

编译原理PA1-A

实验过程

abstract 关键字

从词法分析的角度，这是属于新关键字，需要修改jflex文件将其加入。注意到返回值需要用 `Tokens.java` 中的常量，声明名为ABSTRACT的新int常量。

为了这一关键字在语法分析中使用，yacc文件的 `%token` 域也要加入新的 `ABSTRACT` 关键字。为了建立 yacc文件和jflex文件中对应符号的关系，需要在 `JaccParser.java` 文件中添加一个 `Token.ABSTRACT` 到 `JaccToken.ABSTRACT` 的映射。

修改文法。新的关键字可以用在 `class` 上，也可以用在 `method` 上，向 `ClassDef` / `MethodDef` 添加一条带有ABSTRACT关键字的文法规则，对应的代码需要返回一个被标记为抽象的类/方法。因为原来的框架没有考虑abstract，需要自行扩展 `ClassDef` 与 `MethodDef` 类：添加新属性，修改构造函数，修改 `treeElementAt` 等方法。这过程中甚至因为修改了构造函数的定义，导致部分原代码无法继续工作，我对其进行了修补（其实我本可以利用函数重载避免这一困扰）。

var 关键字

这一特性与上述abstract在词法上大同小异，不再赘述。

在文法上，这一关键字只能用于赋值语句，因此只需要扩展 `SimpleStmt` 即可。问题在于，需要向传递一个类型为空的 `LocalVarDef`，然而在旧有代码中这样做是未经定义的。根据输出要求，我将 `treeElementAt` 中的返回值改为了 `Optional.ofNullable(typeLit)`，构造时直接向typeLit属性传入null。类似的一处：`MethodDef` 中抽象函数的body也为空。这无疑是对源代码改动最小的方案，但是null的存在埋下了程序崩溃的隐患。不过，仍然通过了给出的PA1测试点。

Lambda表达式

词法上，这一特性要求增加 `=>` 与 `fun` 两个关键字，不过修改过程仍然与之前类似。

语法上涉及三处修改：新类型的增加，Lambda函数体定义，函数调用格式修改。

- 新类型的增加需要引入新的文法非终结符：`TypeList`；需要引入新的 `TypeLit` 的派生类 `TLambda`；需要SemValue支持储存一个类型列表。
- Lambda函数体分为两类：一类是带表达式的，一类是带函数体的。除了文法上要分情况讨论，还需要对于两种情况分别构造Expr的子类。在我的实现中，`LambdaExpr` 与 `LambdaBlock` 均继承自 `Lambda` 再继承自 `Expr` 以实现功能。
- 由于函数成为了一等公民，应该支持把表达式作为函数名进行调用的文法，这样以前的函数调用文法就需要做出变动，不再是总是需要Receiver和Id，而是只需要一个Expr就可以接括号了。同理，现在一对(Receiver, Id)就可以成为表达式。二者分别用 `Call` 类和 `VarSel` 描述，前者为了兼容以前的代码需要进行修改，构造函数改为接收Expr。

问题思考

Q1

AST 结点间是有继承关系的。若结点 `A` 继承了 `B`，那么语法上会不会 `A` 和 `B` 有什么关系？

语法上未必有关系。继承只能描述节点的种类关系，比如一个 `Call` 对象继承于 `Expr` 表示它是一个表达式。节点用指针的形式描述AST，只有当 `A` 和 `B` 有直接或间接的指针路径相连才会产生语法关系，`A` 和 `B` 具体是 `Expr` 的哪个派生类是不重要的。

Q2

原有框架是如何解决空悬 `else` (dangling-else) 问题的？

将`else`声明为最高优先级的运算符（不可结合），这样 `ElseClause` 会优先得到解析，从而和 `if` 进行匹配。这样实现下，空悬`else`总是和最内层的`if`进行匹配。

Q3

PA1-A 在概念上，如下图所示：

```
作为输入的程序（字符串）
--> lexer --> 单词流 (token stream)
--> parser --> 具体语法树 (CST)
--> 一通操作 --> 抽象语法树 (AST)
```

输入程序 `lex` 完得到一个终结符序列，然后构建出具体语法树，最后从具体语法树构建抽象语法树。这个概念模型与框架的实现有什么区别？我们的具体语法树在哪里？

区别：

1. 框架不是先生成单词流，而是每次通过lexer从字符串中取出一个Token。
2. Parser不经显式生成CST直接构造AST。

具体语法树是在jacc进行语法分析时顺便“构造”的，例如有文法 `A:B C D`，那么解析出的符号 `A` 则拥有指向解析出来 `B`、`C`、`D` 的指针，形成一棵CST。不过，我们的代码中构造和返回的都是AST对象与节点。

总结

本次实验我熟悉了词法、语法框架，成功地加入了新的语法特性。因为有大量的代码可以参照仿写，因此似乎并没有什么太大的挑战。我想最大的问题与挑战应该在后面，如何读懂框架，之后如何精妙地扩写代码让它正确优雅地工作。