

# 零死角玩转STM32



## 读写内部FLASH

淘宝：[firestm32.taobao.com](http://firestm32.taobao.com)

论坛：[www.firebbs.cn](http://www.firebbs.cn)



扫描进入淘宝店铺

# 主讲内容



01

**STM32的内部FLASH简介**

---

02

**对内部FLASH的写入过程**

---

03

**查看工程的空间分布**

---

04

**操作内部FLASH的库函数介绍**

---

05

**实验：读写内部FLASH**

---

参考资料:《零死角玩转STM32》

“读写内部FLASH” 章节

# 读写内部FLASH



## 对内部FLASH的写入过程

### 1. 解锁

由于内部FLASH空间主要存储的是应用程序，是非常关键的数据，为了防止误操作修改了这些内容，芯片复位后默认会结FLASH上锁，这个时候不允许设置FLASH的控制寄存器，并且不能对修改FLASH中的内容。

所以对FLASH写入数据前，需要先给它解锁。解锁的操作步骤如下：

- 往Flash 密钥寄存器 FLASH\_KEYR中写入 KEY1 = 0x45670123
- 再往Flash 密钥寄存器 FLASH\_KEYR中写入 KEY2 = 0xCDEF89AB

# 读写内部FLASH



## 2.数据操作位数

在内部FLASH进行擦除及写入操作时，电源电压会影响数据的最大操作位数，该电源电压可通过配置FLASH\_CR 寄存器中的 PSIZE位改变，配置表如下：

电压范围	2.7 - 3.6 V (使用外部Vpp)	2.7 - 3.6 V	2.1 - 2.7 V	1.8 - 2.1 V
位数	64	32	16	8
PSIZE(1:0)配置	11b	10b	01b	00b

最大操作位数会影响擦除和写入的速度，其中64位宽度的操作除了配置寄存器位外，还需要在Vpp引脚外加一个8-9V的电压源，且其供电时间不得超过一小时，否则FLASH可能损坏，所以64位宽度的操作一般是在量产时对FLASH写入应用程序时才使用，大部分应用场合都是用32位的宽度。

# 读写内部FLASH



## 3.擦除扇区

在写入新的数据前，需要先擦除存储区域，STM32提供了扇区擦除指令和整个FLASH擦除(批量擦除)的指令，批量擦除指令仅针对主存储区。

扇区擦除的过程如下：

- 检查 FLASH\_SR 寄存器中的“忙碌寄存器位 BSY”，以确认当前未执行任何Flash 操作；
- 在 FLASH\_CR 寄存器中，将“激活扇区擦除寄存器位SER ”置 1，并设置“扇区编号寄存器位SNB”，选择要擦除的扇区；
- 将 FLASH\_CR 寄存器中的“开始擦除寄存器位 STRT ”置 1，开始擦除；
- 等待 BSY 位被清零时，表示擦除完成。

# 读写内部FLASH



## 4.写入数据

擦除完毕后即可写入数据，写入数据的过程并不是仅仅使用指针向地址赋值，赋值前还还需要配置一系列的寄存器，步骤如下：

- 检查 FLASH\_SR 中的 BSY 位，以确认当前未执行任何其它的内部 Flash 操作；
- 将 FLASH\_CR 寄存器中的“激活编程寄存器位PG”置 1；
- 针对所需存储器地址（主存储器块或 OTP 区域内）执行数据写入操作；
- 等待 BSY 位被清零时，表示写入完成。



# 读写内部FLASH



## 查看工程的空间分布

由于内部FLASH本身存储有程序数据，若不是有意删除某段程序代码，一般不应修改程序空间的内容，所以在使用内部FLASH存储其它数据前需要了解哪一些空间已经写入了程序代码，存储了程序代码的扇区都不应作任何修改。通过查询应用程序编译时产生的“\*.map”后缀文件，可以了解程序存储到了哪些区域。

