目 录

[1. 万花筒：万花筒简介和词法分析器 1](#_Toc739990974)

[1.1. 万花筒语言 1](#_Toc1998887216)

[1.2.  词法分析器lexer 1](#_Toc79270598)

[2. 万花筒：实现解析器和 AST  3](#_Toc716021367)

[2.1. 简介 3](#_Toc712709075)

[2.2.  抽象语法树（AST） 3](#_Toc2023662510)

[2.3.  解析器基础 5](#_Toc561413745)

[2.4.  基本表达式解析 6](#_Toc1081302632)

[2.5.   Binary Expression Parsing二进制表达式解析 8](#_Toc1223029386)

[2.6.  解析其余部分 10](#_Toc381049981)

[2.7.  driver驱动 11](#_Toc1679272839)

[2.8.  结论 12](#_Toc1266683820)

[2.9.  运行 12](#_Toc303874258)

[3. 万花筒：代码生成到 LLVM IR 13](#_Toc1174422792)

[3.1. 简介 13](#_Toc1741771603)

[3.2. 代码生成设置 13](#_Toc603134378)

[3.3. 表达式代码生成 14](#_Toc578195755)

[3.4.  函数代码生成 16](#_Toc363812290)

[3.5. Driver Changes and Closing Thoughts 18](#_Toc1665319143)

[3.6. 代码运行 20](#_Toc281934343)

[4. 万花筒：添加 JIT 和优化器支持 20](#_Toc1560153468)

[4.1. 简介 20](#_Toc940801409)

[4.2. 平凡的常量折叠 20](#_Toc730778459)

[4.3. LLVM 优化pass 21](#_Toc564693304)

[4.4. 添加 JIT 编译器 23](#_Toc415371424)

[4.5. 运行 29](#_Toc447982363)

[5. 万花筒：扩展语言：控制流 29](#_Toc1519449581)

[5.1. 简介 29](#_Toc918604790)

[5.2.  If/Then/Else 29](#_Toc1416065209)

[5.2.1. If/Then/Else 的词法分析器(LEX)扩展 30](#_Toc1949990584)

[5.2.2.  If/Then/Else 的 AST 扩展 30](#_Toc1342870889)

[5.2.3.  If/Then/Else 的解析器扩展 30](#_Toc8572536)

[5.2.4.  用于 If/Then/Else 的 LLVM IR  31](#_Toc1801394152)

[5.2.5.  If/Then/Else 的代码生成 33](#_Toc1422141487)

[5.3.  'for' 循环表达式 35](#_Toc724593903)

[5.3.1.  “for”循环的词法分析器(LEX)扩展 35](#_Toc366619579)

[5.3.2.  'for' 循环的 AST 扩展 35](#_Toc1298320350)

[5.3.3.  “for”循环的解析器扩展 36](#_Toc1286007648)

[5.3.4.  “for”循环的 LLVM IR  37](#_Toc1447922212)

[5.3.5.  “for”循环的代码生成 37](#_Toc373866088)

[5.4. 完整代码清单 39](#_Toc1667057630)

[6. 万花筒：扩展语言：用户定义的运算符 40](#_Toc979711403)

[6.1. 简介 40](#_Toc1640549908)

[6.2.  用户定义的运算符：理念 40](#_Toc1970931888)

[6.3.  用户定义的二元运算符 41](#_Toc6650547)

[6.4. 用户定义的一元运算符 44](#_Toc1234837863)

[6.5.  Kicking the Tires踢轮胎(俚语,亲自体验) 46](#_Toc426582618)

[6.6. 运行demo 50](#_Toc584846302)

[7. 万花筒：扩展语言：可变变量 50](#_Toc1598650153)

[7.1.  简介 50](#_Toc2091901762)

[7.2.  为什么这是一个难题？ 51](#_Toc866780646)

[7.3.  LLVM 中的内存 51](#_Toc1011319973)

[7.4.  万花筒中的可变变量 54](#_Toc885219523)

[7.5.  Adjusting Existing Variables for Mutation 54](#_Toc1597559105)

[7.6.  新赋值运算符 58](#_Toc1576013277)

[7.7.  用户定义的局部变量 59](#_Toc1300590947)

[7.8. 运行demo 62](#_Toc2045541468)

[8. 万花筒：编译成目标代码 62](#_Toc947979211)

[8.1. 简介 62](#_Toc71712089)

[8.2.  选择一个目标 62](#_Toc1314123029)

[8.3.  目标机器 63](#_Toc750486147)

[8.4.  配置模块 64](#_Toc1414582979)

[8.5.  发射目标代码 64](#_Toc1322695565)

[8.6. 把它们放在一起 64](#_Toc404396652)

[8.7. 完整代码清单 65](#_Toc689240818)

[9. 万花筒：添加调试信息 65](#_Toc2047289469)

[9.1.   简介 65](#_Toc771016231)

[9.2.  为什么这是一个难题？ 65](#_Toc1987561168)

[9.3. 提前编译模式 65](#_Toc1185813469)

[9.4.  编译单元 67](#_Toc71454795)

[9.5.  DWARF 发射设置 67](#_Toc213943608)

[9.6.  函数 68](#_Toc705387451)

[9.7.  源位置 68](#_Toc1051166198)

[9.8.  变量 69](#_Toc1854493516)

[9.9. 完整代码清单 70](#_Toc528835692)

[10. 结论和其他有用的 LLVM 花絮 70](#_Toc1057816745)

[10.1.  教程结论 70](#_Toc941847731)

[10.2.  LLVM IR 的属性 72](#_Toc955418310)

[10.2.1. 目标独立性 72](#_Toc1642663048)

[10.2.2. 安全保证 72](#_Toc393014236)

[10.2.3. 特定于语言的优化 73](#_Toc899836424)

[10.3.  提示和技巧 73](#_Toc361960046)

[10.3.1. 实现可移植的 offsetof/sizeof  73](#_Toc1404334210)

[10.3.2. 垃圾收集栈帧 73](#_Toc1785055947)

[11. 附录 74](#_Toc1959519151)

# 万花筒：万花筒简介和词法分析器

https://llvm.org/docs/tutorial/index.html

## 万花筒语言

本教程使用一种名为“Kaleidoscope ”（源自“美丽、形式和视图”的意思）的玩具语言进行说明。Kaleidoscope 是一种过程语言，允许您定义函数、使用条件、数学等。在本教程的过程中，我们将扩展 Kaleidoscope 以支持 if/then/else 结构、for 循环、用户定义的运算符、JIT使用简单的命令行界面、调试信息等进行编译。

我们希望让事情保持简单，因此 Kaleidoscope 中唯一的数据类型是 64 位浮点类型（在 C 语言中也称为“double”）。因此，所有值都是隐式双精度，并且该语言不需要类型声明。这为该语言提供了非常漂亮和简单的语法。例如，以下简单示例计算 斐波那契数：

|  |
| --- |
| # Compute the x'th fibonacci number.  def fib(x)  if x < 3 then  1  else  fib(x-1)+fib(x-2)  # This expression will compute the 40th number.  fib(40) |

我们还允许 Kaleidoscope 调用标准库函数——LLVM JIT 使这变得非常容易。这意味着您可以在使用函数之前使用“extern”关键字来定义它（这对于相互递归函数也很有用）。例如：

|  |
| --- |
| extern sin(arg);  extern cos(arg);  extern atan2(arg1 arg2);  atan2(sin(.4), cos(42)) |

一个更有趣的例子包含在第 6 章中，我们在其中编写了一个小的 Kaleidoscope 应用程序，它以不同的放大级别[显示 Mandelbrot 集](https://llvm.org/docs/tutorial/MyFirstLanguageFrontend/LangImpl06.html" \l "kicking-the-tires)。

让我们深入研究这种语言的实现！

## 词法分析器lexer

在实现一种语言时，首先需要的是能够处理文本文件并识别它所说的内容。执行此操作的传统方法是使用“词法分析器([lexer](http://en.wikipedia.org/wiki/Lexical_analysis))”（又名“scanner”）将输入分解为“标记(token)”。词法分析器返回的每个标记都包含一个标记代码和一些潜在的元数据（例如，数字的数值）。首先，我们定义可能性：

|  |
| --- |
| // The lexer returns tokens [0-255] if it is an unknown character, otherwise one  // of these for known things.  enum Token {  tok\_eof = -1,  // commands  tok\_def = -2,  tok\_extern = -3,  // primary  tok\_identifier = -4,  tok\_number = -5,  };  static std::string IdentifierStr; // Filled in if tok\_identifier  static double NumVal; // Filled in if tok\_number |

我们的词法分析器返回的每个标记要么是 Token 枚举值之一，要么是一个“未知”字符，如“+”，作为其 ASCII 值返回。如果当前标记是标识符，则 全局变量IdentifierStr保存标识符的名称。如果当前标记是数字文字（如 1.0），则NumVal保留其值。为简单起见，我们使用全局变量，但这不是真正语言实现的最佳选择:)。

词法分析器的实际实现是一个名为 gettok的简单函数。调用该gettok函数以从标准输入返回下一个标记。它的定义开始于：

|  |
| --- |
| /// gettok - Return the next token from standard input.  static int gettok() {  static int LastChar = ' ';  // Skip any whitespace.  while (isspace(LastChar))  LastChar = getchar(); |

gettok通过调用 C的getchar()函数从标准输入一次读取一个字符来工作。它在识别它们时吃掉它们，并将最后读取但未处理的字符存储在 LastChar 中。它必须做的第一件事是忽略标记之间的空白。这是通过上面的循环完成的。

接下来gettok需要做的是识别标识符和特定关键字，如“def”。Kaleidoscope 使用这个简单的循环来做到这一点：

|  |
| --- |
| if (isalpha(LastChar)) { // identifier: [a-zA-Z][a-zA-Z0-9]\*  IdentifierStr = LastChar;  while (isalnum((LastChar = getchar())))  IdentifierStr += LastChar;  if (IdentifierStr == "def")  return tok\_def;  if (IdentifierStr == "extern")  return tok\_extern;  return tok\_identifier;  } |

请注意，此代码会在对标识符进行词法分析时将“IdentifierStr”设置为全局。此外，由于语言关键字由同一循环匹配，因此我们在这里以内联方式处理它们。数值相似：

|  |
| --- |
| if (isdigit(LastChar) || LastChar == '.') { // Number: [0-9.]+  std::string NumStr;  do {  NumStr += LastChar;  LastChar = getchar();  } while (isdigit(LastChar) || LastChar == '.');  NumVal = strtod(NumStr.c\_str(), 0);  return tok\_number;  } |

这些都是用于处理输入的非常简单的代码。从输入中读取数值时，我们使用 C语言的strtod函数将其转换为我们存储在中的数值NumVal。请注意，这并没有进行足够的错误检查：它会错误地读取“1.23.45.67”并像您输入“1.23”一样处理它。随意扩展它！接下来我们处理评论：

|  |
| --- |
| if (LastChar == '#') {  // Comment until end of line.  do  LastChar = getchar();  while (LastChar != EOF && LastChar != '\n' && LastChar != '\r');  if (LastChar != EOF)  return gettok();  } |

我们通过跳到行尾来处理评论，然后返回下一个标记。最后，如果输入与上述情况之一不匹配，则它要么是像“+”这样的运算符字符，要么是文件末尾。这些是用这段代码处理的：

|  |
| --- |
| // Check for end of file. Don't eat the EOF.  if (LastChar == EOF)  return tok\_eof;  // Otherwise, just return the character as its ascii value.  int ThisChar = LastChar;  LastChar = getchar();  return ThisChar;  } |

这样，我们就有了基本 Kaleidoscope 语言的完整词法分析器（词法分析器的完整代码清单可在本教程的下一章中找到）。接下来我们将构建一个简单的解析器，使用它来构建抽象语法树。当我们拥有它时，我们将包含一个驱动程序，以便您可以一起使用词法分析器和解析器。

Next: [实现解析器和 AST](https://llvm.org/docs/tutorial/MyFirstLanguageFrontend/LangImpl02.html)

# 万花筒：实现解析器和 AST

## 简介

欢迎阅读“使用 LLVM 实现语言”教程的第 2 章。本章向您展示如何使用第 1 章中构建的词法分析器为我们的 Kaleidoscope 语言构建一个完整的解析器(parser)。有了解析器后，我们将定义并构建一个抽象语法树(AST)。

我们将构建的解析器结合使用递归下降解析和 运算符优先解析来解析 Kaleidoscope 语言（后者用于二进制表达式，前者用于其他所有内容）。在我们开始解析之前，让我们先谈谈解析器的输出：抽象语法树。

## 抽象语法树（AST）

程序的 AST 以一种便于编译器的后期阶段（例如代码生成）解释的方式捕获其行为。我们基本上希望语言中的每个结构都有一个对象，而 AST 应该紧密地模拟语言。在 Kaleidoscope 中，我们有表达式、原型和函数对象。我们首先从表达式开始：

|  |
| --- |
| /// ExprAST - Base class for all expression nodes.  class ExprAST {  public:  virtual ~ExprAST() = default;  };  /// NumberExprAST - Expression class for numeric literals like "1.0".  class NumberExprAST : public ExprAST {  double Val;  public:  NumberExprAST(double Val) : Val(Val) {}  }; |

上面的代码显示了基本 ExprAST 类和我们用于数字文字的一个子类的定义。关于此代码需要注意的重要一点是 NumberExprAST 类将文字的数值捕获为实例变量。这允许编译器的后续阶段知道存储的数值是什么。

现在我们只创建 AST，所以它们没有有用的访问器方法。例如，添加一个虚拟方法来漂亮地打印代码将非常容易。以下是我们将在 Kaleidoscope 语言的基本形式中使用的其他表达式 AST 节点定义：

|  |
| --- |
| /// VariableExprAST - Expression class for referencing a variable, like "a".  class VariableExprAST : public ExprAST {  std::string Name;  public:  VariableExprAST(const std::string &Name) : Name(Name) {}  };  /// BinaryExprAST - Expression class for a binary operator.  class BinaryExprAST : public ExprAST {  char Op;  std::unique\_ptr<ExprAST> LHS, RHS;  public:  BinaryExprAST(char Op, std::unique\_ptr<ExprAST> LHS,  std::unique\_ptr<ExprAST> RHS)  : Op(Op), LHS(std::move(LHS)), RHS(std::move(RHS)) {}  };  /// CallExprAST - Expression class for function calls.  class CallExprAST : public ExprAST {  std::string Callee;  std::vector<std::unique\_ptr<ExprAST>> Args;  public:  CallExprAST(const std::string &Callee,  std::vector<std::unique\_ptr<ExprAST>> Args)  : Callee(Callee), Args(std::move(Args)) {}  }; |

这一切（有意）相当直接：变量捕获变量名称，二元运算符捕获它们的操作码（例如“+”），调用捕获函数名称以及任何参数表达式的列表。我们的 AST 的优点之一是它捕获了语言特性，而无需讨论语言的语法。请注意，这里没有讨论二元运算符的优先级、词法结构等。

对于我们的基本语言，这些是我们将定义的所有表达式节点。因为它没有条件控制流，所以它不是图灵完备的；我们将在以后的文章中解决这个问题。接下来我们需要做的两件事是一种谈论函数接口的方式，以及一种谈论函数本身的方式：

|  |
| --- |
| /// PrototypeAST - This class represents the "prototype" for a function,  /// which captures its name, and its argument names (thus implicitly the number  /// of arguments the function takes).  class PrototypeAST {  std::string Name;  std::vector<std::string> Args;  public:  PrototypeAST(const std::string &Name, std::vector<std::string> Args)  : Name(Name), Args(std::move(Args)) {}  const std::string &getName() const { return Name; }  };  /// FunctionAST - This class represents a function definition itself.  class FunctionAST {  std::unique\_ptr<PrototypeAST> Proto;  std::unique\_ptr<ExprAST> Body;  public:  FunctionAST(std::unique\_ptr<PrototypeAST> Proto,  std::unique\_ptr<ExprAST> Body)  : Proto(std::move(Proto)), Body(std::move(Body)) {}  }; |

在 Kaleidoscope 中，函数的类型只包含参数的个数。由于所有值都是双精度浮点数，因此不需要在任何地方存储每个参数的类型。在更激进和现实的语言中，“ExprAST”类可能有一个类型字段。

有了这个脚手架，我们现在可以讨论 Kaleidoscope 中的解析表达式和函数体。

## 解析器基础

现在我们有了要构建的 AST，我们需要定义解析器代码来构建它。这里的想法是，我们想要将诸如“x+y”之类的东西（由词法分析器作为三个标记返回）解析为一个 AST，可以通过这样的调用生成：

|  |
| --- |
| auto LHS = std::make\_unique<VariableExprAST>("x");  auto RHS = std::make\_unique<VariableExprAST>("y");  auto Result = std::make\_unique<BinaryExprAST>('+', std::move(LHS),  std::move(RHS)); |

为了做到这一点，我们将从定义一些基本的辅助例程开始：

|  |
| --- |
| /// CurTok/getNextToken - Provide a simple token buffer. CurTok is the current  /// token the parser is looking at. getNextToken reads another token from the  /// lexer and updates CurTok with its results.  static int CurTok;  static int getNextToken() {  return CurTok = gettok();  } |

这在词法分析器周围实现了一个简单的令牌缓冲区。这使我们能够提前查看词法分析器返回的内容。我们解析器中的每个函数都假定 CurTok 是当前需要解析的标记。

|  |
| --- |
| /// LogError\* - These are little helper functions for error handling.  std::unique\_ptr<ExprAST> LogError(const char \*Str) {  fprintf(stderr, "Error: %s\n", Str);  return nullptr;  }  std::unique\_ptr<PrototypeAST> LogErrorP(const char \*Str) {  LogError(Str);  return nullptr;  } |

这些LogError例程是简单的辅助例程，我们的解析器将使用它们来处理错误。我们的解析器中的错误恢复不是最好的，也不是特别用户友好，但对于我们的教程来说已经足够了。这些例程可以更轻松地处理具有各种返回类型的例程中的错误：它们始终返回 null。

有了这些基本的辅助函数，我们就可以实现语法的第一部分：数字文字。

## 基本表达式解析

我们从数字文字开始，因为它们最容易处理。对于语法中的每个产生式，我们将定义一个解析该产生式的函数。对于数字文字，我们有：

|  |
| --- |
| /// numberexpr ::= number  static std::unique\_ptr<ExprAST> ParseNumberExpr() {  auto Result = std::make\_unique<NumberExprAST>(NumVal);  getNextToken(); // consume the number  return std::move(Result);  } |

这个例程非常简单：它期望在当前令牌是一个tok\_number令牌时被调用。它获取当前数值，创建一个NumberExprAST节点，将词法分析器推进到下一个标记，最后返回。

这有一些有趣的方面。最重要的一点是，这个例程会吃掉与产生式对应的所有标记，并返回带有下一个标记（不属于语法产生式）的词法分析器缓冲区。这是递归下降解析器的一种相当标准的方法。举个更好的例子，括号运算符定义如下：

|  |
| --- |
| /// parenexpr ::= '(' expression ')'  static std::unique\_ptr<ExprAST> ParseParenExpr() {  getNextToken(); // eat (.  auto V = ParseExpression();  if (!V)  return nullptr;  if (CurTok != ')')  return LogError("expected ')'");  getNextToken(); // eat ).  return V;  } |

这个函数说明了关于解析器的一些有趣的事情：

1) 它显示了我们如何使用 LogError 例程。调用时，此函数期望当前标记为 '(' 标记，但在解析子表达式后，可能没有 ')' 等待。例如，如果用户输入“(4 x”而不是“(4)”，解析器应该发出一个错误。因为可能会发生错误，解析器需要一种方法来表明它们发生了：在我们的解析器中，我们返回错误时为 null。

2）这个函数还有一个有趣的地方是它通过调用来使用递归ParseExpression（我们很快就会看到 ParseExpression可以调用ParseParenExpr）。这很强大，因为它允许我们处理递归语法，并使每个产生式都非常简单。请注意，括号不会导致 AST 节点本身的构造。虽然我们可以这样做，但括号最重要的作用是引导解析器并提供分组。一旦解析器构造了 AST，就不需要括号了。

下一个简单的产生式用于处理变量引用和函数调用：

|  |
| --- |
| /// ::= identifier  /// ::= identifier '(' expression\* ')'  static std::unique\_ptr<ExprAST> ParseIdentifierExpr() {  std::string IdName = IdentifierStr;  getNextToken(); // eat identifier.  if (CurTok != '(') // Simple variable ref.  return std::make\_unique<VariableExprAST>(IdName);  // Call.  getNextToken(); // eat (  std::vector<std::unique\_ptr<ExprAST>> Args;  if (CurTok != ')') {  while (true) {  if (auto Arg = ParseExpression())  Args.push\_back(std::move(Arg));  else  return nullptr;  if (CurTok == ')')  break;  if (CurTok != ',')  return LogError("Expected ')' or ',' in argument list");  getNextToken();  }  }  // Eat the ')'.  getNextToken();  return std::make\_unique<CallExprAST>(IdName, std::move(Args));  } |

此例程遵循与其他例程相同的样式。（如果当前令牌是tok\_identifier令牌，它预计会被调用）。它还具有递归和错误处理。一个有趣的方面是它使用前瞻性来确定当前标识符是一个独立的变量引用还是一个函数调用表达式。它通过检查标识符后的标记是否为“(”标记来处理此问题，并根据需要构造一个VariableExprAST或 CallExprAST节点。

现在我们已经准备好所有简单的表达式解析逻辑，我们可以定义一个辅助函数来将它包装到一个入口点中。我们称这类表达式为“primary”表达式，原因在本教程后面会变得更加清楚。为了解析任意主表达式，我们需要确定它是哪种表达式：

|  |
| --- |
| /// primary  /// ::= identifierexpr  /// ::= numberexpr  /// ::= parenexpr  static std::unique\_ptr<ExprAST> ParsePrimary() {  switch (CurTok) {  default:  return LogError("unknown token when expecting an expression");  case tok\_identifier:  return ParseIdentifierExpr();  case tok\_number:  return ParseNumberExpr();  case '(':  return ParseParenExpr();  }  } |

既然您看到了这个函数的定义，就更清楚了为什么我们可以在各种函数中假设 CurTok 的状态。这使用前瞻来确定正在检查哪种表达式，然后使用函数调用对其进行解析。

现在处理了基本表达式，我们需要处理二进制表达式。它们有点复杂。

## Binary Expression Parsing二进制表达式解析

二进制表达式更难解析，因为它们通常是模棱两可的。例如，当给定字符串“x+y\*z”时，解析器可以选择将其解析为“(x+y)\*z”或“x+(y\*z)”。根据数学上的常见定义，我们期望后面的解析，因为“\*”（乘法）比“+”（加法）具有更高的优先级。

