

你管这破玩意叫操作系统源码 | 第一回 最开始的两行代码

Original 闪客sun 低并发编程 2021-11-11 08:30

收录于话题

#你管这破玩意叫操作系统源码

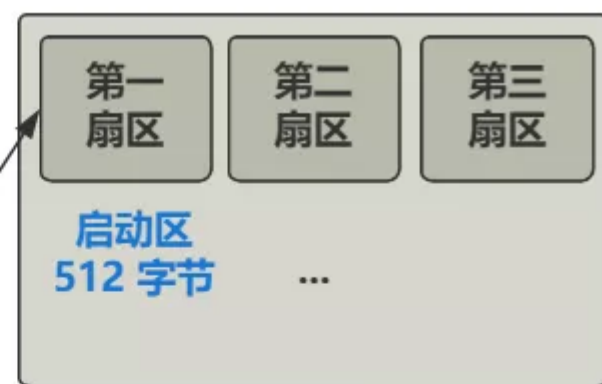
20个 >

从这一篇开始，您就将跟着我一起进入这操作系统的梦幻之旅！

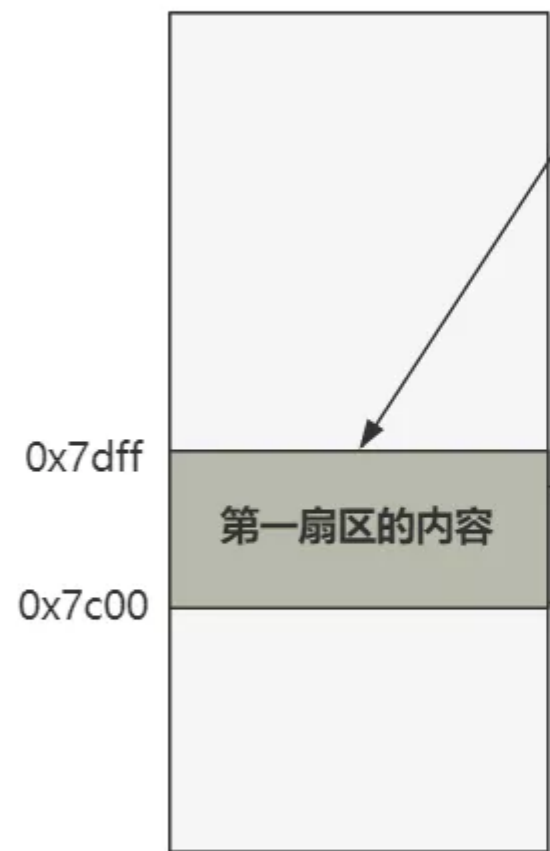
别担心，每一章的内容会非常的少，而且你也不要抱着很大的负担去学习，只需要像读小说一样，跟着我一章一章读下去就好。

话不多说，直奔主题。当你按下开机键的那一刻，在主板上提前写死的固件程序 **BIOS** 会将硬盘中**启动区的 512 字节**的数据，原封不动复制到**内存中的 0x7c00** 这个位置，并跳转到那个位置进行执行。

