考试号

2019年10月高等教育自学考试全国统一命题考试

操作系统概论

(课程代码 02323)

注意事项:

- 1. 本试卷分为两部分,第一部分为选择题,第二部分为非选择题。
- 2. 应考者必须按试题顺序在答题卡(纸)指定位置上作答,答在试卷上无效。
- 3. 涂写部分、画图部分必须使用 2B 铅笔, 书写部分必须使用黑色字迹签字笔。

第一部分 选择题

-,	单项选择题:本大题共20小题、	每小题 1分,	共20分。	在每小题列出的备选项中
	只有一项是符合题目要求的,请将	将其选出 。	VIL	

	如果把操作系统当作一种接口,	具地该接口位于
1.	如果把操作系统 当作一件按口,	在祖教 区中世

A. 用户与硬件之间

B. 主机与外设之间

C. 编程语言与执行单元之间

D. 服务器与客户之间

2. 在单 CPU 的电脑上用迅雷下载文件,同时用 Excel 做表格,这体现了操作系统的哪 个特征?

A. 共享

B. 虚拟

C. 并发

D. 并行

3. 下列不属于微内核结构的操作系统是

A. Vxworks

B. Linux C. Windows NT D. COS-IX V2.3

4. 程序顺序执行的特点不包括

A. 顺序性

B. 封闭性 C. 间断性 D. 可再现性

5. 某计算圆周率的程序 (无输入但输出值一样) 在同一个 Windows 机器上第一次运 行耗时3分钟,第二次运行耗时5分钟,这体现了程序并发执行的哪个特点? B. 失去封闭性 C. 不可再现性 D. 顺序性

A. 间断性

6. 在采用优先权调度算法的系统中,如果所有进程都具有相同的优先级,则此时优先 权调度算法等效于

A. 先来先服务调度算法

B. 短进程优先调度算法

C. 截止时间最短调度算法

D. 长进程优先调度算法

		- 4 4 4 4 4 4 7 左右知機節	1斯64月
7.	以下进程调度算法中,相对灵活且对何	成优先权进程 <u>个</u> 行任的战队	18217年
	A. 短进程优先调度算法	B. 优先权调度算法 D. 多级反馈队列调度	
	and the Art's Art's	D. 多级区顶阶列洞及	. 弄伝 可断的且
8.	下列进程调度算法中, 最容易引起进行	星长期得个到啊及时仍然严	四度的定
0.	A. 非抢占式静态优先权调度算法	D. TELIZIBIONO	171007110
	C. 非抢占式动态优先权调度算法	D. 抢占式动态优先权	(周及昇伝
9.	死锁的必要条件不包括	10 to 10 to 10 to 10 to	
7.	A. 互斥条件	B. 请求和保持条件	
	C. 剥夺条件	D. 环路等待条件	
10	死锁与资源分配的安全状态之间的关	系是	
10.	A. 死锁状态有可能是安全状态	B. 安全认芯有可能和	
	C. 不安全状态就是死锁状态	D. 死锁状态一定是	不安全状态
	关于操作系统内存管理的目标,下列	叙述中错误的是	
11.	A. 为进程分配内存	B. 回收被占用的内容	存空间并进行管理
		D. 提高内存的物理	存取速度
	C. 提高内存空间的利用率 . 当请求大小为 64 个页框的内存时,	设当前系统中只有16、3	32、128、256 大小的
12	页框链表中有空闲块,采用 Linux 的	1伙伴系统算法,应该选择	的页框大小是
	n 22	C. 128	D. 256
	A. 10	4	
13	. 动态重定位技术的主要特点是	梅 左内左空间的地址	
	A. 在程序执行期间可动态地变换映	E WITH H	
9	B. 程序在执行前就可决定装入内存	- FD ABAIL	
911	C. 能用软件实施地址变换		
	D. 动态重定位的程序占用的内存资	では、サインをファーへ可振	访问面的走向为 4,3,
14	D. 动态重定位的程序占用的内存。 4. 基于分页的虚拟存储系统为某进程在	E内存中分配] 二十 贝尼,	h 平用先进先出置换
	4. 基于分页的虚拟存储系统为来近任4. 2, 1, 4, 3, 5, 4, 3, 2, 1, 5, 3	开始时所有贝玛不住内付了	F, 76/11/0-0-2-
	算法,会发生页置换的次数为		D. 9
	A. 6 B. 7	C. 8	
1	A. 6 5. 某分页存储管理系统,逻辑地址长	度为24位,其中页号占1	D 234 字节
1	A. 210 字节 B. 214 字节	C. 2-子中	D. 2 TP
1	16. 文件系统中能实现按名访问文件的	重要数据结构定	
1	A. 作业控制块 B. 页表	C. 目录	D. 索引表
	17. 操作系统中处理文件的部分称为		5 米坦方牌系统
	A. 数据库系统 B. 文件系统		D. 数据存储系统
	月 00 16 年 75 31		

