

# Table of Contents

□□□□	1.1
□□□□	1.2
□□	1.3
LLVM □□□□	1.4
LLVM □□□□□	1.4.1
LLVM □□□□□	1.4.2
LLVM IR □□□□	1.4.3
LLVM IR SSA □□	1.4.4
LLVM □□□□□□□□□□□□□□□□□□	1.4.5
□□□□	1.4.6
pre	1.5
□□□□flex/bison/ANTLR	1.5.1
flex	1.5.1.1
bison	1.5.1.2
ANTLR	1.5.1.3
□□□□□□□□□□□□	1.5.2
□□□□□□□□□□□□	1.5.3
□□□□□□miniSysY	1.6
□□□□□□	1.7
lab 1□main □□□	1.8
part1□□□ main □□□ return □□□□	1.8.1
part2□□□□□	1.8.2
□□□□	1.8.3
□□□□	1.8.4
lab 2□□□□□□	1.9
part3□□□□□□□□	1.9.1
part4□□□□□□□□□□□□	1.9.2
□□□□	1.9.3
□□□□	1.9.4
lab 3□□□□□	1.10
part5□□□□□□□□	1.10.1
part6□□□□□	1.10.2
□□□□	1.10.3

□□□□	1.10.4
lab 4□□□□□	1.11
part7□if □□□□□□□□	1.11.1
□□□□	1.11.2
□□□□	1.11.3
lab 5□□□□□□□□	1.12
part8□□□□□□	1.12.1
part9□□□□□	1.12.2
□□□□	1.12.3
lab 6□□□	1.13
part10□□□□□	1.13.1
part11□continue□break □□□□	1.13.2
□□□□	1.13.3
□□□□	1.13.4
lab 7□□□	1.14
part12□□□□□□□□□□	1.14.1
□□□□	1.14.2
□□□□	1.14.3
lab 8□□□	1.15
part13□□□	1.15.1
□□□□	1.15.2
challenge□□□□□□□□□□□□□□	1.16
case1□mem2reg	1.16.1
□□□□	1.16.1.1
□□□□	1.16.1.2
case2□□□□□	1.16.2
□□□□	1.16.2.1
case3□□□□□	1.16.3
□□□□	1.16.3.1
□□□□	1.16.3.2
case4□□□□□	1.16.4
□□□□	1.16.4.1
□□□□	1.16.4.2
□□□□□□□□□□□□□□□□	1.17
□□□□	1.17.1

□□	1.17.2
□□	1.17.3
□□□□□	1.17.4

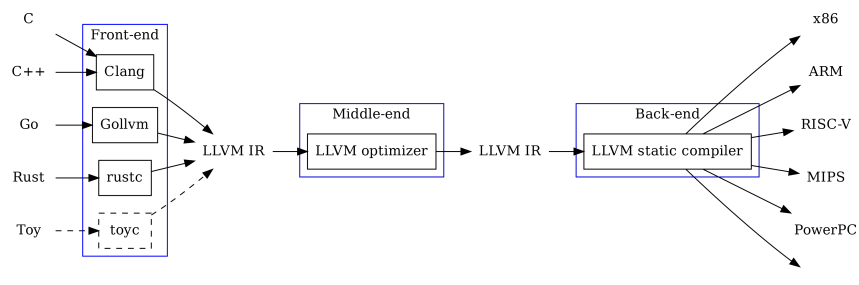
## miniSysY 簡報

### 簡報

SysY<sup>1</sup> 是一個標準化的 C 語言的 SysY 簡報，它定義了 .sy 檔案的格式，包括 include/define/pointer/struct 等語法，以及 sysy 檔案的 IO 操作，以及 IO 操作。

LLVM 是一個開源的編譯器，它實現了 SSA 的編譯器，以及 gcc 的編譯器。

LLVM IR 是 LLVM 的編譯器，它實現了 LLVM 的編譯器，以及 LLVM 的編譯器。



這是一個標準化的 C 語言的 SysY 簡報，它定義了 .sy 檔案的格式，包括 include/define/pointer/struct 等語法，以及 sysy 檔案的 IO 操作，以及 IO 操作。

### 簡報

這是一個標準化的 C 語言的 SysY 簡報，它定義了 .sy 檔案的格式，包括 include/define/pointer/struct 等語法，以及 sysy 檔案的 IO 操作，以及 IO 操作。

這是一個標準化的 C 語言的 SysY 簡報，它定義了 .sy 檔案的格式，包括 include/define/pointer/struct 等語法，以及 sysy 檔案的 IO 操作，以及 IO 操作。

- 這是一個標準化的 C 語言的 SysY 簡報，它定義了 .sy 檔案的格式，包括 include/define/pointer/struct 等語法，以及 sysy 檔案的 IO 操作，以及 IO 操作。
- 這是一個標準化的 C 語言的 SysY 簡報，它定義了 .sy 檔案的格式，包括 include/define/pointer/struct 等語法，以及 sysy 檔案的 IO 操作，以及 IO 操作。
- 這是一個標準化的 C 語言的 SysY 簡報，它定義了 .sy 檔案的格式，包括 include/define/pointer/struct 等語法，以及 sysy 檔案的 IO 操作，以及 IO 操作。
- 這是一個標準化的 C 語言的 SysY 簡報，它定義了 .sy 檔案的格式，包括 include/define/pointer/struct 等語法，以及 sysy 檔案的 IO 操作，以及 IO 操作。
- 這是一個標準化的 C 語言的 SysY 簡報，它定義了 .sy 檔案的格式，包括 include/define/pointer/struct 等語法，以及 sysy 檔案的 IO 操作，以及 IO 操作。
- 這是一個標準化的 C 語言的 SysY 簡報，它定義了 .sy 檔案的格式，包括 include/define/pointer/struct 等語法，以及 sysy 檔案的 IO 操作，以及 IO 操作。
- 這是一個標準化的 C 語言的 SysY 簡報，它定義了 .sy 檔案的格式，包括 include/define/pointer/struct 等語法，以及 sysy 檔案的 IO 操作，以及 IO 操作。

這是一個標準化的 C 語言的 SysY 簡報，它定義了 .sy 檔案的格式，包括 include/define/pointer/struct 等語法，以及 sysy 檔案的 IO 操作，以及 IO 操作。

- 這是一個標準化的 C 語言的 SysY 簡報，它定義了 .sy 檔案的格式，包括 include/define/pointer/struct 等語法，以及 sysy 檔案的 IO 操作，以及 IO 操作。
- 這是一個標準化的 C 語言的 SysY 簡報，它定義了 .sy 檔案的格式，包括 include/define/pointer/struct 等語法，以及 sysy 檔案的 IO 操作，以及 IO 操作。
- 這是一個標準化的 C 語言的 SysY 簡報，它定義了 .sy 檔案的格式，包括 include/define/pointer/struct 等語法，以及 sysy 檔案的 IO 操作，以及 IO 操作。
- 這是一個標準化的 C 語言的 SysY 簡報，它定義了 .sy 檔案的格式，包括 include/define/pointer/struct 等語法，以及 sysy 檔案的 IO 操作，以及 IO 操作。

LLVM IR GIMPLE

GIMPLE

CISC RISC  
LLVM IR  
LLVM IR

LLVM IR LLVM IR

1. [↩](#)

□ □ □ □ □ □

lab lab ,

□□□□□ PDF

□ □ □ □ □ □ □ □

□□□□□□□□\_□□\_labx □x□□□ lab □□□

5/5

- $\alpha + \beta$
- $\alpha$  and  $\beta$  are lab part  $\alpha$  and  $\beta$  are lab part
- $\alpha$  and  $\beta$  are part  $\alpha$  and  $\beta$  are part
- $\alpha$  and  $\beta$  are part  $\alpha$  and  $\beta$  are part

□□□□□

[illegible]

part

11

□ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □

111

1.
2.
3.

[illegible]

□ □

[illegible]

5/5

- [illegible]

## LLVM 与 LLVM IR

目录

- [LLVM 简介](#)
- [LLVM 简介](#) LLVM Project 简介
- [LLVM IR 简介](#) LLVM IR 简介
- [LLVM IR SSA 简介](#) LLVM IR 的 SSA 形式
- [LLVM 编译选项](#) LLVM 编译选项
- [LLVM 编译选项](#)

LLVM 编译选项



## LLVM 安装指南

安装 LLVM 10.0 和 Clang

## Ubuntu

### 20.04 安装

在 Ubuntu 20.04 上安装 LLVM 10+ 和 Clang

```
$ sudo apt-get install llvm
$ sudo apt-get install clang
```

验证安装

```
$ clang -v # 显示 LLVM 版本
$ lli --version # 显示 LLVM 版本
```

### 18.04

在 Ubuntu 18.04 上安装 LLVM 6.0 和 Clang

```
$ sudo apt-get install llvm-10
$ sudo apt-get install clang-10
```

创建符号链接，以便使用 clang 和 lli 命令

```
sudo ln -s /usr/bin/clang-10 /usr/bin/clang
sudo ln -s /usr/bin/lli-10 /usr/bin/lli
```

验证安装

```
$ clang-10 -v # 显示 LLVM 版本
$ lli-10 --version # 显示 LLVM 版本
```

安装

安装

安装 apt 包管理器

安装

```
# i386 not available
deb http://apt.llvm.org/focal/ llvm-toolchain-focal main
deb-src http://apt.llvm.org/focal/ llvm-toolchain-focal main
# 9
deb http://apt.llvm.org/focal/ llvm-toolchain-focal-9 main
deb-src http://apt.llvm.org/focal/ llvm-toolchain-focal-9 main
# 10
deb http://apt.llvm.org/focal/ llvm-toolchain-focal-10 main
deb-src http://apt.llvm.org/focal/ llvm-toolchain-focal-10 main
```

```
cat /etc/apt/sources.list
```

```
cat
```

```
wget -O - https://apt.llvm.org/llvm-snapshot.gpg.key | sudo
apt-key add -
```

```
cat
```

```
apt-get install clang-10 lldb-10 lld-10
```

## Redhat/Arch/... Ubuntu/Debian

Clang LLVM

Fly B\*\*\*h

## macOS

### Clang

macOS XCode XCode Command Line Tools

```
$ clang -v # Clang
```

XCode XCode Command Line Tools

```
$ xcode-select --install
```

## LLVM

XCode LLVM

```
$ brew install llvm
```

LLVM を PATH に追加

```
echo 'export PATH="/usr/local/opt/llvm/bin:$PATH"' >> ~/.bashrc
```

zsh shell に変更

zsh をインストール

zsh をデフォルトの shell に設定

```
$ lli --version # LLVM のバージョンを確認
```

## Windows

“LLVM を Windows にインストール”

———

Windows に Clang+LLVM をインストール

libsysy をインストールして IO を確認

## LLVM 安装

安装 LLVM 和 Clang 的步骤如下：

LLVM 是一个开源的编译器基础设施项目，它包含了一系列的编译器前端和后端。LLVM 的中间表示（IR）是编译器的核心，它允许编译器在不同的目标架构之间进行移植。

安装 LLVM 和 Clang 的步骤如下：

```
//main.c
int main(){
    int a = 19260817;
    int b = 42;
    return a + b;
}
```

## Clang

Clang 是 LLVM project 的一部分，它提供了 C/C++/Obj-C 的编译器前端。Clang 与 GCC 类似，但具有更小的二进制文件。

安装 Clang 的步骤如下：

安装 LLVM 和 Clang 的步骤如下：

```
# 编译 main.c
$ clang main.c -o main
# 编译 main.c 并打印编译阶段
$ clang -ccc-print-phases main.c

# 打印 tokens
$ clang -E -Xclang -dump-tokens main.c
# 打印 AST
$ clang -fsyntax-only -Xclang -ast-dump main.c
# 生成 LLVM IR
$ clang -S -emit-llvm main.c -o main.ll -O0

# 生成汇编代码
$ clang -S main.c -o main.s
# 生成可执行文件
$ clang -c main.c -o main.o
```

安装 LLVM 和 Clang 的步骤如下：

## lli

lli 是一个 JIT 编译器，它可以将 .bc 文件编译成 .ll 文件，也可以将 .bc 文件编译成 LLVM IR 文件。llc 是一个 LLVM IR 编译器，它可以将 .ll 文件编译成 .bc 文件。

下面是一个使用 lli 编译 main.c 文件的例子：

```
# 1. 将 main.c 编译成 .ll 文件
$ clang -S -emit-llvm main.c -o main.ll -O0

# 2. 用 lli 编译 .ll 文件
$ lli main.ll
```

下面是一个使用 lli 编译 main.ll 文件的例子：

```
$ echo $?
187 # (19260817 + 42) % 256
```

## llvm-link

lli 是一个 JIT 编译器，它可以将 .ll 文件编译成 .bc 文件，也可以将 .bc 文件编译成 LLVM IR 文件。llc 是一个 LLVM IR 编译器，它可以将 .ll 文件编译成 .bc 文件。llvm-link 是一个 LLVM 链接器，它可以将 .bc 文件链接成可执行文件。

下面是一个使用 llvm-link 链接 main.bc 文件的例子：

下面是一个使用 llvm-link 链接 main.bc 文件的例子：

```
int main() {
    int a = 19260817;
    int b = 42;

    putint(a);

    return a + b;
}
```

下面是一个使用 lli 编译 main.c 文件的例子：

```
$ lli main.ll
PLEASE submit a bug report to https://bugs.llvm.org/ and include the
Stack dump:
1. Program arguments: lli main.ll
zsh: segmentation fault (core dumped) lli main.ll
```



## LLVM IR

### 

LLVM IR LLVM IR

LLVM IR

LLVM Lang Ref LLVM Programmer Manual

## LLVM IR

Intermediate Representation

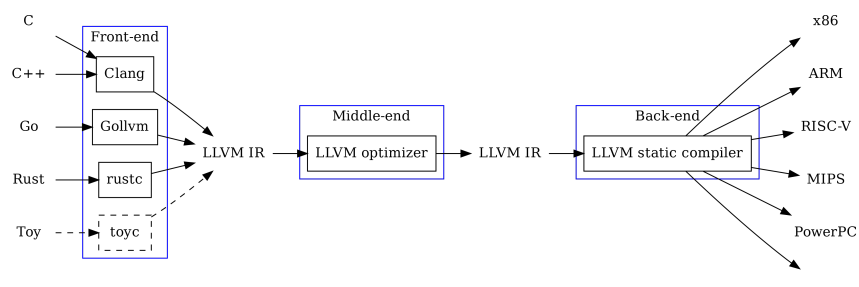
IR IR MIPS X86

- IR
- $m$   $n$   $m * n$  IR  $m + n$

front-end middle-end back-end

- IR
- IR
- IR

LLVM



LLVM IR

- 
- .bc

- `main.ll` 文件

`main.ll` 文件 LLVM IR

## LLVM IR 文件

LLVM IR 文件是 LLVM 编译器前端生成的中间表示，它描述了程序的逻辑结构，但不包含具体的机器码。

LLVM IR 文件通常以 `.ll` 为扩展名，例如 `main.ll`。

```
// main.c
int foo(int first, int second) {
    return first + second;
}

int a = 5;

int main() {
    int b = 4;
    return foo(a, b);
}
```

使用 `clang` 编译器生成 LLVM IR 文件：

`clang -emit-llvm -S main.c -o main.ll -O0`

`main.ll` 文件



```

; ModuleID = 'main.c'
source_filename = "main.c"
target datalayout = "e-m:e-p270:32:32-p271:32:32-p272:64:64"
target triple = "x86_64-pc-linux-gnu"

@a = dso_local global i32 5, align 4

; Function Attrs: noinline nounwind optnone sspstrong uwtable
define dso_local i32 @foo(i32 %0, i32 %1) #0 {
    %3 = alloca i32, align 4
    %4 = alloca i32, align 4
    store i32 %0, i32* %3, align 4
    store i32 %1, i32* %4, align 4
    %5 = load i32, i32* %3, align 4
    %6 = load i32, i32* %4, align 4
    %7 = add nsw i32 %5, %6
    ret i32 %7
}

; Function Attrs: noinline nounwind optnone sspstrong uwtable
define dso_local i32 @main() #0 {
    %1 = alloca i32, align 4
    %2 = alloca i32, align 4
    store i32 0, i32* %1, align 4
    store i32 4, i32* %2, align 4
    %3 = load i32, i32* @a, align 4
    %4 = load i32, i32* %2, align 4
    %5 = call i32 @foo(i32 %3, i32 %4)
    ret i32 %5
}

attributes #0 = { noinline nounwind optnone sspstrong uwtable }

!llvm.module.flags = !{!0, !1, !2}
!llvm.ident = !{!3}

!0 = !{i32 1, !"wchar_size", i32 4}
!1 = !{i32 7, !"PIC Level", i32 2}
!2 = !{i32 7, !"PIE Level", i32 2}
!3 = !{!"clang version 12.0.1"}

```

```

target triple = "x86_64-pc-linux-gnu"
target datalayout = "e-m:e-p270:32:32-p271:32:32-p272:64:64"
align 4
dso_local global @a = i32 5, align 4 ; LLVM IR
.....

```

```

.ll 0

```

```

; 全局变量 @ 全局变量 global 全局变量
@a = global i32 5 ; 全局@a 全局 i32* 全局变量

; 定义 `define` 全局i32 全局变量 `foo` 全局变量 `@` 全局
; 全局 (i32 %0, i32 %1) 全局变量
define i32 @foo(i32 %0, i32 %1) { ; 全局变量 %0全局 i32
    ; 全局 % 全局变量
    %3 = alloca i32 ; 全局 %3 全局变量 i32 全局变量 %3 全局 i32
    %4 = alloca i32 ; 全局 %4 全局 i32*

    store i32 %0, i32* %3 ; 全局 %0全局i32全局 %3全局i32*
    store i32 %1, i32* %4 ; 全局 %1全局i32全局 %4全局i32*

    %5 = load i32, i32* %3 ; 全局 %3全局i32*全局 load 全局变量 i32全局
    %6 = load i32, i32* %4 ; 全局 %4全局i32*全局 load 全局变量 %6全局i32
    %7 = add nsw i32 %5, %6 ; 全局 %5全局i32全局 %6全局i32全局变量 %7

    ret i32 %7 ; 全局 %7全局i32
}

define i32 @main() {
    ; 全局变量 %1全局%2.....全局变量
    %1 = alloca i32
    %2 = alloca i32

    store i32 0, i32* %1
    store i32 4, i32* %2

    %3 = load i32, i32* @a
    %4 = load i32, i32* %2

    ; 全局 @foo 全局i32 全局变量
    ; 全局变量 %3全局i32全局变量 %4全局i32全局变量 %5
    %5 = call i32 @foo(i32 %3, i32 %4)

    ret i32 %5
}

```

[illegible]

- `return` ; `return`
- LLVM IR `return` `return`
- `return` `@main` `%1` `i32*` `return`  
`@foo` `%1` `i32` `return`
- `return` `@main` `%1` `%2` `%3` `return`
- `return` `@` `%` `return`

- `alloca` `load` `store`  
`add`

## LLVM IR

LLVM IR [LLVM Programmer Manual](#)

### 

1. LLVM IR `module` `module`
2. `module` `function` `global variavle`
3. `function define` `basicblock`
4. `basicblock` `instruction` `terminator`  
`instruction`

## (Define&Delcare)

LLVM

### 

`main`

```
define i32 @main() {
    ret i32 0 ; i32 0
}
```

```
define i32 @foo(i32 %a,i32 %b) {
    ret i32 0 ; i32 0
}
```

`define + (i32) + (@foo) + ((i32 %a,i32 %b)) +({ret i32 0})`

`main.ll`  
`main` `define dso_local i32 @main() #0...`  
`#0` `main.ll` `attributes #0 = ...`

## 模块

模块是 LLVM IR 的基本单位。module 模块。模块可以包含其他模块。模块可以包含函数。模块可以包含变量。模块可以包含常量。模块可以包含其他模块。模块可以包含函数。模块可以包含变量。模块可以包含常量。模块可以包含其他模块。

```
module @main {
  declare i32 @getint()
  declare i32 @getarray(i32*)
  declare i32 @getch()
  declare void @putint(i32)
  declare void @putch(i32)
  declare void @putarray(i32, i32*)
}
```

```
declare i32 @getint()
declare i32 @getarray(i32*)
declare i32 @getch()
declare void @putint(i32)
declare void @putch(i32)
declare void @putarray(i32, i32*)
```

## Basic Block

Basic Block 是 LLVM IR 的基本单位。Basic Block 可以包含其他 Basic Block。Basic Block 可以包含函数。Basic Block 可以包含变量。Basic Block 可以包含常量。Basic Block 可以包含其他 Basic Block。

Basic Block 可以包含其他 Basic Block。Basic Block 可以包含函数。Basic Block 可以包含变量。Basic Block 可以包含常量。Basic Block 可以包含其他 Basic Block。

Basic Block 可以包含其他 Basic Block。Basic Block 可以包含函数。Basic Block 可以包含变量。Basic Block 可以包含常量。Basic Block 可以包含其他 Basic Block。

Basic Block 可以包含其他 Basic Block。Basic Block 可以包含函数。Basic Block 可以包含变量。Basic Block 可以包含常量。Basic Block 可以包含其他 Basic Block。

Basic Block 可以包含其他 Basic Block。Basic Block 可以包含函数。Basic Block 可以包含变量。Basic Block 可以包含常量。Basic Block 可以包含其他 Basic Block。

```
if-else {
  if {
    then {
    } else {
    }
  }
}
```

## Instruction

LLVM IR 的 Instruction 可以分为 non-branching Instruction 和 branching Instruction。non-branching Instruction 包括 add, load, store, etc. branching Instruction 包括 br, call, etc.

call 指令用于调用函数。call 指令可以调用函数。call 指令可以调用函数。call 指令可以调用函数。call 指令可以调用函数。call 指令可以调用函数。call 指令可以调用函数。call 指令可以调用函数。

