



哈爾濱工業大學 (深圳)
HARBIN INSTITUTE OF TECHNOLOGY

实验报告

开课学期: 2022 春季

课程名称: 计算机组成原理 (实验)

实验名称: 从 C 语言到机器码

实验性质: 综合设计型

实验学时: 2 地点:

学生班级: 12 班

学生学号: 200111205

学生姓名: 李聪

作业成绩:

实验与创新实践教育中心制

2022 年 3 月

1、实验结果截图

（需贴出执行文件运行的结果截图）

```
comp2008@comp2008:~/riscv/riscv-tools$ riscv64-unknown-elf-gcc -E square.c -o square.i
comp2008@comp2008:~/riscv/riscv-tools$ riscv64-unknown-elf-gcc -S square.i -o square.s
comp2008@comp2008:~/riscv/riscv-tools$ riscv64-unknown-elf-gcc -c square.s -o square.o
comp2008@comp2008:~/riscv/riscv-tools$ riscv64-unknown-elf-gcc square.c -o square
comp2008@comp2008:~/riscv/riscv-tools$ spike pk square
bbl loader
res = 25
comp2008@comp2008:~/riscv/riscv-tools$
```

2、汇编代码注释（只需写主程序和子程序即可）

示例：

```
addi    sp,sp,-16
```

将堆栈指针寄存器 `sp` 与立即数(-16)相加，再存入堆栈指针寄存器 `sp`，即 $sp = sp + (-16)$

main:

```
addi sp,sp,-64
```

将堆栈指针寄存器 `sp` 与立即数(-64)相加，再存入堆栈指针寄存器 `sp`，即 $sp = sp + (-64)$

```
sd ra,56(sp)
```

将寄存器 `sp` 的 8 个字节存入内存地址 $R[sp]+56$

```
sd s0,48(sp)
```

将寄存器 `s0` 的 8 个字节存入内存地址 $R[sp]+48$

```
addi s0,sp,64
```

将堆栈指针寄存器 `sp` 存的值与立即数 64 相加，再存入寄存器 `s0`

```
li a5,5
```

将立即数 5 保存到寄存器 `a5` 中

```
sw a5,-28(s0)
```

将寄存器 a5 的低 4 个字节存入内存地址 R[s0]-28

```
lui a5,%hi(LC0)
```

将.LC0 的高 20 位地址保存到寄存器 a5 的高 20 位，并清除寄存器 a5 的低 12 位。

```
addi a5,a5,%lo(.LC0)
```