有很多方法可以处理这个问题，但一种优雅而有效的方法是使用Operator-Precedence Parsing。这种解析技术使用二元运算符的优先级来指导递归。首先，我们需要一个优先级表：

|  |
| --- |
| /// BinopPrecedence - This holds the precedence for each binary operator that is  /// defined.  static std::map<char, int> BinopPrecedence;  /// GetTokPrecedence - Get the precedence of the pending binary operator token.  static int GetTokPrecedence() {  if (!isascii(CurTok))  return -1;  // Make sure it's a declared binop.  int TokPrec = BinopPrecedence[CurTok];  if (TokPrec <= 0) return -1;  return TokPrec;  }  int main() {  // Install standard binary operators.  // 1 is lowest precedence.  BinopPrecedence['<'] = 10;  BinopPrecedence['+'] = 20;  BinopPrecedence['-'] = 20;  BinopPrecedence['\*'] = 40; // highest.  ...  } |

对于 Kaleidoscope 的基本形式，我们将只支持 4 个二元运算符（这显然可以由您，我们勇敢无畏的读者进行扩展）。该GetTokPrecedence函数返回当前标记的优先级，如果标记不是二元运算符，则返回 -1。有了映射可以很容易地添加新的运算符，并清楚地表明该算法不依赖于所涉及的特定运算符，但是消除映射并在 GetTokPrecedence函数中进行比较就足够容易了。（或者只使用固定大小的数组）。

通过上面定义的帮助器，我们现在可以开始解析二进制表达式了。运算符优先级解析的基本思想是将具有可能不明确的二元运算符的表达式分解成多个部分。例如，考虑表达式“a+b+(c+d)\*e\*f+g”。运算符优先级解析将其视为由二元运算符分隔的主要表达式流。因此，它将首先解析前导主表达式“a”，然后它会看到对 [+, b] [+, (c+d)] [\*, e] [\*, f] 和 [+, g ]. 请注意，因为括号是基本表达式，二进制表达式解析器根本不需要担心像 (c+d) 这样的嵌套子表达式。

首先，表达式是一个主表达式，后面可能跟着一系列 [binop,primaryexpr] 对：

|  |
| --- |
| /// expression  /// ::= primary binoprhs  ///  static std::unique\_ptr<ExprAST> ParseExpression() {  auto LHS = ParsePrimary();  if (!LHS)  return nullptr;  return ParseBinOpRHS(0, std::move(LHS));  } |

ParseBinOpRHS是为我们解析对序列的函数。它需要一个优先级和一个指向到目前为止已解析部分的表达式的指针。请注意，“x”是一个完全有效的表达式：因此，“binoprhs”允许为空，在这种情况下，它返回传递给它的表达式。在我们上面的示例中，代码将“a”的表达式传递给ParseBinOpRHS当前标记为“+”。

传入的优先级值ParseBinOpRHS表示 允许函数吃掉的最小运算符优先级。例如，如果当前对流是 [+, x] 并ParseBinOpRHS以 40 的优先级传递，则它不会消耗任何标记（因为 '+' 的优先级只有 20）。考虑到这一点，ParseBinOpRHS 开始于：

|  |
| --- |
| /// binoprhs  /// ::= ('+' primary)\*  static std::unique\_ptr<ExprAST> ParseBinOpRHS(int ExprPrec,  std::unique\_ptr<ExprAST> LHS) {  // If this is a binop, find its precedence.  while (true) {  int TokPrec = GetTokPrecedence();  // If this is a binop that binds at least as tightly as the current binop,  // consume it, otherwise we are done.  if (TokPrec < ExprPrec)  return LHS; |

此代码获取当前令牌的优先级并检查是否太低。因为我们将无效标记定义为具有 -1 的优先级，所以此检查隐含地知道当标记流用完二元运算符时 pair-stream 结束。如果检查成功，我们就知道令牌是一个二元运算符，并且它将包含在这个表达式中：

|  |
| --- |
| // Okay, we know this is a binop.  int BinOp = CurTok;  getNextToken(); // eat binop  // Parse the primary expression after the binary operator.  auto RHS = ParsePrimary();  if (!RHS)  return nullptr; |

因此，此代码吃掉（并记住）二元运算符，然后解析后面的主要表达式。这构建了整个对，其中第一个是运行示例的 [+, b] 。

现在我们已经解析了表达式的左侧和一对 RHS 序列，我们必须决定表达式的关联方式。特别是，我们可以有“(a+b) binop unparsed”或“a + (b binop unparsed)”。为了确定这一点，我们向前看“binop”以确定其优先级并将其与 BinOp 的优先级（在本例中为“+”）进行比较：

|  |
| --- |
| // If BinOp binds less tightly with RHS than the operator after RHS, let  // the pending operator take RHS as its LHS.  int NextPrec = GetTokPrecedence();  if (TokPrec < NextPrec) { |

如果“RHS”右侧的二元运算符的优先级低于或等于我们当前运算符的优先级，那么我们知道括号关联为“(a+b)二元运算符…”。在我们的示例中，当前运算符是“+”，下一个运算符是“+”，我们知道它们具有相同的优先级。在这种情况下，我们将为“a+b”创建 AST 节点，然后继续解析：

|  |
| --- |
| ... if body omitted ...  }  // Merge LHS/RHS.  LHS = std::make\_unique<BinaryExprAST>(BinOp, std::move(LHS),  std::move(RHS));  } // loop around to the top of the while loop.  } |

在我们上面的例子中，这会将“a+b+”变成“(a+b)”并执行循环的下一次迭代，“+”作为当前标记。上面的代码会将“(c+d)”作为主要表达式来获取、记忆和解析，这使得当前对等于 [+, (c+d)]。然后它将评估上面的“if”条件，“\*”作为主要右侧的 binop。在这种情况下，“\*”的优先级高于“+”的优先级，因此将进入 if 条件。

这里留下的关键问题是“if 条件如何完整解析右侧”？特别是，要为我们的示例正确构建 AST，它需要获取所有“(c+d)\*e\*f”作为 RHS 表达式变量。执行此操作的代码出奇地简单（根据上下文重复上述两个块中的代码）：

|  |
| --- |
| // If BinOp binds less tightly with RHS than the operator after RHS, let  // the pending operator take RHS as its LHS.  int NextPrec = GetTokPrecedence();  if (TokPrec < NextPrec) {  RHS = ParseBinOpRHS(TokPrec+1, std::move(RHS));  if (!RHS)  return nullptr;  }  // Merge LHS/RHS.  LHS = std::make\_unique<BinaryExprAST>(BinOp, std::move(LHS),  std::move(RHS));  } // loop around to the top of the while loop.  } |

在这一点上，我们知道我们主要的 RHS 的二元运算符比我们当前正在解析的 binop 具有更高的优先级。因此，我们知道任何运算符优先级都高于“+”的对序列应该一起解析并返回为“RHS”。为此，我们递归调用ParseBinOpRHS指定“TokPrec+1”作为其继续所需的最低优先级的函数。在我们上面的示例中，这将导致它返回“(c+d)\*e\*f”的 AST 节点作为 RHS，然后将其设置为 '+' 表达式的 RHS。

最后，在 while 循环的下一次迭代中，“+g”部分被解析并添加到 AST 中。通过这一小段代码（14 行非常重要的代码），我们以一种非常优雅的方式正确地处理了完全通用的二进制表达式解析。这是这段代码的旋风之旅，它有些微妙。我建议通过一些棘手的例子来了解它是如何工作的。

这结束了表达式的处理。此时，我们可以将解析器指向任意标记流并从中构建表达式，并在不属于表达式的第一个标记处停止。接下来我们需要处理函数定义等。

## 解析其余部分

接下来缺少的是函数原型的处理。在 Kaleidoscope 中，它们既用于“外部”函数声明，也用于函数体定义。执行此操作的代码很简单，也不是很有趣（一旦你从表达式中幸存下来）：

|  |
| --- |
| /// ::= id '(' id\* ')'  static std::unique\_ptr<PrototypeAST> ParsePrototype() {  if (CurTok != tok\_identifier)  return LogErrorP("Expected function name in prototype");  std::string FnName = IdentifierStr;  getNextToken();  if (CurTok != '(')  return LogErrorP("Expected '(' in prototype");  // Read the list of argument names.  std::vector<std::string> ArgNames;  while (getNextToken() == tok\_identifier)  ArgNames.push\_back(IdentifierStr);  if (CurTok != ')')  return LogErrorP("Expected ')' in prototype");  // success.  getNextToken(); // eat ')'.  return std::make\_unique<PrototypeAST>(FnName, std::move(ArgNames));  } |

鉴于此，函数定义非常简单，只是一个原型加上一个表达式来实现函数体：

|  |
| --- |
| /// definition ::= 'def' prototype expression  static std::unique\_ptr<FunctionAST> ParseDefinition() {  getNextToken(); // eat def.  auto Proto = ParsePrototype();  if (!Proto) return nullptr;  if (auto E = ParseExpression())  return std::make\_unique<FunctionAST>(std::move(Proto), std::move(E));  return nullptr;  } |

此外，我们支持'extern'来声明'sin'和'cos'等函数，并支持用户函数的前向声明。这些“外部”只是没有主体的原型：

|  |
| --- |
| /// external ::= 'extern' prototype  static std::unique\_ptr<PrototypeAST> ParseExtern() {  getNextToken(); // eat extern.  return ParsePrototype();  } |

最后，我们还将让用户键入任意顶级表达式并即时计算它们。我们将通过为它们定义匿名 nullary（零参数）函数来处理这个问题：

|  |
| --- |
| /// toplevelexpr ::= expression  static std::unique\_ptr<FunctionAST> ParseTopLevelExpr() {  if (auto E = ParseExpression()) {  // Make an anonymous proto.  auto Proto = std::make\_unique<PrototypeAST>("", std::vector<std::string>());  return std::make\_unique<FunctionAST>(std::move(Proto), std::move(E));  }  return nullptr;  } |

现在我们有了所有的部分，让我们构建一个小驱动程序，让我们实际执行我们构建的代码！

## driver驱动

这个驱动程序简单地调用所有带有顶层调度循环的解析部分。这里没有太多有趣的地方，所以我只包含顶级循环。请参阅下面“顶级解析”部分中的完整代码。

|  |
| --- |
| static void MainLoop() {  while (true) {  fprintf(stderr, "ready> ");  switch (CurTok) {  case tok\_eof:  return;  case ';': // ignore top-level semicolons.  getNextToken();  break;  case tok\_def:  HandleDefinition();  break;  case tok\_extern:  HandleExtern();  break;  default:  HandleTopLevelExpression();  break;  }  }  } |

其中最有趣的部分是我们忽略了顶级分号。你问这是为什么？基本原因是，如果您在命令行键入“4 + 5”，解析器不知道这是否是您将键入的内容的结尾。例如，在下一行中，您可以键入“def foo ...”，在这种情况下，4+5 是顶级表达式的结尾。或者，您可以键入“\* 6”，这将继续表达式。有了顶级分号，您就可以输入“4+5;”，解析器就会知道您已经完成了。

## 结论

通过不到 400 行带注释的代码（240 行非注释和非空白的代码），我们完全定义了我们的最小语言，包括词法分析器、解析器和 AST 构建器。完成后，可执行文件将验证 Kaleidoscope 代码并告诉我们它是否在语法上无效。例如，这是一个示例交互：

|  |
| --- |
| $ ./a.out  ready> def foo(x y) x+foo(y, 4.0);  Parsed a function definition.  ready> def foo(x y) x+y y;  Parsed a function definition.  Parsed a top-level expr  ready> def foo(x y) x+y );  Parsed a function definition.  Error: unknown token when expecting an expression  ready> extern sin(a);  ready> Parsed an extern  ready> ^D  $ |

这里有很大的扩展空间。您可以定义新的 AST 节点，以多种方式扩展语言等。在下一期中，我们将介绍如何从 AST 生成 LLVM 中间表示 (IR)。

## 运行

因为这使用了 LLVM 库，所以我们需要链接它们。为此，我们使用 llvm-config工具来通知我们的 makefile/命令行关于使用哪些选项：

|  |
| --- |
| # Compile  clang++ -g -O3 toy.cpp `llvm-config --cxxflags`  # Run  ./a.out |

完整代码在llvm-project/llvm/examples/Kaleidoscope/Chapter2/toy.cpp。

# 万花筒：代码生成到 LLVM IR

## 简介

欢迎阅读“使用 LLVM 实现语言”教程的第 3 章。本章向您展示如何将第 2 章中构建的抽象语法树转换为 LLVM IR。这将教您一些关于 LLVM 的工作原理，并展示它的易用性。构建词法分析器和解析器比生成 LLVM IR 代码做的工作要多的多。:)

请注意：本章及更高版本中的代码需要 LLVM 3.7 或更高版本。LLVM 3.6 及之前的版本将无法使用它。另请注意，您需要使用与您的 LLVM 版本相匹配的本教程版本：如果您使用的是官方 LLVM 版本，请使用版本中包含的文档版本或llvm.org 版本页面上的版本。

## 代码生成设置

为了生成 LLVM IR，我们需要一些简单的设置来开始。首先我们在每个 AST 类中定义虚拟代码生成（codegen）方法：

|  |
| --- |
| /// ExprAST - Base class for all expression nodes.  class ExprAST {  public:  virtual ~ExprAST() = default;  virtual Value \*codegen() = 0;  };  /// NumberExprAST - Expression class for numeric literals like "1.0".  class NumberExprAST : public ExprAST {  double Val;  public:  NumberExprAST(double Val) : Val(Val) {}  Value \*codegen() override;  };  ... |

codegen() 方法表示为该 AST 节点发射的 IR 以及它所依赖的所有事物，它们都返回一个 LLVM Value 对象。“Value ”是用于表示 LLVM 中的“静态单一赋值 (SSA) 寄存器”或“SSA 值”的类。SSA 值最明显的方面是它们的值是在相关指令执行时计算的，并且在（如果）指令重新执行之前它不会获得新值。换句话说，无法“更改”SSA 值。有关更多信息，请阅读静态单一赋值 (SSA) - 一旦理解这些概念，它们就会非常自然。

请注意，不是将虚拟方法添加到 ExprAST 类层次结构，而是使用访问者模式或其他一些方式对其进行建模也很有意义。同样，本教程不会详述良好的软件工程实践：就我们的目的而言，添加虚拟方法是最简单的。

我们想要的第二件事是像我们用于解析器的“LogError”方法，它将用于报告在代码生成期间发现的错误（例如，使用未声明的参数）：

|  |
| --- |
| static std::unique\_ptr<LLVMContext> TheContext;  static std::unique\_ptr<IRBuilder<>> Builder(TheContext);  static std::unique\_ptr<Module> TheModule;  static std::map<std::string, Value \*> NamedValues;  Value \*LogErrorV(const char \*Str) {  LogError(Str);  return nullptr;  } |

静态变量将在代码生成期间使用。

TheContext 是一个不透明的对象，它拥有许多核心 LLVM 数据结构，例如类型和常量值表。我们不需要详细了解它，我们只需要将单个实例传递到需要它的 API 中。

该Builder对象是一个帮助对象，可以轻松生成 LLVM 指令。IRBuilder类模板的实例 跟踪当前插入指令的位置，并具有创建新指令的方法。

TheModule是一个包含函数和全局变量的 LLVM 结构。在许多方面，它是 LLVM IR 用于包含代码的顶级结构。它将拥有我们生成的所有 IR 的内存，这就是 codegen() 方法返回原始 Value\* 而不是 unique\_ptr<Value> 的原因。

该NamedValues映射跟踪在当前范围内定义了哪些值以及它们的 LLVM 表示是什么。（换句话说，它是代码的符号表）。在这种形式的万花筒中，唯一可以引用的就是函数参数。因此，函数参数在为其函数体生成代码时将在此映射中。

有了这些基础知识，我们就可以开始讨论如何为每个表达式生成代码了。请注意，这假定Builder 已设置为将代码生成到某物中。现在，我们假设这已经完成，我们将只用它来发出代码。

## 表达式代码生成

为表达式节点生成 LLVM 代码非常简单：我们所有四个表达式节点的注释代码少于 45 行。首先，我们将执行数字文字：

|  |
| --- |
| Value \*NumberExprAST::codegen() {  return ConstantFP::get(TheContext, APFloat(Val));  } |

在 LLVM IR 中，数字常量用 ConstantFP类表示，它在内部保存数值APFloat （APFloat具有保存任意精度浮点常量的能力）。这段代码基本上只是创建并返回一个ConstantFP。请注意，在 LLVM IR 中，常量都是唯一的并且是共享的。出于这个原因，API 使用“foo::get(…)”而不是“new foo(..)”或“foo::Create(..)”。

|  |
| --- |
| Value \*VariableExprAST::codegen() {  // Look this variable up in the function.  Value \*V = NamedValues[Name];  if (!V)  LogErrorV("Unknown variable name");  return V;  } |

使用 LLVM 对变量的引用也非常简单。在 Kaleidoscope 的简单版本中，我们假设变量已经在某处发出并且它的值可用。实际上，NamedValues映射中唯一可以存在的值是函数参数。此代码只是检查指定的名称是否在映射中（如果不在，则引用了一个未知变量）并返回它的值。在以后的章节中，我们将在符号表中添加对循环归纳变量和局部变量的支持。

|  |
| --- |
| Value \*BinaryExprAST::codegen() {  Value \*L = LHS->codegen();  Value \*R = RHS->codegen();  if (!L || !R)  return nullptr;  switch (Op) {  case '+':  return Builder->CreateFAdd(L, R, "addtmp");  case '-':  return Builder->CreateFSub(L, R, "subtmp");  case '\*':  return Builder->CreateFMul(L, R, "multmp");  case '<':  L = Builder->CreateFCmpULT(L, R, "cmptmp");  // Convert bool 0/1 to double 0.0 or 1.0  return Builder->CreateUIToFP(L, Type::getDoubleTy(TheContext),  "booltmp");  default:  return LogErrorV("invalid binary operator");  }  } |

二元运算符开始变得更有趣。这里的基本思想是我们递归地为表达式的左侧发出代码，然后是右侧，然后我们计算二进制表达式的结果。在这段代码中，我们对操作码进行了简单的切换，以创建正确的 LLVM 指令。

在上面的示例中，LLVM 构建器类开始显示其价值。IRBuilder 知道在哪里插入新创建的指令，您所要做的就是指定要创建的指令（例如 with CreateFAdd），要使用的操作数（L和R此处），并可选地为生成的指令提供名称。

LLVM 的一个好处是名称只是一个提示。例如，如果上面的代码发出多个“addtmp”变量，LLVM 将自动为每个变量提供一个递增的、唯一的数字后缀。指令的本地值名称完全是可选的，但它使读取 IR 转储变得更加容易。

LLVM 指令受严格规则约束：例如，add 指令的 Left 和 Right 操作数必须具有相同的类型，add 的结果类型必须与操作数类型匹配。因为 Kaleidoscope 中的所有值都是双精度值，所以这使得 add、sub 和 mul 的代码非常简单。

另一方面，LLVM 指定fcmp 指令总是返回一个“i1”值（一位整数）。问题是 Kaleidoscope 希望该值是 0.0 或 1.0 值。为了获得这些语义，我们将 fcmp 指令与uitofp 指令结合起来。该指令通过将输入视为无符号值来将其输入整数转换为浮点值。相反，如果我们使用sitofp 指令，Kaleidoscope '<' 运算符将返回 0.0 和 -1.0，具体取决于输入值。

|  |
| --- |
| Value \*CallExprAST::codegen() {  // Look up the name in the global module table.  Function \*CalleeF = TheModule->getFunction(Callee);  if (!CalleeF)  return LogErrorV("Unknown function referenced");  // If argument mismatch error.  if (CalleeF->arg\_size() != Args.size())  return LogErrorV("Incorrect # arguments passed");  std::vector<Value \*> ArgsV;  for (unsigned i = 0, e = Args.size(); i != e; ++i) {  ArgsV.push\_back(Args[i]->codegen());  if (!ArgsV.back())  return nullptr;  }  return Builder->CreateCall(CalleeF, ArgsV, "calltmp");  } |

使用 LLVM 函数调用的代码生成非常简单。上面的代码最初在 LLVM 模块的符号表中查找函数名称。回想一下，LLVM 模块是包含我们正在 JIT 的函数的容器。通过为每个函数赋予与用户指定的名称相同的名称，我们可以使用 LLVM 符号表为我们解析函数名称。

一旦我们有了要调用的函数，我们就会递归地编码生成要传入的每个参数，并创建一个 LLVM调用指令。请注意，LLVM 默认使用本机 C 调用约定，允许这些调用也调用标准库函数，如“sin”和“cos”，无需额外的努力。

到目前为止，我们对 Kaleidoscope 中的四个基本表达式的处理到此结束。随意进入并添加更多内容。例如，通过浏览LLVM 语言参考，您会发现其他一些有趣的指令，它们非常容易插入我们的基本框架。

## 函数代码生成

原型和函数的代码生成必须处理许多细节，这使得它们的代码不如表达式代码生成那么美观，但可以让我们说明一些要点。首先，让我们谈谈原型的代码生成：它们既用于函数体，也用于外部函数声明。代码以：

|  |
| --- |
| Function \*PrototypeAST::codegen() {  // Make the function type: double(double,double) etc.  std::vector<Type\*> Doubles(Args.size(),  Type::getDoubleTy(\*TheContext));  FunctionType \*FT =  FunctionType::get(Type::getDoubleTy(\*TheContext), Doubles, false);  Function \*F =  Function::Create(FT, Function::ExternalLinkage, Name, TheModule.get()); |

这段代码在几行代码中包含了很多功能。首先请注意，此函数返回“Function\*”而不是“Value\*”。因为“prototype”实际上是在谈论函数的外部接口（而不是表达式计算的值），所以在代码生成时返回它对应的 LLVM 函数是有意义的。

调用FunctionType::get创建FunctionType应该用于给定原型的 。由于 Kaleidoscope 中的所有函数参数都是双精度类型，因此第一行创建了一个包含“N”个 LLVM 双精度类型的向量。然后它使用该Functiontype::get方法创建一个函数类型，该函数类型以“N”双精度作为参数，返回一个双精度作为结果，并且不是可变参数（false 参数表明这一点）。请注意，LLVM 中的类型就像常量一样是唯一的，因此您不是“new”一个类型，而是“get”它。

上面的最后一行实际上创建了与原型对应的 IR 函数。这表明要使用的类型、链接和名称，以及要插入的模块。“extern linkage”意味着该函数可以在当前模块外部定义和/或可以由模块外部的函数调用。传入的 Name 是用户指定的名称：因为指定了“ TheModule”，所以这个名称被注册到 “ TheModule”的符号表中。

|  |
| --- |
| // Set names for all arguments.  unsigned Idx = 0;  for (auto &Arg : F->args())  Arg.setName(Args[Idx++]);  return F; |

最后，我们根据原型中给出的名称设置每个函数参数的名称。此步骤并非绝对必要，但保持名称一致可使 IR 更具可读性，并允许后续代码直接引用其名称的参数，而不必在 Prototype AST 中查找它们。

