编译 Project 报告

段字 14307130262 汤佳欣 14307130359

1. 工具选择

1.1 ANTLR (Another Tool for Language Recognition)

一种自动化工具,可以通过定义的语言规则,为用户生成相应的词法和语法分析器。

词法分析器(Lexer)是分析字符流将它们处理成离散的字符组并标注类型,包括关键字、标识符、操作符等供语法分析器使用。语法分析器(Parser)只需要关注单词的类型,将词法分析器的结果组织起来,转化成为目标语言语法定义所允许的序列。

ANTLR 将上述两者结合起来,允许用户定义识别字符流的词法规则和用于解释 Token 的语法规则(遵循 ANTLR 的元语言语法),根据用户提供的语法文件自动生成相应的词法/语法分析器,并建立了一个语法分析树的数据结构。ANTLR 采用的语法分析方法是 LL(K)。

因本 project 选用该工具,具体使用见本报告第二部分。

1.2 Lex/Yacc

Lex 是一个词法分析自动化工具,1ex 文件是一个包含一系列词法规则的文本文件,按照这些规则自动生成 C 函数 yy1ex(),这个函数把字符串作为输入,按照定义好的规则分析字符串中的字符,找到符合规则的字符序列后,执行在规则中定义好的动作。

Yacc 是适合上下文无关文法,采用 LALR(1)方法的语法分析工具,对于移进-归约冲突,Yacc 的设计是,用移进来解决冲突,除非有操作符优先级声明(使用%left 和%right 指定)的指令。

1.3Flex/Bison

Flex 是有 Vern Paxon 实现的 Lex, Bison 则是 GNU 版本的 YACC。

1.4 Jlex/CUP

Jlex 是用 Java 重写的 Lex, 用来自动产生 Java 源代码的词法分析程序, CUP 则自动生成与之对应的 Java 源代码的语法分析器。

1.5 JavaCC

JavaCC 是一个用 Java 写的 Java 词法、语法分析器的生成器。Javacc 采用的是 LL 语法分析方法,没有回溯功能,因此程序员需要解决冲突问题:通过经典的修改文法的方法解决左递归问题,当碰到冲突时,修改语法使之成为 LL(1)语法或在 Options 块中添加 LOOKAHEAD=k

来使 javacc 可以分析 LL(K)语法。

注:

• LL 语法分析器 LL(k)

递归下降分析,从起始符号开始,比较输入中的终结符和文法规则,判断符合哪个产生式规则, k表示允许一次查看的终结符的数量。递归下降分析需要解决左递归、公因子等问题。

• LR 语法分析器 LR(k)

从左至右分析、最右推导、超前查看 k 个单词,分析器有一个栈和一个输入,输入中的前 k 个单词为超前查看的单词。根据栈的内容和超前查看的单词,分析器执行移进和归约两种动作:移进是将第一个输入的单词压入栈顶;归约是从栈顶依次弹出产生式右侧的单词,然后将左侧的非终结符压入栈。

LALR: LR 分析表有很多状态,非常大。通过合并除超前查看符号集外都相同的两个状态,可得到一个较小的表,由此得到的分析器即 LALR 分析器。

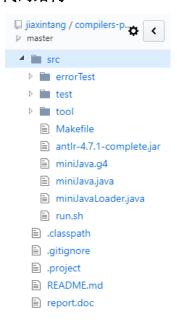
• 选用 ANTLR 的原因:

由于 LR 语法分析器是在得到了更多的输入的前提下做出判断的,所以一般来说,LR 分析器都要比 LL(K)分析器的解析能力更强。但相反地,由于需要更多的输入,导致了语法分析器确定性的解析策略,因此对于一些写法很不好的代码,会解析失败。

ANTLR4 通过透明的将左递归替换为一个判定循环而允许在 LL 语法描述中使用左递归。虽然它能够只能处理直接的左递归,不能处理间接的左递归,但间接的左递归在一般的语法描述中很少见。

