

Errata

Errata AM263Px Sitara™ 微控制器器件版本 1.0**摘要**

本文档介绍了功能规格的已知例外情况 (公告)。本文档也包含了使用说明。在使用说明中介绍了器件行为可能与假定或记录的行为不匹配的情况。这可能包括影响器件性能或功能正确性的行为。

内容

1 使用说明和公告模型	2
2 器件修订版本 1.0 使用说明和公告	4
2.1 器件修订版本 1.0 使用说明.....	4
2.2 器件修订版本 1.0 公告.....	4
3 商标	20
4 修订历史记录	20

1 使用说明和公告模型

表 1-1 列出了所有使用说明和适用的器件修订版本。表 1-2 列出了所有公告、受影响的模块以及适用的器件修订版本。

表 1-1. 使用说明汇总表

模块	说明	受影响的器件修订版本
		AM263Px
		1.0
时钟	i2324 — GCM 和 GCD 状态信号之间不存在同步器	是
时钟	i2488 — CLOCKS : 用于精确 50-50 占空比时钟的 PLL 配置	是
SAFETY	i2508 — RC OSC : 在安全系统中的使用	是

表 1-2. 公告汇总表

模块	说明	受影响的器件修订版本
		AM263Px
		1.0
总线安全	i2393 — BUS_SAFETY_ERR 寄存器中未记录检测到的故障的粒度错误状态	是
CONTROLSS	i2352 — CONTROLSS-SDFM : 动态更改阈值设置 (LLT、HLT)、滤波器类型或 COSR 设置将触发虚假比较器事件	是
CONTROLSS	i2353 — CONTROLSS-SDFM : 动态更改数据滤波器设置 (例如滤波器类型或 DOSR) 将触发虚假数据响应事件	是
CONTROLSS	i2354 — CONTROLSS-SDFM : 在三个 SD 调制器时钟周期内对 SDCPARMx 寄存器位字段 CEVT1SEL、CEVT2SEL 和 HZEN 进行两次背对背写入可能会损坏 SDFM 状态机, 从而导致虚假比较器事件	是
CONTROLSS	i2356 — CONTROLSS-ADC : 如果未设置 INTxCONT (继续中断模式) , 中断可能会停止	是
CONTROLSS	i2357 — CONTROLSS-ePWM : 如果跳闸在消隐窗口结束时保持活动状态, 则可能会发生 ePWM 干扰	是
CONTROLSS	i2358 — CONTROLSS-ePWM : 在消隐开始后的前 3 个周期内, 消隐窗口不会过滤跳闸事件	是
CONTROLSS	i2359 — CONTROLSS-CMPSS : 当 DACSOURCE 设为 0 或重新配置为 1 时, 预分频器计数器的行为与规范不同	是
CONTROLSS	i2405 — CONTROLSS : 竞争条件 OUTPUT_XBAR 和 PWM_XBAR 导致事件丢失	是
CPSW	i2345 — CPSW : 如果 CPDMA 提取跨越存储器组的数据包, 则会发生以太网数据包损坏	是
CPSW	i2401 — CPSW : 主机时间戳导致 CPSW 端口锁定	是
CPSW	i2438 — CPSW : 使用 VLAN 添加/移除生成主机以太网校验和	是
CPSW	i2439 — CPSW : 主机以太网时间戳精度问题	是
DTHE	i2428 — DTHE 中的 AES 在 GCM 加密结束时为 data_in 生成额外的 dma 请求	是
闪存	i2503 — 在闪存引导模式下, 从闪存的冗余引导位置引导不起作用	是
ICSS	i2433 — ICSS : 读取 LSW 时, 读取 64 位 IEP 计时器没有锁定 MSW 逻辑	是
LIN	i2500 — 使用 0xF0 作为唤醒密钥时, LIN 模块无法唤醒	是
MBOX	i2404 — MBOX : 邮箱寄存器中的竞争条件导致事件丢失	是
OSPI	i2383 — OSPI : PHY DDR 模式不支持 2 字节地址	是
OSPI	i2351 — OSPI : 直接访问控制器 (DAC) 不支持带 NAND 闪存的连续读取模式	是
OSPI	i2189 — OSPI : 控制器 PHY 调优算法	是
PBIST	i2374 — PBIST : 如果 R5SS_CORE_CLK 的时钟频率与 R5FSS_CLK_SELECTED 频率不同, 则 PBIST 失败	是
RAM	i2499 — 在突发读取期间检测到单个错误时, 返回到主器件的数据不正确	是
RAM SEC	i2427 — RAM SEC 可能会导致虚假的 RAM 写入, 从而导致 L2 和 MBOX 存储器损坏	是
旋转变压器	i2486 — 旋转变压器 : 由于反正切查找表中的偏移问题, 可能会出现角度误差和速度纹波	是
ROM	i2426 — 对于支持扩展操作码的闪存, ROM 不支持 OSPI 8D 引导模式	是
SOC CONTROL	i2394 — 中断和错误聚合器捕获寄存器中的竞争条件导致事件丢失	是
SOC CONTROL	i2392 — mem-init 捕获寄存器中的竞争条件导致事件丢失	是
TMU	i2485 — TMU : 写入 TMU 寄存器时 R5SS0_CORE1 和 R5SS1_CORE1 上的 TCM 存储器损坏	是
UART	i2310 — USART : 错误地触发超时中断	是

表 1-2. 公告汇总表 (续)

模块	说明	受影响的器件修订版本
		AM263Px
		1.0
UART	i2311 — USART : 虚假 DMA 中断	是

2 器件修订版本 1.0 使用说明和公告

本节列出了此器件修订版本的使用说明和公告。

2.1 器件修订版本 1.0 使用说明

本节列出了适用于器件修订版本 1.0 [和早期器件修订版本]的所有使用说明。

i2324 ***GCM 和 GCD 状态信号之间不存在同步器***

详细信息： GCM 和 GCD 之间没有同步器，因此时钟配置寄存器的读取可能会暂时不正确。

严重程度： 次要

权变措施： 轮询状态寄存器变化，直到它反映已编程的 SRC_SEL 和 DIV 值。

i2488 ***时钟：用于精确 50-50 占空比时钟的 PLL 配置***

详细信息： PLL 中的 VCO 可生成具有不同占空比的输出波形，无法满足系统和外设所需的精确 50-50 占空比要求。

严重程度： 次要

权变措施： 将 PLL 配置为以目标频率的两倍 (2x) 运行。配置时钟分频器 (HSDIVIDER) 寄存器以对 PLL 输出进行 2 分频。

i2508 ***安全系统中 RC OSC 的使用***

详细信息： 内部 10MHz RC 振荡器用作 XTAL 时钟的安全监视器，检测其存在与否，具体如 TRM 的“跛行模式”一节所述。若 XTAL 发生故障，器件会自动切换至 RC_CLK，以维持 CPU 和外设的运行。由于 RC 振荡器的精度无法与 XTAL 相比，因此它只能检测 XTAL 时钟是否存在（是否翻转），而无法验证 XTAL 时钟的精度或频率精度。

