

Decaf PA1-B

翁家翌 2016011446

2018.11

1

本阶段工作主要如下：

- 在 `Parser.java` 的 `parse` 函数中添加错误处理方法，按照实验指导的方法进行添加。具体为添加两个新的集合 “`beginA`” 和 “`endA`”，然后在开始的时候先判断是否要抛异常，如果是则跳过一些字符，剩下代码与原来一致。此外由于递归分析某条分支上报错，那么整个祖先分支都要报错，因此定义了一个全局变量 `hasError` 来更方便地处理这件事情。
- 在 `Parser.spec` 中加入 LL(1) 文法，除 `%`、`++`、取子数组、`Default` 和 `Foreach` 任务之外剩下与 PA1-A 基本一致。在通读 `Parser.spec` 代码之后发现优先级能够通过逐层递归分析得到解决，很受启发。
- 在 `Tree.java` 中加入生成相关文法的 AST 的类与函数，与 PA1-A 类似。我现在来看之前写的代码有很多冗余，因此做了一定程度上的修改。

2

由于 `else` 语句可以为空，因此在文法 $G[S]$ ：

```
1 S -> if C then S E
2 E -> else S | <empty>
```

有

```
1 PS(E -> else S) & PS(E -> <empty>) = {else}
```

因此 Decaf 不是严格的 LL(1) 语言。但是可以对不同的产生式赋予不同的优先级，比如优先产生 `else`，这样一来 PS 集合的交即为空，能够处理成 LL(1) 语言。

比如 `test2.decaf` 中第 21-23 行：

```
1 if (10 < n) {
2     n = 10;
3 }
```

此时 $PS(E \rightarrow \text{else } S) = \{\text{else}\}$ ，然而 $\text{else} \notin PS(E \rightarrow \text{<empty>})$ ，因此匹配后面那条规则，冲突得以解决。

3

原始编译结果如下所示：

```
1 1 table generation:
2     [java] Warning: conflict productions at line 964:
3     [java] ElseClause -> ELSE Stmt
4     [java] ElseClause -> <empty>
5     [java] Parser is successfully generated and written to "Table.java"
```

将 [| 和 |] 改成 [和] 之后，编译结果如下所示：

```
1 1 table generation:
2     [java] Warning: conflict productions at line 777:
3     [java] Expr9 -> Constant
4     [java] Expr9 -> READ_INTEGER '(' ' ' ')'
5     [java] Expr9 -> READ_LINE '(' ' ' ')'
6     [java] Expr9 -> THIS
7     [java] Expr9 -> NEW AfterNewExpr
8     [java] Expr9 -> INSTANCEOF '(' Expr ',' IDENTIFIER ')'
9     [java] Expr9 -> '(' AfterParenExpr
10    [java] Expr9 -> IDENTIFIER AfterIdentExpr
11    [java] Expr9 -> '[' Expr FOR IDENTIFIER IN Expr IfBoolExpr ']'
12    [java] Warning: conflict productions at line 964:
13    [java] ElseClause -> ELSE Stmt
14    [java] ElseClause -> <empty>
15    [java] Warning: unreachable production:
16    [java] Expr9 -> '[' Expr FOR IDENTIFIER IN Expr IfBoolExpr ']'
17    [java] predictive set is empty
18    [java] Parser is successfully generated and written to "Table.java"
```

可以看到它和众多产生式冲突，并且预测集为空。具体而言，与数组常量的形式一致，都是 [开头，有左公因子，无法直接转化为 LL(1) 文法。

4

将 S1+/test1.decaf 的代码第六行 `int` 改成 `in`：

```
1 class Main {
2     bool field;
3
4     class Main another;
5
6     in[] foo(int y) {
7         int[] q;
8         int i;
9
10        q = new int[y];
11        i = 0;
12        while (i < y) {
13            q[i] = i;
```

```

14         i = i + 1;
15     }
16
17     return q;
18 }
19
20 static int main() {
21     return this.foo(5).length();
22 }
23 }

```

报错如下：

```

1 *** Error at (6,5): syntax error
2 *** Error at (6,19): syntax error
3 *** Error at (10,9): syntax error
4 *** Error at (10,21): syntax error
5 *** Error at (10,22): syntax error
6 *** Error at (11,9): syntax error
7 *** Error at (17,9): syntax error

```

理论上只要报第六行的 `error`，实际上它报了其他错。因为并没有文法以 `in` 开头，`in` 都是跟在 `identifier` 之后。根据提供的错误处理方法，在处理到 `FieldList` 的时候会报错，跳过第六行，7 和 8 当做类中变量声明，10 理应是函数实际上是 `Expr` 所以报错，之后同理。