



STM32F105xx和 STM32F107xx 勘误手册

STM32F105xx和STM32F107xx版本Z 互联型产品的使用限制

芯片的识别

该勘误表适用于意法半导体的STM32F105xx和STM32F107xx互联型版本Z的芯片。该芯片系列集成了ARM™ 32位Cortex®-M3内核，本文中也包含内核的勘误信息(详见第1章)。

表2列出了所有的产品型号。表1列出了本文涉及产品的识别：

- 通过芯片封装上产品标识下的版本号
- 通过包装盒标签上的产品标识的最后3个数字

表1 芯片的识别⁽¹⁾

销售型号	标注在芯片上的版本代码 ⁽²⁾
STM32F105xx	“Z”
STM32F107xx	“Z”

1. DBGMCU_IDCODE寄存器中REV_ID位指明芯片的版本号(关于版本号的详情，参见[STM32F10xxx参考手册](#))
2. 关于在不同芯片封装上识别版本号，请参考[附录A：产品上版本号标示](#)。

表2 芯片概览

涉及到的芯片	芯片型号
STM32F105x	STM32F105R8, STM32F105V8 STM32F105RB, STM32F105VB STM32F105RC, STM32F105VC
STM32F107xx	STM32F107RB, STM32F107VB STM32F107RC, STM32F107VC

译著：本文英文原文下载地址：<http://www.st.com/stonline/products/literature/es/15866.pdf>

1 ARM™ 32-bit Cortex®-M3 的使用限制

STM32F10xxx内核的勘误可以从如下网址获得：

<http://infocenter.arm.com/help/index.jsp?topic=/com.arm.doc.eat0420a/>

还有一个勘误PDF文档的直接链接地址：

<http://infocenter.arm.com/help/topic/com.arm.doc.eat0420a/Cortex-M3-Errata-r1p1-v0.2.pdf>

描述的所有限制对应用的影响都很小，并且是针对Cortex-M3内核中的r1p1-01rel0版本。下表列出了这些局限性和它们对STM32F105xx/STM32F107xx互联型产品所产生的影响。

表3 Cortex-M3核心局限性和对微控制器的影响

ARM 勘误ID	ARM 勘误分类	ARM勘误说明	对STM32F10xxx中容量产品的影响
602117	2类	如果LDRD的基址在队列中，当被中断或失效时会导致不正确的基址寄存器	小
563915	2类	事件寄存器没有被中断和调试设置	小
531064	实现	SWJ_DP缺少POR复位同步	没有
511864	3类	从异常返回时，Cortex-M3可能使用不正确的优先级取指令	没有
532314	3类	DWT CPI计数器在睡眠时递增	没有
538714	3类	Cortex-M3 TPIU时钟区域交叉	没有
548721	3类	内部写缓冲区可能在睡眠时仍活跃	没有
463763	3类	BKPT在调试监控模式下能产生DFSR不匹配	小
463764	3类	核心可能停止在SLEEPONEXIT单指令ISR	小
463769	3类	在写操作时不对齐的MPU失效可能导致写入错误的的数据到一个成功的第一次操作	没有

1.1 Cortex-M3的局限性在STM32F105xx/STM32F107xx互联型产品的影响

只有下面涉及的局限性才对STM32F105xx/STM32F107xx互联型产品的实现产生较小的影响。

在ARM的勘误文档中所有其它的局限性(在表3列出)，对STM32F105xx/STM32F107xx互联型产品(Cortex-M3 r1p1-01rel0)没有影响，也与STM32F105xx/STM32F107xx互联型产品的实现无关。

1.1.1 Cortex-M3在中断或访问失效时，LDRD列表中的基址操作可能导致不正确的基址寄存器内容

问题描述

从系统总线区执行LDRD指令时，当在一个列表中的基址寄存器出现下述形式的指令时，Cortex-M3核心有一个缺陷：LDRD Ra, Rb, [Ra, #imm]。在加载了第一个目标寄存器后，可能因为加载第二个寄存器完成之前的中断，或因为加载第二个寄存器而产生总线失败时，不能完成指令的执行。