2. 具体实现

2.1 代码结构



src/:项目代码

src/tool/:开发小工具

src/test/:无编译错误的测试代码

src/errorTest/:有编译错误的测试代码

src/miniJava.g4:ANTLR4文法文件

src/miniJava.java:编译器前端主程序

src/miniJavaLoader. java:项目核心代码

文件, 重载 ParseListener 生成抽象语法树、

进行语义检查。

2.2 核心代码工作原理

2.2.1 词法、语法规则文件撰写

ANTLR 的词法规则和语法规则统一写在 g4 文件中, 词法名以大写字母开头, 语法名以小写 字母开头。参考 http://www.cambridge.org/us/features/052182060X/grammar.html 给出的 Mini Java 语法规则,由于 ANTLR 可以处理左递归,所以可以保留类似如下语法规则:

expression

```
:expression DOT ID LPR (expression (COMMA expression)*)? RPR
|expression DOT 'length'
|expression SLP expression SRP
|expression EXP<assoc=right> expression
```

在语法规则后添加标签, ANTLR 会根据标签生成与规则相关的解析树的事件监听函数, 方便语义 分析时在各节点的操作。

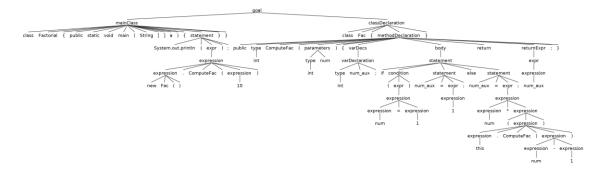
```
expression
```

```
:expression DOT ID LPR ( expression ( COMMA expression )* )? RPR
                                                                       #method
|expression DOT 'length'
                                                                       #length
|expression SLP expression SRP
                                                                       #access
|expression EXP<assoc=right> expression
                                                                       #exp
|expression MUL expression
                                                                       #mul
|expression (OP=ADD | OP=SUB) expression
                                                                       #addSub
|expression EQ expression
                                                                       #EQ
|expression LT expression
                                                                       #LT
|expression AND expression
                                                                       #and
INT
                                                                       #int
FLOAT
                                                                       #float
BOOLEAN
                                                                       #bool
ISTRING
                                                                       #string
|ID
                                                                       #id
ITHTS
                                                                       #this
| 'new' 'int' SLP expression SRP
```

2.2.2 语法分析树的生成

使用 ANTLR4 工具生成的语法分析树。

Make rig TESTFILE=" \$ (YOURFILE)"



2.2.3 抽象语法树的生成

选择使用重载 Listener 进行分析。Listener 使用深度优先搜索遍历语法分析树,在每个节 点退出时,根据深度优先搜索的特性,该节点下的所有子节点已经结束访问。创建一个新节点,

根据当前节点的类型,把某几个子节点作为新节点的儿子。此时生成了抽象语法树的结构,还需要对每个节点的显示文本进行设置。ANTLR 中有对语法树进行显示的函数,显示时会调用每个节点的 getRuleIndex()函数获取文本列表的下表。所以我们对每个类型的节点进行重载,设置 getRuleIndex()的返回值为我们自定义的下标。具体实现如下:

生成抽象语法树(把需要的子节点添加成新节点的儿子):

```
@Override public void exitGoal(miniJavaParser.GoalContext ctx) {
   ParserRuleContext node = new GoalContext2(ctx, 0);
   node.copyFrom(ctx);
   try{vast.get(ctx.mainClass()).getText();node.addChild(vast.get(ctx.mainClass()));}catch (NullPointerException e) {}
   for (miniJavaParser.ClassDeclarationContext i: ctx.classDeclaration())
        try{vast.get(i).getText();node.addChild(vast.get(i));}catch (NullPointerException e) {}
   node.invokingState = _GOAL;
   ast = node;
}
```

显示文本列表:

```
List<String> l = new ArrayList<>();
  .add(
.add(
.add(
   add
  . add
   add (
   add (
add (
add (
add (
   add (
add (
add (
   add (
add (
add (
   add
   add
add
   add(
   add (
add (
add (
  .add(
.add(
.add(
   add(
add(
add(
   add
   add (
add (
add (
   add
   add (
```

