登录 | 注册

## sunheshan的专栏

















### 1.2 加上手工入栈序列



## 2 PendSV在Cortex-M3中的应用

Systick为嵌入到内核中,优先级比一般中断优先级高。若在一般中断的ISR执行过程中,发生了Systick 异常,则Systick会抢占该ISR。若此时Systick做上下文切换,在M3中将触发用法fault(在中断活跃时尝试切入线程模式)。即使在别的内核体系下不发生硬fault,ISR也会被延迟,这对于任一讲究实时性的系统是不能接受的。

 orcad中的警告Warning [
 (251)

 宏定义的作用范围
 (2542)

 LWIP的调试方式
 (2491)

 ortex-m3启动代码详解
 (2491)

 IAR中查看程序运行时间
 (2235)

评论排行 考考你的C语言 (3) cortex-m3启动代码详解 (2)菜鸟详解iar的icf文件(链 (2) 内联函数与宏 (0) 24AA512/24LC512/24FC (0) UART与SPI的区别 (0) 深入辨析 FALSH与EEPF (0) STM32 FLASH模拟 EEP (0) IAR中设置和编译信息解析 (0)JTAG与JLINK.H-JTAG (0)

#### 推荐文章

- \* CSDN日报20170828——《4个 方法快速打造你的阅读清单》
- \* Android检查更新下载安装
- \* 动手打造史上最简单的 Recycleview 侧滑菜单
- \* TCP网络通讯如何解决分包粘包 问题
- \* SDCC 2017之区块链技术实战 线上峰会
- \* 快速集成一个视频直播功能

### 最新评论

## 好手机排行榜



## 群控系统







初学者efm32上移植uC/OSII sdy19930904: 您是用的keii还是 Simplicity Studio 编译器, EFM32的固件库从哪里下载的, 万分…

cortex-m3启动代码详解 忧郁和弦:分析的非常好,期待后 续的分析! 所以Systick只是在其服务程序中触发一个PendSV中断(事先将PendSV中断优先级设置的很低)。 Systick返回后将继续执行被抢占的中断ISR。执行完后,程序跳转到PendSV服务程序中执行任务切换。

## 3 M3中堆栈的切换

### 3.1 在中断返回时,通过修改LR中的EXC\_RETURN

#### 3.1.1 EXC RETURN

在出入ISR的时候,LR的值将得到重新的诠释,这种特殊的值称为"EXC\_RETURN",在异常进入时由系统计算并赋给LR,并在异常返回时使用它。EXC\_RETURN的二进制值除了最低4位外全为1,而其最低4位则有另外的含义。

表1 EXC\_RETURN位段详解

位段	含义
[31:4]	EXC_RETURN的标识:必须全为1
3	0=返回后进入Handler模式
	1=返回后进入线程模式
2	0=从主堆栈中做出栈操作,返回后使用MSP,
	1=从进程堆栈中做出栈操作,返回后使用PSP
1	保留,必须为0
0	0=返回ARM状态。
	<b>1=</b> 返回Thumb状态 <b>。在CM3中必须为1</b>

表2 合法的EXC RETURN值及功能

EXC\_RETURN 功能

数值0xFFF\_FFF1返回handler模式0xFFF\_FFF9返回线程模式,并使用主堆栈(SP=MSP)0xFFF\_FFFD返回线程模式,并使用线程堆栈(SP=PSP)

### 3.2 异常返回和异常返回序列

M3 提供的异常返回指令

BX <reg></reg>	当LR存储了EXC_RETURN时,使用BX LR即可返回
POP {PC}和 POP {,PC}	在服务例程中,LR的值常常会被压入栈。此时即可使用POP指令把LR存储的EXC_RETURN往PC里弹,从而启动处理器的中断返回序列
LDR与LDM	把PC作为目的寄存器,亦可启动中断返回序列

出栈:先前压入栈中的寄存器在这里恢复。内部的出栈顺序与入栈时的相对应,堆栈指针的值也改回先前的值。

只要ISR没有更改过CONTROL[1],就依然使用发生本次异常的瞬间正在使用的SP指针来执行出栈操作。

#### 3.3 修改EXC RETURN,进行模式和堆栈的选择。

在异常ISR中,处理器处于特权模式,可以访问所有存储器(除MPU规定)。通过修改LR的值来达到不同模式和堆栈的切换。

# 4、再论M3双堆栈机制

已经知道M3堆栈分为MSP和PSP, CONTROL[1]决定如何选择。当CONTROL[1]为0时,只使用MSP,此时用户程序和异常handler共享一个堆栈。

当CONTROL[1]为1时,线程模式将不再使用MSP,而改用PSP。这样做的好处在OS内核中防止用户程序的堆栈破坏OS的堆栈。在在这种情况下进入异常的自动压栈使用的是进程堆栈,进入异常handler后才自动改为MSP,退出异常时切换回PSP,并且从进程堆栈上弹出数据。

## 5、理解M3中的R14

#### 1 在中断

在出入ISR的时候,LR的值将得到重新的诠释,这种特殊的值称为"EXC RETURN"。在异常进入时由 系统计算并赋给LR,并在异常返回时使用它。

### 2 在函数跳转

当呼叫一个子程序时,由R14存储返回地址。



上一篇 临界区管理

下一篇 一个类型转换的讨论

#### 相关文章推荐

- UC/OS-II的任务切换
- 携程机票大数据基础平台架构演进-- 许鹏
- uC/OS-II的任务切换总结
- Python可以这样学--董付国
- uC/OS II 多任务,堆栈检查,DSP定时器卷积滤...
- 一步一步学Spring Boot
- uC/OS-II任务调度中判断最高优先级
- 深入浅出C++程序设计

- uc/os-ii任务调度(二)
- Android Material Design 新控件
- uC/OS-II学习笔记--任务
- 机器学习需要用到的数学知识
- UC/OS-ii任务优先级管理与查找算法
- 操作系统之进程和线程--uC/os-II实例--建立任务
- uc/os-ii任务调度(一)
- uc/os-ii任务延时













## 好手机排行榜



暂无评论

查看评论

您还没有登录,请[登录]或[注册]

\*以上用户言论只代表其个人观点,不代表CSDN网站的观点或立场

| 联系方式 | 版权声明 | 法律顾问 | 问题报告 | 合作伙伴 | 论坛反馈

群控系统



webmaster@csdn.net 400-660-0108 | 北京创新乐知信息技术有限公司 版权所有 | 江苏知之为计算机有限公司 |

京 ICP 证 09002463 号 | Copyright © 1999-2017, CSDN.NET, All Rights Reserved