将寄存器 a5 的值加上.LC0 的低 12 位地址后，保存到寄存器 a5

```
ld a2,0(a5)
```

从地址为 R[a5]的内存中读取 8 个字节，存入寄存器 a2 中

```
ld a3,8(a5)
```

从地址为 R[a5]+8 的内存中读取 8 个字节，存入寄存器 a3 中

```
ld a4,16(a5)
```

从地址为 R[a5]+16 的内存中读取 8 个字节，存入寄存器 a4 中

```
ld a5,24(a5)
```

从地址为 R[a5]+24 的内存中读取 8 个字节，存入寄存器 a5 中

```
sd a2,-64(s0)
```

将寄存器 a2 所存的 8 个字节写到地址为 R[s0]-64 的内存中

```
sd a3,-56(s0)
```

将寄存器 a3 所存的 8 个字节写到地址为 R[s0]-56 的内存中

```
sd a4,-48(s0)
```

将寄存器 a4 所存的八个字节写到地址为 R[s0]-48 的内存中

```
sd a5,-40(s0)
```

将寄存器 a5 所存的 8 个字节写到地址为 R[s0]-40 的内存中

```
sw zero,-20(s0)
```

将寄存器 zero 的低位 4 个字节写到地址为 R[s0]-20 的内存中

```
lw a5,-28(s0)
```

从地址为 R[s0]-28 的内存中读取 4 个字节，进行有符号扩展后存入寄存器 a5 中

```
slliw a5,a5,8
```

把寄存器 a5 存的值左移 8 位，空出的位置填入 0，结果截为 32 为，进行有符号扩展后写入寄存器 a5

```
sw a5,-28(s0)
```

将寄存器 a5 的低位 4 个字节写到地址为 R[a5]-28 的内存中

```
li a5,7
```

将立即数 7 保存到寄存器 a5 中

```
sw a5,-24(s0)
```

将寄存器 a5 的低位 4 个字节到地址为 R[s0]-24 的内存中

```
j .L2
```

把 PC 设置为标签.L2 表示的地址，即跳转到标签.L2 所表示的指令

```
.L4:
```

```
lw a5,-24(s0)
```

从地址为 R[s0]-24 的内存中读取 4 个字节，进行有符号扩展后存入寄存器 a5 中

```
slli a5,a5,2
```

把寄存器 a5 存的值左移 2 位，空出的位置填入 0，存入寄存器 a5

```
addi a4,s0,-16
```

将立即数-16 进行符号位扩展后与寄存器 s0 存的值相加，存入寄存器 a4

```
add a5,a4,a5
```

将寄存器 a4 的值与寄存器 a5 的值相加后，存入寄存器 a5

```
lw a5,-48(a5)
```

从地址为 R[a5]-48 的内存中读取 4 个字节，进行有符号扩展后存入寄存器 a5 中

```
mv a4,a5
```

将寄存器 a5 的值复制到寄存器 a4 中

```
li a5,1
```

将立即数 1 存到寄存器 a5 中

```
bne a4,a5,.L3
```

如果寄存器 a4,a5 的值不相等，把 PC 设置为标签.L3 表示的地址，即跳转到标签.L3 所表示的指令

```
lw a4,-20(s0)
```

从地址为 R[s0]-20 的内存中读取 4 个字节，进行有符号扩展后存入寄存器 a4 中

```
lw a5,-28(s0)
```

从地址为 R[s0]-28 的内存中读取 4 个字节，进行有符号扩展后存入寄存器 a5 中

```
addw a5,a4,a5
```

将寄存器 a4,a5 的值相加，将结果截断为 32 位，把符号位扩展后的结果存到寄存器 a5

中

```
sw a5,-20(s0)
```

将寄存器 a5 低 4 个字节写到地址为 R[s0]-20 的内存中

.L3:

```
lw a5,-20(s0)
```

从地址为 R[s0]-20 的内存中读取 4 个字节，进行有符号扩展后存入寄存器 a5 中

```
sraiw a5,a5,1
```

把寄存器 a5 的低 32 位右移 1 位，空位用 R[a5][31]填充，进行有符号扩展后写入寄存器 a5 中

```
sw a5,-20(s0)
```

将寄存器 a5 的低 4 个字节写到地址为 R[s0]-20 的内存中

```
lw a5,-24(s0)
```

从地址为 R[s0]-24 的内存中读取 4 个字节，进行符号位扩展后存入寄存器 a5 中

```
addiw a5,a5,-1
```

将立即数-1 进行符号位扩展后加到寄存器 a5 所存的数中，将结果截断位 32 位，把符号位扩展的结果写入寄存器 a5

```
sw a5,-24(s0)
```

将寄存器 a5 的低 4 个字节写到地址为 R[s0]-24 的内存中

.L2:

```
lw a5,-24(s0)
```

从地址为 R[s0]-24 的内存中读取 4 个字节，进行有符号扩展后存到寄存器 a5 中

```
sxt.w  a5,a5
```

读取寄存器 a5 的低 32 位，进行有符号扩展，结果写入寄存器 a5

```
bge a5,zero,.L4
```

如果寄存器 a5 的值大于或等于寄存器 zero 的值，把 PC 设置为标签.L4 表示的地址，即跳转到标签.L4 所表示的指令

```
lw  a5,-20(s0)
```