在这一点上，我们有一个没有主体的函数原型。这就是 LLVM IR 表示函数声明的方式。对于 Kaleidoscope 中的 extern 语句，这就是我们需要做的。然而，对于函数定义，我们需要代码生成并附加一个函数体。

|  |
| --- |
| Function \*FunctionAST::codegen() {  // First, check for an existing function from a previous 'extern' declaration.  Function \*TheFunction = TheModule->getFunction(Proto->getName());  if (!TheFunction)  TheFunction = Proto->codegen();  if (!TheFunction)  return nullptr;  if (!TheFunction->empty())  return (Function\*)LogErrorV("Function cannot be redefined."); |

对于函数定义，我们首先在 TheModule 的符号表中搜索该函数的现有版本，以防已经使用“extern”语句创建了一个版本。如果 Module::getFunction 返回 null，那么之前的版本不存在，所以我们将从原型中生成一个。在任何一种情况下，我们都想在开始之前断言函数是空的（即还没有主体）。

|  |
| --- |
| // Create a new basic block to start insertion into.  BasicBlock \*BB = BasicBlock::Create(\*TheContext, "entry", TheFunction);  Builder->SetInsertPoint(BB);  // Record the function arguments in the NamedValues map.  NamedValues.clear();  for (auto &Arg : TheFunction->args())  NamedValues[std::string(Arg.getName())] = &Arg; |

现在我们到了设置Builder的点了。第一行创建一个新的基本块 （名为“entry”），它被插入到TheFunction. 然后第二行告诉构建器应该将新指令插入到新基本块的末尾。LLVM 中的基本块是定义控制流图的函数的重要组成部分。由于我们没有任何控制流，我们的函数此时将只包含一个块。我们将在第 5 章解决这个问题:)。

接下来，我们将函数参数添加到 NamedValues 映射（在首先清除它之后），以便VariableExprAST节点可以访问它们。

|  |
| --- |
| if (Value \*RetVal = Body->codegen()) {  // Finish off the function.  Builder->CreateRet(RetVal);  // Validate the generated code, checking for consistency.  verifyFunction(\*TheFunction);  return TheFunction;  } |

一旦设置了插入点并填充了 NamedValues 映射，我们就codegen()为函数的根表达式调用该方法。如果没有错误发生，它会发出代码来计算入口块中的表达式并返回计算出的值。假设没有错误，我们然后创建一个 LLVM ret 指令，它完成了功能。构建函数后，我们调用verifyFunction，它由 LLVM 提供。此函数对生成的代码进行各种一致性检查，以确定我们的编译器是否正确执行所有操作。使用它很重要：它可以捕获很多错误。函数完成并验证后，我们将其返回。

|  |
| --- |
| // Error reading body, remove function.  TheFunction->eraseFromParent();  return nullptr;  } |

这里唯一剩下的就是处理错误情况。为简单起见，我们仅通过删除使用该 eraseFromParent方法生成的函数来处理此问题。这允许用户重新定义他们之前错误输入的函数：如果我们不删除它，它会存在于符号表中，带有主体，防止将来重新定义。

不过，这段代码确实有一个错误：如果该FunctionAST::codegen()方法找到一个现有的 IR 函数，它不会根据定义自己的原型验证其签名。这意味着较早的“外部”声明将优先于函数定义的签名，这可能导致代码生成失败，例如，如果函数参数的命名不同。有很多方法可以修复这个错误，看看你能想到什么！这是一个测试用例：

|  |
| --- |
| extern foo(a); # ok, defines foo.  def foo(b) b; # Error: Unknown variable name. (decl using 'a' takes precedence). |

## Driver Changes and Closing Thoughts

目前，LLVM 的代码生成并没有真正让我们得到太多，除了我们可以查看漂亮的 IR 调用。示例代码将对 codegen 的调用插入到“ HandleDefinition”、“ HandleExtern”等函数中，然后转储出 LLVM IR。这提供了一种查看 LLVM IR 以获得简单功能的好方法。例如：

|  |
| --- |
| ready> 4+5;  Read top-level expression:  define double @0() {  entry:  ret double 9.000000e+00  } |

请注意解析器如何将顶级表达式转换为我们的匿名函数。当我们在下一章中添加JIT 支持时，这会很方便。另请注意，代码是按字面意思转录的，除了 IRBuilder 完成的简单常量折叠外，没有执行任何优化。我们将在下一章中明确添加优化。

|  |
| --- |
| ready> def foo(a b) a\*a + 2\*a\*b + b\*b;  Read function definition:  define double @foo(double %a, double %b) {  entry:  %multmp = fmul double %a, %a  %multmp1 = fmul double 2.000000e+00, %a  %multmp2 = fmul double %multmp1, %b  %addtmp = fadd double %multmp, %multmp2  %multmp3 = fmul double %b, %b  %addtmp4 = fadd double %addtmp, %multmp3  ret double %addtmp4  } |

这显示了一些简单的算术。请注意与我们用来创建指令的 LLVM 构建器调用惊人的相似。

|  |
| --- |
| ready> def bar(a) foo(a, 4.0) + bar(31337);  Read function definition:  define double @bar(double %a) {  entry:  %calltmp = call double @foo(double %a, double 4.000000e+00)  %calltmp1 = call double @bar(double 3.133700e+04)  %addtmp = fadd double %calltmp, %calltmp1  ret double %addtmp  } |

这显示了一些函数调用。请注意，如果您调用此函数，将需要很长时间才能执行。将来我们将添加条件控制流来真正使递归有用 :)。

|  |
| --- |
| ready> extern cos(x);  Read extern:  declare double @cos(double)  ready> cos(1.234);  Read top-level expression:  define double @1() {  entry:  %calltmp = call double @cos(double 1.234000e+00)  ret double %calltmp  } |

这显示了 libm “cos”函数的 extern，以及对它的调用。

|  |
| --- |
| ready> ^D  ; ModuleID = 'my cool jit'  define double @0() {  entry:  %addtmp = fadd double 4.000000e+00, 5.000000e+00  ret double %addtmp  }  define double @foo(double %a, double %b) {  entry:  %multmp = fmul double %a, %a  %multmp1 = fmul double 2.000000e+00, %a  %multmp2 = fmul double %multmp1, %b  %addtmp = fadd double %multmp, %multmp2  %multmp3 = fmul double %b, %b  %addtmp4 = fadd double %addtmp, %multmp3  ret double %addtmp4  }  define double @bar(double %a) {  entry:  %calltmp = call double @foo(double %a, double 4.000000e+00)  %calltmp1 = call double @bar(double 3.133700e+04)  %addtmp = fadd double %calltmp, %calltmp1  ret double %addtmp  }  declare double @cos(double)  define double @1() {  entry:  %calltmp = call double @cos(double 1.234000e+00)  ret double %calltmp  } |

当您退出当前演示时（通过在 Linux 上通过 CTRL+D 或在 Windows 上通过 CTRL+Z 和 ENTER 发送 EOF），它会转储生成的整个模块的 IR。在这里，您可以看到所有功能相互引用的大图。

万花筒教程的第三章到此结束。接下来，我们将介绍如何为此添加 JIT 代码生成和优化器支持，以便我们真正开始运行代码！

## 代码运行

这是我们运行示例的完整代码清单，使用 LLVM 代码生成器进行了增强。因为这使用了 LLVM 库，所以我们需要链接它们。为此，我们使用 llvm-config工具来通知我们的 makefile/命令行关于使用哪些选项：

# Compile

clang++ -g -O3 toy.cpp `llvm-config --cxxflags --ldflags --system-libs --libs core` -o toy

# Run

./toy

# 万花筒：添加 JIT 和优化器支持

https://llvm.org/docs/tutorial/index.html

## 简介

欢迎阅读“[使用 LLVM 实现语言](https://llvm.org/docs/tutorial/MyFirstLanguageFrontend/index.html)”教程的第 4 章。第 1-3 章描述了一种简单语言的实现，并添加了对生成 LLVM IR 的支持。本章介绍了两种新技术：为您的语言添加优化器支持，以及添加 JIT 编译器支持。这些新增内容将演示如何为 Kaleidoscope 语言获得漂亮、高效的代码。

## 平凡的常量折叠

我们第 3 章的演示非常优雅且易于扩展。不幸的是，它不会产生美妙的代码。然而，IRBuilder 在编译简单代码时确实为我们提供了明显的优化：

|  |
| --- |
| ready> def test(x) 1+2+x;  Read function definition:  define double @test(double %x) {  entry:  %addtmp = fadd double 3.000000e+00, %x  ret double %addtmp  } |

此代码不是通过解析输入构建的 AST 的文字转录。那将是：

|  |
| --- |
| ready> def test(x) 1+2+x;  Read function definition:  define double @test(double %x) {  entry:  %addtmp = fadd double 2.000000e+00, 1.000000e+00  %addtmp1 = fadd double %addtmp, %x  ret double %addtmp1  } |

特别是，如上所示，常量折叠是一种非常常见且非常重要的优化：以至于许多语言实现者在其 AST 表示中实现常量折叠支持。

使用 LLVM，您不需要 AST 中的这种支持。由于构建 LLVM IR 的所有调用都通过 LLVM IR buider，因此buider本身会在您调用它时检查是否有持续的折叠机会。如果是这样，它只是折叠常量并返回常量而不是创建指令。

好吧，这很容易 :)。在实践中，我们建议在生成这样的代码时始终使用 IRBuilder。它的使用没有“语法开销”（你不会因为不断到处常量检测，丑化你的编译器）并且它可以显着减少在某些情况下生成的 LLVM IR 的数量（特别是对于具有宏预处理器或使用了很多常量）。

另一方面，IRBuilder的局限性在于它会在构建代码时进行所有内联分析。如果你举一个稍微复杂一点的例子：

|  |
| --- |
| ready> def test(x) (1+2+x)\*(x+(1+2));  ready> Read function definition:  define double @test(double %x) {  entry:  %addtmp = fadd double 3.000000e+00, %x  %addtmp1 = fadd double %x, 3.000000e+00  %multmp = fmul double %addtmp, %addtmp1  ret double %multmp  } |

在这种情况下，乘法的 LHS 和 RHS 是相同的值。我们真的很想看到它生成“tmp = x+3; result = tmp\*tmp ”而不是计算“x+3;”两次。

不幸的是，再多的本地分析也无法检测和纠正这一点。这需要两个转换：表达式的重新关联（使 add 的词法相同）和公共子表达式消除 (CSE) 以删除冗余的 add 指令。幸运的是，LLVM 以“pass”的形式提供了广泛的优化供您使用。

## LLVM 优化pass

|  |
| --- |
| 警告 |
| 由于过渡到新的 PassManager 基础结构，本教程基于llvm::legacy::FunctionPassManager可在 [LegacyPassManager.h](https://llvm.org/doxygen/classllvm_1_1legacy_1_1FunctionPassManager.html)中找到的基础结构。出于本教程的目的，在 pass manager 转换完成之前，应该使用上面的内容。 |

LLVM 提供了许多优化passes，它们可以做许多不同种类的事情并有不同的权衡。与其他系统不同，LLVM 不会坚持认为一组优化适用于所有语言和所有情况的错误观念。LLVM 允许编译器实现者就使用什么优化、以什么顺序以及在什么情况下使用做出完整的决定。

作为一个具体的例子，LLVM 支持两种“whole module”passes，它们会查看尽可能多的代码体（通常是整个文件，但如果在链接时运行，这可能是整个程序的重要部分） . 它还支持并包括“per-function”passes，一次只对一个函数进行操作，而不考虑其他函数。有关passes及其运行方式的更多信息，请参阅 [如何编写passes](https://llvm.org/docs/WritingAnLLVMPass.html)文档和 [LLVM passes列表](https://llvm.org/docs/Passes.html)。

对于 Kaleidoscope，我们目前正在运行中生成函数，一次一个，当用户输入它们时。我们不是为了在这个设置中获得最终的优化体验，但我们也想抓住可能的简单快捷的东西。因此，我们将选择在用户键入函数时运行一些针对每个函数的优化。如果我们想制作一个“静态 Kaleidoscope 编译器”，我们将完全使用我们现在拥有的代码，只是我们将推迟运行优化器，直到整个文件被解析。

为了进行每个函数的优化，我们需要设置一个 [FunctionPassManager](https://llvm.org/docs/WritingAnLLVMPass.html" \l "what-passmanager-doesr)来保存和组织我们想要运行的 LLVM 优化。一旦我们有了它，我们就可以添加一组优化来运行。我们需要为每个要优化的模块创建一个新的 FunctionPassManager，因此我们将编写一个函数来为我们创建和初始化module 和 pass manager ：

|  |
| --- |
| void InitializeModuleAndPassManager(void) {  // Open a new module.  TheModule = std::make\_unique<Module>("my cool jit", TheContext);  // Create a new pass manager attached to it.  TheFPM = std::make\_unique<legacy::FunctionPassManager>(TheModule.get());  // Do simple "peephole" optimizations and bit-twiddling optzns.  TheFPM->add(createInstructionCombiningPass());  // Reassociate expressions.  TheFPM->add(createReassociatePass());  // Eliminate Common SubExpressions.  TheFPM->add(createGVNPass());  // Simplify the control flow graph (deleting unreachable blocks, etc).  TheFPM->add(createCFGSimplificationPass());  TheFPM->doInitialization();  } |

此代码初始化全局模块TheModule，以及附加到TheModule的function pass manager对象 TheFPM。设置pass manager后，我们使用一系列“add”调用来添加一堆 LLVM passes。

在这种情况下，我们选择添加四个优化过程。我们在这里选择的passes是一组非常标准的“cleanup”优化，可用于各种代码。我不会深入研究他们的工作，但相信我，他们是一个很好的起点 :)。

一旦设置了 PassManager，我们就需要使用它。我们通过在构造新创建的函数之后（在  FunctionAST::codegen()中）但在将其返回给客户端之前运行它来执行此操作：

|  |
| --- |
| if (Value \*RetVal = Body->codegen()) {  // Finish off the function.  Builder.CreateRet(RetVal);  // Validate the generated code, checking for consistency.  verifyFunction(\*TheFunction);  // Optimize the function.  TheFPM->run(\*TheFunction);  return TheFunction;  } |

如您所见，这非常简单。FunctionPassManager优化和更新 LLVM 函数\*，改进（希望）它的body部分。 有了这个，我们可以再次尝试上面的测试：

|  |
| --- |
| ready> def test(x) (1+2+x)\*(x+(1+2));  ready> Read function definition:  define double @test(double %x) {  entry:  %addtmp = fadd double %x, 3.000000e+00  %multmp = fmul double %addtmp, %addtmp  ret double %multmp  } |

正如预期的那样，我们现在得到了经过很好优化的代码，在每次执行该函数时都保存了一条浮点加法指令。

LLVM 提供了多种可在特定情况下使用的优化。可以使用一些关于[各种passes的文档](https://llvm.org/docs/Passes.html)，但不是很完整。另一个好的想法来源可以来自查看 Clang开始运行的passes。“ opt”工具允许您从命令行试验passes，因此您可以查看它们执行的任何操作。

现在我们的前端已经有了合理的代码，让我们来谈谈执行吧！

## 添加 JIT 编译器

LLVM IR 中可用的代码可以应用多种工具。例如，您可以对其进行优化（如我们上面所做的），可以将其转储为文本或二进制形式，可以将代码编译为某个目标的汇编文件 (.s)，或者可以对它进行 JIT 编译。 LLVM IR representation 的好处在于它是编译器许多不同部分之间的“通用货币”(“common currency”)。

在本节中，我们将为我们的解释器添加 JIT 编译器支持。我们希望 Kaleidoscope 的基本思想是让用户像现在一样输入函数体，但立即评估他们输入的顶级表达式。例如，如果他们输入“1 + 2;”，我们应该评估并打印出 3。如果他们定义了一个函数，他们应该能够从命令行调用它。

为此，我们首先准备环境为当前本机目标创建代码并声明和初始化 JIT。这是通过调用一些InitializeNativeTarget\\*函数并添加一个全局变量TheJIT，并在main中对其进行初始化来完成的 ：

|  |
| --- |
| static std::unique\_ptr<KaleidoscopeJIT> TheJIT;  ...  int main() {  InitializeNativeTarget();  InitializeNativeTargetAsmPrinter();  InitializeNativeTargetAsmParser();  // Install standard binary operators.  // 1 is lowest precedence.  BinopPrecedence['<'] = 10;  BinopPrecedence['+'] = 20;  BinopPrecedence['-'] = 20;  BinopPrecedence['\*'] = 40; // highest.  // Prime the first token.  fprintf(stderr, "ready> ");  getNextToken();  TheJIT = std::make\_unique<KaleidoscopeJIT>();  // Run the main "interpreter loop" now.  MainLoop();  return 0;  } |

我们还需要为 JIT 设置数据布局：

|  |
| --- |
| void InitializeModuleAndPassManager(void) {  // Open a new context and module.  TheContext = std::make\_unique<LLVMContext>();  TheModule = std::make\_unique<Module>("my cool jit", TheContext);  TheModule->setDataLayout(TheJIT->getDataLayout());  // Create a new builder for the module.  Builder = std::make\_unique<IRBuilder<>>(\*TheContext);  // Create a new pass manager attached to it.  TheFPM = std::make\_unique<legacy::FunctionPassManager>(TheModule.get());  ... |

KaleidoscopeJIT 类是专门为这些教程构建的简单 JIT，可在 [llvm-src/examples/Kaleidoscope/include/KaleidoscopeJIT.h](https://github.com/llvm/llvm-project/blob/main/llvm/examples/Kaleidoscope/include/KaleidoscopeJIT.h) 的 LLVM 源代码中找到。在后面的章节中，我们将了解它是如何工作的，并用新功能扩展它，但现在我们将把它当作既定的。它的 API 非常简单： addModule在 JIT 中添加一个 LLVM IR module，使其函数可用于执行(它的内存通过ResourceTracker来管理)。

我们可以使用这个简单的 API 并将解析顶级表达式的代码更改为如下所示：

|  |
| --- |
| static ExitOnError ExitOnErr;  ...  static void HandleTopLevelExpression() {  // Evaluate a top-level expression into an anonymous function.  if (auto FnAST = ParseTopLevelExpr()) {  if (FnAST->codegen()) {  // Create a ResourceTracker to track JIT'd memory allocated to our  // anonymous expression -- that way we can free it after executing.  auto RT = TheJIT->getMainJITDylib().createResourceTracker();  auto TSM = ThreadSafeModule(std::move(TheModule), std::move(TheContext));  ExitOnErr(TheJIT->addModule(std::move(TSM), RT));  InitializeModuleAndPassManager();  // Search the JIT for the \_\_anon\_expr symbol.  auto ExprSymbol = ExitOnErr(TheJIT->lookup("\_\_anon\_expr"));  assert(ExprSymbol && "Function not found");  // Get the symbol's address and cast it to the right type (takes no  // arguments, returns a double) so we can call it as a native function.  double (\*FP)() = (double (\*)())(intptr\_t)ExprSymbol.getAddress();  fprintf(stderr, "Evaluated to %f\n", FP());  // Delete the anonymous expression module from the JIT.  ExitOnErr(RT->remove());  } |

如果解析和代码生成成功，下一步就是将包含顶级表达式的模块添加到 JIT。我们通过调用 addModule 来完成此操作，它会触发模块中所有函数的代码生成，并接受ResourceTracker，稍后ResourceTracker可用于从 JIT 中删除该模块。一旦模块被添加到 JIT 中，它就不能再被修改，所以我们也打开一个新模块来保存后续代码，方法是调用InitializeModuleAndPassManager().