文本下标设置:

```
public static final int
GOAL=0, MAINCLASS=1, CLASSDECLARATION=2, VARDECLARATION=3,
METHODOECLARATION=4, TYPE=5, STATEMENT=6, EXPRESSION=7,
BLOCK=8, SELECT=9, WHILE=10, OUTPUT=11, ASSIGN=12,
ARRAYASSIGN=13, METHOD=14, LENGTH=15, ACCESS=16,
EXP=17, MUL=18, ADDSUB=19, E0=20, LT=21,
AND=22, INT=23, BOOL=24, ID=25, THIS=26,
NEWINT=27, NEWID=28, NOT=29, PAREN=30,
RETURNEXPR=31, PARAWETERS=32, VARDECS=33,
BODY=34, CONDITION=35, FLOAT=36,
EXPR=37, STRING=38;
```

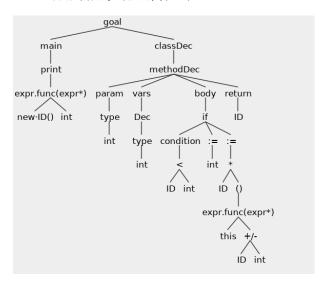
树节点继承与函数重载:

```
public static class GoalContext2 extends miniJavaParser.GoalContext {
    @Override public int getRuleIndex() {return _GOAL;}
    public GoalContext2(ParserRuleContext ctx, int invokingState) {super(ctx, invokingState);}
}
```

样例:对于如下 Mini Java 代码:

```
class Factorial{
   public static void main(String[] a){
       System.out.println(new Fac().ComputeFac(10));
   }
}
class Fac {
   public int ComputeFac(int num){
       int num_aux ;
       if (num < 1)
            num_aux = 1 ;
       else
            num_aux = num * (this.ComputeFac(num-1)) ;
       return num_aux ;
   }
}</pre>
```

生成的抽象语法树如下:



2.2.4 语义分析

在 ANTLR4 中,有两种遍历语法分析树的方式,visitor 和 listener: visitor 是语法分析树节点的迭代器,可以主动访问节点,可以通过重载每个节点的 visitor,定义访问时要进行的操作;listener 是语法分析树节点的监听器,在进入和退出时每个节点时,会触发回调函数,可以通过重载每个节点的 listener 定义回调要进行的操作。具体类型检查的步骤见 2.3.3 语义错误处理与修复。

2.3 错误处理与修复

2.3.1 词法错误处理与修复

主动构造错误的词法类型,将其和 ID 及 INT 一同构造到语法中,通过语法分析的提示显示词法错误。

样例:

```
1 class WordsError{
2    public static void main(String[] a) {
3         System.out.println(la123+1_);
4    }
5 }

→ src git:(master) x ./run.sh errorTest/wordsError.java line 3:26 Wrong number line 3:29 Wrong number
```

2.3.2 语法错误处理与修复

```
expr
    :expression RPR { notifyErrorListeners("Too many parentheses"); }
    |LPR expression { notifyErrorListeners("Missing closing ')'"); }
    |expression;
```

枚举可能出现的出现类型,在语法中构造常见的语法错误,当匹配到对应的错误语法时,使用"notifyErrorListeners"函数进行错误提示。并且不会影响后续的匹配(实现了错误修复)。 样例:

```
1 class SyntaxError{
2    public static void main(String[] a) {
3        System.out.println("");
4    }
5 }
6 class F{
7    public int s(){
8        int a;
9        a = ((1+2);
10    }
11 }
```

```
→ src git:(master) x ./run.sh errorTest/SyntaxError.java
line 9:12 Missing closing ')'
line 11:0 missing 'return' expression
```

2.3.3 语义错误处理与修复

使用如下几个表来进行类型检查:

节点类型表、类名表、类型方法参数表、类变量表、方法变量表 语义分为以下几步:

- 1. 遍历类名,加入类名表
- 2. 分析继承关系, 生成类的继承有向图
- 3. 使用拓扑排序,依次构造类变量表和类型方法参数表
- 4. 在遍历抽象语法树时,当进入方法声明节点时,先访问参数表,添加参数表中的变量到方法变量表,然后将变量声明部分的变量加入变量表;离开方法声明节点时,将方法变量表清空。
 - 5. 表达式运算的每个节点,通过节点类型表获取其子表达式的类型,判断表达式是否符合运算要

