```
VO 导致 CPU 利用率下降-调度器载入更多的进程以期提高CP

接在未来(下一个x时间内)会访问的页集合、如果希望进程能够

发生、处理函数扫描内存页-访问位为 1 则说明在此次 tuc 中被

中的碎片问题,外部碎片空闲的但不连续,无法被用,内容的

实对于每个同定块大小。 SUB 分配器都会使用独立的内存员

到 partial 若 partial 全 free 则还给伙伴系统 物理内存管理的其

OS 的必要前程—Intel CAT—ARCH64 MPAM 共享内存未
                          E的相关数据结构: Process Control
进程创建: fork()·语汉: 为调用进程
内存、文件等 )进程树与进程组 · fr
程序中 进程的执行: exec · 先进四
时间峰上四二
                                                                                                                                                                                PP资源。可以设置很大的上限。管道。固定的缓冲区间,分配过大资源零易造成浪费。前
型的查询=管道,IFO 经重级远程调用(IRPC) ,解决两个主要问题—无制流转换,调用者进
情况进行调度—调用者和被调用者之间可能会执行多个不相关进程 迁移线程 推调用者
进行调度—调用者和被调用者之间可能会执行多个不相关进程 迁移线程 推明者
系统内核为每一对 LRPC 连接预余分配好一个 A stack—A stack 被同时映射在调用者进
不多处 迁移进程 直接使用当前的通用寄存继续从函数调用用用寄存器传递参数 整理
age record)-调用记录被用作从被调用者进程处返回一内核将参数栈交给客户端进程
按键上卷数块和连接记录。总检查是否有并发调用 可能导致 A stack 等异常 4 将调用 
被误用者进程的运行栈地址 8 将地址空间切换到被调用者讲程中 a 场行经调用。
```

```
一点数据的数据

不在多级目录中还多价。

一点 文件内存映射:用 mmap()米汤店

一点 文件内存映射:用 mmap()米汤店

一点 文件的数据保存在数据读中 四种目录项,规文件名目录记录

一个上记在《产生》,以下5 数据保存在数据读中 四种目录项,规文件名目录记录

一个上记录(一个工作》,以下5 数据保存在数据读中 四种目录项,规文序在10 章

操作系统同时使用多个文件系统。虚拟文件系统是供统,的管理、对应用程序提供统一

一个块被误入内存并被访问完成后,并不立即回收内存,将线数据暂时接行在内存中

是写回设备。高级功能设施。文件系统层面上的复制。只复制关键元数据,其他部分

个中,根据以下的专标记入 60 个 精政子体。一个文件部分数据为。则为稀疏至

少样系统的争者。表面:50 以后是一个数据》(由文层),是一种报识,在一种报识,并未被一是一个数据》(是一条统正)。以为未被数据

"里的文件 FUSE 用户本文件系统框架。快速试验文件系统新设计。——

"里的文件 FUSE 用户本文件系统框架。快速试验文件系统新设计。——

"是见于规则过中的,共享内存等方式格计。"
  中断的生命周期①(
寄存器,实现优先级
rupt) 告诉中断控制
计许高优先级抢占—「
保证任务响应的实际
                                                                                                                                       F的优先级和高,影响压劳失的压
rue 负责 dequeue 并执行 fn(args)•
要取代 Tasklet 和 Workqueue— 每
青求后直接返回(可能读不到数据或
                                                                                                                                                                                                                                                         A•ISA 层—Instruction Set
I层次:API•API—Application
1600 Of Witted Interpretary witted Interpretary with the Service of the Service of Ser
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       19副,管理者只需要此為四
BelluaPadula 模整·BIP 属于强制访问控制(MAC/)安全级别的
存值属性 漢字全级别的主体无法与人任何更低安全级别的
有 就是一种 capablity—Linux 还定义 许多线性的 capa
支现 了 BelluaPadula 模型-Minimum 考度资源消耗(双应用
5一个问题—一个、主体,是否可以在一个、对象。上标
综合系统—所有的主体和政策都对应了各自的标签·标签的标言
10服务过程被标记为特定的 doman 操作系统漏滑分类的三
过,还全错误等,这市模块上指攻击所利用漏的所在的外面,
发生(retZusr·内核指读的运行了用户态的代码—由于内核与应并
公本。
                                  AC 規則! "简单安全属性 某个安全级别的主体无法漆取更高安全级别的方

方法之一从实体前度出发 列出该实体所拥有的能访问的对象是相应的对象

集合事故是 Targeted 策略 主要求服务进程进行访问控制—ALLS Multi Lev

ア 的命令荣奉至文件对版的安全上下文。ELLinux 的访问曲量 SELLinux 的成功向量 SELlinux 的对由一个角色对应一个

多区域等中查找相应的安全上下文进行判断 SELLinux 的安全上下文。SELInux 

大个对象都有一个以序。每个进程的 计pe 标为 domain—个角色对应一个

暴露错误。这些有性行序。错误解析,在一个字符串错误。竞争条件错误。

第28日 以后代学生后,出来多数。实现等处理,指绝距表。数据等性基本
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   以外的公司,公司是

将直接映射区域的权限设置为了可读可

农击一项由者需要加通用户态恶意代码在

远行在一个沙盘中,第三方 App 都以

发似一两者都使用类似的方式进行数据的特

了自己的数据 缓存信道 Cache Chandra

3. 攻击进程访问共享内存中的某个变量左
```