#### 更正:

● 题5, LRU算法更正

感谢网友 Jackson 的指点。 @

考察知识点: 处理机调度算法

- 2、(8分)有5个任务 A、B、C、D、E,它们几乎同时到达系统,预计它们的运行时间为10min,6min,2min,4min,8min,其优先级分别为3,5,2,1,4,这里5为最高优先级。对于下列每一种调度算法,说明调度顺序,并计算其平均周转时间(不考虑进程切换开销):
  - (1) 优先级调度算法;
  - (2) 时间片轮转算法(时间片长度假设为 2min)。

#### 参考解答:

周转时间=完成时间-到达时间

平均周转时间=(所有作业的周转时间)/作业的个数

(1)优先级调度算法:

优先级高的任务先获得处理机。

故获得处理机的任务顺序依次为B、E、A、C、D

作业	到达时间	服务时间	开始时间	完成时间	周转时间
В	0	6	0	6	6
Е	0	8	6	14	14
А	0	10	14	24	24
С	0	2	24	26	26
D	0	4	26	30	30

∴平均周转时间=(6+14+24+26+30)/5=20min

#### (2)时间片轮转算法:

每个任务每次仅运行一个时间片。

故获得处理机的任务顺序依次为

A, B, C, D, E,

A、B、D、E、

 $A_{\nu} B_{\nu} E_{\nu}$ 

A、E、

A٠

.

任务A的周转时间为15\*2=30min

任务B的周转时间为11\*2=22min

任务C的周转时间为3\*2=6min

任务D的周转时间为8\*2=16min

任务E的周转时间为14\*2=28min

∴平均周转时间=(30+22+6+16+28)/5=20.4min

考察知识点:磁盘的相关计算

5、(5分)假设一个 10MB 大小的文件存储在磁盘的 50 号磁道上连续的扇区中,当前磁头的位置在 100 号磁道上。若磁头移动至下一个磁道的时间为 1ms,磁盘的转速为 7200rpm,磁盘的读速度为 100MB/s。请计算读取该文件需要花费的时间。

参考解答:

读取该文件需要花费的时间由3部分组成(这边没有提及到时延)

@寻道时间【磁头移动到指定磁道上所经历的时间】

②平均等待时间/平均旋转延迟时间【扇区移动到磁头下面所经历的时间】

③传输时间【读取文件所经历的时间】

寻道时间=(100-50)\*1=50ms

平均等待时间:

磁盘的转速为7200rpm-->磁盘的转速为每分钟7200转

::磁盘转一圈所需的时间为

$$\frac{1min}{7200r/min} = \frac{1}{7200}min$$

X:1min=60s, 1s=1000ms

$$\therefore$$
 磁盘旋转一周所需的时间为 $\frac{1}{7200}*60=\frac{1}{120}s=\frac{25}{3}ms$ 

又: 平均等待时间为磁盘转一圈所需时间的一半

$$\therefore$$
 平均等待时间  $=$   $\dfrac{25}{3}*\dfrac{1}{2}=\dfrac{25}{6}mspprox4.17ms$ 

传输时间=10MB/100MB/s=0.1s=100ms

∴读取该文件需要花费的时间=50+4.17+100=154.17ms

考察知识点:索引文件

- 7、 (7分)某文件系统采用索引文件结构,假定文件索引表的每个表项占3个字节,存放一个磁盘块的块号(磁盘块的大小为512B)。试问
  - (1) 该文件系统能管理的最大文件是多少字节?
  - (2) 若采用 2 级或 3 级索引该文件系统能管理的最大磁盘空间又是多少字节?

#### 参考解答:

(1)

- 一个磁盘块能容纳的表项数=一个磁盘块大小/一个表项大小=512B/3B
- ::文件索引表的每个表项又对应一个磁盘块,一个磁盘块大小为512B
- ∴该文件系统能管理的最大文件是512B/3B\*512B

(2)

采用2级索引,该文件系统能管理的最大磁盘空间是

(512B/3B)\*(512B/3B)\*512B

采用3级索引,该文件系统能管理的最大磁盘空间是

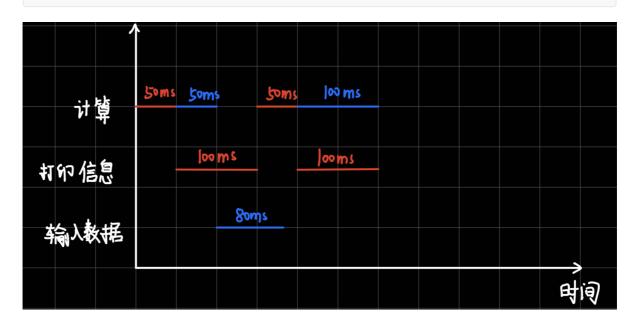
(512B/3B)\*(512B/3B)\*(512B/3B)\*512B

# 考察知识点:多道程序

- 2、(8分)设一台计算机系统有输入机一台、打印机两台,现有 A、B 两道程序同时投入运行,并发执行,且程序 A 先运行,程序 B 后运行。程序 A 的运行轨迹为: 计算 50ms,打印信息 100ms,再计算 50ms,打印信息 100ms,结束。程序 B 运行的轨迹为: 计算 50ms,输入数据 80ms,再计算 100ms,结束。回答如下问题:
  - (1) 用图画出这两道程序的执行情况。
  - (2) 计算 A、B 两道程序各自的周转时间。
  - (3) 说明在两道程序运行时, CPU 有无空闲等待? 若有,在哪段时间内等待? 程序 A、B 运行时有无等待现象? 在什么时间段内发生等待现象?

