关于多单片机多进程的调研报告

中文 | English

项目成员

- 位文康
- 罗嘉宏
- 崔卓
- 郭彦禛

1. 研究背景

中文 | English

嵌入式系统广泛使用于各类设备中,而它们通常只有一个处理器核心,也一般只运行一个任务。为了运行多个任务,最原始的方式是使用中断来打断主线程的运行,实现对突发事件的处理。在定时器中断的基础上,有一系列的嵌入式 OS,可以实现伪 (通过调度的) 多任务。而我们计划为了满足机器人等等设备的需求,设计一个包含多处理器且每个处理器上可以运行多任务的计算系统,以及所需的 OS软件。

1. 裸机编程 (无操作系统)

• 单任务顺序执行:

在无操作系统的简单系统中,MCU通过一个 while(1) 依次按顺序执行代码,本质上是单任务。

• 伪多任务:

通过中断和状态机模拟多任务。例如:

- i. **中断服务程序(ISR)**: 处理实时性高的任务(如按键检测、通信接收)
- ii. **主循环中的状态机**:分时处理多个任务(如显示刷新、传感器采集)。**实际仍为单线程**,但可逻辑上划分为多个任务。

2. 使用实时操作系统 (RTOS)

• 多任务并发:

RTOS (如FreeRTOS、uC/OS、ThreadX) 允许在单核 MCU 上通过**时间片轮转**或**优先级抢占**调度多个任务(线程)。

3. 典型场景示例

• **无RTOS**: 逻辑上划分多个功能模块, 但物理上单线程运行。

• RTOS: STM32F4 + FreeRTOS 可稳定运行 5~20 个任务(取决于任务资源需求)。

• **高性能MCU**: STM32H7双核可并行处理两个高负载任务,辅以多个低优先级任务。

4. 相关项目调研

FreeRTOS

FreeRTOS 是一个非常流行的开源实时操作系统,广泛应用于各种嵌入式系统中,包括STM32微控制器。

项目可直接使用其调度器和通信机制。但缺乏分布式支持,需自行扩展。

特点:

- 支持任务管理、信号量、队列等功能。
- 对资源受限设备讲行了优化。
- 提供了丰富的文档和支持社区。
- STM32 支持: FreeRTOS 提供了对 STM32 的支持,并且在 STM32CubeMX 工具中集成了 FreeRTOS 配置选项,便于快速开发。

Zephyr Project

Zephyr 是一个可扩展的小型实时操作系统,适用于资源受限设备和物联网应用。

特点:

- 支持多种架构,包括 ARM Cortex-M。
- 内置对蓝牙、WiFi等多种无线技术的支持。
- STM32 支持: Zephyr 对 STM32 系列微控制器提供了支持,适合需要复杂网络功能的应用场景。

ThreadX

ThreadX 也是一个RTOS。

特点:

- 极低的中断延迟和快速的任务切换。
- 包含文件系统、USB支持等多个中间件组件。
- 提供详细的文档和技术支持。

CMSIS-RTOS

CMSIS-RTOS V2 是一个由 ARM 提供的标准 API, 旨在简化 RTOS 在不同嵌入式系统的移植。

特点:

- 标准化的 API 使得代码更易于移植。
- 支持最新的 ARM 架构。
- 可以与 Keil MDK 无缝集成。
- STM32 支持: CMSIS-RTOS V2 专为 ARM 架构设计, 因此自然支持STM32系列微控制器。

StarPU

StarPU 是一个异构多核架构的统一运行时系统,详见崔卓的OSH调研报告

2. 项目分步实现方案

阶段 1: 搭建基础工具链与测试平台

为STM32集群开发环境建立交叉编译工具链,实现代码自动化构建、烧录和测试。

- 1. 交叉编译工具链
 - 工具选择:
 - 。 编译器: ARM GCC (arm-none-eabi-gcc)
 - 链接脚本:基于 STM32 的 Flash 和 RAM 地址配置(参考 STM32CubeMX 生成的脚本)。
 - 。 烧录工具: OpenOCD + ST-Link/V2 调试器。