## Terminator instruction

Terminator instruction 是 LLVM IR 的基本单位。Terminator instruction 可以包含其他 Terminator instruction。Terminator instruction 可以包含函数。Terminator instruction 可以包含变量。Terminator instruction 可以包含常量。Terminator instruction 可以包含其他 Terminator instruction。

```
ret {
  return {
  } br {
  } if {
  }
```

Terminator instruction 可以包含其他 Terminator instruction。Terminator instruction 可以包含函数。Terminator instruction 可以包含变量。Terminator instruction 可以包含常量。Terminator instruction 可以包含其他 Terminator instruction。



```

declare i32 @getint()
declare void @putint(i32)
define i32 @main() {
    %1 = alloca i32
    %2 = alloca i32
    %3 = alloca i32
    %4 = alloca i32
    store i32 0, i32* %1
    %5 = call i32 @getint()
    store i32 %5, i32* %2
    %6 = call i32 @getint()
    store i32 %6, i32* %3
    store i32 0, i32* %4
    %7 = load i32, i32* %2
    %8 = load i32, i32* %3
    %9 = icmp eq i32 %7, %8
    br i1 %9, label %10, label %11

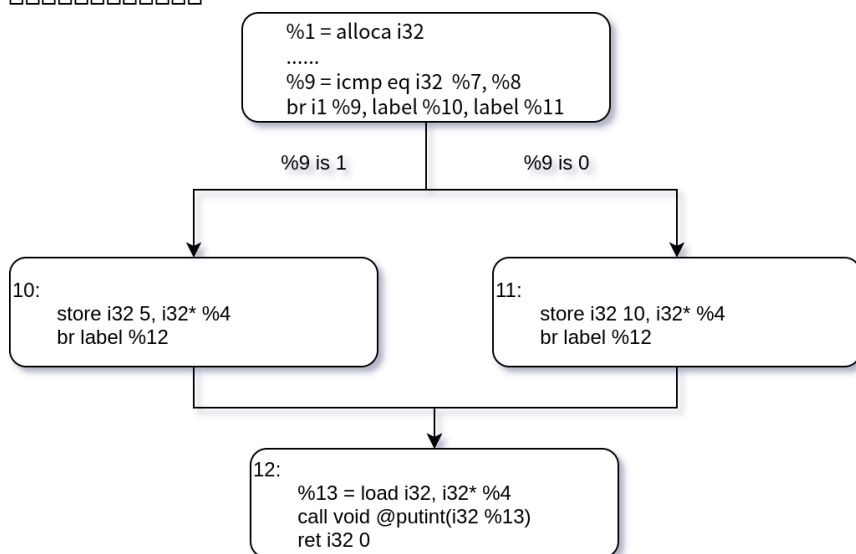
10:                                     ; preds =
    store i32 5, i32* %4
    br label %12

11:                                     ; preds =
    store i32 10, i32* %4
    br label %12

12:                                     ; preds =
    %13 = load i32, i32* %4
    call void @putint(i32 %13)
    ret i32 0
}

```

□□□□□□□□□□□□



branch br

```
br i1 %9, label %10, label %11 ; A
br label %12 ; B
br label %12 ; C
```

branch br branch br + true + truelabel + false + falselabel

block A branch 1 truelabel  
basicblock 0 falseblock basicblock  
br i1 %9, label %10, label %11 %9 1  
%10 0 %11

block B,C  
B,C %12

%9 icmp eq  
%7 %8 %9 1 0 if(a == b) c=5 %10 c=10 %11  
%12 putint(c) return 0

block

LLVM Lang Ref: [type-system](#)

LLVM IR LLVM IR LLVM IR  
LLVM IR LLVM IR IR  
LLVM IR

## Void Type

void

```
define void @foo(){
  ret void
}
```

## Integer Type

i1 1bit integer  
bool i32 32bit integer, i1 i32  
i1

```
ret i32 0
br i1 %2,label %3,label %4
```

## Label Type

□ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □

```
br i1 %9, label %10, label %11
br label %12
```

## □□ Type

```

XXXXXXXXXXXXXXXX Array Type XXXXXXXXXX Pointer Type XXXXXXXXXX
XXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXXX

```

□□□□

LLVM IR 000  
000 Lang Ref0000  
00000000 Clang 000000000000 [github](#) 00 issue 0000000000000000  
00000000 300 000



## LLVM 與 SSA

Static Single Assignment (SSA)

B 與 phi

LLVM IR 與 SSA

LLVM IR

LLVM IR 與 SSA 的轉換過程。LLVM IR 與 SSA 的轉換過程，LLVM IR 與 SSA 的轉換過程，IR 與 phi 的轉換過程，SSA IR 與 lab2 的轉換過程，SSA 與 phi 的轉換過程。

IR 與 phi 的轉換過程，SSA IR 與 phi 的轉換過程。

## SSA 與 phi

Static Single Assignment, **SSA** 與 phi 的轉換過程。

LLVM IR 與 SSA 的轉換過程，C++ 與 SSA 的轉換過程。

1 \* 2 + 3 的轉換過程。

```
%0 = mul i32 1, 2
%0 = add i32 %0, 3
ret i32 %0
```

%0 的轉換過程。

```
%0 = mul i32 1, 2
%1 = add i32 %0, 3
ret i32 %1
```

## SSA 與 phi

SSA 與 phi 的轉換過程。

SSA 與 phi 的轉換過程。

```

d1: y := 1
      ⋮
d2: y := 2
      ⋮
d3: x := y

```

1. `y` 的 `Reaching definition` 是 `d1`，`x` 的 `Reaching definition` 是 `d3`。  
 2. `look ahead` 分析。

- `x` 的 `Reaching definition` 是 `d3`，`y` 的 `Reaching definition` 是 `d1`。
- `kill` 分析。如果 `d2` 的 `kill` 是 `d1`，那么 `y` 的 `Reaching definition` 是 `d2`。
- `p` 的 `Reaching definition` 是 `q`，`q` 的 `Reaching definition` 是 `p`，那么 `q` 的 `kill` 是 `p`。
- `reaching definition` 是 `a`，`b` 的 `reaching definition` 是 `a`，那么 `b` 的 `kill` 是 `a`。

1. `d1` 的 `Reaching definition` 是 `d3`，`d2` 的 `kill` 是 `d1`。

2. `d3` 的 `Reaching definition` 是 `d1`，`d2` 的 `kill` 是 `d1`，`d1` 的 `kill` 是 `d2`。

```

d1: y1 := 1
      ⋮
d2: y2 := 2
      ⋮
d3: x := y2

```

1. `x` 的 `Reaching definition` 是 `y2`，`y2` 的 `Reaching definition` 是 `2`，`x` 的 `kill` 是 `y2`。  
 2. `x` 的 `kill` 是 `d2`，`d3` 的 `Reaching definition` 是 `d1`。

## SSA 分析

1. IR 的 `factorial` 函数。

```
int factorial(int val) {
    int temp = 1;
    for (int i = 2; i <= val; ++i)
        temp *= i;
    return temp;
}
```

CC

```
int factorial(int val) {
    int temp = 1;
    for (int i = 2; i <= val; ++i)
        temp *= i;
    return temp;
}
```

```
define i32 @factorial(i32 %val) {
entry:
    %i = add i32 0, 2
    %temp = add i32 0, 1
    br label %check_for_condition

check_for_condition:

    %i_leq_val = icmp sle i32 %i, %val
    br i1 %i_leq_val, label %for_body, label %end_loop

for_body:

    %temp = mul i32 %temp, %i
    %i = add i32 %i, 1
}
```

```
00000000 %temp 0 %i 0000000000000000
```

□□□□

plan a — phi

```
phi [ ] mem2reg [ ] load/store [ ]
IR [ ] phi [ ] SSA [ ]
```

```
 clang -01  .11 
```

```
define dso_local i32 @factorial(i32 %0) local_unnamed_addr
    %2 = icmp slt i32 %0, 2
    br i1 %2, label %3, label %5

3:                                     ; preds =
    %4 = phi i32 [ 1, %1 ], [ %8, %5 ]
    ret i32 %4                       ;  %5

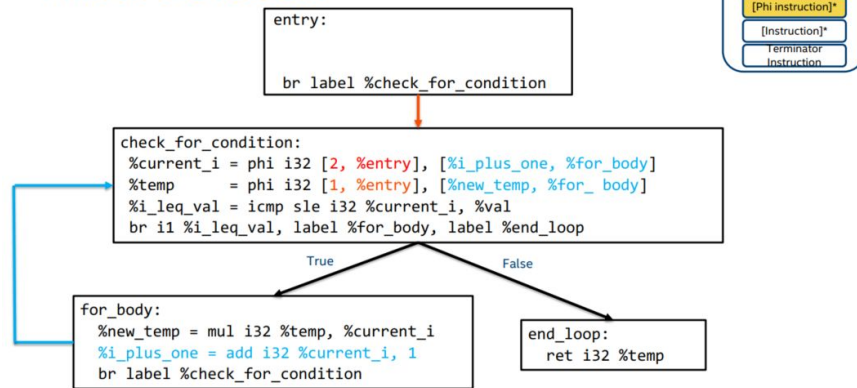
5:                                     ; preds =
    %6 = phi i32 [ %9, %5 ], [ 2, %1 ]
    %7 = phi i32 [ %8, %5 ], [ 1, %1 ]
    %8 = mul nsw i32 %6, %7
    %9 = add nuw i32 %6, 1
    %10 = icmp eq i32 %6, %0
    br i1 %10, label %3, label %5
}
```

phi □□□□□□

```
<result> = phi <ty> [<val0>, <label0>], [<val1>, <label1>]
...
```

phi instructions are used to represent values that are computed at different points in the program and then merged back together. They are used to represent the result of a phi instruction, which is a special instruction that takes multiple values and returns the one that is appropriate for the current point in the program.

## Phis to the rescue!



Control flow graphs are a way to represent the execution flow of a program. They consist of basic blocks connected by edges. Basic blocks are sequences of instructions that start with a label and end with a terminator instruction.

SSA (Static Single Assignment) is a form of intermediate representation where each variable is assigned exactly once. This makes it easier to perform optimizations like constant propagation and dead code elimination.

## plan b — alloc a load store

alloc a load store is a sequence of instructions that allocate memory, load data from memory, and store data to memory.

-00 .11 is a sequence of instructions that allocate memory, load data from memory, and store data to memory.



```

entry:
    %3 = alloca i32, align 4
    ...

9:
    ...
    %11 = load i32, i32* %3, align 4
    ...
    store i32 %12, i32* %3, align 4

```

1. `%3` 1. `alloca` 2. `i32` 3. `%3` 4. `i32*` 5. `load` 6. `%3` 7. `store`  
 8. `%3` 9. `alloca` 10. `store` 11. `phi`

LLVM IR

1. `alloca`
2. `load`
3. `store`
4. `phi`

1. `phi` 2. `mem2reg` 3. `alloca` 4. `phi`  
 5. `SSA` 6. `LLVM IR` 7. `phi`

LLVM `alloca` + `mem2reg` `clang`  
 IR `alloca` `SSA` `mem2reg`  
 SSA

IR `phi` SSA IR

## LLVM □□□□□□□□□□□□□□□□

[illegible]

□□□□□□□□□□ lab2 □□□□□□□□□□ lab1——□□□□□□□□□□

.11 一个 LLVM IR, 另一个 LLVM IR 片段——

LLVM ☐ LLVM IR ☐

[illegible]

11

11

□□□□

□□□□□□□□□□□□ LLVM □□□□□□□□□□

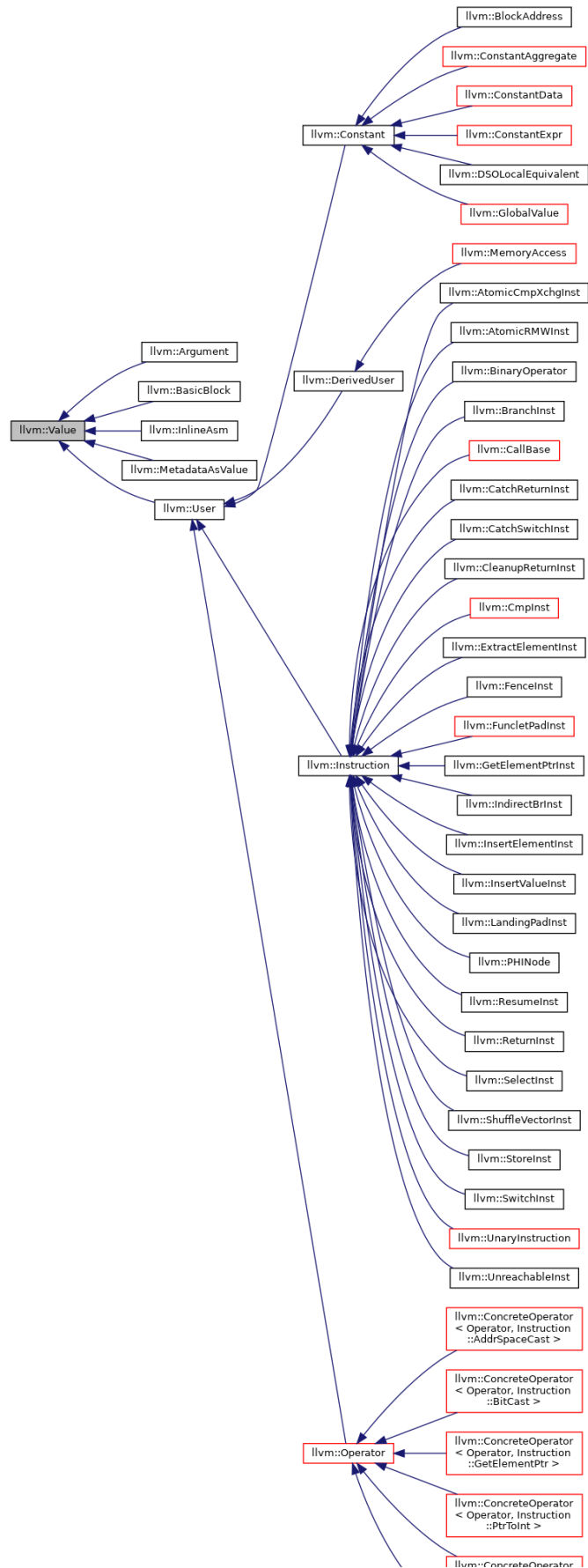
Value , Use , User

□□□□□□□□□□□□ LLVM IR □□□□□□□□□□□□□□□□

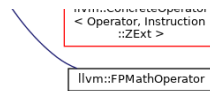
Value

LLVM Value

[src:[https://llvm.org/doxygen/classllvm\\_1\\_1Value.html](https://llvm.org/doxygen/classllvm_1_1Value.html)]







□ □ □ □ □ □ □ □ □ □

- BasicBlock → Argument → User → Value
- Constant → Instruction → User
- Function → Function → Constant  
Function → Value → User

```
BasicBlock  [ ] Arugument  [ ] Constant  [ ]
[ ] i32 4 [ ] Instruction  [ ] add i32 %a,%b [ ]
```

```
Value [REDACTED] Value [REDACTED] [REDACTED]
[REDACTED] User [REDACTED] Value [REDACTED] Value [REDACTED] User [REDACTED]
[REDACTED] use-def [REDACTED] def-use [REDACTED] use-def [REDACTED] User [REDACTED]
Value [REDACTED] def-use [REDACTED] Value [REDACTED] User [REDACTED] LLVM [REDACTED]
[REDACTED] Use [REDACTED] Use [REDACTED] [REDACTED] [REDACTED] LLVM 2.0.0 [REDACTED]
[REDACTED]
```

- class Value {} UseList [] Value {} User {}  
{} def-use {}
- class User {} OperandList [] User {} Value {}  
{} use-def {}

- `class Use { Value, User }`  
`OperandList` `User` `Value`,  
`Value` `User`

00000	.11	0000
-------	-----	------

```
define dso_local i32 @main(){
    %x0 = add i32 5, 0
    %x1 = add i32 5, %x0
    ret i32 %x1
}
```

□□□□□□□□□□□□□□□□

- `%x0` `ll` Instruction `ll` OperandList `ll`  
`Constant` `ll` `5` `ll` `Constant` `ll` `0` `ll`
- `%x1` `ll` Instruction `ll` OperandList `ll`  
`Constant` `ll` `5` `ll` Instruction `ll` `%x0` `ll`
- `ret` `ll` Instruction `ll` OperandList `ll`  
Instruction `ll` `%x0` `ll`

[illegible]

LLVM IR 11.0.0

```

; []
define dso_local i32 @main(){
    %1 = sub i32 @, 15
    %2 = sub i32 @, %1
    %3 = add i32 @, %2
    ret i32 %3
}

; []
define dso_local i32 @main(){
    %1 = sub i32 @, 15
    %x = sub i32 @, %1
    %2 = add i32 @, %x
    ret i32 %2
}

; []
; lli: test.ll:2:5: error: instruction expected to be number
;    %0 = sub i32 @, 15
define dso_local i32 @main(){
    %0 = sub i32 @, 15
    %1 = sub i32 @, %0
    %2 = add i32 @, %1
    ret i32 %2
}

; []
define dso_local i32 @main(){
    _entry:
    ; []
    %0 = sub i32 @, 15
    %1 = sub i32 @, %0
    %2 = add i32 @, %1
    ret i32 %2
}

```

--	--	--	--	--	--	--

LLVM

```

LLVM IR load
`<result> = load [volatile] <ty>, <ty>* <pointer>[, align
<alignment>][, !nontemporal !][, !invariant.load !
<empty_node>][, !invariant.group !][, !nonnull !
<empty_node>][, !dereferenceable !][,
!dereferenceable_or_null !<deref_bytes_node>][, !align !][,
!noundef !<empty_node>** **]
```

LLVM IR  
LLVM Lang Ref

□ □

## instructions

llvm ir	usage	intro
add	<code>&lt;result&gt; = add &lt;ty&gt; &lt;op1&gt;, &lt;op2&gt;</code>	/
sub	<code>&lt;result&gt; = sub &lt;ty&gt; &lt;op1&gt;, &lt;op2&gt;</code>	/
mul	<code>&lt;result&gt; = mul &lt;ty&gt; &lt;op1&gt;, &lt;op2&gt;</code>	/
sdiv	<code>&lt;result&gt; = sdiv &lt;ty&gt; &lt;op1&gt;, &lt;op2&gt;</code>	□□□□□
icmp	<code>&lt;result&gt; = icmp &lt;cond&gt; &lt;ty&gt; &lt;op1&gt;, &lt;op2&gt;</code>	□□□□
and	<code>&lt;result&gt; = and &lt;ty&gt; &lt;op1&gt;, &lt;op2&gt;</code>	□
or	<code>&lt;result&gt; = or &lt;ty&gt; &lt;op1&gt;, &lt;op2&gt;</code>	□
call	<code>&lt;result&gt; = call [ret attrs] &lt;ty&gt; &lt;fnptrval&gt; (&lt;function args&gt;)</code>	□□□□
alloca	<code>&lt;result&gt; = alloca &lt;type&gt;</code>	□□□□
load	<code>&lt;result&gt; = load &lt;ty&gt;, &lt;ty&gt;* &lt;pointer&gt;</code>	□□□□
store	<code>store &lt;ty&gt; &lt;value&gt;, &lt;ty&gt;* &lt;pointer&gt;</code>	□□□
getelementptr	<code>&lt;result&gt; = getelementptr &lt;ty&gt;, * {, [inrange] &lt;ty&gt; &lt;idx&gt;}* &lt;result&gt; = getelementptr inbounds &lt;ty&gt;, &lt;ty&gt;* &lt;ptrval&gt;{, [inrange] &lt;ty&gt; &lt;idx&gt;}*</code>	□□□□□□□□□□ □□□
phi	<code>&lt;result&gt; = phi [fast- math-flags] &lt;ty&gt; [ &lt;val0&gt;, &lt;label0&gt;], ...</code>	
zext..to	<code>&lt;result&gt; = zext &lt;ty&gt; &lt;value&gt; to &lt;ty2&gt;</code>	□□□□□□ ty □ value □ type□□□ ty2

## terminator insts

llvm ir	usage	intro
br	br i1 <cond>, label <iftrue>, label <iffalse> br label <dest>	□□□□□
ret	ret <type> <value> , ret void	□□□□□□□ □□□□□□ □□

**PRE**

[illegible]

100

1. LLVM IR
- 2.
- 3.
4. LLVM IR LLVM IR C Java
- 5.
6. ANTLR Visitor

## flex/bison/ANTLR

flex/bison/ANTLR

flex/bison/ANTLR

flex/bison/ANTLR

flex/bison/ANTLR

```
expr -> term | expr '+' term | expr '-' term
term -> factor | term '*' factor | term '/' factor
factor -> '(' expr ')' | number
number -> [0-9]+ | [0-9]+ '.' [0-9]* | [0-9]* '.' [0-9]+
```



## flex

flex the Fast Lexical Analyzer Generator the Lawrence Berkeley Laboratory  
 Computer Science Division Lex

## flex

flex 2.6.4 2017 5 6

## Ubuntu

```
$ sudo apt install flex
```

## MacOS

```
$ brew install flex
```

Homebrew flex 2.6.4 MacOS flex 2.5.35  
 flex

```
$ echo 'export PATH="/usr/local/opt/flex/bin:$PATH"' >> ~/.zshrc
```

zsh shell  
 .zshrc

## Windows & other Linux

## flex

flex .1  
 flex

## C

flex \*.1 \*.lex  
 lex.yy.c



```
/usr/bin/ld: /tmp/cc1qil64.o: in function `yylex':
lex.yy.c:(.text+0x4b8): undefined reference to `yywrap'
/usr/bin/ld: /tmp/cc1qil64.o: in function `input':
lex.yy.c:(.text+0x10c7): undefined reference to `yywrap'
collect2: error: ld returned 1 exit status
```

yywrap() flex 2.5.4  
 EOF yywrap() yywrap() 0  
 yywrap() 1

f1 1 yywrap()  
 stdin gcc lex.yy.c -o word\_char\_counter -lf1  
 %option noyywrap yywrap()

```
$ ./word_car_counter
Hello, flex.
^D
I found 2 words of 9 chars.
```