一旦将模块添加到 JIT 后，我们需要获得指向最终生成代码的指针。为此，我们调用 JIT 的 lookup 方法，并传递顶级表达式函数的名称：\_\_anon\_expr。因为我们刚刚添加了这个函数，所以我们断言 findSymbol 返回了一个结果。

接下来，我们通过调用 getAddress()符号来获取\_\_anon\_expr函数的内存地址。回想一下，我们将顶级表达式编译成一个独立的 LLVM 函数，该函数不接受任何参数并返回计算的双精度值。因为 LLVM JIT 编译器匹配本机平台 ABI，这意味着您可以将结果指针转换为该类型的函数指针并直接调用它。这意味着，JIT 编译的代码和静态链接到您的应用程序的本机机器代码之间没有区别。

最后，由于我们不支持对顶级表达式的重新求值，因此当我们完成释放相关内存时，我们会从 JIT 中删除模块。然而，请回想一下，我们在几行前（通过 InitializeModuleAndPassManager）创建的模块仍处于打开状态，等待添加新代码。

仅通过这两个更改，让我们看看 Kaleidoscope 现在是如何工作的！

|  |
| --- |
| ready> 4+5;  Read top-level expression:  define double @0() {  entry:  ret double 9.000000e+00  }  Evaluated to 9.000000 |

好吧，这看起来基本上可以正常工作。函数的转储显示了我们为输入的每个顶级表达式合成的“始终返回双精度的无参数函数”。这演示了非常基本的功能，但我们可以做更多吗？

|  |
| --- |
| ready> def testfunc(x y) x + y\*2;  Read function definition:  define double @testfunc(double %x, double %y) {  entry:  %multmp = fmul double %y, 2.000000e+00  %addtmp = fadd double %multmp, %x  ret double %addtmp  }  ready> testfunc(4, 10);  Read top-level expression:  define double @1() {  entry:  %calltmp = call double @testfunc(double 4.000000e+00, double 1.000000e+01)  ret double %calltmp  }  Evaluated to 24.000000  ready> testfunc(5, 10);  ready> LLVM ERROR: Program used external function 'testfunc' which could not be resolved! |

函数定义和调用也可以，但最后一行出了点问题。调用看起来有效，那么发生了什么？正如您可能已经从 API 中猜到的那样，模块是 JIT 的分配单元，而 testfunc 是包含匿名表达式的同一模块的一部分。当我们从 JIT 中删除该模块以释放匿名表达式的内存时，我们也删除了testfunc的定义。然后，当我们第二次尝试调用 testfunc 时，JIT 再也找不到它了。

解决此问题的最简单方法是将匿名表达式与其余函数定义放在一个单独的模块中。只要被调用的每个函数都有一个原型，并且在调用之前添加到 JIT 中，JIT 就会愉快地解决跨模块边界的函数调用。通过将匿名表达式放在不同的模块中，我们可以在不影响其余函数的情况下删除它。

事实上，我们将更进一步，将每个函数放入其自己的模块中。这样做允许我们利用 KaleidoscopeJIT 的一个有用属性，这将使我们的环境更像 REPL：函数可以多次添加到 JIT（不像每个函数必须有唯一定义的模块）。当您在 KaleidoscopeJIT 中查找符号时，它总是会返回最新的定义：

|  |
| --- |
| ready> def foo(x) x + 1;  Read function definition:  define double @foo(double %x) {  entry:  %addtmp = fadd double %x, 1.000000e+00  ret double %addtmp  }  ready> foo(2);  Evaluated to 3.000000  ready> def foo(x) x + 2;  define double @foo(double %x) {  entry:  %addtmp = fadd double %x, 2.000000e+00  ret double %addtmp  }  ready> foo(2);  Evaluated to 4.000000 |

为了让每个函数都存在于它自己的模块中，我们需要一种方法来将以前的函数声明重新生成到我们打开的每个新模块中：

|  |
| --- |
| static std::unique\_ptr<KaleidoscopeJIT> TheJIT;  ...  Function \*getFunction(std::string Name) {  // First, see if the function has already been added to the current module.  if (auto \*F = TheModule->getFunction(Name))  return F;  // If not, check whether we can codegen the declaration from some existing  // prototype.  auto FI = FunctionProtos.find(Name);  if (FI != FunctionProtos.end())  return FI->second->codegen();  // If no existing prototype exists, return null.  return nullptr;  }  ...  Value \*CallExprAST::codegen() {  // Look up the name in the global module table.  Function \*CalleeF = getFunction(Callee);  ...  Function \*FunctionAST::codegen() {  // Transfer ownership of the prototype to the FunctionProtos map, but keep a  // reference to it for use below.  auto &P = \*Proto;  FunctionProtos[Proto->getName()] = std::move(Proto);  Function \*TheFunction = getFunction(P.getName());  if (!TheFunction)  return nullptr; |

为了实现这一点，我们将首先添加一个新的全局FunctionProtos变量 ，它保存每个函数的最新原型。我们还将添加一个便捷方法 getFunction()，以替换对TheModule->getFunction() 的调用。我们的便捷方法搜索TheModule现有的函数声明，如果找不到，则回退到从 FunctionProtos 生成新的声明。在CallExprAST::codegen()，我们只需要替换对TheModule->getFunction()。在FunctionAST::codegen()，我们需要先更新 FunctionProtos 映射，然后调用getFunction()。完成此操作后，我们始终可以在当前模块中为任何先前声明的函数获取函数声明。

我们还需要更新 HandleDefinition 和 HandleExtern：

|  |
| --- |
| static void HandleDefinition() {  if (auto FnAST = ParseDefinition()) {  if (auto \*FnIR = FnAST->codegen()) {  fprintf(stderr, "Read function definition:");  FnIR->print(errs());  fprintf(stderr, "\n");  ExitOnErr(TheJIT->addModule(  ThreadSafeModule(std::move(TheModule), std::move(TheContext))));  InitializeModuleAndPassManager();  }  } else {  // Skip token for error recovery.  getNextToken();  }  }  static void HandleExtern() {  if (auto ProtoAST = ParseExtern()) {  if (auto \*FnIR = ProtoAST->codegen()) {  fprintf(stderr, "Read extern: ");  FnIR->print(errs());  fprintf(stderr, "\n");  FunctionProtos[ProtoAST->getName()] = std::move(ProtoAST);  }  } else {  // Skip token for error recovery.  getNextToken();  }  } |

在 HandleDefinition 中，我们添加两行将新定义的函数传递给 JIT 并打开一个新模块。在 HandleExtern 中，我们只需要添加一行，将原型添加到 FunctionProtos 中。

|  |
| --- |
| 警告 |
| 自 LLVM-9 以来，不允许在单独的模块中重复符号。这意味着您不能在 Kaleidoscope 中重新定义功能，如下所示。跳过这部分。  原因是较新的 OrcV2 JIT API 试图保持非常接近静态和动态链接器规则，包括拒绝重复符号。要求符号名称是唯一的允许我们使用（唯一的）符号名称作为跟踪键来支持符号的并发编译。 |

做出这些更改后，让我们再次尝试我们的 REPL（这次我删除了匿名函数的转储，你现在应该明白了:)：

|  |
| --- |
| ready> def foo(x) x + 1;  ready> foo(2);  Evaluated to 3.000000  ready> def foo(x) x + 2;  ready> foo(2);  Evaluated to 4.000000 |

有用！

即使使用这个简单的代码，我们也可以获得一些令人惊讶的强大功能 - 检查一下：

|  |
| --- |
| ready> extern sin(x);  Read extern:  declare double @sin(double)  ready> extern cos(x);  Read extern:  declare double @cos(double)  ready> sin(1.0);  Read top-level expression:  define double @2() {  entry:  ret double 0x3FEAED548F090CEE  }  Evaluated to 0.841471  ready> def foo(x) sin(x)\*sin(x) + cos(x)\*cos(x);  Read function definition:  define double @foo(double %x) {  entry:  %calltmp = call double @sin(double %x)  %multmp = fmul double %calltmp, %calltmp  %calltmp2 = call double @cos(double %x)  %multmp4 = fmul double %calltmp2, %calltmp2  %addtmp = fadd double %multmp, %multmp4  ret double %addtmp  }  ready> foo(4.0);  Read top-level expression:  define double @3() {  entry:  %calltmp = call double @foo(double 4.000000e+00)  ret double %calltmp  }  Evaluated to 1.000000 |

哇哦，JIT 是怎么知道 sin 和 cos 的？答案出奇地简单：KaleidoscopeJIT 有一个简单的符号解析规则，用于查找任何给定模块中不可用的符号：首先，它搜索所有已添加到 JIT 的模块，从最近的到最旧的，找到最新的定义。如果在 JIT 中没有找到定义，它会回退到在 Kaleidoscope 进程本身上调用“dlsym("sin")”。由于“ sin”是在 JIT 的地址空间中定义的，它只是简单地修补模块中的调用以直接地调用sin的 libm 版本。但在某些情况下，这甚至更进一步：由于 sin 和 cos 是标准数学函数的名称，常量文件夹将直接评估函数调用，以便在使用上面的“sin(1.0)”中的常量调用时获得正确的结果。

将来我们将看到如何调整此符号解析规则以启用各种有用的功能，从安全性（限制可用于 JIT 代码的符号集）到基于符号名称的动态代码生成，以及甚至懒惰的编译。

符号解析规则的一个直接好处是我们现在可以通过编写任意 C++ 代码来扩展语言来实现操作。例如，如果我们添加：

|  |
| --- |
| #ifdef \_WIN32  #define DLLEXPORT \_\_declspec(dllexport)  #else  #define DLLEXPORT  #endif  /// putchard - putchar that takes a double and returns 0.  extern "C" DLLEXPORT double putchard(double X) {  fputc((char)X, stderr);  return 0;  } |

请注意，对于 Windows，我们需要实际导出函数，因为动态符号加载器将使用 GetProcAddress 来查找符号。

现在我们可以通过使用类似以下内容的方式向控制台生成简单的输出：“ extern putchard(x); putchard(120)”，它在控制台上打印一个小写的“x”（120 是“x”的 ASCII 代码）。类似的代码可用于在 Kaleidoscope 中实现文件 I/O、控制台输入和许多其他功能。

Kaleidoscope 教程的 JIT 和优化器章节到此结束。此时，我们可以编译一个非图灵完备的编程语言，以用户驱动的方式对其进行优化和JIT编译。接下来我们将研究使用控制流结构来扩展语言，同时解决一些有趣的 LLVM IR 问题。

## 运行

这是我们运行示例的完整代码清单，使用 LLVM JIT 和优化器进行了增强。要构建此示例，请使用：

# Compile

clang++ -g toy.cpp `llvm-config --cxxflags --ldflags --system-libs --libs core orcjit native` -O3 -o toy# Run

./toy

如果您在 Linux 上编译它，请确保也添加“-rdynamic”选项。这可确保在运行时正确解析外部函数。

# 万花筒：扩展语言：控制流

## 简介

欢迎阅读“[使用 LLVM 实现语言](https://llvm.org/docs/tutorial/MyFirstLanguageFrontend/index.html)”教程的第 5 章。第 1-4 部分描述了简单 Kaleidoscope 语言的实现，包括对生成 LLVM IR 的支持，随后是优化和 JIT 编译器。不幸的是，如前所述，Kaleidoscope 几乎毫无用处：除了调用和返回之外，它没有控制流。这意味着您不能在代码中使用条件分支，从而大大限制了它的功能。在“build that compiler”的这一部分中，我们将扩展 Kaleidoscope 以具有一个 if/then/else 表达式和一个简单的“for”循环。

## If/Then/Else

扩展 Kaleidoscope 以支持 if/then/else 非常简单。它基本上需要为词法分析器、解析器、AST 和 LLVM 代码发射器添加对这个“new”概念的支持。这个例子很好，因为它显示了随着时间的推移“grow”一门语言是多么容易，随着If/Then/Else新想法的发现逐渐扩展它。

在我们继续“how”添加此扩展之前，让我们先谈谈我们想要的“what”。基本思想是我们希望能够写出这样的东西：

|  |
| --- |
| def fib(x)  if x < 3 then  1  else  fib(x-1)+fib(x-2); |

在 Kaleidoscope 中，每个构造都是一个表达式：没有语句。因此，if/then/else 表达式需要像其他任何表达式一样返回一个值。由于我们使用的主要是函数形式，我们将让它评估其条件，然后根据条件的解决方式返回“then”或“else”值。这与 C 中的“?:”表达式非常相似。

if/then/else 表达式的语义是它将条件计算为布尔相等值：0.0 被认为是假的，其他一切都被认为是真的。如果条件为真，则计算并返回第一个子表达式，如果条件为假，则计算并返回第二个子表达式。由于 Kaleidoscope 允许副作用，因此确定此行为很重要。

现在我们知道我们“想要什么”，让我们把它分解成它的组成部分。

### If/Then/Else 的词法分析器(LEX)扩展

词法分析器扩展很简单。首先，我们为相关标记添加新的枚举值：

|  |
| --- |
| // control  tok\_if = -6,  tok\_then = -7,  tok\_else = -8, |

一旦我们有了它，我们就会在词法分析器中识别出新的关键字。这是非常简单的事情：

|  |
| --- |
| ...  if (IdentifierStr == "def")  return tok\_def;  if (IdentifierStr == "extern")  return tok\_extern;  if (IdentifierStr == "if")  return tok\_if;  if (IdentifierStr == "then")  return tok\_then;  if (IdentifierStr == "else")  return tok\_else;  return tok\_identifier; |

### If/Then/Else 的 AST 扩展

为了表示新表达式，我们为其添加了一个新的 AST 节点：

|  |
| --- |
| /// IfExprAST - Expression class for if/then/else.  class IfExprAST : public ExprAST {  std::unique\_ptr<ExprAST> Cond, Then, Else;  public:  IfExprAST(std::unique\_ptr<ExprAST> Cond, std::unique\_ptr<ExprAST> Then,  std::unique\_ptr<ExprAST> Else)  : Cond(std::move(Cond)), Then(std::move(Then)), Else(std::move(Else)) {}  Value \*codegen() override;  }; |

AST 节点只有指向各种子表达式的指针。

### If/Then/Else 的解析器扩展

现在我们有了来自词法分析器的相关标记，并且有了要构建的 AST 节点，我们的解析逻辑就相对简单了。首先我们定义一个新的解析函数：

|  |
| --- |
| /// ifexpr ::= 'if' expression 'then' expression 'else' expression  static std::unique\_ptr<ExprAST> ParseIfExpr() {  getNextToken(); // eat the if.  // condition.  auto Cond = ParseExpression();  if (!Cond)  return nullptr;  if (CurTok != tok\_then)  return LogError("expected then");  getNextToken(); // eat the then  auto Then = ParseExpression();  if (!Then)  return nullptr;  if (CurTok != tok\_else)  return LogError("expected else");  getNextToken();  auto Else = ParseExpression();  if (!Else)  return nullptr;  return std::make\_unique<IfExprAST>(std::move(Cond), std::move(Then),  std::move(Else));  } |

接下来我们将它连接起来作为一个主要表达式：

|  |
| --- |
| static std::unique\_ptr<ExprAST> ParsePrimary() {  switch (CurTok) {  default:  return LogError("unknown token when expecting an expression");  case tok\_identifier:  return ParseIdentifierExpr();  case tok\_number:  return ParseNumberExpr();  case '(':  return ParseParenExpr();  case tok\_if:  return ParseIfExpr();  }  } |

### 用于 If/Then/Else 的 LLVM IR

现在我们已经解析和构建 AST，最后一部分是添加 LLVM 代码生成支持。这是 if/then/else 示例中最有趣的部分，因为这是它开始引入新概念的地方。上面的所有代码已经在前面的章节中进行了详尽的描述。

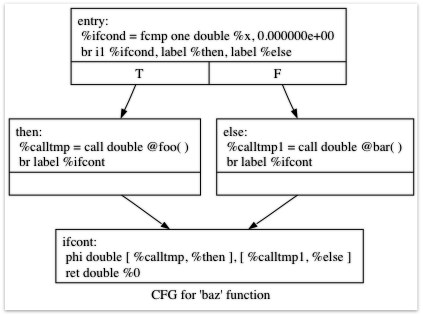
为了激发我们想要生成的代码，让我们看一个简单的例子。考虑：

|  |
| --- |
| extern foo();  extern bar();  def baz(x) if x then foo() else bar(); |

如果您禁用优化，您将（很快）从 Kaleidoscope 获得的代码如下所示：

|  |
| --- |
| declare double @foo()  declare double @bar()  define double @baz(double %x) {  entry:  %ifcond = fcmp one double %x, 0.000000e+00  br i1 %ifcond, label %then, label %else  then: ; preds = %entry  %calltmp = call double @foo()  br label %ifcont  else: ; preds = %entry  %calltmp1 = call double @bar()  br label %ifcont  ifcont: ; preds = %else, %then  %iftmp = phi double [ %calltmp, %then ], [ %calltmp1, %else ]  ret double %iftmp  } |

要可视化控制流图，您可以使用 LLVM“ [opt](https://llvm.org/cmds/opt.html)”工具的一个漂亮功能。如果将此 LLVM IR 放入“t.ll”并运行“ llvm-as < t.ll | opt -passes=view-cfg”，将弹出一个窗口，您将看到此图：



举例的CFG

另一种方法是通过将实际调用插入到代码并重新编译或在调试器中调用它们，调用“ F->viewCFG()”或“ F->viewCFGOnly()”（其中，F 是“ Function\*”）来获取它。LLVM 有许多用于可视化各种图形的不错的功能。

回到生成的代码，它相当简单：入口块计算条件表达式（在我们的例子中为“x”）并使用“ fcmp one”指令将结果与 0.0 进行比较（'one' 是“有序且不等于” ). 根据这个表达式的结果，代码跳转到“then”或“else”块，其中包含真/假情况的表达式。

一旦 then/else 块执行完毕，这两个分支都会回“ifcont”块以执行 if/then/else 之后发生的代码。在这种情况下，唯一要做的就是返回函数的调用者。那么问题就变成了：代码如何知道要返回哪个表达式？

这个问题的答案涉及一个重要的 SSA 操作： [Phi](http://en.wikipedia.org/wiki/Static_single_assignment_form) 操作。如果您不熟悉 SSA，维基百科文章 是一个很好的介绍，您最喜欢的搜索引擎上还有其他各种介绍。简短的版本是 Phi 操作的“执行”需要“记住”来自哪个控制块。Phi 运算采用对应于输入控制块的值。在这种情况下，如果控制来自“then”块，它会获得“calltmp”的值。如果控制来自“else”块，它会获得“calltmp1”的值。

在这一点上，你可能开始想“哦不！这意味着我简单而优雅的前端必须开始生成 SSA 表单才能使用 LLVM！”。幸运的是，情况并非如此，我们强烈建议不要在前端实施 SSA 构造算法，除非有充分的理由这样做。在实践中，有两种值在为可能需要 Phi 节点的普通命令式编程语言编写的代码中浮动：

1.涉及用户变量的代码：x = 1; x = x + 1;

2.AST 结构中隐含的值，例如本例中的 Phi 节点。

在本教程的第 7 章（“可变变量”）中，我们将深入讨论 #1。现在，请相信我，您不需要构建 SSA 来处理这种情况。对于 #2，您可以选择使用我们将为 #1 描述的技术，或者如果方便的话，您可以直接插入 Phi 节点。在这种情况下，生成Phi节点确实很容易，所以我们选择直接生成。

好的，动机和概述已经足够了，让我们生成代码吧！

### If/Then/Else 的代码生成

为了为此生成代码，我们为IfExprAST实现了以下codegen方法：

|  |
| --- |
| Value \*IfExprAST::codegen() {  Value \*CondV = Cond->codegen();  if (!CondV)  return nullptr;  // Convert condition to a bool by comparing non-equal to 0.0.  CondV = Builder.CreateFCmpONE(  CondV, ConstantFP::get(TheContext, APFloat(0.0)), "ifcond"); |

这段代码很简单，与我们之前看到的类似。我们发出条件的表达式，然后将该值与零进行比较以获得真值作为 1-bit（bool）值。

|  |
| --- |
| Function \*TheFunction = Builder.GetInsertBlock()->getParent();  // Create blocks for the then and else cases. Insert the 'then' block at the  // end of the function.  BasicBlock \*ThenBB =  BasicBlock::Create(TheContext, "then", TheFunction);  BasicBlock \*ElseBB = BasicBlock::Create(TheContext, "else");  BasicBlock \*MergeBB = BasicBlock::Create(TheContext, "ifcont");  Builder.CreateCondBr(CondV, ThenBB, ElseBB); |

此代码创建与 if/then/else 语句相关的基本块，并直接对应于上面示例中的块。第一行获取正在构建的当前 Function 对象。它通过向构建器询问当前 BasicBlock，并向该块询问其“父级”（它当前嵌入的Function ）来获得此信息。

一旦有了它，它就会创建三个块。请注意，它将“TheFunction”传递给“then”块的构造函数。这会导致构造函数自动将新块插入到指定函数的末尾。其他两个块已创建，但尚未插入到函数中。

创建块后，我们可以发出在它们之间进行选择的条件分支。请注意，创建新块不会隐式影响 IRBuilder，因此它仍会插入到条件进入的块中。另请注意，它正在创建“then”块和“else”块的分支，即使“else”块尚未插入到函数中。这没问题：这是 LLVM 支持前向引用的标准方式。

|  |
| --- |
| // Emit then value.  Builder.SetInsertPoint(ThenBB);  Value \*ThenV = Then->codegen();  if (!ThenV)  return nullptr;  Builder.CreateBr(MergeBB);  // Codegen of 'Then' can change the current block, update ThenBB for the PHI.  ThenBB = Builder.GetInsertBlock(); |

插入条件分支后，我们移动构建器以开始插入到“then”块中。严格来说，此调用将插入点移动到指定块的末尾。然而，由于“then”块是空的，它也从块的开头插入开始。:)

一旦设置了插入点，我们就会递归地从 AST 中生成“then”表达式。为了完成“then”块，我们创建了一个无条件分支到合并块。LLVM IR 的一个有趣（且非常重要）的方面是它要求[所有基本块都以控制流指令（如返回或分支）“终止”](https://llvm.org/docs/LangRef.html" \l "functionstructure)。这意味着所有控制流，包括失败，都必须在 LLVM IR 中明确说明。如果违反此规则，验证器将发出错误。

这里的最后一行非常微妙，但非常重要。基本问题是，当我们在合并块中创建 Phi 节点时，我们需要设置指示 Phi 将如何工作的块/值对。重要的是，Phi 节点希望在 CFG 中为块的每个predecessor都有一个条目。那么，为什么当我们将它设置为上面 5 行的 ThenBB 时，我们得到的是当前块？问题在于，“Then”表达式本身实际上可能会更改 Builder 发射的块，例如，如果它包含嵌套的“if/then/else”表达式。因为codegen()递归调用可能会任意更改当前块的概念，所以我们需要为将设置 Phi 节点的代码获取最新值。

|  |
| --- |
| // Emit else block.  TheFunction->insert(TheFunction->end(), ElseBB);  Builder.SetInsertPoint(ElseBB);  Value \*ElseV = Else->codegen();  if (!ElseV)  return nullptr;  // codegen of 'Else' can change the current block, update ElseBB for the PHI.  Builder.CreateBr(MergeBB);  ElseBB = Builder.GetInsertBlock(); |

“else”块的代码生成与“then”块的代码生成基本相同。唯一显着的区别是第一行，它将“else”块添加到函数中。回想一下，之前创建了“else”块，但没有添加到函数中。现在已经发出了“then”和“else”块，我们可以完成合并代码：

|  |
| --- |
| // Emit merge block.  TheFunction->insert(TheFunction->end(), MergeBB);  Builder.SetInsertPoint(MergeBB);  PHINode \*PN =  Builder.CreatePHI(Type::getDoubleTy(TheContext), 2, "iftmp");  PN->addIncoming(ThenV, ThenBB);  PN->addIncoming(ElseV, ElseBB);  return PN;  } |

这里的前两行现在很熟悉：第一行将“合并”块添加到 Function 对象（它以前是浮动的，就像上面的 else 块一样）。第二个更改插入点，以便新创建的代码将进入“合并”块。完成后，我们需要创建 PHI 节点并为 PHI 设置块/值对。

最后，CodeGen 函数返回 phi 节点作为 if/then/else 表达式计算的值。在我们上面的示例中，此返回值将提供给顶级函数的代码，该函数将创建返回指令。

总的来说，我们现在可以在 Kaleidoscope 中执行条件代码。通过这个扩展，Kaleidoscope 是一种相当完整的语言，可以计算各种各样的数字函数。接下来我们将添加另一个在非函数式语言中很熟悉的有用表达式……

## 'for' 循环表达式

既然我们知道如何向语言添加基本的控制流结构，我们就有了添加更强大功能的工具。让我们添加一些更激进的东西，一个“for”表达式：

|  |
| --- |
| extern putchard(char);  def printstar(n)  for i = 1, i < n, 1.0 in  putchard(42); # ascii 42 = '\*'  # print 100 '\*' characters  printstar(100); |

该表达式定义了一个新变量（在本例中为“i”），它从起始值迭代，条件（在本例中为“i < n”）为真，递增可选步长值（在本例中为“1.0”） ). 如果省略步长值，则默认为 1.0。当循环为真时，它会执行其主体表达式。因为我们没有更好的返回值，所以我们将循环定义为始终返回 0.0。将来当我们有可变变量时，它会变得更有用。

和以前一样，让我们谈谈我们需要对 Kaleidoscope 进行哪些更改来支持它。

### “for”循环的词法分析器(LEX)扩展

词法分析器扩展与 if/then/else 是同一类东西：

|  |
| --- |
| ... in enum Token ...  // control  tok\_if = -6, tok\_then = -7, tok\_else = -8,  tok\_for = -9, tok\_in = -10  ... in gettok ...  if (IdentifierStr == "def")  return tok\_def;  if (IdentifierStr == "extern")  return tok\_extern;  if (IdentifierStr == "if")  return tok\_if;  if (IdentifierStr == "then")  return tok\_then;  if (IdentifierStr == "else")  return tok\_else;  if (IdentifierStr == "for")  return tok\_for;  if (IdentifierStr == "in")  return tok\_in;  return tok\_identifier; |