暂时解决办法

1. 当STM32F10xxx以标准的形式——从内置闪存存储器运行代码时，这个局限性不影响STM32F10xxx的运行。
2. 使用最新的编译器版本，从本文档发布之日起，编译器将不再产生这样的指令。同时，可以向你的编译器供应商索取“扫描工具”，它可以用于在早期版本编译器产生的代码中，检测这样的指令。

1.1.2 Cortex-M3事件寄存器没有被中断和调试设置

问题描述

当中断与一个WFE相关，而在WFE执行之前产生了这个中断时，不能设置用于WFE唤醒事件的事件寄存器，该事件会被丢失。因此，当执行WFE时，如果没有其它事件或中断发生时，核心不能被唤醒。

暂时解决办法

配置一个外部的或内部的EXTI线为事件模式，使用STM32F10xxx的外部事件，代替中断去把核心从WFE唤醒。

1.1.3 Cortex-M3的BKPT在调试监控模式下可以导致DFSR不匹配

问题描述

在调试监控模式下有可能执行BKPT指令，这会产生调用调试监控程序，但是在地址0xE00ED30的调试失效状态寄存器(DFSR)的位1并没有被设置，该位指示调用调试监控程序的源头是BKPT指令。这个现象仅仅出现在即将执行BKPT之前，正要处理中断而不是调试监控的时候。

暂时解决办法

如果在进入调试监控程序时，DFSR寄存器中没有任何标志位，则表示出现了这种极端情况，即在调试监控模式下执行了BKPT指令。

1.1.4 Cortex-M3可能在使用SLEEPONEXIT功能时，在单指令的ISR中停止

问题描述

如果使用了Cortex-M3的SLEEPONEXIT功能，并且涉及到的中断服务程序(ISR)仅包含一条指令，则核心会停止。如果只用一个中断有效，而且这个中断被一个仅包含一条指令的中断处理程序所抢断时，核心将会停止。

但是，如果任何新的中断能够造成抢断当前的中断处理程序，则核心恢复正常。

暂时解决办法

这个现象不会发生在真实地应用系统中，因为任何中断服务程序至少会包含一条以上的指令。如果确实只有一条指令，可以在退出指令(BX或BLX)之前插入一个NOP或任何其它指令。

2 STM32F10xxx 芯片的使用限制

下表是所有已经发现的局限性概览：

表4 芯片局限性列表

芯片局限性		原有的局限性 ⁽¹⁾	版本Z的局限性
第2.1节：在ADC输入0上的电压毛刺		X	X
第2.2节：WFI/WFE指令之后读Flash存储器		X	X
第2.3节：复用功能	2.3.1节：SPI1处于从模式并且USART2处于同步模式	X	X
	2.3.2节：SPI1处于主模式并且USART2处于同步模式	X	X
	2.3.3节：SPI2处于从模式并且USART3处于同步模式	X	X
	2.3.4节：SPI2处于主模式并且USART3处于同步模式	X	X
第2.4节：边缘扫描TAP：“capture IR”状态之后送出错误的的数据		X	X
第2.5节：相对于设置STRT位，Flash存储器的BSY位延后		X	X
第2.6节：I2C外设	2.6.1节：某些软件事件必须在发送当前字节之前处理	X	X
	2.6.2节：不完全支持SMBus标准	X	X
第2.7节：通用定时器	2.7.1节：捕获标志丢失	X	X
	2.7.2节：过早检测到捕获溢出	X	X
	2.7.3节：通用定时器：占空比为100%的PWM	X	X
第2.8节：LSI时钟稳定时间		X	X
第2.9节：如果PLL的输入为HSE且预分频系数>1或输入为PLL2，复位后当PLL的输入是HSI/2时，PLL不能锁住			X