- 求,将计算得到的类型存入节点类型表。
 - 6. 类型声明节点,查询类名表是否存在类型,并将声明的变量及其类型加入方法变量表中。
 - 7. ID 节点访问时,通过方法变量表、类变量表查询该 ID 是否存在,并将其类型存入节点类型表。
- 8. 当表达式出现错误时,给出错误提示并将其类型表示为"wrong",当发现有类型为"wrong"时不再出现错误提示。

表达式类型检查(加减表达式):

```
String typeL = values.get(ctx.expression(0));
String typeR = values.get(ctx.expression(1));
TerminalNode op = ctx.OP.getText().equals("+")?ctx.ADD():ctx.SUB();
if (typeL.equals("wrong") || typeR.equals("wrong")) {
    values.put(ctx, "wrong");
    return;
}

if ((typeL.equals("int") || typeL.equals("float")) && (typeR.equals("int") || typeR.equals("float"))) {
    if (typeL.equals("int") || typeR.equals("float"))
        values.put(ctx, "float");
    else
    values.put(ctx, "int");
    if (!typeL.equals(typeR))
    warn(op, "Implicit conversion between 'int' and 'float'");
}

else {
    err(op, "Invalid operands of type '" + typeL + "' and '" + typeR + "' to binary " + ctx.OP.getText());
    values.put(ctx, "wrong");
}

}
```

如图,获取左右表达式的类型,判断子表达式是否错误。然后判断左右表达式是否符合要求,最后设置节点类型。

具体错误处理及截图如下:

2.3.3.1 类、方法、变量重定义

```
    src git:(master) x ./run.sh errorTest/Duplicate.java
line 7:6 error : Class 'A' already exists
class A {}
line 14:14 error : Function name 'f' already declared
public float f() {
line 10:5 error : redefinition of 'int c'
int c;
```

- (1) 重复定义同名的类:提示 error,类型已存在。
- (2) 重复定义同名方法: 提示 error, 函数名已存在。

(3) 重复定义同名函数:提示 error,变量名重定义。

2.3.3.2 未定义错误

```
1 class Undefine{
2    public static void main(String[] a){
3        System.out.println(new A().f());
4    }
5 }
6 class A{
7    public int func() {
8        return a;
9    }
10 }
11 class B extends A{
12    int a;
13    public int f() {
14        return a;
15    }
16 }
17 class D extends C{}
```

```
src git:(master) x ./run.sh errorTest/Undefine.java
line 14:16 error : Unknown class 'C' found when extends
class D extends C{}
line 3:29 error : class 'A' has no member named 'f'
System.out.println(new A().f());
line 8:9 error : 'a' was not declared in this scope
return a;
```

- (1) 主函数调用类 A 中未定义的函数 f: 提示 error, 类 A 没有成员'f'。(虽然 B 中定义了 f 函数,但不在类 A 中)
- (2) 类 A 中的方法 func 使用了未定义的变量 a: 提示 error, a 不在当前作用域。(B 中有定义 a, 但不在 A. func () 的作用域中)
- (3) 类 D继承类 C, 但没有类的名字为 C: 提示 error, 未找到类名'C'。

2.3.3.3 循环继承错误

```
class LoopExtends{
    public static void main(String[] a){
        System.out.println("");
    }
} class A extends B{}
class B extends C{}
class C extends A{}
```

```
\rightarrow src git:(master) × ./run.sh errorTest/LoopExtends.java line 8:16 error : Loop inheritance occurred when extends 'C' class C extends _{\rm A}^{\{\}}
```

(1) 类 A->类 B->类 C->类 A, 出现了循环继承:提示 error, 在继承时出现环。

2.3.3.4 类方法继承

```
1 class ExtendsMethods{
2    public static void main(String[] a){
3        System.out.println(new test().test());
4    }
5 }
6 class A{
7    public int f(){
8        return 1;
9    }
10 }
11 class B extends A{}
12 class C extends B{}
13 class D{}
14 class E extends D{
15    public int f(){
16        return 1;
17    }
18 }
19 class test {
20    public int test(){
21        System.out.println(new A().f());
22        System.out.println(new B().f());
23        System.out.println(new D().f());
24        System.out.println(new D().f());
25        System.out.println(new D().f());
26        return 1;
27    }
28
29 }
```

```
    src git:(master) x ./run.sh errorTest/ExtendsMethods.java
line 24:29 error : class 'D' has no member named 'f'
System.out.println(new D().f());
    ^
```