## flex C++

flex

```
/* word_char_counter_cpp.1 */
%option c++
%option noyywrap

%{
#include <cstring>
int chars = 0;
int words = 0;
}%

%%
[a-zA-Z]+ { chars += strlen(yytext); words++; }

. { }
%%

int main(int argc, char **argv) {
    FlexLexer* lexer = new yyFlexLexer();
    lexer->yylex();
    std::cout << "I found " << words << " words of " << chars;
    return 0;
}
```

```
flex %option c++
flex word_char_counter_cpp.1 -+ 
```

flex C++

```
$ flex word_char_counter_cpp.1
$ g++ lex.yy.cc -o word_char_counter_cpp
```

C

```
$ ./word_car_counter_cpp
Hello, flex.
^D
I found 2 words of 9 chars.
```

## bison

bison は yacc の派生版で、yacc の作者 S.C.Johnson は LR 解析器の設計者で、1975 から 1978 年にかけて UC Berkeley に所属し、Bob Corbett は yacc の開発者で、yacc の FSF 版の作者 Richard Stallman は yacc の派生版 GNU yacc の開発者で、GNU bison は GNU yacc の派生版で、GNU bison は

## インストール bison

bison のバージョンは 3.7.90 で、2021 年 8 月 13 日に

## Ubuntu

Ubuntu 20.04 では bison のバージョンは 3.5.1 で、Ubuntu 18.04 では bison のバージョンは 3.0.4 で、bison のインストール方法は

```
$ sudo apt install bison
```

## MacOS

```
$ brew install bison
```

Homebrew で bison をインストールすると、MacOS では bison のバージョンは 2.3 で、bison のインストール方法は

```
$ echo 'export PATH="/usr/local/opt/bison/bin:$PATH"' >> ~/.zshrc
```

zsh の shell を使っている場合は、.zshrc を編集して

## Windows & other Linux

インストール

## bison の使い方

bison は flex と組み合わせて、flex で記述した文法を bison で解析器として生成する。flex は token を生成し、bison は token を解析して、token の列を生成する。

bison `calc.y` `calc.tab.h` `calc.c`

`calc.c` `bison` `flex` `calc.l` `calc.y`

```

expr -> term | expr '+' term | expr '-' term
term -> factor | term '*' factor | term '/' factor
factor -> '(' expr ')' | number
number -> [0-9]+ | [0-9]+'.'[0-9]* | [0-9]* '.' [0-9]+

```

## 2. C

`flex` `calc.l` `calc.c`

```

/* calc.l */
%option noyywrap

%{
#include "calc.tab.h"
%}

/* token */
%%
\ ( { return LPAREN; }
\ ) { return RPAREN; }
"+"|"-" { yylval.op = yytext[0]; return ADDOP; }
"*"|"/" { yylval.op = yytext[0]; return MULOP; }
[0-9]+|[0-9]+\.[0-9]*|[0-9]*\.[0-9]+ { yylval.num = atof(yytext); return NUMBER; }
" |\t { }
\r\n|\n|\r { return RET; }
%%

```

- `LPAREN`, `RPAREN`, `ADDOP` `token` `bison` `calc.tab.h`
- `yylval` `flex` `flex` `bison` `int` `union` `char op; double num;` `char` `num` `bison`

`bison` `calc.y`

`%{` `%}` `bison` `calc.y`

```
/* calc.y */
%{
#include <stdio.h>
int yylex(void);
void yyerror(const char *s);
%}
```

yyylex() 와 yyerror(const char \*) 함수를 yylex.c 파일에  
flex가 yyerror 함수를 호출할 때 호출되는 함수

bison을 사용하여

```
/* calc.y */
%union {
    char    op;
    double  num;
}

%token RET
%token <num> NUMBER
%token <op> ADDOP MULOP LPAREN RPAREN
%type <num> line expr term factor
```

token을 token을 yylval에 저장  
함수

%% 와 %% :  
BNF 문법 -> ::= | ;  
C 언어

bison을 사용하여

bison을 사용하여  
bison  
함수

bison

```

/* calc.y */
%%

calculator
: calculator line { }
| { }

line
: expr RET
{
    printf(" = %f\n", $1);
}

expr
: term
{
    {% math %} = $1;
}
| expr ADDOP term
{
    switch ($2) {
        case '+': {% endmath %} = $1 + $3; break;
        case '-': {% math %} = $1 - $3; break;
    }
}

term
: factor
{
    {% endmath %} = $1;
}
| term MULOP factor
{
    switch ($2) {
        case '*': {% math %} = $1 * $3; break;
        case '/': {% endmath %} = $1 / $3; break;
    }
}

factor
: LPAREN expr RPAREN
{
    {% math %} = $2;
}
| NUMBER
{
    {% endmath %} = $1;
}

%%

```



lex 的输入文件是 .l 文件，输出文件是 .c 文件。

- `$$` 指向当前匹配的字符串
- `$1, $2, ..., $n` 指向匹配的字符串，`calc.l` 中 `yylval` 指向

lex 的输入文件是 .l 文件，输出文件是 .c 文件。 `yyerror` 指向

```
/* calc.y */
void yyerror(const char *s) {
    fprintf(stderr, "%s\n", s);
}
```

lex 和 bison 的输入文件是 .l 和 .y 文件，输出文件是 .c 和 .h 文件。  
`lex.yy.c` 和 `bison` 的输入文件是 `calc.tab.c, calc.tab.h`

```
$ flex calc.l
$ bison -d calc.y
# -d 选项告诉 flex 生成
```

lex 和 bison 的输入文件是 .l 和 .y 文件，输出文件是 .c 和 .h 文件。 `yyparse()` 指向

```
/* driver.c */
int yyparse();

int main() {
    yyparse();
    return 0;
}
```

lex 和 bison 的输入文件是 .l 和 .y 文件，输出文件是 .c 和 .h 文件。

```
$ gcc lex.yy.c calc.tab.c driver.c -o calc
```

lex 和 bison 的输入文件是 .l 和 .y 文件，输出文件是 .c 和 .h 文件。

```
$ ./calc
1919 * 810
= 1554390.000000
123.456 - 654.321
= -530.865000
4. * .6
= 2.400000
1 + 1 * 4
= 5.000000
(5 - 1) * 4
= 16.000000
6 * 0 -
syntax error
```

📄 **C++** 📄

📄 📄 📄 📄

# ANTLR

ANTLR (ANother Tool for Language Recognition) 是一个强大的解析器生成器。

它支持 LL(\*) 解析器，并支持多种目标语言。

ANTLR 支持的目标语言包括 Java、C++、C#、Python、Go、JavaScript、Swift 等。

## 安装 ANTLR

ANTLR 提供了 Java 版本。要安装 ANTLR，可以从 [ANTLR 官网](https://www.antlr.org/download/antlr-4.9.2-complete.jar) 下载 jar 包。

安装 ANTLR 的 jar 包。

```
$ mkdir antlr && cd antlr
$ curl -O https://www.antlr.org/download/antlr-4.9.2-complete.jar
```

安装完 Java 的 jar 包后，运行 ANTLR。

```
$ java -jar antlr-4.9.2-complete.jar
```

## ANTLR 使用 .g4

ANTLR 使用 .g4 文件来定义语法规则。例如，定义一个简单的计算器语法规则。

在 .g4 文件中定义语法规则。

```
// calc.g4
grammar calc;
```

ANTLR 使用 C 语言来生成解析器。在 .g4 文件中定义语法规则。

ANTLR 使用 .g4 文件来定义语法规则。例如，定义一个简单的计算器语法规则。

```
// calc.g4
LPAREN: '(';
RPAREN: ')';
ADD: '+';
SUB: '-';
MUL: '*';
DIV: '/';
NUMBER: [0-9]+ | [0-9]+ '.' [0-9]* | [0-9]* '.' [0-9]+;
RET: '\r\n' | '\n' | '\r';
WHITE_SPACE: [ \t] -> skip; // -> skip
```

ANTLR 解析器生成器

```
// calc.g4
calculator: line*;
line: expr RET;
expr: expr ADD term | expr SUB term | term;
term: factor | term MUL factor | term DIV factor;
factor: LPAREN expr RPAREN | NUMBER;
```

ANTLR LL(\*) 解析器生成器

ANTLR 解析器生成器

```
// calc.g4
calculator: line*;
line: expr RET;
expr: expr MUL expr | expr DIV expr | expr ADD expr |
```

ANTLR 解析器生成器

<https://github.com/antlr/grammars-v4>

## ANTLR 解析器

ANTLR 解析器生成器 .g4 解析器生成器 ANTLR 解析器生成器

解析器 Java 解析器

```
$ java -jar antlr-4.9.2-complete.jar calc.g4
```

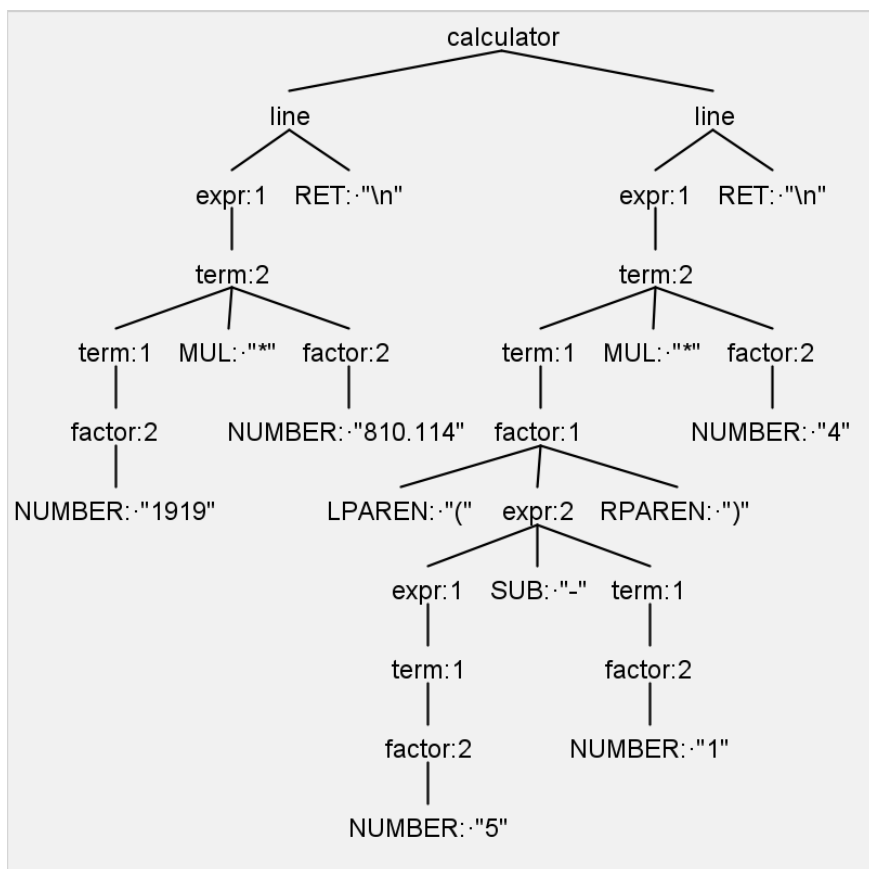
ANTLR 3.5.2 -Dlanguage= Cpp

```
# C++
$ java -jar antlr-4.9.2-complete.jar -Dlanguage=Cpp calc.g4
```

ANTLR 4.9.2

```
1919 * 810.114
(5 - 1) * 4
```

calculator



ANTLR

## Listener Visitor

ANTLR 4.9.2 Listener Visitor -Dlanguage= Cpp -Dvisitor -no-listener

ANTLR 4.9.2 Java

ANTLR 的目录结构

```
calc.interp  calc.tokens  calcBaseListener.java  calcLex
er.interp  calcLexer.java  calcLexer.tokens  calcListener
.java  calcParser.java  Visitor
calcBaseVisitor.java  calcVisitor.java  calcLexer.java
calcParser.java  *.tokens  token
*.interp  ANTLR
IDE
```

```
calcListener.java  calcVisitor.java  Listener
Visitor  calcBaseListener.java
calcBaseVisitor.java
```

```
ANTLR 的基类 BaseListener  BaseVisitor
IR
```

```
Listener  enterXXX  exitXXX  void
enterExpr(calcParser.ExprContext ctx)  void
exitExpr(calcParser.ExprContext ctx)
enter  exit  enter  exit
```

```
Vistor  visitXXX  T
visitExpr(calcParser.ExprContext ctx)
Visitor  visit  visit  visit
visitXXX  visitXXX  visit
```

```
Listener  Vistor
```

```
Listener
Vistor
Visitor
```

## ANTLR 的目录结构

### ANTLR 的 Java 目录

```
ANTLR 的 CLASSPATH  ANTLR 的 Java
antlr-4.9.2-complete.jar
```



```
// main.cpp
#include "calcLexer.h"
#include "calcParser.h"
#include <iostream>

using namespace std;
using namespace antlr4;

int main(int argc, char *argv[]) {
    string input("1919 * 810\n123.456 - 654.321\n4. * .6\n1");

    ANTLRInputStream inputStream(input);
    calcLexer lexer(&inputStream);
    CommonTokenStream tokenStream(&lexer);
    calcParser parser(&tokenStream);
    tree::ParseTree *tree = parser.calculator();
    cout << tree->toStringTree(&parser) << endl;

    return 0;
}
```

CMakelists.txt

```
# CMakeLists.txt
project(antlr-calculator CXX)
cmake_minimum_required(VERSION 3.1)
file(GLOB_RECURSE DIR_SRC "src/*.cpp")
file(GLOB_RECURSE DIR_LIB_SRC "third_party/*.cpp")
include_directories(src/)
include_directories(third_party/antlr-runtime)
add_executable(main ${DIR_SRC} ${DIR_LIB_SRC})
```

cmake

```
$ mkdir build && cd build
$ cmake ..
$ make
```

```
$ ./main
(calculator (line (expr (term (term (factor 1919)) * (factor
```

<https://github.com/kobayashi-compiler/kobayashi-compiler>



## ANTLR 解析器生成器 Java 实现

ANTLR 解析器生成器 Java 实现

Visitor 接口 calcBaseVisitor 接口 visitXXX 方法  
Void 接口 visitXXX 方法

```
// Visitor.java
public class Visitor extends calcBaseVisitor<Void> {
    @Override
    public Void visitCalculator(calcParser.CalculatorContext ctx) {
        return super.visitCalculator(ctx);
    }

    @Override
    public Void visitLine(calcParser.LineContext ctx) {
        return super.visitLine(ctx);
    }

    @Override
    public Void visitExpr(calcParser.ExprContext ctx) {
        return super.visitExpr(ctx);
    }

    @Override
    public Void visitTerm(calcParser.TermContext ctx) {
        return super.visitTerm(ctx);
    }

    @Override
    public Void visitFactor(calcParser.FactorContext ctx) {
        return super.visitFactor(ctx);
    }
}
```

ANTLR 解析器生成器 Java 实现

```

public class Visitor extends calcBaseVisitor<Void> {
    private double nodeValue = 0.0;

    @Override
    public Void visitCalculator(calcParser.CalculatorContext ctx) {
        // visit expr
        return super.visitCalculator(ctx);
    }

    @Override
    public Void visitLine(calcParser.LineContext ctx) {
        // visit expr
        visit(ctx.expr());
        System.out.println(" = " + nodeValue);
        return null;
    }

    @Override
    public Void visitExpr(calcParser.ExprContext ctx) {
        switch (ctx.children.size()) {
            case 1 -> {
                // 1 expr -> term
                visit(ctx.term());
            }
            case 3 -> {
                // 3 expr -> expr ADD term
                // visit expr
                double lhs = 0.0, rhs = 0.0, result = 0.0;

                visit(ctx.expr());
                lhs = nodeValue;

                visit(ctx.term());
                rhs = nodeValue;

                if (ctx.ADD() != null) {
                    result = lhs + rhs;
                } else {
                    result = lhs - rhs;
                }

                nodeValue = result;
            }
        }
        return null;
    }

    @Override
    public Void visitTerm(calcParser.TermContext ctx) {
        switch (ctx.children.size()) {
            case 1 -> {

```

```

        // 1 1 term -> factor visit
        visit(ctx.factor());
    }
    case 3 -> {
        // 3 1 term -> term MUL factor
        // visit term 1 factor 1
        double lhs = 0.0, rhs = 0.0, result = 0.0;

        visit(ctx.term());
        lhs = nodeValue;

        visit(ctx.factor());
        rhs = nodeValue;

        if (ctx.MUL() != null) {
            result = lhs * rhs;
        } else {
            result = lhs / rhs;
        }

        nodeValue = result;
    }
}
return null;
}

@Override
public Void visitFactor(calcParser.FactorContext ctx) {
    switch (ctx.children.size()) {
        case 1 -> {
            // 1 1 factor -> NUMBER 1 NUM
            nodeValue = Double.parseDouble(ctx.NUMBER());
        }
        case 3 -> {
            // 3 1 factor -> LPAREN expr
            visit(ctx.expr());
        }
    }
    return null;
}
}

```

Main.java Visitor

```
// Main.java
import org.antlr.v4.runtime.tree.ParseTree;
import org.antlr.v4.runtime.CharStream;
import org.antlr.v4.runtime.CharStreams;
import org.antlr.v4.runtime.CommonTokenStream;

public class Main {
    public static void main(String[] args) {
        String input = "1919 * 810\n" + "123.456 - 654.321\n";

        CharStream inputStream = CharStreams.fromString(input);
        CalcLexer lexer = new CalcLexer(inputStream);
        CommonTokenStream tokenStream = new CommonTokenStream(lexer);
        CalcParser parser = new CalcParser(tokenStream);
        ParseTree tree = parser.calculator();
        Visitor visitor = new Visitor();
        visitor.visit(tree);
    }
}
```

□ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □

ANTLR Context

```
ExprContext ctx;
    expr() {
        expr: expr ADD term | expr SUB term |
term;
    }
    ExprContext ctx;
    expr: expr ADD term | expr
SUB term;
    expr() {
        ExprContext ctx;
        expr: term;
    }
    expr() {
        null
    }
```

```

    Context context = accept(visitor);
    calcBaseVisitor.visit(AbstractParseTreeVisitor);
    accept(visitor).visit(visitor);
    AbstractParseTreeVisitor.visitChildren(visitor);
    visitor.visitChildren(visitor);

```

flex

ANTLR ANTLR

flex



Rurikawa [github](#)

□□□□□□□□

□□□□□□□□□□□□□□□□ pdf □□□□□□□□□□ pre/□□□□□□/ □□□□□□□□  
 □□□□□□□□ □□\_□□\_1abLexer.pdf □

□□□□□□□□□□□□□□□□ 2021 □ 10 □ 10 □ 23:59□

□□□□□

□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□□ flex/ANTLR □□□□□□□□□□□□□□□□  
 □□□□□ Token □□□□□□□□□□ token □□□□□□□□□□□□□□□□□ token□

Token □□□□□□□

Token 記号	文字列	記号	説明
名前	名前	Ident(\$name)	\$name の文字列 を返す
数値	数値	Number(\$number)	\$number の文字列 を返す
if	if	If	
else	else	Else	
while	while	While	
break	break	Break	
continue	continue	Continue	
return	return	Return	
割り当て	=	Assign	
セミコロン	;	Semicolon	
左括弧	(	LPar	
右括弧	)	RPar	
左花括弧	{	LBrace	
右花括弧	}	RBrace	
加算	+	Plus	
乗算	*	Mult	
除算	/	Div	
小于	<	Lt	
大于	>	Gt	
等しい	==	Eq	
エラー	不明な token 記号 を返す	Err	不明な Err 記号

flex による lex の生成



```

Letter -> 'a' | 'b' | 'c' | 'd' | 'e' | 'f' | 'g' | 'h' |
        | 't' | 'u' | 'v' | 'w' | 'x' | 'y' | 'z' | 'A' | 'B' |
        | 'M' | 'N' | 'O' | 'P' | 'Q' | 'R' | 'S' | 'T' | 'U' |

Digit -> '0' | '1' | '2' | '3' | '4' | '5' | '6' | '7' | '8' | '9'

Underline -> '_'

Nondigit -> Letter | Underline

<[a-zA-ZM-UT]+> -> Nondigit | <[a-zA-ZM-UT]+> Nondigit | <[0-9]+> Digit

<[0-9]+> -> Digit | <[0-9]+> Digit

```

lexer

- lexer 是编译器的第一个阶段，负责将源代码转换成 token
- lexer 的输出是 token，token 是源代码的最小单位，例如 `a = 10;` 会被转换成 `a` `=` `10` `;` 四个 token
- token 是编译器的输入，编译器会根据 token 来生成中间代码，例如 `a = 10;` 会被转换成 `Assign` `Eq` `Number(10)` 三个 token
- token 是编译器的输入，编译器会根据 token 来生成中间代码，例如 `a = 10;` 会被转换成 `Assign` `Eq` `Number(10)` 三个 token

lexer

lexer 1

```

a = 10;
c = a * 2 + 3;
return c;

```

lexer 1

```

Ident(a)
Assign
Number(10)
Semicolon
Ident(c)
Assign
Ident(a)
Mult
Number(2)
Plus
Number(3)
Semicolon
Return
Ident(c)
Semicolon

```

□□□□ 2□

```

a = 10;
:c = a * 2 + 3;
return c;

```

□□□□ 2□

```

Ident(a)
Assign
Number(10)
Semicolon
Err

```

□□□□ 3□

```

a = 3;
If = 0
while (a < 4396) {
    if (a == 010) {
        ybb = 233;
        a = a + ybb;
        continue;
    } else {
        a = a + 7;
    }
    If = If + a * 2;
}