从地址为 R[s0]-20 的内存中读取 4 个字节，进行有符号扩展后存入寄存器 a5 中

```
mv  a1,a5
```

将寄存器 a1 的值复制到寄存器 a5 中

```
lui  a5,%hi(.LC1)
```

将.LC1 的高 20 位地址保存到寄存器 a5，并清除寄存器 a5 的低 12 位

```
addi a0,a5,%lo(.LC1)
```

将寄存器 a5 的值加上.LC1 的低 12 位地址，保存到寄存器 a0 中

```
call printf
```

调用 printf 函数，打印输出

```
li   a5,0
```

将立即数 0 保存到寄存器 a5 中

```
mv  a0,a5
```

将寄存器 a5 的值复制到寄存器 a0 中

```
ld   ra,56(sp)
```

从地址为 $R[sp]+56$ 的内存中读取 8 个字节，保存到寄存器 **ra** 中

```
ld  s0,48(sp)
```

从地址为 $R[sp]+48$ 的内存中读取 8 个字节，保存到寄存器 **s0** 中

```
addi sp,sp,64
```

将寄存器 **sp** 的值加上立即数 64 后保存到寄存器 **sp** 中

```
jr  ra
```

将 PC 设置为寄存器 **ra** 保存的值

3、机器码注释（只需写主程序和子程序即可）

示例：

```
1141          addi    sp,sp,-16
```

1141: 二进制为 0001 0001 0100 0001

fun3: 000, imm: 110000, rd/rs1: 00010, op: 01

c.addi 指令: $sp = sp + (-16)$

0000000000000000 <main>:

```
0:   7139          addi sp,sp,-64
```

7139: 二进制为 0111 0001 0011 1001

fun3:011, imm:1111000000, rd/rs1:00010, op:01

c.addi16sp 指令: $sp = sp + (-64)$

```
2:   fc06          sd   ra,56(sp)
```

fc06: 二进制为 1111 1100 0000 0110

fun3:111, imm:00111000, rs2:00001, op:10

c.fswsp 指令: $M[R[sp]+56] = R[ra][63:0]$

```
4:   f822          sd   s0,48(sp)
```

f822: 二进制为 1111 1000 0010 0010

fun3:111, imm:00110000, rs2:01000, op:10

c.fswsp 指令: 等价于 $M[R[sp]+48] = R[s0][63:0]$

6: 0080 addi s0,sp,64

0080: 二进制为 0000 0000 1000 0000

fun3:000, imm:0001000000, rd':000, op:00

c.addi4spn 指令: $s0 = sp + 64$

8: 4795 li a5,5

4795: 二进制为 0100 0111 1001 0101

fun3:010, imm:000101, rd:01111, op:01

c.li 指令: $a5 = 5$

a: fef42223 sw a5,-28(s0)

fef42223: 二进制为 1111 1110 1111 0100 0010 0010 0010 0011

imm:111111100100, rs2:0111, rs1:01000, fun3:010, opcode:0100011

sw 指令: $M[R[s0]-28] = R[a5][31:0]$

e: 000007b7 lui a5,0x0

000007b7: 二进制为 0000 0000 0000 0000 0000 0111 1011 0111

imm:0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000, rd:01111, opcode:0110111

lui 指令: $R[a5] = 0$

12: 00078793 mv a5,a5

00078793: 二进制为 0000 0000 0000 0111 1000 0111 1001 0011

fun7:000000000000, rs1:01111, fun3:000, rd:01111, opcode:0010011

addi 指令: $a5 = a5 + 0$

16: 6390 ld a2,0(a5)

6390: 二进制为 0110 0011 1001 0000

fun3:011, uimm:00000000, (rs1':111, rd':100), rs1:1111, rd:1100, op:00

c.ld 指令: $R[a2] = M[R[a5]+0][63:0]$

18: 6794 ld a3,8(a5)

6794: 二进制为 0110 0111 1001 0100

fun3:011, uimm:00001000, (rs1':111,rd':101), rs1:1111, rd:1101, op:00

c.ld 指令: $R[a3] = M[R[a5]+8][63:0]$

1a: 6b98 ld a4,16(a5)

6b98: 二进制为 0110 1011 1001 1000

fun3:011, uimm:00010000, (rs1':111,rd':110), rs1:1111, rd:1110, op:00

c.ld 指令: $R[a4] = M[R[a5]+16][63:0]$

1c: 6f9c ld a5,24(a5)