# 读写内部FLASH



## 查看工程的空间分布

打开map文件后，查看文件最后部分的区域，可以看到一段以“Memory Map of the image”开头的记录：

```
1 =====
2 Memory Map of the image      //存储分布映像
3
4 Image Entry point : 0x080001ad
5
6 /*程序 ROM 加载空间*/
7 Load Region LR_IROM1 (Base: 0x08000000, Size: 0x00000b50, Max: 0x00100000, ABSOLUTE)
8
9 /*程序 ROM 执行空间*/
10 Execution Region ER_IROM1 (Base: 0x08000000, Size: 0x00000b3c, Max: 0x00100000, ABSOLUTE)
11
12 /*地址分布列表*/
13 Base Addr      Size      Type   Attr    Idx    E Section Name      Object
14
15 0x08000000      0x000001ac      Data   RO        3      RESET                startup_stm32f429_439xx.o
16 0x080001ac      0x00000000      Code   RO      5359      *.ARM.Collect$$$$00000000 mc_w.l(entry.o)
17 0x080001ac      0x00000004      Code   RO      5622      .ARM.Collect$$$$00000001 mc_w.l(entry2.o)
18 0x080001b0      0x00000004      Code   RO      5625      .ARM.Collect$$$$00000004 mc_w.l(entry5.o)
19 0x080001b4      0x00000000      Code   RO      5627      .ARM.Collect$$$$00000008 mc_w.l(entry7b.o)
20 0x080001b4      0x00000000      Code   RO      5629      .ARM.Collect$$$$0000000A mc_w.l(entry8b.o)
21 /*...此处省略大部分内容*/
22 0x08000948      0x0000000e      Code   RO      4910      i.USART_GetFlagStatus  stm32f4xx_usart.o
23 0x08000956      0x00000002      PAD
24 0x08000958      0x0000000bc      Code   RO      4914      i.USART_Init            stm32f4xx_usart.o
25 0x08000a14      0x00000008      Code   RO      4924      i.USART_SendData        stm32f4xx_usart.o
26 0x08000a1c      0x00000002      Code   RO      5206      i.UsageFault_Handler    stm32f4xx_it.o
27 0x08000a1e      0x00000002      PAD
28 0x08000a20      0x000000010      Code   RO      5363      i._0printf$bare         mc_w.l(printfb.o)
29 0x08000a30      0x0000000e      Code   RO      5664      i._scatterload copy     mc_w.l(handlers.o)
30 0x08000a3e      0x00000002      Code   RO      5665      i._scatterload_null     mc_w.l(handlers.o)
31 0x08000a40      0x0000000e      Code   RO      5666      i._scatterload_zeroinit mc_w.l(handlers.o)
32 0x08000a4e      0x000000022      Code   RO      5370      i._printf_core          mc_w.l(printfb.o)
33 0x08000a70      0x000000024      Code   RO      5275      i.fputc                  bsp_debug_usart.o
34 0x08000a94      0x000000088      Code   RO      5161      i.main                   main.o
35 0x08000b1c      0x000000020      Data   RO      5662      Region$$Table            anon$$obj.o
36
```

这一段是某工程的ROM存储器分布映像，在STM32芯片中，ROM区域的内容就是指存储到内部FLASH的代码。



# 读写内部FLASH



## 1.程序ROM的加载与执行空间

上述说明中有两段分别以“Load Region LR\_ROM1”及“Execution Region ER\_IROM1”开头的内容，它们分别描述程序的加载及执行空间。在芯片刚上电运行时，会加载程序及数据，例如它会从程序的存储区域加载到程序的执行区域，还把一些已初始化的全局变量从ROM复制到RAM空间，以便程序运行时可以修改变量的内容。加载完成后，程序开始从执行区域开始执行。

# 读写内部FLASH



## 1.程序ROM的加载与执行空间

在上面map文件的描述中，可了解到加载及执行空间的基地址(Base)都是0x08000000，它正好是STM32内部FLASH的首地址，即STM32的程序存储空间就直接是执行空间；它们的大小(Size)分别为0x00000b50及0x00000b3c，执行空间的ROM比较小的原因就是部分RW-data类型的变量被拷贝到RAM空间了；它们的最大空间(Max)均为0x00100000，即1M字节，它指的是内部FLASH的最大空间。

计算程序占用的空间时，需要使用加载区域的大小进行计算，本例子中应用程序使用的内部FLASH是从0x08000000至(0x08000000+0x00000b50)地址的空间区域。

# 读写内部FLASH



## 2. ROM空间分布表

在加载及执行空间总体描述之后，紧接着一个ROM详细地址分布表，它列出了工程中的各个段(如函数、常量数据)所在的地址Base Addr及占用的空间Size，列表中的Type说明了该段的类型，CODE表示代码，DATA表示数据，而PAD表示段之间的填充区域，它是无效的内容，PAD区域往往是为了解决地址对齐的问题。

观察表中的最后一项，它的基地址是0x08000b1c，大小为0x00000020，可知它占用的最高的地址空间为0x08000b3c，跟执行区域的最高地址0x00000b3c一样，但它们比加载区域说明中的最高地址0x8000b50要小，所以我们以加载区域的大小为准。对比内部FLASH扇区地址分布表，可知仅使用扇区0就可以完全存储本应用程序，所以从扇区1(地址0x08004000)后的存储空间都可以作其它用途，使用这些存储空间时不会篡改应用程序空间的数据。

# 零死角玩转STM32



**THANKS**

论坛：[www.firebbs.cn](http://www.firebbs.cn)

淘宝：[firestm32.taobao.com](http://firestm32.taobao.com)



扫描进入淘宝店铺