```

□□□□ 3□

```
Ident(a)
Assign
Number(3)
Semicolon
Ident(If)
Assign
Number(0)
While
LPar
Ident(a)
Lt
Number(4396)
RPar
LBrace
If
LPar
Ident(a)
Eq
Number(010)
RPar
LBrace
Ident(ybb)
Assign
Number(233)
Semicolon
Ident(a)
Assign
Ident(a)
Plus
Ident(ybb)
Semicolon
Continue
Semicolon
RBrace
Else
LBrace
Ident(a)
Assign
Ident(a)
Plus
Number(7)
Semicolon
RBrace
Ident(If)
Assign
Ident(If)
Plus
Ident(a)
Mult
Number(2)
```

```
Semicolon
RBrace
```

```
{}

```

```
10 1 10 10 23:59

```

```
Dockerfile  judge.toml
```

```


```

```
# -- Dockerfile --
#
# Java 12
FROM openjdk:12-alpine
#
COPY ./* /app/
#
WORKDIR /app/
RUN javac -d ./output ./my/path/MyClass.java
# /app/output
WORKDIR /app/output
```

```
# -- judge.toml --
#
# lexer
[jobs.lexer]
# Dockerfile
image = { source = "dockerfile", path = "." }

# Java
run = [
  #
  "java my.path.MyClass $input",
]
```

```
$input
cat $input | <>
```

## miniSysY

miniSysY 是 SysY 的 C 实现。main() 函数接收 miniSysY 的 LLVM IR 输入并输出 LLVM IR。

使用 ANTLR 和 flex/bison 生成 miniSysY 的编译器。

编译选项 \$input 指定 LLVM IR 文件 \$ir 指定 11i 编译器 IR 文件 judge.toml 指定 run 选项 \$input 指定 \$ir 指定 ./compiler < \$input > \$ir 指定 ./compiler \$input \$ir 指定

## miniSysY

miniSysY 是 8 个 lab 的集合。

8 个 lab 的截止日期是 17 年 2022 年 1 月 2 日。lab 的 part 是 lab 的一部分。part 是 lab 的一部分。lab 是 lab 的一部分。

miniSysY 的 lab 部分。

- main 函数 10%
- 10%
- 10%
- if 语句 10%
- 10%
- 10%
- 10%
- 10%
- 20%
  - mem2reg 20%
  - 10%
  - 10%
  - 10%

## miniSysY

miniSysY 的 lab 部分。

```

CompUnit    -> [CompUnit] (Decl | FuncDef)
Decl        -> ConstDecl | VarDecl
ConstDecl   -> 'const' BType ConstDef { ',' ConstDef } ';'
BType       -> 'int'
ConstDef    -> Ident { '[' ConstExp ']' } '=' ConstInitVal
ConstInitVal -> ConstExp
              | '{' [ ConstInitVal { ',' ConstInitVal } ] '}'
VarDecl     -> BType VarDef { ',' VarDef } ';'
VarDef      -> Ident { '[' ConstExp ']' }
              | Ident { '[' ConstExp ']' } '=' InitVal
InitVal     -> Exp
              | '{' [ InitVal { ',' InitVal } ] '}'
FuncDef     -> FuncType Ident '(' [FuncFParams] ')' Block
FuncType    -> 'void' | 'int'
FuncFParams -> FuncFParam { ',' FuncFParam }
FuncFParam  -> BType Ident '[' ']' { '[' Exp ']' }
Block       -> '{' { BlockItem } '}'
BlockItem   -> Decl | Stmt
Stmt        -> LVal '=' Exp ';'
              | [Exp] ';'
              | Block
              | 'if' '(' Cond ')' Stmt [ 'else' Stmt ]
              | 'while' '(' Cond ')' Stmt
              | 'break' ';'
              | 'continue' ';'
              | 'return' [Exp] ';'
Exp         -> AddExp
Cond        -> LOrExp
LVal        -> Ident { '[' Exp ']' }
PrimaryExp  -> '(' Exp ')' | LVal | Number
UnaryExp    -> PrimaryExp
              | Ident '(' [FuncRParams] ')'
              | UnaryOp UnaryExp
UnaryOp     -> '+' | '-' | '!' // 0000 '!' 0000 Cond 0
FuncRParams -> Exp { ',' Exp }
MulExp      -> UnaryExp
              | MulExp ('*' | '/' | '%') UnaryExp
AddExp      -> MulExp
              | AddExp ('+' | '-') MulExp
RelExp      -> AddExp
              | RelExp ('<' | '>' | '<=' | '>=') AddExp
EqExp       -> RelExp
              | EqExp ('==' | '!=') RelExp
LAndExp     -> EqExp
              | LAndExp '&&' EqExp
LOrExp      -> LAndExp
              | LOrExp '||' LAndExp
ConstExp    -> AddExp // 000000000000 AddExp 000000000000

```

`Ident` `Number` `*****`

`*****`

`***`

miniSysY `*****` `//` `*****` `/*` `*` `/` `*****`

- `*****` `//` `*****`
- `*****` `/*` `*****` `*/` `*****` `*/` `*`

`***` `Ident` `***`

```
Ident    -> Nondigit
          | Ident Nondigit
          | Ident Digit
Nondigit -> '_' | 'a' | 'b' | ... | 'z' | 'A' | 'B' | ... |
Digit    -> '0' | '1' | ... | '9'
```

`*****`

- `*****`
- `*****`
- `*****`

`***` `Number` `***`

`Number` `*****`

```
Number          -> decimal-const | octal-const | hexadecimal-const
decimal-const    -> nonzero-digit | decimal-const digit
octal-const      -> '0' | octal-const octal-digit
hexadecimal-const -> hexadecimal-prefix hexadecimal-digit
                  | hexadecimal-const hexadecimal-digit
hexadecimal-prefix -> '0x' | '0X'
nonzero-digit    -> '1' | '2' | ... | '9'
octal-digit      -> '0' | '1' | ... | '7'
digit            -> '0' | nonzero-digit
hexadecimal-digit -> '0' | '1' | ... | '9'
                  | 'a' | 'b' | 'c' | 'd' | 'e' | 'f'
                  | 'A' | 'B' | 'C' | 'D' | 'E' | 'F'
```

`***` `Number` `***` LLVM IR `*****` `Number` `***`

`*****` `0 <= Number <= 2147483647` `*****`

## CompUnit

- miniSysY EBNF `CompUnit`

```
CompUnit ::= main int
FuncDef
```
- `CompUnit` `Decl` `FuncDef`

```
Ident
```
- `CompUnit` `Decl/FuncDef`

## ConstInitVal InitVal

- 
- 
- 0

## ConstDef

- `ConstDef` `Ident` `=`

```
 =
```
- `ConstDef` `=`
- `ConstDef` C `miniSysY` `[2*3][8/2]`

```
6 4 0 ConstDef ConstExp
```
- `ConstDef` `=` `ConstInitVal`

```
ConstInitVal ConstExp int
```
- `ConstInitVal`
  - `{}` 0
  - `int a[3] = {1, 2, 3};` `int a[3][2] = { {1, 2}, {3, 4}, {5, 6} };`
  - 0 `int a[5] = {1, 2};` `int a[4][3] = { {1, 2, 3}, {4, 5}, {} };`

## VarDef

- `VarDef` `=`
- `VarDef`

```
ConstDef
```
- `VarDef` `ConstExp`



- `InitVal` `Exp` `InitVal` `Exp`

## FuncFParam

- `FuncFParam` `Ident`
- `FuncFParam` `[]`
- `Exp` `int`
- `int a[4][3]` `a[1]` `int[]`

## FuncDef

- `FuncDef` `FuncType`
  - `int` `Exp` `return` `return`
  - `void` `return`

## Block

- `Block`
- `Decl`

## Stmt

- `Stmt` `if`
- `Exp` `Stmt` `Exp`

## LVal

- `LVal`
- `LVal`

## Exp Cond

- `Exp` `int` `Cond` `!` `Cond`
- `LVal` `Exp` `LVal`

- miniSysY 0000000000 C 0000000000000000000000000000000000
- Cond 000

00000

lab3 0000 lab 0000000000 miniSysY 0000000000000000000000000000000000  
I/O 00 lab3 00000000  
000 LLVM IR 0000000000000000000000000000000000  
000

00000000

1. `int getint();` 0000000000000000000000000000000000

```
int n;
n = getint();
```

2. `int getch();` 0000000000000000000000000000000000 ASCII 0000

```
int n;
n = getch();
```

3. `int getarray(int []);` 0000000000 1 0000000000000000000000000000000000  
000 `getarray()` 000000000000000000  
00

```
int a[10][10];
int n;
n = getarray(a[0]);
```

4. `void putint(int);` 0000000000000000000000000000000000

```
int n = 10;
putint(n);
putint(11);
```

5. `void putch(int);` 0000000000000000000000000000000000 ASCII 0000000000000000000000000000000000  
0~255 0000

```
int n = 10;
putch(n);
```

6. `void putarray(int, int[]);` 0000000000000000000000000000000000 1 0000000000000000000000000000000000  
000 `putarray()` 0000000000000000000000000000000000

flex

```
int n = 2;  
int a[2] = {2, 3};  
putarray(n, a);
```

--	--	--	--	--	--

“IDE”

CPU  
 RGB

[illegible]

Diagram illustrating the relationship between two sets of boxes. The top row contains 20 boxes, and the bottom row contains 10 boxes. A blue '1' is positioned between the 10th box of the top row and the 10th box of the bottom row, indicating a one-to-one correspondence or a specific relationship between the two sets.

[illegible][illegible]

<sup>2</sup>: <https://github.com/rcore-os/rCore-Tutorial-Book-v3/issues/71>

[illegible]

- **Abstract Syntax Tree, AST** (Abstract Syntax Tree, **AST**)
- **AST** **Intermediate Representation, IR** LLVM IR
- **IR** (MIPS, x86, arm, RISC-V, ...)

□ □

1. 编译选项 GCC 编译选项 YACC  
BISON 编译选项 3.x 编译选项  
ANTLR/FLEX/BISON/编译选项  
编译选项  
编译选项  
编译选项  
编译选项  
编译选项
2. 编译选项 0 编译选项  
编译选项
3. 编译选项 LLVM IR 编译选项
4. 编译选项 LLVM IR 编译选项  
编译选项

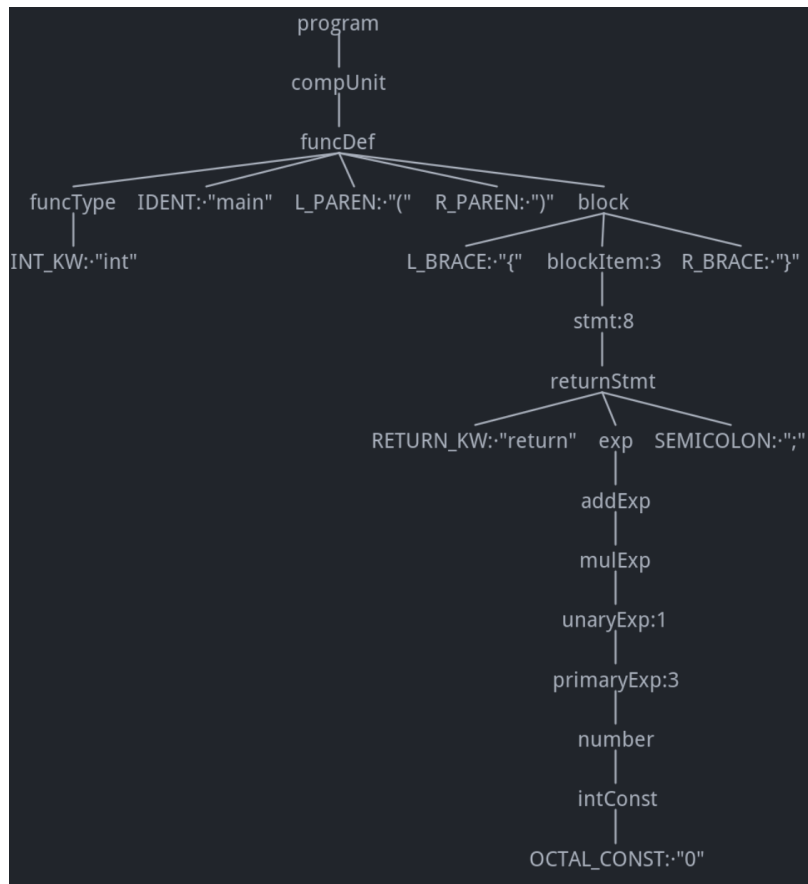
## 编译选项

编译选项  
编译选项  
编译选项

编译选项 MiniSysY 编译选项

```
int main() {
    return 0;
}
```

编译选项 Token 编译选项 Token 编译选项  
编译选项



□ □

MiniSysY 使用 ANTLR 或 FLEX/BISON 生成解析器

□□□□

AST, MiniSysY

```
int main() {
    return a; //a 00000000
}
```

C   
#%\*& UB

1. 编译器的输入是源程序，输出是目标程序。  
 2. 编译器的主要工作是分析源程序，生成目标程序。  
 3. 编译器的主要工作是分析源程序，生成目标程序。  
 4. 编译器的主要工作是分析源程序，生成目标程序。

编译器的主要工作是分析源程序，生成目标程序。AST 是编译器的主要工作。

- 编译器的主要工作是分析源程序，生成目标程序。
- 编译器的主要工作是分析源程序，生成目标程序。

编译器的主要工作是分析源程序，生成目标程序。AST 是编译器的主要工作。

## 编译器的主要工作

1. 编译器的主要工作是分析源程序，生成目标程序。  
 2. 编译器的主要工作是分析源程序，生成目标程序。  
 3. 编译器的主要工作是分析源程序，生成目标程序。

## 编译器的主要工作

编译器的主要工作是分析源程序，生成目标程序。AST, statically-typed, typing rules, 编译器的主要工作是分析源程序，生成目标程序。——编译器的主要工作是分析源程序，生成目标程序。

```

MiniSysY int void
int int[]
  
```

## 编译器的主要工作 LLVM IR

编译器的主要工作是分析源程序，生成目标程序。LLVM IR 编译

## Lab 1: main

- 完成所有作业并上传到Canvas
- 提交作业时 `return` 语句 `main` 函数
- 提交作业时
- 提交作业时2022年1月2日23:59
- 提交作业时 `lab1_lab1.pdf`
- 提交作业时 `lab1main` 文件/ 提交作业时
- 提交作业时2022年1月9日23:59



## Part 1 `main` `return`

Part 1 `main` `return` LLVM IR

`CompUnit`

```
CompUnit -> FuncDef
FuncDef  -> FuncType Ident '(' ')' Block
FuncType -> 'int'
Ident    -> 'main'
Block    -> '{' Stmt '}'
Stmt     -> 'return' Number ';'

```

`Number`

```
Number          -> decimal-const | octal-const | hexadecimal-const
decimal-const   -> nonzero-digit | decimal-const digit
octal-const     -> '0' | octal-const octal-digit
hexadecimal-const -> hexadecimal-prefix hexadecimal-digit
                  | hexadecimal-const hexadecimal-digit
hexadecimal-prefix -> '0x' | '0X'
nonzero-digit    -> '1' | '2' | '3' | '4' | '5' | '6' | '7'
octal-digit      -> '0' | '1' | '2' | '3' | '4' | '5' | '6' | '7'
digit            -> '0' | nonzero-digit
hexadecimal-digit -> '0' | '1' | '2' | '3' | '4' | '5' | '6' | '7'
                  | 'a' | 'b' | 'c' | 'd' | 'e' | 'f'
                  | 'A' | 'B' | 'C' | 'D' | 'E' | 'F'

```

`Number` LLVM IR `Number`

```
0 <= Number <= 2147483647
```

`1`

```
int main() {
    return 123;
}
```

flex

□□□□ 1□

```
define dso_local i32 @main(){
    ret i32 123
}
```

□□□□ 2□

```
int main() {  
    return 0;  
}
```

□□□□ 2□

[illegible]

## Part 2 練習問題

練習問題

miniSysY の実装を完成させる // 実装を完成させる /\* 実装を完成させる

- 実装を完成させる // 実装を完成させる
- 実装を完成させる /\* 実装を完成させる \*/ 実装を完成させる /\* 実装を完成させる

Part 2 練習問題の実装を完成させる

練習問題

- 実装を完成させる

練習問題

練習問題 1

```
int main() { // mian
    return /* 123 */ 234;
}
```

練習問題 1

```
define dso_local i32 @main(){
    ret i32 234
}
```

練習問題 2

```
int main() {
    /*
    return 123;
}
```

練習問題 2

練習問題 0 練習問題

# Lab 1 ☐☐☐☐

Lab1 miniSysY LLVM IR

```

miniSysY putint()
LLVM IR
Unix & Linux echo $?
echo $? 256

```

□ □ □ □

```

lab1  judge.toml  [jobs.lab1]
$input  LLVM IR  $ir
lli  IR  judge.toml  run
$input  $ir  ./compiler < $input >
$ir  ./compiler $input $ir

```

```
# [] [] [] []
[jobs.lab1]

image = { source = "dockerfile", path = "." }

run = [
    "./compiler $input $ir",
]
```

0



## Part 3 编译实现

Part 3 编译实现的目的是将编译好的 AST 转换成可执行的二进制代码

编译实现的入口函数是 `CompUnit` 函数

```
CompUnit    -> FuncDef
FuncDef     -> FuncType Ident '(' ')' Block
FuncType    -> 'int'
Ident       -> 'main'
Block       -> '{' Stmt '}'
Stmt        -> 'return' Exp ';'
Exp         -> AddExp
AddExp      -> MulExp
MulExp      -> UnaryExp
UnaryExp    -> PrimaryExp | UnaryOp UnaryExp
PrimaryExp  -> '(' Exp ')' | Number
UnaryOp     -> '+' | '-'
```

编译实现

编译实现 1

```
int main() {
    return ---(-1);
}
```

编译实现 IR 1

```
define dso_local i32 @main() {
    %1 = sub i32 0, 1
    %2 = sub i32 0, %1
    %3 = sub i32 0, %2
    %4 = sub i32 0, %3
    ret i32 %4
}
```

编译实现 1 的汇编代码

```
1
```

编译实现 2

```
int main() {
    return +--010;
}
```

IR 2

```
define dso_local i32 @main() {
    %1 = sub i32 0, 8
    %2 = sub i32 0, %1
    ret i32 %2
}
```

2<sup>31</sup>  $\ll$   $\ll$ :

8

3

```
int main() {
    return --(+--(-+(-+(1)))));
}
```

IR 3

0  $\ll$   $\ll$



## Part 4 编译器的实现

Part 4 编译器的实现

miniSysY 编译器实现 C 语言编译器的实现

编译器的实现

编译器的实现 `CompUnit` 编译器的实现

```
CompUnit    -> FuncDef
FuncDef     -> FuncType Ident '(' ')' Block
FuncType    -> 'int'
Ident       -> 'main'
Block       -> '{' Stmt '}'
Stmt        -> 'return' Exp ';'
Exp         -> AddExp
AddExp      -> MulExp
            | AddExp '+' | '-' MulExp
MulExp      -> UnaryExp
            | MulExp '*' | '/' | '%' UnaryExp
UnaryExp    -> PrimaryExp | UnaryOp UnaryExp
PrimaryExp  -> '(' Exp ')' | Number
UnaryOp     -> '+' | '-'
```

编译器的实现 C 语言 int 编译器的实现

编译器的实现

编译器的实现 1

```
int main() {
    return 1 + (-2) * (3 / (4 - 5));
}
```

编译器的实现 IR 1

```
define dso_local i32 @main() {
    %1 = sub i32 0, 2
    %2 = sub i32 4, 5
    %3 = sdiv i32 3, %2
    %4 = mul i32 %1, %3
    %5 = add i32 1, %4
    ret i32 %5
}
```

□□□□ 1□lli □□□□□□□□

7

□□□□ 2□

```
int main() {
    return 1 +-+ (- - - - - - -1);
}
```

□□ IR 2□

```
define dso_local i32 @main() {
    %1 = sub i32 0, 1
    %2 = sub i32 0, %1
    %3 = sub i32 0, %2
    %4 = sub i32 0, %3
    %5 = sub i32 0, %4
    %6 = sub i32 0, %5
    %7 = sub i32 0, %6
    %8 = sub i32 0, %7
    %9 = sub i32 0, %8
    %10 = sub i32 0, %9
    %11 = add i32 1, %10
    ret i32 %11
}
```

□□□□ 2□lli □□□□□□□□

2

□□□□ 3□

```
int main() {
    return 4 * (1 / 5) - 4 + 1 ** 1;
}
```

flex

IR 3

0

## Lab 2 練習問題

clang を用いて miniSysY の C コードを ++ と -- の操作で変換する。  
 + と - の操作は miniSysY の ++ と -- の操作で変換する。  
 - の操作は miniSysY の ++ と -- の操作で変換する。  
 ++ と -- の操作は miniSysY の ++ と -- の操作で変換する。  
 ++ と -- の操作は miniSysY の ++ と -- の操作で変換する。

```
int main() {
    return 1 +-+ (- - -15) / 0x5;
}
```

```
define dso_local i32 @main(){
    %x0 = sub i32 0, 15
    %x1 = sub i32 0, %x0
    %x2 = sub i32 0, %x1
    %x3 = sub i32 0, %x2
    %x4 = sdiv i32 %x3, 5
    %x5 = add i32 1, %x4
    ret i32 %x5
}
```

LLVM IR の操作は LLVM の SSA の LLVM IR の操作で変換する。

□ □ □ □

```

lab2  judge.toml  [jobs.lab2]  $
$input  LLVM IR  $ir  lli  IR  judge.toml  run  $input  $ir  ./compiler < $input > $ir  ./compiler $input $ir

```

```
# [] [] [] []
[jobs.lab2]

image = { source = "dockerfile", path = "." }

run = [
    "./compiler $input $ir",
]
```

