

一. Ucore.img 的生成过程：

槽点 1：这个 makefile 对新手也太太太太太不友好了

实验代码给的 makefile 中包含了大量系统函数，编写的风格和手法也很高级。但这样的东西对我这个新手来说过于残忍，还要让我尽可能弄懂每一句在干嘛。所以只好碰到不会的看不懂的挨着百度，比如这些它自定义的函数：

```
include tools/function.mk

listf_cc = $(call listf,$(1),$(CTYPE))

# for cc
add_files_cc = $(call add_files,$(1),$(CC),$(CFLAGS) $(3),$(2),$(4))
create_target_cc = $(call create_target,$(1),$(2),$(3),$(CC),$(CFLAGS))

# for hostcc
add_files_host = $(call add_files,$(1),$(HOSTCC),$(HOSTCFLAGS),$(2),$(3))
create_target_host = $(call create_target,$(1),$(2),$(3),$(HOSTCC),$(HOSTCFLAGS))

cgtype = $(patsubst %.$(2),%.$(3),$(1))
objfile = $(call toobj,$(1))
asmfile = $(call cgtype,$(call toobj,$(1)),o,asm)
outfile = $(call cgtype,$(call toobj,$(1)),o,out)
symfile = $(call cgtype,$(call toobj,$(1)),o,sym)
```

很多东西真的头一次见，挨着去百度这些函数的用法，listf 之类的，费了半天功夫终于明白此处调用 listf 的返回结果为 libs 目录下的所有 .c 和 .S 文件。由于 lab1 的 libs 目录下只有 .h 和 .c 文件，因此最终返回 .c 文件。

虽然本校课程 PPT 上说只写出槽点和踩到的坑就行，但还是稍微简述一下 ucore.img 的完整生成过程吧（行数指 makefile 文件中的行数）：

1. 编译 libs 和 kern 目录下所有的 .c 和 .S 文件，生成 .o 文件，并链接得到 bin/kernel 文件（117-151 行）
2. 编译 boot 目录下所有的 .c 和 .S 文件，生成 .o 文件，并链接得到 bin/bootblock.out 文件（155-168 行）
3. 编译 tools/sign.c 文件，得到 bin/sign 文件（172-174 行）
4. 利用 bin/sign 工具将 bin/bootblock.out 文件转化为 512 字节的 bin/bootblock 文件，并将 bin/bootblock 的最后两个字节设置为 0x55AA（166 行，0x55AA 的设置需参考 sign.c 文件）
5. 为 bin/ucore.img 分配 5000MB 的内存空间，并将 bin/bootblock 复制到 bin/ucore.img 的第一个 block，紧接着将 bin/kernel 复制到 bin/ucore.img 第二个 block 开始的位置（182 行）

关于更多的细节我以中文注释的形式加入了 makefile 文件中，一并提交到 github 上

二、一个被系统认为是符合规范的硬盘主引导扇区的特征是什么？

槽点 2：bootblock 和主引导扇区的区别？

看完了 makefile 文件并没有发现啥是主引导扇区，直觉感觉和 bootblock 有关，有道翻译 bootblock 的结果是“刷鞋匠”，百度了一下告诉我

bootblock

编辑

讨论

上传视频

本词条缺少概述图，补充相关内容使词条更完整，还能快速升级，赶紧来编辑吧！

BOOTBLOCK是BIOS中一段特定的区域，包含有用于引导的最小指令集。

外文名	bootblock	类 型	计算机学
定 义	BIOS中一段特定的区域	隶属系统	BIOS

主板上的引导块Boot Block

BOOTBLOCK是BIOS中一段特定的区域，包含有用于引导的最小指令集，正常的BIOS升级操作不能消除这段信息。如果BIOS升级失败，可以利用BOOTBLOK来重新恢复，具体步骤如下：

然后又百度主引导扇区：

简介

主引导扇区

位于整个硬盘的0磁头0柱面1扇区，包括硬盘**主引导记录**MBR（Master Boot Record）和**分区表**DPT（Disk Partition Table）。其中**主引导记录**的作用就是检查分区表是否正确以及确定哪个分区为**引导分区**，并在程序结束时把该分区的启动程序，也就是操作系统引导扇区调入内存加以执行。

MBR结构

在总共512字节的MBR扇区中，由四部分组成：

引导程序

引导程序在0号扇区的开始位置，共占用440字节。

Windows磁盘签名

Windows磁盘签名占用引导程序后的4个字节，是windows系统对硬盘初始化时写入的一个硬盘标签。

分区表

分区表占用64字节，是MBR中非常重要的一个结构。

结束标志

扇区最后两个字节“55AA”是MBR的结束标志。

完全没整明白到底是啥。但是注意到一个细节，百度说 55AA 是 MBR 结束标志，而在分析 makefile 时已经发现 bootblock 的最后两个字节就是 0x55AA，所以盲猜这俩应该说的就是一回事吧。为啥不直接告诉我这个就是在说“刷鞋匠”？

那么关于这个 bootblock(MBR?)的特性应该就是大小为 512 字节以及最后两个字节是 55AA。

```
buf[510] = 0x55;
buf[511] = 0xAA;
FILE *ofp = fopen(argv[2], "wb+");
size = fwrite(buf, 1, 512, ofp);
```

sign.c 文件中的设置代码片段