

PA1-A 实验报告

实验前导：注册关键字和运算符，涉及五个文件——

三次实验涉及到关键字 ABSTRACT（抽象类）、VAR（局部变量）、FUN（Lambda 表达式）、ARROW（=>运算符）

src/main/java/Decaf.jacc:将关键字添加到 token 中

```
%token VOID      BOOL      INT      STRING    CLASS    VAR
%token NULL      EXTENDS   THIS     WHILE     FOR      FUN      ARROW
%token IF        ELSE      RETURN   BREAK     NEW
%token PRINT     READ_INTEGER READ_LINE
%token BOOL_LIT  INT_LIT   STRING_LIT
%token IDENTIFIER AND      OR      STATIC    INSTANCE_OF ABSTRACT
%token LESS_EQUAL GREATER_EQUAL EQUAL    NOT_EQUAL
%token '+' '-' '*' '/' '%' '=' '>' '<' '.'
%token ',' ';' '!' '(' ')' '[' ']' '{' '}'

%right ARROW
%left OR
%left AND
%nonassoc EQUAL NOT_EQUAL
%nonassoc LESS_EQUAL GREATER_EQUAL '<' '>'
%left '+' '-'
%left '*' '/' '%'
%nonassoc UMINUS '!'
%nonassoc '[' '.'
%nonassoc ')' EMPTY
%nonassoc ELSE
```

src/main/java/frontend/parsing/JaccParser.java:

```
case Tokens.ABSTRACT -> decaf.frontend.parsing.JaccTokens.ABSTRACT;
case Tokens.VAR -> decaf.frontend.parsing.JaccTokens.VAR;
case Tokens.FUN -> decaf.frontend.parsing.JaccTokens.FUN;
case Tokens.ARROW -> decaf.frontend.parsing.JaccTokens.ARROW;
```

src/main/java/frontend/parsing/SemValue.java:

```
case Tokens.FUN -> "keyword : fun";
case Tokens.ABSTRACT -> "keyword : abstract";
case Tokens.VAR -> "keyword : var";

case Tokens.ARROW -> "operator : =>";
```

src/main/java/frontend/parsing/Tokens.java:（注意需要避过单字符的 ASCII 码）

```
38 int ABSTRACT = 31;
39 int VAR = 32;
40 int FUN = 34;
41 int ARROW = 35;
```

src/main/jflex/Decaf.jflex:

```
70 "abstract" { return keyword(Tokens.ABSTRACT); }
71 "var" { return keyword(Tokens.VAR); }
72 "fun" { return keyword(Tokens.FUN); }
73
74 // operators, with more than one character
75 "=>" { return operator(Tokens.ARROW); }
```

任务 1：抽象类

1. 任务要求与指导

根据语法规则中的 `classDef` 和 `methodDef` 的改动，可知需要对 `Tree.java` 中的 `classDef` 类和 `methodDef` 类进行改动。按照上述过程完成关键字 `ABSTRACT` 的注册。核心思想是抽象类和静态类的关键字用法相似，只要在对 `static` 进行定义的地方进行重复操作即可。

新特性 1：抽象类

加入 `abstract` 关键字，用来修饰类和成员函数。例如，

```
1 abstract class Abstract {
2     abstract void abstractMethod();
3 }
```

语法规则：将原来的

```
1 classDef ::= 'class' id ('extends' id)? '{' field* '}'
2 methodDef ::= 'static'? type id '(' paramList ')' block
```

变成

```
1 classDef ::= 'abstract'? 'class' id ('extends' id)? '{' field* '}'
2 methodDef ::= 'static'? type id '(' paramList ')' block
3             | 'abstract' type id '(' paramList ')' ';' ;
```

2. 修改 `Modifiers` 类加入 `ABSTRACT` 关键字，仿照 `static`，设置静态常数 `ABSTRACT` 并令其为 2，同时增加 `isAbstract` 函数并修改构造函数。具体代码如图：

```

public static class Modifiers {
    public final int code;

    public final Pos pos;

    private List<String> flags;

    // Available modifiers:
    public static final int STATIC = 1;
    public static final int ABSTRACT = 2;

    public Modifiers(int code, Pos pos) {
        this.code = code;
        this.pos = pos;
        flags = new ArrayList<>();
        if (isStatic()) flags.add("STATIC");
        if (isAbstract()) flags.add("ABSTRACT");
    }

    public Modifiers() {
        this(0, Pos.NoPos);
    }

    public boolean isStatic() {
        return (code == 1);
    }

    public boolean isAbstract() {
        return (code == 2);
    }

    @Override
    public String toString() {
        return String.join(" ", flags);
    }
}