0

## Lab 3

- 完成 lab 2 的所有部分
  - 完成 miniSysY 的所有部分
- 完成 Part 5 和 Part 6 的 miniSysY 的所有部分
  - 使用 `putint()` 完成 Part 5 和 Part 6 的所有部分
- 完成 lab 2022 年 1 月 2 日 23:59
- 完成 lab 2022 年 1 月 2 日 23:59
- 完成 lab 2022 年 1 月 2 日 23:59
- 完成 lab 2022 年 1 月 2 日 23:59
- 完成 lab 2022 年 1 月 2 日 23:59

## Part 5 練習問題

練習問題

Part 5 練習問題

練習問題 CompUnit 練習問題

```

CompUnit    -> FuncDef
Decl        -> ConstDecl | VarDecl
ConstDecl   -> 'const' BType ConstDef { ',' ConstDef } ';'
BType       -> 'int'
ConstDef    -> Ident '=' ConstInitVal
ConstInitVal -> ConstExp
ConstExp    -> AddExp
VarDecl     -> BType VarDef { ',' VarDef } ';'
VarDef      -> Ident
            | Ident '=' InitVal
InitVal     -> Exp
FuncDef     -> FuncType Ident '(' ')' Block // 練習問題 Ident
FuncType    -> 'int'
Block       -> '{' { BlockItem } '}'
BlockItem   -> Decl | Stmt
Stmt        -> LVal '=' Exp ';'
            | [Exp] ';'
            | 'return' Exp ';'
LVal        -> Ident
Exp         -> AddExp
AddExp      -> MulExp
            | AddExp ('+' | '-') MulExp
MulExp     -> UnaryExp
            | MulExp ('*' | '/' | '%') UnaryExp
UnaryExp    -> PrimaryExp | UnaryOp UnaryExp
PrimaryExp  -> '(' Exp ')' | LVal | Number
UnaryOp     -> '+' | '-'

```

- 練習問題 Ident 練習問題

```

Ident      -> Nondigit
            | Ident Nondigit
            | Ident Digit
Nondigit   -> '_' | 'a' | 'b' | ... | 'z' | 'A' | 'B' | ...
Digit      -> '0' | '1' | ... | '9'

```

練習問題

- 00000000000000000000000000000000
- 0000000000000000
- 000000000000

0000

## ConstInitVal

- ConstInitVal 00 ConstExp 000000000000 int 0000000000  
0000000000

## VarDef

- VarDef 000000000000 = 0000000000000000000000
- 0 VarDef 00 = 0000000 = 000 InitVal 0 ConstInitVal  
0000000000000000 ConstInitVal 0000000 ConstExp 00000000  
InitVal 0000000000000000000000 Exp 0

## Block

- Block 0000000000000000

## Stmt

- 00 Exp 0000 Stmt 00 Exp 0000000000000000

## LVal

- 0000000 LVal 0000000 Exp 00 LVal 000000000000 Exp 00  
0000000000000000

00

00 1

0000 10

```
int main() {
    int a = 123 - 122;
    return a;
}
```

00 IR 10



```
define dso_local i32 @main(){
    %1 = alloca i32
    %2 = sub i32 123, 122
    store i32 %2, i32* %1
    %3 = load i32, i32* %1
    ret i32 %3
}
```

□□□□ 1□

1

□□ 2

□□□□ 2□

```
int main() {
    const int Nqn7m1 = 010;
    int yiersan = 456;
    int mAgIc_NuMbEr;
    mAgIc_NuMbEr = 8456;
    int a1a11a11 = (mAgIc_NuMbEr - yiersan) / 1000 - Nqn7m1;
    _CHAOS_TOKEN = 2;
    a1a11a11 = a1a11a11 + _CHAOS_TOKEN;
    return a1a11a11 - _CHAOS_TOKEN + 000;
}
```

□□ IR 2□

```

define dso_local i32 @main(){
    %1 = alloca i32
    %2 = alloca i32
    %3 = alloca i32
    %4 = alloca i32
    store i32 456, i32* %4
    store i32 8456, i32* %3
    %5 = load i32, i32* %3
    %6 = load i32, i32* %4
    %7 = sub i32 %5, %6
    %8 = sdiv i32 %7, 1000
    %9 = sub i32 %8, 8
    store i32 %9, i32* %2
    store i32 2, i32* %1
    %10 = load i32, i32* %2
    %11 = load i32, i32* %1
    %12 = add i32 %10, %11
    store i32 %12, i32* %2
    %13 = load i32, i32* %2
    %14 = load i32, i32* %1
    %15 = sub i32 %13, %14
    %16 = add i32 %15, 0
    ret i32 %16
}

```

□□□□ 2:

0

□□ 3

□□□□ 3□

```

int main() {
    const int sudo = 0;
    int rm = 5, r = 3, home = 5;
    sudo = rm -r /home* 0;
    return 0;
}

```

□□□□ 3□

□□□□□□□ 0 □□□□□□□□□□□□□□□□ LVal □□□□□□□

## Part 6

Part 6 miniSysY

miniSysY I/O  
LLVM IR

**Lab 3** getarray putarray

CompUnit

```

CompUnit    -> FuncDef
Decl        -> ConstDecl | VarDecl
ConstDecl   -> 'const' BType ConstDef { ',' ConstDef } ';'
BType       -> 'int'
ConstDef    -> Ident '=' ConstInitVal
ConstInitVal -> ConstExp
ConstExp    -> AddExp
VarDecl     -> BType VarDef { ',' VarDef } ';'
VarDef      -> Ident
            | Ident '=' InitVal
InitVal     -> Exp
FuncDef     -> FuncType Ident '(' ')' Block // Ident
FuncType    -> 'int'
Block       -> '{' { BlockItem } '}'
BlockItem   -> Decl | Stmt
Stmt        -> LVal '=' Exp ';'
            | [Exp] ';'
            | 'return' Exp ';'
Exp         -> AddExp
LVal        -> Ident
PrimaryExp  -> '(' Exp ')' | LVal | Number
AddExp      -> MulExp
            | AddExp ('+' | '-') MulExp
MulExp      -> UnaryExp
            | MulExp ('*' | '/' | '%') UnaryExp
UnaryExp    -> PrimaryExp
            | Ident '(' [FuncRParams] ')'
            | UnaryOp UnaryExp
FuncRParams -> Exp { ',' Exp }
UnaryOp     -> '+' | '-'

```

이 함수는 정수 값을 읽어들이고, 그 값을 반환한다. 이 함수는 정수 값을 읽어들이고, 그 값을 반환한다.

이 함수는 정수 값을 읽어들이고, 그 값을 반환한다.

1. `int getint();` 이 함수는 정수 값을 읽어들이고, 그 값을 반환한다.

```
int n;
n = getint();
```

2. `int getch();` 이 함수는 ASCII 값을 읽어들이고, 그 값을 반환한다.

```
int n;
n = getch();
```

3. `int getarray(int []);` 이 함수는 1차원 배열을 읽어들이고, 그 값을 반환한다. 이 함수는 1차원 배열을 읽어들이고, 그 값을 반환한다. 이 함수는 1차원 배열을 읽어들이고, 그 값을 반환한다.

```
int a[10][10];
int n;
n = getarray(a[0]);
```

4. `void putint(int);` 이 함수는 정수 값을 출력한다.

```
int n = 10;
putint(n);
putint(11);
```

5. `void putch(int);` 이 함수는 ASCII 값을 출력한다. 이 함수는 ASCII 값을 출력한다. 이 함수는 ASCII 값을 출력한다.

```
int n = 10;
putch(n);
```

6. `void putarray(int, int[]);` 이 함수는 1차원 배열을 출력한다. 이 함수는 1차원 배열을 출력한다. 이 함수는 1차원 배열을 출력한다.

```
int n = 2;
int a[2] = {2, 3};
putarray(n, a);
```

이 함수는 정수 값을 읽어들이고, 그 값을 반환한다.

이 함수는 정수 값을 읽어들이고, 그 값을 반환한다.

□□□□ 1□

```
int main() {
    int n = getint();
    putint(n + 4);
    return 0;
}
```

□□ IR 1□

```
declare i32 @getint()
declare void @putint(i32)
define dso_local i32 @main(){
    %1 = alloca i32
    %2 = call i32 @getint()
    store i32 %2, i32* %1
    %3 = load i32, i32* %1
    %4 = add i32 %3, 4
    call void @putint(i32 %4)
    ret i32 0
}
```

□□□□ 1□

4

□□□□ 1□

8

□□ 2

□□□□ 2□

```
int main() {
    int a = getch(), b;
    b = getch();
    putch(a);
    putch(b);
    putch(10);
    putch(a - 16);
    putch(b + 6);
    return 0;
}
```

□□ IR 2□

```

declare i32 @getch()
declare void @putch(i32)
define dso_local i32 @main(){
    %1 = alloca i32
    %2 = alloca i32
    %3 = call i32 @getch()
    store i32 %3, i32* %2
    %4 = call i32 @getch()
    store i32 %4, i32* %1
    %5 = load i32, i32* %2
    call void @putch(i32 %5)
    %6 = load i32, i32* %1
    call void @putch(i32 %6)
    call void @putch(i32 10)
    %7 = load i32, i32* %2
    %8 = sub i32 %7, 16
    call void @putch(i32 %8)
    %9 = load i32, i32* %1
    %10 = add i32 %9, 6
    call void @putch(i32 %10)
    ret i32 0
}

```

□□□□ 2□

t1

□□□□ 2□

t1

dr

□□ 3

□□□□ 3□

```

int main() {
    int a = getint();
    putint();
    return 0;
}

```

□□□□ 3□

□□□□□□□ 0 □□□□□□□

## Lab 3

IR alloc store load

LLVM IR SSA

### LLVM IR

lli .ll llvm-link

libsysy IO

```
/* libsysy.c */
#include "libsysy.h"
#include <stdio.h>
/* Input & output functions */
int getint() {
    int t;
    scanf("%d", &t);
    return t;
}
int getch() {
    char c;
    scanf("%c", &c);
    return (int)c;
}
int getarray(int a[]) {
    int n;
    scanf("%d", &n);
    for (int i = 0; i < n; i++)
        scanf("%d", &a[i]);
    return n;
}
void putint(int a) { printf("%d", a); }
void putch(int a) { printf("%c", a); }
void putarray(int n, int a[]) {
    printf("%d:", n);
    for (int i = 0; i < n; i++)
        printf(" %d", a[i]);
    printf("\n");
}
```

```

/* libsysy.h */
#ifndef __SYLIB_H_
#define __SYLIB_H_

#include <stdarg.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/time.h>
/* Input & output functions */
int  getint(), getch(), getarray(int a[]);
void putint(int a), putch(int a), putarray(int n, int a[]);
#endif

```

```

$ clang -c libsysy.c -o lib.o
$ clang -c main.sy -o main.o
$ llc main.o -o main.ll
$ llc lib.o -o lib.ll

```

```

; main.ll
declare i32 @getint()
declare void @putint(i32)
define dso_local i32 @main(){
    %1 = alloca i32
    %2 = call i32 @getint()
    store i32 %2, i32* %1
    %3 = load i32, i32* %1
    %4 = add i32 %3, 4
    call void @putint(i32 %4)
    ret i32 0
}

```

```

$ clang -emit-llvm -S libsysy.c -o lib.ll
$ ./main main.sy -o main.ll
$ llvm-link main.ll lib.ll -S -o out.ll
$ lli out.ll

```



□ □ □ □

```

lab3 judge.toml [jobs.lab3]
$input LLVM IR $ir
lli IR judge.toml run
$input $ir ./compiler < $input >
$ir ./compiler $input $ir

```

```
# [] [] [] []
[jobs.lab3]

image = { source = "dockerfile", path = "." }

run = [
    "./compiler $input $ir",
]
```

0

## Lab 4 `if` 練習問題

- 練習問題の解答は lab 3 の `if` と `else` の練習問題の解答
- 提出期限は 2022 年 1 月 2 日 23:59
- 提出ファイルは `00_00_lab4.pdf`
- 提出場所は [lab4](#) のフォルダ / 提出する
- 提出期限は 2022 年 1 月 9 日 23:59

## Part 7 `if` 文法

文法 `if` else 文法

文法 `CompUnit` 文法

```

CompUnit    -> FuncDef
Decl        -> ConstDecl | VarDecl
ConstDecl   -> 'const' BType ConstDef { ',' ConstDef } ';'
BType       -> 'int'
ConstDef    -> Ident '=' ConstInitVal
ConstInitVal -> ConstExp
ConstExp    -> AddExp
VarDecl     -> BType VarDef { ',' VarDef } ';'
VarDef      -> Ident
            | Ident '=' InitVal
InitVal     -> Exp
FuncDef     -> FuncType Ident '(' ')' Block // 関数 Ident
FuncType    -> 'int'
Block       -> '{' { BlockItem } '}'
BlockItem   -> Decl | Stmt
Stmt        -> LVal '=' Exp ';'
            | Block
            | [Exp] ';'
            | 'if' '(' Cond ')' Stmt [ 'else' Stmt ]
            | 'return' Exp ';' // [changed]
Exp         -> AddExp
Cond        -> LOrExp // [new]
LVal        -> Ident
PrimaryExp  -> '(' Exp ')' | LVal | Number
UnaryExp    -> PrimaryExp
            | Ident '(' [FuncRParams] ')'
            | UnaryOp UnaryExp
UnaryOp     -> '+' | '-' | '!' // 単項 '!' 単項 Cond 文法 [changed]
FuncRParams -> Exp { ',' Exp }
MulExp      -> UnaryExp
            | MulExp ('*' | '/' | '%') UnaryExp
AddExp      -> MulExp
            | AddExp ('+' | '-') MulExp
RelExp      -> AddExp
            | RelExp ('<' | '>' | '<=' | '>=') AddExp
EqExp       -> RelExp
            | EqExp ('==' | '!=') RelExp // [new]
LAndExp     -> EqExp
            | LAndExp '&&' EqExp // [new]
LOrExp      -> LAndExp
            | LOrExp '||' LAndExp // [new]

```

11

- Cond    `xx`
- `xxxxxxxxxxxxxxxx`    `Stmt -> Block`    `xxxxxxxxxxxxxxxx`
- `Stmt`    `if`    `xxxxxxxx`    `if if else`    `if { if else }`
- `xxx 0`    `Cond`    `if true`    `xxx 0`    `Cond`    `if false`

11

IR
----

**□□ 1**

□□□□ 1□

```
int main() {
    int a = getint();
    int b = getint();
    if (a <= b) {
        putint(1);
    }
    else {
        putint(0);
    }
    return 0;
}
```

IR 1

```

declare i32 @getint()
declare void @putint(i32)
define dso_local i32 @main() {
    %1 = alloca i32
    %2 = alloca i32
    %3 = call i32 @getint()
    store i32 %3, i32* %2
    %4 = call i32 @getint()
    store i32 %4, i32* %1
    %5 = load i32, i32* %2
    %6 = load i32, i32* %1
    %7 = icmp sle i32 %5, %6
    br i1 %7, label %8, label %10

8:
    call void @putint(i32 1)
    br label %9

9:
    ret i32 0

10:
    call void @putint(i32 0)
    br label %9
}

```

□□□□ 1□

9 12

□□□□ 1□

1

□□ 2

□□□□ 2□

```
int main() {  
    int a, b, c = 1, d;  
    int result;  
    a = 5;  
    b = 5;  
    d = -2;  
    result = 2;  
    if (a + b + c + d == 10) {  
        result = result + 1;  
    } else if (a + b + c + d == 8) {  
        result = result + 2;  
    } else {  
        result = result + 4;  
    }  
    putint(result);  
    return 0;  
}
```

□□ IR 2□

```

declare void @putint(i32)
define dso_local i32 @main(){
    %1 = alloca i32
    %2 = alloca i32
    %3 = alloca i32
    %4 = alloca i32
    %5 = alloca i32
    store i32 1, i32* %3
    store i32 5, i32* %5
    store i32 5, i32* %4
    %6 = sub i32 0, 2
    store i32 %6, i32* %2
    store i32 2, i32* %1
    %7 = load i32, i32* %5
    %8 = load i32, i32* %4
    %9 = add i32 %7, %8
    %10 = load i32, i32* %3
    %11 = add i32 %9, %10
    %12 = load i32, i32* %2
    %13 = add i32 %11, %12
    %14 = icmp eq i32 %13, 10
    br i1 %14, label %29, label %20

15:
    %16 = load i32, i32* %1
    %17 = add i32 %16, 1
    store i32 %17, i32* %1
    br label %18

18:
    %19 = load i32, i32* %1
    call void @putint(i32 %19)
    ret i32 0

20:
    %21 = load i32, i32* %5
    %22 = load i32, i32* %4
    %23 = add i32 %21, %22
    %24 = load i32, i32* %3
    %25 = add i32 %23, %24
    %26 = load i32, i32* %2
    %27 = add i32 %25, %26
    %28 = icmp eq i32 %27, 8
    br i1 %28, label %37, label %34

29:
    br label %15

30:
    %31 = load i32, i32* %1
    %32 = add i32 %31, 2

```

```

    store i32 %32, i32* %1
    br label %33

33:
    br label %18

34:
    %35 = load i32, i32* %1
    %36 = add i32 %35, 4
    store i32 %36, i32* %1
    br label %33

37:
    br label %30
}

```

□□□□ 2□

6

□□ 3

□□□□ 3□

```

int main() {
    int a, b, c = 1, d;
    int result;
    a = 5;
    b = 5;
    d = -2;
    result = 2;
    if (a + b == 9 || a - b == 0 && result != 4)
        result = result + 3;
    else if (c + d != -1 || (result + 1) % 2 == 1)
        result = result + 4;
    putint(result);
    return 0;
}

```

□□ IR 3□



```

declare void @putint(i32)
define dso_local i32 @main() {
    %1 = alloca i32
    %2 = alloca i32
    %3 = alloca i32
    %4 = alloca i32
    %5 = alloca i32
    store i32 1, i32* %3
    store i32 5, i32* %5
    store i32 5, i32* %4
    %6 = sub i32 0, 2
    store i32 %6, i32* %2
    store i32 2, i32* %1
    %7 = load i32, i32* %5
    %8 = load i32, i32* %4
    %9 = add i32 %7, %8
    %10 = icmp eq i32 %9, 9
    br i1 %10, label %27, label %22

11:
    %12 = load i32, i32* %1
    %13 = add i32 %12, 3
    store i32 %13, i32* %1
    br label %14

14:
    %15 = load i32, i32* %1
    call void @putint(i32 %15)
    ret i32 0

16:
    %17 = load i32, i32* %3
    %18 = load i32, i32* %2
    %19 = add i32 %17, %18
    %20 = sub i32 0, 1
    %21 = icmp ne i32 %19, %20
    br i1 %21, label %41, label %36

22:
    %23 = load i32, i32* %5
    %24 = load i32, i32* %4
    %25 = sub i32 %23, %24
    %26 = icmp eq i32 %25, 0
    br i1 %26, label %28, label %16

27:
    br label %11

28:
    %29 = load i32, i32* %1
    %30 = icmp ne i32 %29, 4

```

```

    br i1 %30, label %31, label %16

31:
    br label %11

32:
    %33 = load i32, i32* %1
    %34 = add i32 %33, 4
    store i32 %34, i32* %1
    br label %35

35:
    br label %14

36:
    %37 = load i32, i32* %1
    %38 = add i32 %37, 1
    %39 = srem i32 %38, 2
    %40 = icmp eq i32 %39, 1
    br i1 %40, label %42, label %35

41:
    br label %32

42:
    br label %32
}

```

□□□□ 3□

5

□□ 4

□□□□ 4□

```

int main() {
    int a;
    a = 10;
    if (+-!!!a) {
        a = - - -1;
    }
    else {
        a = 0;
    }
    putint(a);
    return 0;
}

```

## IR 4

```

declare void @putint(i32)
define dso_local i32 @main() {
    %1 = alloca i32
    store i32 10, i32* %1
    %2 = load i32, i32* %1
    %3 = icmp eq i32 %2, 0
    %4 = zext i1 %3 to i32
    %5 = icmp eq i1 %3, 0
    %6 = zext i1 %5 to i32
    %7 = icmp eq i1 %5, 0
    %8 = zext i1 %7 to i32
    %9 = zext i1 %7 to i32
    %10 = sub i32 0, %9
    %11 = icmp ne i32 %10, 0
    br i1 %11, label %12, label %18

12:
    %13 = sub i32 0, 1
    %14 = sub i32 0, %13
    %15 = sub i32 0, %14
    store i32 %15, i32* %1
    br label %16

16:
    %17 = load i32, i32* %1
    call void @putint(i32 %17)
    ret i32 0

18:
    store i32 0, i32* %1
    br label %16
}

```

## IR 4

```
0
```

## Lab 4 練習問題

問題

以下のプログラムを“練習問題”として実行してください

このプログラムは、LLVM IR を生成するためのプログラムです。このプログラムは、`ret` というキーワードを使用して、LLVM IR を生成します。

このプログラムは、LLVM IR を生成するためのプログラムです。このプログラムは、`ret` というキーワードを使用して、LLVM IR を生成します。Lab 4 の練習問題として、`if` と `else` を使用して、LLVM IR を生成してください。

実行結果

```
int main() {
    int a = getint();
    if (a == 1) {
        putint(1);
    } else {
        putint(2);
    }
    return 0;
}
```

```

declare i32 @getint()
declare void @putint(i32)
define dso_local i32 @main() {
    %1 = alloca i32
    %2 = call i32 @getint()
    store i32 %2, i32* %1
    %3 = load i32, i32* %1
    %4 = icmp eq i32 %3, 1
    br i1 %4, label %5, label %6

5:
    call void @putint(i32 1)
    br label %7

6:
    call void @putint(i32 2)
    br label %7

7:
    ret i32 0
}

```

4 0 icmp br icmp a 1 %4  
 br %4 true 5 %4 false  
 6 5 6 br 7

clang LLVM  
 0

## LLVM IR

lab

lab zext , and , or icmp

LLVM IR i1 i32 zext

zext <result> = zext <ty> <value> to <ty2> ,

```

define i32 @main() {
  %x = add i1 0,0
  %x1 = zext i1 %x to i32
  ret i32 %x1
}

