

PA1-A Report

计71 钟国鑫 2017010306

实现内容

抽象类

抽象类的设计与 `static` 类似

- 在 `syntax/ast.rs` 中的函数 `FuncDef` 和类 `classDef` 中添加一个 `bool` 类型的 `abstract_`，修改 `print` 里面 `classDef` 和 `FieldDef` 对 `print` 的定义，原来框架用宏来定义 `classDef` 的 `print`，这里将其直接展开，在内部添加判断 `abstract_` 的逻辑，对于 `FieldDef` 内部的 `match`，也是直接在内不添加判断逻辑即可
- 由于抽象函数的函数体为空，因此将函数 `FuncDef` 中原来的 `body` 定义由 `Block<'a>` 改成 `Option<Block<'a>>`，修改 `print` 里面的抽象树输出，使其适应新 `body` 的定义(`Option` 的输出已在宏中定义，因此直接调用 `Option` 的 `print` 即可)
- 在 `syntax/parser.rs` 中添加两个新语法规则

```
1 FuncDef  -> Abstract Type Id LPar VarDefListOrEmpty RPar Semi
2 ClassDef -> Abstract Class Id MaybeExtends LBrC FieldList RBrC
```

没有函数体则用 `None` 来替代原来的 `body`

局部类型推断

将 `syntax/ast.rs` 中 `VarDef` 里的 `syn_ty` 由原来的 `SynTy<'a>` 改成 `Option<SynTy<'a>>`，当为 `None` 时表示为推断类型(即 `Var`)

First-class Functions

- 新增函数类型，在 `syntax/src/ty.rs` 中增加 `SynTyKind` 新变种 `Lambda(Vec<SynTy<'a>>)`，内部 `Vec [0]` 为返回值类型，`[1..]` 为参数类型
并在 `print/ast.rs` 对于 `SynTy` 的 `print` 定义中增加对于 `SynTyKind::Lambda` 的逻辑
- 表达式新增 `Lambda` 表达式，因此在 `syntax/src/ast.rs` 中添加新结构

```
1 pub mod Lambda<'a> {
2     pub param: Vec<&'a VarDef<'a>>,
3     pub kind: LambdaKind<'a>,
4 }
5 pub enum LambdaKind<'a> {
6     Expr(Box<Expr<'a>>),
7     Block(Block<'a>),
8 }
```

其中 `LambdaKind` 区分 `block lambda` 和 `expression lambda`

在 `ExprKind` 这个 `enum` 中添加 `Lambda(Lambda<'a>)` 作为新的表达式类型，并在 `print/ast.rs` 中添加其打印逻辑

- 在 `syntax/parser.rs` 添加新的符号 `=>`，设定其优先级为最低

添加函数类型 `SynTy` 产生式

```
1 Type -> Type LPar TypeListOrElse RPar
2 TypeListOrElse -> TypeList
3 TypeListOrElse ->
4 TypeList -> TypeList Comma Type
5 TypeList -> Type
```

为 `lambda` 函数表达式添加2个产生式

```
1 Expr -> Fun LPar VarDefListOrElse RPar RightArrow Expr
2 Expr -> Fun LPar VarDefListOrElse RPar Block
```

并把原来的 `Expr -> VarSel LPar ExprListOrElse RPar` 改为

```
1 Expr -> Expr LPar ExprListOrElse RPar
```

- 注意此时会出现对于 `LPar` 移进/规约冲突

即程序当看到下一个符号为 `LPar` 时，不确定当前是要对栈顶进行表达式的规约还是移进

`LPar`

比如 `a + b(1)`，当栈中为 `a+b` 时，先规约 `a+b` 为一个表达式还是先移进 `(` 会产生不同的结果，框架在这种情况下采用了移进，这也正是正确的操作

为了消除warning，要对 `LPar` 进行优先级的规定，从 `a+b(1)` 的例子可以看出，`LPar` 的优先级至少要比这些算术操作符等要高，因此最后选择将 `LPar` 放到 `RPar` 同一优先级，由此解决了所有warning

问题回答

Q1

有一部分AST节点是枚举类型。若节点B是枚举类型，节点A是他的一个variant，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。

A在语法上是B的一个子类，A可以认为是一种B

Q2

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。

`else` 的优先级为最大(比 `empty` 高)，因此遇到 `else` 时会优先选择移入，最终会使得 `else` 会匹配最近的 `if` 从而解决空悬问题

Q3

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，最后从具体语法数构建抽象语法树。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

在框架的实际实现中没有具体语法树，而是由终结符序列直接构造出了抽象语法树