```

3. 修改 classDef 函数和 methodDef 函数。

(1) 对前者，由表达式可知，只需添加关键字 ABSTRACT 即可。将是否是 ABSTRACT 作为参数传入 classDef 的构造函数中，并由此确定 Modifiers 的内容。

```

4.  /**
5.   * Class definition.
6.   * <pre>
7.   *   'class' id {'extends' parent}? {' fields '}
8.   * </pre>
9.   */
10. public static class ClassDef extends TreeNode {
11.     // Tree elements
12.     public Modifiers modifiers;
13.     public final Id id;
14.     public Optional<Id> parent;
15.     public final List<Field> fields;

```

```

16.         // For convenience
17.         public final String name;
18.
19.         public ClassDef(Id id, Optional<Id> parent, List<Field> fields, Pos pos, Boolean isAbstract) {
20.             super(Kind.CLASS_DEF, "ClassDef", pos);
21.             this.id = id;
22.             this.parent = parent;
23.             this.fields = fields;
24.             this.name = id.name;
25.             if(isAbstract)
26.                 this.modifiers = new Modifiers(Modifiers.ABSTRACT, pos);
27.             else
28.                 this.modifiers = new Modifiers();
29.         }
30.
31.         public boolean isAbstract() {
32.             return modifiers.isAbstract();
33.         }
34.
35.         public boolean hasParent() {
36.             return parent.isPresent();
37.         }
38.
39.         public List<MethodDef> methods() {
40.             var methods = new ArrayList<MethodDef>();
41.             for (var field : fields) {
42.                 if (field instanceof MethodDef) {
43.                     methods.add((MethodDef) field);
44.                 }
45.             }
46.             return methods;
47.         }
48.
49.         @Override
50.         public Object treeElementAt(int index) {
51.             return switch (index) {
52.                 case 0 -> modifiers;
53.                 case 1 -> id;
54.                 case 2 -> parent;
55.                 case 3 -> fields;
56.                 default -> throw new IndexOutOfBoundsException(index
);

```

```

57.         };
58.     }
59.
60.     @Override
61.     public int treeArity() {
62.         return 4;
63.     }
64.
65.     @Override
66.     public <C> void accept(Visitor<C> v, C ctx) {
67.         v.visitClassDef(this, ctx);
68.     }
69. }

```

(2) 对于后者，本质上仍是模仿 static 的操作，观察到 isStatic 作为参数传入构造函数中，于是也设置布尔变量 isAbstract 来指示。此处将 body 设为 optional<block>的目的是方便在输出的时候完成抽象方法的特殊性（没有函数体）。

```

/**
 * Member method definition.
 * <pre>
 *     'static'? returnType id '(' type1 id1 ',' type2 id2 ',' ...
 * )' '{' body '}'
 * </pre>
 * Decaf has static methods but NO static variables, strange!
 */
public static class MethodDef extends Field {
    // Tree elements
    public Modifiers modifiers;
    public Id id;
    public TypeLit returnType;
    public List<LocalVarDef> params;
    public Optional<Block> body;
    // For convenience
    public String name;

    public MethodDef(boolean isStatic, boolean isAbstract, Id id, T
ypeLit returnType, List<LocalVarDef> params, Optional<Block> body, Pos
pos) {
        super(Kind.METHOD_DEF, "MethodDef", pos);
        //this.modifiers = isStatic ? new Modifiers(Modifiers.STATI
C, pos) : new Modifiers();
        this.id = id;
        this.returnType = returnType;
        this.params = params;
        this.body = body;
    }
}

```

```

        this.name = id.name;
        if(isStatic)
            this.modifiers = new Modifiers(Modifiers.STATIC, pos);
        else if(isAbstract)
            this.modifiers = new Modifiers(Modifiers.ABSTRACT, pos)
;

        else
            this.modifiers = new Modifiers();
    }

    public boolean isStatic() {
        return modifiers.isStatic();
    }
    public boolean isAbstract() {
        return modifiers.isAbstract();
    }

    @Override
    public Object treeElementAt(int index) {

        return switch (index) {
            case 0 -> modifiers;
            case 1 -> id;
            case 2 -> returnType;
            case 3 -> params;
            case 4 -> body;
            default -> throw new IndexOutOfBoundsException(index);
        };
    }

    @Override
    public int treeArity() {
        return 5;
    }

    public <C> void accept(Visitor<C> v, C ctx) {
        v.visitMethodDef(this, ctx);
    }
}