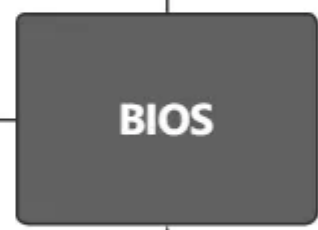
硬盘



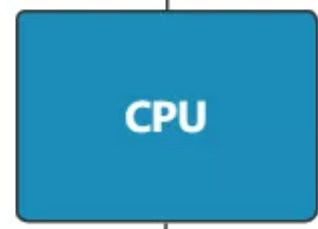
内存



2. 读取硬盘第一扇区



1. 开机后初始化指向 BIOS



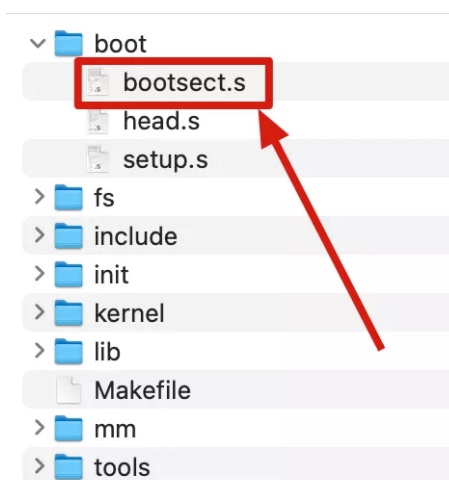
3. 加载

4. 跳转到此处

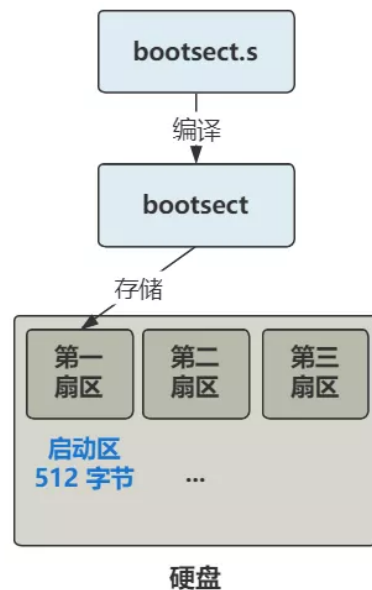
启动区的定义非常简单，只要硬盘中的 0 盘 0 道 1 扇区的 512 个字节的最后两个字节分别是 **0x55** 和 **0xaa**，那么 BIOS 就会认为它是个启动区。

所以对于我们理解操作系统而言，此时的 BIOS 仅仅就是个代码搬运工，把 512 字节的二进制数据从硬盘搬运到了内存中而已。**所以作为操作系统的开发人员，仅仅需要把操作系统最开始的那段代码，编译并存储在硬盘的 0 盘 0 道 1 扇区即可。**之后 BIOS 会帮我们把它放到内存里，并且跳过去执行。

而 Linux-0.11 的最开始的代码，就是这个用汇编语言写的 **bootsect.s**，位于 **boot** 文件夹下。



通过编译，这个 bootsect.s 会被编译成二进制文件，存放在启动区的第一扇区。



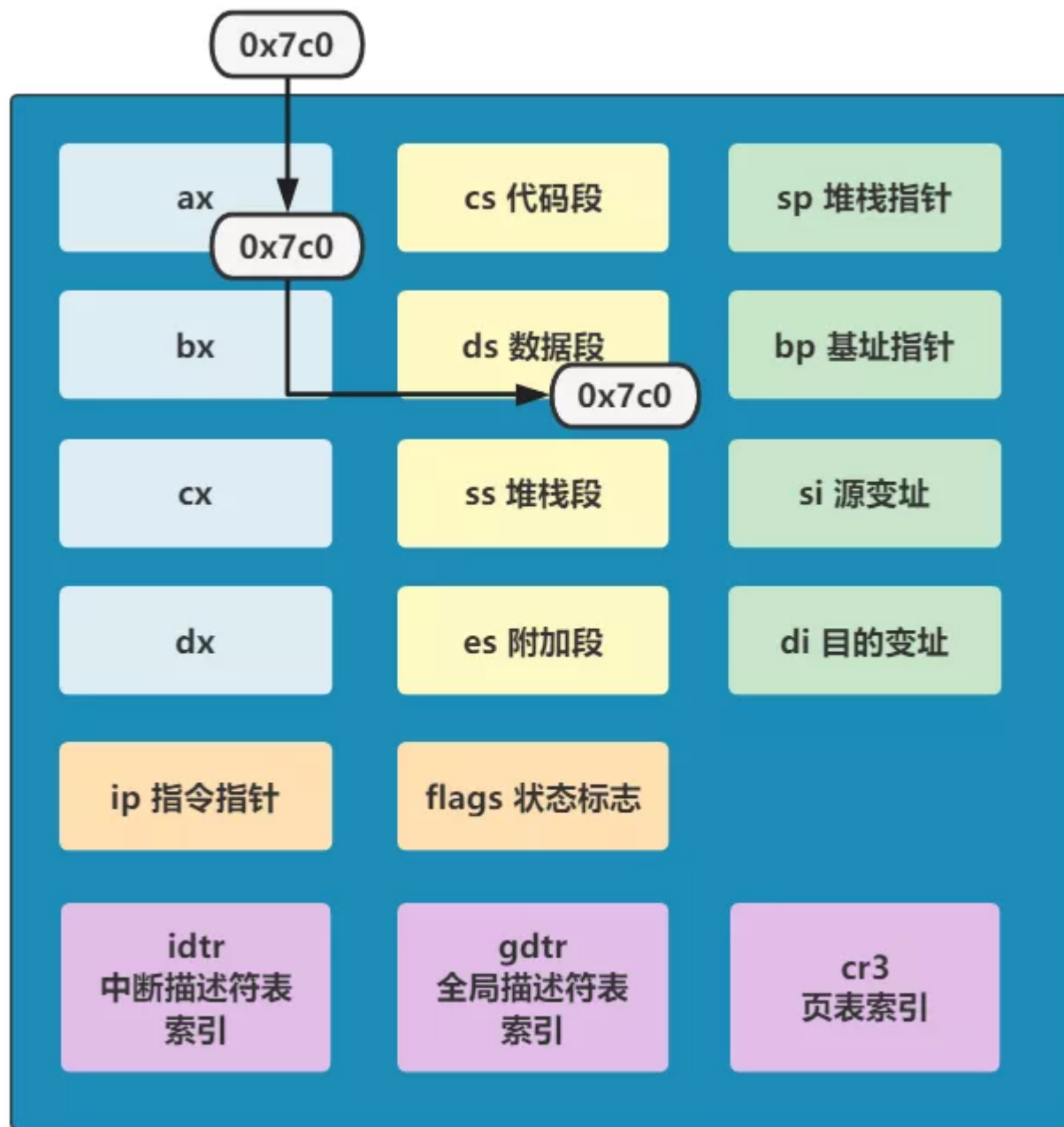
随后就会如刚刚所说，由 BIOS 搬运到内存的 `0x7c00` 这个位置，而 CPU 也会从这个位置开始，不断往后一条一条语句无脑地执行下去。

