E03: 进程通信部分练习参考答案

参考答案与说明

```
D
1.
  D
2.
3.
  A
4.
  В
5. B
  C
6.
7.
  D
8.
  В
9. D
10. B
11. A
12. B
        ②B ③F
13. ①D
14. B
15. C
16. D
17. ①一次仅允许一个进程访问的资源
                                     ②进程中访问临界资源的那段程序代码
18. 等待
19. ①P
                  2V
                  ②接收
20. ①发送
21. 1至-(m-1)
22. s.value<0
23. 相关临界区
24. 互斥
                                 ②v 操作
25. ①P 操作
26. 只有一个
27. 同步
28. ①P 操作
                                 ②v 操作
29. 答: PV 操作是指在信号量上进行的 P 操作和 V 操作。假定信号量为 s,则 P(s)和 v(s)的定义如
   procedure p(Var s:semaphore);
   begin
           s.value:=s.value-1;
           ifs.value<0 then sleep(s);
       end;
   procedureV(Var s:semaphore);
   begin
           s.value:=s.value+1;
           ifs.value<=0 then wakeup (s);
```

其中,sleep(s)表示将调用 P(s)过程的进程置成"等待信号量 s"的状态,且将其排入等待队列。wakeup(s)表示释放一个"等待信号量 s"的进程,该进程从等待队列退出,并加入就绪队列中。

信号量 S 的物理意义如下: s.value>0 时, S 表示可使用的资源数或表示可同时使用资源的进程数。s.value=0 时,表示无资源可供使用和表示不允许进程再进入临界区。s.value<0 时, | s.value | 表示等待使用资源的进程个数或表示等待进入临界区的进程个数。

30. 参考伪代码如下:

end;

变量:

waiting: 表示等待的顾客数量。

信号量:

mutex: 用于对waiting的互斥访问 customers: 有等待复印的顾客 operator: 有等候顾客的操作员

int waiting = 0;
semaphore mutex, customers, barbers;
mutex.value : =1;
customers.value : =0;
barbers.value : =0;

```
process operator() //操作员进程
{
  while(1)
  {
    p(customers); //等待顾客到来
    复印;
    v(operator); //顾客完成复印
  }
}
```

```
//顾客进程
process cusotmeri( )
    p(mutex);
    if(waiting<5)
       waiting++;
       v(customers);
       v(mutex);
       p(operator);
       复印;
       p(mutex);
       waiting--;
                        main()
       v(mutex);
                           cobegin
    else
                                 operator();
       v( mutex);
                                 customeri();
       离开复印室;
    }
```