

AM编译过程

准备工作

[准备交叉编译环境](#)

[获取源代码](#)

[设置环境变量](#)

abstract-machine和am-kernels

[AM](#)

[am-kernels](#)

elf和bin文件的生成：从makefile说起

AM/mycpu提供了什么

[初始代码化和停机函数](#)

[putch](#)

[更多扩展](#)

指令及其相关参数

[make](#)

[gcc](#)

[ld](#)

AM参考资料

[AM概述](#)

[AM接口规范](#)

[AM选讲\(习题课\)](#)

准备工作

准备交叉编译环境

```
1  sudo apt-get install g++-riscv64-linux-gnu binutils-riscv64-linux-gnu
```

Shell |  复制代码

获取源代码

Git | 复制代码

```
1 git clone https://github.com/NJU-ProjectN/am-kernels.git
2 git clone -b ysyx2021 https://github.com/NJU-ProjectN/abstract-machine.git
```

设置环境变量

方法一：直接在当前目录下使用

Git | 复制代码

```
1 export AM_HOME=$(pwd)/abstract-machine
```

方法二：将AM_HOME写入.bashrc中（若使用其它shell，请手动将环境变量添加到相应的rc文件中）

Git | 复制代码

```
1 echo export AM_HOME=$(pwd)/abstract-machine >> ~/.bashrc
2 source ~/.bashrc
```

推荐采用第二种方法，这样在重新打开shell时会自动完成AM_HOME的配置。

运行如下命令

Git | 复制代码

```
1 echo $AM_HOME
2 cd $AM_HOME
```

可以看到echo命令正确输出了AM项目的路径，而cd命令则正确地进入了目标目录。若echo命令输出不正确，请检查上述环境变量的配置。

abstract-machine和am-kernels

AM

AM，也就是目录下的abstract-machine项目，为程序提供了裸机运行时环境，它的文件组织如下所示

```

1 abstract-machine/
2 |— am
3 |   |— include
4 |   |   |— amdev.h
5 |   |   |— am.h
6 |   |   |— arch
7 |   |— Makefile
8 |   |— src
9 |       |— mips32.h
10 |       |— mycpu
11 |           |— cte.c          # CTE: 上下文扩展, 为程序提供上下文管理的能力
12 |           |— input.c
13 |           |— ioe.c         # IOE: 输入输出扩展, 为程序提供输出输入的能力
14 |           |— libgcc
15 |           |— mpe.c         # MPE: 多处理器扩展, 为程序提供多处理器通信的能力
16 |           |— start.S       # 程序入口
17 |           |— timer.c
18 |           |— trap.S
19 |           |— trm.c         # TRM: 最简单的运行时环境, 为程序提供基本的计算能力
20 |           |— vme.c         # VME: 虚存扩展, 为程序提供虚存管理的能力
21 |       |— native
22 |       |— nemu              # 以NEMU为平台的AM实现
23 |       |— riscv32.h
24 |       |— riscv64.h
25 |       |— x86
26 |       |— x86.h
27 |— klib                      # 常用函数库
28 |   |— include
29 |   |— Makefile
30 |   |— src
31 |       |— cpp.c
32 |       |— int64.c
33 |       |— stdio.c
34 |       |— stdlib.c
35 |       |— string.c
36 |— Makefile
37 |— scripts                    # 构建/运行二进制文件的makefile
38 |   |— isa
39 |   |— mips32-nemu.mk
40 |   |— native.mk
41 |   |— platform
42 |   |— riscv32-nemu.mk
43 |   |— riscv64-mycpu.mk      # 在一生一芯项目中只使用本文件
44 |   |— riscv64-nemu.mk
45 |   |— x86_64-qemu.mk
46 |   |— x86-nemu.mk
47 |   |— x86-qemu.mk

```

目前文件主要分为两大部分

- abstract-machine/am: 不同架构AM api的实现，目前我们只需要关注mycpu的相关内容
- abstract-machine/klib: 架构无关的库函数，方便应用程序开发

当然，里面的绝大部分函数都没有实现，如果应用程序调用了这些函数，就需要你把它们实现了。

am-kernels

am-kernels收录了一些可以在AM上运行的测试集和简单程序

Shell | 复制代码

```
1  am-kernels
2  |— benchmarks          # 可用于衡量性能的基准测试程序
3  |   |— coremark
4  |   |— dhrystone
5  |   |— microbench
6  |— kernels              # 可展示的应用程序
7  |   |— hello
8  |   |— litenes          # 简单的NES模拟器
9  |   |— slider           # 简易图片浏览器
10 |   |— thread-os        # 内核线程操作系统
11 |   |— typing-game      # 打字小游戏
12 |— tests                # 一些具有针对性的测试集
13 |   |— am-tests         # 针对AM API实现的测试集
14 |   |— cpu-tests        # 针对CPU指令实现的测试集
```