启用跛行模式：

- 跛行模式默认处于禁用状态，并且需由软件显式启用
- XTAL 时钟丢失检测：设置 MSS_TOPRCM_LIMP_MODE_EN 寄存器中的 LIMP_MODE_EN_XTALCLK_LOSS_EN 位。

权变措施：

如需监控 XTAL 时钟或 PLL 时钟的精度，需向 MCU 提供外部高精度基准时钟。然后可配置 DCC（双时钟比较器）模块，以使用此外部基准时钟来验证 XTAL 或 PLL 时钟的精度。

2.2 器件修订版本 1.0 公告

以下警告涉及功能技术规格的已知设计例外情况。警告按照添加到本文档中的顺序进行编号。一些警告编号可能会在本文档未来的修订版本中删除，因为相应设计例外已被修复或已经记录在特定于器件的数据手册或技术参考手册中。在删除一些项目时，其余警告编号不会重新排序。

i2189

OSPI : 控制器 PHY 调优算法

详细信息 :

启用 PHY 模块后, OSPI 控制器使用 DQS 信号对数据进行采样。但是, 该模块中存在一个问题, 要求这种采样必须在内部时钟定义的窗口内进行。读取操作会受到外部延迟的影响, 该外部延迟会随温度变化而变化。要确保在任何温度下都能有效读取, 必须实施一种特殊调优算法来选择最稳健的 TX、RX 和读取延迟值。

权变措施 :

此错误的权变措施在 [SPRACT2](#) 中进行了详细介绍。要在某些 PVT 条件下对数据进行采样, 必须调高读取延迟字段, 以改变内部时钟采样窗口。这样就可以在数据眼图内的任何位置对数据进行采样。但是, 这会带来以下副作用:

1. 必须为所有读取操作启用 PHY 流水线模式。由于必须要对写入操作禁用 PHY 流水线模式, 因此读取和写入操作必须分开进行。
2. 当权变措施实施后, BUSY 位的硬件轮询中断, 因此必须改用软件轮询。写入必须在页边界内通过 DMA 访问进行, 以防主机或闪存器件发起的中断。软件必须在页写入操作间隙轮询 BUSY 位。或者, 在启用硬件轮询时, 写入可以在非 PHY 模式下执行。
3. STIG 读取必须填充额外的字节, 并且接收到的数据必须右移。

i2310

USART: 错误地清除/触发超时中断

详细信息 :

在 RHR/MSR/LSR 寄存器读取期间, USART 可能会错误地清除或触发超时中断。

权变措施 :

CPU 用例

- 如果超时中断被错误地清除:
 - 清除是有效的, 因为 FIFO 中的挂起数据会重触发超时中断
- 如果错误地设置了超时中断, 并且 FIFO 为空, 请使用以下软件权变措施来清除中断:
 - 在 TIMEOUTH 和 TIMEOCTL 寄存器中设置超时计数器的高值
 - 将 EFR2 第 6 位设置为 1 以将超时模式更改为周期性模式
 - 读取 IIR 寄存器以清除此中断
 - 将 EFR2 第 6 位设置回 0 以将超时模式改回原始模式

DMA 用例

- 如果超时中断被错误地清除:
 - 清除是有效的, 因为下一个周期性事件会重触发超时中断
 - 用户必须通过将 EFR2 第 6 位设置为 1 来确保 RX 超时行为处于周期性模式
- 如果超时中断被错误地设置:
 - 这会导致 DMA 被软件驱动程序关闭
 - 有效, 因为下一个传入数据将导致软件再次设置 DMA

i2374

如果 R5SS_CORE_CLK 的时钟频率与 R5FSS_CLK_SELECTED 频率不同, 则 PBIST 失败

详细信息

R5SS 存储器接收 R5SS CPU 时钟 "R5SS_CORE_CLK", 该时钟使用可编程分频器从 R5SS_CLOCK_SELECTED 根时钟派生而来。使用 PBIST 控制器测试 R5SS 存储器时,

i2374 (续)**如果 R5SS_CORE_CLK 的时钟频率与 R5FSS_CLK_SELECTED 频率不同，则 PBIST 失败**

PBIST 控制器会接收 R5SS_CLOCK_SELECTED 根时钟。如果为两个时钟选择不同的频率，则 PBIST 操作会失败。

权变措施

为了使 PBIST 与 R5SS 存储器配合使用，两个时钟的频率需要相同。如果应用使用要求 R5SS_CORE_CLK 为 R5SS_CLOCK_SELECTED 的分频频率，那么在 R5SS 存储器的 PBIST 操作期间，应用应确保 R5SS_CORE_CLK 配置为与 R5SS_CLOCK_SELECTED 相同的频率。

i2311**USART 虚假 DMA 中断****详细信息：**

当在 TLR 寄存器中出现非 2 的乘幂触发级别的情况下，使用 DMA 访问 TX/RX FIFO 时，可能会发生虚假 DMA 中断。

权变措施：

为 TX/RX FIFO 触发级别使用 2 的乘幂值 (1、2、4、8、16 和 32)。

i2345**CPSW：如果 CPDMA 提取跨越存储器组的数据包，则会发生以太网数据包损坏****详细信息：**

SoC 中的每个存储器组都有一个单独的存储器控制器。即使内存地址是连续的，每个存储体也是具有单独控制器的单独实体。

如果存储器组接收到的存储器请求表示为 32 字节，并且存储器请求的地址在存储器组结束之前 16 字节，则存储器控制器的行为将为：

当存储器控制器在 16 字节之后遇到存储器组末尾时，它将环绕并从存储器组的开头提供 16 个字节。

这会导致数据包损坏。

权变措施：

确保从应用端单个以太网数据包不跨越存储器组。

i2351**OSPI：直接访问控制器 (DAC) 不支持带 NAND 闪存连续读取模式****详细信息：**

OSPI 直接访问控制器 (DAC) 不支持带 NAND 闪存的连续读取模式，因为 OSPI 控制器可以在发送到 OSPI 控制器的内部 DMA 总线请求之间，将向闪存存储器发送的 CSn 信号置为无效 (根据设计意图)。