```

icmp 条件码/操作码 <result> = icmp <cond> <ty> <op1>,  
<op2> 返回结果 icmp 返回 i1 结果

and 或 or 逻辑与/逻辑或 <result> = and/or <ty> <op1>, <op2> 返回  
逻辑与/逻辑或结果

br 无条件分支 返回 i1 <cond>, label <iftrue>,  
label <iffalse> 返回结果 br label <dest> 返回结果 无条件分支  
返回

```

define i32 @main() {
block_a:
  %x=add i32 0,123
  %y=add i32 0,321 ;
  %m=add i32 0,123
  %n=add i32 0,123 ;
  %res_xy = icmp eq i32 %x,%y
  %res_mn = icmp eq i32 %m,%n
  %cond = and i1 %res_xy,%res_mn; 逻辑与 逻辑或 逻辑或
  br i1 %cond ,label %block_true,label %block_false
block_true:
  ret i32 0
block_false:
  ret i32 1
}

```

c 条件表达式

```

if((x==y)&&(m==n)){
  return 0;
}
return 1;

```

□ □ □ □

```

lab4 judge.toml [jobs.lab4]
$input LLVM IR $ir
lli IR judge.toml run
$input $ir ./compiler < $input >
$ir ./compiler $input $ir

```

```
# [] [] [] []
[jobs.lab4]

image = { source = "dockerfile", path = "." }

run = [
    "./compiler $input $ir",
]
```

0

## Lab 5

- 完成 lab 4 後，請在 lab 4 的目錄下，建立一個名為 lab5 的目錄
- 完成 lab 5 後，請在 lab 5 的目錄下，建立一個名為 lab5 的目錄
- 完成 lab 5 後，請在 lab 5 的目錄下，建立一個名為 lab5 的目錄
- 完成 lab 5 後，請在 lab 5 的目錄下，建立一個名為 lab5 的目錄
- 完成 lab 5 後，請在 lab 5 的目錄下，建立一個名為 lab5 的目錄



## Part 8 練習問題

Part 8 練習問題の解答例を示します。

練習問題

練習問題

### Block

- Block は、宣言と定義を含むことができる。
- 宣言と定義を含むことができる。
- 宣言と定義を含むことができる。 Decl 関数)を含むことができる。

練習問題

### 練習 1

練習問題 1

```
int main() {
    int a = getint();
    {
        int b = 2;
        putint(a + b);
        int a = getint();
        putint(a + b);
    }
    int b = a + 2;
    putint(a + b);
    return 0;
}
```

練習 IR 1

```

declare i32 @getint()
declare void @putint(i32)
define dso_local i32 @main() {
    %1 = alloca i32
    %2 = alloca i32
    %3 = alloca i32
    %4 = alloca i32
    %5 = call i32 @getint()
    store i32 %5, i32* %4
    store i32 2, i32* %3
    %6 = load i32, i32* %4
    %7 = load i32, i32* %3
    %8 = add i32 %6, %7
    call void @putint(i32 %8)
    %9 = call i32 @getint()
    store i32 %9, i32* %2
    %10 = load i32, i32* %2
    %11 = load i32, i32* %3
    %12 = add i32 %10, %11
    call void @putint(i32 %12)
    %13 = load i32, i32* %4
    %14 = add i32 %13, 2
    store i32 %14, i32* %1
    %15 = load i32, i32* %4
    %16 = load i32, i32* %1
    %17 = add i32 %15, %16
    call void @putint(i32 %17)
    ret i32 0
}

```

□□□□ 1□

1 5

□□□□ 1□

374

□□ 2

□□□□ 2□

```
int main() {
    const int c1 = 10 * 5 / 2;
    const int c2 = c1 / 2, c3 = c1 * 2;
    if (c1 > 24) {
        int c1 = 24;
        putint(c2 - c1 * c3);
        putch(10);
    }
    {
        int c2 = c1 / 4;
        putint(c3 / c2);
        {
            int c3 = c1 * 4;
            putint(c3 / c2);
        }
    }
    putch(10);
    putint(c3 / c2);
    return 0;
}
```

□□ IR 2□

```

declare void @putint(i32)
declare void @putch(i32)
define dso_local i32 @main() {
    %1 = alloca i32
    %2 = alloca i32
    %3 = alloca i32
    %4 = icmp sgt i32 25, 24
    br i1 %4, label %5, label %9

5:
    store i32 24, i32* %3
    %6 = load i32, i32* %3
    %7 = mul i32 %6, 50
    %8 = sub i32 12, %7
    call void @putint(i32 %8)
    call void @putch(i32 10)
    br label %9

9:
    %10 = sdiv i32 25, 4
    store i32 %10, i32* %2
    %11 = load i32, i32* %2
    %12 = sdiv i32 50, %11
    call void @putint(i32 %12)
    %13 = mul i32 25, 4
    store i32 %13, i32* %1
    %14 = load i32, i32* %1
    %15 = load i32, i32* %2
    %16 = sdiv i32 %14, %15
    call void @putint(i32 %16)
    call void @putch(i32 10)
    %17 = sdiv i32 50, 12
    call void @putint(i32 %17)
    ret i32 0
}

```

□□□□ 2:

```

-1188
816
4

```

□□ 3

□□□□ 3□

flex

```
int main() {  
    int a = 1;  
    int a = 2;  
    return 0;  
}
```

编译选项 3

编译选项 0 编译选项

## Part ⑨

Part ⑨

CompUnit

```

CompUnit    -> Decl* FuncDef // [changed]
Decl        -> ConstDecl | VarDecl
ConstDecl   -> 'const' BType ConstDef { ',' ConstDef } ';'
BType       -> 'int'
ConstDef     -> Ident '=' ConstInitVal
ConstInitVal -> ConstExp
ConstExp     -> AddExp
VarDecl      -> BType VarDef { ',' VarDef } ';'
VarDef       -> Ident
              | Ident '=' InitVal
InitVal      -> Exp
FuncDef      -> FuncType Ident '(' ')' Block // Ident
FuncType     -> 'int'
Block        -> '{' { BlockItem } '}'
BlockItem    -> Decl | Stmt
Stmt         -> LVal '=' Exp ';'
              | Block
              | [Exp] ';'
              | 'if' '(' Cond ')' Stmt [ 'else' Stmt ]
              | 'return' Exp ';'

Exp          -> AddExp
Cond         -> LOrExp
LVal         -> Ident
PrimaryExp   -> '(' Exp ')' | LVal | Number
UnaryExp     -> PrimaryExp
              | Ident '(' [FuncRParams] ')'
              | UnaryOp UnaryExp
UnaryOp      -> '+' | '-' | '!' // '!' Cond
FuncRParams  -> Exp { ',' Exp }
MulExp       -> UnaryExp
              | MulExp ('*' | '/' | '%') UnaryExp
AddExp       -> MulExp
              | AddExp ('+' | '-') MulExp
RelExp       -> AddExp
              | RelExp ('<' | '>' | '<=' | '>=') AddExp
EqExp        -> RelExp
              | EqExp ('==' | '!=') RelExp
LAndExp      -> EqExp
              | LAndExp '&&' EqExp
LOrExp       -> LAndExp
              | LOrExp '||' LAndExp

```

□ □ □ □

**ConstDef** ☐ **VarDef**

- □□□□□□□□□□

<b>ConstInitVal</b>		<b>InitVal</b>
---------------------	---	----------------

- [illegible]

11

**□□ 1**

□□□□ 1□

```
int a = 5;
int main() {
    int b = getint();
    putint(a + b);
    return 0;
}
```

IR 1

```
@a = dso_local global i32 5
declare i32 @getint()
declare void @putint(i32)
define dso_local i32 @main() {
    %1 = alloca i32
    %2 = call i32 @getint()
    store i32 %2, i32* %1
    %3 = load i32, i32* @a
    %4 = load i32, i32* %1
    %5 = add i32 %3, %4
    call void @putint(i32 %5)
    ret i32 0
}
```

□□□□ 1□

□□□□ 1□

9

□□ 2

□□□□ 2□

```
const int a = 6;
int b = a + 1;
int main() {
    int c = b;
    int b = 8;
    putint(b + c);
    return 0;
}
```

□□ IR 2□

```
@b = dso_local global i32 7
declare i32 @getint()
declare void @putint(i32)
define dso_local i32 @main() {
    %1 = alloca i32
    %2 = alloca i32
    %3 = load i32, i32* @b
    store i32 %3, i32* %2
    store i32 8, i32* %1
    %4 = load i32, i32* %1
    %5 = load i32, i32* %2
    %6 = add i32 %4, %5
    call void @putint(i32 %6)
    ret i32 0
}
```

□□□□ 2□

15

□□ 3

□□□□ 3□



flex

```
int a = 6;
int b = a + 1;
int main() {
    int c = b;
    int b = 8;
    putint(b + c);
    return 0;
}
```

□□□□ 3□

□□□□□□□ 0 □□□□□□□

□ □ □ □

```

lab5  judge.toml  [jobs.lab5]  $
$input  LLVM IR  $ir  lli  IR  judge.toml  run  $input  $ir  ./compiler < $input > $ir  ./compiler $input $ir

```

```
# [] [] [] []
[jobs.lab5]

image = { source = "dockerfile", path = "." }

run = [
  "./compiler $input $ir",
]
```

0

## Lab 6

- 完成 lab 5 的 while, continue 及 break
- 2022 年 1 月 7 日 23:59
- 提交 lab6.pdf
- lab6/ 文件夹
- 2022 年 1 月 9 日 23:59

## Part 10 練習

Part 10 の練習問題 `while` を用いて

練習問題 10.1 を解く

練習問題 10.2 `CompUnit` を用いて

```

CompUnit      -> Decl* FuncDef
Decl          -> ConstDecl | VarDecl
ConstDecl     -> 'const' BType ConstDef { ',', ConstDef } ';'
BType         -> 'int'
ConstDef      -> Ident '=' ConstInitVal
ConstInitVal  -> ConstExp
ConstExp      -> AddExp
VarDecl       -> BType VarDef { ',', VarDef } ';'
VarDef        -> Ident
               | Ident '=' InitVal
InitVal       -> Exp
FuncDef       -> FuncType Ident '(' ')' Block // [] Ident
FuncType      -> 'int'
Block         -> '{' { BlockItem } '}'
BlockItem     -> Decl | Stmt
Stmt          -> LVal '=' Exp ';'
               | Block
               | [Exp] ';'
               | 'if' '(' Cond ')' Stmt [ 'else' Stmt ]
               | 'while' '(' Cond ')' Stmt
               | 'return' Exp ';' // [changed]
Exp           -> AddExp
Cond          -> LOrExp
LVal          -> Ident
PrimaryExp    -> '(' Exp ')' | LVal | Number
UnaryExp      -> PrimaryExp
               | Ident '(' [FuncRParams] ')'
               | UnaryOp UnaryExp
UnaryOp       -> '+' | '-' | '!' // [] '!' [] Cond []
FuncRParams   -> Exp { ',', Exp }
MulExp        -> UnaryExp
               | MulExp ('*' | '/' | '%') UnaryExp
AddExp        -> MulExp
               | AddExp ('+' | '-') MulExp
RelExp        -> AddExp
               | RelExp ('<' | '>' | '<=' | '>=') AddExp
EqExp         -> RelExp
               | EqExp ('==' | '!=') RelExp
LAndExp       -> EqExp
               | LAndExp '&&' EqExp
LOrExp        -> LAndExp
               | LOrExp '||' LAndExp

```

11

[illegible]

□□ **1**

□□□□ 1□

```
int main() {
    int n = getint();
    int i = 0, sum = 0;
    while (i < n) {
        i = i + 1;
        sum = sum + i;
        putint(sum);
        putch(10);
    }
    return 0;
}
```

□□ IR 1□

```

declare i32 @getint()
declare void @putint(i32)
declare void @putch(i32)
define dso_local i32 @main() {
    %1 = alloca i32
    %2 = alloca i32
    %3 = alloca i32
    %4 = call i32 @getint()
    store i32 %4, i32* %3
    store i32 0, i32* %2
    store i32 0, i32* %1
    br label %5

5:
    %6 = load i32, i32* %2
    %7 = load i32, i32* %3
    %8 = icmp slt i32 %6, %7
    br i1 %8, label %9, label %16

9:
    %10 = load i32, i32* %2
    %11 = add i32 %10, 1
    store i32 %11, i32* %2
    %12 = load i32, i32* %1
    %13 = load i32, i32* %2
    %14 = add i32 %12, %13
    store i32 %14, i32* %1
    %15 = load i32, i32* %1
    call void @putint(i32 %15)
    call void @putch(i32 10)
    br label %5

16:
    ret i32 0
}

```

□□□□ 1□

5

□□□□ 1□

1  
3  
6  
10  
15

## 例 2

例 2

```
int main() {
    const int ch = 48;
    int i = 1;
    while (i < 12) {
        int j = 0;
        while (j < 2 * i - 1) {
            if (j % 3 == 1) {
                putchar(ch + 1);
            } else {
                putchar(ch);
            }
            j = j + 1;
        }
        putchar(10);
        i = i + 1;
    }
    return 0;
}
```

例 2 IR



```

declare void @putch(i32 )
define dso_local i32 @main() {
    %1 = alloca i32
    %2 = alloca i32
    store i32 1, i32* %2
    br label %3

3:
    %4 = load i32, i32* %2
    %5 = icmp slt i32 %4, 12
    br i1 %5, label %8, label %7

6:
    store i32 0, i32* %1
    br label %9

7:
    ret i32 0
8:
    br label %6

9:
    %10 = load i32, i32* %1
    %11 = load i32, i32* %2
    %12 = mul i32 2, %11
    %13 = sub i32 %12, 1
    %14 = icmp slt i32 %10, %13
    br i1 %14, label %24, label %21

15:
    %16 = load i32, i32* %1
    %17 = sdiv i32 %16, 3
    %18 = mul i32 %17, 3
    %19 = sub i32 %16, %18
    %20 = icmp eq i32 %19, 1
    br i1 %20, label %31, label %30

21:
    call void @putch(i32 10)
    %22 = load i32, i32* %2
    %23 = add i32 %22, 1
    store i32 %23, i32* %2
    br label %3

24:
    br label %15

25:
    %26 = add i32 48, 1
    call void @putch(i32 %26)
    br label %27

```

```

27:
    %28 = load i32, i32* %1
    %29 = add i32 %28, 1
    store i32 %29, i32* %1
    br label %9

30:
    call void @putch(i32 48)
    br label %27

31:
    br label %25
}

```

□□□□ 2:

```

0
010
01001
0100100
010010010
01001001001
0100100100100
010010010010010
01001001001001001
0100100100100100100
010010010010010010010

```

## Part 11 continue break

Part 11 continue break

continue break

CompUnit

```

CompUnit      -> Decl* FuncDef
Decl          -> ConstDecl | VarDecl
ConstDecl    -> 'const' BType ConstDef { ',', ConstDef } ';'
BType        -> 'int'
ConstDef     -> Ident '=' ConstInitVal
ConstInitVal -> ConstExp
ConstExp     -> AddExp
VarDecl      -> BType VarDef { ',', VarDef } ';'
VarDef       -> Ident
              | Ident '=' InitVal
InitVal      -> Exp
FuncDef      -> FuncType Ident '(' ')' Block // [] Ident
FuncType     -> 'int'
Block        -> '{' { BlockItem } '}'
BlockItem    -> Decl | Stmt
Stmt         -> LVal '=' Exp ';'
              | Block
              | [Exp] ';'
              | 'if' '(' Cond ')' Stmt [ 'else' Stmt ]
              | 'while' '(' Cond ')' Stmt
              | 'break' ';'
              | 'continue' ';'
              | 'return' Exp ';' // [changed]
Exp          -> AddExp
Cond         -> LOrExp
LVal         -> Ident
PrimaryExp   -> '(' Exp ')' | LVal | Number
UnaryExp     -> PrimaryExp
              | Ident '(' [FuncRParams] ')'
              | UnaryOp UnaryExp
UnaryOp      -> '+' | '-' | '!' // [] '!' [] Cond []
FuncRParams  -> Exp { ',', Exp }
MulExp       -> UnaryExp
              | MulExp ('*' | '/' | '%') UnaryExp
AddExp       -> MulExp
              | AddExp ('+' | '-') MulExp
RelExp       -> AddExp
              | RelExp ('<' | '>' | '<=' | '>=') AddExp
EqExp        -> RelExp
              | EqExp ('==' | '!=') RelExp
LAndExp      -> EqExp
              | LAndExp '&&' EqExp
LOrExp       -> LAndExp
              | LOrExp '||' LAndExp

```

[illegible]

## 例 1

例 1 1

```
int main() {  
    int n = getint();  
    int i = 0, sum = 0;  
    while (i < n) {  
        if (i % 2 == 0) {  
            i = i + 1;  
            continue;  
        }  
        i = i + 1;  
        sum = sum + i;  
        putint(sum);  
        putch(10);  
    }  
    return 0;  
}
```

例 1 IR 1

```

declare i32 @getint()
declare void @putint(i32 )
declare void @putch(i32 )
define dso_local i32 @main() {
    %1 = alloca i32
    %2 = alloca i32
    %3 = alloca i32
    %4 = call i32 @getint()
    store i32 %4, i32* %3
    store i32 0, i32* %2
    store i32 0, i32* %1
    br label %5

5:
    %6 = load i32, i32* %2
    %7 = load i32, i32* %3
    %8 = icmp slt i32 %6, %7
    br i1 %8, label %14, label %13

9:
    %10 = load i32, i32* %2
    %11 = srem i32 %10, 2
    %12 = icmp eq i32 %11, 0
    br i1 %12, label %25, label %18

13:
    ret i32 0
14:
    br label %9

15:
    %16 = load i32, i32* %2
    %17 = add i32 %16, 1
    store i32 %17, i32* %2
    br label %5

18:
    %19 = load i32, i32* %2
    %20 = add i32 %19, 1
    store i32 %20, i32* %2
    %21 = load i32, i32* %1
    %22 = load i32, i32* %2
    %23 = add i32 %21, %22
    store i32 %23, i32* %1
    %24 = load i32, i32* %1
    call void @putint(i32 %24)
    call void @putch(i32 10)
    br label %5

25:

```

```
    br label %15
}
```

□□□□ 1□

```
10
```

□□□□ 1□

```
2
6
12
20
30
```

□□ 2

□□□□ 2□

```
int main() {
    const int ch = 48;
    int i = 1;
    while (i < 12) {
        int j = 0;
        while (1 == 1) {
            if (j % 3 == 1) {
                putchar(ch + 1);
            } else {
                putchar(ch);
            }
            j = j + 1;
            if (j >= 2 * i - 1)
                break;
        }
        putchar(10);
        i = i + 1;
        continue; // something meaningless
    }
    return 0;
}
```

□□ IR 2□

```

declare void @putch(i32 )
define dso_local i32 @main() {
    %1 = alloca i32
    %2 = alloca i32
    store i32 1, i32* %2
    br label %3

3:
    %4 = load i32, i32* %2
    %5 = icmp slt i32 %4, 12
    br i1 %5, label %8, label %7

6:
    store i32 0, i32* %1
    br label %9

7:
    ret i32 0

8:
    br label %6

9:
    %10 = icmp eq i32 1, 1
    br i1 %10, label %18, label %15

11:
    %12 = load i32, i32* %1
    %13 = srem i32 %12, 3
    %14 = icmp eq i32 %13, 1
    br i1 %14, label %30, label %29

15:
    call void @putch(i32 10)
    %16 = load i32, i32* %2
    %17 = add i32 %16, 1
    store i32 %17, i32* %2
    br label %3

18:
    br label %11

19:
    %20 = add i32 48, 1
    call void @putch(i32 %20)
    br label %21

21:
    %22 = load i32, i32* %1
    %23 = add i32 %22, 1
    store i32 %23, i32* %1

```



```

    %24 = load i32, i32* %1
    %25 = load i32, i32* %2
    %26 = mul i32 2, %25
    %27 = sub i32 %26, 1
    %28 = icmp sge i32 %24, %27
    br i1 %28, label %33, label %32

29:
    call void @putch(i32 48)
    br label %21

30:
    br label %19

31:
    br label %15

32:
    br label %9

33:
    br label %31
}

```

0000 20

```

0
010
01001
0100100
010010010
01001001001
0100100100100
010010010010010
01001001001001001
0100100100100100100
010010010010010010010

```

## Lab 6 練習問題

この練習問題は、AST の visitWhileStmt() 関数を完成させるためのヒントです。

while (cond\_a) {  
if (cond\_b) {  
break;  
}  
do\_some\_thing();  
}  
some\_other\_things();

このコードは、AST の visitWhileStmt() 関数の実装を示しています。

```
while (cond_a) {  
    if (cond_b) {  
        break;  
    }  
    do_some_thing();  
}  
some_other_things();
```

このコードは、AST の visitWhileStmt() 関数の実装を示しています。AST の visitWhileStmt() 関数は、while 文の AST ノードを受け取り、その子ノードを visit します。break 文は、break 文の AST ノードを受け取り、break 文の AST ノードの label を return します。

このコードは、some\_other\_things(); を呼び出す前に、break 文の AST ノードを受け取り、break 文の AST ノードの label を return します。

このコードは、

analyseWhileStmt() 関数は、visitWhileStmt() 関数を呼び出し、break 文の AST ノードを受け取り、break 文の AST ノードの label を return します。

このコードは、

```

Stack<Recorder> stk = new Stack();

visitWhileStmt() {
    stk.push(new Recorder());
    // do some thing
    stk.top.foreach(mark -> {
        update(mark);
    });
    stk.pop();
}

visitBreakStmt() {
    stk.top.record(new Mark("break"));
}

visitContinueStmt() {
    stk.top.record(new Mark("continue"));
}

```

Stack

□ □ □ □

```

lab6  judge.toml  [jobs.lab6]  0
$input  LLVM IR  $ir  0
lli  IR  judge.toml  0  run  0
$input  $ir  ./compiler < $input >
$ir  0  ./compiler $input $ir  0