### 'for' 循环的 AST 扩展

AST 节点同样简单。它基本上归结为捕获节点中的变量名称和组成表达式。

|  |
| --- |
| /// ForExprAST - Expression class for for/in.  class ForExprAST : public ExprAST {  std::string VarName;  std::unique\_ptr<ExprAST> Start, End, Step, Body;  public:  ForExprAST(const std::string &VarName, std::unique\_ptr<ExprAST> Start,  std::unique\_ptr<ExprAST> End, std::unique\_ptr<ExprAST> Step,  std::unique\_ptr<ExprAST> Body)  : VarName(VarName), Start(std::move(Start)), End(std::move(End)),  Step(std::move(Step)), Body(std::move(Body)) {}  Value \*codegen() override;  }; |

### “for”循环的解析器扩展

解析器代码也相当标准。这里唯一有趣的是处理可选步长值。解析器代码通过检查第二个逗号是否存在来处理它。如果不是，它将 AST 节点中的步长值设置为 null：

|  |
| --- |
| /// forexpr ::= 'for' identifier '=' expr ',' expr (',' expr)? 'in' expression  static std::unique\_ptr<ExprAST> ParseForExpr() {  getNextToken(); // eat the for.  if (CurTok != tok\_identifier)  return LogError("expected identifier after for");  std::string IdName = IdentifierStr;  getNextToken(); // eat identifier.  if (CurTok != '=')  return LogError("expected '=' after for");  getNextToken(); // eat '='.  auto Start = ParseExpression();  if (!Start)  return nullptr;  if (CurTok != ',')  return LogError("expected ',' after for start value");  getNextToken();  auto End = ParseExpression();  if (!End)  return nullptr;  // The step value is optional.  std::unique\_ptr<ExprAST> Step;  if (CurTok == ',') {  getNextToken();  Step = ParseExpression();  if (!Step)  return nullptr;  }  if (CurTok != tok\_in)  return LogError("expected 'in' after for");  getNextToken(); // eat 'in'.  auto Body = ParseExpression();  if (!Body)  return nullptr;  return std::make\_unique<ForExprAST>(IdName, std::move(Start),  std::move(End), std::move(Step),  std::move(Body));  } |

我们再次将其连接为主要表达式：

|  |
| --- |
| static std::unique\_ptr<ExprAST> ParsePrimary() {  switch (CurTok) {  default:  return LogError("unknown token when expecting an expression");  case tok\_identifier:  return ParseIdentifierExpr();  case tok\_number:  return ParseNumberExpr();  case '(':  return ParseParenExpr();  case tok\_if:  return ParseIfExpr();  case tok\_for:  return ParseForExpr();  }  } |

### “for”循环的 LLVM IR

现在我们进入了好的部分：我们要为这个东西生成的 LLVM IR。通过上面的简单示例，我们得到了这个 LLVM IR（请注意，为清楚起见，此转储是在禁用优化的情况下生成的）：

|  |
| --- |
| declare double @putchard(double)  define double @printstar(double %n) {  entry:  ; initial value = 1.0 (inlined into phi)  br label %loop  loop: ; preds = %loop, %entry  %i = phi double [ 1.000000e+00, %entry ], [ %nextvar, %loop ]  ; body  %calltmp = call double @putchard(double 4.200000e+01)  ; increment  %nextvar = fadd double %i, 1.000000e+00  ; termination test  %cmptmp = fcmp ult double %i, %n  %booltmp = uitofp i1 %cmptmp to double  %loopcond = fcmp one double %booltmp, 0.000000e+00  br i1 %loopcond, label %loop, label %afterloop  afterloop: ; preds = %loop  ; loop always returns 0.0  ret double 0.000000e+00  } |

这个循环包含我们之前看到的所有相同结构：一个 phi 节点、几个表达式和一些基本块。让我们看看这是如何组合在一起的。

### “for”循环的代码生成

codegen 的第一部分非常简单：我们只输出循环值的开始表达式：

|  |
| --- |
| Value \*ForExprAST::codegen() {  // Emit the start code first, without 'variable' in scope.  Value \*StartVal = Start->codegen();  if (!StartVal)  return nullptr; |

有了这个，下一步就是为循环体的开始设置 LLVM 基本块。在上面的例子中，整个循环体是一个块，但请记住，主体代码本身可以由多个块组成（例如，如果它包含一个 if/then/else 或一个 for/in 表达式）。

|  |
| --- |
| // Make the new basic block for the loop header, inserting after current  // block.  Function \*TheFunction = Builder.GetInsertBlock()->getParent();  BasicBlock \*PreheaderBB = Builder.GetInsertBlock();  BasicBlock \*LoopBB =  BasicBlock::Create(TheContext, "loop", TheFunction);  // Insert an explicit fall through from the current block to the LoopBB.  Builder.CreateBr(LoopBB); |

这段代码类似于我们看到的 if/then/else。因为我们将需要它来创建 Phi 节点，所以我们记住了进入循环的块。一旦我们有了它，我们就会创建启动循环的实际块，并为两个块之间的失败创建一个无条件分支。

|  |
| --- |
| // Start insertion in LoopBB.  Builder.SetInsertPoint(LoopBB);  // Start the PHI node with an entry for Start.  PHINode \*Variable = Builder.CreatePHI(Type::getDoubleTy(TheContext),  2, VarName.c\_str());  Variable->addIncoming(StartVal, PreheaderBB); |

现在已经设置了循环的“preheader”，我们切换到为循环体发出代码。首先，我们移动插入点并为循环归纳变量创建 PHI 节点。由于我们已经知道起始值的传入值，因此我们将其添加到 Phi 节点。请注意，Phi 最终会为后缘(backedge)获得第二个值，但我们还不能设置它（因为它不存在！）。

|  |
| --- |
| // Within the loop, the variable is defined equal to the PHI node. If it  // shadows an existing variable, we have to restore it, so save it now.  Value \*OldVal = NamedValues[VarName];  NamedValues[VarName] = Variable;  // Emit the body of the loop. This, like any other expr, can change the  // current BB. Note that we ignore the value computed by the body, but don't  // allow an error.  if (!Body->codegen())  return nullptr; |

现在代码开始变得更有趣了。我们的“for”循环向符号表引入了一个新变量。这意味着我们的符号表现在可以包含函数参数或循环变量。为了处理这个问题，在我们编写循环体之前，我们将循环变量添加为其名称的当前值。请注意，外部作用域中可能存在同名变量。很容易使它成为一个错误（如果已经有 VarName 的条目，则发出错误并返回 null），但我们选择允许隐藏变量。为了正确处理这个问题，我们记住我们可能隐藏的值到OldVal（如果没有隐藏变量，它将为 null）。

一旦将循环变量设置到符号表中，代码就会递归地生成 codegen 的主体。这允许主体使用循环变量：任何对它的引用都会自然地在符号表中找到它。

|  |
| --- |
| // Emit the step value.Value \*StepVal = nullptr;if (Step) {  StepVal = Step->codegen();  if (!StepVal)  return nullptr;  } else {  // If not specified, use 1.0.  StepVal = ConstantFP::get(TheContext, APFloat(1.0));  }  Value \*NextVar = Builder.CreateFAdd(Variable, StepVal, "nextvar"); |

现在主体已发射，我们通过添加步长值来计算迭代变量的下一个值，如果不存在则为 1.0。' NextVar' 将是循环下一次迭代时循环变量的值。

|  |
| --- |
| // Compute the end condition.  Value \*EndCond = End->codegen();  if (!EndCond)  return nullptr;  // Convert condition to a bool by comparing non-equal to 0.0.  EndCond = Builder.CreateFCmpONE(  EndCond, ConstantFP::get(TheContext, APFloat(0.0)), "loopcond"); |

最后，我们评估循环的退出值，以确定循环是否应该退出。这反映了 if/then/else 语句的条件评估。

|  |
| --- |
| // Create the "after loop" block and insert it.  BasicBlock \*LoopEndBB = Builder.GetInsertBlock();  BasicBlock \*AfterBB =  BasicBlock::Create(TheContext, "afterloop", TheFunction);  // Insert the conditional branch into the end of LoopEndBB.  Builder.CreateCondBr(EndCond, LoopBB, AfterBB);  // Any new code will be inserted in AfterBB.  Builder.SetInsertPoint(AfterBB); |

循环体的代码完成后，我们只需要完成它的控制流程。此代码记住结束块（对于 phi 节点），然后为循环出口（“afterloop”）创建块。根据退出条件的值，它创建一个条件分支，在再次执行循环和退出循环之间进行选择。任何未来的代码都会在“afterloop”块中发出，因此它会为其设置插入位置。

|  |
| --- |
| // Add a new entry to the PHI node for the backedge.  Variable->addIncoming(NextVar, LoopEndBB);  // Restore the unshadowed variable.  if (OldVal)  NamedValues[VarName] = OldVal;  else  NamedValues.erase(VarName);  // for expr always returns 0.0.  return Constant::getNullValue(Type::getDoubleTy(TheContext));  } |

最终代码处理各种清理：现在我们有了“NextVar”值，我们可以将传入值添加到循环 PHI 节点。之后，我们从符号表中删除循环变量，使其不在 for 循环之后的范围内。最后，for 循环的代码生成总是返回 0.0，所以这就是我们从 ForExprAST::codegen()返回的结果。

至此，我们结束了本教程的“向 Kaleidoscope 添加控制流”一章。在本章中，我们添加了两个控制流结构，并使用它们来激发 LLVM IR 的几个方面，这些方面对于前端实现者来说很重要。在我们传奇的下一章中，我们将变得更加疯狂，并将[用户定义的运算符](https://llvm.org/docs/tutorial/MyFirstLanguageFrontend/LangImpl06.html)添加到我们可怜的无辜语言中。

## 完整代码清单

这是我们运行示例的完整代码清单，使用 if/then/else 和 for 表达式进行了增强。要构建此示例，请使用：

# Compile

clang++ -g toy.cpp `llvm-config --cxxflags --ldflags --system-libs --libs core orcjit native` -O3 -o toy# Run

./toy

# 万花筒：扩展语言：用户定义的运算符

## 简介

欢迎阅读“[使用 LLVM 实现语言](https://llvm.org/docs/tutorial/MyFirstLanguageFrontend/index.html)”教程的第 6 章。在我们教程的这一点上，我们现在拥有了一种功能齐全的语言，它非常简单，但也很有用。然而，它仍然存在一个大问题。我们的语言没有很多有用的运算符（比如除法、逻辑否定，甚至除了小于之外的任何比较）。

本教程的这一章题外话，将用户定义的运算符添加到简单而美观的 Kaleidoscope 语言中。这个题外话现在在某些方面为我们提供了一种简单而丑陋的语言，但同时也是一种强大的语言。创建自己的语言的一大好处是您可以决定什么是好是坏。在本教程中，我们假设可以使用它来展示一些有趣的解析技术。

在本教程结束时，我们将运行一个呈现 [Mandelbrot 集](https://llvm.org/docs/tutorial/MyFirstLanguageFrontend/LangImpl06.html" \l "kicking-the-tires)的示例 Kaleidoscope 应用程序。这给出了一个示例，说明您可以使用 Kaleidoscope 及其功能集构建什么。

## 用户定义的运算符：理念

我们将添加到 Kaleidoscope 中的“运算符重载”比 C++ 等语言更通用。在C++中，你只能重新定义现有的运算符：你不能通过编程方式改变语法、引入新的运算符、改变优先级等。在本章中，我们将把这个能力添加到Kaleidoscope中，这将让用户支持的“round out”运算符集。

在像教程中介绍用户定义的运算符的目的是展示使用手写解析器的强大功能和灵活性。到目前为止，我们一直在实现的解析器对表达式中的语法和运算符优先级解析的大部分使用递归下降，详见第 2 章。通过使用运算符优先级解析，程序员可以很容易地在语法中引入新的运算符：语法在 JIT 运行时是动态可扩展的。

我们将添加的两个特定功能是可编程一元运算符（目前，Kaleidoscope 根本没有一元运算符）和二元运算符。这方面的一个例子是：

|  |
| --- |
| # Logical unary not.  def unary!(v)  if v then  0  else  1;  # Define > with the same precedence as <.  def binary> 10 (LHS RHS)  RHS < LHS;  # Binary "logical or", (note that it does not "short circuit")  def binary| 5 (LHS RHS)  if LHS then  1  else if RHS then  1  else  0;  # Define = with slightly lower precedence than relationals.  def binary= 9 (LHS RHS)  !(LHS < RHS | LHS > RHS); |

许多语言都渴望能够在语言本身中实现其标准运行时库。在 Kaleidoscope 中，我们可以在库中实现该语言的重要部分！

我们将这些功能的实现分为两部分：实现对用户定义的二元运算符的支持和添加一元运算符。

## 用户定义的二元运算符

使用我们当前的框架添加对用户定义的二元运算符的支持非常简单。我们将首先添加对一元/二元关键字的支持：

|  |
| --- |
| enum Token {  ...  // operators  tok\_binary = -11,  tok\_unary = -12  };  ...  static int gettok() {  ...  if (IdentifierStr == "for")  return tok\_for;  if (IdentifierStr == "in")  return tok\_in;  if (IdentifierStr == "binary")  return tok\_binary;  if (IdentifierStr == "unary")  return tok\_unary;  return tok\_identifier; |

这只是添加了对一元和二元关键字的词法分析器支持，就像我们在前面的章节中所做的那样。关于我们当前的 AST 的一件好事是，我们通过使用它们的 ASCII 码作为操作码来表示具有完全泛化的二元运算符。对于我们的扩展运算符，我们将使用相同的表示，因此我们不需要任何新的 AST 或解析器支持。

另一方面，我们必须能够在功能定义的“def binary|5”部分表示这些新运算符的定义。到目前为止，在我们的语法中，函数定义的“name”被解析为“prototype”产生式并进入 PrototypeAST AST 节点。为了将我们新的用户定义的运算符表示为原型，我们必须像这样扩展PrototypeAST AST 节点：

|  |
| --- |
| /// PrototypeAST - This class represents the "prototype" for a function,  /// which captures its argument names as well as if it is an operator.  class PrototypeAST {  std::string Name;  std::vector<std::string> Args;  bool IsOperator;  unsigned Precedence; // Precedence if a binary op.  public:  PrototypeAST(const std::string &name, std::vector<std::string> Args,  bool IsOperator = false, unsigned Prec = 0)  : Name(name), Args(std::move(Args)), IsOperator(IsOperator),  Precedence(Prec) {}  Function \*codegen();  const std::string &getName() const { return Name; }  bool isUnaryOp() const { return IsOperator && Args.size() == 1; }  bool isBinaryOp() const { return IsOperator && Args.size() == 2; }  char getOperatorName() const {  assert(isUnaryOp() || isBinaryOp());  return Name[Name.size() - 1];  }  unsigned getBinaryPrecedence() const { return Precedence; }  }; |

基本上，除了知道原型的名称外，我们现在还跟踪它是否是一个运算符，如果是，运算符的优先级是多少。优先级仅用于二元运算符（如下所示，它不适用于一元运算符）。现在我们有一种方法来表示用户定义的运算符的原型，我们需要解析它：

|  |
| --- |
| /// prototype  /// ::= id '(' id\* ')'  /// ::= binary LETTER number? (id, id)  static std::unique\_ptr<PrototypeAST> ParsePrototype() {  std::string FnName;  unsigned Kind = 0; // 0 = identifier, 1 = unary, 2 = binary.  unsigned BinaryPrecedence = 30;  switch (CurTok) {  default:  return LogErrorP("Expected function name in prototype");  case tok\_identifier:  FnName = IdentifierStr;  Kind = 0;  getNextToken();  break;  case tok\_binary:  getNextToken();  if (!isascii(CurTok))  return LogErrorP("Expected binary operator");  FnName = "binary";  FnName += (char)CurTok;  Kind = 2;  getNextToken();  // Read the precedence if present.  if (CurTok == tok\_number) {  if (NumVal < 1 || NumVal > 100)  return LogErrorP("Invalid precedence: must be 1..100");  BinaryPrecedence = (unsigned)NumVal;  getNextToken();  }  break;  }  if (CurTok != '(')  return LogErrorP("Expected '(' in prototype");  std::vector<std::string> ArgNames;  while (getNextToken() == tok\_identifier)  ArgNames.push\_back(IdentifierStr);  if (CurTok != ')')  return LogErrorP("Expected ')' in prototype");  // success.  getNextToken(); // eat ')'.  // Verify right number of names for operator.  if (Kind && ArgNames.size() != Kind)  return LogErrorP("Invalid number of operands for operator");  return std::make\_unique<PrototypeAST>(FnName, std::move(ArgNames), Kind != 0,  BinaryPrecedence);  } |

这些都是相当简单的解析代码，我们过去已经看到过很多类似的代码。FnName上面代码的一个有趣部分是为二元运算符设置的几行代码。这会为新定义的“@”运算符构建类似“binary@”的名称。然后它利用了 LLVM 符号表中的符号名称允许包含任何字符这一事实，包括嵌入的 nul 字符。

下一个有趣的事情是对这些二元运算符的代码生成支持。鉴于我们当前的结构，这是为我们现有的二元运算符节点简单添加默认情况：

|  |
| --- |
| Value \*BinaryExprAST::codegen() {  Value \*L = LHS->codegen();  Value \*R = RHS->codegen();  if (!L || !R)  return nullptr;  switch (Op) {  case '+':  return Builder.CreateFAdd(L, R, "addtmp");  case '-':  return Builder.CreateFSub(L, R, "subtmp");  case '\*':  return Builder.CreateFMul(L, R, "multmp");  case '<':  L = Builder.CreateFCmpULT(L, R, "cmptmp");  // Convert bool 0/1 to double 0.0 or 1.0  return Builder.CreateUIToFP(L, Type::getDoubleTy(TheContext),  "booltmp");  default:  break;  }  // If it wasn't a builtin binary operator, it must be a user defined one. Emit  // a call to it.  Function \*F = getFunction(std::string("binary") + Op);  assert(F && "binary operator not found!");  Value \*Ops[2] = { L, R };  return Builder.CreateCall(F, Ops, "binop");  } |

正如您在上面看到的，新代码实际上非常简单。它只是在符号表中查找适当的运算符并生成对其的函数调用。由于用户定义的运算符只是作为普通函数构建的（因为“Prototype”归结为具有正确名称的函数），所以一切就绪。

我们缺少的最后一段代码是一些顶级魔法：

|  |
| --- |
| Function \*FunctionAST::codegen() {  // Transfer ownership of the prototype to the FunctionProtos map, but keep a  // reference to it for use below.  auto &P = \*Proto;  FunctionProtos[Proto->getName()] = std::move(Proto);  Function \*TheFunction = getFunction(P.getName());  if (!TheFunction)  return nullptr;  // If this is an operator, install it.  if (P.isBinaryOp())  BinopPrecedence[P.getOperatorName()] = P.getBinaryPrecedence();  // Create a new basic block to start insertion into.  BasicBlock \*BB = BasicBlock::Create(TheContext, "entry", TheFunction);  ... |

基本上，在对函数进行代码生成之前，如果它是用户定义的运算符，我们会将其注册到优先级表中。这允许我们已有的二元运算符解析逻辑来处理它。由于我们正在开发一个完全通用的运算符优先级解析器，因此我们需要做的就是“扩展语法”。

现在我们有了有用的用户定义的二元运算符。这在很大程度上建立在我们之前为其他运营商构建的框架之上。添加一元运算符更具挑战性，因为我们还没有任何框架 - 让我们看看它需要什么。

## 用户定义的一元运算符

由于我们目前不支持 Kaleidoscope 语言中的一元运算符，因此我们需要添加所有内容来支持它们。上面，我们向词法分析器添加了对“unary”关键字的简单支持。除此之外，我们还需要一个 AST 节点：

|  |
| --- |
| /// UnaryExprAST - Expression class for a unary operator.  class UnaryExprAST : public ExprAST {  char Opcode;  std::unique\_ptr<ExprAST> Operand;  public:  UnaryExprAST(char Opcode, std::unique\_ptr<ExprAST> Operand)  : Opcode(Opcode), Operand(std::move(Operand)) {}  Value \*codegen() override;  }; |

这个 AST 节点现在非常简单明了。它直接镜像二元运算符 AST 节点，只是它只有一个孩子。有了这个，我们需要添加解析逻辑。解析一元运算符非常简单：我们将添加一个新函数来完成它：

|  |
| --- |
| /// unary  /// ::= primary  /// ::= '!' unary  static std::unique\_ptr<ExprAST> ParseUnary() {  // If the current token is not an operator, it must be a primary expr.  if (!isascii(CurTok) || CurTok == '(' || CurTok == ',')  return ParsePrimary();  // If this is a unary operator, read it.  int Opc = CurTok;  getNextToken();  if (auto Operand = ParseUnary())  return std::make\_unique<UnaryExprAST>(Opc, std::move(Operand));  return nullptr;  } |

我们在这里添加的语法非常简单。如果我们在解析主运算符时看到一元运算符，我们会将运算符作为前缀吃掉，并将剩余部分解析为另一个一元运算符。这允许我们处理多个一元运算符（例如“!!x”）。请注意，一元运算符不能像二元运算符那样有歧义的解析，因此不需要优先级信息。

这个函数的问题是我们需要从某个地方调用 ParseUnary。为此，我们将 ParsePrimary 的先前调用者更改为调用 ParseUnary：

|  |
| --- |
| /// binoprhs  /// ::= ('+' unary)\*  static std::unique\_ptr<ExprAST> ParseBinOpRHS(int ExprPrec,  std::unique\_ptr<ExprAST> LHS) {  ...  // Parse the unary expression after the binary operator.  auto RHS = ParseUnary();  if (!RHS)  return nullptr;  ...}  /// expression  /// ::= unary binoprhs  ///  static std::unique\_ptr<ExprAST> ParseExpression() {  auto LHS = ParseUnary();  if (!LHS)  return nullptr;  return ParseBinOpRHS(0, std::move(LHS));  } |

通过这两个简单的更改，我们现在能够解析一元运算符并为它们构建 AST。接下来，我们需要添加对原型的解析器支持，以解析一元运算符原型。我们扩展上面的二元运算符代码：

|  |
| --- |
| /// prototype  /// ::= id '(' id\* ')'  /// ::= binary LETTER number? (id, id)  /// ::= unary LETTER (id)  static std::unique\_ptr<PrototypeAST> ParsePrototype() {  std::string FnName;  unsigned Kind = 0; // 0 = identifier, 1 = unary, 2 = binary.  unsigned BinaryPrecedence = 30;  switch (CurTok) {  default:  return LogErrorP("Expected function name in prototype");  case tok\_identifier:  FnName = IdentifierStr;  Kind = 0;  getNextToken();  break;  case tok\_unary:  getNextToken();  if (!isascii(CurTok))  return LogErrorP("Expected unary operator");  FnName = "unary";  FnName += (char)CurTok;  Kind = 1;  getNextToken();  break;  case tok\_binary:  ... |