1. 原有的局限性是指那些在STM32大容量产品版本Z上已有局限性。

2.1 在ADC输入0上的电压毛刺

问题描述

当以注入触发进行ADC转换时，在PA0引脚(ADC输入0)上，可能会产生一个低振幅的电压毛刺。这个毛刺是由内部耦合和同步到注入序列的开始和结束产生的，与要转换的通道无关。

毛刺的振幅低于150mV，典型的持续时间是10ns(在I/O引脚配置为高阻输入并悬空时测量的)。如果PA0是作为数字输出，这不会影响输出信号。如果PA0是配置为数字输入，只要驱动PA0的另一端的阻抗低于5kΩ，这个毛刺将不会被检测为意外的转换。在单ADC配置时，这个毛刺不会对端口A的其它引脚产生影响，也不会对ADC注入转换的结果产生影响。

当使用ADC的双模式，并使用注入触发时，为了避免任何可能的副作用，建议分配模拟通道时，把通道0配置为注入通道。

暂时解决办法

无。

2.2 WFI/WFE指令之后读Flash存储器

配置条件

- 打开Flash的预取指
- Flash的时序设置为2个等待周期
- 在停止模式下，FLITF(Flash接口)时钟停止

问题描述

如果在访问Flash存储器时，执行了WFI/WFE指令，而睡眠的时间又非常的短(少于2个时钟周期)，则在下一个唤醒事件时，从Flash存储器的取指操作可能被干扰。

暂时解决办法

当使用2个等待周期的Flash存储器配置并打开预取指功能时，在睡眠模式下不要停止FLITF(Flash接口)的时钟，即保持RCC_AHBENR寄存器的FLITFEN位为“1”(默认的复位状态)。

