- 一、填空题
- 1. 中断
- 2. 在裸机上配置操作系统 3. 先来先服务 4. 等待状态

- 5. 环路条件 6. 解决重名问题
- 7. 引用位 改变位
- 8. 虚拟分配

- 9. 目录表目
- 二、单选题
- 1. B 2. A 3. D 4. D 5. A 6. C
- 三、简答题
- 1. 短作业优先调度算法进行调度

表 1

单位:小时,以十进制计

序号	提交时间	运行时间	开始时间	完成时间	周转时间	平均带权周 转时间
1	8.00	1.00	8.00	9.00	1.00	1
2	8.20	1.20	9.80	9.8+1.2=11	11-8.2=2.8	2.8/1.2=2.33
3	8.30	0.30	9.00	9.0+0.3=9.3	9.3-8.3=1	1/0.3=3.33
4	8.50	0.50	9.30	9.3+0.5=9.8	9.8-8.5=1.3	1.3/0.5=2.6

平均周转时间 t=(1+2.8+1+1.3)/4=6.1/4=1.525

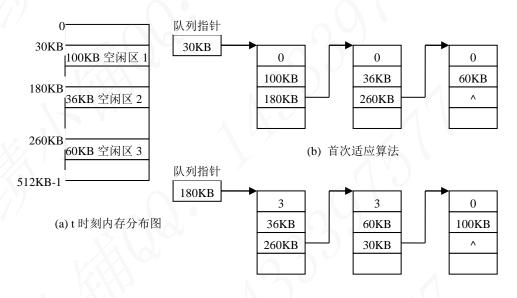
- 2. 输入输出控制方式有哪些?
- 答: ①程序 I/O 方式; ②中断方式; ③DMA 方式; ④通道方式。
- 3. 答: 页面大小为 4KB 4KB=2¹² 12 位 允许用户虚地址空间最大为 16 页 16=24 4 位 允许系统物理主存最多为 512 个主存块 512=29 9 位 虚地址寄存器位数: 12+4=16; 物理地址寄存器位数 12+9=21
- 四、答: 1. 该系统在时刻 t 的内存分布如图 1(a)所示。
 - 2. 首次适应算法和最佳适应算法在时刻 t 的空闲队列结构如图 1(b)和图 1(c)所示。
 - 3. (1) 首次适应算法:

作业1(38KB)第1块 100-38=62 空闲区队列结构如图 2(a)所示。

(2) 最佳适应算法:

作业 1 (38KB), 队列中的第一个元素 (大小为 36KB), 不能分配; 队列中的第二个元素(大小为60KB)60-38=22,队列重新排列。 空闲区队列结构如图 2(b)所示。

平均带权周转时间 w =(1+2.33+3.33+2.6)/4=9.26/4=2.315



(c) 最佳适应算法

图 1 第四题 1, 2 的解答

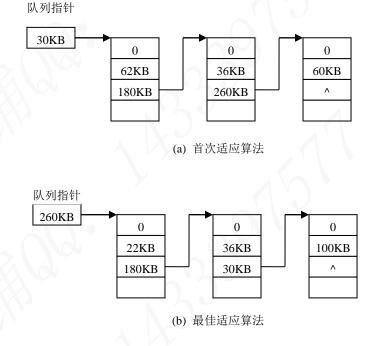


图 2 第四题 3 的解答

五、答: 调度用进程状态变迁图如图 3 所示。

当 CPU 空闲时,首先从高优先就绪队列中选择队首元素去运行;若高优先就绪队列为空,则从中优先就绪队列中选择队首元素去运行;若中优先就绪队列为空,则从低优先就绪队列中选择队首元素去运行。

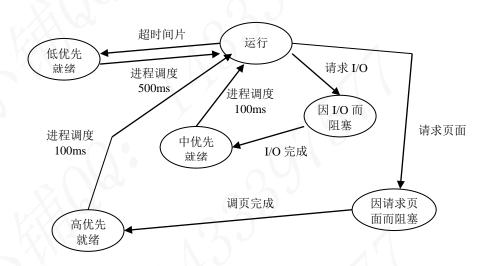


图 3 调度用进程状态变迁图

六、答:

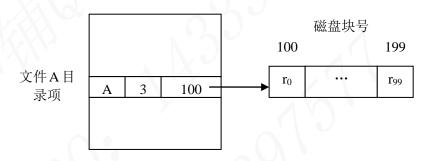
```
main(){
    s1 = 1;    /* buf1 有无空位置*/
    s2 = 0;    /* buf1 有无数据*/
    t1 = 1;    /* buf2 有无空位置*/
    t2 = 0;    /* buf2 有无数据*/
    cobegin
    p1();    /* 写进程*/
    p2();    /* 读进程*/
    coend
}
```

```
p1(){
    while(输入未完成){
        P(s1);
        数据放入 buf1 中;
        V(s2);
        P(t1);
        数据放入 buf2 中;
        V(t2);
    }
}
```

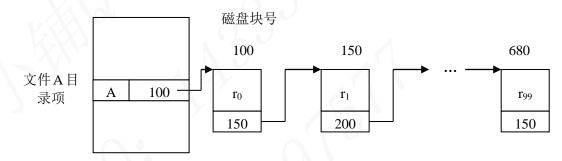
```
p2(){
while(输出未完成){
P(s2);
数据从 buf1 中取出;
V(s1);
P(t2);
数据从 buf2 中取出;
V(t1);
}
```

七、答:

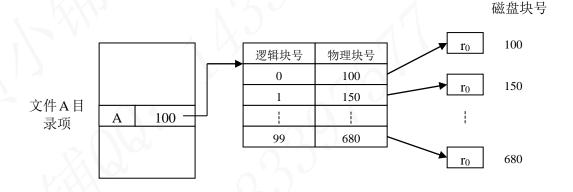
1. (1)连续文件



(2)串联文件



(3) 索引文件



2.(1) 连续文件

经过计算确定 r7 记录的物理块号:

相对块号 $b = 1 \times r/size = 512 \times 7/512 = 7$;

r₀所在的物理块号由文件目录项查得为100,

 r_7 的块号 = 100+7=107 可直接读 107 块, 读 1 次

(2) 串联文件 读入 r₀、r₁、...、r₇

共读8次

共读2次