1 All In One

1.1 嵌入式系统概述

1.1.1 定义: 专用计算机系统

- 1. 以应用为中心
- 2. 以计算机技术为基础
- 3. 软硬件可剪裁
- 4. 适应应用系统对功能、可靠性、成本、体积、功耗、严格要求

1.1.2 嵌入式系统特点

- 1. (同 3) 系统内核小
- 2. (定义) 专用性强
- 3. (发展趋势) 系统精简
- 4. 高实时性的操作系统软件是嵌入式软件的基本要求
- 5. (发展趋势) 嵌入式软件开发要想走向标准化, 就必须使用多任务的操作系统
- 6. (发展趋势) 嵌入式系统开发需要专门的开发工具和环境

1.1.3 发展趋势

- 1. 可移植
- 2. SDK
- 3. 通用计算机技术
- 4. embed linux
- 5. net
- 6. simpilfy
- 7. ui

1.1.4 关键词

片上系统 (System On Chip, SOC) 在单芯片上集成数字信号处理器、微控制器、存储器、数据转换器、接口电路等电路模块,可以直接实现信号的采集、转换、存储、处理等功能,其中知识产权核 (IP Core) 设计是 SOC 设计的基础

- IP Core IP 核是指具有知识产权的、功能具体的、接口规范的、可在多个集成电路设计中重复使用的功能模块,是实现系统芯片(SOC)的基本构件
 - IP 软核: 用硬件描述语言文本形式提交给用户, 其中不包含任何具体的物理信息。软核是以源代码的形式提供, IP 知识产权不易维护
 - IP 硬核: 基于半导体工艺的物理设计,提供给用户的形式是电路物理结构掩模 版图和全套工艺文件。IP 易于保护,但灵活性与可移植性差
 - IP 固核: 设计介于软核和硬核之间

1.1.5 嵌入式系统的组成

1.1.5.1 简化

- 1. 处理器
- 2. 存储器
- 3. I/O
- 4. 软件

1.1.5.2 具体

- 1. 硬件层, **分类 SoC**
 - 1. MPU 嵌入式微处理器: ARM、MIPS、PowerPC、x86、SH
 - 1. 优化 RTOS 支持
 - 2. 存储区保护功能
 - 3. 处理器结构可扩展
 - 4. 低功耗

2. **MCU**

- 1. 存储器: Cache、主存、辅助存储器
- 2. 通用设备接口和 I/O 接口
- 3. **DSP**: Digital Signal Processor
- 2. 中间层, 硬件抽象层 (HAL), 板级支持包 (BSP), 使得底层驱动程序与硬件无关
 - 1. 硬件相关性, (硬件接口)
 - 2. 操作系统相关性,(软件接口)
- 3. 嵌入式系统初始化

- 1. 片级初始化
- 2. 板级初始化 (对应 BIOS)
- 3. 系统初始化 (对应 kernal)
- 4. 软件层 (内核)
 - 1. OS, E(embedded)OS
 - 1. (硬, 软)RTOS
 - 1. 进程管理
 - 2. 进程间通信与同步
 - 3. 内存管理
 - 4. I/O 资源管理
 - 5. 评价指标: 中断响应事件, 临界情况 (Worst-case)(系统调用) 执行时间
 - 2. 分时操作系统
 - 2. fs
 - 3. GUI
 - 4. 网络系统、通用组建模块
- 5. 应用

1.2 嵌入式系统的基本知识

1.2.1 MPU

- 1. 控制单元: 负责取指、译码和取操作数等基本动作, 控制单元中两个重要寄存器: 程序计数器 (PC) 和指令寄存器 (IR)
- 2. 算术逻辑单元: 分为算术运算单元和逻辑运算单元两部分
- 3. 寄存器: 存储暂时性的数据

1.2.1.1 结构

冯·诺依曼, 哈佛

1.2.1.2 CISC 和 RISC

• 复杂指令集计算机 (CISC)

• 精简指令集计算机 (RISC)

类别	CISC	RISC
指令系统	指令系统指令数量很多	较少,通常少于 100
执行时间	有些指令执行时间很长, 如整块的	没有较长执行时间的指令
	存储器内容复制;或将多个寄存器	
	的内容复制到存储器	
编码长度	编码长度编码长度可变,115字节	编码长度固定,通常为4个字节
寻址方式	寻址方式多样	简单寻址
操作	可以对存储器和寄存器进行算术	只能对寄存器进行算术和逻辑操
	和逻辑操作	作,Load Store 体系结构
编译	难以用优化编译器生成高效的目	采用优化编译技术,生成高效的目
	标代码程序	标代码程序

1.2.1.3 信息存储的字节顺序

0x4321

小端: 低字节, 低内存 (1234)大端: 高字节, 低内存 (4321)

