

## 2 OMAP3530 的启动过程

有关 OMAP3530 的启动过程最详细的描述，在文档《OMAP35x Applications Processor Technical Reference Manual》（文档号 SPRUF98）（这个文档会被经常用到，以后简称《OMAP35x TRM》）的 25 章有详细的介绍。

## 2.1 OMAP3530 的 7 个用于设置启动的外部引脚

OMAP3530 支持很多种方式的启动，并且可以像 PC 一样的设置启动顺序，它是通过 7 个引脚 (boot0~boot6) 电平来控制的。其中 boot6 用于选择时钟，当 boot6 接通过上拉电阻接高电平时，使用 TPS659xx 提供的方波作为系统的时钟源；如果 boot6 接低电平，就使用外部晶振作为时钟源。因为我的板子是有 TPS65930 的，因此 boot6=0。boot0~boot5 用于选择通过哪些方式启动，并且这些启动方式的顺序，具体参考表 25-3 (3363 页) 以及表 25-4 (3364 页)。由于我的板子上只有 Nand Flash 和 SD 卡，因此，使用 boot5~0 = 0b001111 这种方式，检测顺序是 NAND FLASH > USB > UART3 > MMC1 或 boot5~0=0b101111，检测顺序是 USB > UART3 > MMC1 > NAND FLASH。值得说明的是，USB 和 UART3 的方式是属于外设启动的方式，只有当这些接口接有可用于启动的设备时才会有效，相关内容可以参考《OMAP35x TRM》的“25.4.5 Peripheral Booting”，但是目前还用不到。

## 2.2 Nand Flash 启动

Nand Flash 属于 Non-XIP (eXecute In Place) 类的 Flash，即不可直接在片内运行程序，因此需要由 OMAP3530 的内部固件——ROM Code 把 Nand Flash 内的程序读取出来，然后再运行“1.4 OMAP3530 的内存映射”中提到的内部 80KB 的 ROM 就是用来存储这个 ROM Code 的)。完整的信息在《OMAP35x TRM》的 3391 页，25.4.7.4 节。

### 2.2.1 Nand Flash 的选型

ROM Code 对 Nand Flash 是有要求的，《OMAP35x TRM》的表 25-31 (3391 页) 说明了 ROM CODE 访问 Nand Flash 的时序参数 (GPMC 的时钟频率会被自动设定为 48MHz)，设计时要选择符合要求的 Nand Flash。不过，按照经验设计，一般选用 Micron 的 MT29C2G48MAKLCJA-6 IT (这个芯片其实是 LPDRAM 和 Nand 的二合一芯片，同时有多种容量可供选择，数据手册都可以参考这一个，我的板子情况是 256MB Nand + 256MB LPDRAM)，因此这两个表就可以不用太关心了。

### 2.2.2 关于美光的 Nand+LPDRAM

美光的这个芯片上不会印有型号信息，只是有一个“FBGA Code”，去美光的网站 <http://www.micron.com/support/fbga.html> 输入这个代码可以查到芯片的型号，然后根据这个型号可以搜索到数据手册，但是要下载数据手册还得签署一个什么保密协议，通过审查后才会用电子邮件的方式通知下载，真够麻烦的！

### 2.2.3 Nand Flash 的连接要求

- (1) Nand Flash 必须接在 GPMC 的 CS0；
- (2) GPMC\_Wait0 引脚要接在 Nand Flash 的 BUSY 输出引脚，即 R/#B 引脚；

### 2.2.4 Nand Flash 启动过程

- (1) ROM Code 先将 GPMC 设定为 8 位，非同步模式，用于读取 Nand Flash 的 ID 信息，根

据读出的“Device ID”(Byte 1)与《OMAP35x TRM》表 25-32 (3392 页)对照,确定容量(注意表中的单位是 bit 不是 Byte)、数据线宽度、和页大小(单位是 K Byte)。例如,我的板子上的 Nand Flash 的 Device ID 是 0xBA,因此,查表得到数据线宽度是 16 位,页大小是 2048KB;