```

(3) 上述过程体现在 Decaf.jacc 中为（需要注意的是\$*k* 的 *k* 需要随着输入格式的变化而变化）:

```

ClassDef      : CLASS Id ExtendsClause '{' FieldList '}'
              {
                $$ = svClass(new ClassDef($2.id, Optional.ofNullable($3.id), $5.fieldList, $1.pos, false));
              }
              | ABSTRACT CLASS Id ExtendsClause '{' FieldList '}'
              {
                $$ = svClass(new ClassDef($3.id, Optional.ofNullable($4.id), $6.fieldList, $2.pos, true));
              }
              ;

MethodDef     : STATIC Type Id '(' VarList ')' Block
              {
                $$ = svField(new MethodDef(true, false, $3.id, $2.type, $5.varList, Optional.ofNullable($7.block), $3.pos));
              }
              | ABSTRACT Type Id '(' VarList ')' ';'
              {
                $$ = svField(new MethodDef(false, true, $3.id, $2.type, $5.varList, Optional.empty(), $3.pos));
              }
              | Type Id '(' VarList ')' Block
              {
                $$ = svField(new MethodDef(false, false, $2.id, $1.type, $4.varList, Optional.ofNullable($6.block), $2.pos));
              }
              ;

```

4.心得与困难:

- (1) 一开始没注意 ABSTRACT 应用在 classDef 和 methodDef 中的微小不同, 在 methodDef 中抽象函数没有函数体应以 ';' 结尾, 仍然下意识地写成了 block, 造成了错误。
- (2) 开始理解 optional 类在输出格式中的应用。

任务 2: 局部类型推断

1. 任务要求与指导:

根据语法规则, 可以知道需要对 simplestmt 进行改动。仍然需要先行注册关键字 VAR。根据输出要求可知此处需要用到 Optional 类来使得第一个输出为 <none>。

新特性 2: 局部类型推断

加入 `var` 关键字, 用来修饰局部变量。例如

```

1 class Main {
2     static void main() {
3         // int i = 0;
4         var i = 0; // identical as above
5     }
6 }

```

语法规则:

```

1 simplestmt ::= ...
2             | 'var' id '=' expr

```

2. 修改 LocalVarDef 类的两个构造方法, 使第一个变量变为 Optional<TypeLit>。

```

3.     public static class LocalVarDef extends Stmt {
4.         // Tree elements
5.         public Optional<TypeLit> typeLit;
6.         public Id id;

```

```

7.         public Pos assignPos;
8.         public Optional<Expr> initVal;
9.         // For convenience
10.        public String name;
11.
12.        public LocalVarDef(Optional<TypeLit> typeLit, Id id, Pos assignPos, Optional<Expr> initVal, Pos pos) {
13.            // pos = id.pos, assignPos = position of the '='
14.            // TODO: looks not very consistent, maybe we shall always report error simply at `pos`, not `assignPos`?
15.            super(Kind.LOCAL_VAR_DEF, "LocalVarDef", pos);
16.            this.typeLit = typeLit;
17.            this.id = id;
18.            this.assignPos = assignPos;
19.            this.initVal = initVal;
20.            this.name = id.name;
21.        }
22.
23.        public LocalVarDef(Optional<TypeLit> typeLit, Id id, Pos pos) {
24.        } {
25.            this(typeLit, id, Pos.NoPos, Optional.empty(), pos);
26.        }
27.        @Override
28.        public Object treeElementAt(int index) {
29.            return switch (index) {
30.                case 0 -> typeLit;
31.                case 1 -> id;
32.                case 2 -> initVal;
33.                default -> throw new IndexOutOfBoundsException(index);
34.            };
35.        }
36.
37.        @Override
38.        public int treeArity() {
39.            return 3;
40.        }
41.
42.        @Override
43.        public <C> void accept(Visitor<C> v, C ctx) {
44.            v.visitLocalVarDef(this, ctx);
45.        }
46.    }

```


3.修改 Decaf.jacc 中的表达式。

```
SimpleStmt      : Var Initializer
                 {
                 $$ = svStmt(new LocalVarDef(Optional.ofNullable($1.type), $1.id, $2.pos, Optional.ofNullable($2.expr), $1.pos));
                 }
                 | VAR Id '=' Expr
                 {
                 $$ = svStmt(new LocalVarDef(Optional.empty(), $2.id, $3.pos, Optional.ofNullable($4.expr), $2.pos));
                 }
```

4.困难与心得:

(1) 对于所有有 LocalVarDef 的表达式, 都需要将第一个参数改为 Optional.pfNullable 或者 Optional.empty, 否则会出现编译不通过的问题。

任务 3: First-class Functions

1°函数类型

1. 任务要求和指导:

需要实现两种新的表达式, 分别是类似于构造函数的 type = type(type...) 和 迭代形式的 typeList = (type, type, ...). 由于含有正则表达式, 参照 varList 等类的写法, 添加了 typeList 类以及对应的支持。

函数类型

语法规范:

```
1 type ::= ...
2       | type '(' typeList ')'
3
4 typeList ::= (type '(' type)*)?
```

括号左边的是返回值的类型, 括号内的是诸参数的类型。

2. 实验步骤

在 SemValue.Kind 中注册:

```
class SemValue {
    enum Kind {
        TOKEN, CLASS, CLASS_LIST, FIELD, FIELD_LIST, VAR, VAR_LIST, TYPE, TYPE_LIST, STMT, STMT_LIST, BLOCK, EXPR, EXPR_LIST,
        LVALUE, ID, TEMPORARY
    }
}
```

在 AbstractParser.java 中加入定义 svTypes:

```
protected SemValue svTypes(Tree.TypeLit... types) {
    var v = new SemValue(SemValue.Kind.TYPE_LIST, types.length == 0 ? Pos.NoPos : types[0].pos);
    v.typeList = new ArrayList<>();
    v.typeList.addAll(Arrays.asList(types));
    return v;
}
```

接着修改 Decaf.jacc。根据表达式的格式, 可以用上下文无关文法表达如下:

S -> (S) | A

A -> type | type ',' A

用表达式进行表达如图:

```

TypeList      :   TypeList1
                {
                $$ = $1;
                }
                |
                {
                $$ = svTypes();
                }

TypeList1     :   TypeList1 ',' Type
                {
                $$ = $1;
                $$ . typeList.add($3.type);
                }
                |   Type
                {
                $$ = svTypes($1.type);
                }

```

至此完成了 `typeList = (type, type, ...)` 的表达式。

`type = type (type...)` 的完成需要用到 Lambda 表达式，需要新建一个 `TLambda` 类。所有新建的类需要现在 `Tree.java` 中进行注册。同样是在 `Tree.Kind` 中进行注册。

```

public abstract class Tree {
    public enum Kind {
        TOP_LEVEL, CLASS_DEF, VAR_DEF, METHOD_DEF,
        T_INT, T_BOOL, T_STRING, T_VOID, T_CLASS, T_ARRAY, T_LAMBDA,
        LOCAL_VAR_DEF, BLOCK, ASSIGN, EXPR_EVAL, SKIP, IF, WHILE, FOR, BREAK, RETURN, PRINT,
        INT_LIT, BOOL_LIT, STRING_LIT, NULL_LIT, VAR_SEL, INDEX_SEL, CALL, LAMBDA,
        THIS, UNARY_EXPR, BINARY_EXPR, READ_INT, READ_LINE, NEW_CLASS, NEW_ARRAY, CLASS_TEST, CLASS_CAST
    }
}

```

然后需要在 `Visitor.java` 中添加支持：

```

default void visitTLambda(Tree.TLambda that, C ctx) {
    visitOthers(that, ctx);
}

```

接着添加类的定义：

```

public static class TLambda extends TypeLit {
    TypeLit returnType;
    List<TypeLit> paramTypes;

    public TLambda(Pos pos, TypeLit returnType, List<TypeLit> paramTypes){
        super(Kind.T_LAMBDA, "TLambda", pos);
        this.returnType = returnType;
        this.paramTypes = paramTypes;
    }

    @Override
    public Object treeElementAt(int index) {
        return switch(index){
            case 0 -> returnType;
            case 1 -> paramTypes;
            default -> throw new IndexOutOfBoundsException(index);
        };
    }

    @Override
    public int treeArity() {
        return 2;
    }

    @Override
    public <C> void accept(Visitor<C> v, C ctx) {
        v.visitTLambda(this, ctx);
    }
}

```

最后添加表达式：

```

|   Type '(' TypeList ')'
|   {
|       $$ = svType(new TLambda($1.pos, $1.type, $3.typeList));
|   }
;

```

至此完成了第一个小特性。

3. 困难与心得：

- (1) 与同学沟通后才意识到新类的建立需要进行注册和支持操作。

2° Lambda 表达式

1. 任务要求与指导：

需要实现 block lambda 和 expression lambda 两种类型的 Lambda 表达式，需要用到 '=' 操作符。提示中已经指出该操作符应该优先度最低，因而在添加关键字的时候需要在前方加上 %right 并且置于所有操作符之前。

