

# CPU 虚拟化

- CPU 虚拟化
  - 进程抽象
    - 数据结构
    - 进程 API

为了实现 CPU 的虚拟化，操作系统需要实现一些低级机制和高级智能。低级机制称为 *机制* **mechanism**，用以实现基本的所需功能，高级智能称为 *策略* **policy**，也就是操作系统用于做出某种决定的算法

更本质地说，机制主要回答「如何做」而策略主要回答「做哪个」

## 进程抽象

操作系统为正在运行的程序提供**抽象**，这也就是所谓的进程 **process**。进程的机器状态 **machine state** 由以下三类组成：

- 进程可以访问的内存（也就是进程的地址空间 **address space**）。这是因为指令和数据均存储在内存中，而一个进程必须要去访问这些内存
- 寄存器。进程在运行的过程中依赖于寄存器
- 文件列表。程序可能会访问 **I/O**，因此进程的组成需要包含相应的文件列表

在正式运行进程前，操作系统需要先将**代码和静态数据**（需要初始化变量）加载到内存当中（也就是进程的地址空间内）。这是因为程序都是以可执行程序的形式存储在**磁盘**中，因此操作系统需要预先将其加载到内存才可以继续后面的步骤

将代码和静态数据加载到内存后，操作系统需要为进程分配**运行时栈和堆**。运行时栈用于存放局部变量、函数参数、函数返回地址；堆用于存放程序内显示请求分配的数据

此外，操作系统还需要去初始化一些与 **I/O** 设置相关的工作。例如系统中每个进程都会默认打开三个文件描述符，分别为：标准输入、标准输出、标准错误

完成上述工作后，操作系统才会开始启动进程，将 CPU 的控制权移交新创建的进程中

## 数据结构

对于每个进程，操作系统需要去跟踪它并记录相关的信息，以下是 **vx6** 中相应的结构体：

```
//包含进程切换时需要保存和回复的寄存器
struct context {
    uint edi;
    uint esi;
    uint ebx;
    uint ebp;
    uint eip;
};

// 进程状态
```

```
enum procstate { UNUSED, EMBRYO, SLEEPING, RUNNABLE, RUNNING, ZOMBIE };

/*
UNUSED: 未使用, 表示该进程控制块当前未被使用。
EMBRYO: 新建, 表示该进程正在创建, 但尚未准备好运行。
SLEEPING: 休眠, 表示该进程正在等待某个事件的发生, 例如等待 I/O 完成、等待定时器超时
等。
RUNNABLE: 可执行, 表示该进程已经准备好运行, 并且等待被调度。
RUNNING: 正在运行, 表示该进程当前正在 CPU 上执行。
ZOMBIE: 僵尸状态, 表示该进程已经终止, 但其父进程尚未回收它的资源。
*/

struct proc {
    char *mem;                // 内存位置, 仅在使用kvmalloc时才有意义
    uint sz;                  // 进程占用内存大小
    char *kstack;             // 进程内核栈的起始地址
    enum procstate state;     // 进程状态: UNUSED, EMBRYO, SLEEPING, RUNNABLE,
    RUNNING, ZOMBIE
    int pid;                  // 进程ID
    struct proc *parent;      // 父进程
    struct trapframe *tf;     // 指向当前进程的中断帧
    struct context *context;  // 进程的上下文信息, 用于函数调用
    void *chan;               // 进程等待的channel地址
    int killed;               // 进程是否已经被杀死
    struct file *ofile[NOFILE]; // 打开文件的指针数组
    struct inode *cwd;        // 进程当前工作目录的inode
    char name[16];            // 进程名
};
```

## 进程 API