海宁奕斯伟集成电路设计有限公司

基于消息调度的 RTOS

姓 名: 曾萧, 房继亮, 许丽, 徐航, 廖章锦, 顾权, 赵林强

所 在 部 门: ER

文 档 日 期: 2020年11月18日

目 录

第一章	基本设	t 计思路	1
1.1	项目简	5介	1
1.2	项目需	;求	1
1.3	1.3 项目任务分解		1
	1.3.1	了解调度器任务切换时保存现场信息的实现	1
	1.3.2	了解进程切换函数中现场信息的切换	2
	1.3.3	学习文件系统	2
	1.3.4	完成 xv6 lock 和 scheduling 理论知识研究	2
	1.3.5	完成对 page table 和 traps 部分的实际代码研究	3
1.4	调研学	习RT算法,动手改造 XV6,使其成为RTOS	3
	1.4.1	RT 算法分类,典型特点,典型实现	4
	1.4.2	RT 算法研读,分享	4
	1.4.3	RT 算法移植	4
1.5	烧写 R	T-XV6 到开发板中,完成整个开发流程	4
	1.5.1	掌握烧写流程及烧写工具的使用	4
	1.5.2	烧写 XV6 到 X86 架构开发板	4

第一章 基本设计思路

1.1 项目简介

芮总布置 < 基于消息调度的 RTOS> 是希望我们增强 coding 能力,因此我们小组决定从最简单的 XV6 开始学习,在弄懂最基本的操作系统概念之后,就在 XV6 上移植实时性相关算法,使其变成一个 RTOS。同时 XV6 只是一个最简单的 OS,我们或许会添加其他的功能,来完善它。我们把这个项目当作为工作之余的兴趣爱好,作为一个兴趣小组来学习。因此,项目计划时间表不仅仅是五个周。

目前规划了以下三个大的阶段:

- 1 学习 XV6, 达到手写操作系统中核心代码的能力
- 2调研学习RT算法,动手改造XV6,使其成为RTOS
- 3 烧写 RT-XV6 到开发板中, 完成整个开发流程

1.2 项目需求

随着研究的深入,会慢慢完善各个需求点。 kernel 内核启动过程需求 线程管理需求 线程间通信与同步需求 内存管理需求 中断管理需求

1.3 项目任务分解

项目人员:房继亮,许丽,廖章锦,顾权,赵林强

1.3.1 了解调度器任务切换时保存现场信息的实现

项目人员: 顾权

RTOS 核心是任务管理,多任务的管理需要调度器来完成任务的切换,负责在何时去执行相应的任务。每个任务进程都有属于自己的进程属性块,保存着进程 pid、当前使用的资源等信息。因此,在任务切换时需要保存自己内存和寄存器等现场信息,同时读取待运行进程的现场信息,完成上下文切换,让任务从上次退出的地方继续运行,完成任务切换的无缝衔接,实现任务的并发处理。

任务切换是 RTOS 的核心之一,现场信息的正确保存时实时操作系统正常运行的保障。1. 学习 xv6 系统源码,了解需要保存哪些现场信息 2. 本系统是基于 RISCV 的 RTOS,因此当调度器进行任务切换时,利用 RISCV 汇编代码高效的保存当前任务的现场信息

1.3.2 了解进程切换函数中现场信息的切换

项目人员:许丽

一个 CPU 看上去都像是在并发的执行多个进程,这是通过处理器在进程间切换来实现的,操作系统实现这种交错执行的机制称为上下文切换。当操作系统决定要把控制权从当前进程转移到某个新进程时,就会进行上下文切换,即保存当前进程的上下文,恢复新进程的上下文,然后将控制权传递到新进程,新进程就会从上次停止的地方开始。上下文切换可以认为是内核(操作系统的核心)在 CPU上对于进程(包括线程)进行以下的活动: (1) 挂起一个进程,将这个进程在 CPU中的状态(上下文)存储于内存中的某处 (2) 在内存中检索下一个进程的上下文并将其在 CPU 的寄存器中恢复 (3) 跳转到程序计数器所指向的位置(即跳转到进程被中断时的代码行),以恢复该进程。操作系统保持跟踪进程运行所需的所有状态信息,这种状态,也就是上下文,它包括许多信息,例如 PC 和寄存器文件的当前值,以及主存的内容。RTOS 需要尽可能的缩小进程切换时间,保证实时性、可靠性。

1.3.3 学习文件系统

项目人员:房继亮

文件系统的目的是组织和存储数据,典型的文件系统支持用户和程序间的数据共享,且重启之后数据仍然可用。XV6的文件系统的文件、文件描述符、目录和路径类似 Unix 系统,并且把数据存储到一块 IDE 磁盘上,能够解决一些常见问题。XV6文件系统采用了分层的实现,大致包括块缓冲层、日志层、i 节点、目录层、文件描述层,下面的每一层都提供接口供上层调用,XV6层级实现如下图1-1所示:

1.3.4 完成 xv6 lock 和 scheduling 理论知识研究

项目人员:赵林强

lock:分析 xv6 源码,输出包含锁机制实现原理和流程图的文档,并梳理出其关键代码。file system:分析 xv6 源码,输出包含系统文件组成及其如何组织和存

System calls

Pathnames

Recursive lookup

Directories

Directory inodes

Files

Inodes and block allocator

Transactions

Blocks

Buffer cache

图 1-1 文件系统 Figure 1-1 file system

储数据的文档。

1.3.5 完成对 page table 和 traps 部分的实际代码研究

项目人员:廖章锦

首先完成页表功能的理论分析,接着对 xv6 的原生代码进行了解,理解 xv6 页表每个功能的源码,最后完成对 xv6 源码的改进。

完成对代码的分析之后进行响应效率的改进

1.4 调研学习 RT 算法, 动手改造 XV6, 使其成为 RTOS

项目人员: 曾萧

研究 RT 算法,再 xv6 OS 的基础上,融入一个比较典型的 RT 算法。

- 1.4.1 RT 算法分类,典型特点,典型实现
- 1.4.2 RT 算法研读, 分享
- 1.4.3 RT 算法移植
- 1.5 烧写 RT-XV6 到开发板中,完成整个开发流程

项目人员:徐航

1.5.1 掌握烧写流程及烧写工具的使用

研究 ROM 中的 BIOS 程序,掌握系统启动时硬件初始化以及 bootloader 加载过程。当 bootloader 加载完成后由其引导操作系统启动。Bootloader 负责时钟设置、硬件及必要设备初始化、检测系统内存映射、加载内核映像和根文件系统映像、设置内核的启动参数、启动内核等。

1.5.2 烧写 XV6 到 X86 架构开发板

在开发板上安装改造好的 XV6 系统,或在 ubuntu 系统中安装 qemu+xv6

code is here!