

课程信息

主讲教师: 向勇、陈渝 助教: 沈游人,施鹤远,李曈等

课程信息

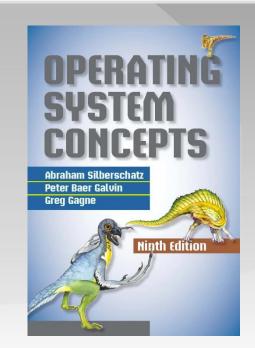
Wiki:	http://os.cs.tsinghua.edu.cn/oscourse/OS2017spring	
学堂在线:	http://www.xuetangx.com/courses/course- v1:TsinghuaX+30240243X_2015_T2+2015_T2/about	
Piazza讨论区:	https://piazza.com/tsinghua.edu.cn/spring2015/30240243x/h ome	
练习和实验:	http://github.com/chyyuu/ os_course_exercises ucore_os_lab ucore_os_doc os_course_info simple_os_book	
	http://crl.ptopenlab.com:8811/	

预备知识

- 计算机结构原理(Intel 80386+)
- C与汇编程序设计
- 数据结构

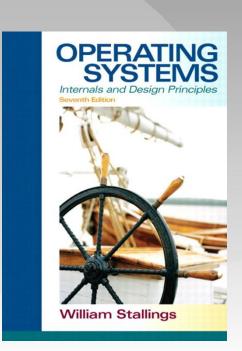
参考教材

- Abraham Silberschatz, Peter Baer Galvin, Greg Gagne, Operating system concepts (9th Edition), John Wiley & Sons, 2012
- 操作系统概念 (第七版); Silberschatz、 Galvin和Gagne著、郑扣根译; 高等教育出版社, 2010年;



参考教材

- William Stallings, Operating
 Systems-Internals and Design Principles (8th Edition), Prentice Hall, 2011
- □ 操作系统——精髓与设计原理(第七版); William Stallings著, 陈向群、陈渝译;电子工业出版社,2012年;



成绩评定

■ 实验: 20分

▶ 独立完成8个教学实验,并提交实验报告

■ 考试或课程设计: 80分

■ 期中考试: 35分

□ 期末考试: 45分

▶ 有余力和兴趣的同学,可用课程设计替代考试

总成绩加权方法:上述各项成绩的总和会做一次调整,基本原则是,各分数段保持一定的比例,可能的参考比例为A+/A/A-占25%、B+/B/B-占45%、C+/C/C-占20%和D+/D/F占10%。

http://os.cs.tsinghua.edu.cn/oscourse/OS2017spring/log

教学内容

- 操作系统结构
- 中断及系统调用
- 内存管理
- 进程及线程
- 处理机调度
- 同步互斥
- 文件系统
- I/O子系统

练习与实验

- 操作系统练习
 - □ 课堂练习
- 操作系统实验
 - □ 实验0: 实验环境准备
 - ▶ 实验1: 系统启动及中断
 - □ 实验2: 物理内存管理
 - □ 实验3: 虚拟内存管理
 - □ 实验4: 内核线程管理

- □ 实验5: 用户进程管理
- **□** 实验6: CPU调度
- ▶ 实验7: 同步与互斥
- □ 实验8: 文件系统

课程设计

■ ucore on RISC-V CPU, etc.





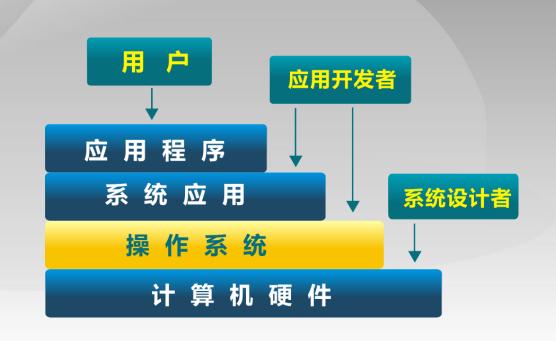
操作系统定义

- 没有公认的精确定义
- 操作系统是一个控制程序
 - □ 一个系统软件
 - ▶ 控制程序执行过程,防止错误和计算机的不当使用
 - □ 执行用户程序, 给用户程序提供各种服务
 - □ 方便用户使用计算机系统
- 操作系统是一个资源管理器
 - 应用程序与硬件之间的中间层
 - 管理各种计算机软硬件资源
 - 提供访问计算机软硬件资源的高效手段
 - 解决资源访问冲突,确保资源公平使用

