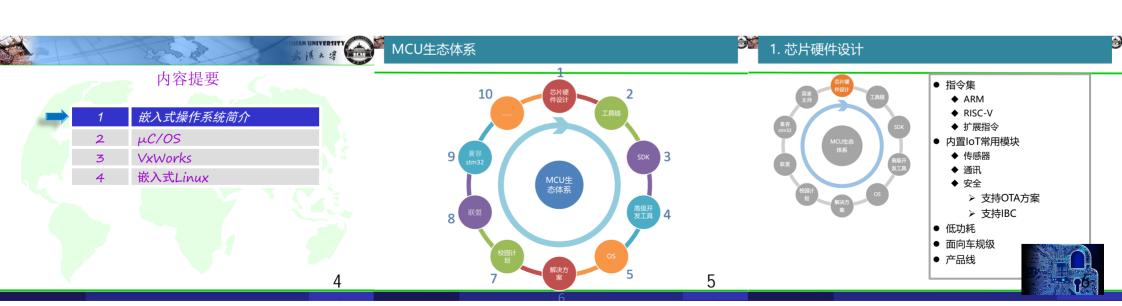
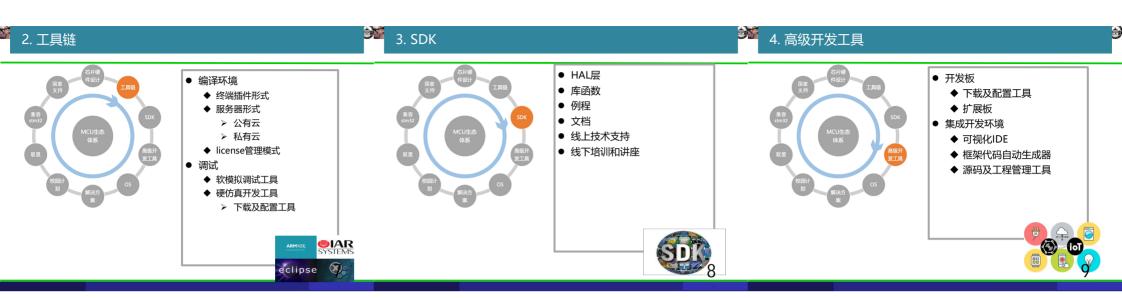


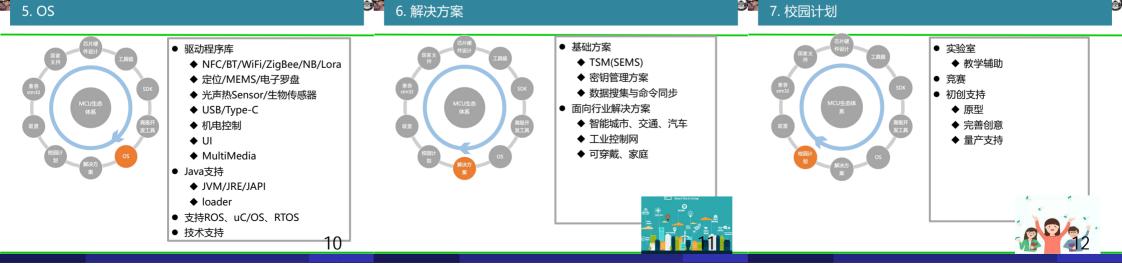
uClinux	43
嵌入式Linux的组成	46
Linux启动	48
嵌入式linux bootloader	50
嵌入式系统的存储	51
文件系统类型	51
日志文件系统	52
YAFFS文件系统	53
YAFFS和JFFS的相同点与不同点	54
X Window	55
面向嵌入式Linux 系统的图形用户界面	57
嵌入式Linux-Android	58