那我们的梦幻之旅，就从这个文件的第一行代码开始啦！

```
mov ax,0x07c0
mov ds,ax
```

好吧，先连续看两行。

这段代码是用汇编语言写的，含义是把 `0x07c0` 这个值复制到 **ax 寄存器**里，再将 `ax` 寄存器里的值复制到 **ds 寄存器**里。那其实这一番折腾的结果就是，让 `ds` 这个寄存器里的值变成了 `0x07c0`。



CPU 中的关键寄存器

ds 是一个 16 位的段寄存器，具体表示数据段寄存器，在内存寻址时充当段基址的作用。啥意思呢？就是当我们之后用汇编语言写一个内存地址时，实际上仅仅是写了偏移地址，比如：

```
mov ax, [0x0001]
```

实际上相当于

```
mov ax, [ds:0x0001]
```

ds 是默认加上的，表示在 ds 这个段基址处，往后再偏移 0x0001 单位，将这个位置的内存数据，复制到 ax 寄存器中。

形象地比喻一下就是，你和朋友商量去哪玩比较好，你说天安门、南锣鼓巷、颐和园等等，实际上都是**偏移地址**，省略了北京市这个**基址**。

当然你完全可以说北京天安门、北京南锣鼓巷这样，每次都加上北京这个前缀。不过如果你事先和朋友说好，以下我说的地方都是北京市里的哈，之后你就不用每次都带着北京市这个词了，是不是很方便？