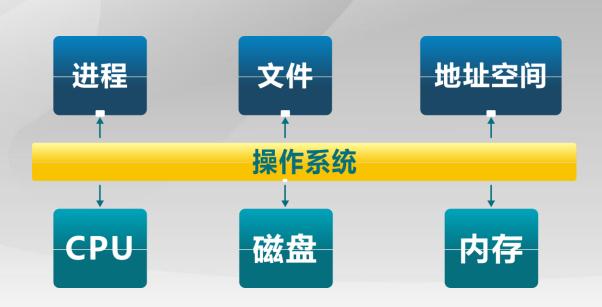
操作系统的地位







操作系统的地位



操作系统软件的分类



操作系统软件的组成

- Shell--命令行接口
 - □ 通过键盘操纵。
 - □ 方便用户进行命令输入
- GUI--图形用户接口
 - **■** WIMP

(视窗 (Window)、图标 (Icon)、选单 (Menu)、指标 (Pointer))

- □ 直接操作和所见即所得
- Kernel--操作系统的内部
 - ▶ 执行各种资源管理等功能

操作系统软件的组成



ucore教学操作系统内核

		应用程序	
		命令行程序 编译器 解释器 系统库	
		系统调用接口	
	信号	文件管理系统	CPU 调度
内人核	字符设备I/O	块设备I/O	虚拟内存管理
	串口驱动	磁盘驱动	物理内存管理
		硬件抽象层	
	串口控制器	块设备控制器	存储控制器
	终端设备	磁盘和磁带	物理内存

操作系统内核特征

- 并发
 - □ 计算机系统中同时存在多个运行的程序,需要OS管理和调度
- ■共享
 - ▶ "同时"访问
 - □ 互斥共享
- 虚拟
 - □ 利用多道程序设计技术, 让每个用户都觉得有一个计算机专门为他服务
- 异步

课程设计

- 在真实系统上运行ucore+
 - RISC-V
 - Others.
- ■自选操作系统题目

http://os.cs.tsinghua.edu.cn/oscourse/OS2017/







操作系统课是多门课程的综合

- 综合课程-结合许多不同的课程
 - □ 程序设计语言
 - □ 数据结构
 - □算法
 - □ 计算机体系结构
- ■材料
 - ▶ 操作系统概念和原理、源代码
- ■技能
 - ▶ 操作系统的设计和实现

学习操作系统的目的

- 已有操作系统很好,我将来的工作不会写操作系统
 - **■** Windows, Linux.
- 已有操作系统是否解决了所有的事?

■ 为什么我要学习它?

写操作系统很酷!

操作系统很有用!



掌握操作系统是一个挑战!

我要参与系统软件开发

我想了解操作系统到底是如何工作的?

操作系统软件的地位

- 操作系统: 计算机科学研究的基石之一
 - □ 计算机系统的基本组成部分
 - □ 由硬件的发展和应用需求所驱动
 - □ 学术和工业的持续推进

哪里在做操作系统研究?

- 顶尖大学的计算机科学部门
- ■计算机产业
 - □ 旧时: Xerox (PARC), IBM, DEC (SRC), Bell Labs
 - 现代: Microsoft, Google, Yahoo, IBM, HP, Sun, Intel,
 - VMware, Amazon, ...
 - □ 国内: 阿里巴巴、百度、华为...
- ■研究协会
 - ACM SIGOPS
 - **USENIX**

操作系统研究的顶级会议

- ACM操作系统原理研讨会 (SOSP)
 - ACM SIGOPS
 - □ 每两年 (奇数: 1967-)
 - □ ~20论文
- USENIX操作系统设计和实现研讨会 (OSDI)
 - **USENIX**
 - 毎两年 (偶数: 1994-)
 - □ ~20论文

最具影响力的操作系统论文

- SIGOPS Hall-of-Fame Awards
 - □ 论文必须发表在同行评议的文献中至少十年
 - □ 到目前为止有三十多篇论文获奖
- ■假如你想做操作系统研究
 - 需要阅读和理解这些论文
 - **□** http://www.sigops.org/award-hof.html