嵌入式操作系统介绍







# 8. 联盟

### 9. 兼容stm32

# 

# 1 嵌入式操作系统简介

● 开源社区

- 応用峰会
- 合作伙伴
  - ◆ 方案供应商
  - ◆ 外设供应商
  - ◆ 服务提供商



● stm32支持的第三方OS

- stm32支持的外设
- stm32支持的开发板



实时多任务操作系统与分时多任务操作系统

- ■分时系统: 软件的执行在时间上的要求<mark>并不严格</mark>,时间上的错误一般不会造成灾难性的后果。
- 但是软件工必须往事件及生时能够在广格的时候 内作出响应(<mark>系统响应时间</mark>),即使是在尖峰负 荷下,也应如此,系统时间响应的超时就意味着 致命的失败。另外,实时操作系统的重要特点是 具有系统的可确定性,即系统能对运行情况的最 好和最坏等的情况能做出精确的估计。

15

June 12, 2023

18

# 嵌入式操作系统简介(续)

# 1 嵌入式操作系统简介(续)

# 1 嵌入式操作系统简介(续)

### ■ 基本概念 ——时钟节拍

时钟节拍是特定的周期性中断。这个中断 可以看作是系统心脏的脉动。周期取决于不同 应用,一般在10ms到200ms之间。时钟的节拍 式中断使得内核可以将任务延时若干个整数时 钟节拍,以及当任务等待事件发生时,提供等 |待超时的依据。时钟节拍率越快,系统的额外 开销就越大。

# 实时操作系统中的重要概念

- ■系统响应时间(System response time) 系统发出处理要求到系统给出应答信号的时间。
- ■任务切换时间(Context-switching time) 任务之间切换而使用的时间。
- ■中断延迟(Interrupt latency) 硬件接收到中断信号到操作系统作出响应,并转 入中断服务程序的时间。

### ■ 多处理器结构

- 实时应用的飞速发展,对嵌入式操作系统的性 能提出了更高的要求。单处理器的嵌入式系统已 不能很好地满足某些复杂实时应用系统的需要, 开发支持多处理器结构的RTOS已成为发展方向
- 这方面比较成功的系统有pSOSystem等

16



# 1 嵌入式操作系统简介(续)

### Commercial RTOS Products Wind RiverSystem \$40k/s & royalty

VRTX Microtec LvnxOS Nucleus

**Bulue Cat Linux** Accelerated Tech.

Tasking Precise Embedded Linux Green Hill

\$20K/seat \$2.5k/seat \$20K/s with source code

> \$1.29k Tasking.com \$30K psti.com \$7.9K Royalty free ghs.com \$5k/seat lineo.com

智能手机操作系统

• Symbian - 诺基亚为主, S60是主流

Windows CE

- 微软: "Windows Mobile 将熟悉的 Windows 体验扩展到了移动环境中 - 现在更名为Windows Phone 7

- 加拿大BlackBerry(黑莓),邮件是特色

- 对输入设备都做过特别设计,使输入设备可以频繁使用 iPhone OS

 Mac OS X的衍生,类Unix系统,Objective-C Palm OS

3Com公司的产品,专用于掌上电脑,Palm OS节能、占有非常小的内存、内置数据库,封闭操作系统

MeeGo

- 英特尔和诺基亚宣布整合Moblin和Maemo

Android

MontaVista

20

内容提要

嵌入式操作系统简介 µC/OS **VxWorks** 3 嵌入式Linux 多线程编程简介

19

wrs.com

lvnuxworks.com

June 12, 2023

VxWorks

CMX 8051Tools

RT/Studio IDE

Embedex Linux

 $\mu$  C/OS

 $2 \mu C/OS$  (Cont.)

 $2 \mu C/OS (Cont.)$ 

### ■ 基本概念 ——前后台系统

# ■基本概念 ——前后台系统

对基于芯片的开发来说,应用程序一般是一个无 限的循环,可称为前后台系统或超循环系统。

很多基于微处理器的产品采用前后台系统设计, 例如微波炉、电话机、玩具等。在另外一些基于微处 理器应用中,从省电的角度出发,平时微处理器处在 停机状态, 所有事都靠中断服务来完成。