那 ds 这个数据段寄存器的作用就是如此，方便了描述一个内存地址时，可以省略一个基址，没什么神奇之处。

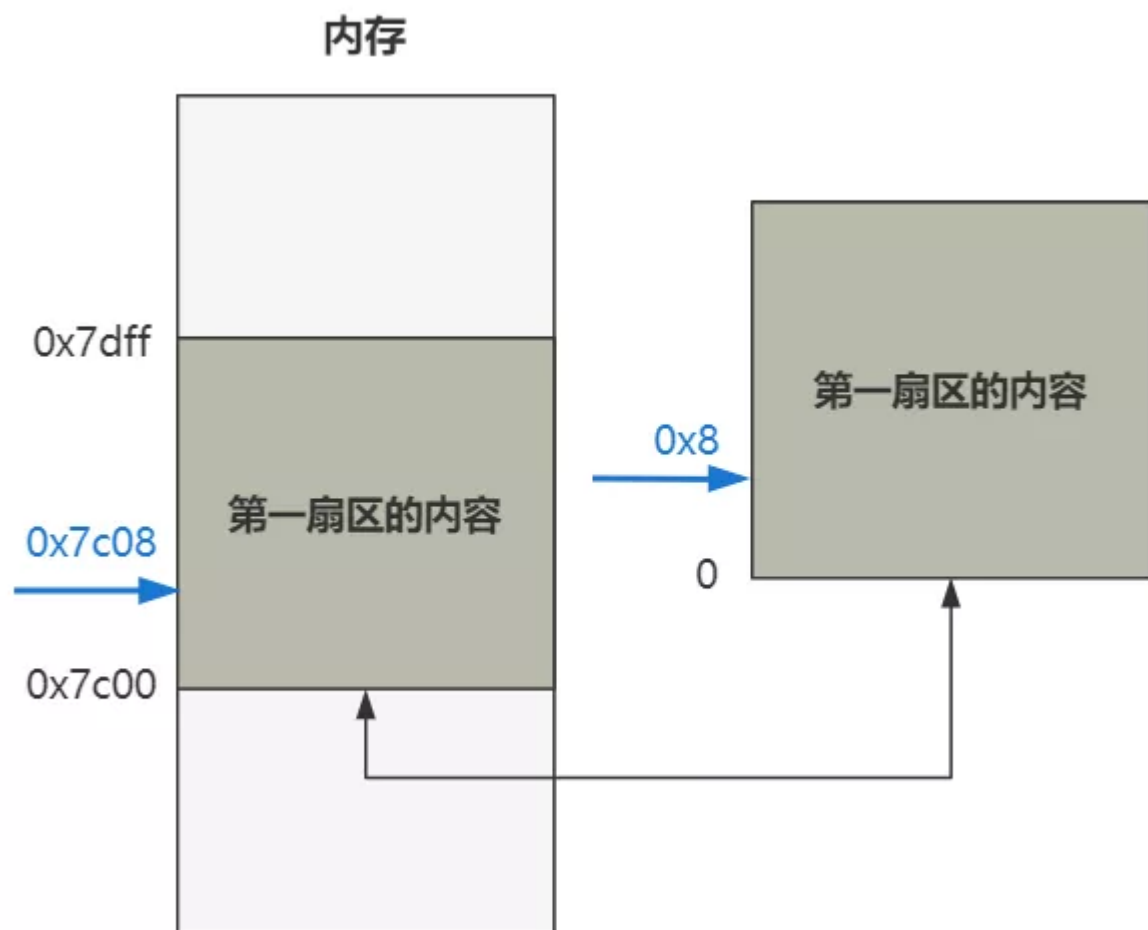
ds : 0x0001

北京市：南锣鼓巷

再看，这个 ds 被赋值为了 0x07c0，由于 x86 为了让自己在 16 位这个实模式下能访问到 20 位的地址线这个历史因素（不了解这个的就先别纠结为啥了），所以段基址要先左移四位。那 **0x07c0 左移四位就是 0x7c00**，那这就刚好和这段代码被 BIOS 加载到的内存地址 0x7c00 一样了。

也就是说，之后再写的代码，里面访问的数据的内存地址，都先默认加上 0x7c00，再去内存中寻址。

为啥统一加上 0x7c00 这个数呢？这很好解释，BIOS 规定死了把操作系统代码加载到内存 0x7c00，那么里面的各种数据自然就被全都偏移了这么多，所以把数据段寄存器 ds 设置为这个值，方便了以后通过这种基址的方式访问内存里的数据。



OK，赶紧消化掉前面的知识，那本篇就到此为止，只讲了两行代码，知识量很少，我没骗你吧。

希望你能做到，对 BIOS 将操作系统代码加载到内存 0x7c00，以及我们通过 mov 指令将默认的数据段寄存器 ds 寄存器的值改为 0x07c0 方便以后的基址寻址方式，这两件事在心里认可，并且没有疑惑，这才方便后面继续进行。

后面的世界越来越精彩，欲知后事如何，且听下回分解。

----- 本回扩展资料 -----

有关寄存器的详细信息，可以参考 Intel 手册：

Volume 1 Chapter 3.2 OVERVIEW OF THE BASIC EXECUTION ENVIRONMEN

有关计算机启动部分的原理如果还不清楚，可以看我之前的一篇文章了解一下：

[计算机的启动过程](#)