6f9c: 二进制为 0110 1111 1001 1100

fun3:011, uimm:00011000, (rs':111,rd':111), rs1:1111, rd:1111, op:00

c.ld 指令: $R[a5] = M[R[a5]+24][63:0]$

1e: fcc43023 sd a2,-64(s0)

fcc43023: 二进制为 1111 1100 1100 0100 0011 0000 0010 0011

imm:111111000000, rs2:01100, rs1:01000, fumct3:011, opcode:0100011

sd 指令: $M[R[s0]+(-64)] = R[a2][63:0]$

22: fcd43423 sd a3,-56(s0)

fcd43423: 二进制为 1111 1100 1101 0100 0011 0100 0010 0011

imm:111111001000, rs2:01101, rs1:01000, funct3:011, opcode:0100011

sd 指令: $M[R[s0]+(-56)] = R[a3][63:0]$

26: fce43823 sd a4,-48(s0)

fce43823: 二进制为 1111 1100 1110 0100 0011 1000 0010 0011

imm:111111010000, rs2:01110, rs1:01000, funct3:011, opcode:0100011

sd 指令: $M[R[s0]+(-48)] = R[a4][63:0]$

2a: fcf43c23 sd a5,-40(s0)

fcf43c23: 二进制为 1111 1100 1111 0100 0011 1100 0010 0011

imm:111111011000, rs2:01111, rs1:01000, funct3:011, opcode:0100011

sd 指令: $M[R[s0]-40] = R[a5][63:0]$

2e: fe042623 sw zero,-20(s0)

fe042623: 二进制为 1111 1110 0000 0100 0010 0110 0010 0011

imm:111111101100, rs2:00000, rs1:01000, funct3:110, opcode:0100011

sw 指令: $M[R[s0]+(-20)] = R[zero][31:0]$

32: fe442783 lw a5,-28(s0)

fe442783: 二进制为 1111 1110 0100 0100 0010 0111 1000 0011

imm:111111100100, rs1:01000, funct3:010, rd:01111, opcode:0000011

lw 指令: $R[a5] = M[R[s0]+(-28)]$

36: 0087979b slliw a5,a5,0x8

0087979b: 二进制为 0000 0000 1000 0111 1001 0111 1001 1011

imm:000000001000, rs1:01111, funct3:001, rs2:01111, opcode:0011011

slliw 指令: $R[a5] = \text{sext}((R[a5] \ll 8)[31:0])$

3a: fef42223 sw a5,-28(s0)

fef42223: 二进制为 1111 1110 1111 0100 0010 0010 0010 0011

imm:111111100100, rs2:01111, rs1:01000, funct3:010, opcode:0100011

sw 指令: $M[R[s0]+(-28)] = R[a5][31:0]$

3e: 479d li a5,7

479d: 二进制为 0100 0111 1001 1101

funct3:010, imm:000111, rd:01111, op:01

c.ld 指令: $R[a5] = 7$

40: fef42423 sw a5,-24(s0)

fef42423: 二进制为 1111 1110 1111 0100 0010 0100 0010 0011

imm:111111101000, rs2:01111, rs1:01000, funct3:010, opcoed:0100011

sw 指令: $M[R[s0]+(-24)] = R[a5][31:0]$

44: a83d j 82 <.L2>

a83d: 二进制为 1010 1000 0011 1101

funct3:101, imm:000000111110

c.j 指令: $PC = 0x0000000000000082$

0000000000000046 <.L4>:

46: fe842783 lw a5,-24(s0)

