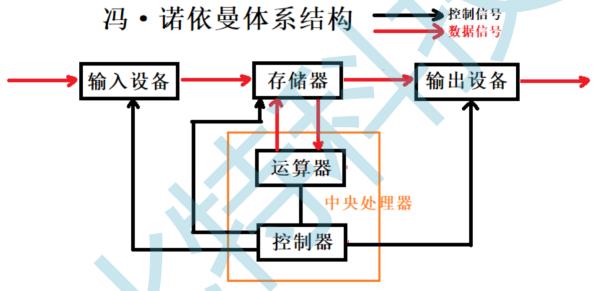
操作系统

本节目标

- 冯诺依曼体系结构
- 操作系统的理解
- 讲程
- 线程

1. 冯诺依曼体系结构

我们常见的计算机,如笔记本。我们不常见的计算机,如服务器,大部分都遵守冯诺依曼体系。



https://blog.csdn.net/waves_K

截至目前,我们所认识的计算机,都是有一个个的硬件组件组成

- 输入单元:包括键盘,鼠标,扫描仪,写板等
- 中央处理器 (CPU): 含有运算器和控制器等
- 输出单元:显示器,打印机等

关于冯诺依曼,必须强调几点:

- 这里的存储器指的是内存
- 不考虑缓存情况,这里的CPU能且只能对内存进行读写,不能访问外设(输入或输出设备)
- 外设(输入或输出设备)要输入或者输出数据,也只能写入内存或者从内存中读取。
- 一句话, 所有设备都只能直接和内存打交道。

2. 操作系统 (Operator System)

2.1 概念

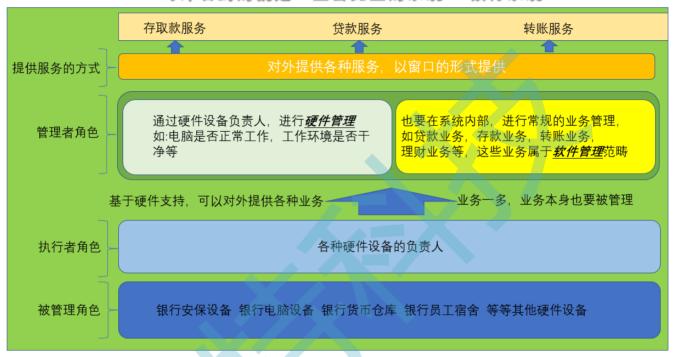
任何计算机系统都包含一个基本的程序集合,称为操作系统(OS)。笼统的理解,操作系统包括:

- 内核(进程管理,内存管理,文件管理,驱动管理)
- 其他程序(例如函数库, shell程序等等)

2.2 OS定位

- 在整个计算机软硬件架构中,操作系统的定位是:一款纯正的"搞管理"的软件
- 如何理解 "管理"

对外看到的就是一整套完整的系统 - 银行系统

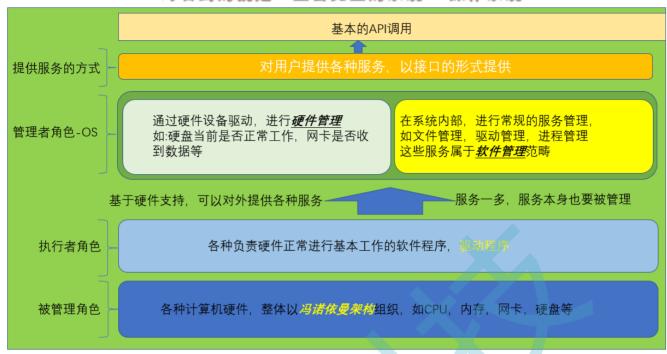


上面的样例,能看到如下结论:

- 1. 管理者的任务按照种类分两种: 硬型基础设备管理和软性业务管理
- 2. 按照目标对象分两种: 一种对内的管理, 一种对外业务进行管理

而操作系统, 也是一套系统, 理解思路于此类似, 我们可以类比来看

对看到的就是一整套完整的系统 - 操作系统



上面有关OS的样例, 我们也能看到如下结论:

1. 管理者的任务种类分两种: 硬件管理软件管理

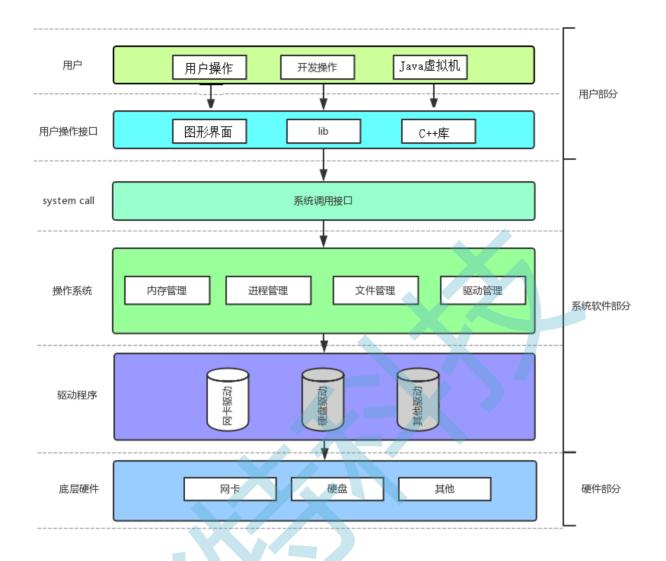
2. 按照目标对象分两种: 一种对内的管理, 一种对外业务进行管理

2.3 设计OS的目的

那么,设计操作系统的目的是什么呢? 类比银行系统,我们就能理解

- 与硬件交互,管理所有的软硬件资源(对内且对下)
- 为用户程序(应用程序)提供一个良好的执行环境(对外且对上)

那我们的所学的java在哪里呢?



3. 进程

3.1 进程的初步认识

对于操作系统来说,一个任务就是一个进程 (Process)。

- 课本概念:程序的一个执行实例,正在执行的程序等。
- 内核观点: 担当分配系统资源(CPU时间, 内存)的实体。
- 如何理解进程?

如:张三去银行转账,就要使用银行的资源(接待,转账人员,银行电脑,必要时保安也可以跟着:))为张三完成转账,而在银行内部,这一整套过程的执行,我们统称为办理业务。

类比,一个程序刚开始就是一个在硬盘上的程序,加载运行时,是为了完成某些任务(如迅雷完成下载任务),而要完成任务,就需要操作系统为该任务提供足够做的资源(如内存和CPU资源),而这一整套任务的执行,我们可以叫做进程

所以:进程是担当分配系统资源(CPU时间,内存)的实体,是具有动态特性的,如张三在办理转账业务期间,这样任务一直都是存在且状态变更的。

而张三去银行转账也不是立马就能进行,需要先抽号,在大厅等待,因为当时可能会有很多人在大厅等待,所以就有了进程等待队列。而张三抽到的号,可以称之为进程ID

下面,我们尝试查看系统进程

编写一个java进程:

```
public class Test {
    public static void main(String[] args) throws Throwable {
        Thread.sleep(999999999);
    }
}
```

在cmd中编译并运行:

```
javac Test.java
java Test
```

运行之后会启动java程序(进程),可以在任务管理器中查看到该进程:

☆ 任务管理器						_	
文件(F) 选项(O) 查看(V)							
进程 性能 应用历史记录 启动 用户 详细信息 服务							
名称	PID	状态	用户名	CPU	内存(专用	描述	^
■ InputPersonalizatio	12944	正在运行	Frank	00	3,024 K	输入个性化服务器	
■ IntelCpHDCPSvc.exe	4220	正在运行	SYSTEM	00	1,276 K	Intel HD Graphics Driv	
■ IntelCpHeciSvc.exe	4948	正在运行	SYSTEM	00	1.304 K	IntelCpHeciSvc Execut	ц.
∮ java.exe	21148	正在运行	Frank	00	9,348 K	Java(TM) Platform SE b	
ihi_service.exe	1352	正在运行	SYSTEM	00	924 K	Intel(R) Dynamic Appli	П
LCD_Service.exe	4308	正在运行	SYSTEM	00	10,640 K	LCD_Service	
↓ LdsLite.exe ↓	23320	正在运行	Frank	00	6,964 K	鲁大师Lite版	
■ Isass.exe	808	正在运行	SYSTEM	00	7,292 K	Local Security Authorit	
■ MateBookService	4316	正在运行	SYSTEM	00	6,312 K	MateBookService.exe	
→ MSASCuiL.exe	8312	正在运行	Frank	00	1,512 K	Windows Defender no	
1	40044	/- /-/-	e i	00	4 500 1/	1	

这里的PID代表这个进程的代号,而我们传说中的java虚拟机,本质上只是一个系统中的进程而已。具体可以在看看之前的样例图

3.2 时间片:

现代操作系统比如Mac OS X,UNIX,Linux,Windows等,都是支持"多任务"的操作系统。所谓的多任务,就是操作系统可以同时运行多个任务。

操作系统(如Windows、Linux)的任务调度是采用**时间片轮转**的抢占式调度方式,也就是说一个任务执行一小段时间后强制暂停去执行下一个任务,每个任务轮流执行。

任务执行的一小段时间叫做**时间片**,任务正在执行时的状态叫**运行状态**,任务执行一段时间后强制暂停去执行下一个任务,被暂停的任务就处于**就绪状态**等待下一个属于它的时间片的到来。

这样每个任务都能得到执行,由于CPU的执行效率非常高,时间片非常短,在各个任务之间快速地切换,给人的感觉就是多个任务在"同时进行",这也就是我们所说的**并发**。

如何理解?