如果想了解计算机启动时详细的初始化过程，还是得参考 Intel 手册：

Volume 3A Chapter 9 PROCESSOR MANAGEMENT AND INITIALIZATION

----- 关于本系列 -----

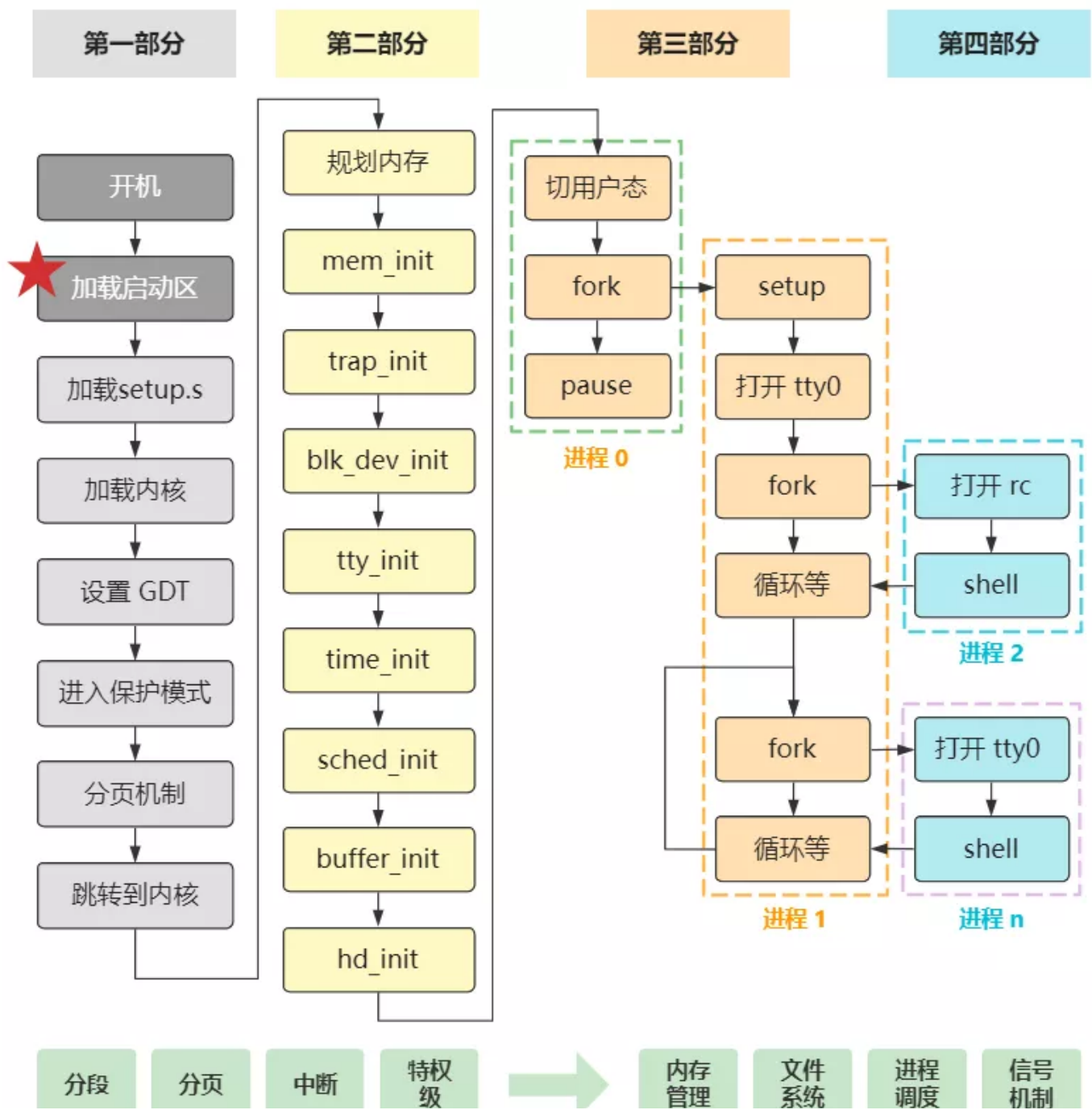
本系列的开篇词看这

[闪客新系列！你管这破玩意叫操作系统源码](#)

本系列的扩展资料看这（也可点击[阅读原文](#)）

<https://github.com/sunym1993/flash-linux0.11-talk>

本回的内容在全局视角中的星星那里



第五部分

最后，祝大家都能追更到系列结束，只要你敢持续追更，并且把每一回的内容搞懂，我就敢让你在系列结束后说一句，我对 Linux 0.11 很熟悉。

另外，本系列完全免费，希望大家能多多传播给同样喜欢的人！我们下回见。



低并发编程

战略上藐视技术，战术上重视技术

127篇原创内容



Official Account

收录于话题 [#你管这破玩意叫操作系统源码](#) 20

< 上一篇

闪客新系列！你管这破玩意叫操作系统源码

下一篇 >

你管这破玩意叫操作系统源码 | 第二回 自己给自己那个地儿

[Read more](#)

People who liked this content also liked

第17回 | 原来操作系统获取时间的方式也这么 low
低并发编程



第二
部分