(2) 当 Nand 的厂家不同,可能查表得到的“页大小”参数是错误的,因此 ROM Code 会通过读出的第四字节(Byte 3)确认页大小并取得块大小(表 25-33, 3393 页)。但是这个过程仅仅发生在 Nand Flash 容量大于等于 2Gbit 时,对于小于 2Gbit 的 Nand Flash,当页为 512Byte,块为 32KB;当页为 2KB 时,块为 128KB。我板子的请款是块大小:128KB,页大小:2KB;

(3) 上述过程的流程图在 3395 页图 25-16,之后会读取 ID2 来确定更详细的 Nand Flash 参数,流程图在 3396 页图 25-17,获得的参数在表 25-34 (3397 页);

(4) 读取第一页和第二页的 spare sectors 来确定 Nand Flash 坏块,流程图在 3398 页图 25-18;

(5) 之后 ROM Code 从 Nand Flash 最开始读取启动镜像文件,当然对镜像的格式有特殊要求,将在“2.4 启动镜像文件的格式”说明。

## 2.3 SD 卡启动

和 Nand Flash 类似,程序也不可以在 SD 卡上直接运行,必须读出来才能运行。ROM Code 可以读取 MMC/SD 卡上的启动文件,但是对 MMC/SD 卡片上的分区、文件系统等有特殊要求。具体过程的详细描述在《OMAP35x TRM》的“25.4.7.6 MMC/SD Cards”。

### 2.3.1 ROM Code 操作 SD 卡的参数

- (1) 初始化卡片的频率: 400kHz;
- (2) 数据传送频率: 20MHz;
- (3) 支持大容量 (>2GB) 的 SDHC 卡。

### 2.3.2 SD 卡启动的过程

SD 卡启动的流程图在《OMAP35x TRM》的图 25-24 (3405 页),其中每一步的流程在后面都有详细介绍。下面简单总结下流程:

(1) ROM Code 先通过 I2C 配置 TPS659X0 为 MMC1 配电,MMC1 单元需要两个电压,一个是模块工作需要电源电压 VDD5\_VMMC1,另外一个为各信号线工作电平的参考电压 VDD5\_VSIM (这两个引脚如何与 TPS65930 连接,请看《Powering OMAP™3 With TPS65930/20: Design-In Guide》(文档号: SWCU059) 的第 8 页的图 2;如果使用 TPS65950,请看《采用 TPS65950 为 OMAP™3 供电:应用设计指南》(文档号: ZHCU013) 第 9 页的图 2),ROM Code 先将他们配置成 3.0V。

(2) 通过一系列命令初始化 SD 卡,流程图为图 25-27 (3408 页):

- 先发送 CMD1,对于 MMC 卡,将返回应答,对于 SD 卡将超时;
- 如果上一步超时,发送 CMD55 和 ACMD41;

- 如果上一步还是超时，将判断为“没有卡片插入”。

以上几部也回答了上一章留下的一个问题：“在 SD 卡启动过程中，会不会通过 TPS659xx 来检查卡片是否插入呢？如果是这样，那使用小型的 microSD 卡槽（只有 8 个引脚）又该如何处理？”SD 卡启动过程中，并不使用 CD 引脚来检查卡片是否插入，而是通过图 25-27 的步骤，因此使用小型的 microSD 不会有什么问题。

(3) 之后是读取启动镜像文件，这里又可以使用两种模式来进行操作，其中“Raw 模式”不使用，具体介绍在《OMAP35x TRM》3408 页。对于“文件系统模式”，ROM Code 对 SD 卡内的文件系统是有特殊要求的：首先，SD 卡要有 MBR (Master Boot Record Structure)。对于小于等于 2GB 的 SD 卡，直接格式化后通常没有 MBR，0 扇区直接就为 Boot Sector，这样是不能用于启动的。其次，SD 卡的一个主分区必须为 FAT 文件系统，通常把第一主分区格式化成 FAT32 就可以了。最后，启动文件一定要放在上述 FAT 文件系统的根目录下，并且名字一定要为 MLO。

## 2.4 启动镜像文件的格式

OMAP3530 要求启动镜像文件有文件头，文件头数据结构又分为多种，具体参考《OMAP35x TRM》的“25.4.8 Image Format” (3415 页)。这里只用到最简单的一种 (25.4.8.3 Image Format for GP Devices)，即在镜像文件的最前面增加 8 个字节，前 4 个字节表示整个文件的大小（不包括文件头），个人猜测这个信息用来告诉 ROM Code 需要读取多少字节；后 4 个字节表示镜像文件要加载的地址，这里需要注意，这个地址需要放在 OMAP3530 的内部 SRAM 内，ROM Code 把启动镜像文件加载到这个地址后会跳转到这个地址开始执行。