后台 前台 循环中调用 中断服务程 相应的函数完成 中断服务程序 序处理异步事件。 相应的操作,这 这部分可以看成 ISR 部分可以看成后 前台行为,前台 台行为,后台也 也叫中断级。时 可以叫做任务级。 间相关性很强的 这种系统在处理 关键操作一定是 的及时性上比实 ISR 靠中断服务程序 际可以做到的要 ISR 来保证的。 ISR

uC/OS-II

μC/OS-II是一个源码公开、可移植、可固化、可 裁剪、占先式的实时多任务操作系统。其绝大部分源 码是用ANSI C写的,使其可以方便的移植并支持大多 数类型的处理器。μC/OS-II通过了联邦航空局(FAA) 商用航行器认证。自1992年间世以来, μC/0S-II已经 被应用到数以百计的产品中。 µ C/OS-II占用很少的系 统资源, 并且在高校教学使用时不需要申请许可证。









- "MicroC/OS-II The Real-time Kernel" (1998)
- "MicroC/OS-II The Real-time Kernel" 2nd Edit (2002) Jean J. Labrosse

R & D Publications, Inc www.cmpbooks.com

- Priority based preemptive kernel (looking up table algorithm)
- Up to 60 tasks
- Above 90% is written in C easy for porting
- Scalable and ROM able
- Source code for PC environment attached with a floppy or CD
- Very detail explanation in excellent programming style

嵌入式操作系统简介 µC/OS **VxWorks** 嵌入式Linux

内容提要

### 1) VxWorks概述

- 美国Wind River公司于1983年设计开发
- 高实时性和稳定性的微内核 、友好的用户开发环境 、良好的 持续发展能力,全球商用市场占有量排名第一
- 广泛应用于通信、军事、航空、航天等实时性要求高领域
  - 美国F-16、 FA-18战斗机、B-2 隐形轰炸机和爱国者导弹上
  - 1997年和2004年两次在火星表面登陆的火星探测器
  - 商业用户包括Cisco systems、Bay Networks、3Com、Fore systems、HP、Lucent、Qualcomm、以及国内的华为、东方电 子等

25

26

30

June 12, 2023

June 12, 2023

# 3 VxWorks (Cont.)

# 3 VxWorks (Cont.)



3 VxWorks (Cont.)

- (1) 高实时性、高稳定性的微内核
  - 内核Wind: 微内核结构,最小8KB
  - \* 实时性
    - 基于优先级的抢占式调度辅以时间片轮转 及时响应高优先级的任务, 同级任务可选择 时间片轮转而并发执行
    - 快速的任务上下文切换

• 较小的中断延时

相应措施如:

- 采用中断处理与任务在不同栈中处理, 使得 中断的产生只会引发一些关键寄存器的存储 而不会导致任务的上下文切换
- ■在中断服务程序中只完成在最小时间内中断 发生通告, 而将其它费时的处理过程尽量放 在被引发的其它任务中完成
- 高稳定性

### ■ (2) 丰富的外挂组件模块

■ 基本外挂组件模块

各种设备驱动(字符型/块型设备,同步/异步设 备)、文件系统(如DosFs、RawFs、TapeFs、 CdromFs、TSFS等)、网络协议栈、以及 POSIX1003.1b标准和ANSI C等兼容组件模块

■ 附加组件模块 如Flash文件系统、图形界面管理等





# 3 VxWorks (Cont.)

# 3 VxWorks (Cont.)

### ■ (3) 可裁减性

- 粒度极小的配置裁减性能
  - 微内核结构,最简内核(只负责任务的管理 与调度,称为纳核)只有8KB
  - 其它所有基本外挂组件和附加组件均为可选 组件,并且这些组件本身也是可裁减的
- 方便友好的配置裁减环境
  - ■图形化

June 12, 2023

• 自动裁减特性,自动分析功能

- (4) 对多种硬件平台的可移植性
  - 支持ARM、PowerPC、68K、CPU32、SPARC、i960、 X86、MIPS等众多嵌入式处理器,并提供相应的 BSP模板
  - 提供了数量众多的串口、并口、网口、存储卡 控制器、实时时钟等外围硬件设备的驱动程序