- 配置方法:
 - 。 使用 Makefile 管理编译流程,支持多核代码分离编译(例如为不同处理器生成独立的二进制文件)。
- 2. 自动化测试平台
 - 硬件层:

使用 STM32 开发板集群(定制 PCB),通过 SWD/JTAG 接口统一控制。

• 软件层:

我们设置在 git commit 时加入特殊字符串(如 test)会触发自动烧录测试。

阶段 2: 单核单任务

传统 MCU 模式测试即可。

阶段 3: 双核双任务通信

本阶段我们需要处理两核间共享内存的问题。

阶段 4: 单核多任务调度

- 1. 调度器设计:
 - 任务控制块(TCB): 存储任务状态、堆栈指针、优先级等信息。
 - 上下文切换:
 - 。 使用 PendSV 异常实现低开销切换(保存寄存器到任务堆栈)。
 - 。 汇编代码示例(ARM Cortex-M):

PendSV_Handler:

CPSID I ; 关闭中断

MRS RØ, PSP ; 获取当前任务堆栈指针

STMDB R0!, {R4-R11} ; 保存寄存器

STR RO, [R2] ; 更新TCB中的堆栈指针

LDR RO, [R3] ; 加载下一个任务的堆栈指针

LDMIA R0!, {R4-R11} ; 恢复寄存器 MSR PSP, R0 ; 更新PSP CPSIE I ; 开启中断 BX LR ; 返回

2. 内存管理:

• 静态分配: 为每个任务预分配固定大小的堆栈 (通过链接脚本保留内存区域)。

• 动态分配: 实现简易内存池。

阶段 5: 多核扩展与整体测试

- 1. 多核任务迁移:
 - 设计挑战:
 - 。 跨核上下文迁移需同步 TCB 和堆栈数据。
 - 。中断需重定向到目标核。
 - 实现方案:
 - 。 通过 IPC 通知目标核加载任务镜像,并传递堆栈和寄存器状态。
- 2. 共享内存管理:
 - 硬件支持:
 - 。 使用 STM32 的 MPU (Memory Protection Unit) 隔离不同任务的内存区域。
 - 软件策略:
 - 。 实现分布式共享内存协议(类似 NUMA 架构),通过一致性协议(如 MESI) 维护数据同步。
- 3. 外设控制:
 - 统一驱动框架:
 - 。 将外设(如 SPI、I2C)抽象为资源池,任务通过 API 申请使用权。

3. 可行性分析

中文 | English

1. 项目核心架构

- 微内核设计:
 - 实现轻量级内核,提供基础服务(调度、进程间通信、内存管理),以最小化开销。
 - 。 用户空间服务(如驱动、协议)作为独立线程运行,以实现模块化。

2. 多线程交互

- 线程管理:
 - 。 抢占式调度器:基于优先级的轮询调度,平衡任务优先级,确保公平性。
 - 。上下文切换:通过线程控制块 (TCB) 存储寄存器状态和栈指针,优化切换效率。
 - 。 线程同步: 本地互斥锁/信号量用于共享内存; 原子操作用于低级锁。

3. 内存共享

- 本地内存:
 - 。 堆管理:使用伙伴系统或 slab 分配器进行动态分配。
 - 。 共享区域:通过内核管理的互斥锁划分受控访问的内存区域。
- 分布式内存:
 - 。全局地址空间:将远程内存映射到虚拟地址范围 (例如 0x8000_0000+ 表示远程 MCU)。
 - 。代理访问:通过内核消息(如包含 MCU ID、地址和数据的 SPI/CAN 数据包)实现透明读写。
 - 。 缓存:可选 LRU 缓存优化高频远程访问,显式失效机制确保一致性。

