2020-2021 试卷答案

一、选择题

1. A	2. D	3. C	4. D	5. C	6. A	7. C	8. C	9. B	10. D
11. A	12. B	13. A	14. C	15. C	16. B	17. D	18. C	19. C	20. A
21. B	22. C	23. A	24. A	25. D					

二、综合题

- 1. (1)P1,P2,P3,P4 依次执行,因此平均周转时间为(8+10+16+27)/4=15.25 【4分】
 - (2) P1 运行 1 后被 P2 打断, 4 时 P2 执行完, P1 恢复运行至 11, 然后 P3 运行至 18, 再 P4 运行至 30, 因此平均周转时间为(11+3+16+27)/4=14.25【3 分】
 - (3) P1, P3, P2, P4 依次运行, 因此平均周转时间为(8+17+13+27)/4=16.25【3分】
- 2. (1) 此题难点之一在于用一个信号量如 receiverProcessing 把另外的接收进程挡住。而写出 empty, full 建议也给 2 分【4 分】 (2)

```
Semaphore receiverProcessing = 1;  //表示正在处理接收包的接收进程个数
Semaphore empty = 10;  //表示空闲缓冲个数
Semaphore full = 10;  //表示满缓冲个数
Semaphore mutex = 1;  //对缓冲区互斥操作

接收进程
Process Receiver
{
    Receive a packet pkt
    n = needed_buffer_num(pkt)

    P(receiverProcessing)

    for(int i = 0; i < n; i++)
    {
        P(empty)
```

```
P(mutex)
    Put pkt into ring buffer
    V(mutex)
    for (int i = 0; i < n; i++)
       V(full)
    V (receiverProcessing)
}
处理进程
Process Processor
    P(full)
    P(mutex)
    Get a buffer from ring buffer
    V(mutex)
    Process the data
    V(empty)
```

3. 为了方便异常和中断的处理,系统为每个异常和中断都赋予了一个唯一的标识号,称为向量(vector)。可用来形成相应的中断服务程序的入口地址【4分】

确定与中断或者异常关联的向量,在栈中保存 eflags、cs 和 eip 的内容,转移到处理该中断源的中断服务程序,恢复现场返回原来被中断程序。【3分】

实现系统调用、响应设备请求、进程调度,异常处理等等。【3分】

- 4. (1) 刚开始 TLB 无数据,因此访问时间包括一次 TLB 访问失败+一次内存访问获得页表+一次内存访问获得相应内存内容= 210ns; 地址对应逻辑页为 2,对应页框号为 25BH,故物理地址是 25B456H【4分】
 - (2) 1896H 对应逻辑页为 1,对应页不在内存,需要调页,按照 FIF0 且固定分配,应该调出第 0 页对应内存,因此对应物理地址是 102896H,访

问时间是 一次 TLB 访问失败+一次内存访问获得页表+ 一次调页+ 一次 TLB 访问+一次内存访问获得内容 = 10ms+220ns=10.00022ms【3分】

完成 360H 访问后,因其对应第 0 页已被第 1 页替换,所以需要调出第 2 页替换,因此 TLB 中剩下第 0,1 页的信息【3 分】

- 5. (1) 一块内容从设备传输至缓冲区所需时间为 1KB/100KB/s =10ms,从缓冲区传输道工作区所需时间为 1KB/1MB/s=1ms,10KB 数据相当于 10 块,双缓冲一块内容处理时间为 MAX(1+3,10)=10ms,故需要 10ms*10+最后一块需要的额外(1+3) ms=104ms【6分】
 - (2)改3个缓冲区后,瓶颈仍处在从设备传输至缓冲区处,每块数据所需的时间没有变化,总时间也没有变化【4分】
- 6. (1) 连续文件数据顺序存放,顺序访问速度快,可随机访问,磁盘空间 会产生碎片,文件修改困难:

链接文件,一个逻辑上连续的文件分散存放在多个不连续的磁盘块中,再使用链接指针将这多个离散的磁盘块链接起来,支持文件修改,但隐式链接文件只能顺序存取,文件容易丢失,显示链接如 FAT 可随机读取,但是 FAT 表大时随机读效率低,FAT 表页占空间;

索引文件,由数据文件和索引表组成,系统为每个文件建立一张索引表,每个逻辑块占一个表项,以逻辑块号为序,表项内容为该逻辑块所对应的磁盘块号,可为多级索引和混合索引,支持随机读取,文件修改,也额外占空间【6分】

- (2) 查找文件时平均启动磁盘 I/0 操作的次数较大,降低了目录检索效率。检索目录的过程中实际上只用到了文件控制块中的文件名用户名,不需要将文件其它描述信息加载到内存。【4分】
- 7. (1) 盘块数=4GB/1KB= 4M=2^22,则3个字节2^24可以满足,故共需3B*2^22=12MB。【4分】
 - (2)盘块大小1KB 故盘内地址需要10个位,609H 对应盘块号为2,盘内地址为209H,因为可以随机读取,故仅需要访问磁盘一次,查FAT表第2逻辑盘块对应第1物理磁盘块【3分】
 - (3) 按照 SCAN 算法,访问顺序为从 100 磁道—190-201-往回至 20,故平均寻道为(201-100+201-20)/7=282/7=40. 29。【3 分】
- 8. 略【5分, 思政题回答积极向上即可】