

单选题 第1题 2分

在存储管理中常用（）方式来摆脱主存容量的限制。

- ☐ A 虚拟存储器
- ☐ B 扩展存储器
- ☐ C 硬盘
- ☐ D 磁带机



多选题 第2题 4分

在采用请求分页式存储管理的系统中，地址变换过程可能会因为（）等原因而产生中断。

- ☐ A 抖动
- ☐ B 缺页
- ☐ C 越界
- ☐ D 快表命中



单选题 第3题 4分

在请求页式管理中，当（）发现所需的页不在内存时，产生（）信号，（）作相应的处理。

- A** 硬件变换机构、缺页中断、中断处理程序
- B** 硬件变换机构、请求中断、中断处理程序
- C** 软件变换机构、缺页中断、中断处理程序
- D** 软件变换机构、请求中断、中断处理程序



单选题 第4题 4分

置换算法是在内存中没有（）时被调用的，它的目的是选出一个被（）的页面。如果内存中有足够的（）存放所调入的页，则不必使用置换算法。

- A 空白块、淘汰、动态块
- B 空白块、淘汰、空白块
- C 动态块、淘汰、空白块
- D 动态块、淘汰、动态块



单选题 第5题 2分

在 UNIX 系统中采用的页面置换算法是（ ）。

- A** 最佳置换算法
- B** 先进先出算法
- C** 页面缓冲算法
- D** 最近最久未用页面置换算法



单选题 第6题 2分

在请求调页系统中的调页策略有（）策略，它是以预测为基础的；另一种是（），由于较易实现，故目前使用较多。

- ☐ A 请求调入、预调入
- ☐ B 延迟调入、预调入
- ☐ C 预调入、请求调入
- ☐ D 预调入、延迟调入



填空题 第7题 6分

在一个请求分页系统中，假如系统分配给一个作业的物理块数为3，且此作业的页面走向为2, 3, 2, 1, 5, 2, 4, 5, 3, 2, 5, 2。OTF算法的页面置换次数为 [填空1] ，LRU算法的页面置换次数为 [填空2] ，CLOCK算法的页面置换次数为 [填空3] 。



填空题 第8题 6分

在请求分页系统中，假如一个作业的页面走向为1, 2, 3, 4, 1, 2, 5, 1, 2, 3, 4, 5, 当分配给该作业的物理块数M为3，采用先进先出页面置换算法时，访问过程中发生的缺页次数为：[填空1]；采用最佳页面置换算法时，缺页次数为：[填空2]；采用LRU页面置换算法时，缺页次数为：[填空3]。（假定开始时，物理块中为空）



多选题 第9题 4分

虚拟存储器有哪些特征

- ☐ A 离散性
- ☐ B 多次性
- ☐ C 对换性
- ☐ D 虚拟性



单选题 第10题 2分

虚拟存储器最本质的特征

- ☐ A 离散性
- ☐ B 多次性
- ☐ C 对换性
- ☐ D 虚拟性



单选题 第11题 2分

虚拟存储器最重要的特征

- ☐ A 离散性
- ☐ B 多次性
- ☐ C 对换性
- ☐ D 虚拟性



多选题 第12题 4分

在请求分页系统中，页表应包括哪些数据项

- ☐ A 页号
- ☐ B 物理块号
- ☐ C 状态位P
- ☐ D 访问字段A
- ☐ E 修改位M
- ☐ F 外存地址



单选题 第13题 2分

在请求分页系统中，页表中的
() 指示该页是否调入内存，
供程序访问时参考

- ☒ A 状态位P
- ☐ B 访问字段A
- ☐ C 修改位M
- ☐ D 外存地址



单选题 第14题 2分

在请求分页系统中，页表中的
() 用于记录本页在一段时间内被访问的次数，或最近已有多长时间未被访问，提供给置换算法选择换出页面时参考

- ☐ A 状态位P
- ☐ B 访问字段A
- ☐ C 修改位M
- ☐ D 外存地址



单选题 第15题 2分

在请求分页系统中，页表中的
() 表示该页在调入内存后
是否被修改过

- ☐ A 状态位P
- ☐ B 访问字段A
- ☐ C 修改位M
- ☐ D 外存地址



单选题 第16题 2分

在请求分页系统中，页表中的
() 用于指出该页在外存上的
地址，通常是物理块号，供
调入该页时使用

- ☐ A 状态位P
- ☐ B 访问字段A
- ☐ C 修改位M
- ☐ D 外存地址



填空题 第17题 10分

请将下面的操作重新排序，
以说明请求分页系统中的地址变换过程。（只填数字即可）

[填空1] [填空2] [填空3]
[填空4] [填空5]