2.3 复用功能

在某些特殊的情况下，映射到同一个引脚上的多个复用功能可能会有一些使用限制。

2.3.1 SPI1处于从模式并且USART2处于同步模式

配置条件

- SPI1和USART2的时钟都使能
- PA4被配置为复用输出

问题描述

如果SPI1处于从模式，则USART2(由于USART2_CK)不能工作于同步模式。

暂时解决办法

无

2.3.2 SPI1处于主模式并且USART2处于同步模式

配置条件

- SPI1和USART2的时钟都使能
- PA4被配置为复用输出

问题描述

如果SPI1处于主模式，并且SPI1_NSS配置为软件控制，则USART2不能工作于同步模式。因为以上的情况造成USART2_CK引脚上不能输出。

暂时解决办法

为了输出USART2_CK，必须设置SPI1_CR2寄存器中的SSOE位为‘1’以使引脚处于输出模式。

2.3.3 SPI2处于从模式并且USART3处于同步模式

配置条件

- SPI2和USART3的时钟都使能
- PB12被配置为复用输出

问题描述

如果SPI2处于从模式，则USART3(由于USART3_CK)不能工作于同步模式。

暂时解决办法

无

2.3.4 SPI2处于主模式并且USART3处于同步模式

配置条件

- SPI2和USART32的时钟都使能
- PB12被配置为复用输出

问题描述

如果SPI2处于主模式，并且SPI2_NSS配置为软件控制，则USART3不能工作于同步模式。因为以上的情况造成USART3_CK引脚上不能输出。

暂时解决办法

为了输出USART3_CK，必须设置SPI2_CR2寄存器中的SSOE位为'1'以使引脚处于输出模式。

2.4 边缘扫描TAP：“capture IR”状态之后送出错误的数字

问题描述

当边缘扫描TAP进入“capture IR”状态之后，指令寄存器中2个最低位应该被加载为“01”，以便在移入下一个指令时移出去。

但是，边缘扫描TAP会移出最后进入指令寄存器的数值，可以是“00”、“01”、“10”或“11”。

暂时解决办法

在边缘扫描的流程中，应该丢弃“capture IR”状态之后移出的数据，软件不能仅仅检查最低2位(XXXX01)，而应该检查所有的寄存器位(XXXXXX)。

2.5 相对于设置STRT位，Flash存储器的BSY位延后

问题描述

当设置了Flash存储器控制寄存器的STRT位(启动擦除操作)，Flash存储器状态寄存器的BSY位晚一个周期变高。

如果在写入了FLASH_CR寄存器(设置STRT位)之后，立即读取FLASH_SR寄存器，则BSY位为'0'。

暂时解决办法

在设置了STRT位，至少一个周期之后再读BSY位。

2.6 I²C外设

2.6.1 某些软件事件必须在发送当前字节之前处理

问题描述

如果没有在传输当前字节之前处理EV7、EV7_1、EV6_1、EV2、EV8和EV3事件，有可能产生问题，如收到一个额外的字节、两次读到相同的数据或丢失数据。

暂时解决办法

当不能在传输当前字节之前和当改变ACK控制位送出相应脉冲之前，处理EV7、EV7_1、EV6_1、EV2、EV8和EV3事件时，建议如下操作：

1. 使用I²C的DMA模式，除非作为主设备时只接收一个字节。
2. 使用I²C的中断并把它优先级设为最高级别，使得它不能被中断。

2.6.2 不完全支持SMBus标准

问题描述

I²C外设不完全兼容SMBus v2.0标准，它不能对非法的字节或命令发送一个NACK。

暂时解决办法

需要实现高层次的处理机制，验证在目标设备上执行的写操作是正确的，例如：

1. 如果主机支持，使用SMBAL引脚。
2. 使用警告响应地址(ARA)协议。
3. 使用主机提醒协议。

2.7 通用定时器

2.7.1 捕获标志丢失

问题描述

在捕获模式下，当发生捕获时正好在读CCRx寄存器，捕获标志(CCxIF)可能被清除而没有设置捕获溢出标志(CCxOF)。实际上，新的数据已经捕获至捕获寄存器中。

暂时解决办法

在处理捕获中断时，可以在读出捕获寄存器之前，使能捕获引脚上的外部中断，然后在读出捕获数据后关闭这个外部中断。这样有可能通过EXTI设备检测到错过的捕获事件。

2.7.2 过早检测到捕获溢出

问题描述

在捕获模式下，可能在没有丢失数据的情况下设置了捕获溢出标志(CCxOF)。

条件

当发生捕获时正好在读捕获寄存器，即使前面捕获的数据已被读出并且新的数据已经存入捕获寄存器，也会设置捕获溢出标志。

暂时解决办法

无

2.7.3 通用定时器：占空比为100%的PWM

问题描述

当使用OCREF_CLR功能时，当在OCREF_CLR信号上施加一个高电平，OCxREF信号变为无效(导致OCx无效并且OCxN有效)，PWM会在下一次计数器溢出时重新开始(输出再使能)。

但是如果PWM被配置为100%(CCxR > ARR)，则不能重新开始，同时OCxREF保持无效。

暂时解决办法

无

2.8 LSI时钟稳定时间

问题描述

当设置了LSIRDY标志，时钟仍有可能不在给定的频率范围内(见产品数据手册中的LSI振荡器特性，f_{LSI}参数)。

暂时解决办法

为得到在给定范围内完全稳定的时钟，使用软件加入一个100μs的稳定时间。

2.9 如果PLL的输入为HSE且预分频系数>1或输入为PLL2，复位后当PLL的输入是HSI/2时，PLL不能锁住

问题描述

当出现下述序列时，会出现问题：

- PLL输入=HSI/2，SYSCLK输入=PLL
- PLL输入=HSE，并且与分频系数>1，或PLL输入=PLL2；SYSCLK输入=PLL
- 系统复位
- PLL输入=HSI/2，SYSCLK输入=PLL