```

```
# [] [] [] []
[jobs.lab6]

image = { source = "dockerfile", path = "." }

run = [
  "./compiler $input $ir",
]
```

0

## Lab 7

- 完成 lab 6 后
- 2022 年 1 月 7 日 23:59
- 提交 lab7.pdf
- lab7/ 提交
- 2022 年 1 月 9 日 23:59

## Part 12 〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇

□ Part 12 〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇

〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇〇 `CompUnit` 〇〇〇〇〇〇〇〇

```

CompUnit    -> Decl* FuncDef
Decl        -> ConstDecl | VarDecl
ConstDecl   -> 'const' BType ConstDef { ',' ConstDef } ';'
BType       -> 'int'
ConstDef    -> Ident { '[' ConstExp ']' } '=' ConstInitVal
ConstInitVal -> ConstExp
              | '{' [ ConstInitVal { ',' ConstInitVal } ]
ConstExp    -> AddExp
VarDecl     -> BType VarDef { ',' VarDef } ';'
VarDef      -> Ident { '[' ConstExp ']' }
              | Ident { '[' ConstExp ']' } '=' InitVal //
InitVal     -> Exp
              | '{' [ InitVal { ',' InitVal } ] '}' // [c
FuncDef     -> FuncType Ident '(' ')' Block // [] [] Ident
FuncType    -> 'int'
Block       -> '{' { BlockItem } '}'
BlockItem   -> Decl | Stmt
Stmt        -> LVal '=' Exp ';'
              | Block
              | [Exp] ';'
              | 'if' '(' Cond ')' Stmt [ 'else' Stmt ]
              | 'while' '(' Cond ')' Stmt
              | 'break' ';'
              | 'continue' ';'
              | 'return' Exp ';'
Exp         -> AddExp
Cond        -> LOrExp
LVal        -> Ident { '[' Exp ']' } // [changed]
PrimaryExp  -> '(' Exp ')' | LVal | Number
UnaryExp    -> PrimaryExp
              | Ident '(' [FuncRParams] ')'
              | UnaryOp UnaryExp
UnaryOp     -> '+' | '-' | '!' // [] '!' [] [] Cond []
FuncRParams -> Exp { ',' Exp }
MulExp      -> UnaryExp
              | MulExp ('*' | '/' | '%') UnaryExp
AddExp      -> MulExp
              | AddExp ('+' | '-') MulExp
RelExp      -> AddExp
              | RelExp ('<' | '>' | '<=' | '>=') AddExp
EqExp       -> RelExp
              | EqExp ('==' | '!=') RelExp
LAndExp     -> EqExp
              | LAndExp '&&' EqExp
LOrExp      -> LAndExp
              | LOrExp '||' LAndExp

```



## ConstDef

- **ConstDef** 可以包含任意数量的 **ConstExp** 表达式  
`[2 * 3][8 / 2]` 表达式包含 6 个 4 个 0 个  
**ConstDef** 包含 **ConstExp** 表达式
- **ConstDef** 包含 **ConstInitVal** 表达式  
**ConstInitVal** 包含 **ConstExp** 表达式  
**ConstInitVal** 包含 **ConstExp** 表达式 **int** 表达式
- **ConstInitVal** 表达式
  - 表达式 `{}` 表达式 0
  - 表达式 `int a[3] = {1, 2, 3};` `int a[3][2] = { {1, 2}, {3, 4}, {5, 6} };`
  - 表达式 `int a[5] = {1, 2};` `int a[4][4] = { {1, 2, 3}, {4, 5}, {} };`

## VarDef

- **VarDef** 包含任意数量的 **ConstExp** 表达式  
**VarDef** 包含 **ConstExp** 表达式
- 表达式 **InitVal** 包含 **Exp** 表达式 **InitVal** 包含 **Exp** 表达式

## LVal

**LVal** 表达式

## 表达式/表达式

“表达式”表达式 **int** 表达式/表达式

- **int** 表达式/表达式
- **int** 表达式/表达式 **C** 表达式
- 表达式/表达式
- 表达式 **ConstInitVal/InitVal** 包含 **ConstExp/Exp** 表达式
- 表达式 **ConstInitVal** 包含 **ConstExp** 表达式 **C** 表达式

## 表达式

表达式/表达式



## LLVM IR 00000000

00000000000000000000000000000000 clang 000 LLVM IR000000  
clang 000 LLVM IR 000000000000

- 00000000 C 00000000 `memset(pointer, 0, size * sizeof(int))`  
0000000000 00000000 `pointer` 0000000000000000 `size` 000000  
00 `sizeof(int)` 0 40000000 `store` 000000000000000000000000  
◦ 00000000 `memset` 000000000000 IR 000000000000
- 00 @arr =  
dso\_local global [3 x i32] [i32 1, i32 2, i32 3] 00000000  
00 @arr = dso\_local global [2 x  
[2 x i32]] [[2 x i32] [i32 1, i32 2], [2 x i32] [i32 3,  
i32 0]] 00000000 `zeroinitializer` 0000000000000000 00

00

00 1

0000 10

```
int main() {
    int a[2][2] = {{1}, {2, 3}};
    int e[2][2] = {{a[0][0], a[1][1]}, {5, 6}};
    putint(e[1][1] + a[1][0]);
    return 0;
}
```

00 IR 10

```

declare void @putint(i32)
declare void @memset(i32*, i32, i32)
define dso_local i32 @main() {
    %1 = alloca [2 x [2 x i32]]
    %2 = alloca [2 x [2 x i32]]
    %3 = getelementptr [2 x [2 x i32]], [2 x [2 x i32]]* %2
    %4 = getelementptr [2 x i32], [2 x i32]* %3, i32 0, i32 0
    call void @memset(i32* %4, i32 0, i32 16)
    store i32 1, i32* %4
    %5 = getelementptr i32, i32* %4, i32 2
    store i32 2, i32* %5
    %6 = getelementptr i32, i32* %4, i32 3
    store i32 3, i32* %6
    %7 = getelementptr [2 x [2 x i32]], [2 x [2 x i32]]* %2
    %8 = add i32 0, 0
    %9 = mul i32 %8, 2
    %10 = getelementptr [2 x i32], [2 x i32]* %7, i32 0, i32 0
    %11 = add i32 %9, 0
    %12 = getelementptr i32, i32* %10, i32 %11
    %13 = load i32, i32* %12
    %14 = getelementptr [2 x [2 x i32]], [2 x [2 x i32]]* %2
    %15 = add i32 0, 1
    %16 = mul i32 %15, 2
    %17 = getelementptr [2 x i32], [2 x i32]* %14, i32 0, i32 0
    %18 = add i32 %16, 1
    %19 = getelementptr i32, i32* %17, i32 %18
    %20 = load i32, i32* %19
    %21 = getelementptr [2 x [2 x i32]], [2 x [2 x i32]]* %2
    %22 = getelementptr [2 x i32], [2 x i32]* %21, i32 0, i32 0
    call void @memset(i32* %22, i32 0, i32 16)
    store i32 %13, i32* %22
    %23 = getelementptr i32, i32* %22, i32 1
    store i32 %20, i32* %23
    %24 = getelementptr i32, i32* %22, i32 2
    store i32 5, i32* %24
    %25 = getelementptr i32, i32* %22, i32 3
    store i32 6, i32* %25
    %26 = getelementptr [2 x [2 x i32]], [2 x [2 x i32]]* %2
    %27 = add i32 0, 1
    %28 = mul i32 %27, 2
    %29 = getelementptr [2 x i32], [2 x i32]* %26, i32 0, i32 0
    %30 = add i32 %28, 1
    %31 = getelementptr i32, i32* %29, i32 %30
    %32 = load i32, i32* %31
    %33 = getelementptr [2 x [2 x i32]], [2 x [2 x i32]]* %2
    %34 = add i32 0, 1
    %35 = mul i32 %34, 2
    %36 = getelementptr [2 x i32], [2 x i32]* %33, i32 0, i32 0
    %37 = add i32 %35, 0
    %38 = getelementptr i32, i32* %36, i32 %37
    %39 = load i32, i32* %38

```

```

    %40 = add i32 %32, %39
    call void @putint(i32 %40)
    ret i32 0
}

```

□□□□ 1□

8

□□ 2

□□□□ 2□

```

const int c[2][1] = {{1}, {3}};
int b[2][3] = {{1}}, e[4][4];
int d[5], a[3] = {1, 2};
int main() {
    putint(c[1][0] + b[0][0] + c[0][0] + a[1] + d[4]);
    return 0;
}

```

□□ IR 2□

```

declare void @memset(i32* ,i32 ,i32 )
declare void @putint(i32 )

@c = dso_local constant [2 x [1 x i32]] [[1 x i32] [i32 1],
@b = dso_local global [2 x [3 x i32]] [[3 x i32] [i32 1, i3
@e = dso_local global [4 x [4 x i32]] zeroinitializer
@d = dso_local global [5 x i32] zeroinitializer
@a = dso_local global [3 x i32] [i32 1, i32 2, i32 0]

define dso_local i32 @main() {
    %1 = getelementptr [2 x [1 x i32]], [2 x [1 x i32]]* @c
    %2 = add i32 0, 1
    %3 = mul i32 %2, 1
    %4 = getelementptr [1 x i32], [1 x i32]* %1, i32 0, i32
    %5 = add i32 %3, 0
    %6 = getelementptr i32, i32* %4, i32 %5
    %7 = load i32, i32* %6
    %8 = getelementptr [2 x [3 x i32]], [2 x [3 x i32]]* @b
    %9 = add i32 0, 0
    %10 = mul i32 %9, 3
    %11 = getelementptr [3 x i32], [3 x i32]* %8, i32 0, i3
    %12 = add i32 %10, 0
    %13 = getelementptr i32, i32* %11, i32 %12
    %14 = load i32, i32* %13
    %15 = add i32 %7, %14
    %16 = getelementptr [2 x [1 x i32]], [2 x [1 x i32]]* @c
    %17 = add i32 0, 0
    %18 = mul i32 %17, 1
    %19 = getelementptr [1 x i32], [1 x i32]* %16, i32 0, i
    %20 = add i32 %18, 0
    %21 = getelementptr i32, i32* %19, i32 %20
    %22 = load i32, i32* %21
    %23 = add i32 %15, %22
    %24 = getelementptr [3 x i32], [3 x i32]* @a, i32 0, i3
    %25 = add i32 0, 1
    %26 = getelementptr i32, i32* %24, i32 %25
    %27 = load i32, i32* %26
    %28 = add i32 %23, %27
    %29 = getelementptr [5 x i32], [5 x i32]* @d, i32 0, i3
    %30 = add i32 0, 4
    %31 = getelementptr i32, i32* %29, i32 %30
    %32 = load i32, i32* %31
    %33 = add i32 %28, %32
    call void @putint(i32 %33)
    ret i32 0
}

```

□□□□ 2□

7

### 例 3

例 3 のコード

```
int a = 1;
int b[2] = {1, a};
int main() {
    putint(b[1]);
    return 0;
}
```

例 3 の実行結果

実行結果: 0 1 0 0 0 0 0 0

### 例 4

例 4 のコード

```
int arr[2][2] = {{1, 1}, {4, 5}};
int main() {
    arr[1] = 2;
    putint(arr[1][0]);
    return 0;
}
```

例 4 の実行結果

実行結果: 0 1 0 0 0 0 0 0



```

    %elem_ptr = getelementptr [6 x i8], [6 x i8]* @a_gv,
    i32 0, i32 1
    ; 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31
    0 x 6
    ; 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31
    1
    i8 [6 x i8]
    ; 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31
    i8*

```

```

GEP
    ; 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31
    [4][5]
    ; 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31
    [20]
    ; 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31

```

```

    a[5][4]
    ; 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31
    GEP
    ; 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31
    a[2][3]
    ; 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31
    GEP
    ; 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31

```

```

; 1
@a = global [5 x [4 x i32]] zeroinitializer
%1 = getelementptr [5 x [4 x i32]], [5 x [4 x i32]]* @a, i32 0, i32 1

; 2
@a = global [5 x [4 x i32]] zeroinitializer
%1 = getelementptr [5 x [4 x i32]], [5 x [4 x i32]]* @a, i32 0, i32 1
%2 = getelementptr [4 x i32], [4 x i32]* %1, i32 0, i32 3

; 3
@a = global [5 x [4 x i32]] zeroinitializer
%1 = getelementptr [5 x [4 x i32]], [5 x [4 x i32]]* @a, i32 0, i32 1
%2 = getelementptr [4 x i32], [4 x i32]* %1, i32 2, i32 3

; 4
@a = global [20 x i32] zeroinitializer
%1 = mul i32 2, 4
%2 = add i32 %1, 3
%3 = getelementptr [20 x i32], [20 x i32]* @a, i32 0, i32 %2

; 5
@a = global [20 x i32] zeroinitializer
%1 = getelementptr [20 x i32], [20 x i32]* @a, i32 0, i32 0
%2 = mul i32 2, 4

%3 = getelementptr i32, i32* %1, i32 %2 ; %3 i32*
%4 = getelementptr i32, i32* %3, i32 3 ; %4 i32*

```

□ □ □ □

```

lab7  judge.toml  [jobs.lab7]
$input  LLVM IR  $ir
lli  IR  judge.toml  run
$input  $ir  ./compiler < $input >
$ir  ./compiler $input $ir

```

```
# [] [] [] []
[jobs.lab7]

image = { source = "dockerfile", path = "." }

run = [
    "./compiler $input $ir",
]
```

0



## Lab 8

- 完成 lab 7 并提交
- 提交截止时间 2022 年 1 月 7 日 23:59
- 提交文件 `lab8.pdf`
- 提交地址 [lab8](#) / 提交
- 提交截止时间 2022 年 1 月 9 日 23:59

## Part 13 関数

Part 13 関数

IR 関数

関数 `CompUnit` 関数

```

CompUnit    -> [CompUnit] (Decl | FuncDef) // [changed]
Decl        -> ConstDecl | VarDecl
ConstDecl   -> 'const' BType ConstDef { ',' ConstDef } ';'
BType       -> 'int'
ConstDef    -> Ident { '[' ConstExp ']' } '=' ConstInitVal
ConstInitVal -> ConstExp
              | '{' [ ConstInitVal { ',' ConstInitVal } ]
ConstExp    -> AddExp
VarDecl     -> BType VarDef { ',' VarDef } ';'
VarDef      -> Ident { '[' ConstExp ']' }
              | Ident { '[' ConstExp ']' } '=' InitVal
InitVal     -> Exp
              | '{' [ InitVal { ',' InitVal } ] '}'
FuncDef     -> FuncType Ident '(' [FuncFParams] ')' Block
FuncType    -> 'void' | 'int' // [changed]
FuncFParams -> FuncFParam { ',' FuncFParam } // [new]
FuncFParam  -> BType Ident '[' '[' ']' { '[' Exp ']' } // [r
Block       -> '{' { BlockItem } '}'
BlockItem   -> Decl | Stmt
Stmt        -> LVal '=' Exp ';'
              | Block
              | [Exp] ';'
              | 'if' '(' Cond ')' Stmt [ 'else' Stmt ]
              | 'while' '(' Cond ')' Stmt
              | 'break' ';'
              | 'continue' ';'
              | 'return' [Exp] ';' // [changed]
Exp         -> AddExp
Cond        -> LOrExp
LVal        -> Ident { '[' Exp ']' }
PrimaryExp  -> '(' Exp ')' | LVal | Number
UnaryExp    -> PrimaryExp
              | Ident '(' [FuncRParams] ')'
              | UnaryOp UnaryExp
UnaryOp     -> '+' | '-' | '!' // [] '!' [][] Cond []
FuncRParams -> Exp { ',' Exp }
MulExp     -> UnaryExp
              | MulExp ('*' | '/' | '%') UnaryExp
AddExp      -> MulExp
              | AddExp ('+' | '-') MulExp
RelExp      -> AddExp
              | RelExp ('<' | '>' | '<=' | '>=') AddExp
EqExp       -> RelExp
              | EqExp ('==' | '!=') RelExp
LAndExp     -> EqExp
              | LAndExp '&&' EqExp
LOrExp      -> LAndExp
              | LOrExp '||' LAndExp

```

## 문법

### CompUnit

- `main` 함수의 선언과 정의는 `int`로 시작하며 `FuncDef`로 시작하며 `main`로 시작한다.
- `CompUnit`는 `Decl`와 `FuncDef`로 시작하며 `Ident`로 시작한다.
- `CompUnit`는 `Decl`와 `FuncDef`로 시작하며
  - `Decl`와 `FuncDef`로 시작한다

### FuncFParam 문법

- `FuncFParam`는 `Ident`로 시작하며 `Ident`로 시작한다.
- `FuncFParam`는 `Ident`로 시작하며 `Ident`로 시작한다.
- `Exp`는 `int`로 시작하며 `int`로 시작한다.
- `int a[4][3]`와 `a[1]`와 `int[]`와 `Ident`로 시작한다.
- `Ident`로 시작하며 `Ident`로 시작한다.

### FuncDef

- `FuncDef`는 `FuncType`로 시작하며
  - `int`로 시작하며 `Exp`로 시작하며 `return`로 시작한다.
  - `void`로 시작하며 `return`로 시작한다.

## 문법

문법

1. `int getarray(int []);`와 `1`로 시작하며 `getarray()`로 시작하며

```
int a[10][10];
int n;
n = getarray(a[0]);
```

2. `void putarray(int, int[]);` 1 0000000000000000 N 000000000000 N 00000000 `putarray()` 0000000000000000

```
int n = 2;
int a[2] = {2, 3};
putarray(n, a);
```

00

00 1

0000 10

```
int func1() {
    return 555;
}

int func2() {
    return 111;
}

int main() {
    int a = func1();
    putint(a - func2());
    return 0;
}
```

00 IR 10

```
declare void @putint(i32)
define dso_local i32 @func1() {
    ret i32 555
}
define dso_local i32 @func2() {
    ret i32 111
}
define dso_local i32 @main() {
    %1 = alloca i32
    %2 = call i32 @func1()
    store i32 %2, i32* %1
    %3 = load i32, i32* %1
    %4 = call i32 @func2()
    %5 = sub i32 %3, %4
    call void @putint(i32 %5)
    ret i32 0
}
```

□□□□ 1□

444

□□ 2

□□□□ 2□

```
void set1(int pos, int arr[]) {
    arr[pos] = 1;
}

int main() {
    int a[2][5];
    int n;
    n = getarray(a[0]);
    getarray(a[1]);
    int i = 0;
    while (i < n) {
        set1(i, a[i % 2]);
        i = i + 1;
    }
    putarray(n, a[0]);
    putarray(n, a[1]);
    return 0;
}
```

□□ IR 2□

```

declare i32 @getarray(i32*)
declare void @putarray(i32, i32*)

define dso_local void @set1(i32 %0, i32* %1) {
    %3 = alloca i32*
    %4 = alloca i32
    store i32 %0, i32* %4
    store i32* %1, i32* * %3
    %5 = load i32* , i32* * %3
    %6 = load i32, i32* %4
    %7 = getelementptr i32, i32* %5, i32 %6
    store i32 1, i32* %7
    ret void
}

define dso_local i32 @main() {
    %1 = alloca i32
    %2 = alloca i32
    %3 = alloca [2 x [5 x i32]]
    %4 = getelementptr [2 x [5 x i32]], [2 x [5 x i32]]* %3
    %5 = add i32 0, 0
    %6 = mul i32 %5, 5
    %7 = getelementptr [5 x i32], [5 x i32]* %4, i32 0, i32 0
    %8 = call i32 @getarray(i32* %7)
    store i32 %8, i32* %2
    %9 = getelementptr [2 x [5 x i32]], [2 x [5 x i32]]* %3
    %10 = add i32 0, 1
    %11 = mul i32 %10, 5
    %12 = getelementptr [5 x i32], [5 x i32]* %9, i32 0, i32 0
    %13 = call i32 @getarray(i32* %12)
    store i32 0, i32* %1
    br label %14

14:
    %15 = load i32, i32* %1
    %16 = load i32, i32* %2
    %17 = icmp slt i32 %15, %16
    br i1 %17, label %18, label %28

18:
    %19 = load i32, i32* %1
    %20 = getelementptr [2 x [5 x i32]], [2 x [5 x i32]]* %3
    %21 = load i32, i32* %1
    %22 = srem i32 %21, 2
    %23 = add i32 0, %22
    %24 = mul i32 %23, 5
    %25 = getelementptr [5 x i32], [5 x i32]* %20, i32 0, i32 0
    call void @set1(i32 %19, i32* %25)
    %26 = load i32, i32* %1
    %27 = add i32 %26, 1
    store i32 %27, i32* %1

```

```

    br label %14

28:
    %29 = load i32, i32* %2
    %30 = getelementptr [2 x [5 x i32]], [2 x [5 x i32]]* %
    %31 = add i32 0, 0
    %32 = mul i32 %31, 5
    %33 = getelementptr [5 x i32], [5 x i32]* %30, i32 0, i
    call void @putarray(i32 %29, i32* %33)
    %34 = load i32, i32* %2
    %35 = getelementptr [2 x [5 x i32]], [2 x [5 x i32]]* %
    %36 = add i32 0, 1
    %37 = mul i32 %36, 5
    %38 = getelementptr [5 x i32], [5 x i32]* %35, i32 0, i
    call void @putarray(i32 %34, i32* %38)
    ret i32 0
}

```

□□□□ 2□

```

5 1 2 3 4 5
5 6 7 8 9 10

```

□□□□ 2□

```

5: 1 2 1 4 1
5: 6 1 8 1 10

```

□□ 3

□□□□ 3□

```

int gcd(int m, int n) {
    if (n == 0) {
        return m;
    }
    return gcd(n, m % n);
}

int main() {
    int a = 100, b = 48;
    putint(gcd(a, b));
    return 0;
}

