# 2021-2022 试卷 B 答案

#### 一、选择题

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

## 二、综合题

- 1. (1) P1 P2 P3 P4 依次执行 , P1 耗时 6, P2 耗时 8, P3 耗时 14, P4 耗时 23, 故平均周转时间为,(6+8+14+23)/4=51/4=12.75【4分】
  - (2) P1 先做,因非抢占故 P1 一直做完。P1 做完时,P2、P3、P4 响应比分别为(5+3)/3、(4+7)/10、(3+10)/10,故做 P2。P2 做完时时间是 9,P3、P4 响应比分别是(7+7)/8、(6+10)/10,故做 P3,P3 做完则是 P4,因此顺序和第一问一样,平均周转时间为,(6+8+14+23)/4=51/4=12.75

# 【3分】

- (3) P1 先做,因优先级高故一直完成。这时候任务均已经到来,P3 优先级高第二个做。其次 P2,P4。故 P1 完成时时间是 6,P2 完成时时间是 16,P3 完成时时间是 13,P4 完成时时间是 26,故平均周转时间 (6+15+11+23)/4=55/4=13.75【3分】
- 2. (1) 此题仿照 2022 年 408 考研题出,信号量每个 1 分。【3 分】 (2)

```
Semaphore S<sub>DB</sub>=0 // DB 边完成, B 可执行
Semaphore S<sub>EC</sub>=0 // EC 边完成, C 可执行
Semaphore S<sub>BE</sub>=0 // BE 边完成, E 可执行

Process P1
{
  执行 A
  P(S<sub>DB</sub>)
  执行 B
  V(S<sub>BE</sub>)
  P(S<sub>EC</sub>)
  执行 C
}

Process P2
```

```
执行 D
V(S<sub>DB</sub>)
P(S<sub>BE</sub>)
执行 E
V(S<sub>EC</sub>)
执行 F
```

- 3. 同一时间只能有一个进程访问的资源【3分】 互斥条件,不可剥夺条件,请求和保持条件,循环等待条件。【4分】 可以避免,破坏了循环等待条件。【3分】
- 4. (1) 2K=2<sup>11</sup>, 故页内地址 11 位, 2K/4=512, 即 2<sup>9</sup>, 故每层页表最大支持 9 位, 28-11=17, 17/9=2, 故两级页表。28 分为 8, 9, 11。【4 分】 (2) 32M/2K=16K, 故有 16K 页。16K/512=32, 故需要一级页表 32 页, 二级则只需要 1 页, 所以总共需要 33 页。【3 分】
  - (3) 0x1234987(注意从11位处分)页内地址是0x187,物理地址是0x1234987-0x1234800+0x22000=0x22187【3分】

## 5. (1)【4分】FIFO,缺页次数9,缺页率9/12=0.75

	5	3	1	3	2	5	2	6	5	4	3	2
物理块 1	5	5	5	5	2	2		2		4	4	4
物理块 2		3	3	3	3	5		5		5	3	3
物理块 3			1	1	1	1		6		6	6	2
	+	+	+		+	+		+		+	+	+

## (2)【3分】OPT,缺页次数7,缺页率7/12=0.58

\_/ _ /	<b>-</b>	/	,,,,,	., .,,,	/	,,,,	1 . ,					
	5	3	1	3	2	5	2	6	5	4	3	2
物理块1	5	5	5		5			5		4		随
												便
物理块 2		3	3		3			3		3		随
												便
物理块 3			1		2			6		6		2
	+	+	+		+			+		+		+

## (3)【3分】LRU,缺页次数9,缺页率9/12=0.75

	5	3	1	3	2	5	2	6	5	4	3	2
物理块1	5	5	5		2	2		2		4	4	4
物理块 2		3	3		3	3		6		6	3	3

物理块3			1	1	5	5	5	5	2
	+	+	+	+	+	+	+	+	+

- 6. (1) 段式和段页式管理均为 2 维地址,因为段地址和页内地址不相关。 【5 分】
  - (2) TLB 即快表,页表缓冲,用于缓存逻辑地址到物理地址的转换,不用每次到内存查找页表。【5分】
- 7. (1) 32G/4K=8M 个磁盘块 。2<sup>23</sup>=8M, 23/4=6, 即 6 个半字节 (3 字节) 足够标示所有盘块。8M\*3=24M 即为 FAT 表大小。位示图则是 8M/8=1M 字 节。【4 分】
  - (2) 4KB/4B=1K, 即一个盘块放 1K 索引项。一级索引项支持大小 1K\*4KB=4MB, 二级 1K\*1K\*4KB=4GB, 故二级索引足够。【3分】
  - (3) 按照 SCAN 算法,访问顺序为 100,到 150,221,98,89,60,30,20。故平均寻道距离是(221-100+221-20)/7=322/7=46【3分】
- 8. 略【5分,思政题回答积极向上即可】