函数式语言程序设计2019课程作业报告

一、作者信息

● 姓名:洪方舟

学号: 2016013259 班级: 软件62

二、执行方法

1. 核心语言、代数数据类型

由于可以采取黑盒测试,因此没有显式的执行方法,主要体现在测试的调用。

2. Parser

进入项目文件夹后执行下面的语句

stack run

进入程序后输入 parser 按回车,再输入想要测试的语句后,按下回车后,下面会显示解析的AST,表达式的类型,以及表达式的结果。

3. REPL

进入项目文件夹后执行下面的语句

stack run

进入程序后输入 repl 按回车,就进入了交互式环境,具体的使用方法请参照下面的实现细节。

三、实现目标

1. 核心语言

实现文档中的所有有关要求

2. 代数数据类型

实现文档中的所有有关要求

3. 文法设计和parser

实现的文法中不包含ADT的部分,仅包含核心语言部分。

具体文法

数据类型的文法

● bool: 布尔类型

int:整型char:字符

● arrow <type> <type>: 函数类型

表达式的文法

• EBoolLit: true / false

● EIntLit: 有符号整数

• ECharLit: 单引号包围的字符

• ENot: not <expr>

• EAnd: <expr> and <expr>

• EOr: <expr> or <expr>

• EAdd: <expr> + <expr>

• ESub: <expr> - <expr>

• EMul: <expr> * <expr>

• EDiv: <expr> / <expr>

• EMod: <expr> % <expr>

• EEq: <expr> = <expr>

• ENeg: <expr> != <expr>

• ELt: <expr> < <expr>

• EGt: <expr> > <expr>

• ELe: <expr> <= <expr>

• EGe: <expr> >= <expr>

• EIf: if <expr> then <expr> else <expr>

• ELambda:

○ 文法: lambda <type> => <identifier> -> <expr>

○ 对应的AST: ELambda (<identifier>, <type>) <expr>

• ELet:

o 文法: let <identifier> := <expr1> in <expr2>

o 对应的AST: ELet (<identifier>, <expr1>) <expr2>

• ELetRec:

o 文法: function <type1> <identifier1> (<type2>, <identifier2>) {<expr1>} in <expr2>

对应的AST: ELetRec <identifier1> (<identifier2>, <type2>) (<expr1>, <type1>) <expr2>

- EVar:
 - o 文法: <identifier>
 - o 对应的AST: EVar <identifier>
- EApply:
 - o 文法: apply <expr1> to <expr2>
 - o 对应的AST: EApply <expr1> <expr2>

4. REPL

下面给出REPL的实现的功能及使用方法

绑定变量

- 文法: bind <identifier> := <expr>
- 这样做就将 <expr> 绑定到了 <identifier> 上,下面的表达式就可以使用这个 <identifier>

查看类型

- 文法: :t <expr>
- 这样做将会输出 <expr> 的类型

查看表达式的值

- 文法: <expr>
- 这样做将会输出 <expr> 的值

退出交互式环境

- 文法: :q
- 这样做将会退出交互式环境

清除上下文

- 文法: :c
- 这样做将会清除上面绑定的变量

四、作业的思路及亮点

1. EvalType

这个部分较为简单,只需要维护一个上下文栈,栈中存放当前上下文中变量的绑定类型。

2. EvalValue

这个部分也较为简单,与EvalType差不多,维护一个上下文栈,栈中存放当前上下文变量绑定的表达式,同时用一个结构体存储函数部分应用的结果。

虽然文档中并没有明确说明需要支持惰性求值,测试用例中也没有相关测例,但是该部分还是支持了该特性。

3. ADT

这个部分只需要将ADT的构造函数当成普通函数来处理即可。

4. Parser

Parser部分使用了megapasec库辅助实现。实现起来也没有什么困难,只要按照自定义的文法,对于每一条文法规则写解析函数。

在处理中缀表达式的时候有一些困难,因为要实现中缀表达式,该文法就包含了左递归,而megapasec 支持的为LL(1)文法,为此本需要消除左递归,但是megapasec的 makeExprParser 函数可以帮助我们消除左递归。

5. REPL

在parser的基础上,REPL就较为容易实现,只需要维护一个上下文的绑定即可。

五、参考资料

- Megaparsec tutorial from IH book
- Parsing a simple imperative language