- (1) 类 A 中有函数 f, 类 B 继承类 A, 类 C 继承类 B, 调用 new A(). f()、new B(). f()、new C(). f() 不报错。
- (2) 类 D 中没有 f 函数, 调用 new D(). f(): 提示 error, 找不到成员'f'。
- (3) 类 E 继承自类 D, 增加了函数 f, 调用 new E().f() 不报错。

2.3.3.5 错误恢复

即遇到错误,尝试修复,能继续编译下面的代码,而不是报错后结束编译。

实现方法: 当表达式出现错误时,给出错误提示并将其类型表示为"wrong",当发现有类型为"wrong"时不再出现错误提示。同时每句语法之间是独立分析的,某个表达式错误不会直接退出分析,所以可以实现错误修复。

```
1 class TypeCheck{
2    public static void main(String[] a){
3         System.out.println(new test().test("asd"));
4    }
5 }
6 class test {
7    int a;
8    int a;
9    int b;
10    public int test(int c){
11    int b;
12    float d;
13    boolean e;
14    d = c + a * b;
15    d = d + b;
16    if (a)
17         d = e;
18    else if (d == e)
19         e = (b==a);
20    else
21         e = b;
22    return e;
23    }
24 }
```

```
src git:(master) x ./run.sh errorTest/TypeCheck.java
line 3:32 error : function 'test' expect 'int'. but 'String' got
    System.out.println(new test().test("asd"));

line 8:5 error : redefinition of 'int a'
    int a;

line 14:4 warning : Implicit conversion between 'int' and 'float'
    d = c + a * b;

line 15:8 warning : Implicit conversion between 'int' and 'float'
    d = d + b;

line 16:5 warning : Implicit conversion from 'int' to 'boolean'
    if (a)

line 17:5 error : Invalid operands of type 'float' and 'boolean' to binary '='
    d = e;

line 18:13 error : Invalid operands of type 'float' and 'boolean' to binary ==
    else if (d == e)

line 21:5 error : Invalid operands of type 'boolean' and 'int' to binary '='
    e = b;
```

2.4 额外功能说明

- 2.4.1 隐式类型转换警告
- 2.4.2 增加 String 类和 float 类

```
1 class Implicit{
2    public static void main(String[] a){
3        System.out.println(new A().func());
4    }
5 }
6 class A{
7    public int func() {
8        int a;
9        float b;
10        a = b;
11        return a;
12    }
13 }
```

```
→ src git:(master) x ./run.sh errorTest/Implicit.java
line 10:4 warning : Implicit conversion between 'int' and 'float'
a = b;
^
```

3. 项目感想

该 project 主要实现了 mini Java 的编译器前端,运用 ANTLR 语法分析工具实现了词法和语法分析,并在此基础上实现了语义分析、词法语法和语义的错误信息处理和修复。通过这次 project,我们不仅对于编译器的词法、语法、语义分析每个步骤及分界都有了更深入清晰地理解,对这门课的整体框架也有了更全面地感知。

一开始我们对于 ANTLR 的使用不太了解,于是阅读了 ANTLR4 的使用文档以及 API 接口,在这个过程中,提高了文档的查阅能力。开发中使用 Java,也学到了 Java 的设计模式。

ANTLR 的监听器设计很奇怪,不能主动修改节点的 Index,这对我们构建抽象语法树造成了非常大的阻碍,语法分析树的 GUI 中,默认文本十分不准确,需要手动指定,但输出语法树 GUI 的函数需要根据节点的 Index 来对应文本列表下标。文档中没有涉及到如何进行修改,于是去阅读了 ANTLR4 的源代码,发现这是固定的,唯一的解决方案就是自行继承树节点并重载修改。最后我们将所有出现的标签都继承重载了一次,终于得到了正确合理的抽象语法树。