假设张三准备办理转账业务,但当他把所有资料给工作人员之后,工作人员告诉他,你现在办理不了,因为他现在需要填写一张申请表,此时,工作人员将他的资料保存起来,让他去一边填写资料,填写完毕之后,再回来继续办理,同时,张三去填表了,而工作人员继续给别人提供服务。这个过程叫做进程切换。

张三表填完了,继续回到柜台,工作人员拿出他之前的资料,继续给张三办理业务,这叫做进程的上下文保护与恢复(想想,为什么要这麽做?因为进程的运行是在CPU上的,CPU有寄存器,保存的是进程运行的各种临时数据,为了达到切换和便于恢复的目的,就有了将CPU寄存器保存和恢复的做法,归根结底是为了接着上次的位置继续运行)

后来,银行出台了规定,每个人在柜台办理任务的时间不能超过10分钟(以防止其他人长时间等待),所以为了更好的服务各个人员,银行工作人员将上面的切换与恢复的思路应用到各种业务中,所以长期来看,即便只有一个工作人员,也能同时服务多个客户,这种机制叫做基于时间片的进程轮转管理机制,而上面的10分钟,就是银行轮转的时间片,只要时间到了,客户酒的下去等待,让其他用户来办理业务

而上面的所有轮转与管理工作,在操作系统中,统一由一个叫做调度器的内核模块完成

而对每个人来说,在一段时间之内,可能所有人的业务都得以推进(即便没完成),而不至于大家长时间等待,这种机制就叫做并发

如果银行财大气粗,工作人员比客户都多,那就好办了,一人一个工作人员,所有的任务真正同时处理,这种机制叫做并行。

下面,我们来看看并发和并行的详细概念

3.3 并发与并行

现在,多核CPU已经非常普及了,由于任务数量远远多于CPU的核心数量,所以,操作系统也会自动把很多任务轮流调度到每个核心上执行。对于

- 并发:多个进程在一个CPU下采用时间片轮转的方式,在一段时间之内,让多个进程都得以推进,称之为并发。
- 并行: 多个进程在多个CPU下分别,同时进行运行,这称之为并行。

计算机操作系统中把并行性和并发性明显区分开,主要是从微观的角度来说的,具体是指进程的并行性(多处理机的情况下,多个进程同时运行)和并发性(单处理机的情况下,多个进程在同一时间间隔运行的)。

并发与并行类似于工厂中的流水线,要扩大产量,1是考虑建造多个工厂,这就是并行,2是考虑每个工厂中新增流水线,这就类似并发。

3.4 内核态与用户态

一般的操作系统 (如Windows、Linux) 对执行权限进行分级:用户态和内核态。

- 如上图所示,操作系统内核作为直接控制硬件设备的底层软件,权限最高,称为**内核态**,或**核心态**。
- 用户程序的权限最低, 称为**用户态**。

如何理解?

就好比上面的例子,张三去填表,自己写姓名,电话,邮箱等等,做着自己的事情,这叫做用户态

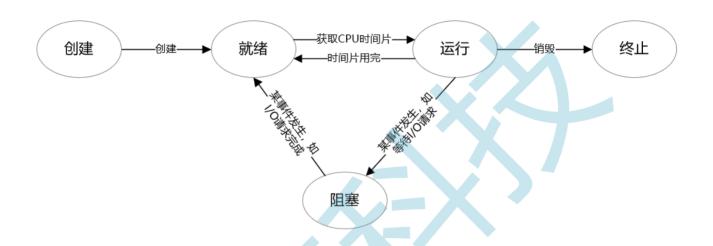
而张三通过窗口的工作人员,把自己的需求给工作人员,自此,张三在等,银行工作人员在忙,对张三来讲,就叫做陷入内核。那么内核态是什么意思?就是工作人员在帮你办理业务时的状态

3.5 进程中的上下文

上下文简单说来就是一个环境,进程在时间片轮转切换时,由于每个进程运行环境不同,就涉及到转换前后的上下文 环境的切换

- 就是一个进程在执行的时候,CPU的所有寄存器中的值、进程的状态以及堆栈上的内容。
- 切换时需要保存当前进程的所有状态,即保存当前进程的进程上下文,以便再次执行该进程时,能够恢复切换时的状态,继续执行。

3.5 进程状态



就绪: 进程处于可运行的状态, 只是CPU时间片还没有轮转到该进程, 则该进程处于就绪状态。

运行:进程处于可运行的状态,且CPU时间片轮转到该进程,该进程正在执行代码,则该进程处于运行状态。

阻塞: 进程不具备运行条件, 正在等待某个事件的完成。

可以对比张三去银行办理业务的状态

4. 重点内容总结

- 1. 站在硬件角度, 理解冯诺依曼体系结构
- 2. 理解操作系统的作用, 和对"管理"的理解
- 3. 理解进程的概念,理解进程相关内容,如时间片,切换,调度,并行,并发,内核态用户态等后期java需要理解的概念