Lambda 表达式

有两种, block lambda 和 expression lambda。Lambda 表达式的类型是函数类型。

语法规范:

```
1  expr ::= ...
2      | 'fun' '(' paramList ')' '=>' expr
3      | 'fun' '(' paramList ')' block
4
5  paramList ::= (type id (',' type id)*)?
```

其中新增的箭头操作符 `'=>'` 左边是参数列表, 右边是返回值。 `'=>'` 的优先级最低。 `fun` 为新增的关键字。 Block lambda 可以包含 `return` 语句表示返回值 (当然, 没有 `return` 语句的话返回类型是 `void`) 。

2. 实验步骤

实现 Lambda 类 (省去了注册和支持的代码):

```
public static class Lambda extends Expr {
    // Tree element
    public List<LocalVarDef> params;
    public Expr expr;
    public Block block;

    public Lambda(Pos pos, List<LocalVarDef> params, Expr expr, Block block) {
        super(Kind.LAMBDA, "Lambda", pos);
        this.params = params;
        this.expr = expr;
        this.block = block;
    }

    @Override
    public Object treeElementAt(int index) {
        return switch (index) {
            case 0 -> params;
            case 1 -> (expr == null ? block : expr);
            default -> throw new IndexOutOfBoundsException(index);
        };
    }

    @Override
    public int treeArity() {
        return 2;
    }

    @Override
    public <C> void accept(Visitor<C> v, C ctx) {
        v.visitLambda(this, ctx);
    }
}
```

然后添加表达式:

```

| FUN '(' VarList ')' ARROW Expr
| {
|   $$ = svExpr(new Lambda($1.pos, $3.varList, $6.expr, null));
| }
| FUN '(' VarList ')' Block
| {
|   $$ = svExpr(new Lambda($1.pos, $3.varList, null, $5.block));
| }

```

3. 心得与困难:

(1) 更加彻底的认识到了添加新功能的常规操作: 添加关键字-注册新类并支持-实现类定义-添加表达式

3°函数调用:

1. 任务要求与指导:

由语法规范可知需要更改 Call 类的定义。

函数调用

原来只能调用成员方法和静态方法, 现在可以调用任意类型为函数类型的表达式 (其本质就是个函数)。

语法规范: 将原来的

```
call ::= (expr '.' id '(' exprList ')')
```

变为

```
call ::= expr '(' exprList ')'
```

2. 实验步骤:

修改 Call 定义, 去除不需要的参数。

```

public static class Call extends Expr {
    // Tree elements
    public Expr expr;
    public List<Expr> args;
    //
    public Call(Expr expr, List<Expr> args, Pos pos) {
        super(Kind.CALL, "Call", pos);
        this.expr = expr;
        this.args = args;
    }

    @Override
    public Object treeElementAt(int index) {
        return switch (index) {
            case 0 -> expr;
            case 1 -> args;
            default -> throw new IndexOutOfBoundsException(index);
        };
    }

    @Override
    public int treeArity() {
        return 2;
    }

    @Override
    public <C> void accept(Visitor<C> v, C ctx) {
        v.visitCall(this, ctx);
    }
}

```

修改表达式。

```

| Expr '(' ExprList ')'
| {
|     $$ = svExpr(new Call($1.expr, $3.exprList, $2.pos));
| }
;

```

3. 困难与心得：

(1) 与同学商议之后决定删除不必要的参数，并在此基础上直接重写了整个 Call 类。在之后的修改表达式的过程中，又出现了需要更改全局所有调用了 Call 的构造函数的表达式的问题。

任务 4：习题

1. 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？限用 100 字符内一句话说明。

答：A的构造函数需要调用B的构造函数，继承关系表示A是特化后的B，A是B的一部分。

2. 原有框架是如何解决空悬 else (dangling-else) 问题的？限用 100 字符内说明。

答：由ElseClause的表达式可以看出来，它只会对else+stmt和无else的情况进行推导，有效避免了只有else而无实现的问题。

3. 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？限用 120 字符内说明。

答：区别在于本框架中CST和AST同时构造，其中编译时产生错误时显示的yyssv数组即为CST，而构造该数组需要产生AST上的节点，二者互相依赖最终同时产生。

任务5：总结

完成PA的过程让我意识到我对词法分析和文法分析的理解还不太透彻，在完成任务的过程中和同学不断讨论，加深了我对这两个过程的理解。jacc文件中表达式的构造让我觉得非常有意思，也是我第一次在代码中看到自动机形式的表达式，让我眼前一亮。实现过程中碰到的最大困难就是IDE自动补全时容易出现大小写错乱和少字被忽略的情况，导致gradle build的过程不断报错，不过在一次次解决的过程中也让我对整个结构的理解更为充分，总的来说感觉收益颇丰。