我们先关注cpu-tests中的程序，比如其中的add.c程序，它不断计算每组数的和是否等于预期结果，如果不等于预期结果，那么说明我们cpu指令实现有误，它通过halt(1)退出程序，如果通过了所有检查，那么main函数正常退出，返回0。

```

1 void check(bool cond) {
2     if (!cond) halt(1);
3 }
4
5 int test_data[] = {0, 1, 2, 0x7fffffff, 0x80000000, 0x80000001, 0xffffffffe
...};
6 int ans[] = {0, 0x1, 0x2, 0x7fffffff, 0x80000000, 0x80000001, 0xffffffffe
...};
7
8 #define NR_DATA LENGTH(test_data)
9
10 int main() {
11     int i, j, ans_idx = 0;
12     for(i = 0; i < NR_DATA; i++) {
13         for(j = 0; j < NR_DATA; j++) {
14             check(add(test_data[i], test_data[j]) == ans[ans_idx++]);
15         }
16         check(j == NR_DATA);
17     }
18     check(i == NR_DATA);
19     return 0;
20 }

```

elf和bin文件的生成：从makefile说起

现在，我们希望将这个简单的add.c编译成.elf文件和.bin文件，只需要在cpu-test目录下执行

```
1 make ARCH=riscv64-mycpu ALL=add
```

就可以在build/目录下找到编译生成的文件了。

在输入这条命令后，make究竟在背后做了些什么呢？通过makefile可以看到，程序主要执行以下三条命令：

```

1 @/bin/echo -e "NAME = $*\nSRCS = $<\nLIBS += klib\ninclude
  ${AM_HOME}/Makefile" > $@
2 -@make -s -f $@ ARCH=$(ARCH) $(MAKECMDGOALS)
3 -@rm -f Makefile.$*

```

去掉命令前的@，我们可以获取程序实际执行的命令

```

1 /bin/echo -e "NAME = add\nSRCS = tests/add.c\nLIBS += klib\ninclude
  ${AM_HOME}/Makefile" > Makefile.add
2 make -s -f Makefile.add ARCH=riscv64-mycpu
3 rm -f Makefile.add

```

可以看出，它的逻辑非常简单，第一条命令生成一个makefile，第二条命令执行它，最后删除生成的makefile。我们打开生成的makefile，发现它包含了另一个文件，继续打开这个文件，发现它比较复杂，不知道从哪里读起？

```

1 NAME = add
2 SRCS = tests/add.c
3 LIBS += klib
4 include /home/piper/program/abstract-machine/Makefile

```

那就让make自己告诉我们它做了些什么吧。我们同样去除am下makefile命令前的@，再次执行make，

```

1 riscv64-linux-gnu-gcc -I[include path] -march=rv64ifd -mmodel=medany -c -o
  add.o add.c
2
3 riscv64-linux-gnu-gcc -I[include path] -march=rv64ifd -mmodel=medany -c -o
  mycpu/boot/start.o mycpu/boot/start.S
4 riscv64-linux-gnu-gcc -I[include path] -march=rv64ifd -mmodel=medany -c -o
  mycpu/trm.o mycpu/trm.c
5 ...
6
7 ar rcs am-riscv64-mycpu.a start.o trm.o timer.o ...
8
9 ...
10 ar rcs klib-riscv64-mycpu.a string.o stdlib.o ...
11
12 riscv64-linux-gnu-ld -e _start -o add-riscv64-mycpu.elf add.o am-riscv64-
  mycpu.a klib-riscv64-mycpu.a
13
14 riscv64-linux-gnu-objdump -d add-riscv64-mycpu.elf > add-riscv64-mycpu.txt
15
16 riscv64-linux-gnu-objcopy -S -O binary add-riscv64-mycpu.elf add-riscv64-
  mycpu.bin

```

makefile首先将目标程序add.c编译成.o文件，之后分别编译将am和klib目录下的文件，并打包生成两个静态库am-riscv64-mycpu.a, klib-riscv64-mycpu.a，之后通过ld命令进行链接，生成elf文件，

再通过objcopy获取add程序的指令和数据，以二进制形式保存在.bin文件中。为了方便阅读程序包含的riscv指令，我们同时会使用objdump进行反汇编，打开build目录下的.txt文件就能看到add.bin包含的全部指令了。

