操作系统:04和盘交换区

T0 时刻,某 UNIX V6++系统进程状态如下表所示。内存空间已满,除图示空间 外,其余空间不可用。请尽量详细地分析以下时刻系统中与进程调度和对换操作(swap in, swap out) 相关的行为,并修改下表中的相关字段。本题不考虑时钟中断。1 小题,2 小题相 关。↩

序号↩	占用空间↩	状态↩	位置↩	内存起始地址↩	\leftarrow
0#←□	-←	高睡(RunOut)↩	SLOAD←	****	\leftarrow
p1←	40K←	低睡↩	$SLOAD$ \triangleleft	0x00408000€	\leftarrow
p2←	30K←	执行↩	$SLOAD$ \subset	0x00430000€	\leftarrow
p3←	30K←	低睡↩	∼SLOAD←	0x00450000€	\leftarrow

(1) T0 时刻, 现运行进程 p2 执行 read 系统调用读磁盘文件(磁盘高速缓存中没有 p2 需要的文件数据) ↩

To时刻,现运行进程Pz执行read系统调用,高优光权 入睡(P_Stat = SSLEEP, P_Pri=-to), 放弃CPU, 因为当

前沒有就猜进程,所以沒有进程上台流行 idle,OH进程成为现还

痦	占用空间	状态。	也置	内存走改为	一年,idle期间 货车收到建设
0#	-	高胜(Runoyd)	SLOA D	***	多,主要是2月
PI	40K	低腔	SLOAD	0x00408000	in 第01年中,各对
P ₂	30K	高飪(SSLEEP)	SLOAD	5X90459990	10排作多类型
Ps	30K	低睡	~SLOAD	0X09450900	上的是中部里的
					43

(2)T1 时刻, 已完成 read 系统调用的 p2 进程运行在用户态。p3 等待的 I/O 操作完成。 ↩

- 0 现3行进程 P2执行中断处理程序,唤醒 P3,同时唤 避o#进程
- ②中断处理程序执行宪计后,P2将CPU让给O#进程执、 行sched()。O#进程为盘交换区的P3分配内存空间,找 到内存中的低低为权睡眠进程 Pr.。O#进程首别换出 Pr.之后换入盘交换区上的P3(分近厚来Pi 占据的内存区(图为P.进程图 恢)

③完成对换操作后,OH进程sleep(&Runout,-bo)入睡, 执行sutch()将CPU让绍内与中航猪的Ps进程,PC执 行系统调用后半部,复成后进行正常的调度

序	占用空间	状态。	位置	内存走之效
0#	-	高段 (Runout)		**** 0x00 40 3000
PI	40K	低睡	~ SLOAD	是对这个工艺的让
P2	30K	张猪	SLOAD	5X95439990
Ps	30K	构行	SLOAD	0×09408000 > Tg. Pitch