- (5) 友好、开放的集成开发环境
  - Tornado的可视化图形操作界面,可运行在多种主机硬件 平台和操作系统上
    - ■支持的主机硬件平台: Sun、HP、IBM-rs6000、Mips等 ■支持的主机操作系统: Unix、WindowsNT/95/98等
  - Tornado的IDE 集成了编辑器、编译器、链接器、调试器(命令行和图 形界面两类调试器)、软件仿真器、工程项目管理器等 系列开发工具
  - Tornado的开放性 能与第三方开发工具进行集成

31 32 33 33 June 12 2023

# # 嵌入式Linux

# 内容提要

- 1 嵌入式操作系统简介
  - 2 μC/OS
  - 3 VxWorks
  - 4 嵌入式Linux

### Linux的版本

- ◆ 内核:属干单内核
- ◆ 内核版本: 最新的版本2.6.39
- ◆ 发行版
  - 基于Debian, 如Ubuntu
  - 基于RPM, 如Fedora, 红旗
  - Slackware
  - 其它打包方式的套件
  - 专用包: Android/Maemo/Moblin/MeeGo
  - ◆2010年2月,谷歌Android被Linux内核除名
- ◆ 知识产权
  - 需要遵守GPL GNU Public License, LGPL: Lesser GPL
  - 没有独立的知识产权

# 4 嵌入式Linux (续)

- ◆典型的嵌入式Linux
  - Linux: Embedix, ETLinux, LEM, RTLinux, LinuxRouterProject, LOAF, uCLinux, muLinux, ThinLinux, FirePlug和PizzaBoxLinux
  - ■平台化嵌入式Linux
    - Android
    - ◆Moblin+Maemo→MeeGO

34

Inno 12 1

22

35

12, 2023

# 4 嵌入式Linux (续)

# 4 嵌入式Linux (续)

嵌入式Linux种类

是否支持MMU

June 12, 2023

MMU 实现虚拟存储空间: 即将虚拟存储空间影射到实际物理存储 空间。使编程人员不用考虑具体程序所放在物理存储空间的具体 位置和程序的大小。

存储器访问权限的控制: 任务间通讯, 对自己的内存、堆栈等进 行保护,只能通过管道、信号量、共享内存等方式进行通讯。 控制Cache

**不支持MMU**: ucLinux,主要应用在ARM7系列微处理系统中,如 三星公司的S3C44B0, S3C4510等, 无MMU, 不支持虚地址, 直 接访问内存, 所有程序中访问的地址都是物理地址。

支持MMU: 嵌入式Linux, 主要应用在ARM9系列微处理器系统中, 如三星公司的S3C2410, Intel公司的PXA255等

■ RT-Linux 美国新墨西哥州大学计算机系研制开发的

RT-Linux是利用Linux进行实时系统开发比较早的尝试,是一种硬实时操作系统。目前RT-Linux已成功应用于航天飞机的空间数据采集、科学仪器测控,以 及电影特技图像处理等众多领域。

RT-Linux的原理是采用双内核机构,即将Linux的 RT-Linux的原理是米用双内核机构,即将Linux的内核代码进行少量修改,将Linux任务以及Linux内核本身作为实时内核的一个优先级最低的任务,即实时任务优先级高于普通Linux任务,即在实时任务存在的情况下运行实时任务,否则才运行Linux本身的任务。实时任务不同于Linux普通进程,它是以Linux的内核模块(Linux Loadable KernelModule, LKM)的形式存在的。需要运行实时任务的时候,将这个实时任务的内核模块插入到内核中去。实时任务和Linux一般进程之间的通信通过共享内存或者FIFO通道来实现。 基于RTLinux的仿人机器人



高 48 cm 重: 6 kg 灵活性: 20 DOF 操作系统: RT-Linux

接口形式: USB 1.0 (12Mbps)

响应周期: 1ms

能源: DC24V x 6.2A (150W)

制造: 富士通

37

38

4 嵌入式Linux (续)

39

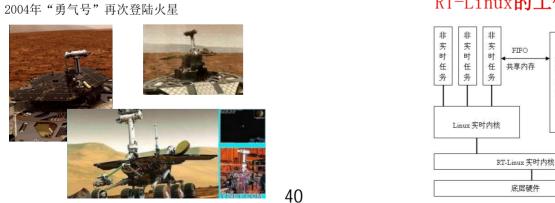
# 4 嵌入式Linux (续)

