引言

开发此编译器项目的初衷源于我在学校使用 "johnny" 软件来模拟汇编程序时的体验。在使用 johnny 学习时,我意识到它并没有帮助我将高级编程知识融会贯通 —— 特别是我从未真正理解像 Java 这样的语言是如何被转换成机器码的。我设想能有一个工具,把课堂上讲授的 Java 程序翻译成 johnny 的汇编代码,让学生在学习高级编程的同时,也能理解底层机器操作的原理。

基于这个想法,我开始研究编译器的基本原理,并实现了一个可以将 Java 代码编译成 johnny 可识别格式的编译器。由于 Java 本身的复杂度以及 johnny 汇编的局限性,本编译器更注重展示编译原理,而非支持完整的面向对象项目。

1编译器功能

该编译器由 Java 实现, 主要用于编译简易的 Java 程序。功能概述如下:

1.1 总体概览

1.1.1 支持的功能

• 简单变量声明:

支持声明 int 类型的变量。

• 声明时初始化:

允许在声明变量时直接进行赋值。

• 赋值语句:

支持常规的赋值操作。

• 条件语句:

支持 if 语句。

• 循环结构:

支持 while 循环。

• 函数定义与调用:

通过扩展指令集实现对函数的支持。

• 表达式求值:

能正确处理操作符优先级。

输出:

通过扩展指令集支持输出操作。

1.1.2 不支持的功能

- 数字不能超过 999。
- 不支持负数和小数。
- 变量名必须唯一 (在 main 和函数作用域之间也不能重复)。
- 除加法与减法外,不支持其他二元运算(如乘法和除法),但可通过函数模拟。

- 不支持类和对象。
- 不支持 string、char、float、double、boolean 等数据类型。
- 不支持在同一行中进行多变量声明。
- 不支持在函数内调用其他函数(包括递归)。
- 不支持复杂数据结构、多文件项目以及高级语法检查。

1.2 开发路线概览

	Lexer	Preprocessor	Parser	Generator	Assembly To Johnny
变量声明	<u>~</u>	☑	<u>~</u>	~	▽
变量计算	<u>~</u>	<u>~</u>	<u>~</u>	<u>~</u>	<u>~</u>
运算优先级	<u>~</u>	<u>~</u>	<u>~</u>	<u>~</u>	▽
作用域 (Domain)	<u>~</u>	<u>~</u>	<u>~</u>	<u>~</u>	▽
输入 (Input)	<u>~</u>	~	×	×	▽
输出 (Output)	<u>~</u>	<u>~</u>	<u>~</u>	<u>~</u>	$\overline{\mathbf{v}}$
IF 语句	<u>~</u>	<u>~</u>	<u>~</u>	<u>~</u>	▽
While 循环	<u>~</u>	<u>~</u>	<u>~</u>	<u>~</u>	▽
For 循环	<u>~</u>	<u>~</u>	<u>~</u>	<u>~</u>	<u>~</u>
函数 (Function)	<u>~</u>	<u>~</u>	<u>~</u>	<u>~</u>	$\overline{\mathbf{v}}$
Boolean (布尔类型)	×	×	×	×	×
变量名称作用域限制	<u>~</u>	×	×	×	×

1.3 扩展指令集

在原有指令的基础上,新增了两个指令:

- savi addr:
 - 对原有 save 指令的扩展。将某个寄存器的值保存到由 addr 指向的内存地址中。
- jmpi addr:
 - 对原有 jmp 指令的扩展。跳转到由 addr 指向的内存地址。

1.4 编译日志

编译器在编译过程中会生成详细的日志,主要用于调试。这些日志包括:

• 各阶段的编译信息(如处理的行数、定义的变量、内存分配详情等)。

• 错误信息: 在编译失败时会给出失败原因(不含具体行号)。

1.5 SimpleJava 子集设计

1.5.1 整体结构

• 每个程序只有一个类:

程序必须写在一个类里,并且包含一个固定签名的 main 方法作为入口:

```
public static void main() {
    // ...
}
```

• 静态方法:

除了 main 之外,还可以定义其他静态方法:

- 。 必须返回 int。
- 。 只能接收 int 类型参数。
- 。 不支持方法重载。

```
public static int multiply(int a, int b) {
   int result = 0;
   while (b > 0) {
      result = result + a;
      b = b - 1;
   }
   return result;
}
```

• 类成员:

虽然允许在类中定义成员,但该语言不支持面向对象的特性,如对象、成员变量、继承或多态等。

• 异常处理:

不支持 try/catch/finally。

• 递归:

不支持递归函数调用。

1.5.2 数据类型

• 仅支持整型:

唯一支持的数据类型为 int 。

• 布尔值:

用 int 来表示布尔值: 0 表示 false, 非 0 表示 true。

• 不支持其他类型:

不支持 String、数组、浮点数、对象或其他数据类型。

1.5.3 表达式与运算符

• 算术运算符:

仅支持 + 和 - 。

• 比较运算符:

支持 == 、 != 、 〈 、 〉 、 〈= 、 >= 。在条件表达式中使用时,其结果会作为 int 存储 (0 或 1) 。

括号:

可以使用括号来控制运算优先级。

• 函数调用:

在表达式中可以调用静态方法。所有参数必须为 int 类型, 返回值也必须是 int 类型。

1.5.4 语句

语言支持以下几种语句类型:

• 变量声明:

只能声明 int 变量,可选地进行初始化:

```
int a;
int b = 10;
```

• 赋值语句:

例如:

```
a = 5;
a = a + 3;
```

• 条件语句 (开发中):

支持 if-else:

```
if (a < 10) {
    a = a + 1;
} else {
    a = a - 1;
}</pre>
```

• 循环语句 (开发中):

支持 while 循环:

```
while (a != 0) {
    a = a - 1;
}
```

• 函数调用 (开发中):