fe842783: 二进制为 1111 1110 1000 0100 0010 0111 1000 0011

imm:111111101000, rs1:01000, funct3:010, rd:01111, opcode:0000011

lw 指令: $R[a5] = M[R[s0] + (-24)][31:0]$

4a: 078a slli a5,a5,0x2

078a: 二进制为 0000 0111 1000 1010

fun3:000, uimm:000010, op:10

c.slli 指令: $R[a5] = R[a5] \ll 2$

4c: ff040713 addi a4,s0,-16

ff040713: 二进制为 1111 1111 0000 0100 0000 0111 0001 0011

imm:111111110000, rs1:01000, funct3:000, rd:01110, opcode:0010011

addi 指令: $R[a4] = R[s0] + (-16)$

50: 97ba add a5,a5,a4

97ba: 二进制为 1001 0111 1011 1010

fun3:100, rd:01111, rs2:01110, op:10

c.add 指令: $R[a5] = R[a5] + R[a4]$

52: fd07a783 lw a5,-48(a5) # ffffffffdd0 <.L2+0xfffffffffff4e>

fd07a783: 二进制为 1111 1101 0000 0111 1010 0111 1000 0011

imm:1111111010000, rs1:01111, funct3:010, rs2:01111, opcode:0000011

lw 指令: $R[a5] = M[R[a5] + (-48)][31:0]$

56: 873e mv a4,a5

873e: 二进制为 1000 0111 0011 1110

fun3:100, rd:01110, rs2:01111, op:10

c.mv 指令: $R[a4] = R[a5]$

58: 4785 li a5,1

4785: 二进制为 0100 0111 1000 0101

fun3:010, imm:000001, rd:01111, op:01

c.li 指令: $R[a5] = 1$

5a: 00f71963 bne a4,a5,6c <.L3>

00f71963: 二进制为 0000 0000 1111 0111 0001 1001 0110 0011

imm:0000000010010, rs2:01111, rs1:01110, funct3:001, opcode:1100011

bne 指令: if($R[a4] \neq R[a5]$) $PC = 0x000000000000006c$

5e: fec42703 lw a4,-20(s0)

fec42703: 二进制为 1111 1110 1100 0100 0010 0111 0000 0011

imm:111111101100, rs1:01000, funct3:010, rd:01110, opcode:0000011

lw 指令: $R[a4] = M[R[s0] + (-20)][31:0]$

62: fe442783 lw a5,-28(s0)

fe442783: 二进制为 1111 1110 0100 0100 0010 0111 1000 0011

imm:111111100100, rs1:01000, funct3:010, rs2: 01111, opcode:0000011

lw 指令: $R[a5] = M[R[s0] + (-28)][31:0]$

66: 9fb9 addw a5,a5,a4

9fb9: 二进制为 1001 1111 1011 1001

fun3:100, rd:11111, rs2:01110, op:10

c.add 指令: $R[a5] = R[a5] + R[a4]$

68: fef42623 sw a5,-20(s0)

fef42623: 二进制为 1111 1110 1111 0100 0010 0110 0010 0011

imm:111111101100, rs2:0111, rs1:01000, funct3:010, opcode:0100011

sw 指令: $M[R[s0] + (-20)] = R[a5][31:0]$

000000000000006c <.L3>:

6c: fec42783 lw a5,-20(s0)

fec42783: 二进制为 1111 1110 1100 0100 0010 0111 1000 0011

imm:111111101100, rs1:01000, funct3:010, rd:01111, opcode:0000011

lw 指令: $R[a5] = M[R[s0] + (-20)][31:0]$

70: 4017d79b sraiw a5,a5,0x1

4017d79b: 二进制为 0100 0000 0001 0111 1101 0111 1001 1011

imm:0100000000001, rs1:01111, funct3:101, rd:01111, opcode:0011011

sraiw 指令: $R[a5] = \text{sxt}(R[a5][31:0] \gg 1)$

74: fef42623 sw a5,-20(s0)

fef42623: 二进制为 1111 1110 1111 0100 0010 0110 0010 0011

imm:11111101100, rs2:01111, rs1:01000, funct3:010, opcode:0100011

sw 指令: $M[R[s0]+(-20)] = R[a5][31:0]$

78: fe842783 lw a5,-24(s0)

fe842783: 二进制为 1111 1110 1000 0100 0010 0111 1000 0011

imm:11111101000, rs1:01000, funct3:010, rd:01111, opcode:0000011

lw 指令: $R[a5] = M[R[s0]+(-24)][31:0]$

7c: 37fd addiw a5,a5,-1

37fd: 二进制为 0011 0111 1111 1101

fun3:001, imm:1111111, rd:01111, op:01

c.addiw 指令: $R[a5] = sext((R[a5]+(-1))[31:0])$

7e: fef42423 sw a5,-24(s0)

fef42423: 二进制为 1111 1110 1111 0100 0010 0100 0010 0011

imm:11111101000, rs2:01111, rs1:01000, funct3:010, opcode:0100011

sw 指令: $M[R[s0]+(-24)] = R[a5][31:0]$

0000000000000082 <L2>:

82: fe842783 lw a5,-24(s0)

fe842783: 二进制为 1111 1110 1000 0100 0010 0111 1000 0011

imm:11111101000, rs1:01000, funct3:010, rd:01111, opcode:0000011

lw 指令: $R[a5] = M[R[s0]+(-20)][31:0]$

86: 2781 sext.w a5,a5

2781: 二进制为 0010 0111 1000 0001

fun3:001, imm:000000, rd:01111, op:01

c.addiw 指令: $R[a5] = sext((R[a5]+0)[31:0])$

88: fa07dfe3 bgez a5,46 <.L4>

fa07dfe3: 二进制为 1111 1010 0000 0111 1101 1111 1110 0011

imm:111111011111, rs2:00000, rs1:01111, funct3:101, opcode:1100011

bge 指令: if($R[a5] \geq 0$) PC = 0x0000000000000046

8c: fec42783 lw a5,-20(s0)

fec42783: 二进制为 1111 1110 1100 0100 0010 0111 1000 0011

imm:111111101100, rs1:01000, funct3:010, rd:01111, opcode:0000011

lw 指令: $R[a5] = M[R[s0]+(-20)][31:0]$

90: 85be mv a1,a5

85be: 二进制为 1000 0101 1011 1110

fun3:100, rd:01011, rs2:01111, op:10

c.mv 指令: $R[a1] = R[a5]$

92: 000007b7 lui a5,0x0

000007b7: 二进制为 0000 0000 0000 0000 0000 0111 1011 0111

imm:00000000000000000000, rd:01111, opcode:0110111

lui 指令: $R[a5] = sext(00000000000000000000 \ll 12)$

96: 00078513 mv a0,a5

00078513: 二进制为 0000 0000 0000 0111 1000 0101 0001 0011

imm:000000000000, rs1:01111, funct3:000, rd:01010, opcode:0010011

addi 指令: $R[a0] = R[a5] + 0$

9a: 00000097 auipc ra,0x0

00000097, 二进制为 0000 0000 0000 0000 0000 0000 1001 0111

imm:00000000000000000000, rd:00001, opcode:0010111

auipc 指令: $R[ra] = PC + sext(00000000000000000000 \ll 12)$

9e: 000080e7 jalr ra # 9a <.L2+0x18>

000080e7, 二进制为 0000 0000 0000 0000 1000 0000 1110 0111

imm:000000000000, rs1:00001, funct3:000, rd:00001, opcode:1100111

jalr 指令: $PC = R[ra]$

a2: 4781 li a5,0

4781: 二进制为 0100 0111 1000 0001

funct3:010, imm:000000, rd:01111, op:01

c.li 指令: $R[a5] = 0$

a4: 853e mv a0,a5

853e: 二进制为 1000 0101 0011 1110

funct3:100, rd1:01010, rs2:01111, op:10

$R[a0] = R[a5]$

a6: 70e2 ld ra,56(sp)

70e2: 二进制为 0111 0000 1110 0010

fun3:011, uimm:000111000, rd:00001, op:10

c.ldsp 指令: $R[ra] = M[R[sp]+56][63:0]$

a8: 7442 ld s0,48(sp)

7442: 二进制为 0111 0100 0100 0010

fun3:011, uimm:000110000, rd:01000, op:10

c.ldsp 指令: $R[s0] = M[R[sp]+48][63:0]$

aa: 6121 addi sp,sp,64

6121: 二进制为 0110 0001 0010 0001

fun3:011, imm:0001000000, op:01

c.addi16sp 指令: $R[sp] = R[sp]+64$

ac: 8082 ret

8082 二进制为: 1000 0000 1000 0010

fun3:100, rs1:00001, op:10

c.jr 指令: $PC = R[ra]$