- (1) 根据页块号和页内偏移 w ，
计算物理地址
- (2) 根据页号查找页表，获
得该页的描述信息
- (3) 取逻辑地址分解为页号 P
和页内偏移 w
- (4) 更新该页的描述信息
- (5) 若该页中断位为1，产生
缺页中断



单选题 第18题 2分

由于应用程序中的段是信息的逻辑单位，可根据该信息的属性对它实施保护，故在段表中增加（）字段，如果该字段为两位，则存取属性是只执行、只读和允许读写。

- ☐ A 存取方式
- ☐ B 访问字段
- ☐ C 修改位M
- ☐ D 增补位
- ☐ E 外存始址



单选题 第19题 2分

() 其含义与请求分页的相应字段相同，用于记录该段被访问的频繁程度。提供给置换算法选择换出页面时参考。

- ☐ A 存取方式
- ☐ B 访问字段
- ☐ C 修改位M
- ☐ D 增补位
- ☐ E 外存始址



单选题 第20题 2分

() 用于表示该页在进入内存后是否已被修改过，供置换页面时参考该字段用于指示本段是否已调入内存，供程序访问时参考。

- ☐ A 存取方式
- ☐ B 访问字段
- ☐ C 修改位M
- ☐ D 增补位
- ☐ E 外存始址



单选题 第21题 2分

() 是请求分段式管理中所特有的字段，用于表示本段在运行过程中是否做过动态增长。

- ☐ A 存取方式
- ☐ B 访问字段
- ☐ C 修改位M
- ☐ D 增补位
- ☐ E 外存始址



单选题 第22题 2分

() 指示本段在外存中的起始地址，即起始盘块号。

- ☐ A 存取方式
- ☐ B 访问字段
- ☐ C 修改位M
- ☐ D 增补位
- ☐ E 外存始址



填空题 第23题 6分

(在下面的选项中选择合适的选项填入空格, 填写A、B、C... 即可)

共享段的分配

在为共享段分配内存时, 对第一个请求使用该共享段的进程, 由系统为该共享段分配一 [填空1], 再把共享段调入该区, 同时将该区的 [填空2] 填入请求进程的段表的相应项中, 还须在共享段表中 [填空3] 一表项, 填写有关数据, 把 count 置为 [填空4] 之后, 当又有其它进程需要调用该共享段时, 由于该共享段已被调入内存, 故此时无须再为该段分配内存, 而只需在调用进程的段表中 [填空5] 一表项, 填写该共享的物理地址; 在共享段的段表中, 填上调用进程的进程名、存取控制等行 count = [填空6] 操作, 以表明有两个进程共享该段。

- | | |
|------------|------------|
| A) 逻辑区 | B) 物理区 |
| C) 始址 | D) 长度 |
| E) 增加 | F) 修改 |
| G) 0 | H) 1 |
| I) count-1 | J) count+1 |



填空题 第24题 8分

(在下面的选项中选择合适的选项填入空格, 填写A、B、C... 即可)

共享段的回收

当共享此段的某进程不再需要该段时, 应将该段释放, 包括 [填空1] 在该进程段表中共享段所对应的表项, 以及执行 $\text{count} =$ [填空2] 操作。若结果为 [填空3], 则须由系统回收该共享段的物理内存以及取消在共享段表中该段所对应的表项, 表明此时已没有进程使用该段; 否则, 只是取消调用者进程在 [填空4] 中的有关记录。

- | | |
|---------------------|---------------------|
| A) 修改 | B) 撤消 |
| C) $\text{count}-1$ | D) $\text{count}+1$ |
| E) 0 | F) 1 |
| G) 共享段表 | H) 空白分区表 |



填空题 第25题 10分

在一个请求分页系统中，采用FIFO页面置换算法时，假如一个作业的页面走向为4、3、2、1、4、3、5、4、3、2、1、5，当分配给该作业的物理块数M分别为3和4时：

M=3时，缺页次数为 [填空1] 次，缺页率为 [填空2] %；
M=4时，缺页次数为 [填空3] 次，缺页率为 [填空4] %（四舍五入到整数部分）。

由此可见，增加分配给作业的内存块数，反而增加了缺页次数，提高了缺页率，这种现象被称为是 [填空5] 现象。



填空题 第26题 6分

系统为一个有6页的进程分配4个物理块，其页表如下所示
(时间单位：滴答)，页的大小为1K，请计算逻辑地址为0x17C8的物理地址。(4位16进制数)

页号	块号	装入时间	上次引用时间	R(读)	M(修改)
0	7	126	279	0	0
1	4	230	260	1	0
2	2	120	272	1	1

CLOCK算法：0x [填空1]

FIFO算法：0x [填空2]

LRU算法：0x [填空3]