18	. 在 UNIX 系统中,可以读取目录内容的	的操作县	
	A. CREATE	B. DELETE	
	C. READDIR	D. OPENDIR	
19.	1/0 设备中,按传输速率分类,传输速	率为几个~几百个字节/孙的识	发 称 4
	A. 高速设备	B. 低速设备	田小八
	C. 中速设备	D. 字符设备	
20.	磁盘的 I/O 控制方式是	- 1 11 X H	
	A. 轮询	B. 中断	
	C. DMA		
		- 1212	
	第一部分	非选择题	
	73—HP77	7下亿7十亿	
=,	填空题: 本大题共 10 小题, 每小题 2	分. 共 20 分。	
	操作系统的主要功能包括:		化等 理
	进程控制块中保留的处理机状态信息通		
	字和用户栈指针。	THE SHAPE OF THE S	_\ 1±/1/1\\\\\
23.	Linux 的中断描述符表中, 第 15 号中断	服务例程入口地址保存在相对	工表起始地址
	的偏移量为字节开始的地方		1 ACCALLED
24.	对多处理器系统有多种分类方法, 根据		即名外理哭云
	统分为多处理器系统和		10岁 人/王昕 水
25.	三个进程 P、Q、R 对某类资源的最大需		日日前二个
	进程已分别得到了2个、4个和2个。		
	至少要有		14/14/4/ 143 92 195
26.	程序的执行在一段较短时间内, 会局限	于某个部分,相应地,它所访问	可的存储空间
	也局限在某个区域、程序所遵循的这个		
27.	在内存管理中,连续分配存储管理方式	的动态分区分配算法中	算法能避
	免大材小用, 内存利用率高, 但易留下	难以利用的小空闲区。	
28.	采用分页存储管理方式的系统, 页大小		(十六进制),
	则该逻辑地址所在页号为()		
	十进制表示)。		
29.	文件的类型包括正规文件、	文件、字符设备文件和	文件等。
	设备独立软件完成的主要功能包括执行户		
	统一的接口。		

- 三、简答题:本大题共5小题,每小题4分,共20分。
- 31. 简述同步机制应遵循的准则。
- 32. 什么是最早截止时间优先调度算法? 试简述该调度算法的实现方法。
- 33. 在采用段页式存储管理方式的系统中,为了获得一条指令或数据,需要3次访问内 存。请按执行顺序分别写出3次访问的对象及获取的内容。
- 34. 文件的顺序存取和随机存取的主要区别是什么?
- 35. 操作系统中设备管理软件的功能,除了实现 I/O 设备的独立性和错误处理外,其它 功能还有哪些?
- 四、综合题: 本大题共 4 小题, 每小题 10 分, 共 40 分。
- 36. 在列车运行中,驾驶员负责列车的启停与运行,而列车员负责列车车门的开与关。 为确保列车运行安全, 列车只有在车门关闭后才能移动, 而车门在列车停稳后才能 打开。为简单起见,该列车火车头只拖了一节客车车厢。请用记录型信号量机制实 现驾驶员和列车员之间同步的算法。