可以调用静态方法:

```
foo(3, a);
```

• return 语句 (开发中):

在静态方法 (除了 main 外) 中使用 return 返回一个 int 值:

```
return a + b;
```

1.5.5 示例

```
class SimpleProgram {
  public int mul(int a, int b) {
    int result = 0;
  while (b > 0) {
     result += a;
     b--;
  }
  return result;
}

public static void main(String[] args) {
  int x = 10;

  for(int i=0;i<x;i++){
     System.out.println(mul(i,2));
  }
}</pre>
```

2 使用方法

本章节将结合图片和截图,介绍编译器的具体使用步骤:

• 代码生成:

分步说明如何编译 Java 程序。

• 图形界面:

介绍如何在编译器的图形界面中进行操作。

• RAM 数据编辑器:

如何使用内置的 RAM 数据编辑器。

• 导入到 johnny:

说明如何将编译器生成的汇编代码导入到 johnny 软件中。

另外还提供了若干示例程序:

- 展示函数用法的示例。
- 演示更复杂算法的示例。
- 用于触发错误的示例,以说明不支持的功能。

3编译器内部原理

编译器通过多阶段的转换过程,将源程序逐级分解为更低层次的形式,最终生成 johnny 能识别的机器码。

3.1 编译流程概览

源程序将经过一系列转换器,每个阶段都将程序化简至更基本的形式。

3.2 词法分析 (Lexer)

Lexer 将源码拆解为一个个词法符号(如关键字、运算符、标识符等),并忽略空格与换行符等不必要元素。 简要说明:Lexer 把源代码分解成最基本的记号,为后续分析奠定基础。 (稍后会插入 Lexer 输出示例。)

3.3 预处理 (Preprocessor)

预处理器对词法符号流进行初步清理。由于编译器不支持类结构,它会移除类的相关构造,并识别程序的入口点(main函数)。

3.4 语法分析 (Parser)

Parser 根据词法符号流构建抽象语法树 (AST)。

AST 说明: 抽象语法树是程序结构的层次化表示,能清晰反映代码元素之间的语法关系,便于进一步分析和生成代码。对于函数,编译器会进行第二次解析来定位并处理函数定义——这一特殊步骤可确保所有与函数相关的结构被正确识别。Parser 采用递归方式实现,因此能够自然地处理嵌套结构。

(稍后将插入 AST 节点的继承关系图以及示例输出。)

3.5 代码生成 (Generator)

生成器 (Generator) 会遍历 AST 并输出汇编代码。主要工作点包括:

• 标签 (Label) 的使用:

为了便于阅读和调试,生成器使用标签代替直接的内存地址,最终再将这些标签解析为具体地址。

• 递归生成:

每个 AST 节点都实现了一个 generate() 方法,用来递归地产生代码。

• 常量管理:

在语法分析时遇到的常量会记录下来,最终存放在特定的内存区域。

- 函数生成:
 - 。 函数定义的汇编代码会生成在 main 函数之后。
 - 。 调用函数时, 先将当前行号保存在某个固定寄存器, 再跳转到对应的函数。
 - 。 函数通过将返回值写到指定寄存器,然后使用 jmpi 跳转回去的方式返回。

- 。 函数参数存储在专门的内存区域里。
- 临时变量:

表达式求值过程中需要的临时变量会从特定区域申请地址,计算结束后,如果这些中间结果不再使用,对应地址可被 重复利用。

3.6 AsmToJohnny 转换器

在生成汇编代码后,AsmToJohnny 转换器会将其翻译成 johnny 识别的机器码:

• 标签解析:

转换器会多次扫描汇编代码,确保所有标签被正确解析。

- 特殊标签处理:
 - 如果某行只有一个标签而没有其他指令,则需要将此标签移动到下一行的行尾,以保证行号对齐。
 - 。 对于像 THIS_LINE_PLUS_THREE (表示当前行号加三)或指向固定寄存器的标签,需要做专门的逻辑处理。

4 内存管理

编译器将内存划分为若干区域,每个区域对应不同用途,布局如下:

• 0-600:程序区域

存放编译生成的程序代码。

• 600-800: 常量区域

存放编译过程发现、运行时需用的数字常量。

• 801-850: 变量区域

用于存储源程序中定义的变量。

• 851-870: 临时变量区域

在表达式求值时,用于保存中间结果。

• 871-890: 函数参数区域

专门用来保存函数调用时的参数。

• 891-899: 固定指针/寄存器区域

为函数调用和固定操作中需用的指针及寄存器预留的区域。

本区域中定义的重要地址包括:

- OUTPUT PointerAddress = 895
- PARAMETER PointerAddress = 896
- RETURN_PointerAddress = 897
- o FUNCTION_Result_Address = 898
- o ERROR_DefaultAddress = 899
- 900-949: 输入区域

用于存储输入数据。

• 950-999: 输出区域

用于存储输出数据。

5 技术挑战

标签处理

在生成的汇编代码中处理标签时,需要注意:

• 多次扫描:

为了正确解析所有标签, 转换器要多次遍历汇编代码。

• 空行标签:

如果某一行只有标签而没有其他指令,该标签会被移动到下一行的行尾,以保持行号正确。

• 特殊标签:

像 THIS_LINE_PLUS_THREE (表示当前行号加三)或表示固定寄存器的标签,需要专门的处理逻辑。

函数调用的限制

在有限的内存环境中实现完整的函数调用栈相当复杂。因此,该编译器不支持嵌套或递归的函数调用:

• 简化方案:

仅使用一个简单的、基于固定寄存器的跳转机制,而非完整的调用栈。

6 项目统计

• 代码总行数: 3543

源代码行所占比例: 72%注释行所占比例: 11%空行所占比例: 17%