选择大端还是小端存储法并不存在技术原因,只涉及处理器设计厂商的习惯

1.2.1.4 嵌入式微处理器的分类

- ARM
- MIPS
- Power PC
- x86
- 68K/Coldfire

1.2.2 嵌入式软件

- 规模较小
- 开发难度大
- 实时性和可靠性要求高
- 要求固化存储

1.2.2.1 嵌入式软件体系结构

- 1. 无操作系统
 - 1. 循环轮转方式: for: a(); b(); c();
 - 2. 前后台系统: 循环轮转 + 中断处理, mainloop(); mainloop.emit(...);
- 2. 有操作系统
 - 1. 提高了系统的可靠性
 - 2. 提高了系统的开发效率,降低了开发成本,缩短了开发周期
 - 3. 有利于系统的扩展和移植

1.2.2.2 嵌入式操作系统的分类

- 1. 按系统的类型分类
 - 1. 商用系统: VxWorkd、Windows CE、PalmOS
 - 2. 专用系统
 - 3. 开源系统: μC/OS、嵌入式 Linux 系统
- 2. 按响应时间分类
 - 1. 硬实时系统:系统对响应时间有严格的要求,如果响应时间不能满足,这 是绝对不允许的,可能会造成系统崩溃或其他错误
 - 2. 软实时系统:系统对响应时间有要求,如果响应时间不能满足,将带来额外的代价,但是这种代价通常是能够接受的
- 3. 按软件结构分类
 - 1. 单体结构: 嵌入式 Linux 和 PDOS
 - 2. 分层结构: MS-DOS 结构
 - 3. 微内核结构: OS-9、VxWorks、CMX-RTX、Nucleus Plus

1.2.2.3 嵌入式操作系统的重要概念

- 1. 占先式内核
- 2. 调度策略分析
- 3. 任务优先级分配
- 4. 时间的可确定性
- 5. 任务切换时间
- 6. 中断响应时间(可屏蔽中断)

- 7. 优先级反转
- 8. 任务执行时间的抖动
- 9. 任务划分

1.2.2.4 常见实时嵌入式操作系统

- 1. 商用型实时嵌入式操作系统
 - VxWorks
 - Windows Embedded
 - pSOS
 - PalmOS
 - OS-9
 - LynxOS
 - QNX
- 2. 免费型实时嵌入式操作系统
 - 嵌入式 Linux
 - $\mu C/OS$

1.2.2.5 嵌入式操作系统的选型原则

- 1. 操作系统的硬件支持. bus, IO, A/D, uart, i2c, spi, usb, 外设接口, eth, audio (iis?).
- 2. 开发工具支持程度
- 3. 能否满足应用需求

1.2.2.6 设计方法

- 1. 规格说明书
- 2. 体系结构设计
- 3. 执行装置, 硬件, 软件设计
- 4. 系统集成
- 5. 测试
- 6. 发布 (产品)

1.3 ARM 嵌入式微处理器

消费市场主流 32 位嵌入式微处理器 评价指标 功耗, 代码存储密度, 集成度, 多媒体加速

32 位, RISC. ARM7 冯·诺依曼, ARM9 以上哈佛 ARM 体数据类: 字 (4), 半字 (2), 字节

1.3.1 工作状态

- ARM 状态: 此时处理器执行 32 位的字对齐的 ARM 指令
- Thumb 状态: 此时处理器执行 16 位的、半字对齐的 Thumb 指令, (提高代码 密度) (ARM 指令压缩形式的子集)

1.3.2 流水线

- 1. 取指:将指令从内存中取出来
- 2. 译码:操作码和操作数被译码以决定执行何种操作
- 3. 执行: 执行已译码的指令
- 4. 数据缓存
- 5. 写回

减少周期工作量,使用更高时钟频率

1.3.3 寄存器

- 1. (31) 通用寄存器
 - 1. (8) 未分组寄存器 R0-R7
 - 2.(22) 分组寄存器
 - 1.(10) R8-R12 * {fiq, usr}
 - 2. (6) R13_mode 堆栈指针
 - 3. (6) R14_mode 子程序链接寄存器
 - 3. (1) 程序计数器 PC (R15)
- 2. (6) 状态寄存器

- 1. (1) 程序状态寄存器 CPSR
 - 1. 保存 ALU 中的当前操作信息
 - 2. 控制允许和禁止中断
 - 3. 设置处理器的运行模式
- 2. (5) 备份程序状态寄存器 SPSR

1.3.3.1 程序状态寄存器

- 高 5 位
 - Negative: 补码运算时, N=1 表示负数, N=0 表示正数
 - Zero: Z=1 表示运算结果为 0, Z=0 表示运算结果非 0
 - Carry:加减法或移位运算的进位或溢出位
 - Overflow: 补码运算时的符号位溢出
 - Q: (ARMv5+) 增强 DFP 运算是否发生溢出
- 低 8 位
 - Irq disable
 - Fiq disable
 - State
 - Mode4-M0