发生此问题的原因是，一些 OSPI/QSPI NAND 闪存存储器提供的“连续读取”模式要求片选输入在整个突发事务中持续置为有效状态。

SoC 内部 DMA 控制器和其他启动器限制用于 1023 B 或更小的事务，并且仲裁/排队可以在各种 DMA 控制器内部进行，也可以在任何 DMA 控制器与 OSPI 外设之间的互连中进行。这会导致到 OSPI 控制器的总线请求延迟，进而导致外部 CSn 信号被置为无效。

NOR 闪存存储器不受 CSn 置为无效的影响，连续读取模式正常运行。

i2351 (续)

OSPI : 直接访问控制器 (DAC) 不支持带 NAND 闪存连续读取模式

权变措施 :

软件可以使用页面/缓冲读取模式来访问 NAND 闪存。

i2352

CONTROLSS-SDFM : 动态更改阈值设置 (LLT、HLT)、滤波器类型或 COSR 设置将触发虚假比较器事件

详细信息 :

当 SDFM 比较器设置 (例如滤波器类型、下限/上限阈值或比较器 OSR (COSR) 设置) 在运行期间动态更改时, 将触发虚假比较器事件。如果配置得当, 虚假比较器事件将触发相应的 CPU 中断、CLA 任务、ePWM X-BAR 事件和 GPIO 输出 X-BAR 事件。

权变措施 :

当需要动态更改比较器设置时, 请执行以下程序, 以确保虚假比较器事件不会产生 CPU 中断、CLA 事件或 X-BAR 事件 (ePWM X-BAR/GPIO 输出 X-BAR 事件) :

1. 禁用比较器滤波器。
2. 至少延迟比较器滤波器的延时 + 3 个 SD-Cx 时钟周期。
3. 更改比较器滤波器设置, 例如滤波器类型、COSR 或下限/上限阈值。
4. 至少延迟比较器滤波器的延时 + 5 个 SD-Cx 时钟周期。
5. 启用比较器滤波器。

i2353

CONTROLSS-SDFM : 动态更改数据滤波器设置 (例如滤波器类型或 DOSR) 将触发虚假数据响应事件

详细信息 :

当 SDFM 数据设置 (例如滤波器类型或 DOSR 设置) 在运行期间动态更改时, 将触发虚假数据滤波器就绪事件。如果配置得当, 虚假数据就绪事件将触发相应的 CPU 中断、CLA 任务和 DMA 触发器。

权变措施 :

当需要动态更改 SDFM 数据滤波器设置时, 请执行以下程序, 以确保不会产生虚假数据滤波器就绪事件 :

1. 禁用数据滤波器。
2. 至少延迟数据滤波器的延时 + 3 个 SD-Cx 时钟周期。
3. 更改数据滤波器设置, 如滤波器类型和 DOSR。
4. 至少延迟数据滤波器的延时 + 5 个 SD-Cx 时钟周期。
5. 启用数据滤波器。

i2354

CONTROLSS-SDFM : 在三个 SD 调制器时钟周期内对 SDCPARMx 寄存器位字段 CEVT1SEL、CEVT2SEL 和 HZEN 进行两次背对背写入可能会损坏 SDFM 状态机, 从而导致虚假比较器事件

详细信息 :

在三个 SD 调制器时钟周期内对 SDCPARMx 寄存器位字段 CEVT1SEL、CEVT2SEL 和 HZEN 进行背对背写入可能会损坏 SDFM 状态机, 从而导致虚假比较器事件, 如果配置得当, 这可能触发 CPU 中断、CLA 任务、ePWM XBAR 事件和 GPIO 输出 X-BAR 事件。

权变措施 :

避免在三个 SD 调制器时钟周期内背对背写入或在一次寄存器写操作中配置 SDCPARMx 寄存器位字段。

i2356
CONTROLSS-ADC : 如果未设置 INTxCONT (继续中断模式) , 中断可能会停止
详细信息 :

在 ADCINTSELxNx[INTxCONT]= 0 时, 设置 ADCINTFLG 后, 中断将停止, 并且不会发生其他 ADC 中断。若在 ADCINTFLGCLR 寄存器进行软件写入的同时发生 ADC 中断, 则 ADCINTFLG 将意外保持为设置状态, 阻止将来发生 ADC 中断。

权变措施 :

1. 使用“继续中断”模式, 则 ADCINTFLG 无法阻止其他 ADC 中断:

```
ADCINTSEL1N2[INT1CONT] = 1;
ADCINTSEL1N2[INT2CONT] = 1;
ADCINTSEL3N4[INT3CONT] = 1;
ADCINTSEL3N4[INT4CONT] = 1;
```

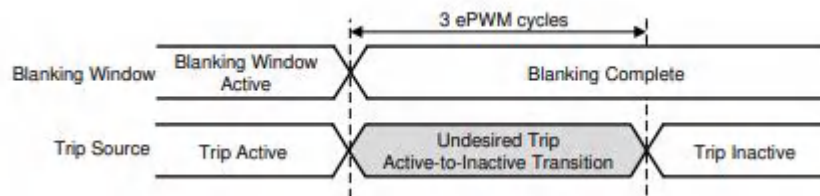
2. 为了避免发生这种情况, 请确保下一次发生 ADC 中断之前, 始终有足够的时间为 ADC ISR 提供服务并清除 ADCINTFLG。
3. 清除 ADCINTFLG 时, 请检查 ISR 中是否存在溢出情况。在写入到 ADCINTFLGCLR 后立即检查 ADCINTOVF; 如果已设置, 则再次写入 ADCINTFLGCLR 以确保 ADCINTFLG 已被清除。若再设置 ADCINTOVF 寄存器, 则表示已丢失 ADC 转换中断。

```
AdcaRegs.ADCINTFLGCLR.bit.ADCINT1 = 1; //clear INT1 flag
if(1 == AdcaRegs.ADCINTOVF.bit.ADCINT1) //ADCINT overflow
{
    AdcaRegs.ADCINTFLGCLR.bit.ADCINT1 = 1; //clear INT1 again
    // If the ADCINTOVF condition will be ignored by the application
    // then clear the flag here by writing 1 to ADCINTOVFCLR.
    // If there is a ADCINTOVF handling routine, then either insert
    // that code and clear the ADCINTOVF flag here or do not clear
    // the ADCINTOVF here so the external routine will detect the
    // condition.
    // AdcaRegs.ADCINTOVFCLR.bit.ADCINT1 = 1; // clear OVF
```

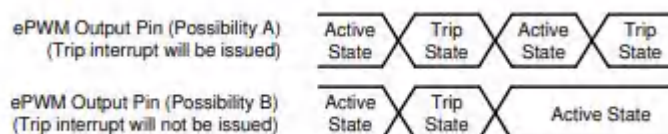
i2357
CONTROLSS-ePWM : 如果跳闸在消隐窗口结束时保持活动状态, 则可能会发生 ePWM 干扰
详细信息 :

消隐窗口通常用于屏蔽转换期间将导致系统误跳闸的任何 PWM 跳闸事件。如果在消隐窗口周期结束后, ePWM 跳闸事件在少于三个 ePWM 时钟内保持活动状态, 则 ePWM 输出上可能会存在不良干扰脉冲。

以下图片展示了可能会导致不良 ePWM 输出的时间段。



以下图片展示了如果跳闸事件在消隐窗口关闭之前的 1 个周期或关闭之后的 3 个周期内结束, 可能出现的两个 ePWM 输出。



i2357 (续) **CONTROLSS-ePWM : 如果跳闸在消隐窗口结束时保持活动状态, 则可能会发生 ePWM 干扰**

权变措施 : 避免配置消隐窗口, 使跳闸输入处于此范围内 (消隐窗口关闭前 1 个周期和后 3 个周期)。

i2358 **CONTROLSS-ePWM : 在消隐开始后的前 3 个周期内, 消隐窗口不会过滤跳闸事件**

详细信息 : 在启动消隐窗口后的前 3 个周期内, 消隐窗口不会消隐跳闸事件。DCEVTFILT 可能继续反映 DCxEVTy 信号的变化。如果启用 DCEVTFILT, 则可能会影响配置的后续子系统 (例如跳闸区域子模块、TZ 中断、ADC SOC 或 PWM 输出)。

权变措施 : 在需要消隐之前的 3 个周期启动消隐窗口。如果在周期边界需要消隐窗口, 则在下一周期开始前的 3 个周期启动消隐窗口。这是因为消隐窗口在整个期间边界中持续存在。

i2359 **CONTROLSS-CMPSS : 当 DACSOURCE 设为 0 或重新配置为 1 时, 预分频器计数器的行为与规范不同**

详细信息 : 在预分频器运行时, 如果我们使 DACSOURCE = 0, 预分频计数器将不会复位, 如果启用条件为低电平, 该值仍然保持不变; 当 DACSOURCE 再次配置为 1 时, 该计数器从之前被保留的值开始计数。只有在预分频计数器运行期间配置 DACSOURCE 时, 才会出现该错误。

权变措施 : 在 DACSOURCE 配置 (非动态配置) 之间发出软复位。

i2383**OSPI : PHY DDR 模式不支持 2 字节地址****详细信息：**

当 OSPI 控制器配置为在 PHY DDR 模式中进行 2 字节寻址时，内部状态机将发送的地址字节数失配为值 1（而不是 2）。这会导致状态机在地址阶段锁定，使 PHY DDR 模式不可运行。

使用任何 Tap 模式或 PHY SDR 模式时，不会发生此问题。在 PHY DDR 模式下使用 4 字节寻址时，也不会出现此问题。

权变措施：

对于具有可编程地址字节设置的兼容 OSPI 存储器，请将闪存上所需的地址字节数从 2 设置为 4。这可能涉及发送一条特定命令以更改地址字节和/或在闪存上写入配置寄存器。完成后，将在控制器设置中发送的地址字节数从 2 更新为 4。

对于仅支持 2 字节寻址且无法重新编程的兼容 OSPI 存储器，PHY DDR 模式将与该存储器不兼容。替代模式包括：

- PHY SDR 模式
- TAP (无 PHY) DDR 模式
- TAP (无 PHY) SDR 模式

i2392**mem-init 捕获寄存器中的竞争条件导致事件丢失****详细信息：**

捕获寄存器中的潜在竞态条件导致事件丢失，而写入寄存器将清除同一寄存器中的其他事件。以下寄存器受此问题的影响：

权变措施：

可以使用以下任意权变措施：

按顺序触发 mem-init 并清除状态，然后触发新的 mem-init。两个状态均在同一个寄存器中时需要执行此操作。

(或者)

如果必须并行触发，必须轮询所有触发为 1'b1 的状态位，然后转到并清除 DONE 状态寄存器

(或者)

启动 mem-init 后检查 MEM_INIT_STATUS 寄存器，定期检查状态等待状态变为低电平，最后在状态变为低电平时清除 DONE 状态寄存器

i2393**BUS_SAFETY_ERR 寄存器中未记录检测到的故障的粒度错误状态****详细信息：**

未在 MSS_CTRL:*_BUS_SAFETY_ERR 寄存器的 COMP_CHECK 和 COMP_ERR 字段中正确记录检测到的故障的粒度错误状态。

错误信号 err_comp 和 err_comp_signals 用于检测诊断电路上的任何故障。这两个信号的 AND 输出用于报告故障。但是，它们在时钟的不同边沿进行采样，导致生成的错误信号丢失，因此不会记录在 MSS_CTRL MMR 中。

有两种可能的情况：

情况 1：对数寄存器具有非零值

此处正确捕获了细化日志，并可对给定的故障执行相应操作。

情况 2：日志寄存器全部为零

i2393 (续)

BUS_SAFETY_ERR 寄存器中未记录检测到的故障的粒度错误状态

此处未正确捕获粒度日志，可能受影响的实体是 R5F 和 L2 存储器。

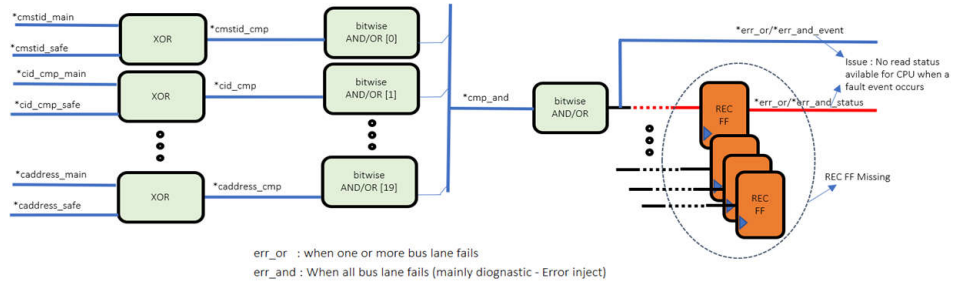


图 2-1.

权变措施：

无权变措施。

由于未记录粒度错误状态，因此总线安全故障仅作为聚合的错误事件进行检测，并且无法正确捕获诊断信息的粒度。

情况 1：在正确捕获日志的情况下，可以使用日志结果来采取适当的操作。

情况 2：如果未正确捕获日志，则 a) 诊断不需要执行任何操作；b) 如果应用程序中实际发生故障，则应使用 WarmResetn。

i2394

中断和错误聚合器捕获寄存器中的竞争条件导致事件丢失

详细信息：

捕获寄存器中的潜在竞态条件导致事件丢失，而写入寄存器将清除同一寄存器中的其他事件。以下寄存器受此问题的影响：

MSS_CTRL：*INTAGG_STATUS_REG、*TPCC_ERR/INTAGG_STATUS_RAW

权变措施：

在 ISR 中执行以下步骤：

- 1) 在退出 ISR 之前读取 *_ERRAGG_RAW 并通过 *_ERRAGG_MASK 的与操作检查位有效性。
- 2) 如果设置任何位，此时表示在清除 *_ERRAGG_STATUS 时中断/错误丢失。
- 3) 在 ISR 中处理相应的位，然后退出 ISR。应在 STATUS 和“RAW&MASK”为零后退出 ISR

i2401

CPSW：主机时间戳导致 CPSW 端口锁定

详细信息：

CPSW 提供两种机制，将数据包进站时间戳信息传递给主机。

第一种机制是通过 CPTS 事件 FIFO 实现的，该机制在由特定事件触发时记录时间戳。这类事件包括接收到包含指定 EtherType 字段的以太网数据包。这种机制最常用于捕获 PTP 数据包的进站时间戳。通过这种机制，主机必须将时间戳（来自 CPTS FIFO）和 DMA 提供的数据包有效载荷分开读取。这种模式受支持并且不受此勘误表影响。

第二种机制是为所有数据包启用接收时间戳，而不仅仅是 PTP 数据包。采用这种机制时，时间戳会通过 DMA 与数据包有效载荷一起传送。第二种机制是本勘误表的主题。

i2401 (续)
CPSW : 主机时间戳导致 CPSW 端口锁定

当启用 CPTS 主机时间戳时，每个传送到内部 CPSW 端口 FIFO 的数据包都需要来自 CPTS 的时间戳。当数据包前导码由于 EMI 或任何其他损坏机制而损坏时，可能不会向 CPTS 发送时间戳请求。在这种情况下，CPTS 将不会生成时间戳，这会导致 CPSW 端口 FIFO 中出现锁定状况。当通过清除 CPTS_CONTROL 寄存器中的 `tstamp_en` 位来禁用 CPTS 主机时间戳时，将阻止发生锁定状况。

权变措施：

必须禁用以太网到主机的时间戳。
可以使用 CPTS 事件 FIFO 时间戳来代替 CPTS 主机时间戳。

i2404
MBOX : 邮箱寄存器中的竞争条件导致事件丢失

详细信息：

捕获寄存器中的潜在竞态条件导致事件丢失，而写入寄存器将清除同一寄存器中的其他事件。以下寄存器受此问题的影响：

MSS_CTRL : *_MBOX_READ_REQ
MSS_CTRL : *_MBOX_READ_DONE

权变措施：

在设置触发 (WRITE DONE /READ ACK) 事件之前，读取其他处理器的状态 (READ DONE / READ_DONE_REQ) 来检查中断是否处于执行状态。
(或者)
如果未在给定时间内接收到状态 (READ DONE / READ_DONE_REQ)，再次触发 (WRITE DONE /READ ACK) 事件。

i2405
CONTROLSS : 竞争条件 OUTPUT_XBAR 和 PWM_XBAR 导致事件丢失

详细信息：

捕获寄存器中的潜在竞态条件导致事件丢失，而写入寄存器将清除同一寄存器中的其他事件。以下寄存器受此问题的影响：

C2K_PWMXBAR:PWMXBAR_STATUS
C2K_OUTPUTXBAR:OUTPUTXBAR_STATUS

权变措施：

WA -1 (适用于大于 50ns 的事件宽度)：
默认情况下，将在“状态”寄存器中捕获电平事件 (宽度 >50ns)，同时执行“清除标志”，如果硬件中的任何新事件同时置为有效，则新事件将在“标志”寄存器中丢失，但是，状态寄存器会捕获标志寄存器中丢失的此类事件。完成“清除标志”后，读取“状态”寄存器可以根据读取的“状态”来捕获/处理任何错过的事件。

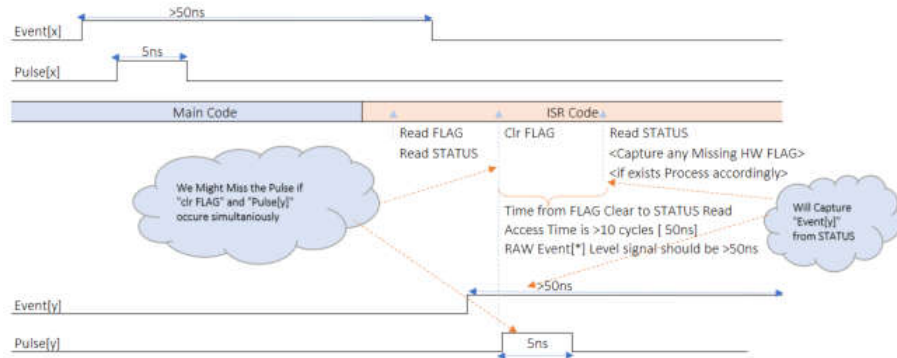
WA-1 : ISR 序列：

读取标志事件[x]
读取状态，所有事件
清除标志，事件[x]
读取状态，所有事件

i2405 (续)

CONTROLSS : 竞争条件 OUTPUT_XBAR 和 PWM_XBAR 导致事件丢失

捕获任何缺失的硬件事件标志
如果存在，则进行相应处理



WA -2 (适用于任何事件宽度) :

在 ISR 中使用相同的事件启用 OUTPUTXBAR，然后“清除 PWMXBAR 标志”。

同一窗口期间缺失的任何硬件事件都将捕获在 OUTPUTXBAR 标志中。读取 OUTPUTXBAR 标志并进行相应处理

在 ISR 中，先“清除 OUTPUTXBAR 标志”，然后禁用 OUTPUTXBAR。

WA-2 : ISR 序列 :

读取标志事件[x]

读取状态，所有事件

启用 OutPutxBAR

- 映射相同的事件

清除标志，事件[x] PWMXBAR

读取状态

- 捕获任何丢失的硬件事件标志

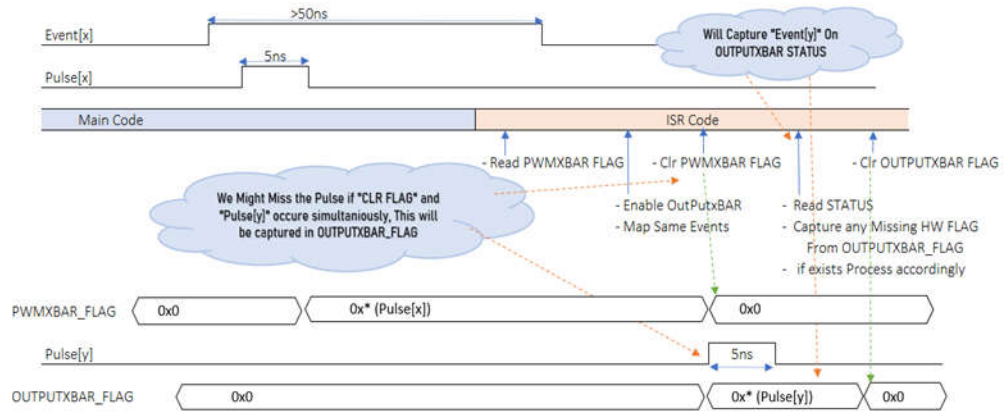
来自 OUTPUTXBAR_FLAG

如果存在，则进行相应处理

- 清除标志，事件[y] OutputXBAR

i2405 (续)

CONTROLSS : 竞争条件 OUTPUT_XBAR 和 PWM_XBAR 导致事件丢失



i2426

对于支持扩展操作码的闪存，ROM 不支持 OSPI 8D 引导模式

详细信息：

在切换到 8D 模式以调整读取抽头延迟后，引导 ROM 从闪存读取 SFDP 标头。A5h 命令用于读取 SFDP 标头。支持扩展操作码的闪存预期为 A5h，后跟 5Ah 或 A5h，具体取决于 ROM 发送的反向或重复。这在 ROM 模式下不受支持。

此问题仅适用于在 8D 引导模式下需要扩展操作码支持的闪存。1S 和 8S 引导模式不受此问题的影响。

权变措施：

无。使用不需要扩展操作码的闪存

i2427

RAM SEC 可能会导致虚假的 RAM 写入，从而导致 L2 和 MBOX 存储器损坏

详细信息：

如果存储器在 RAM 读取数据期间由于读取或部分写入事务遇到一个 single-bit 错误，则 RAM 将进入一种状态，如果下一个“存储器读取”是由后续的部分写入事务导致的，则可能会导致稍后向 RAM 进行虚假写入。相反，如果“存储器读取”是由实际的存储器读取事务导致的，则将清除挂起的不良内部状态，并且以后不可能发生虚假写入。虚假写入是指在触发虚假写入的部分写入事务之前写入的最后一个存储器地址。此问题仅适用于 MBOX & L2。

为更加清晰起见，图 2-2 列出了问题适用（例如 1、2 和 3）和不适用于（例如 4、5 和 6）的可能情形。Transaction# 仅用于说明，并不一定表示每次操作发生的确切周期。[SEC - 单位错误校正、DED - 双位错误检测]

i2427 (续)

RAM SEC 可能会导致虚假的 RAM 写入，从而导致 L2 和 MBOX 存储器损坏

Ex #	Transaction 1	Transaction 2+N N=0,1,2,3..	Transaction 2+N+1	Transaction 2+N+2
1	Read or Partial Write Addr A (SEC) ← read with SEC	Full Write Addr X ← last write prior to partial write Note: N=0	Partial Write ← Triggers spurious write	Spurious write to Addr X with Transaction 1 corrected read data of Addr A
2	Read or Partial Write Addr A (SEC) ← read with SEC	Full Write Addr B Full Write Addr C Full Write Addr D ← last write prior to partial write Note: N=2	Partial Write ← Triggers spurious write	Spurious write to Addr D with Transaction 1 corrected read data of Addr A
3	Read or Partial Write Addr A (SEC)	Partial Write Addr B Note: N=0	Spurious write to Addr A with Transaction 1 corrected read data of Addr A (Addr A is overwritten with the RAM content prior to the Transaction 1 Partial write)	
4	Read Addr A (SEC)	Partial Write Addr B Note: N=0	No Spurious write to Addr A with Transaction 1 corrected read data of address A (no data corruption)	
5	Read or Partial Write Addr A (SEC)	Read ← Clears bad internal state Note: N=0	No spurious writes with all command combinations in subsequent cycles	
6	Read or Partial Write Addr A (SEC)	Full Write Addr B Note: N=0	Read ← Clears bad internal state	No spurious writes will all command combinations in subsequent cycles

图 2-2.

权变措施：

以下选项之一可用作权变措施。

选项 1：

禁用 ECC，仅适用于非安全应用。

选项 2：

不允许对存储器进行部分写入（仅执行全行写入）

对于 L2，如果 L2 空间可缓存，则内核将仅执行完整行写入，因此此问题不适用。

选项 3：

应用程序可以像 DED 一样处理所有 SEC 错误（即使在 single-bit 错误的情况下也仅检测纠正错误），因为如果应用无法在读取或部分写入事务发生 single-bit 错误后立即控制事务，则可能会损坏 RAM 数据。

备注

之前关于使用 ECC CTRL - SEC 计数器作为正常 SEC 问题与虚假写入的指示器的陈述无效。虚假写入后，ECC CTRL SEC 计数器仍可为 1。

i2428

DTHE 中的 AES 在 GCM 加密结束时为 data_in 生成额外的 dma 请求

详细信息：

AES 引擎在加密的 GCM 密码模式结束时为数据输入生成一个额外的 DMA 请求。此问题仅适用于使用 AES-GCM 模式的加密，而不适用于 AES-GCM 解密或任何其他分组密码模式（例如 CBC）。

在几个周期之后，额外的 DMA 请求会自行离开（置为无效），而没有向其写入任何数据。

根据系统中 DMA 设置为 AES-GCM 模式的方式，数据包传输结束时的额外 DMA 请求可能会导致下一个数据包发生意外数据传输。

权变措施：

无

i2433
ICSS : 读取 LSW 时, 读取 64 位 IEP 计时器没有锁定 MSW 逻辑
详细信息 :

当低 32 位数据为 0xFFFFFFFFC 或更高 (在 250MHz 上) 时、IEPx 64 位时间戳可能不正确。在这种情况下会更新高 32 位值, 但较低的值是旧数字。当 IEP 计数器 (IEP_COUNT_REG1: IEP_COUNT_REG0) 从 ICSS PRU 内核连续读回时, 会出现该问题。

示例 1 :

第 1 个读数: 0x000000D0 (高字节) : 0xFFFFFFFFC (低字节)

第 2 个读数: 0x000000D0 (高字节) : 0x00000028 (低字节)

示例 2 :

第 1 个读数: 0x000000D7 (高字节) : 0xFFFFFFFFC (低字节)

第 2 个读数: 0x000000D7 (高字节) : 0x0000002C (低字节)

示例 3 :

第 1 个读数: 0x000000D6 (高字节) : 0xFFFFFFFF0 (低字节)

第 2 个读数: 0x000000D7 (高字节) : 0xFFFFFFFFC (低字节)

如上所示, 这会导致计时器增量行为变得非单调, 或者计时器差异异常大, 如示例 3 中所示。这是由从 IEPx 计数器加载 64 位值时出现的 1 周期竞态条件导致的。

权变措施 :

注意: 这些权变措施存在于 SDK9.2 和更高版本中

使用 C 语言针对 PRU 的权变措施:

```
uint64_t timestamp = (uint64_t) (0x2E0010);
```

*/*权变措施从此处开始*/*

```
if ((timestamp & 0xFFFFFFFF) >= 0xFFFFFFFF)
{
    timestamp = *(uint64_t*) (0x2E0010);
}
```

*/*权变措施在此处结束*/*

使用汇编语言针对 PRU 的权变措施:

```
ldi32 r4, 0xFFFFFFFFC ; 0-4 for 250MHz clock
;load 64-bit timestamp to r2:r3
lbc0 &r2, c26, 0x10, 8
qbgt skip_iep_read_errata. r2, r4
;re-read IEP if IEP_COUNTER_LOW >= 0xFFFF_FFCC
lbc0 &r2, c26, 0x10, 8
skip_iep_read_errata:
```

使用 C 语言针对 R5F、A53 的权变措施:

```
uint64_t getIepTimeStamp64 (void)
{
    uint64_t u64Timestamp1 = (volatile uint64_t)(0x300AE010);
    uint64_t u64Timestamp2 = (volatile uint64_t)(0x300AE010);
    if (u64Timestamp2 > u64Timestamp1)
    {
        #ifdef __DEBUG
            if (((u64Timestamp2 >> 32)-(u64Timestamp1 >> 32)) == 1)
            {
```

i2433 (续)

ICSS : 读取 LSW 时, 读取 64 位 IEP 计时器没有锁定 MSW 逻辑

```

        /* HW errata fixed due to picking u64Timestamp1*/
        if ((u64Timestamp2 & 0xFFFFFFFF) >= (u64Timestamp1 & 0xFFFFFFFF))
    {
        DebugP_log ("Errata fixed (1): %1lx : %1lx\r\n",
            u64Timestamp1, u64Timestamp2);
    }
    #endif
    return u64Timestamp1;
    }
    else
    {
    #ifdef __DEBUG
        if ((u64Timestamp2 & 0xFFFFFFFF) < (u64Timestamp1 & 0xFFFFFFFF))
    {
        /* Adjust the IEP MSW in the case running into HW errata
        */
        DebugP_log ("Errata fixed (2): %1lx : %1lx\r\n", u64Timestamp1,
            u64Timestamp2);
    }
    #endif
        /* HW errata fixed due to picking u64Timestamp2*/
        return u64Timestamp2;
    }
    }

```

i2438

CPSW : 使用 VLAN 添加/移除生成主机到以太网校验和

详细信息 :

当在硬件上启用 CPSW 主机到以太网校验和生成并且在以太网出口处添加或删除 VLAN 标记时, 从主机到以太网的数据包损坏, 并作为具有良好 CRC 的垃圾发送, 这是不可接受的。

权变措施 :

对于生成校验和的数据包, 在以太网出口处不得添加或删除 VLAN 标记。

i2439

CPSW : 主机到以太网时间戳精度问题

详细信息 :

当数据包从主机发送到以太网时, 在以太网出口时生成一个时间戳, 低 8 位中数据包长度为 0xD5 时会导致时间戳错误。

PTP 消息的使用时间戳不应受到影响, 这是因为 PTP 消息通常比 0xD5 数据包长度短很多。

权变措施 :

仅对于主机 Tx 上的 PTP 消息, 才应启用以太网时间戳。

i2485

[TMU] 写入 TMU 寄存器时 R5SS0_CORE1 和 R5SS1_CORE1 上的 TCM 存储器损坏

详细信息 :

R5 访问内部 TMU 空间也会访问 ATC 存储器位置。

i2485 (续)
[TMU] 写入 TMU 寄存器时 R5SS0_CORE1 和 R5SS1_CORE1 上的 TCM 存储器损坏

在集群配置的双核模式下，通过 TCM 总线访问 TMU1 存储器映射的 CPU1 也会发起对 ATCM1 Bank0 RAM 的访问（受影响的位置为 0x40-0x280）。

WR TXN：由于未阻止到存储器的有效信号，CORE1 写入 TMU1 会破坏 ATCM1 Bank0 存储器的内容

RD TXN：CORE1 对 TMU1 的读取未损坏，因为 ATC_WAIT 置为有效，即使进行了 ATCM 存储器访问，也会从 TMU 采样正确的读取数据（无影响）

权变措施：

使用下列解决方法之一：

WA1：不使用 CPU1 分配的 ATCM 初始 576 字节 (0x40-0x280)

WA2：仅使用 CPU0 TMU 进行计算。不使用 CPU1 TMU

i2486
[旋转变压器] 由于反正切查找表中的偏移问题，可能会出现角度误差和速度纹波
详细信息：

RTL 错误会导致反正切查找表中的半个象限之间的偏移。偏移会导致角度误差和速度纹波。

权变措施：

使用软件查找角度和速度分辨率

i2488
时钟：用于精确 50-50 占空比时钟的 PLL 配置
详细信息：

PLL 中的 VCO 可生成具有不同占空比的输出波形，无法满足系统和外设所需的精确 50-50 占空比要求。

严重程度：

次要

权变措施：

将 PLL 配置为以目标频率的两倍 (2x) 运行。配置时钟分频器 (HSDIVIDER) 寄存器以对 PLL 输出进行 2 分频。

i2499
突发读取期间发生单错误检测时，返回给主机的数据不正确
详细信息：

当正在进行的多拍突发读取操作期间检测到单比特错误时，RAM 控制器会遇到时序问题。虽然 RAM 控制器中的 ECC 模块正确地纠正了存储器中的错误，但 ECC 模块与 RAM 控制器总线协议逻辑之间的握手时序问题导致数据错位，从而使在后续的读取节拍中，返回给请求主机 (R5F、DMA、PRU-ICSS、CPDMA、HSM-M4) 的数据不正确。