# 4 嵌入式Linux (续)

# RT-Linux**的工作原理图**

任

务 务 务



经过加入实时处理后, RT Linux就完全能够 达到硬实时系统的性能指标。在一台386机器上, RT Linux从处理器检测到中断,再到中断处理程 序开始工作不会超过15 µs; 对一个周期性的任务, 在35 µ s内一定会执行。

而通常的Linux内核,一般是在600 μ s内开 始一个中断服务程序。

41

时

任



# 4 嵌入式Linux (续)

### uClinux

- 控制领域中的linux系统。
- 它包含linux常用的API,内核小于512K,保留了linux原有 的高稳定性、强大的网络功能和卓越的文件系统支持功能等 优点。目前已支持的CPU芯片有, Motorola公司的68K系列、 PowerPC系列以及ARM公司的系列芯片。
- uClinux最大特点就是不支持MMU。 uClinux系统对内存的访 问是直接的,即不需要经过MMU,直接将地址发送到地址线 上,所有程序访问的都是实际的物理地址,这样一方面减小 了内核的体积,另一方面又增强了系统的实时性能。但内存 空间得不到保护,对于应用开发者来说,必须明白自己程序 运行的位置,以及保证不会破坏其它程序运行空间以及系统 的稳定。
- uClinux也可以使用RT-Linux的实时补丁,以增强其实时性。

针对这种没有MMU的CPU架构,uClinux采用了一种平板 式(Flat)的内存模型来去除对MMU的依赖,并且改变了用户 程序的加载方式,开发了运用于uClinux的C函数库--uCLibc.

目前, uClinux往往基于两个Linux内核版本, 2.0.38 是一个比较成熟的版本, 2. 4. x是最新的版本。 Hitool 套件 同时提供了对他们的支持。

一般uClinux的内核大小在500k左右,如果加上一些基本 的应用,也就在900k左右,非常适合于嵌入式系统。

uClinux架构如下图所示

44

系统调用处理程序(System Call Handler) 虚拟文件系统管理模块 Socket 驱动程序 Virtual File System (Socket Driver) Management Module) 内核初始化 模块 网络植块 文件系统模块 (Kernel File system) (File System Module) tworking Module) (MM Module) CIPC Initialization 网络设备驱动程序 Networking Character (Block Device Driver) Device Driver) evice Drive (Mass Device Driver) 启动模块 异常处理(Trap Handler)

A 16 A 27 MODEL

43

June 12, 2023

# 4 嵌入式Linux (续)

# 4 嵌入式Linux (续)

用功能支持。

为使这个最小嵌入式系统具有一定的实用性,还需加 上硬件的驱动程序及一个或几个应用进程以提供必要的应

如果应用比较复杂,可能还需要添加一个可以在ROM 或RAM中使用的文件系统、TCP/IP网络协议栈等。

在手机等领域,还需要加上一个GUI

# 4 嵌入式Linux (续)

■ 1inux的启动

在x86体系中,cpu上电后在存储位置0xffff0处开始执行程 序代码,这个地址通常是ROM-BIOS中的地址。

Linux启动

- >BIOS
  - ■硬件检测,资源分配。
  - ■将boot loader加载到RAM, 然后将控制权交给boot loader.
- ▶boot loader
  - 将内核映像从硬盘中加载到RAM中,然后跳到内核的入口 点, 启动操作系统。

序完成基本的底层的资源管理工作;

初始化过程: 完成基本的初始化。

最基本的嵌入式Linux系统需要3个基本元素:

系统引导程序: 用于完成机器加电后的系统定位引导;