1.3.4 7 modes

- 1. USR & SYS
 - 1. 用户模式 (USR): 正常程序执行状态
 - 2. 系统模式 (SYS): 运行具有特权的操作系统任务
- 2. 快速中断模式 (FIQ): 用于高速数据传输或通道管理
- 3. 外部中断模式 (IRQ): 用于通用的中断处理
- 4. 管理模式 (SVC): 操作系统使用的保护模式
- 5. 数据访问终止模式 (ABT): 当数据或指令预取终止时进入该模式, 保护存储
- 6. 未定义指令终止模式 (UND): 当未定义指令执行时进入该模式

1.3.5 异常

复位

- 未定义指令
- 非法访问
 - 指令预取中止(指令不存在,执行时发生)
 - 数据中止(地址不存在,非法)
- 中断
 - 软件中断
 - IRQ
 - FIQ

1.3.6 嵌入式系统初始化过程

Boot Loader 一般存放在 ROM、EEPROM、Flash 中

- 启动模式
 - 1. 初始化硬件配置
 - 1. 异常中断初始化
 - 2. 相关硬件设备初始化
 - 3. 拷贝第二阶段代码拷贝到内存中
 - 4. 跳到第二阶段的内存处
 - 2. 加载操作系统
 - 1. BSS 段清零
 - 2. 设置各种模式下的堆栈
 - 3. 开 IRQ 中断
 - 4. 跳转到 C 代码的 MAIN 入口
- 下载模式

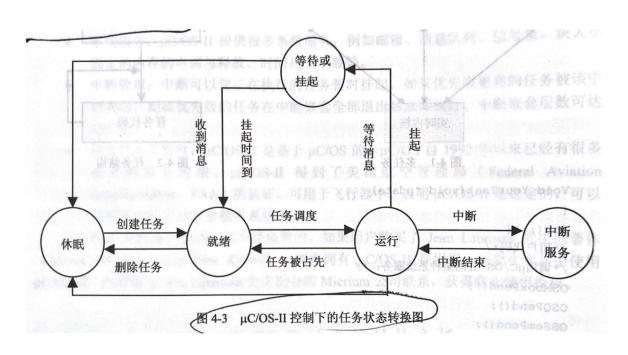
1.4 第四章 μC/OS-II 嵌入式实时操作系统内核分析

1.4.1 μC/OS-II 主要特点

- 发行方式
 - 开源
- 项目设计

- 可移植
- 可固化 (ROMable)
- 可裁剪
- Feature
 - 多任务
 - * 抢占式内核
 - * 多任务
 - * 任务栈
 - 中断管理
 - Real-time
 - * (系统调用时间) 可确定性
 - 系统服务
- 稳定性和可靠性

1.4.2 μC/OS 多任务



1.4.2.1 中断处理

- 1. 有中断源发生中断
- 2. 系统允许中断

1.4.2.2 任务关系

- 相互独立
- 任务互斥
- 任务同步
- 任务通信

1.4.2.3 任务互斥

- 1. 关闭中断
- 2. 忙等待
- 3. 信号量

死锁

- 1. 条件
 - 1. 互斥
 - 2. 请求和保持, 可同时占用和请求
 - 3. 资源不可抢占
 - 4. 环路

2. 避免

- 1. ...
- 2. 先全部请求
- 3. ...
- 4. 同样顺序请求, 释放时使用相反顺序

1.4.2.4 任务间的通信

- 1. 共享内存
- 2. 消息传递

1.4.3 任务通信机制

- 1. 时间控制块
- 2. 信号量
- 3. 邮箱

4. 消息队列

1.4.4 移植 μC/OS-II 基本要求

- 1. 处理器的 C 编译器能产生可重入代码, (没有自副作用)
- 2. 开闭中断 Programable
- 3. 支持 (定时) 中断
- 4. 支持能够容纳一定量数据的硬件堆栈
- 5. 支持将堆栈指针和其他 CPU 寄存器存储、读出到堆栈的指令

1.5 第五章嵌入式系统硬件平台与接口设计

1.5.1 存储器

- 1. 寄存器
- 2. Cache
- 3. {S, D, DD}RAM
- 4. Flash, {P, EP, E2P}ROM
- 5. 外部存储器
- 6. 远程二级存储

1.5.1.1 内存管理单元

在 CPU 和物理内存之间进行地址转换

- 虚拟存储空间到物理存储空间的映射
- 存储器的访问权限的控制
- 设置虚拟存储空间的缓冲特性

1.5.2 串口

- 1. 单工
- 2. 半双工
- 3. 全双工

1.5.3 I/O 接口

- 解决主机 CPU 和外围设备之间的时序配合和通信联络问题
- 解决 CPU 和外围设备之间的数据格式转换和匹配问题
- 解决 CPU 的负载能力和外围设备端口选择问题

1.5.3.1 I/O 接口编址方式

- I/O 接口独立编址
- I/O 接口与存储器统一编址方式