#### 参考解答:

并发性:多个事件在同一时间间隔内发生 由题意得该场景为多道程序,CPU不能被抢占



(2)周转时间=完成时间-到达时间 程序A的周转时间=300-0=300ms 程序B的周转时间=300-50=300ms

(3)

CPU有空闲等待,在100ms~150ms之间等待;程序B运行时有空闲等待,在180ms~200ms之间等待。

### 考察知识点: 页面置换算法

3. 在一个请求分页存储管理的系统中,一个程序的页面走向为 2、4、1、2、5、0、6、3、0、4、2、3,设分配给该程序的存储块数 M=3,每调进一个新页就发生一次缺页中断。当分别采用最佳置换算法、先进先出算法和最近最久未使用算法时,求缺页的次数和缺页中断率。(10 分)

#### 参考解答:

最佳页面置换算法(OPT):

其所选择的被淘汰页面,将是以后永不使用的或在(未来)最长时间内不会被访问的页面 当置换时,发现有多个页面未来永不使用,则任意选择一个页面进行置换即可!

### 看不清楚图片,请戳我!

OPT算法												
页面访问	2	4	1	2	5	0	6	3	0	4	2	3
物理块1	2	2	2		2	2	6	3			3	
物理块2		4	4		4	4	4	4			2	
物理块3			1		5	0	0	0			0	
是否缺页	Υ	Υ	Υ		Υ	Υ	Υ	Υ			Υ	

缺页次数=8

页面总访问次数=12

缺页中断率=8/12≈0.67

先进先出页面置换算法(FIFO):

该算法总是会淘汰最先进入内存的页面,即选择在内存中驻留时间最久的页面予以淘汰

### 看不清楚图片,请戳我! む

FIFO算法												
页面访问	2	4	1	2	5	0	6	3	0	4	2	3
物理块1	2	2	2		5	5	5	3		3	3	
物理块2		4	4		4	0	0	0		4	4	
物理块3			1		1	1	6	6		6	2	
是否缺页	Υ	Υ	Υ		Υ	Υ	Υ	Υ		Υ	Υ	

缺页次数=9

页面总访问次数=12

缺页中断率=9/12=0.75

最近最久未使用算法(LRU):

根据页面调入内存后的使用情况来做决策,由于无法预测各页面将来的使用情况,只能将"最近的过去"作为"最近的将来"的近似。因此LRU页面置换算法会选择最近最久未使用的页面予以淘汰。

### 看不清楚图片, 请戳我! 令

### 错误解答:

LRU算法												
页面访问	2	4	1	2	5	0	6	3	0	4	2	3
物理块1	2	2	2		5	5	5	3		3	2	2
物理块2		4	4		4	0	0	0		0	0	3
物理块3			1		1	1	6	6		4	4	4
是否缺页	Υ	Υ	Υ		Υ	Υ	Υ	Υ		Υ	Υ	Υ

# 看不清楚图片,请戳我! む

## 正确解答:

LRU算法												
页面访问	2	4	1	2	5	0	6	3	0	4	2	3
物理块1	2	2	2		2	2	6	6		4	4	4
物理块2		4	4		5	5	5	3		3	2	2
物理块3			1		1	0	0	0		0	0	3
是否缺页	Υ	Υ	Υ		Υ	Υ	Υ	Υ		Υ	Υ	Υ

缺页次数=10 页面总访问次数=12 缺页中断率=10/12≈0.83

### 考察知识点: 死锁

- 3. (12 分)假定计算机系统中 R1 设备 3 台, R2 设备 4 台, 它们被 P1,P2,P 3 和 P4 这 4 个进程所共享,且已知这 4 个进程均以下面所示的顺序使用现有设备。
  - → 申请 R1 → 申请 R2 → 申请 R1 → 释放 R1 → 释放 R2 → 释放 R1
  - (1) 说明系统运行过程中是否产生死锁的可能?为什么?
  - (2) 如果有可能的话,请举出一种情况,并画出该死锁状态的进程-资源图。

#### 参考解答:

(1)

系统运行过程中有可能产生死锁。

原因:根据题意,系统中有R1设备3台,它要被4个进程共享,

且每个进程对它的最大需求均为2,那么,当P1、P2、P3进程各得到1个R1设备时,

它们可以继续运行,并均可以顺利地申请到1个R2设备,但当它们第2次申请R1设备时,

因系统已无空闲的R1设备,它们将全部阻塞,并进入循环等待的死锁状态。

(2) 进程-资源图:

