1,
   { 0, 0,-5,-5,-5,-5,-5, 0,-5, 1, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 1},
   { 0, 0,-5,-5,-5,-5,-5, 0,-5, 1, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 1},
    0, 0, -5, -5, -5, -5, -5, 0, -5, 1, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 1
   { 0,-7, 0, 0, 0, 0, 0, 0,-7,-6, 0,-7,-7,-7, 0, 0,-7},
   { 0,-7, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1, 1, 0,-7,-7,-7, 1, 1, 1},
   \{0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, -3, -3, 0, 0, 0, 0, 0, -7, 2\}
* -3 for MissingLeftParenthesisException
```

4. 设计并实现语法分析和语义处理程序

按照第四第五章的内容,利用堆栈构建语法分析程序。

构建 terminal 类,在其中标记表达式的类型,若已经到达终结符,则标记终结符的类型。 其中类型类为:

```
public class Type {
            Expr=300,
            ArithExpr=301,
            BoolExpr=302,
            UnaryFunc=303,
            VariablFunc=304,
            ArithExprList=305;
            num = 0,
bool = 1,
            addminus=2,
            muldiv=3,
            neg=4,
            power=5,
            func=6,
            1p=7,
            comma=8,
            rp=9,
            relation=10,
            not=11,
and=12,
            or=13,
            qm=14,
             colon=15,
             dollar=16;
```

具体操作如下,

重复下列操作。

按照顺序扫描 token,然后构建 terminal,然后利用优先表对比此 terminal 与栈顶 terminal,若是报错则报错,若不是 shift 则入栈,若是 shift()入栈,若是 reduce()则调用 reduce()函数对表达式进行匹配和计算,并缩减栈,使多个 terminal 合并为一个。

直到栈顶为\$,调用 accept()结束编译,返回之前记录的最后一个 terminal 的值。 Reduce 方法封装在 terminalReduce 类里,代码就不贴了。

5. 测试样例

个人加的几个测试样例:

```
<id>M001</id>
    <description>Very much minus sign.</description>
    <input>9 - -----3</input>
    <output>6</output>
</test-case>
<test-case>
    \langle id \rangle M002 \langle /id \rangle
    <description>Complicated judge.</description>
    <input>true?((2*3=6)?(42-2=42?1:0):(54/6=8?2:3)):33</input>
    <output>0</output>
</test-case>
    <id>ME001</id>
    <description>Wrong function error</description>
    <input>1+ aaa(1,1)</input>
    <exception>IllegalIdentifierException
</test-case>
    <id>ME002</id>
    <description>Scientific Notation Error.</description>
    <input>4 + 10.E+1.5 + 1</input>
    <exception>IllegalDecimalException
</test-case>
    <id>ME003</id>
    <description>Null INPUT.</description>
    <input><![CDATA[]]></input>
    <exception>EmptyExpressionException
</test-case>
</test-case-definitions>
```

1多个减号,2复杂判断式,3不合法函数名,4指数部分有小数,5空输入

```
Statistics Report (5 test cases):

Passed case(s): 5 (100.0%)

Warning case(s): 0 (0.0%)

Failed case(s): 0 (0.0%)
```

标准和简单测试样例:

```
tatistics Report (16 test cases):

Passed case(s): 16 (100.0%)

Warning case(s): 0 (0.0%)

Failed case(s): 0 (0.0%)
```

```
Input: 4 / (12 - 3 * 4) + 1
Expected output: DividedByZeroException
Passed !

Statistics Report (8 test cases):

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

if接任意键继续. . .

微软拼音 坐 .
```