```

□□ IR 3□



```

declare void @putint(i32 )

define dso_local i32 @gcd(i32 %0, i32 %1) {
    %3 = alloca i32
    %4 = alloca i32
    store i32 %0, i32* %4
    store i32 %1, i32* %3
    %5 = load i32, i32* %3
    %6 = icmp eq i32 %5, 0
    br i1 %6, label %7, label %9

7:
    %8 = load i32, i32* %4
    ret i32 %8

9:
    %10 = load i32, i32* %3
    %11 = load i32, i32* %4
    %12 = load i32, i32* %3
    %13 = srem i32 %11, %12
    %14 = call i32 @gcd(i32 %10, i32 %13)
    ret i32 %14
}

define dso_local i32 @main() {
    %1 = alloca i32
    %2 = alloca i32
    store i32 100, i32* %2
    store i32 48, i32* %1
    %3 = load i32, i32* %2
    %4 = load i32, i32* %1
    %5 = call i32 @gcd(i32 %3, i32 %4)
    call void @putint(i32 %5)
    ret i32 0
}

```

□□□□ 3□

4

□□ 4

□□□□ 4□

```
int sum2d(int a[][3]) {
    int i = 0, sum = 0;
    while (i < 2) {
        int j = 0;
        while (j < 3) {
            sum = sum + a[i][j];
            j = j + 1;
        }
        i = i + 1;
    }
    return sum;
}

int main() {
    int arr[2][3] = {{1, 2, 3}, {4, 5}};
    putint(sum2d(arr));
    return 0;
}
```

□□ IR 4□

```

declare void @memset(i32*, i32, i32)
declare void @putint(i32 )

define dso_local i32 @sum2d([3 x i32]* %0) {
    %2 = alloca i32
    %3 = alloca i32
    %4 = alloca i32
    %5 = alloca [3 x i32]*
    store [3 x i32]* %0, [3 x i32]* * %5
    store i32 0, i32* %4
    store i32 0, i32* %3
    br label %6

6:
    %7 = load i32, i32* %4
    %8 = icmp slt i32 %7, 2
    br i1 %8, label %12, label %10

9:
    store i32 0, i32* %2
    br label %13

10:
    %11 = load i32, i32* %3
    ret i32 %11

12:
    br label %9

13:
    %14 = load i32, i32* %2
    %15 = icmp slt i32 %14, 3
    br i1 %15, label %16, label %29

16:
    %17 = load i32, i32* %3
    %18 = load [3 x i32]*, [3 x i32]* * %5
    %19 = load i32, i32* %4
    %20 = getelementptr [3 x i32], [3 x i32]* %18, i32 0, i32 0
    %21 = mul i32 %19, 3
    %22 = load i32, i32* %2
    %23 = add i32 %21, %22
    %24 = getelementptr [3 x i32], [3 x i32]* %20, i32 0, i32 0
    %25 = load i32, i32* %24
    %26 = add i32 %17, %25
    store i32 %26, i32* %3
    %27 = load i32, i32* %2
    %28 = add i32 %27, 1
    store i32 %28, i32* %2
    br label %13

```

```

29:
    %30 = load i32, i32* %4
    %31 = add i32 %30, 1
    store i32 %31, i32* %4
    br label %6
}

define dso_local i32 @main() {
    %1 = alloca [2 x [3 x i32]]
    %2 = getelementptr [2 x [3 x i32]], [2 x [3 x i32]]* %1, i32 0, i32 0
    %3 = getelementptr [3 x i32], [3 x i32]* %2, i32 0, i32 0
    call void @memset(i32* %3, i32 0, i32 24)
    store i32 1, i32* %3
    %4 = getelementptr i32, i32* %3, i32 1
    store i32 2, i32* %4
    %5 = getelementptr i32, i32* %3, i32 2
    store i32 3, i32* %5
    %6 = getelementptr i32, i32* %3, i32 3
    store i32 4, i32* %6
    %7 = getelementptr i32, i32* %3, i32 4
    store i32 5, i32* %7
    %8 = getelementptr [2 x [3 x i32]], [2 x [3 x i32]]* %1, i32 0, i32 1
    %9 = call i32 @sum2d([3 x i32]* %8)
    call void @putint(i32 %9)
    ret i32 0
}

```

□□□□ 4□

15

□□ 5

□□□□ 5□

```

int foo(int a, int b) {
    int t = a + b;
    a = t - a;
    b = t - b;
    return a - b;
}

int main() {
    putint(foo(1, 2, 3));
    return 0;
}

```

flex

□□□□ 5□

□□□□□□□ **0** □□□□□□□

□ □ □ □

```

lab8 judge.toml [jobs.lab8]
$input LLVM IR $ir
lli IR judge.toml run
$input $ir ./compiler < $input >
$ir ./compiler $input $ir

```

```
# [] [] [] []
[jobs.lab8]

image = { source = "dockerfile", path = "." }

run = [
    "./compiler $input $ir",
]
```

0

□ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □ □

□□□□□□□□ 4 □□

- mem2reg 20%
- 10%
- 10%
- 10%

[illegible][illegible][illegible][illegible]

□□□□□□□□□□□□□□□□□□ 7 □□□□□□□□□□□□□□□□

## mem2reg

LLVM IR 的 “memory 的 SSA value” 的 mem2reg 的 LLVM IR 的 SSA 的 alloca/load/store 的 mem2reg 的 int 的 alloca/load/store 的 LLVM IR 的 SSA 的 LLVM IR 的 mem2reg 的 LLVM IR 的 int 的 alloca/load/store 的 phi 的

```
int
```

mem2reg

```
mem2reg judge.toml
[jobs.mem2reg]
```

```
$input LLVM IR $sir
lli IR judge.toml run
$input $sir ./compiler < $input >
$sir ./compiler $input $sir
```

```
#
[jobs.mem2reg]

image = { source = "dockerfile", path = "." }

run = [
  "./compiler $input $sir",
]
```

的 7 的

- 2022 年 1 月 7 日 23:59
- mem2reg.pdf
- /
- 2022 年 1 月 9 日 23:59





```

define dso_local i32 @main() {
    %1 = alloca i32
    %2 = alloca i32
    store i32 1, i32* %1
    %3 = load i32, i32* %1
    %4 = icmp sgt i32 %3, 0
    br i1 %4, label %5, label %8

5:
    store i32 1, i32* %2
    br label %6

6:
    %7 = load i32, i32* %2
    ret i32 %7

8:
    %9 = sub i32 0, 1
    store i32 %9, i32* %2
    br label %6
}

```

mem2reg IR

```

define dso_local i32 @main() {
    %1 = icmp sgt i32 1, 0
    br i1 %1, label %2, label %5

2:
    br label %3

3:
    %4 = phi i32 [ 1, %2 ], [ %6, %5 ]
    ret i32 %4

5:
    %6 = sub i32 0, 1
    br label %3
}

```

alloca/load/store IR %1, %2 x cond  
 load %3, %7 store  
 mem2reg IR 3 phi  
 2 3 %4 1 5  
 3 %4 %6 phi  
 phi

```
define dso_local i32 @main() {
    %1 = icmp slt i32 0, 5
    br i1 %1, label %6, label %2

2:
    %3 = phi i32 [ 0, %0 ], [ %10, %6 ]
    %4 = phi i32 [ 0, %0 ], [ %7, %6 ]
    %5 = phi i32 [ 0, %0 ], [ %11, %6 ]
    ret i32 %5

6:
    %7 = phi i32 [ 0, %0 ], [ %10, %6 ]
    %8 = phi i32 [ 0, %0 ], [ %7, %6 ]
    %9 = phi i32 [ 0, %0 ], [ %11, %6 ]
    %10 = add i32 %7, 1
    %11 = add i32 %9, 1
    %12 = icmp slt i32 %7, 5
    br i1 %12, label %6, label %2
}
```

```

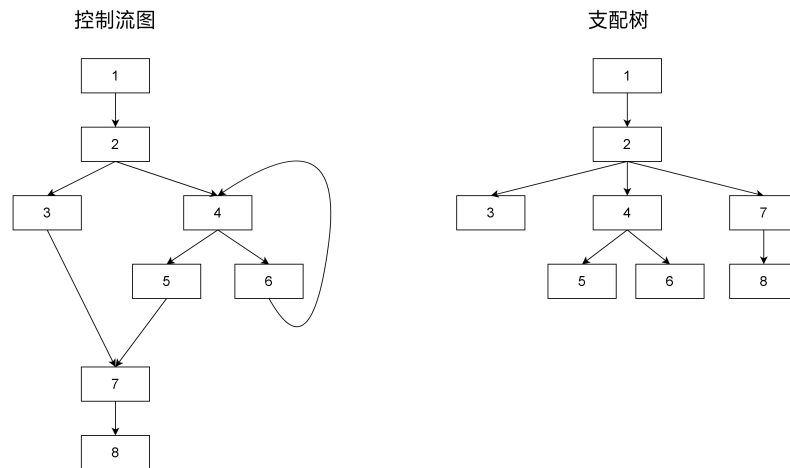
IR 6  %10 = add i32 %7, 1  %10 = add
i32 %8, 1  10  phi 
phi 6 6  %8  %7 
 %7  %7  %10

```

□□□□

- [illegible]

CFG



- dominance frontier**  $n$  CFG  $n$
- $n$   $DF(n) = \{x | n \prec x \text{ and } n \prec x\}$ .

`x` `a` `kill` `x`  
`a` `x` `x`  
——`x` `a` `x`  
`a` `a` `x`  
`4` `7` `5` `4` `7` `4` `{7}`  
`a` `2` `3` `4` `0` `1` `7`  
`a` `0` `1`

CFG □□□□□□□□□□□□□□□□

---

**Algorithm 3.2:** Algorithm for computing the dominance frontier of each CFG node.

```

1 for  $(a, b) \in \text{CFG edges}$  do
2    $x \leftarrow a$ 
3   while  $x$  does not strictly dominate  $b$  do
4      $\text{DF}(x) \leftarrow \text{DF}(x) \cup b$ 
5      $x \leftarrow \text{immediate dominator}(x)$ 

```

□ □

- iterated dominance frontier of  $S$  is  $DF^+(S)$ 
  - $DF_{i \rightarrow \infty}(S)$  is the fixed point of the operator  $DF^+$ .
$$DF_{i \rightarrow \infty}(S), \quad DF_1(S) = DF(S), \quad DF_{i+1}(S) = DF(S \cup DF_i(S)).$$

## SSA □□□□

SSA Static Single Assignment book  
Chapter 3: Standard Construction and Destruction Algorithms

*Static Single Assignment book* ██████████

SSA *Static Single Assignment book* <http://www.cs.cmu.edu/~dst/SSABook/>

SSA  $\phi$   $\phi$

## phi

$v$   $d$   $p$   $v$   $d$   $p$   $v$   $d$   $d'$   $v$   $d$   $d'$  “kill”

single reaching-definition property  $v$   $d$   $p$   $p$   $v$   $d$

$\phi$   $\phi$   $\phi$   $\phi$

join node  $S$   $S$   $J(S)$

$n_1$   $n_2$   $v$   $J(n_1, n_2)$   $n_1, n_2$   $v$   $\phi$   $\text{Defs}(v)$   $J(\text{Defs}(v))$   $v$   $\phi$   $\phi$   $v$   $\phi$   $J(\text{Defs}(v) \cup J(\text{Defs}(v)))$   $J(S \cup J(S)) = J(S)$   $J(\text{Defs}(v))$   $v$   $\phi$

$J(\text{Defs}(v))$   $DF^+(S) = J(S \cup \{\text{entry}\})$   $\text{entry}$   $\text{entry}$   $\text{Defs}(v) \cup \text{entry} = \text{Defs}(v)$   $\phi$   $\phi$   $\text{Defs}(v)$   $v$   $\phi$

$\phi$

**Algorithm 3.1:** Standard algorithm for inserting  $\phi$ -functions

```

1 for  $v$ : variable names in original program do
2    $F \leftarrow \{\}$   $\triangleright$  set of basic blocks where  $\phi$  is added
3    $W \leftarrow \{\}$   $\triangleright$  set of basic blocks that contain definitions of  $v$ 
4   for  $d \in \text{Defs}(v)$  do
5     let  $B$  be the basic block containing  $d$ 
6      $W \leftarrow W \cup \{B\}$ 
7   while  $W \neq \{\}$  do
8     remove a basic block  $X$  from  $W$ 
9     for  $Y$ : basic block  $\in \text{DF}(X)$  do
10      if  $Y \notin F$  then
11        add  $v \leftarrow \phi(\dots)$  at entry of  $Y$ 
12         $F \leftarrow F \cup \{Y\}$ 
13        if  $Y \notin \text{Defs}(v)$  then
14           $W \leftarrow W \cup \{Y\}$ 

```

[illegible]

□ □ □ □ □

```

// SSA φ 用 live-range 用 SSA DFS DFS 用
// v 用 v.reachingDef

```

---

**Algorithm 3.3:** Renaming algorithm for second phase of SSA construction

▷ rename variable definitions and uses to have one definition per variable name

```

1  foreach  $v$  : Variable  $\mathbf{do}$ 
2  |    $v.\text{reachingDef} \leftarrow \perp$ 
3
4  foreach  $BB$ : basic Block in depth-first search preorder traversal of the dom. tree do
5  |   foreach  $i$  : instruction in linear code sequence of  $BB$  do
6  |   |   foreach  $v$  : variable used by non- $\phi$ -function  $i$  do
7  |   |   |   updateReachingDef( $v, i$ )
8  |   |   |   replace this use of  $v$  by  $v.\text{reachingDef}$  in  $i$ 
9  |   |   foreach  $v$  : variable defined by  $i$  (may be a  $\phi$ -function) do
10  |   |   |   updateReachingDef( $v, i$ )
11  |   |   |   create fresh variable  $v'$ 
12  |   |   |   replace this definition of  $v$  by  $v'$  in  $i$ 
13  |   |   |    $v'.\text{reachingDef} \leftarrow v.\text{reachingDef}$ 
14  |   |   |    $v.\text{reachingDef} \leftarrow v'$ 
15
16  foreach  $\phi$ :  $\phi$ -function in a successor of  $BB$  do
17  |   foreach  $v$  : variable used by  $\phi$  do
18  |   |   updateReachingDef( $v, \phi$ )
19  |   |   replace this use of  $v$  by  $v.\text{reachingDef}$  in  $\phi$ 

```

### Procedure updateReachingDef(v,i) Utility function for SSA renaming

---

**Data:**  $v$  : variable from program

**Data:**  $i$  : instruction from program

- ▷ search through chain of definitions for  $v$  until we find the closest definition that dominates  $i$ , then update  $v.\text{reachingDef}$  in-place with this definition

```

1  $r \leftarrow v.\text{reachingDef}$ 
2 while not ( $r == \perp$  or definition( $r$ ) dominates  $i$ ) do
3    $\lfloor r \leftarrow r.\text{reachingDef}$ 
4  $v.\text{reachingDef} \leftarrow r$ 

```

## SSA ——LLVM IR mem2reg

```
mem2reg mem2reg int
```

mem2reg miniSysY LLVM IR CFG

```
phi %0 = phi(%0, %1)
int %1 = alloca(int)
store %0, %1
phi %2 = phi(%2, %3)
```

```
int main() {  
    int x = 0;  
    alloca(1);  
    load(x);  
    store(x);  
    phi(x);  
}
```

SSA “`reachingDef`” `reachingDef` LLVM IR `mem2reg`

□□□□

1. [SSA and CFG](#)
2. [SSA - LLVM-Clang-Study-Notes](#)
3. [LLVM 如何计算 SSA 的 IR 的 def-use - RednaxelaFX 的博客 - 博客园](#)
4. [Static Single Assignment Book: by lots of authors](#)
5. [Engineering a Compiler: by Keith D. Cooper, Linda Torczon](#)







```

int foo(int t) {
    if (t > 0)
        return foo(t - 1) + t;
    return 0;
}

int bar() {
    return foo(10) + 123;
}

int main() {
    putint(bar());
    return 0;
}

```

□□□□□□□□□□□□

```

int main() {
    putint(foo(10) + 123);
    return 0;
}

```

□ 3

```

int a = 10;

void foo() {
    a = a + 1;
}

int bar(int c) {
    if (c == 1)
        return 10;
    else
        return 5;
}

int main(){
    int b = 5;
    foo();
    foo();
    b = a + bar(2);
    return b;
}

```

□□□□□□□□□□□□





--	--	--	--	--	--	--	--

[illegible]

1.

```

miniSysY 00000000000000000000 main 000000000000
00000000 miniSysY 00000“0000”0000000000000000
00000000

```

[illegible]

```

0000000000000000 call 0000000000000000 return 00
0000000000000000 call 000000000000000000000000

```



lab

[illegible]

- 2022 年 1 月 7 日 23:59
- 00\_00\_shortCircuit.pdf
- 0000/ 000000
- 2022 年 1 月 9 日 23:59

## 短路求值

Short-circuit evaluation 是指当遇到 AND 或 OR 运算符时，如果前面的表达式已经可以确定整个表达式的结果，那么后面的表达式就不会再被求值。

例如：false AND false OR true 的结果是 true，因为 false OR true 已经是 true 了，后面的 false 就不会再被求值。

短路求值在 C 语言中是非常常见的，也是 C 语言的一个特性。

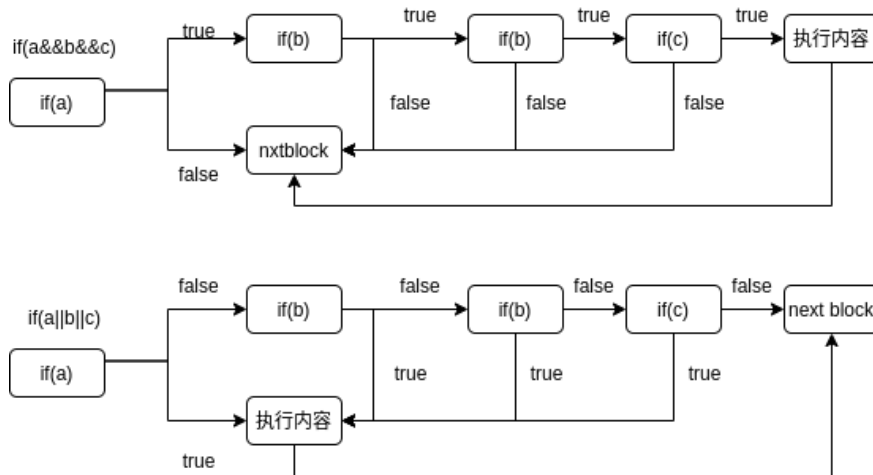
## 短路求值

“短路”是指当遇到 AND 或 OR 运算符时，如果前面的表达式已经可以确定整个表达式的结果，那么后面的表达式就不会再被求值。

短路求值的例子：

```
if (a && b && c) {
    do_something();
}
do_others();
```

短路求值的例子：true AND false OR br 的结果是 false，因为 true AND false 已经是 false 了，后面的 br 就不会再被求值。



例如：if(a && b && c) 的结果是 false，因为 a && b 已经是 false 了，后面的 c 就不会再被求值。



```

;
; 计算a, b, c 的乘积
;
block_entry:
    br label %block_a

block_a:
    %res_a = icmp ne i32 %a, 0
    br i1 %res_a label block_b, label %block_out

block_b:
    %res_b = icmp ne i32 %b, 0
    br i1 %res_b label block_c, label %block_out

block_c:
    %res_c = icmp ne i32 %c, 0
    br i1 %res_c label block_exec, label %block_out

block_exec:
    do_sth()
    ; a, b, c 的乘积

block_out:
    ; a, b, c 的乘积
    do_others()

```

计算a, b, c 的乘积  
 block\_out 计算 a / b 的乘积  
 block\_b/c 计算  
 b/c , 计算 block\_c 计算 c 的乘积  
 block\_exec 计算  
 乘积

乘积

乘积

1. R 乘积
2. 乘积

## 资源

入门 <https://decaf-lang.github.io/minidecaf-tutorial/>

SYSY 入门 <https://gitlab.eduxiji.net/nscscsc/compiler2021/-/blob/master/SysY%E8%A8%80%E5%AE%9A%E4%B9%89.pdf>

<https://gitlab.eduxiji.net/nscscsc/compiler2021/-/blob/master/SysY%E8%A8%80%E5%AE%9A%E4%B9%89.pdf>

LLVM IR lang ref <https://llvm.org/docs/LangRef.html>

LLVM Programmer Manual

<https://llvm.org/docs/ProgrammersManual.html#the-core-llvm-class-hierarchy-reference>

Often misunderstood GEP Instruction

<https://llvm.org/docs/GetElementPtr.html>

Mem2reg 入门 [https://llvm-clang-study-](https://llvm-clang-study-notes.readthedocs.io/en/latest/ssa/Mem2Reg.html)

[notes.readthedocs.io/en/latest/ssa/Mem2Reg.html](https://llvm-clang-study-notes.readthedocs.io/en/latest/ssa/Mem2Reg.html)

LLVM IR 入门

<https://www.cnblogs.com/Five100Miles/category/1438128.html>

LLVM 入门 <https://llvm.liuxfe.com/docs/man/lli>

LLVM IR 入门 <https://github.com/Evian-Zhang/llvm-ir-tutorial>

入门 A Tour to LLVM IR

1 <https://zhuanlan.zhihu.com/p/66793637>

2 <https://zhuanlan.zhihu.com/p/66909226>

LLVM SSA 入门

[https://blog.csdn.net/qq\\_29674357/article/details/78731713](https://blog.csdn.net/qq_29674357/article/details/78731713)

入门 <https://pandolia.net/tinyc/>

Implementing a JIT Compiled Language with Haskell and LLVM

<https://www.bookstack.cn/read/stephendiehl-llvm/spilt.1.llvm.md>

flex



flex

□□□□□

rust + □□□□□□□□ □□

<https://github.com/roife/racoon>

JAVA + ANTLR □□

[https://github.com/BUAA-SE-Compiling/miniSysY\\_example\\_compiler](https://github.com/BUAA-SE-Compiling/miniSysY_example_compiler)