AM/mycpu提供了什么

初始代码化和停机函数

我们现在回到AM，在ld命令中，我们通过-e _start 将程序的入口地址设置成了_start。_start在abstract-machine/am/src/mycpu/strat.S中定义，它会设置栈指针，并跳转到_trm_init函数执行

Makefile | 复制代码

```
1  _start:
2      mv s0, zero
3      la sp, _stack_pointer
4      jal _trm_init
```

在_trm_init中，调用add所定义的main函数，从而进入应用程序执行，这就到大家所熟悉的领域了。当main函数返回时，我们调用halt结束程序的运行。

Makefile | 复制代码

```
1  void _trm_init() {
2      int ret = main(mainargs);
3      halt(ret);
4  }
```

在这里，我们的halt只是一个while(1)的循环，从反汇编结果也可以看出这条指令不断地跳转到它自身。

Makefile | 复制代码

```
1  void halt(int code) {
2      while (1);
3  }
```

为了让我们的cpu识别程序终止，可以在halt函数中插入一些内联汇编指令

Makefile | 复制代码

```
1  void halt(int code) {
2      asm volatile("mv a0, %0; .word 0x0000006b" : : "r"(code));
3      while (1);
4  }
```

这几条内联汇编指令首先将main函数的返回值(退出码)放进a0寄存器中，再执行一条自定义指令。重新编译，现在可以在halt函数中找到我们插入的指令

Makefile 复制代码

```
1 00050513      mv a0,a0
2 0000006b      0x6b
```

我们选择riscv标准中保留的0x6b指令作为程序结束的标志，在cpu读取到这条指令时，它就能够知道应用程序已经执行完成，并且能够通过a0的值(也就是main函数返回值)判断程序运行状态。

前面已经介绍过，对于add程序，在它正常通过所有检查时，main函数最终返回0，而在它没有通过check检查时，会调用halt(1)，因此在cpu读取到0x6b指令时，只需要判断a0是否为1，就可以得知我们涉及的cpu是否通过了add测试了。

另外，0x6b只是我们自定义的一条结束指令，你也可以任意选择一条在rv中没有定义过的指令码作为你自己的结束指令。

putch

如果应用程序想要输出字符，比如说hello程序会不断调用putch打印字符。但我们还没介绍输入输出的内容，cpu也还没有实现输入输出的功能，不过我们可以参考上文介绍halt时添加自定义指令的方式，来在仿真环境中输出一个字符：当cpu执行到用于输出字符的自定义指令时，就可以通过\$write()(Verilog中)或者printf()(Chisel中)输出寄存器中存放的字符。

C 复制代码

```
1 void putch(char ch) {
2     asm volatile("mv a0, %0; .word ???" : : "r"(ch)); // 把???改成你选择的另一条自定义指令
3 }
```

更多扩展

在ppt中已经介绍过，AM = TRM + IOE + CTE + VME + MPE，我们这里只对TRM进行了初步的介绍，如果要运行更加复杂的应用程序，那么就要让我们的AM提供更加丰富的运行时环境，我们会在后续报告中介绍IOE和CTE。如果你对AM感兴趣，也可以提前阅读[计算机系统基础课程的实验指南](#)，或许能给你带来一点灵感。

指令及其相关参数

make

- -s: 在执行时不打印信息
- -f: 将跟在后面的文件作为makefile
- 其他参考: https://www.gnu.org/software/make/manual/html_node/Options-Summary.html

gcc

- -c: 只编译或汇编文件，不链接
- -ffunction-sections / -fdata-sections: 优化选项，将每个函数/数据放在它们自己的节中，链接器可以进行优化，改善空间局部性
- 其他参考: <https://gcc.gnu.org/onlinedocs/gcc/Option-Summary.html>

ld

- -e: 设置程序入口地址
- 其他参考: <https://sourceware.org/binutils/docs/Ld/Options.html>

AM参考资料

AM概述

- 计算机系统基础课程视角 – <https://nju-projectn.github.io/ics-pa-gitbook/ics2020/2.3.html>
- 操作系统课程视角 – http://jyywiki.cn/OS/AbstractMachine/AM_Design

AM接口规范

- http://jyywiki.cn/OS/AbstractMachine/AM_Spec

AM选讲(习题课)

- 习题课ppt – <http://jyywiki.cn/ICS/2020/slides/9.slides#/>
- B站录播 – <https://www.bilibili.com/video/BV1qa4y1j7xk?p=8>