

2.1 ToyC 语言的文法

ToyC 语言的文法如下，其中 CompUnit 为开始符号：

编译单元	$\text{CompUnit} \rightarrow \text{FuncDef}^+$
语句	$\begin{aligned} \text{Stmt} \rightarrow & \text{Block} \mid \text{“;”} \mid \text{Expr “;”} \mid \text{ID “=” Expr “;”} \\ & \mid \text{“int” ID “=” Expr “;”} \\ & \mid \text{“if” “(” Expr “)” Stmt (“else” Stmt)?} \\ & \mid \text{“while” “(” Expr “)” Stmt} \\ & \mid \text{“break” “;”} \mid \text{“continue” “;”} \mid \text{“return” “;”} \end{aligned}$
语句块	$\text{Block} \rightarrow \text{“{” Stmt* “}”}$
函数定义	$\text{FuncDef} \rightarrow (\text{“int”} \mid \text{“void”}) \text{ID “(” (Param (“,” Param)*)? “)” Block}$
形参	$\text{Param} \rightarrow \text{“int” ID}$
表达式	$\text{Expr} \rightarrow \text{LOrExpr}$
逻辑或表达式	$\text{LOrExpr} \rightarrow \text{LAndExpr} \mid \text{LOrExpr “ ” LAndExpr}$
逻辑与表达式	$\text{LAndExpr} \rightarrow \text{RelExpr} \mid \text{LAndExpr “\&\&” RelExpr}$
关系表达式	$\begin{aligned} \text{RelExpr} \rightarrow & \text{AddExpr} \\ & \mid \text{RelExpr (“<”} \mid \text{“>”} \mid \text{“<=”} \mid \text{“>=”} \mid \\ & \quad \text{“==”} \mid \text{“!=”}) AddExpr} \end{aligned}$
加减表达式	$\begin{aligned} \text{AddExpr} \rightarrow & \text{MulExpr} \\ & \mid \text{AddExpr (“+”} \mid \text{“-”}) MulExpr} \end{aligned}$
乘除模表达式	$\begin{aligned} \text{MulExpr} \rightarrow & \text{UnaryExpr} \\ & \mid \text{MulExpr (“*”} \mid \text{“/”} \mid \text{“\%”}) UnaryExpr} \end{aligned}$
一元表达式	$\begin{aligned} \text{UnaryExpr} \rightarrow & \text{PrimaryExpr} \\ & \mid \text{ (“+”} \mid \text{“-”} \mid \text{“!”}) UnaryExpr} \end{aligned}$
基本表达式	$\begin{aligned} \text{PrimaryExpr} \rightarrow & \text{ID} \mid \text{NUMBER} \mid \text{“(” Expr “)”} \\ & \mid \text{ID “(” (Expr (“,” Expr)*)? “)”} \end{aligned}$

词法分析

- 目标：
 - 识别源码中的记号（token），包括标识符、关键字、数字、运算符等
- 关键点：
 - 完成标识符和整数的正则匹配
 - 忽略空白和注释
 - 完整覆盖 ToyC 定义的运算符和关键字
- 设计：
 - 构建 DFA
 - 字符匹配，构建token，识别类型
 - 检查非法token，给出错误提示

语法分析（AST输出为例）

- 目标：
 - 构建抽象语法树（AST），确定源代码结构
- 关键点：
 - 完整实现文法规则，处理所有产生式
 - 构建解析器（如自顶向下表驱动解析器）
 - 检查结构性错误（括号匹配、非法嵌套）
- 设计：
 - 定义好 AST 结构
 - 简化和模块化设计每个产生式的解析器
 - 在解析阶段收集函数、参数、变量等定义，构建符号表框架

2.3 ToyC 语言的语义约束

程序结构 程序必须包含一个名为 `main`、参数列表为空、返回类型为 `int` 的函数作为入口点。

函数 ToyC 中的函数支持传入若干 `int` 类型的参数，返回值可以为 `int` 或 `void` 类型。函数只能声明在全局作用域中且名称唯一，不能声明在函数体内。函数不能作为值来储存、传递或运算。函数调用必须写在被调函数声明之后（支持函数内部调用自身）。返回类型为 `int` 的函数必须在每一条可能的执行路径上通过 `return` 语句返回一个 `int` 类型的值。返回类型为 `void` 的函数可以不包含 `return` 语句，如果包含，则不能有返回值。

语句 ToyC 中的语句包括语句块（由大括号包围的语句序列）、空语句（只有分号）、表达式语句（表达式加分号）、变量赋值、变量声明、`if-else` 条件分支、`while` 循环、`break`、`continue` 和 `return`，它们的语法和语义与 C 语言一致：没有返回值的函数调用表达式不能作为 `if/while` 条件或赋值语句的右值；`break` 和 `continue` 只能出现在循环中等。

变量声明 ToyC 支持声明 32 位有符号整数（`int`）类型的局部变量，每个变量声明语句只声明一个变量，且必须带有初始化表达式。变量的使用必须发生在声明之后。变量的作用域规则与 C 语言一致：变量的生命周期从声明点开始，到所在作用域结束时结束；函数形参在函数体内可见；语句块 `Block` 会创建新的作用域；内层作用域会屏蔽外层作用域的同名变量等。

表达式 ToyC 支持逻辑运算、关系运算、算术运算、括号表达式、变量引用、字面值和函数调用等 C 语言中的常见表达式。运算符的优先级、结合性和计算规则等与 C 语言一致：逻辑与、逻辑或运算符遵循“短路计算”规则；非零视为“真”、零视为“假”；除数不能为零等。

语义分析

可实现更多检查



- 目标：

- 检查类型和作用域、确定引用和定义是否匹配

- 关键点：

- 检查变量是否先声明后使用
- 检查函数是否先定义后调用
- 检查类型匹配和返回值类型

- 设计：

- 在 AST 遍历过程中建立和管理符号表
- 检查控制流结构 (break、continue、return) 是否合法
- 完成简单类型推导，检查参数和调用参数类型是否匹配

代码生成

- 目标：
 - 为 AST 节点生成 RISC-V32 汇编代码
- 关键点：
 - 函数调用栈结构管理
 - 寄存器和堆栈管理
 - 短路计算、条件和循环代码生成
- 设计：
 - 定义清晰的代码生成接口，例如 emit()
 - 遍历IR成分，转成 RISC-V32代码
 - 完成简单优化（如公共子表达式、常量折叠、寄存器分配），以获取更好性能