西安交通大学 软件学院

操作系统原理

Operating System Principle

田丽华

2-5 操作系统结构

the *goals* of the OS must be well defined before the design begins

- 01 services it provides提供的服务
 - 02 interface to users and programmers为用户和程序提供的接口
 - components and their interconnections各组成部分及其相互连接

System Structure – Simple Approach 系统结构 - 简单结构

MS-DOS – written to provide the most functionality in the least space MS-DOS-以最小的空间提供最多的功能

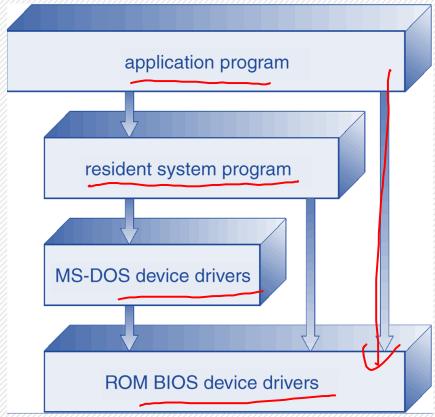
- not divided into modules 不划分模块
- Although MS-DOS has some structure, its interfaces and levels of functionality are not well separated

尽管MS-DOS有某种结构,其接口和功能层没有划分清楚

MS-DOS Layer Structure MS-DOS层次结构

例如:例如,应用程序可直接访问BIOS例程,来直接操纵设备,当然这受限于当时的硬件,intel8088没提供双模式和硬件保护,这使得DOS别无选择只能任由应用程

序访问BIOS.



System Structure – Simple Approach

系统结构 - 简单结构

UNIX – limited by hardware functionality, the original UNIX operating system had limited structuring. The UNIX OS consists of two separable parts.

UNIX - 受硬件功能限制,早期UNIX只是有限的结构化。UNIX包括2个分离的部分

- Systems programs 系统程序
- The kernel 内核

System Structure – Simple Approach

系统结构 - 简单结构

The kernel 内核

包括



Consists of everything below the system-call interface and above the physical hardware 包括了在物理硬件之上,系统调用之下的一切。

提供



Provides the file system, CPU scheduling, memory management, and other operating-system functions; a large number of functions for one level.

提供文件系统,CPU调度,存储管理,和其他操作系统功能;每一层有大量的功能。

UNIX System Structure UNIX系统结构

	(the users)	
	shells and commands compilers and interpreters system libraries	
system-call interface to the kernel		
signals terminal handling character I/O system terminal drivers	file system swapping block I/O system disk and tape drivers	CPU scheduling page replacement demand paging virtual memory
kernel interface to the hardware		
terminal controllers terminals	device controllers disks and tapes	memory controllers physical memory

System Structure – Layered Approach 系统结构 - 层次化结构

The operating system is divided into a number of layers (levels), each built on top of lower layers. The bottom layer (layer 0), is the hardware; the highest (layer N) is the user interface. 操作系统划分为若干层,在低层上构建高层。底层(0层)为硬件;最高层(N层)为用户层

With modularity, layers are selected such that each uses functions (operations) and services of only lower-level layers. 考虑模块化,层的选择是每层只使用低层次的功能和服务

System Structure – Layered Approach

系统结构 - 层次化结构

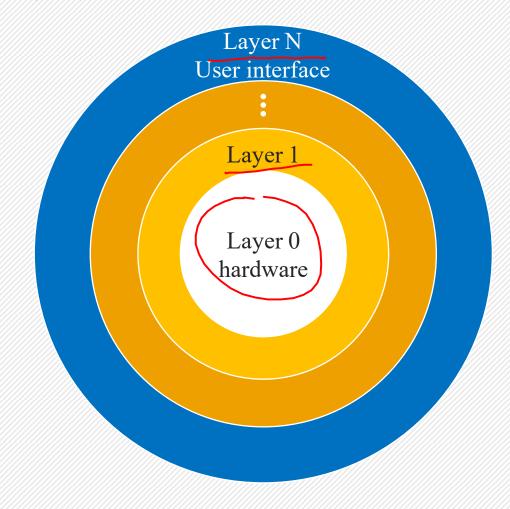
Layered Operating System

分层的基本原则

每一层都使用其底层所提供的功能和服务,以便于系统调试和验证。

困难

层次的划分和安排,要保证不出 现双向依赖关系



Layered Structure of the THE OS

THE OS的层次化结构

A layered design was first used in THE operating system. Its six layers are as follows:

THE操作系统首先使用层次化设计。有如下六层:

layer 5:user programs

layer 4:buffering for input and output

layer 3: operator-console device driver

layer 2: memory management

layer 1: CPU scheduling

layer 0: hardware

Layered Structure of the THE OS

THE OS的层次化结构

Layered Approach



- 低层和高层可分别实现(便于扩充);
- 高层错误不会影响到低层,便于调试、利于功能的增删改;
- 调用关系清晰(高层对低层单向依赖),避免递归调用, 有利于保证设计和实现的正确性

系统中所有进程的控制转移、通讯等任务全部 交给系统的核心去管理,要花费一定的代价



Mach 首先使用微内核结构

- 通过划分系统程序和用户程序, 把所有不必要的部件移出内核, 形成一个小内核
- 微内核提供最少量的进程管理、存储管理,以及通信功能

典型系统如MACH和Windows NT

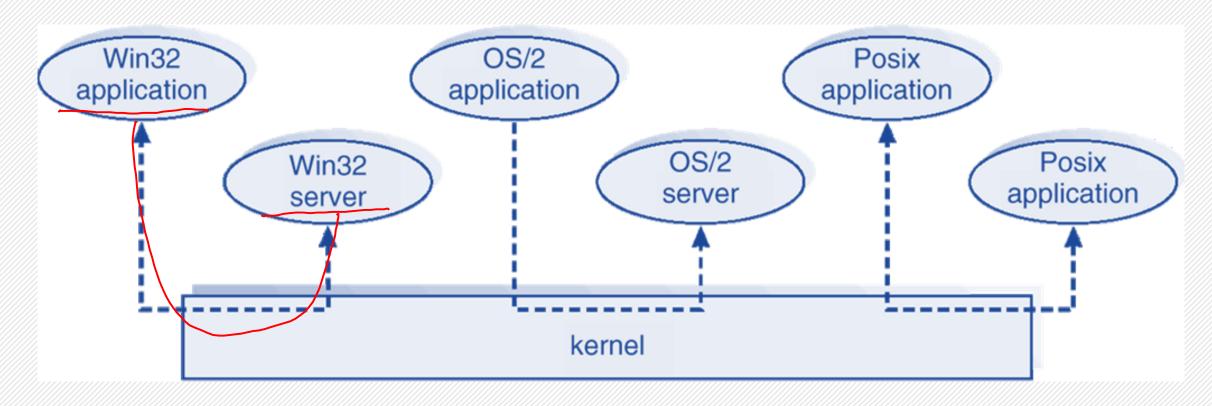
操作系统由两大部分组成



运行在用户态 并以C/S方式 运行的进程层

Windows NT Client-Server Structure

Windows NT 客户机-服务器结构



不同的服务 不同的工作方式(历史的原因)

Microkernels

微内核

基于微内核结构的OS和传统OS相比,具有以下特点:

- ① 内核精巧。通常内核只由任务管理、虚存管理和进程间通信3个部分组成。传统OS内核中的许多部分都被移出内核,采取服务器方式实现;
- ② 面向多处理机和分布式系统。基于微内核的OS,在内核中引入了多处理机调度和管理机制,并引入了细粒度并发机制——线程,使得多个处理机可以在同一个任务中并行地执行;
- ③ 基于客户 / 服务器体系结构。在微内核结构的OS中,任务间通信机制——消息机制是系统的基础,OS的各种功能都以服务器方式实现,向用户提供服务。用户对服务器的请求是以消息传递的方式传给服务器的。