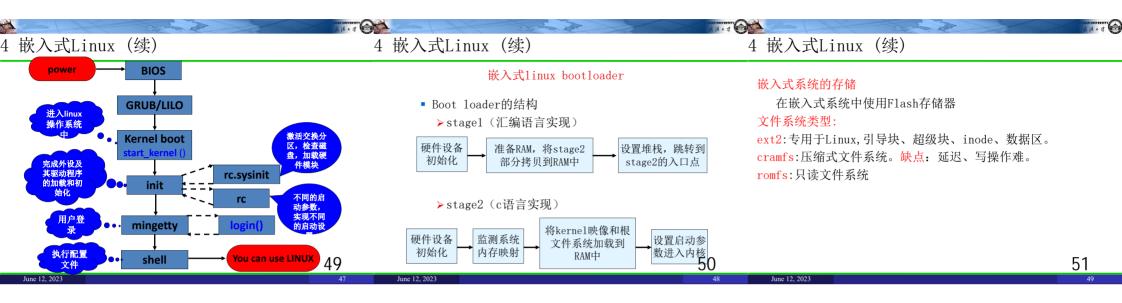
46

47

48

嵌入式Linux的组成

Linux系统内核:为嵌入式应用提供一个软件环境,为应用程





## 4 嵌入式Linux (续)

### ❖ 日志文件系统:

日志记录, 先写日志, 后写数据。 JFFS:专用于Flash的日志式文件系统。

### YAFFS文件系统

❖ YAFFS, Yet Another Flash File System, 是一种类似于 JFFS/JFFS2的专门为Flash设计的嵌入式文件系统。与JFFS 相比,JFFS和JFFS2适合NOR FLASH, YAFFS是为NAND FLASH 量身定做的,它减少了一些功能,因此速度更快、占用内存 更少。

- \* YAFFS和JFFS都提供了<mark>写均衡</mark>,垃圾收集等底层操作。它们的不同之处在于:
  (1)JFFS是一种日志文件系统,通过日志机制保证文件系统的稳定性。YAFFS仅仅借鉴了日志系统的思想,不提供日志机能,所以稳定性不如JFFS,但是资源占用少。
  (2)JFFS中使用多级链表管理需要回收的脏块,并且使用系统生成伪随机变量决定要回收的块,通过这种方法能提供较好的写均衡,在YAFFS中是从头到尾对块搜索,所以在垃圾收集上JFFS的速度慢。但是能延长NAND的寿命。
  - (3) JFFS支持文件压缩,适合存储容量较小的系 统; YAFFS不支持压缩, 更适合存储容量大的系统。



# 4 嵌入式Linux (续)

X Window是一个在大多数UNIX工作站上使用的 图形用户界面。

它是一种与平台无关的客户机/服务器(Client/Server)模型,可以让用户在一台机器上调用另一台机器的X Window库,打开另一台机器上的窗口,而不需要考虑这两台机器自身的操作系统类型。

正是这种特性使UNIX和Linux系统上的用户和应用程序非常自然地通过网络连接在一起。使用XWindow开发GUI时,因为开发环境成熟,开发工具易用,所以可以缩短开发时间,降低开发难度。

X Window系统应用于嵌入式系统时,要考虑嵌入式系统 的特殊条件。嵌入式系统由于资源有限,不宜使用体积大的 操作系统内核,这是因为需要将系统固化在ROM中或者Disk On Chip的FLASH ROM上。

但是,一个X Lib就需要大概10MB ~ 20MB的空间,在一 般的嵌入式环境不能满足这样的条件。所以,针对嵌入式领 域, X Window进行了必要的裁剪和优化,产生了很多嵌入式 GUI系统。

面向嵌入式Linux 系统的图形用户界面

- MicoroWindows/NanoX
  - 开放源码
  - 无任何硬件加速能力
  - 图形引擎中存在许多低效算法
  - 代码质量较差
- OpenGUI
  - 可移植性稍差
- Qt/Embedded
  - 低的程序效率、大的资源消耗
- MiniGUT

55

June 12, 2023

4 嵌入式Linux (续)

### 嵌入式Linux-Android

- ◆ Android
  - Google+开放手机联盟
  - 2007年11月5日发布
  - "Android 是第一个完整、开放、免费的手机平台"
  - 2008年9月22日,第一款基于Android的手机发布
    - ◆ T-Mobile G1
  - 基于Android的手机GPhone
- ◆ Android的特点
  - 包括了操作系统、中间件、用户界面和应用软件
    - 这是一个平台
  - 面向智能手机

58

57

56

A jé a d

June 12, 2023