掌握操作系统具有挑战性 (1)

- 操作系统很大
 - Windows Xp 有4500万行
- ■操作系统管理并发
 - □ 并发导致有趣的编程挑战
- ■操作系统代码管理原始硬件
 - □ 时间依赖行为, 非法行为, 硬件故障
- 操作系统代码必须是高效的, 低耗CPU、内存、磁盘的
- 操作系统出错,就意味着机器出错
 - ▶ 操作系统必须比用户程序拥有更高的稳定性
- 操作系统是系统安全的基础

掌握操作系统具有挑战性 (2)

- 操作系统并不仅仅关于并发性和琐碎的调度算法
- 并发性是一小部分
 - □ 内核里不存在管程和哲学家问题
 - □ 内核中的锁问题需要太多的背景知识
- ■磁盘调度大多是不相干的 (SCSI 已经做了这些)
- 进程调度是个比较小话题

掌握操作系统具有挑战性 (3)

- ■操作系统是关于:
- ■权衡
 - □ 时间与空间
 - ▶ 性能与可预测性
 - □ 公平与性能(哪种设计能工作?为什么?)
- ■硬件
 - □ 如何让中断、异常、上下文切换真正有效?
 - TLB是如何工作的? 这对页表又意味着什么?
 - 如果你不展示任何汇编代码,那么你就不是教操作系统的!

如何学习操作系统?

- "不闻不若闻之,闻之不若见之,见之不若知之,知之不若**行之**; 学至于行之而止矣。"
- --荀子《儒效篇》
- "天才是1%的灵感加上99%的汗水"
- -- Thomas Edison

■ "困难,最好的和最有趣的三年级课程!"

如何学习操作系统?





```
for (i=1; i<=13; i++) {
```

- 1. 预习,完成第i周课前视频学习(optional)
- 2. 完成第i周基本练习(optional)
- 3. 上课听讲,提问/被提问
- 4. 在deadline前,按序完成ucore_lab实验
- 5. 复习/做课后练习, if (碰到问题) 到piazza提问;
- 6. if (i==7) 参加期中考试;
- 7. if (i==13) 参加期末考试;



UNIX家族













UNIX BSD















Linux家族





















Linux













1.5 Cupcake 1.6 Donut 2.0/2.1 Eclair

2.2 Froyo





3.0/3.1 Honeycomb



IceCream Sandwich



Jelly Bean

Windows家族

微软从DEC聘请 Dave Cutler 做Windows NT主要设计师









操作系统为什么改变

■主要功能: 硬件抽象和协调管理

■ 原则:设计随着各种相关技术的改变而做出一定的改变

■ 在过去二十年底层技术有极大的改变!!

□ 从1981到 2012计算机系统的对比

Vital statistic	1981 IBM personal computer	2001 Dell OptiPlex GX150	2012 Dell XPS 8300
Price	\$3045	\$1447	\$1090
CPU	4.77-MHz 8088	933-MHz Pentium III	3.4GHz Intel Core i7-2600
MIPS	0.33-1MIPS	1.354 MIPS at 500 MHz	76.383 MIPS at 3.2 GHz
RAM	64KB	128MB	8GB DDR3 SDRAM at 1333MHz
Storage	160KB floppy drive	20GB hard drive,CD-RW and 144MB floppy drives	1TB-7200RPM, SATA 3.0Gb/s

操作系统的演变

- ■单用户系统
- ■批处理系统
- ■多道程序系统
- ■分时
- 个人计算机:每个用户一个系统
- 分布式计算:每个用户多个系统

单用户系统 ('45-'55)

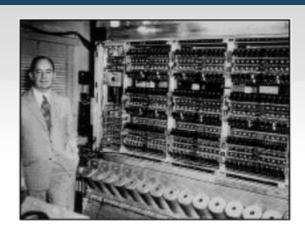
■操作系统=装载器+通用子程序库

■问题: 昂贵组件的低利用率

执行时间

执行时间 + 读卡时间

= %利用率



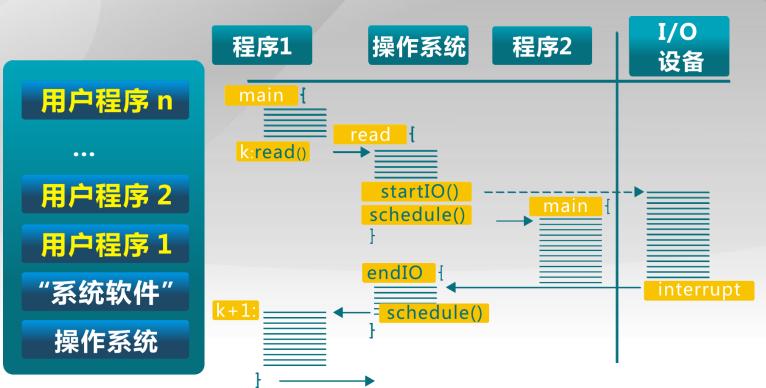
批处理 ('55-'65)

■顺序执行与批处理

```
读job1
                 job2
                          job3
        执行
CPU:
                         job2
                job1
                                  iob3
                 打印job1 job2
                                     job3
 打印:
读卡器: 读Batch1
                Batch2
                         Batch3
        执行
CPU:
                        Batch2
               Batch1
                                Batch3
                打印Batch1 Batch2
                                    Batch3
打印:
```

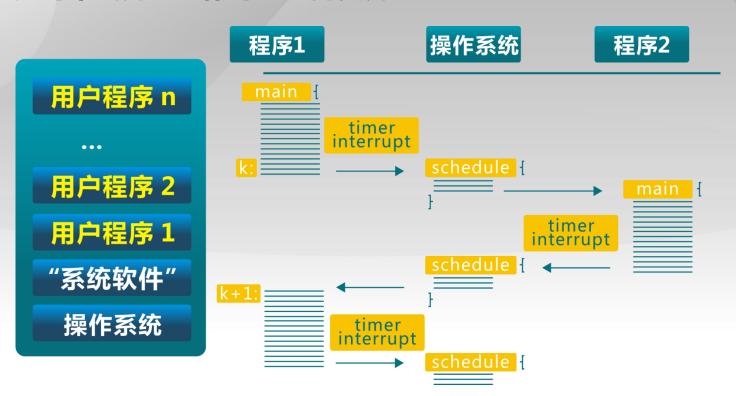
多道程序 ('65-'80)

■ 保持多个工作在内存中并且在各工作间复用CPU



分时 ('70-)

■定时中断用于工作对CPU的复用



个人电脑操作系统

- ■个人电脑系统
 - □単用户
 - □ 利用率已不再是关注点
 - 重点是用户界面和多媒体功能
 - □ 很多老的服务和功能不存在
- ■演变
 - 最初: 操作系统作为一个简单的服务提供者 (简单库)
 - □ 现在: 支持协调和沟通的多应用系统
 - ▶ 越来越多的安全问题 (如,电子商务、医疗记录)

分布式操作系统

- 网络支持成为一个重要的功能
- ■通常支持分布式服务
 - □ 跨多系统的数据共享和协调
- 可能使用多个处理器
 - ▶ 松、紧耦合系统
- ■高可用性与可靠性的要求

分布式操作系统



操作系统演变中的计算机系统

Future OS

iOS/Android,...



普适计算(Pervasive computing), 移动计算,云计算,大数据处理,许 多联网设备为许多人提供个性化的服务

Windows/Linux/BSD,...





Internet服务

网络计算(Internet computing)

个人机计算(Personal computing)

主机型计算(Mainframe computing)

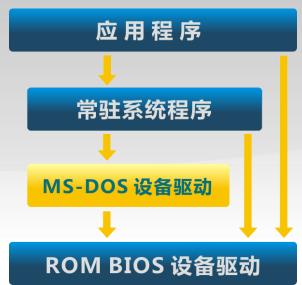


简单结构

- MS-DOS 在最小的空间,设计用于提供大部分功能 (1981~1994)
 - □ 没有拆分为模块

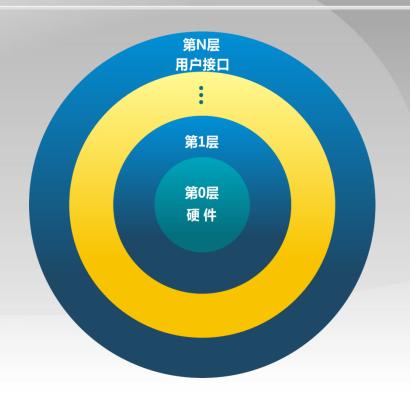
■ 虽然 MS-DOS 在接口和功能水平没有很好地分离,主要用汇编编写





分层结构

- 将操作系统分为多层 (levels)
 - □ 每层建立在低层之上
 - 最底层(layer 0), 是硬件
 - 最高层(layer N) 是用户界面
- 每一层仅使用更低一层的功能 (操作)和服务。



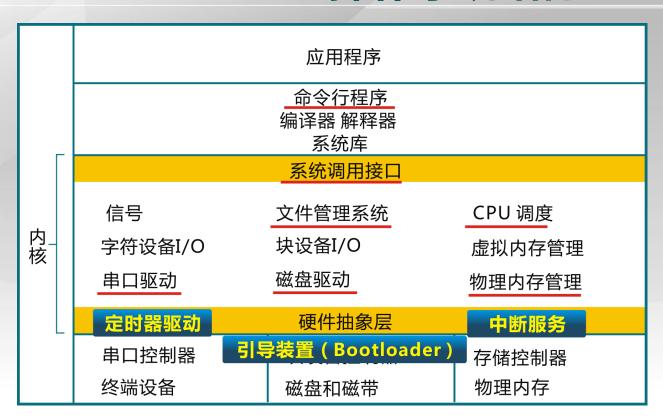
UNIX操作系统与C语言

- 1972由 Kenneth Thompson和Dennis Ritchie在贝尔实验室设计.
- 设计用于 UNIX 操作系统的编码例程.
- "高级"系统编程语言创建可移植操作系统的概念



K. Thompson and D. Ritchie

uCore操作系统结构



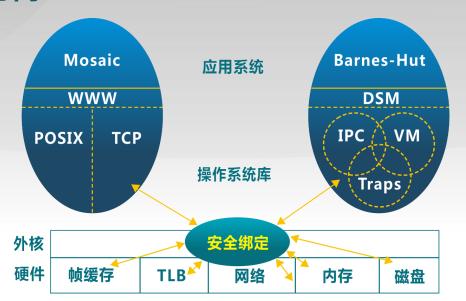
微内核结构 (Microkernel)

- ■尽可能把内核功能移到用户空间
- ■用户模块间的通信使用消息传递
- 好处: 灵活/安全...
- 缺点: 性能



外核结构 (Exokernel)

- 让内核分配机器的物理资源给多个应用程序, 并让每个程序决定如何处理这些资源.
- 程序能链接到操作系统库(libOS) 实现了操作系统抽象
- 保护与控制分离



VMM (虚拟机管理器)

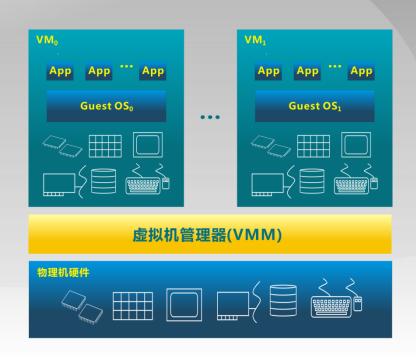


■ 虚拟机管理器将单独的机器接口转换成很多的虚拟机,每个虚拟机都是 一个原始计算机系统的有效副本,并能完成所有的处理器指令。

VMM (虚拟机管理器)



无虚拟机:单操作系统拥有所有硬件资源



有虚拟机:多操作系统共享硬件资源

小结

- ■操作系统很有趣,可以管理和控制整个计算机!但...
- ■它是不完备的
 - **■** Bug、性能异常、功能缺失,有很多的挑战和机遇。
- ■它是庞大的
 - □ 有许多概念、原理和代码需要了解。
- 我们能做到!
 - ... 至少靠你自己的恒心和投入,完全可以在一个学期理解OS的原理和ucore OS的实现。