- 在突发读取期间检测到单比特错误时，ECC 模块会在其中插入一个 BUSY 周期。
- 在此 BUSY 周期中，会暂停对存储器的下一次读取，并执行一次修正写回以修复 RAM 中的错误。
- 总线协议逻辑未能正确处理此过程中产生的 BUSY 信号。
- 恢复突发读取后，数据流水线出现错位。

因此：

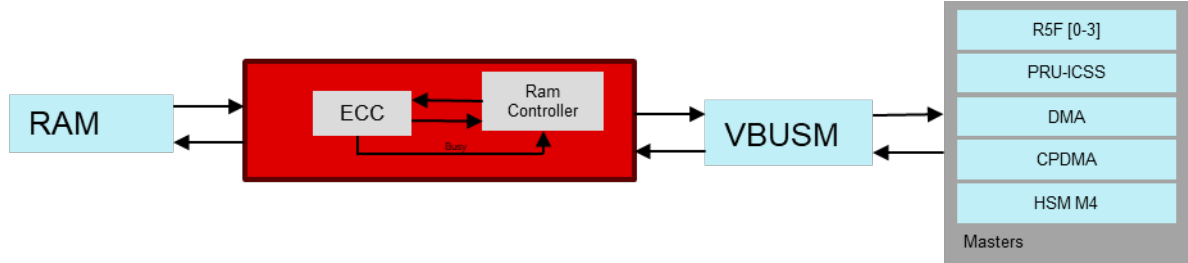
- 在错误纠正之后的读取操作中，返回给主机的数据不正确。
- 可能导致程序执行失败和异常中止。

i2499 (续)

突发读取期间发生单错误检测时，返回给主机的数据不正确

此问题仅影响 L2 和 MBOX RAM 的读操作。

物理 RAM 中的内容保持正确纠正状态 (无存储器损坏)，且写入操作功能正常。以下为简要方框图。



权变措施：

根据系统要求和安全需求，可考虑以下解决方案：

选项 1：ECC 禁用

仅适用于非安全应用：彻底关闭错误纠正码 (ECC) 功能。

选项 2：保守式错误处理

将系统配置为将所有单比特错误纠正 (SEC) 事件视为双比特错误检测 (DED) 事件。

这意味着即使对于可纠正的单比特错误，也只实现仅检测行为而不尝试纠正。

选项 3：预防性存储器擦洗

若上述方案不可行，则定期执行存储器擦洗以主动管理潜在错误：

在应用程序访问之前，系统地读取存储器位置以检测并纠正单比特错误。

实现方法：

- 通过 DMA (直接存储器访问) 进行 SRAM 擦洗
有关 DMA 擦洗器，请参阅 SDK 参考示例
- 通过 ICSS (工业通信子系统) 进行 SRAM 擦洗
有关 PRU 擦洗器，请参阅 SDK 参考示例

重要限制：虽然擦洗操作可降低正常运行期间遇到错误的概率，但无法完全消除发生错误的

i2500

使用 0xF0 作为唤醒密钥时 LIN 模块无法唤醒

详细信息：

使用唤醒密钥 0xF0 来唤醒 LIN 模块会导致 LIN 状态机进入死锁状态。这使得 0xF0 无法用作该模块的唤醒密钥。

权变措施：

不发送 0xF0 唤醒信号，而是：

发送一个带有未使用标识符的 LIN 报头 (例如保留标识符 0x3E 或 LIN 网络中未使用的任何其他标识符)

该报头中包含的间隔场将：

- 作为网络上其他 LIN 节点的有效唤醒命令
- 成功清除该模块内部的 LIN POWERDOWN 位

i2503
在闪存引导模式下，无法从闪存的冗余引导位置进行引导
详细信息：

在每种闪存引导模式下，AM263Px ROM 均会尝试从闪存中的以下偏移量处引导加载程序映像：

- 0x0000_0000
- 0x00002_000
- 0x00004_000
- 0x00006_000

在此情况下，从 0x0000_0000 以外的任何其他位置引导都会失败。

根本原因已确定为：在 SFDP 失败回退到 1s 模式期间，读数据捕获延迟寄存器的处理不正确。

权变措施：

无。

3 商标

所有商标均为其各自所有者的财产。

4 修订历史记录

注：以前版本的页码可能与当前版本的页码不同

Changes from JULY 31, 2025 to MAY 30, 2026 (from Revision C (July 2025) to Revision D (May 2026))

	Page
• 增加了公告 i2488：CLOCKS：用于精确 50-50 占空比时钟的 PLL 配置.....	2
• 增加了公告 i2508；安全系统中 RC OSC 的使用.....	4
• 增加了公告 i2499：突发读取期间发生单错误检测时，返回给主机的数据不正确.....	18
• 增加了公告 i2500；使用 0xF0 作为唤醒密钥时 LIN 模块无法唤醒.....	19
• 增加了公告 i2503；在闪存引导模式下，无法从闪存的冗余引导位置进行引导.....	20

重要通知和免责声明

TI“按原样”提供技术和可靠性数据（包括数据表）、设计资源（包括参考设计）、应用或其他设计建议、网络工具、安全信息和其他资源，不保证没有瑕疵且不做任何明示或暗示的担保，包括但不限于对适销性、与某特定用途的适用性或不侵犯任何第三方知识产权的暗示担保。

这些资源可供使用 TI 产品进行设计的熟练开发人员使用。您将自行承担以下全部责任：(1) 针对您的应用选择合适的 TI 产品，(2) 设计、验证并测试您的应用，(3) 确保您的应用满足相应标准以及任何其他安全、安保法规或其他要求。

这些资源如有变更，恕不另行通知。TI 授权您仅可将这些资源用于研发本资源所述的 TI 产品的相关应用。严禁以其他方式对这些资源进行复制或展示。您无权使用任何其他 TI 知识产权或任何第三方知识产权。对于因您对这些资源的使用而对 TI 及其代表造成的任何索赔、损害、成本、损失和债务，您将全额赔偿，TI 对此概不负责。

TI 提供的产品受 [TI 销售条款](#)、[TI 通用质量指南](#) 或 [ti.com](#) 上其他适用条款或 TI 产品随附的其他适用条款的约束。TI 提供这些资源并不会扩展或以其他方式更改 TI 针对 TI 产品发布的适用的担保或担保免责声明。除非德州仪器 (TI) 明确将某产品指定为定制产品或客户特定产品，否则其产品均为按确定价格收入目录的标准通用器件。

TI 反对并拒绝您可能提出的任何其他或不同的条款。

版权所有 © 2026，德州仪器 (TI) 公司

最后更新日期：2025 年 10 月