如果PLL的输入为HSE且预分频系数 >1 或输入为PLL2，复位后当PLL的输入是HSI/2时，PLL不能锁住。

暂时解决办法

在转换PLL输入至HSI/2之前，使能HSE振荡器并且等待PLL锁住。

附录A 产品上版本号标示

图1到图2分别显示了LQFP100和LQFP64这两种不同封装的芯片上版本标志的记号。

图1 LQFP100 封装的正面俯视图

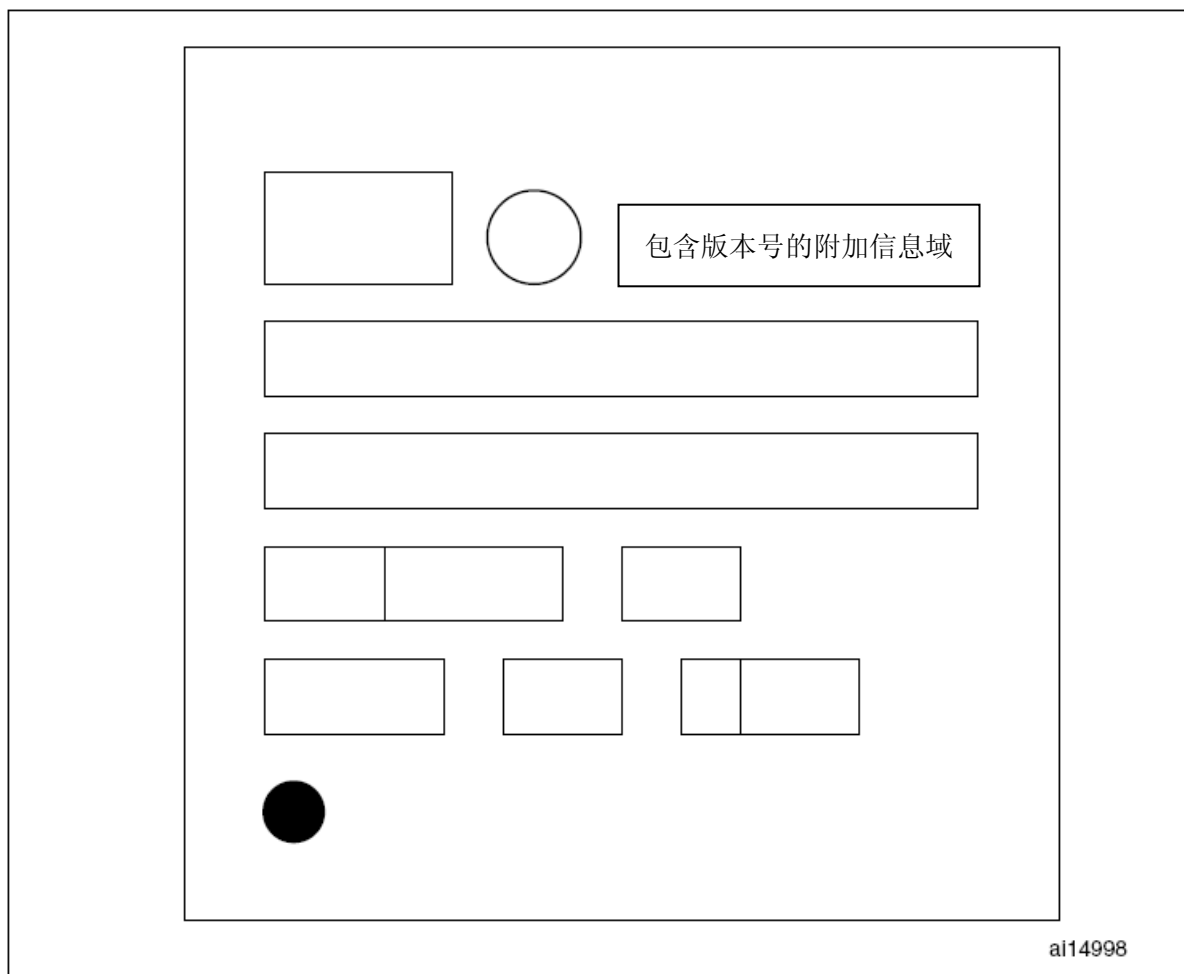
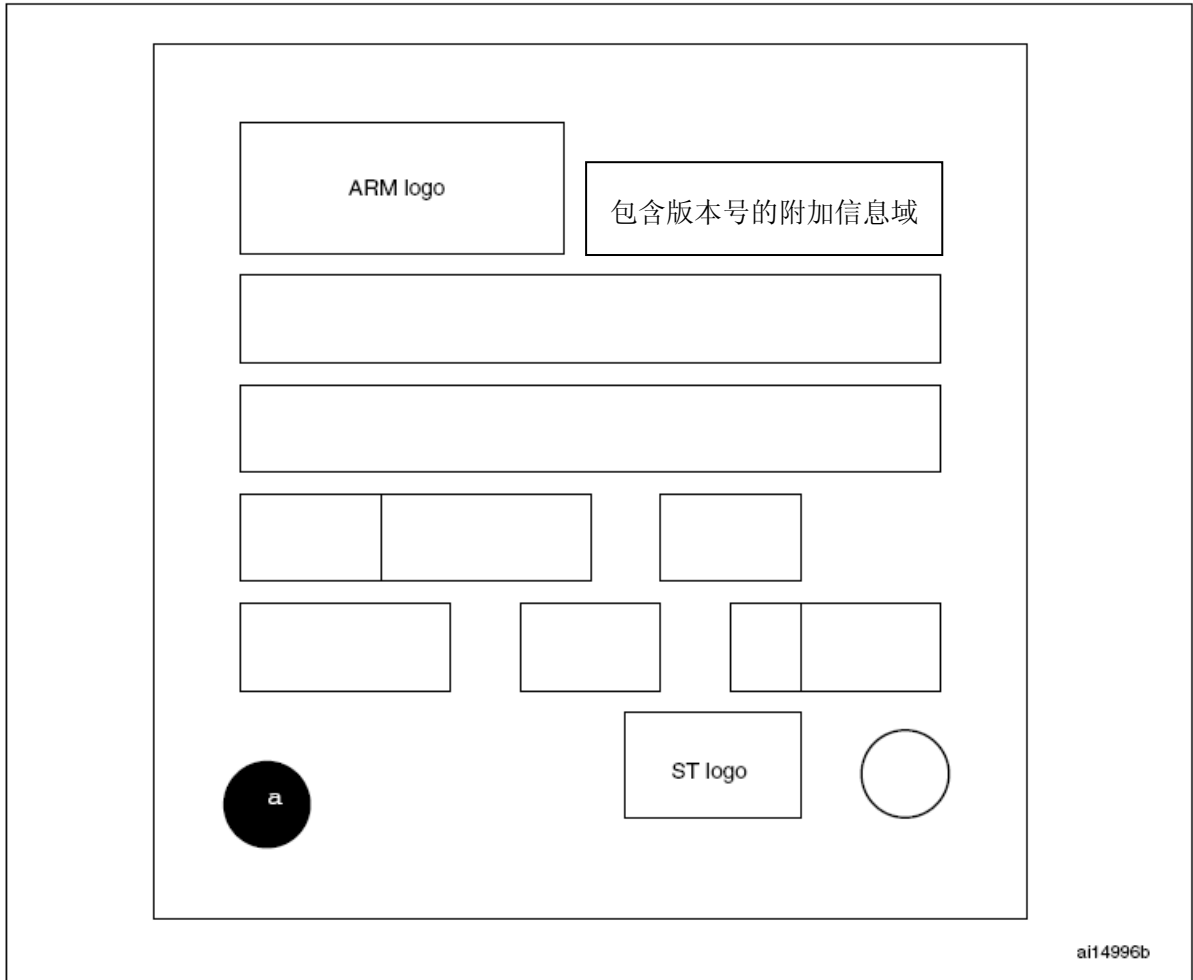


图2 LQFP64 封装的正面俯视图



版本修订记录

表5 文档版本记录

日期	版本	变化
2009年6月16日	1	初始版本