与二元运算符一样，我们使用包含运算符字符的名称来命名一元运算符。这在代码生成时帮助我们。说到，我们需要添加的最后一部分是对一元运算符的代码生成支持。它看起来像这样：

|  |
| --- |
| Value \*UnaryExprAST::codegen() {  Value \*OperandV = Operand->codegen();  if (!OperandV)  return nullptr;  Function \*F = getFunction(std::string("unary") + Opcode);  if (!F)  return LogErrorV("Unknown unary operator");  return Builder.CreateCall(F, OperandV, "unop");  } |

此代码类似于二元运算符的代码，但比它更简单。它更简单主要是因为它不需要处理任何预定义的运算符。

## Kicking the Tires踢轮胎(俚语,亲自体验)

这有点难以置信，但是通过我们在最后几章中介绍的一些简单的扩展，我们已经发展出一种真实的语言。有了它，我们可以做很多有趣的事情，包括 I/O、数学和许多其他事情。例如，我们现在可以添加一个漂亮的排序运算符（printd 被定义为打印出指定值和换行符）：

|  |
| --- |
| ready> extern printd(x);  Read extern:  declare double @printd(double)  ready> def binary : 1 (x y) 0; # Low-precedence operator that ignores operands.  ...  ready> printd(123) : printd(456) : printd(789);  123.000000  456.000000  789.000000  Evaluated to 0.000000 |

我们还可以定义一堆其他“原始”操作，例如：

|  |
| --- |
| # Logical unary not.  def unary!(v)  if v then  0  else  1;  # Unary negate.  def unary-(v)  0-v;  # Define > with the same precedence as <.  def binary> 10 (LHS RHS)  RHS < LHS;  # Binary logical or, which does not short circuit.  def binary| 5 (LHS RHS)  if LHS then  1  else if RHS then  1  else  0;  # Binary logical and, which does not short circuit.  def binary& 6 (LHS RHS)  if !LHS then  0  else  !!RHS;  # Define = with slightly lower precedence than relationals.  def binary = 9 (LHS RHS)  !(LHS < RHS | LHS > RHS);  # Define ':' for sequencing: as a low-precedence operator that ignores operands  # and just returns the RHS.  def binary : 1 (x y) y; |

鉴于前面的 if/then/else 支持，我们还可以为 I/O 定义有趣的函数。例如，下面打印出一个字符，其“density”反映了传入的值：值越低，字符越密集：

|  |
| --- |
| ready> extern putchard(char);  ...  ready> def printdensity(d)  if d > 8 then  putchard(32) # ' '  else if d > 4 then  putchard(46) # '.'  else if d > 2 then  putchard(43) # '+'  else  putchard(42); # '\*'  ...  ready> printdensity(1): printdensity(2): printdensity(3):  printdensity(4): printdensity(5): printdensity(9):  putchard(10);  \*\*++.  Evaluated to 0.000000 |

基于这些简单的原始操作，我们可以开始定义更多有趣的东西。例如，这里有一个小函数，它确定复平面中某个函数发散所需的迭代次数：

|  |
| --- |
| # Determine whether the specific location diverges.  # Solve for z = z^2 + c in the complex plane.  def mandelconverger(real imag iters creal cimag)  if iters > 255 | (real\*real + imag\*imag > 4) then  iters  else  mandelconverger(real\*real - imag\*imag + creal,  2\*real\*imag + cimag,  iters+1, creal, cimag);  # Return the number of iterations required for the iteration to escape  def mandelconverge(real imag)  mandelconverger(real, imag, 0, real, imag); |

这个“z = z2 + c ”函数是一个美丽的小生物，它是计算 [Mandelbrot set](http://en.wikipedia.org/wiki/Mandelbrot_set) 的基础。Our mandelconverge function returns the number of iterations that it takes for a complex orbit to escape, saturating to 255。这本身并不是一个非常有用的函数，但是如果你在二维平面上绘制它的值，你可以看到 [Mandelbrot se](Mandelbrot set )t. 鉴于我们仅限于在这里使用 putchard，我们惊人的图形输出是有限的，但我们可以使用上面的密度绘图仪将一些东西组合在一起：

|  |
| --- |
| # Compute and plot the mandelbrot set with the specified 2 dimensional range  # info.  def mandelhelp(xmin xmax xstep ymin ymax ystep)  for y = ymin, y < ymax, ystep in (  (for x = xmin, x < xmax, xstep in  printdensity(mandelconverge(x,y)))  : putchard(10)  )  # mandel - This is a convenient helper function for plotting the mandelbrot set  # from the specified position with the specified Magnification.  def mandel(realstart imagstart realmag imagmag)  mandelhelp(realstart, realstart+realmag\*78, realmag,  imagstart, imagstart+imagmag\*40, imagmag); |

鉴于此，我们可以尝试绘制 mandelbrot set！让我们试试看：

|  |
| --- |
| ready> mandel(-2.3, -1.3, 0.05, 0.07);  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++.. ...++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*++++++++++++++++++++++.... ...+++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++..... ...+++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++.... ....+++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*++++++++++++++++++++++...... .....++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++....... .......+++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++.... ... .+++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++....... .+++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*++++++++++++++........... ...+++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*++++++++++++............ ...++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*++++++++++... .......... .++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*+++++++++..... .+++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*++++++++...... ..+++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*++++++....... ..+++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*+++++...... ..+++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*.... .... ...+++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*.... . ...+++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*+++++...... ...+++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*++++++....... ..+++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*++++++++...... .+++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*+++++++++..... ..+++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*++++++++++... .......... .++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*++++++++++++............ ...++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*++++++++++++++.......... ...+++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*++++++++++++++++........ .+++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*++++++++++++++++++++.... ... ..+++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*++++++++++++++++++++++....... .......++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++...... ......++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++.... ....++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++..... ...+++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*++++++++++++++++++++++.... ...++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++......++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*++++++++++++++++++++++.++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  Evaluated to 0.000000  ready> mandel(-2, -1, 0.02, 0.04);  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++.  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++...  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++.....  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++........  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++...........  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++..............  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++........ .  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++.............  \*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++..................  \*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++++++++++++++++++.......................  \*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++++++++++++++...........................  \*\*\*\*\*++++++++++++++++++++++++++++++++............................  \*\*\*\*\*++++++++++++++++++++++++++++...............................  \*\*\*\*++++++++++++++++++++++++++...... .........................  \*\*\*++++++++++++++++++++++++......... ...... ...........  \*\*\*++++++++++++++++++++++............  \*\*+++++++++++++++++++++..............  \*\*+++++++++++++++++++................  \*++++++++++++++++++.................  \*++++++++++++++++............ ...  \*++++++++++++++..............  \*+++....++++................  \*.......... ...........  \*  \*.......... ...........  \*+++....++++................  \*++++++++++++++..............  \*++++++++++++++++............ ...  \*++++++++++++++++++.................  \*\*+++++++++++++++++++................  \*\*+++++++++++++++++++++..............  \*\*\*++++++++++++++++++++++............  \*\*\*++++++++++++++++++++++++......... ...... ...........  \*\*\*\*++++++++++++++++++++++++++...... .........................  \*\*\*\*\*++++++++++++++++++++++++++++...............................  \*\*\*\*\*++++++++++++++++++++++++++++++++............................  \*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++++++++++++++...........................  \*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++++++++++++++++++.......................  \*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++..................  Evaluated to 0.000000  ready> mandel(-0.9, -1.4, 0.02, 0.03);  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*\*\*\*\*\*\*\*\*\*+++++++++++++++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  \*+++++++++++++++++++++++++++++++++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  +++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  ++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  ++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  +++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  +++++++++++++++++++++++++++++++++.........++++++++++++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  +++++++++++++++++++++++++++++++.... ......+++++++++++++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  +++++++++++++++++++++++++++++....... ........+++++++++++++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  ++++++++++++++++++++++++++++........ ........++++++++++++++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  +++++++++++++++++++++++++++......... .. ...+++++++++++++++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*\*\*  ++++++++++++++++++++++++++........... ....++++++++++++++++++++++\*\*\*\*\*\*\*\*  ++++++++++++++++++++++++............. .......++++++++++++++++++++++\*\*\*\*\*\*  +++++++++++++++++++++++............. ........+++++++++++++++++++++++\*\*\*\*  ++++++++++++++++++++++........... ..........++++++++++++++++++++++\*\*\*  ++++++++++++++++++++........... .........++++++++++++++++++++++\*  ++++++++++++++++++............ ...........++++++++++++++++++++  ++++++++++++++++............... .............++++++++++++++++++  ++++++++++++++................. ...............++++++++++++++++  ++++++++++++.................. .................++++++++++++++  +++++++++.................. .................+++++++++++++  ++++++........ . ......... ..++++++++++++  ++............ ...... ....++++++++++  .............. ...++++++++++  .............. ....+++++++++  .............. .....++++++++  ............. ......++++++++  ........... .......++++++++  ......... ........+++++++  ......... ........+++++++  ......... ....+++++++  ........ ...+++++++  ....... ...+++++++  ....+++++++  .....+++++++  ....+++++++  ....+++++++  ....+++++++  Evaluated to 0.000000  ready> ^D |

此时，您可能开始意识到 Kaleidoscope 是一种真实而强大的语言。它可能不是自相似的 :)，但它可以用来绘制自相似的东西！

至此，我们结束了本教程的“添加用户定义的运算符”一章。我们已经成功地扩充了我们的语言，添加了在库中扩展语言的能力，并且我们已经展示了如何使用它在 Kaleidoscope 中构建一个简单但有趣的最终用户应用程序。此时，Kaleidoscope 可以构建各种功能性的应用程序，并且可以调用具有副作用的函数，但它实际上不能定义和改变变量本身。

引人注目的是，变量变更(variable mutation)是某些语言的一个重要特征，如何在不向前端添加“SSA 构造”阶段的情况下添加对可变变量的支持一点也不明显。在下一章中，我们将介绍如何在不在前端构建 SSA 的情况下添加变量变更(variable mutation)。

## 运行demo

这是我们运行示例的完整代码清单，增强了对用户定义运算符的支持。要构建此示例，请使用：

# Compile

clang++ -g toy.cpp `llvm-config --cxxflags --ldflags --system-libs --libs core orcjit native` -O3 -o toy# Run

./toy

在某些平台上，您需要在链接时指定 -rdynamic 或 -Wl,--export-dynamic。这确保了在主可执行文件中定义的符号被导出到动态链接器，因此在运行时可用于符号解析。如果将支持代码编译到共享库中，则不需要这样做，尽管这样做会在 Windows 上导致问题。

代码略。

# 万花筒：扩展语言：可变变量

## 简介

欢迎阅读“[使用 LLVM 实现语言](https://llvm.org/docs/tutorial/MyFirstLanguageFrontend/index.html)”教程的第 7 章。在第 1 章到第 6 章中，我们构建了一种非常受人尊敬但简单的函数式编程语言。在我们的旅程中，我们学习了一些解析技术，如何构建和表示 AST，如何构建 LLVM IR，以及如何优化结果代码以及 JIT 编译它。

虽然 Kaleidoscope 作为一种函数式语言很有趣，但它是函数式的这一事实使得为它生成 LLVM IR “太容易了”。特别是，函数式语言使得直接以SSA 形式构建 LLVM IR 变得非常容易。由于 LLVM 要求输入代码为 SSA 形式，这是一个非常好的属性，新手通常不清楚如何为具有可变变量的命令式语言生成代码。

本章的简短（和快乐）总结是您的前端不需要构建 SSA form：LLVM 为此提供了高度优化和经过良好测试的支持，尽管它的工作方式对某些人来说有点出乎意料。

## 为什么这是一个难题？

要理解为什么可变变量会导致 SSA 构造复杂，请考虑这个极其简单的 C 示例：

|  |
| --- |
| int G, H;  int test(\_Bool Condition) {  int X;  if (Condition)  X = G;  else  X = H;  return X;  } |

在这种情况下，我们有变量“X”，其值取决于程序中执行的路径。因为在返回指令之前 X 有两个不同的可能值，所以插入一个 PHI 节点来合并这两个值。我们想要用于此示例的 LLVM IR 如下所示：

|  |
| --- |
| @G = weak global i32 0 ; type of @G is i32\*  @H = weak global i32 0 ; type of @H is i32\*  define i32 @test(i1 %Condition) {  entry:  br i1 %Condition, label %cond\_true, label %cond\_false  cond\_true:  %X.0 = load i32, i32\* @G  br label %cond\_next  cond\_false:  %X.1 = load i32, i32\* @H  br label %cond\_next  cond\_next:  %X.2 = phi i32 [ %X.1, %cond\_false ], [ %X.0, %cond\_true ]  ret i32 %X.2  } |

在此示例中，来自 G 和 H 全局变量的加载在 LLVM IR 中是显式的，并且它们存在于 if 语句 (cond\_true/cond\_false) 的 then/else 分支中。为了合并传入值，cond\_next 块中的 X.2 phi 节点根据控制流的来源选择要使用的正确值：如果控制流来自 cond\_false 块，则 X.2 获取 X 的值.1. 或者，如果控制流来自 cond\_true，则它获取 X.0 的值。本章的目的不是解释 SSA form的细节。有关详细信息，请参阅众多[在线参考资料](http://en.wikipedia.org/wiki/Static_single_assignment_form)之一。

本文的问题是“who places the phi nodes when lowering assignments to mutable variables?”。这里的问题是 LLVM 要求其 IR 为 SSA form：它没有“non-ssa”模式。但是，SSA 构建需要非平凡的算法和数据结构，因此每个前端都必须重现此逻辑，既不方便又浪费。

## LLVM 中的内存

这里的“技巧”是，虽然 LLVM 确实要求所有寄存器值都采用 SSA 形式，但它不要求（或允许）内存对象采用 SSA form。在上面的示例中，请注意来自 G 和 H 的加载是对 G 和 H 的直接访问：它们没有重命名或版本化。这与其他一些编译器系统不同，后者确实尝试对内存对象进行版本控制。在 LLVM 中，不是将内存的数据流分析编码到 LLVM IR 中，而是使用按需计算的[Analysis Passes](https://llvm.org/docs/WritingAnLLVMPass.html)进行处理。

考虑到这一点，高级想法是我们要为函数中的每个可变对象创建一个堆栈变量（它存在于内存中，因为它在堆栈上）。为了利用这个技巧，我们需要谈谈 LLVM 如何表示堆栈变量。

在 LLVM 中，所有内存访问都是通过加载/存储指令显式访问的，并且经过精心设计，没有（或不需要）“寻址(address-of)”运算符。注意全局变量@G/@H 的类型实际上是“i32\*”，即使该变量被定义为“i32”。这意味着@G在全局数据区中为 i32 定义了空间，但它的名称实际上指的是该空间的地址。堆栈变量的工作方式相同，除了它们不是使用全局变量定义声明，而是使用[LLVM alloca 指令](https://llvm.org/docs/LangRef.html" \l "alloca-instruction)声明：

|  |
| --- |
| define i32 @example() {  entry:  %X = alloca i32 ; type of %X is i32\*.  ...  %tmp = load i32, i32\* %X ; load the stack value %X from the stack.  %tmp2 = add i32 %tmp, 1 ; increment it  store i32 %tmp2, i32\* %X ; store it back  ... |

此代码显示了如何在 LLVM IR 中声明和操作堆栈变量的示例。使用 alloca 指令分配的堆栈内存是完全通用的：您可以将堆栈槽的地址传递给函数，可以将其存储在其他变量中,等等。在我们上面的示例中，我们可以重写示例以使用 alloca 技术来避免使用 PHI 节点：

|  |
| --- |
| @G = weak global i32 0 ; type of @G is i32\*  @H = weak global i32 0 ; type of @H is i32\*  define i32 @test(i1 %Condition) {  entry:  %X = alloca i32 ; type of %X is i32\*.  br i1 %Condition, label %cond\_true, label %cond\_false  cond\_true:  %X.0 = load i32, i32\* @G  store i32 %X.0, i32\* %X ; Update X  br label %cond\_next  cond\_false:  %X.1 = load i32, i32\* @H  store i32 %X.1, i32\* %X ; Update X  br label %cond\_next  cond\_next:  %X.2 = load i32, i32\* %X ; Read X  ret i32 %X.2  } |

由此，我们发现了一种无需创建 Phi 节点即可处理任意可变变量的方法：

1.每个可变变量都成为堆栈分配。

2.每次读取变量都会成为堆栈的加载。

3.变量的每次更新都会成为堆栈的存储。

4.获取变量的地址只是直接使用堆栈地址。

虽然这个解决方案解决了我们眼前的问题，但它引入了另一个问题：我们现在显然为非常简单和常见的操作引入了大量堆栈流量，这是一个主要的性能问题。对我们来说幸运的是，LLVM 优化器有一个名为“mem2reg”的高度调整的优化通道来处理这种情况，将这样的分配提升到 SSA 寄存器中，适当地插入 Phi 节点。例如，如果您通过传递运行此示例，您将获得：

|  |
| --- |
| $ llvm-as < example.ll | opt -mem2reg | llvm-dis  @G = weak global i32 0  @H = weak global i32 0  define i32 @test(i1 %Condition) {  entry:  br i1 %Condition, label %cond\_true, label %cond\_false  cond\_true:  %X.0 = load i32, i32\* @G  br label %cond\_next  cond\_false:  %X.1 = load i32, i32\* @H  br label %cond\_next  cond\_next:  %X.01 = phi i32 [ %X.1, %cond\_false ], [ %X.0, %cond\_true ]  ret i32 %X.01  } |

mem2reg pass 实现了用于构造 SSA form的标准“iterated dominance frontier”算法，并进行了许多优化以加速（非常常见的）degenerate cases。mem2reg optimization pass 是处理可变变量的答案，我们强烈建议您依赖它。请注意，mem2reg 仅在某些情况下适用于变量：

1. mem2reg 是 alloca 驱动的：它寻找 allocas，如果它可以处理它们，它会提升它们。它不适用于全局变量或堆分配。
2. mem2reg 仅在函数的入口块中查找 alloca 指令。在入口块中保证 alloca 只执行一次，这使得分析更简单。
3. mem2reg 仅促进使用直接加载和存储的allocas。如果堆栈对象的地址被传递给一个函数，或者如果涉及任何有趣的指针算法，alloca 将不会被提升。
4. mem2reg 仅适用于[第一类](https://llvm.org/docs/LangRef.html" \l "first-class-types)值的分配（例如指针、标量和向量），并且仅当分配的数组大小为 1（或在 .ll 文件中缺失）时才有效。mem2reg 无法将结构或数组提升为寄存器。请注意，“sroa” pass 更强大，在许多情况下可以提升结构、“UNIONS”和数组。

对于大多数命令式语言来说，所有这些属性都很容易满足，我们将在下面用 Kaleidoscope 来说明。您可能会问的最后一个问题是：我应该为我的前端操心这些没有意义的东西吗？如果我直接进行 SSA 构建，避免使用 optimization pass，会不会更好？简而言之，我们强烈建议您使用此技术来构建 SSA form，除非有非常充分的理由不这样做。使用这种技术是：

* 经过验证和良好测试：clang 将此技术用于局部可变变量。因此，最常见的 LLVM 客户端正在使用它来处理大量变量。您可以确定会快速发现错误并尽早修复。
* 极快：mem2reg 有许多特殊情况，使其在常见情况下速度很快，而且完全通用。例如，它具有仅在单个块中使用的变量的快速路径、只有一个赋值点的变量、避免插入不需要的 phi 节点的良好启发式等。
* 生成调试信息所需：LLVM中的调试信息依赖于公开变量的地址，以便可以将调试信息附加到它。这种技术非常自然地与这种调试信息风格相吻合。

如果不出意外，这将使您的前端启动和运行变得更加容易，并且实施起来非常简单。现在让我们用可变变量扩展 Kaleidoscope！

## 万花筒中的可变变量

现在我们知道了我们想要解决的问题类型，让我们看看在我们的小万花筒语言的上下文中它是什么样子的。我们将添加两个功能：

1.使用“=”运算符改变变量的能力。

2.定义新变量的能力。

虽然第一项确实是关于这个的，但我们只有传入参数和归纳变量的变量，并且重新定义这些变量到此为止:)。此外，无论您是否要改变它们，定义新变量的能力都是有用的。这是一个激励示例，展示了我们如何使用它们：

|  |
| --- |
| # Define ':' for sequencing: as a low-precedence operator that ignores operands  # and just returns the RHS.  def binary : 1 (x y) y;  # Recursive fib, we could do this before.  def fib(x)  if (x < 3) then  1  else  fib(x-1)+fib(x-2);  # Iterative fib.  def fibi(x)  var a = 1, b = 1, c in  (for i = 3, i < x in  c = a + b :  a = b :  b = c) :  b;  # Call it.  fibi(10); |

为了改变变量，我们必须改变我们现有的变量来使用“alloca trick”。完成后，我们将添加新的运算符，然后扩展 Kaleidoscope 以支持新的变量定义。

## Adjusting Existing Variables for Mutation

Kaleidoscope 中的符号表在代码生成时由 ' NamedValues' map 管理。该映射当前保存了对命名变量双精度值的 LLVM“Value\*”的跟踪。为了支持Mutation，我们需要稍微改变一下，以便 NamedValues保存相关变量的内存位置。请注意，此更改是一种重构：它更改了代码的结构，但不会（本身）更改编译器的行为。所有这些更改都隔离在 Kaleidoscope 代码生成器中。

在 Kaleidoscope 的开发阶段，它只支持两种变量：函数的传入参数和“for”循环的归纳变量。为了保持一致性，除了其他用户定义的变量之外，我们还允许这些变量发生变化。这意味着它们都需要内存位置。

要开始我们的 Kaleidoscope 转换，我们将更改 NamedValues 映射，以便它映射到 AllocaInst\* 而不是 Value\*。完成此操作后，C++ 编译器将告诉我们需要更新代码的哪些部分：

|  |
| --- |
| static std::map<std::string, AllocaInst\*> NamedValues; |

此外，由于我们需要创建这些 allocas，我们将使用一个 helper 函数来确保在函数的入口块中创建 allocas：

|  |
| --- |
| /// CreateEntryBlockAlloca - Create an alloca instruction in the entry block of  /// the function. This is used for mutable variables etc.  static AllocaInst \*CreateEntryBlockAlloca(Function \*TheFunction,  const std::string &VarName) {  IRBuilder<> TmpB(&TheFunction->getEntryBlock(),  TheFunction->getEntryBlock().begin());  return TmpB.CreateAlloca(Type::getDoubleTy(\*TheContext), nullptr,  VarName);  } |

这段看起来很有趣的代码创建了一个 IRBuilder 对象，该对象指向入口块的第一条指令 (.begin())。然后它创建一个具有预期名称的 alloca 并返回它。因为 Kaleidoscope 中的所有值都是 double，所以不需要传入类型来使用。