其中 starttrain()函数是开动列车, movetrainuntilstation()函数是正常行车直至到 达某站才返回, stoptrain()函数是停止列车, opendoor()函数是打开车门, closedoor() 函数是关闭车门, coachwork()函数是车厢内日常工作。

下面给出了部分代码, 请在答题卡中填写(1)~(5) 空白处的代码。 注: 每空一条语句代码。

struct semaphore doorshut, trainrest; // 分别表示门关闭、列车静止的信号量 doorshut.value=0;

```
(1)
void locoman() // 列车驾驶员
  while(true)
 N. C.
     (2)
    starttrain():
    movetrainuntilstation()
    stoptrain();
       (3)
void conductor()
                    // 列车员
```

37. 有 5 个进程,它们进入系统时间、优先数(优先数小者优先级高)和需要的运行时间如题 37 表所示,当系统分别采用先来先服务调度算法、短进程优先调度算法和优先权调度算法时,试计算各个进程的周转时间以及平均周转时间。

HILL	20	-
例	1	
742	40.0	AX

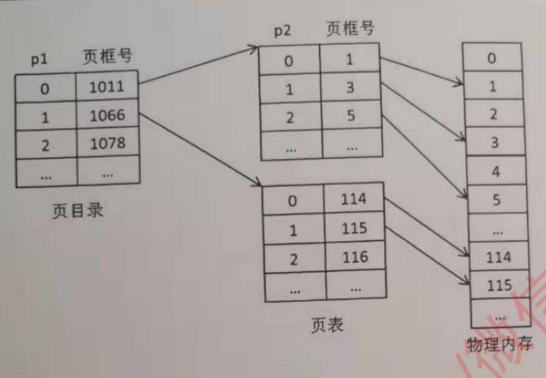
进程名	P1	P2	P3	P4	P5
到达时间	0	2	4	6	8
优先数	4	3	15	2	1
运行时间	3	6	7/4	5	2

- 38. 某计算机系统的主存按字节编址,逻辑地址和物理地址都是32位,页表项大小为4字节。
 - (1) 若使用一级页表的分页存储管理方式,逻辑地址结构如题 38 图 (1) 所示,请计算:页的大小是多少字节?页表最大有多少项?页表项最大占用多少字节?

页号 (20位) 页内偏移量 (12位)

题 38 图 (1)

(2) 若使用两级页表的分页存储管理方式,逻辑地址结构及相关数据(十进制)如题 38 图 (2) 所示。设有一逻辑地址 0x00401232,请计算对应的页目录号、页号、进程页所在的页框号、页内偏移以及物理地址。



题 38 图 (2)

- 39. 设一移动头磁盘系统, 共有 200 个磁道, 编号为 0-199。如果磁头当前正在 143 磁道处服务,则对于请求队列: 86, 147, 91, 177, 94, 150, 102, 175, 130, 求在下列磁盘调度算法下的服务顺序、磁头平均寻道长度。
 - (1) 先来先服务算法 (FCFS);
 - (2) 循环扫描算法 (CSCAN)。(按磁道号加方向访问)

2019年10月高等教育自学考试全国统一命题考试

操作系统概论试题答案及评分参考

(课程代码 02323)

- 一、单项选择题:本大题共20小题,每小题1分,共20分。
- 1. A 2. C 3. B 4. C 5. A 6. A 7. D 8. B 9. C 10. D
- 11. D 12. C 13. A 14. A 15. B 16. C 17. B 18. D 19. B 20. C
- 二、填空题: 本大题共 10 小题, 每小题 2 分, 共 20 分。
- 21. 处理机管理、内存管理 (可交换次序)
- 22. 通用寄存器、指令计数器 (可交换次序)
- 23. 120
- 24. 紧密耦合、松弛耦合 (可交换次序)
- 25. 3
- 26. 局部性原理
- 27. 最佳适应
- 28. 6, 623
- 29. 目录、块设备 (可交换次序)
- 30. 公有操作、用户层软件
- 三、简答题: 本大题共 5 小题, 每小题 4 分, 共 20 分。
- 31. 准则包括:

空闲让进 (1分)、忙则等待 (1分)、有限等待 (1分) 和让权等待 (1分)

32. 最早截止时间优先调度算法是根据进程的开始截止时间确定进程的优先级,截止时间越早,进程的优先级越高,越优先获得处理机。 (2分)

该算法要求在系统中保持一个实时进程的就绪队列,该队列按各进程截止时间的早晚排序,具有最早截止时间的进程排在队列的最前面。调度程序在选择进程时,总是选择就绪队列中的第一个进程,为之分配处理机。 (2分)

- 33. 第1次访问对象是内存中的段表,从中取得页表开始地址;(1分)
 - 第2次访问对象是内存中的页表,从中取出该页所在的物理块号,并将该块号与页内地
 - 址一起形成指令或数据的物理地址; (2分)
 - 第3次根据物理地址访问具体的内存地址,取出指令或数据。(1分)

- 34. (1) 顺序存取。从文件开始处读取文件中的所有字节或记录,但不能跳过某些内容,也不能不按顺序存取。(2分)
 - (2) 随机存取。也叫直接存取,是指可以以任意顺序读取文件中的字节或记录。(2分)
- 35. 其它功能有:

异步传输 (1分)、缓冲管理 (1分)、设备的分配和释放 (1分) 和实现 I/O 控制方式。 (1分)

- 四、综合题:本大题共4小题,每小题10分,共40分。
- 36. (1) trainrest.value=0 (2分)
 - (2) wait(doorshut) (2分)
 - (3) signal(trainrest) (2分)
 - (4) signal(doorshut) (2分)
 - (5) wait(trainrest) (2分)
- 37. (1) FCFS 的执行顺序: P1、P2、P3、P4、P5

各个进程的周转时间:

T1=3-0=3, T2=9-2=7, T3=13-4=9, T4=18-6=12, T5=20-8=12 平均周转时间:

T=(3+7+9+12+12)/5=**8.6**

(3分)

(2) SPF 的执行顺序: P1、P2、P5、P3、P4

各个进程的周转时间:

T1=3-0=3, T2=9-2=7, T3=15-4=11, T4=20-6=14, T5=11-8=3 平均周转时间:

T=(3+7+11+14+3)/5=7.6

(3分)

(3) 优先权调度的执行顺序: P1、P2、P5、P4、P3

各个进程的周转时间:

T1=3-0=3, T2=9-2=7, T3=20-4=16, T4=16-6=10, T5=11-8=3

平均周转时间:

T=(3+7+16+10+3)/5=7.8

(4分)

38. (1) 页的大小是 4K (或 4096) 字节 (1 分) 页表最多有 2²⁰ (或 1M 或 1048576) 项 (1 分) 最大占用 4M (或 2²²或 4194304) 字节 (2 分)

(2) 页目录号: 1 (1分)

页号: 1 (1分)

对应的页框号: 115 (1分)

页内偏移: 0x232 (或 562) (1 分)

物理地址: 0x73232 (或 471602) (2 分)

39. (1) FCFS

被访问的下一个磁道号: 143→86→147→91→177→94→150→102→175→130

平均寻道长度:

(3分)

[(143-86)+(147-86)+(147-91)+(177-91)+(177-94)+(150-94)+(150-102)+(175-102)+(175-130)]/9=565/9=62.78 (2分)

(2) CSCAN

被访问的下一个磁道号: 143→147→150→175→177→86→91→94→102→130

(3分)

平均寻道长度:

[(147 - 143) + (150 - 147) + (175 - 150) + (177 - 175) + (177 - 86) + (91 - 86) + (94 - 91) + (102 - 94) + (130 - 102)]/9 = 169/9 = 18.78 (2 $\frac{4}{3}$)