马俊杰PB20051093 2022.3.7

1. 请分别从系统和用户的角度,阐述操作系统的功能。

用户角度:

为用户提供运行应用程序的环境,特定的有:优化用户体验 (PC),优化资源利用率 (mainframe) , 共享资源 (workstation)

系统角度:

为各个程序和用户合理的分配资源,以便计算机能有效公平的运行;

控制I/O设备的运行,管理用户程序的执行

2. 概述 multi-programming 和 multi-tasking 的概念及其设计目的。

多道程序设计:

在内存总同时保存多个任务,通过安排作业,使得CPU总有一个执行作业,穿插的运行多个程序设计目的:

提高CPU使用率,使得在一个程序在等待(如等待I/O)时无需空闲,而运行其他程序,充分利用各种系统资源,提高效率

多仟务:

多道程序设计的自然延伸,通过CPU高频率的切换作业实现

设计目的:

实现程序运行时与系统的交互, 允许多用户同时共享一台计算机

3. 概述存储的层次以及缓存的思想。

按照——从左往右每位的价格越来越低,速度越来越慢,容量越来越大,CPU 访问的频度越来越少的顺序,存储层次为:

registers -> cache -> main memory -> solid-state disk -> hard disk -> optical disk -> magnetic tapes

缓存(cache):

利用加速经常性事件的思想,利用存储层次速度分布的特点,将需要使用的信息临时复制到更快的存储 系统,即高速缓存;当需要特定信息时,首先检查是否处于高速缓存,如果是,则直接使用,否则使用 位于源地的信息并复制打高速缓存以便下次使用。亦可通过编程或是硬件实现高速缓存。

由于高速缓存的读写速度快,从而达到加速的目的。

4. 解释什么是系统调用, 详细阐述系统调用与 API 的逻辑关系。

系统调用: 提供操作系统服务的编程接口

API是应用编程接口,运行时在用户内存空间,可能会调用系统调用以进入内核,与系统调用没有绝对的 关联性,可以不使用API而使用系统调用,只是这需要更多细节的控制,参数的传递等,而使用API则隐 藏很多细节,方便程序员使用,且增加程序可移植性

5. 阐述 Dual Mode 的工作机制,以及采用 Dual Mode 的原因。

计算机硬件通过一个模式位表示当前模式,以区分操作系统执行的任务和用户执行的任务。当系统执行 用户应用时,就处于用户模式,而当用户应用通过系统调用请求系统服务时,则切换至内核模式,以满 足请求。在将控制权交回用户程序时,则会切换回用户模式

原因:提供保护手段,以防止操作系统和用户程序受到错误用户程序的影响,在用户模式下不允许执行特权指令——可能引起损害的机器指令,从而起到防护作用

6. 概述操作系统需要提供哪些服务。

用户角度: 用户界面,程序执行, I/O操作,文件系统操作,通信,错误检测

系统角度:资源分配,记账,保护与安全

7. 分别阐述 Monolithic 单片结构,层次化结构,模块化结构和微内核结构的特点和优劣。

	单片结构	层次化结构	模块化结构	微内核结构
特点	由内核和系统程 序组成,内核通 过系统调用包含 大量功能	把操作系统从硬件到用 户接口之间分为n层,每 一层只能调用更低层的 功能和服务	内核提供核心服 务,而其他服务 可在内核运行时 动态实现	内核模块化,同时为 客户端程序和运行在 用户空间内的各种服 务提供通信
优势	系统调用接口和 内核通信的开销 非常小	简化了系统调试与验 证、设计和实现	更加灵活和高效	便于扩展操作系统, 可移植性强, 更安全 可靠
劣势	操作系统难以实 现和设计	难以合理定义各层,相 比其他结构效率较差	无明显劣势	通信开销使得性能受 损

8. 举例说明什么是机制与策略分离的设计原则, 并说明该设计的好 处。

机制决定如何做,策略决定做什么,例如微内核操作系统,其内核以一组最基本的功能模块,实现了机制与策略分离的原则,用户在使用时因为各种原因改变使用策略,但最终不需修改内核本身,因为内核实现的功能是对策略不敏感的通用机制,从而实现灵活性——即这种设计的好处