4. 微控制器间通信

- 协议层:
 - 。 传输: 使用 CAN 总线或 SPI 协议;数据包包含源/目标 ID、读写命令、地址和数据。
 - 。 消息队列: 按优先级 (如控制 vs 数据) 分类消息, 通过中断处理入站数据包。
- API:
 - remote read(mcu id, address)
 - remote write(mcu id, address, data)

5. 分布式调度

- 去中心化协调:
 - 。 任务池: 全局任务队列通过原子操作访问; MCU 空闲时可获取任务。
 - 。 工作窃取: MCU 从邻居队列"窃取"任务以平衡负载。
- 容错机制:
 - 。 心跳监测: 检测离线 MCU 并重新分配其任务。
 - 。 检查点: 定期将任务状态保存到非易失性存储, 支持故障恢复。

6. 跨 MCU 同步

- 分布式锁管理器 (DLM) :
 - 。 互斥锁分配"归属" MCU 管理锁请求。
 - 。 消息支持 lock() 、 unlock() 以及授权/拒绝响应。
 - 。 超时机制防止死锁。

7. 开发者 API

- 线程:
 - o thread_create(entry_func, priority)
 - o thread yield() \ thread sleep(ms)
- 内存:
 - o shm_alloc(size) \ shm_free(addr)
 - remote_map(mcu_id, remote_addr, local_addr)
- 同步:
 - o mutex_init() \ mutex_lock() \ mutex_unlock()
 - o barrier_wait() \ message_send(mcu_id, data)

8. 安全与可靠性

- 访问控制:按 MCU 分配远程内存区域的权限。
- CRC / 校验和: 确保通信数据完整性。
- Watchdog Timers: 重启无响应的 MCU。

9. 工作流

- 1. 线程创建:
 - MCU1 的线程 A 写入本地共享内存。
 - MCU2 的线程 B 通过 DLM 请求远程锁。
- 2. 远程访问:
 - MCU2 内核向 MCU1 发送 CAN 消息以锁定互斥锁。
 - 接受授权后, 线程 B 通过 remote_read() / remote_write() 读写。
- 3. 任务迁移:
 - MCU3 的调度器通过"工作窃取"从 MCU2 队列获取任务。

10. 优化

- 资源限制:限制每个 MCU 的线程数量和堆大小。
- 测试: 使用模拟的 MCU 网络调试竞态条件。

工具与原型设计

- 基础 RTOS: 基于 FreeRTOS 或 Zephyr 扩展自定义 IPC 和调度逻辑。
- 硬件: 使用支持 CAN/SPI 的 ARM Cortex-M 或 ESP32。

此设计在可扩展性、实时性能和资源约束之间取得平衡,支持多微控制器协作系统。

4. 引文

- Bare Metal STM32 Programming Part 11: Using External Memories
- Communication between Multiple Microcontrollers Electrical Engineering Stack Exchange
- STM32 FreeRTOS Task Scheduling Tutorial with Example Code Embedded There
- Distributed Operating System Wikipedia
- Microcontroller Based Distributed and Networked Control System for Public Cluster -ResearchGate
- A Survey of Distributed Real-Time Operating Systems for Embedded Systems
- Microcontroller-Based Distributed Control Systems: Challenges and Solutions
- Efficient Task Scheduling for Multi-Microcontroller Systems in IoT Applications
- Design and Implementation of a Distributed Embedded System Using STM32 Microcontrollers
- Cluster-Based Multi-Core Scheduling for Real-Time Embedded Systems
- A Lightweight Distributed Operating System for IoT Edge Devices
- Real-Time Multi-Microcontroller Communication Using CAN Bus in Embedded Systems
- Embedded Systems for Robotics: Multi-Core Approaches to Motion Control
- Optimizing Distributed Embedded Systems with Shared Memory and Multi-Core Architectures
- Edge Computing with Microcontroller Clusters: A Case Study on IoT Applications