## 2.5 ROM Code 提供的内存映射

(1) ROM Code 会把自己映射到 0x14000 的地址处，具体的说明在《OMAP35x TRM》3369 页的“25.4.2.1 ROM Memory Map”。在 0x14000 处存放的是中断向量，中断向量的排列顺序和传统的 ARM 体系结构一样，只不过他们不是从 0x0 开始的。

(2) ROM Code 会把片内 64KB 的 SRAM 分割成好几个区域，具体见《OMAP35x TRM》3370 页的“25.4.2.2 RAM Memory Map”。

- 0x4020 0000~0x4020 EFFF: 为镜像文件存放的空间，启动镜像文件应该被加载到这个地址，启动镜像文件的文件头的后 4 个字节所指明的地址应该在此区域内。
- 0x4020 F000~0x4020 FCAF: 通用的堆栈空间，启动程序中的汇编程序部分应该把堆栈设定到此，这样才能运行 C 语言的程序。（当然，这个不是必须的，也可以先把外部的 LPDRAM 初始化，然后再把堆栈堆栈放进去。）
- 0x4020 FCB0~0x4020 FFAF: 保留空间。
- 0x4020 FFB0~0x4020 FFC7: ROM Code 的 Tracing Data，具体内容可以查看《OMAP35x TRM》

3422 页 “25.4.9 Tracing”。

- 0x4020 FFC8~0x4020 FFFF: RAW 内的中断向量, 要其中注意并没有 Reset 中断向量。

## 2.6 ROM Code 提供的中断机制

(1) 中断向量是从 0x14000 开始的, 依次为 “Reset”、“Undef”、“SWI”、“Prefetch Abort”、“Data Abort”、“保留”、“IRQ”、“FIQ”。例如: 当 IRQ 中断出现, 程序会自动跳转至 0x14018 (而标准的 ARM 体系结构则是自动跳至 0x18)。

(2) 当 “Reset” 中断出现, 直接执行 ROM Code; 当其他中断出现, 会直接跳至内部 SRAM 的中断向量处 (《OMAP35x TRM》3369 页表 25-7), 内部 SRAM 中断向量从 0x4020 FFC8 开始, 依次为 “Undef”、“SWI”、“Prefetch Abort”、“Data Abort”、“保留”、“IRQ”、“FIQ”。例如: 当中断为 IRQ 时, 在 0x14018 中会存有一条 “PC=0x4020FFDC” 的指令, 让程序跳转至 0x4020FFDC。

(3) ROM Code 会自动在上述 SRAM 中断向量中写入相同的指令, 功能是把 **“SRAM 中断向量地址+0x1C”处存放的 32 位的无符号数 (其实是个指针) 放入 PC, 以实现跳转**。例如, 在 IRQ 的 SRAM 中断向量 (0x4020FFDC) 会存有这样一条指令: “PC=[0x4020FFF8]” (注意中括号, 0x4020FFF8=0x4020FFDC+0x1C)。因此, **只要在 [0x4020 FFF8] 中存放我们自己的 IRQ 中断处理函数的指针 (函数名), 程序就能跳转至我们自己的函数去执行了**。其他中断的响应过程同理。

## 2.7 疑问

(1) 中断向量是从 0x14000 开始的 (低中断向量), 这种情况是不是仅仅是在 Nand Flash 或 SD 卡启动时才适用呢? 提出这个问题的原因有二: 其一, 如果使用 XIP 的 Nor Flash, 该 Flash 要接在 GPMC\_0, 其范围可能覆盖掉 0x14000; 其二, 在《OMAP35x TRM》的 1049 页 “Note” 中所描述的中断过程是完全符合 ARM 体系结构的, 即 IRQ 中断向量是 0x18, 这里和 “25 Initialization” 这一章描述的 (即上面的总结) 是矛盾的 (IRQ 中断向量是 0x14018), 但是通过实验发现, 25 章描述的是正确的, 因此猜测可能是启动方式不同造成的。但是我的实验板上没有 Nor Flash, 因此无法做实验来验证。