1、写出下面程序段的时间复杂度,用大 O表示。

```
Sum = 0;
For (i=0; i<n; i++)
  For (j = i; j < n * n; j++)
    Sum++;</pre>
```

2. 设有 a、b、c、d、e 五个元素依次进栈(进栈后可立刻出栈),问能否得到下列的出栈序列。 若能得到,则写出相应的 push 和 pop 序列,若不能,说明理由。

```
a, b, c, d, e
b, c, a, d, e
a, b, e, c, d
```

- 3、循环队列实现时,通常 front 指向队头元素前的一个位置,而且该位置永远不能存放数据,rear 指向队尾元素。假如换一种做法,让 front 指向队头元素,rear 指向队尾元素后的一个位置,并且 rear 指向的位置不能存放数据。如果存放队列的数组名为 arr,规模为 size,试写出入队(void enqueue(T x))、出队(T dequeue())、判队空(bool isEmpty())的函数。
- 4、以下是带头尾结点的双链表类的定义。在双链表类中重载一个减法函数。减法函数的结果 是在第一个双链表中删除在第二个双链表中也出现的元素。例如,A表的内容为 1,2,3,4,5,B表的内容为1,3,5,则A-B的结果为2,4。

```
template <class elemType>
class linkList: public list<elemType> {
  friend linkList< elemType> operator-(const linkList< elemType> &,
                                       const linkList< elemType> &);
  private:
        struct node { //双链表中的结点类
            elemType data;
        node *prev, *next;
            node(const elemType &x, node *p = NULL, node *n = NULL)
                      { data = x; next = n; prev = p;}
        node( ):next(NULL), prev(NULL) {}
        ~node() {}
       };
         node *head, *tail; //头尾指针
   public:
};
```