有了这个，我们想要进行的第一个功能更改属于变量引用。在我们的新方案中，变量存在于堆栈中，因此生成对它们的引用的代码实际上需要从堆栈槽中产生一个load：

|  |
| --- |
| Value \*VariableExprAST::codegen() {  // Look this variable up in the function.  AllocaInst \*A = NamedValues[Name];  if (!A)  return LogErrorV("Unknown variable name");  // Load the value.  return Builder->CreateLoad(A->getAllocatedType(), A, Name.c\_str());  } |

如您所见，这非常简单。现在我们需要更新定义变量的东西来设置 alloca。我们将从ForExprAST::codegen() 开始（见未删节代码的[完整代码清单](https://llvm.org/docs/tutorial/MyFirstLanguageFrontend/LangImpl07.html" \l "id1)）：

|  |
| --- |
| Function \*TheFunction = Builder->GetInsertBlock()->getParent();  // Create an alloca for the variable in the entry block.  AllocaInst \*Alloca = CreateEntryBlockAlloca(TheFunction, VarName);  // Emit the start code first, without 'variable' in scope.  Value \*StartVal = Start->codegen();  if (!StartVal)  return nullptr;  // Store the value into the alloca.  Builder->CreateStore(StartVal, Alloca);  ...  // Compute the end condition.  Value \*EndCond = End->codegen();  if (!EndCond)  return nullptr;  // Reload, increment, and restore the alloca. This handles the case where  // the body of the loop mutates the variable.  Value \*CurVar = Builder->CreateLoad(Alloca->getAllocatedType(), Alloca,  VarName.c\_str());  Value \*NextVar = Builder->CreateFAdd(CurVar, StepVal, "nextvar");  Builder->CreateStore(NextVar, Alloca);  ... |

这段代码实际上与我们允许可变变量之前的代码相同。最大的区别是我们不再需要构建 PHI 节点，我们使用加载/存储来根据需要访问变量。

为了支持可变参数变量，我们还需要为它们分配内存。这个代码也很简单：

|  |
| --- |
| Function \*FunctionAST::codegen() {  ...  Builder->SetInsertPoint(BB);  // Record the function arguments in the NamedValues map.  NamedValues.clear();  for (auto &Arg : TheFunction->args()) {  // Create an alloca for this variable.  AllocaInst \*Alloca = CreateEntryBlockAlloca(TheFunction, Arg.getName());  // Store the initial value into the alloca.  Builder->CreateStore(&Arg, Alloca);  // Add arguments to variable symbol table.  NamedValues[std::string(Arg.getName())] = Alloca;  }  if (Value \*RetVal = Body->codegen()) {  ... |

对于每个参数，我们创建一个 alloca，将函数的输入值存储到 alloca 中，并将 alloca 注册为参数的内存位置。FunctionAST::codegen() 此方法在为函数设置入口块后立即被调用。

最后缺少的部分是添加 mem2reg pass，这让我们再次获得良好的代码生成：

|  |
| --- |
| // Promote allocas to registers.  TheFPM->add(createPromoteMemoryToRegisterPass());  // Do simple "peephole" optimizations and bit-twiddling optzns.  TheFPM->add(createInstructionCombiningPass());  // Reassociate expressions.  TheFPM->add(createReassociatePass());  ... |

查看代码在 mem2reg 优化运行前后的样子很有趣。例如，这是我们的递归 fib 函数的前/后代码。优化前：

|  |
| --- |
| define double @fib(double %x) {  entry:  %x1 = alloca double  store double %x, double\* %x1  %x2 = load double, double\* %x1  %cmptmp = fcmp ult double %x2, 3.000000e+00  %booltmp = uitofp i1 %cmptmp to double  %ifcond = fcmp one double %booltmp, 0.000000e+00  br i1 %ifcond, label %then, label %else  then: ; preds = %entry  br label %ifcont  else: ; preds = %entry  %x3 = load double, double\* %x1  %subtmp = fsub double %x3, 1.000000e+00  %calltmp = call double @fib(double %subtmp)  %x4 = load double, double\* %x1  %subtmp5 = fsub double %x4, 2.000000e+00  %calltmp6 = call double @fib(double %subtmp5)  %addtmp = fadd double %calltmp, %calltmp6  br label %ifcont  ifcont: ; preds = %else, %then  %iftmp = phi double [ 1.000000e+00, %then ], [ %addtmp, %else ]  ret double %iftmp  } |

这里只有一个变量（x，输入参数），但您仍然可以看到我们使用的代码生成策略非常简单。在入口块中，创建了一个 alloca，并将初始输入值存储在其中。对变量的每个引用都会从堆栈中重新加载。另外请注意，我们没有修改 if/then/else 表达式，因此它仍然插入一个 PHI 节点。虽然我们可以为它创建一个 alloca，但实际上为它创建一个 PHI 节点更容易，所以我们仍然只创建 PHI。

下面是 mem2reg pass 运行后的代码：

|  |
| --- |
| define double @fib(double %x) {  entry:  %cmptmp = fcmp ult double %x, 3.000000e+00  %booltmp = uitofp i1 %cmptmp to double  %ifcond = fcmp one double %booltmp, 0.000000e+00  br i1 %ifcond, label %then, label %else  then:  br label %ifcont  else:  %subtmp = fsub double %x, 1.000000e+00  %calltmp = call double @fib(double %subtmp)  %subtmp5 = fsub double %x, 2.000000e+00  %calltmp6 = call double @fib(double %subtmp5)  %addtmp = fadd double %calltmp, %calltmp6  br label %ifcont  ifcont: ; preds = %else, %then  %iftmp = phi double [ 1.000000e+00, %then ], [ %addtmp, %else ]  ret double %iftmp  } |

这是 mem2reg 的一个简单案例，因为没有变量的重新定义。展示这一点的目的是平息你对插入这种公然低效率的紧张情绪:)。

其余优化器运行后，我们得到：

|  |
| --- |
| define double @fib(double %x) {  entry:  %cmptmp = fcmp ult double %x, 3.000000e+00  %booltmp = uitofp i1 %cmptmp to double  %ifcond = fcmp ueq double %booltmp, 0.000000e+00  br i1 %ifcond, label %else, label %ifcont  else:  %subtmp = fsub double %x, 1.000000e+00  %calltmp = call double @fib(double %subtmp)  %subtmp5 = fsub double %x, 2.000000e+00  %calltmp6 = call double @fib(double %subtmp5)  %addtmp = fadd double %calltmp, %calltmp6  ret double %addtmp  ifcont:  ret double 1.000000e+00  } |

在这里我们看到 simplifycfg pass 决定将返回指令克隆到“else”块的末尾。这允许它消除一些分支和 PHI 节点。

现在所有符号表引用都已更新为使用堆栈变量，我们将添加赋值运算符。

## 新赋值运算符

使用我们当前的框架，添加一个新的赋值运算符非常简单。我们将像任何其他二元运算符一样解析它，但在内部处理它（而不是允许用户定义它）。第一步是设置优先级：

|  |
| --- |
| int main() {  // Install standard binary operators.  // 1 is lowest precedence.  BinopPrecedence['='] = 2;  BinopPrecedence['<'] = 10;  BinopPrecedence['+'] = 20;  BinopPrecedence['-'] = 20; |

现在解析器知道二元运算符的优先级，它负责所有的解析和 AST 生成。我们只需要为赋值运算符实现代码生成。这看起来像：

|  |
| --- |
| Value \*BinaryExprAST::codegen() {  // Special case '=' because we don't want to emit the LHS as an expression.  if (Op == '=') {  // Assignment requires the LHS to be an identifier.  VariableExprAST \*LHSE = dynamic\_cast<VariableExprAST\*>(LHS.get());  if (!LHSE)  return LogErrorV("destination of '=' must be a variable"); |

与其他二元运算符不同，我们的赋值运算符不遵循“emit LHS, emit RHS, do computation”模型。因此，在处理其他二元运算符之前，它被作为一种特殊情况处理。另一件奇怪的事情是它要求 LHS 是一个变量。“(x+1) = expr”是无效的——只允许像“x = expr”这样的东西。

|  |
| --- |
| // Codegen the RHS.  Value \*Val = RHS->codegen();  if (!Val)  return nullptr;  // Look up the name.  Value \*Variable = NamedValues[LHSE->getName()];  if (!Variable)  return LogErrorV("Unknown variable name");  Builder->CreateStore(Val, Variable);  return Val;  }  ... |

一旦我们有了变量，代码生成赋值就很简单了：我们发出赋值的 RHS，创建一个存储，然后返回计算值。返回值允许进行链式赋值，例如“X = (Y = Z)”。

现在我们有了一个赋值运算符，我们可以改变循环变量和参数。例如，我们现在可以运行这样的代码：

|  |
| --- |
| # Function to print a double.  extern printd(x);  # Define ':' for sequencing: as a low-precedence operator that ignores operands  # and just returns the RHS.  def binary : 1 (x y) y;  def test(x)  printd(x) :  x = 4 :  printd(x);  test(123); |

运行时，此示例打印“123”，然后打印“4”，表明我们确实改变了值！好的，我们现在已经正式实现了我们的目标：要让它工作，一般情况下需要构建 SSA。然而，为了真正有用，我们希望能够定义我们自己的局部变量，让我们接下来添加这个！

## 用户定义的局部变量

添加 var/in 就像我们对 Kaleidoscope 进行的任何其他扩展一样：我们扩展了词法分析器、解析器、AST 和代码生成器。添加我们新的“var/in”构造的第一步是扩展词法分析器。和以前一样，这很简单，代码如下所示：

|  |
| --- |
| enum Token {  ...  // var definition  tok\_var = -13  ...  }  ...  static int gettok() {  ...  if (IdentifierStr == "in")  return tok\_in;  if (IdentifierStr == "binary")  return tok\_binary;  if (IdentifierStr == "unary")  return tok\_unary;  if (IdentifierStr == "var")  return tok\_var;  return tok\_identifier;  ... |

下一步是定义我们将构建的 AST 节点。对于 var/in，它看起来像这样：

|  |
| --- |
| /// VarExprAST - Expression class for var/in  class VarExprAST : public ExprAST {  std::vector<std::pair<std::string, std::unique\_ptr<ExprAST>>> VarNames;  std::unique\_ptr<ExprAST> Body;  public:  VarExprAST(std::vector<std::pair<std::string, std::unique\_ptr<ExprAST>>> VarNames,  std::unique\_ptr<ExprAST> Body)  : VarNames(std::move(VarNames)), Body(std::move(Body)) {}  Value \*codegen() override;  }; |

var/in 允许一次定义一个名称列表，每个名称都可以有一个可选的初始化值。因此，我们在 VarNames 向量中捕获此信息。另外，var/in 有一个主体，这个主体允许访问 var/in 定义的变量。

|  |
| --- |
| /// primary  /// ::= identifierexpr  /// ::= numberexpr  /// ::= parenexpr  /// ::= ifexpr  /// ::= forexpr  /// ::= varexpr  static std::unique\_ptr<ExprAST> ParsePrimary() {  switch (CurTok) {  default:  return LogError("unknown token when expecting an expression");  case tok\_identifier:  return ParseIdentifierExpr();  case tok\_number:  return ParseNumberExpr();  case '(':  return ParseParenExpr();  case tok\_if:  return ParseIfExpr();  case tok\_for:  return ParseForExpr();  case tok\_var:  return ParseVarExpr();  }  } |

有了这个，我们就可以定义解析器了。我们做的第一件事是将其添加为主要表达式：

接下来我们定义 ParseVarExpr：

|  |
| --- |
| /// varexpr ::= 'var' identifier ('=' expression)?  // (',' identifier ('=' expression)?)\* 'in' expression  static std::unique\_ptr<ExprAST> ParseVarExpr() {  getNextToken(); // eat the var.  std::vector<std::pair<std::string, std::unique\_ptr<ExprAST>>> VarNames;  // At least one variable name is required.  if (CurTok != tok\_identifier)  return LogError("expected identifier after var"); |

此代码的第一部分将标识符/expr 对列表解析为本地VarNames向量。

|  |
| --- |
| while (true) {  std::string Name = IdentifierStr;  getNextToken(); // eat identifier.  // Read the optional initializer.  std::unique\_ptr<ExprAST> Init;  if (CurTok == '=') {  getNextToken(); // eat the '='.  Init = ParseExpression();  if (!Init) return nullptr;  }  VarNames.push\_back(std::make\_pair(Name, std::move(Init)));  // End of var list, exit loop.  if (CurTok != ',') break;  getNextToken(); // eat the ','.  if (CurTok != tok\_identifier)  return LogError("expected identifier list after var");  } |

解析完所有变量后，我们将解析主体并创建 AST 节点：

|  |
| --- |
| // At this point, we have to have 'in'.  if (CurTok != tok\_in)  return LogError("expected 'in' keyword after 'var'");  getNextToken(); // eat 'in'.  auto Body = ParseExpression();  if (!Body)  return nullptr;  return std::make\_unique<VarExprAST>(std::move(VarNames),  std::move(Body));  } |

现在我们可以解析和表示代码了，我们需要为它支持 LLVM IR 的发射。此代码以：

|  |
| --- |
| Value \*VarExprAST::codegen() {  std::vector<AllocaInst \*> OldBindings;  Function \*TheFunction = Builder->GetInsertBlock()->getParent();  // Register all variables and emit their initializer.  for (unsigned i = 0, e = VarNames.size(); i != e; ++i) {  const std::string &VarName = VarNames[i].first;  ExprAST \*Init = VarNames[i].second.get(); |

基本上它遍历所有变量，一次安装一个。对于我们放入符号表中的每个变量，我们会记住我们在 OldBindings 中替换的先前值。

|  |
| --- |
| // Emit the initializer before adding the variable to scope, this prevents  // the initializer from referencing the variable itself, and permits stuff  // like this:  // var a = 1 in  // var a = a in ... # refers to outer 'a'.  Value \*InitVal;  if (Init) {  InitVal = Init->codegen();  if (!InitVal)  return nullptr;  } else { // If not specified, use 0.0.  InitVal = ConstantFP::get(\*TheContext, APFloat(0.0));  }  AllocaInst \*Alloca = CreateEntryBlockAlloca(TheFunction, VarName);  Builder->CreateStore(InitVal, Alloca);  // Remember the old variable binding so that we can restore the binding when  // we unrecurse.  OldBindings.push\_back(NamedValues[VarName]);  // Remember this binding.  NamedValues[VarName] = Alloca;  } |

这里的注释比代码多。基本思想是我们发出初始化程序，创建 alloca，然后更新符号表以指向它。一旦所有变量都安装在符号表中，我们就计算 var/in 表达式的主体：

|  |
| --- |
| // Codegen the body, now that all vars are in scope.  Value \*BodyVal = Body->codegen();  if (!BodyVal)  return nullptr; |

最后，在返回之前，我们恢复之前的变量绑定：

|  |
| --- |
| // Pop all our variables from scope.  for (unsigned i = 0, e = VarNames.size(); i != e; ++i)  NamedValues[VarNames[i].first] = OldBindings[i];  // Return the body computation.  return BodyVal;  } |

所有这一切的最终结果是我们得到了适当范围的变量定义，我们甚至（平凡地）允许对它们进行修改:)。

有了这个，我们完成了我们打算做的事情。我们在介绍中很好的迭代 fib 示例编译并运行得很好。mem2reg pass 将我们所有的堆栈变量优化到 SSA reg 中，在需要的地方插入 PHI 节点，并且我们的前端保持简单：看不到任何“iterated dominance frontier”计算。

## 运行demo

要构建此示例，请使用：

# Compile

clang++ -g toy.cpp `llvm-config --cxxflags --ldflags --system-libs --libs core orcjit native` -O3 -o toy# Run

./toy

# 万花筒：编译成目标代码

## 简介

欢迎阅读“[使用 LLVM 实现语言](https://llvm.org/docs/tutorial/MyFirstLanguageFrontend/index.html)”教程的第 8 章。本章描述了如何将我们的语言编译成目标文件。

## 选择一个目标

LLVM 原生支持交叉编译。您可以编译为当前机器的体系结构，或者为其他体系结构轻松编译。在本教程中，我们将以当前机器为目标。

为了指定您想要定位的架构，我们使用一个名为“target triple”的字符串。这采用<arch><sub>-<vendor>-<sys>-<abi>形式 （参见交叉编译文档）。

例如，我们可以看到 clang 认为我们当前的目标三元组是什么：

|  |
| --- |
| $ clang --version | grep Target  Target: x86\_64-unknown-linux-gnu |

运行此命令可能会在您的计算机上显示不同的内容，因为您可能使用的是不同的体系结构或操作系统。

幸运的是，我们不需要硬编码目标三元组来定位当前机器。LLVM 提供sys::getDefaultTargetTriple, 返回当前机器的目标三元组。

|  |
| --- |
| auto TargetTriple = sys::getDefaultTargetTriple(); |

LLVM 不需要我们链接所有目标功能。例如，如果我们只是使用 JIT，则不需要装配打印机。同样，如果我们只针对某些架构，我们只能链接这些架构的功能。

对于此示例，我们将初始化所有目标以发射目标代码。

|  |
| --- |
| InitializeAllTargetInfos();  InitializeAllTargets();  InitializeAllTargetMCs();  InitializeAllAsmParsers();  InitializeAllAsmPrinters(); |

我们现在可以使用我们的目标三元组来获得Target：

|  |
| --- |
| std::string Error;  auto Target = TargetRegistry::lookupTarget(TargetTriple, Error);  // Print an error and exit if we couldn't find the requested target.  // This generally occurs if we've forgotten to initialise the  // TargetRegistry or we have a bogus target triple.  if (!Target) {  errs() << Error;  return 1;  } |

## 目标机器

我们还需要一个TargetMachine。此类class供我们所针对的机器的完整机器描述。如果我们想要针对特定功能（例如 SSE）或特定 CPU（例如 Intel 的 Sandylake），我们现在就这样做。

要查看 LLVM 知道哪些功能和 CPU，我们可以使用 llc 命令。例如，让我们看一下 x86：

|  |
| --- |
| $ llvm-as < /dev/null | llc -march=x86 -mattr=help  Available CPUs for this target:  amdfam10 - Select the amdfam10 processor.  athlon - Select the athlon processor.  athlon-4 - Select the athlon-4 processor.  ...  Available features for this target:  16bit-mode - 16-bit mode (i8086).  32bit-mode - 32-bit mode (80386).  3dnow - Enable 3DNow! instructions.  3dnowa - Enable 3DNow! Athlon instructions.  ... |

对于我们的示例，我们将使用没有任何附加功能、选项或重定位模型的通用 CPU。

|  |
| --- |
| auto CPU = "generic";  auto Features = "";  TargetOptions opt;  auto RM = std::optional<Reloc::Model>();  auto TargetMachine = Target->createTargetMachine(TargetTriple, CPU, Features, opt, RM); |

## 配置模块

我们现在准备配置我们的模块，以指定目标和数据布局。这不是绝对必要的，但[前端性能指南](https://llvm.org/docs/tutorial/Frontend/PerformanceTips.html)推荐这样做。优化受益于了解目标和数据布局。

|  |
| --- |
| TheModule->setDataLayout(TargetMachine->createDataLayout());  TheModule->setTargetTriple(TargetTriple); |

## 发射目标代码

我们准备好发射目标代码了！让我们定义我们要将文件写入的位置：

|  |
| --- |
| auto Filename = "output.o";  std::error\_code EC;  raw\_fd\_ostream dest(Filename, EC, sys::fs::OF\_None);  if (EC) {  errs() << "Could not open file: " << EC.message();  return 1;  } |

最后，我们定义一个发射目标代码的pass，然后运行该pass：

|  |
| --- |
| legacy::PassManager pass;  auto FileType = CGFT\_ObjectFile;  if (TargetMachine->addPassesToEmitFile(pass, dest, nullptr, FileType)) {  errs() << "TargetMachine can't emit a file of this type";  return 1;  }  pass.run(\*TheModule);  dest.flush(); |

## 把它们放在一起

它有效吗？试一试吧。我们需要编译我们的代码，但注意参数llvm-config与前面的章节不同。

|  |
| --- |
| $ clang++ -g -O3 toy.cpp `llvm-config --cxxflags --ldflags --system-libs --libs all` -o toy |

让我们运行它，并定义一个简单的average函数。完成后按 Ctrl-D。

|  |
| --- |
| $ ./toy  ready> def average(x y) (x + y) \* 0.5;  ^D  Wrote output.o |

我们有一个目标文件了！为了测试它，让我们编写一个简单的程序并将其与我们的输出链接起来。这是源代码：

|  |
| --- |
| #include <iostream>  extern "C" {  double average(double, double);  }  int main() {  std::cout << "average of 3.0 and 4.0: " << average(3.0, 4.0) << std::endl;  } |

我们将我们的程序链接到 output.o 并检查结果是否符合我们的预期：

|  |
| --- |
| $ clang++ main.cpp output.o -o main  $ ./main  average of 3.0 and 4.0: 3.5 |

## 完整代码清单

略

# 万花筒：添加调试信息

## 简介

欢迎阅读“[使用 LLVM 实现语言](https://llvm.org/docs/tutorial/MyFirstLanguageFrontend/index.html)”教程的第 9 章。在第 1 章到第 8 章中，我们构建了一种带有函数和变量的小型编程语言。如果出现问题怎么办，你如何调试你的程序？

源代码级调试使用格式化数据帮助调试器将二进制和机器状态转换回程序员编写的源代码。在 LLVM 中，我们通常使用一种称为DWARF的格式。DWARF 是一种紧凑编码，表示类型、源位置和变量位置。

本章的简短总结是，我们将介绍必须添加到编程语言中以支持调试信息的各种内容，以及如何将其转换为 DWARF。

警告：目前我们无法通过 JIT 进行调试，因此，我们需要将我们的程序编译成小的独立程序。作为其中的一部分，我们将对语言的运行和程序的编译方式进行一些修改。这意味着我们将有一个源文件，其中包含一个用万花筒而不是交互式 JIT 编写的简单程序。它确实涉及到我们一次只能有一个“top level”命令的限制，以减少必要的更改次数。

这是我们将要编译的示例程序：

|  |
| --- |
| def fib(x)  if x < 3 then  1  else  fib(x-1)+fib(x-2);  fib(10) |

## 为什么这是一个难题？

由于几个不同的原因，调试信息是一个难题——主要围绕优化代码。首先，优化使保持源位置更加困难。在 LLVM IR 中，我们保留指令上每个 IR 级别指令的原始源位置。优化过程应该保留新创建指令的源位置，但合并指令只能保留一个位置——这可能会导致在逐步执行优化程序时跳来跳去。其次，优化可以以优化掉变量或与其他变量在内存中共享或难以跟踪的方式移动变量。出于本教程的目的，我们将避免优化（正如您将在下一组补丁中看到的那样）。

## 提前编译模式

为了仅强调将调试信息添加到源语言的方面，而无需担心 JIT 调试的复杂性，我们将对 Kaleidoscope 进行一些更改，以支持将前端发出的 IR 编译成一个简单的独立程序您可以执行、调试并查看结果。

首先，我们将包含顶级语句的匿名函数作为我们的“main”：

|  |
| --- |
| - auto Proto = std::make\_unique<PrototypeAST>("", std::vector<std::string>());  + auto Proto = std::make\_unique<PrototypeAST>("main", std::vector<std::string>()); |

只是简单地给它起个名字。

然后我们将删除存在的命令行代码：

|  |
| --- |
| @@ -1129,7 +1129,6 @@ static void HandleTopLevelExpression() {  /// top ::= definition | external | expression | ';'  static void MainLoop() {  while (true) {  - fprintf(stderr, "ready> ");  switch (CurTok) {  case tok\_eof:  return;  @@ -1184,7 +1183,6 @@ int main() {  BinopPrecedence['\*'] = 40; // highest.  // Prime the first token.  - fprintf(stderr, "ready> ");  getNextToken(); |

最后，我们将禁用所有优化过程和 JIT，以便在我们完成解析和生成代码后唯一发生的事情是 LLVM IR 进入标准错误：

|  |
| --- |
| @@ -1108,17 +1108,8 @@ static void HandleExtern() {  static void HandleTopLevelExpression() {  // Evaluate a top-level expression into an anonymous function.  if (auto FnAST = ParseTopLevelExpr()) {  - if (auto \*FnIR = FnAST->codegen()) {  - // We're just doing this to make sure it executes.  - TheExecutionEngine->finalizeObject();  - // JIT the function, returning a function pointer.  - void \*FPtr = TheExecutionEngine->getPointerToFunction(FnIR);  -  - // Cast it to the right type (takes no arguments, returns a double) so we  - // can call it as a native function.  - double (\*FP)() = (double (\*)())(intptr\_t)FPtr;  - // Ignore the return value for this.  - (void)FP;  + if (!FnAST->codegen()) {  + fprintf(stderr, "Error generating code for top level expr");  }  } else {  // Skip token for error recovery.  @@ -1439,11 +1459,11 @@ int main() {  // target lays out data structures.  TheModule->setDataLayout(TheExecutionEngine->getDataLayout());  OurFPM.add(new DataLayoutPass());  +#if 0  OurFPM.add(createBasicAliasAnalysisPass());  // Promote allocas to registers.  OurFPM.add(createPromoteMemoryToRegisterPass());  @@ -1218,7 +1210,7 @@ int main() {  OurFPM.add(createGVNPass());  // Simplify the control flow graph (deleting unreachable blocks, etc).  OurFPM.add(createCFGSimplificationPass());  -  + #endif  OurFPM.doInitialization();  // Set the global so the code gen can use this. |

这组相对较小的更改让我们可以通过以下命令行将 Kaleidoscope 语言编译成可执行程序：

|  |
| --- |
| Kaleidoscope-Ch9 < fib.ks | & clang -x ir - |

在当前工作目录中给出 a.out/a.exe。

## 编译单元

DWARF 中一段代码的顶级容器是一个编译单元。这包含单个翻译单元的类型和功能数据（阅读：一个源代码文件）。所以我们需要做的第一件事是为我们的 fib.ks 文件构造一个。

## DWARF 发射设置

与IRBuilder类类似，我们有一个 DIBuilder类，它有助于为 LLVM IR 文件构建调试元数据。类似于IRBuilder与LLVM IR是1：1对应的，它与 LLVM IR也是1：1对应的，但具有更好的名称。使用它确实需要您更熟悉 DWARF的术语而不是IRBuilder和Instruction名称，但是如果您通读有关 [元数据格式](https://llvm.org/docs/SourceLevelDebugging.html)的一般文档，它应该会更清楚一些。我们将使用此类来构建我们所有的 IR 级别描述。它的构建需要一个模块，因此我们需要在构建模块后立即构建它。我们将其保留为全局静态变量，以使其更易于使用。

接下来我们将创建一个小容器来缓存我们的一些常用数据。第一个是我们的编译单元，但我们也会为我们的一个类型编写一些代码，这样我们不必担心多个类型的表达式：

|  |
| --- |
| static std::unique\_ptr<DIBuilder> DBuilder;  struct DebugInfo {  DICompileUnit \*TheCU;  DIType \*DblTy;  DIType \*getDoubleTy();  } KSDbgInfo;  DIType \*DebugInfo::getDoubleTy() {  if (DblTy)  return DblTy;  DblTy = DBuilder->createBasicType("double", 64, dwarf::DW\_ATE\_float);  return DblTy;  } |

然后在main我们构建模块时：

|  |
| --- |
| DBuilder = std::make\_unique<DIBuilder>(\*TheModule);  KSDbgInfo.TheCU = DBuilder->createCompileUnit(  dwarf::DW\_LANG\_C, DBuilder->createFile("fib.ks", "."),  "Kaleidoscope Compiler", false, "", 0); |

这里有几件事需要注意。首先，当我们为一种名为 Kaleidoscope 的语言生成编译单元时，我们使用了 C 的语言常量。这是因为调试器不一定能理解它无法识别的语言的调用约定或默认 ABI，因此我们遵循我们的 LLVM 代码生成中的 C ABI，因此它是最接近准确的东西。这确保我们实际上可以从调试器调用函数并让它们执行。其次，您会在对createCompileUnit 的调用中看到“fib.ks” 。这是一个默认的硬编码值，因为我们使用 shell 重定向将我们的源代码放入 Kaleidoscope 编译器中。在通常的前端，你会有一个输入文件名，它会去那里。

作为通过 DIBuilder 发出调试信息一部分的最后一件事是我们需要“最终确定”调试信息。原因是 DIBuilder 的底层 API 的一部分，但请确保在 main 的末尾附近执行此操作：

|  |
| --- |
| DBuilder->finalize(); |

在dumpout模块之前。

## 函数

现在我们有了我们的Compile Unit和我们的源位置，我们可以将函数定义添加到调试信息中。因此，我们在FunctionAST::codegen()中添加几行代码来描述子程序的上下文，在本例中为“File”，以及函数本身的实际定义。

所以，上下文：

|  |
| --- |
| DIFile \*Unit = DBuilder->createFile(KSDbgInfo.TheCU.getFilename(),  KSDbgInfo.TheCU.getDirectory()); |

给我们一个 DIFile 并询问我们在上面创建的Compile Unit 我们当前所在的目录和文件名。然后，现在，我们使用 0 的一些源位置（因为我们的 AST 当前没有源位置信息）并构造我们的函数定义：

|  |
| --- |
| DIScope \*FContext = Unit;  unsigned LineNo = 0;  unsigned ScopeLine = 0;  DISubprogram \*SP = DBuilder->createFunction(  FContext, P.getName(), StringRef(), Unit, LineNo,  CreateFunctionType(TheFunction->arg\_size()),  ScopeLine,  DINode::FlagPrototyped,  DISubprogram::SPFlagDefinition);  TheFunction->setSubprogram(SP); |

我们现在有一个 DISubprogram，其中包含对该函数的所有元数据的引用。

## 源位置

调试信息最重要的是准确的源位置——这使得将您的源代码映射回来成为可能。但是我们有一个问题，Kaleidoscope 在词法分析器或解析器中确实没有任何源位置信息，所以我们需要添加它。

|  |
| --- |
| struct SourceLocation {  int Line;  int Col;  };  static SourceLocation CurLoc;  static SourceLocation LexLoc = {1, 0};  static int advance() {  int LastChar = getchar();  if (LastChar == '\n' || LastChar == '\r') {  LexLoc.Line++;  LexLoc.Col = 0;  } else  LexLoc.Col++;  return LastChar;  } |

在这组代码中，我们添加了一些关于如何跟踪“source file”的行和列的功能。当我们对每个标记进行词法分析时，我们将当前的“lexical location”设置为标记开头的分类行和列。为此， 我们用调用带有 getchar()的有保持跟踪信息功能的new advance()覆盖了所有之前的调用，然后我们向所有 AST 类添加了一个源位置：

|  |
| --- |
| class ExprAST {  SourceLocation Loc;  public:  ExprAST(SourceLocation Loc = CurLoc) : Loc(Loc) {}  virtual ~ExprAST() {}  virtual Value\* codegen() = 0;  int getLine() const { return Loc.Line; }  int getCol() const { return Loc.Col; }  virtual raw\_ostream &dump(raw\_ostream &out, int ind) {  return out << ':' << getLine() << ':' << getCol() << '\n';  } |

当我们创建一个新表达式时，我们向下传递：

|  |
| --- |
| LHS = std::make\_unique<BinaryExprAST>(BinLoc, BinOp, std::move(LHS),  std::move(RHS)); |

为我们的每个表达式和变量提供位置。

为确保每条指令都获得正确的源位置信息，我们必须告知Builder何时处于新的源位置。我们为此使用了一个小的辅助函数：

|  |
| --- |
| void DebugInfo::emitLocation(ExprAST \*AST) {  if (!AST)  return Builder->SetCurrentDebugLocation(DebugLoc());  DIScope \*Scope;  if (LexicalBlocks.empty())  Scope = TheCU;  else  Scope = LexicalBlocks.back();  Builder->SetCurrentDebugLocation(  DILocation::get(Scope->getContext(), AST->getLine(), AST->getCol(), Scope));  } |

这既告诉 mainIRBuilder我们在哪里，也告诉我们在什么范围。范围可以在编译单元级别，也可以是最近的封闭词法块，如当前函数。为了表示这一点，我们创建了一堆范围：

|  |
| --- |
| std::vector<DIScope \*> LexicalBlocks; |

当我们开始为每个函数生成代码时，将范围（函数）推到堆栈的顶部：

|  |
| --- |
| KSDbgInfo.LexicalBlocks.push\_back(SP); |

此外，我们可能不会忘记在函数代码生成结束时将作用域从作用域堆栈中弹出：

|  |
| --- |
| // Pop off the lexical block for the function since we added it// unconditionally.KSDbgInfo.LexicalBlocks.pop\_back(); |

然后我们确保每次开始为新的 AST 对象生成代码时发出位置：

|  |
| --- |
| KSDbgInfo.emitLocation(this); |

## 变量

现在我们有了函数，我们需要能够打印出当前范围内的变量。让我们设置我们的函数参数，这样我们就可以获得合适的回溯并查看我们的函数是如何被调用的。它的代码不多，我们通常在FunctionAST::codegen中创建参数 allocas时，来处理它。

|  |
| --- |
| // Record the function arguments in the NamedValues map.  NamedValues.clear();  unsigned ArgIdx = 0;  for (auto &Arg : TheFunction->args()) {  // Create an alloca for this variable.  AllocaInst \*Alloca = CreateEntryBlockAlloca(TheFunction, Arg.getName());  // Create a debug descriptor for the variable.  DILocalVariable \*D = DBuilder->createParameterVariable(  SP, Arg.getName(), ++ArgIdx, Unit, LineNo, KSDbgInfo.getDoubleTy(),  true);  DBuilder->insertDeclare(Alloca, D, DBuilder->createExpression(),  DILocation::get(SP->getContext(), LineNo, 0, SP),  Builder->GetInsertBlock());  // Store the initial value into the alloca.  Builder->CreateStore(&Arg, Alloca);  // Add arguments to variable symbol table.  NamedValues[std::string(Arg.getName())] = Alloca;  } |

这里我们首先创建变量，给它范围 ( SP)、名称、源位置、类型，并且因为它是一个参数，所以参数索引。接下来，我们创建一个lvm.dbg.declare调用以在 IR 级别指示我们在 alloca 中有一个变量（并且它为该变量提供了一个起始位置），并在声明中为范围的开始设置一个源位置。

此时需要注意的一件有趣的事情是，各种调试器都是如何基于过去为它们生成代码和调试信息的假设。在这种情况下，我们需要做一些 hack 以避免为函数序言生成行信息，以便调试器知道在设置断点时跳过这些指令。所以在 Funct0069onAST::CodeGen我们添加更多行：

|  |
| --- |
| // Unset the location for the prologue emission (leading instructions with no  // location in a function are considered part of the prologue and the debugger  // will run past them when breaking on a function)  KSDbgInfo.emitLocation(nullptr); |

然后在我们实际开始为函数体生成代码时发出一个新位置：

|  |
| --- |
| KSDbgInfo.emitLocation(Body.get()); |

有了这个，我们就有了足够的调试信息来在函数中设置断点、打印出参数变量和调用函数。只需几行简单的代码就可以了！

## 完整代码清单

略

# 结论和其他有用的 LLVM 花絮

## 教程结论

欢迎来到“[使用 LLVM 实现语言](https://llvm.org/docs/tutorial/MyFirstLanguageFrontend/index.html)”教程的最后一章。在本教程的过程中，我们已经将我们的小万花筒语言从一个无用的玩具发展为一个半有趣（但可能仍然无用）的玩具。:)

看看我们已经走了多远，用了多少代码，这很有趣。我们构建了整个词法分析器、解析器、AST、代码生成器、交互式运行循环（使用 JIT！），并在独立的可执行文件中发出调试信息--- 所有这些都在 1000 行（非注释/非空白）代码中。

我们的小语言支持几个有趣的特性：它支持用户定义的二元和一元运算符，它使用 JIT 编译进行即时评估，它支持一些具有 SSA 结构的控制流结构。

本教程的部分想法是向您展示定义、构建和使用语言是多么容易和有趣。构建编译器不必是一个可怕或神秘的过程！现在您已经了解了一些基础知识，我强烈建议您获取代码并对其进行修改。例如，尝试添加：

* 全局变量——虽然全局变量在现代软件工程中的价值值得怀疑，但它们在组合快速的小黑客时通常很有用，比如 Kaleidoscope 编译器本身。幸运的是，我们当前的设置使得添加全局变量变得非常容易：只需在拒绝它之前进行值查找检查以查看未解析的变量是否在全局变量符号表中。要创建新的全局变量，请创建 LLVM GlobalVariable类的实例。
* 类型变量- Kaleidoscope 目前仅支持双精度类型的变量。这使该语言非常优雅，因为只支持一种类型意味着您永远不必指定类型。不同的语言有不同的处理方式。最简单的方法是要求用户为每个变量定义指定类型，并在符号表中记录变量的类型及它的value\*(指针类型)。
* 数组、结构、向量等——一旦你添加了类型，你就可以开始以各种有趣的方式扩展类型系统。简单数组非常简单，对许多不同的应用程序都非常有用。添加它们主要是学习 [LLVM getelementptr](https://llvm.org/docs/LangRef.html" \l "getelementptr-instruction)指令如何工作的练习：它非常漂亮/非常规，它有自己的常见问题解答！
* 标准运行时(standard runtime )——我们当前的语言允许用户访问任意外部函数，我们将它用于“printd”和“putchard”之类的东西。当您扩展语言以添加更高级别的构造时，如果将这些构造降低到调用语言提供的运行时，这些构造通常最有意义。例如，如果您将哈希表添加到语言中，那么将例程添加到运行时可能更有意义，而不是一直内联它们。
* 内存管理——目前我们只能在 Kaleidoscope 中访问堆栈。能够通过调用标准 libc malloc/free 接口或垃圾收集器来分配堆内存也很有用。如果您想使用垃圾收集，请注意 LLVM 完全支持精确垃圾收集，包括移动对象和需要扫描/更新堆栈的算法。
* 异常处理支持——LLVM 支持生成零成本异常，它可以与用其他语言编译的代码进行互操作。您还可以通过隐式地让每个函数返回一个错误值并检查它来生成代码。您还可以显式使用 setjmp/longjmp。有许多不同的方式可以到达这里。
* 面向对象、泛型、数据库访问、复数、几何编程…… - 真的，您可以向该语言添加的疯狂功能无穷无尽。
* 不寻常的领域——我们一直在谈论将 LLVM 应用于许多人感兴趣的领域：为特定语言构建编译器。但是，还有许多其他领域可以使用通常不被考虑的编译器技术。例如，LLVM 已被用于实现 OpenGL 图形加速、将 C++ 代码转换为 ActionScript 以及许多其他可爱而聪明的东西。也许您将是第一个使用 LLVM 将正则表达式解释器 JIT 编译为本机代码的人？

玩得开心(Have fun) - 尝试做一些疯狂和不寻常的事情。像其他人一样构建一门语言，比尝试一些有点疯狂或不合时宜的事情并看看结果如何要有趣得多。如果您遇到困难或想谈论它，请在[LLVM 论坛](https://discourse.llvm.org/)上发帖：它有很多对语言感兴趣的人并且通常愿意提供帮助。

在我们结束本教程之前，我想谈谈生成 LLVM IR 的一些“提示和技巧”(tips and tricks

)。这些是一些可能不明显的更微妙的东西，但如果您想利用 LLVM 的功能，它们将非常有用。

## LLVM IR 的属性

我们有几个关于 LLVM IR 形式的代码的常见问题 - 让我们现在就解决这些问题，好吗？

### 目标独立性

Kaleidoscope 是“可移植语言”的一个例子：用 Kaleidoscope 编写的任何程序在其运行的任何目标上都将以相同的方式工作。许多其他语言都具有此属性，例如 lisp、java、haskell、javascript、python 等（请注意，虽然这些语言是可移植的，但并非所有的库都是可移植的）。

LLVM 的一个好处是它通常能够在 IR 中保持目标独立性：您可以将 LLVM IR 用于 Kaleidoscope 编译的程序并在 LLVM 支持的任何目标上运行它，甚至发射 C 代码并在目标上编译它，尽管LLVM 本身不支持该target。您可以简单地看出 Kaleidoscope 编译器生成了与目标无关的代码，因为它在生成代码时从不查询任何特定于目标的信息。

LLVM 提供了一种紧凑的、目标无关的代码表示这一事实让很多人兴奋不已。不幸的是，这些人在询问有关语言可移植性的问题时，通常会想到 C 或 C 家族的语言。我说“不幸的是”，因为除了运送源代码之外，真的没有办法使（完全通用的）C 代码可移植（当然，C 源代码实际上也不是一般可移植的 - 曾经移植过一个非常老的从 32 位到 64 位的应用程序？）。

C 的问题（再一次，在其完全通用性方面）是它充满了目标特定的假设。作为一个简单的例子，预处理器在处理输入文本时通常会破坏性地从代码中删除目标独立性：

|  |
| --- |
| #ifdef \_\_i386\_\_  int X = 1;  #else  int X = 42;  #endif |

虽然可以针对此类问题设计越来越复杂的解决方案，但无法以比交付实际源代码更好的方式完全通用地解决它。

也就是说，有一些有趣的 C 子集可以移植。如果您愿意将基本类型固定为固定大小（比如 int = 32 位，long = 64 位），不关心 ABI 与现有二进制文件的兼容性，并且愿意放弃一些其他次要功能，你可以有可移植的代码。这对于诸如内核语言之类的专门领域很有意义。

### 安全保证

上面的许多语言也是“safe”语言：用 Java 编写的程序不可能破坏其地址空间并使进程崩溃（假设 JVM 没有错误）。安全是一个有趣的属性，它需要语言设计、运行时支持和操作系统支持的组合。

在 LLVM 中实现安全语言当然是可以的，但是 LLVM IR 本身并不能保证安全。LLVM IR 允许不安全的指针转换、释放错误后使用、缓冲区溢出和各种其他问题。安全需要作为 LLVM 之上的一个层来实现，而且，方便的是，几个小组已经对此进行了调查。如果您对更多详细信息感兴趣，请在[LLVM 论坛](https://discourse.llvm.org/)上提问。

### 特定于语言的优化

LLVM 让很多人望而却步的一件事是它不能在一个系统中解决世界上所有的问题。一个具体的抱怨是人们认为 LLVM 无法执行高级特定于语言的优化：LLVM“丢失了太多信息”。以下是对此的一些观察：

* 首先，你是对的，LLVM 确实丢失了信息。例如，在撰写本文时，无法在 LLVM IR 中区分 SSA 值是来自 ILP32 机器上的 C“int”还是 C“long”（调试信息除外）。两者都被编译成一个“i32”值，关于它来自什么的信息丢失了。这里更普遍的问题是，LLVM 类型系统使用“结构等价”而不是“名称等价”。另一个让人吃惊的地方是，如果你在高级语言中有两种具有相同结构的类型（例如，具有单个 int 字段的两个不同结构）：这些类型将编译成单个 LLVM 类型，这将是不可能的告诉它是从哪里来的。
* 其次，虽然 LLVM 确实会丢失信息，但 LLVM 并不是一个固定的目标：我们继续以许多不同的方式增强和改进它。除了添加新功能（LLVM 并不总是支持异常或调试信息）之外，我们还扩展了 IR 以捕获用于优化的重要信息（例如，参数是符号扩展还是零扩展，有关指针别名的信息等）。许多增强功能都是用户驱动的：人们希望 LLVM 包含一些特定功能，因此他们继续扩展它。
* 第三，添加特定于语言的优化是可能且容易的，而且您在如何进行优化方面有多种选择。作为一个简单的例子，很容易添加特定于语言的优化通道，这些优化passes “知道”关于为一种语言编译的代码的事情。对于 C 系列，有一个“了解”标准 C 库函数的优化pass。如果您在 main() 中调用“exit(0)”，它知道将其优化为“return 0”是安全的；因为 C 指定了“exit”函数的作用。

除了简单的库知识外，还可以将各种其他特定于语言的信息嵌入到 LLVM IR 中。如果您有特定需求并遇到困难，请在 llvm-dev 列表中提出该主题。在最坏的情况下，您总是可以将 LLVM 视为“哑代码生成器”，并在特定于语言的 AST 上在前端实现您想要的高级优化。

## 提示和技巧

在处理/使用 LLVM 后，您会了解到许多乍一看并不明显的有用提示和技巧。本节不让大家重新发现它们，而是讨论其中的一些问题。

### 实现可移植的 offsetof/sizeof

出现的一件有趣的事情是，如果您试图让编译器生成的代码“与目标无关”，您通常需要知道某些 LLVM 类型的大小或 llvm 结构中某些字段的偏移量。例如，您可能需要将类型的大小传递给分配内存的函数。

不幸的是，这可能因目标而异：例如，指针的宽度通常是特定于目标的。但是，有一种 巧妙的方法可以使用 [getelementptr 指令](http://nondot.org/sabre/LLVMNotes/SizeOf-OffsetOf-VariableSizedStructs.txt)，使您能够以可移植的方式进行计算。

### 垃圾收集栈帧

一些语言希望显式管理它们的栈帧，通常这样它们就可以被垃圾回收或允许轻松实现闭包。通常有比显式堆栈帧更好的方法来实现这些功能，但 如果您愿意，[LLVM 确实支持它们](http://nondot.org/sabre/LLVMNotes/ExplicitlyManagedStackFrames.txt)。它需要您的前端将代码转换为[Continuation Passing Style](http://en.wikipedia.org/wiki/Continuation-passing_style)并使用尾调用（LLVM 也支持）。

# 附录