

3.1.1

有5个元素，其入栈次序为 A, B, C, D, E ，在各种可能的出栈次序中，第一个出栈元素为 C 且第二个出栈元素为 D 的出栈序列有哪几个？

- $CDEBA$
- $CDBEA$
- $CDBAE$

共有以上三种情况,由于 C 第一个出栈,说明栈内有 AB (B 为当前栈顶),又因为 D 第二个出栈,说明 E 还没入栈.

3.1.2

若元素的进栈序列为 A, B, C, D, E ，运用栈操作，能否得到出栈序列 B, C, A, E, D 和 D, B, A, C, E ?为什么?

- B, C, A, E, D 可得到, A, B 进栈, B 出栈, C 进栈、出栈, D, E 进栈, E 出栈, D 出栈.
- D, B, A, C, E 不可得到,由于 D 第一个出栈,说明 A, B, C 已入栈,而第二出栈的元素是 B ,而栈顶元素是 C 且 B 已入栈,故不可能得到该栈序列.

3.1.3

假设以 I 和 O 分别表示入栈和出栈操作。栈的初态和终态均为空，入栈和出栈的操作序列可表示为仅由 I 和 O 组成的序列，可以操作的序列称为合法序列，否则称为非法序列。

1)下面所示的序列中哪些是合法的？

- A. $IOIIIOIOO$
- B. $IOOIIOIIO$
- C. $IIIOIOIOO$
- D. $IIIOOIIOO$

2)通过对1)的分析,写出一个算法，判定所给的操作序列是否合法。若合法,返回 $true$,否则返回 $false$ (假定被判定的操作序列已存入一维数组中)。

A, D 合法, B, C 不合法(B 中先入栈一次,再出栈两次, 即在空栈的时候出栈; D 中最终的栈不为空,即出栈和入栈的次数不相同)。

```
1  bool check_legality(string s)
2  {
3      int cnt_o=0,cnt_i=0;
4
5      for(int i=0;i<s.size();i++)
6      {
7          if(s[i]=='O')
8              cnt_o++;
9          else cnt_i++;
```

```

10         if(cnt_o>cnt_i)
11         {
12             cout << "序列不合法" << endl;
13             return false;
14         }
15     }
16     if(cnt_o!=cnt_i)
17     {
18         cout << "序列不合法" << endl;
19         return false;
20     }
21     else
22     {
23         cout << "序列合法" << endl;
24         return true;
25     }
26 }

```

3.1.4

设单链表的表头指针为 L ，结点结构由 $data$ 和 $next$ 两个域构成，其中 $data$ 域为字符型。试设计算法判断该链表的全部 n 个字符是否中心对称。例如 xyx 、 $xyyx$ 都是中心对称。

利用栈的先进后出的特性，设置两个快慢指针 q 和 p ，用来找到中间结点，将 p 之后的结点一次入栈， q 指针重新指向第一个结点，然后与栈内元素一一比较，若存在不同，则不对称。（此处由于考虑快慢指针的原因不用讨论奇偶关系）

```

1  bool check_symmetry(LinkList L)
2  {
3      LiStack S;
4      InitStack(S);
5
6      LNode *p=L, *q=L;
7
8      while(q->next!=NULL)
9      {
10         p=p->next;
11         q=q->next;
12         if(q->next!=NULL)
13             q=q->next;
14     }
15
16     q=p->next; //让中间节点的后半部分入栈
17
18     while(q!=NULL)
19     {
20         Push(S, q->data);
21         q=q->next;
22     }
23
24
25     q=L->next;

```

```

26     while(StackEmpty(S)==0)//栈不为空
27     {
28         char c;
29         GetTop(S, c);
30         if(q->data!=c)
31             break;
32
33         q=p->next;
34         Pop(S, c);
35     }
36
37     if(StackEmpty(S))
38     {
39         cout << "中心对称" << endl;
40         DestroyStack(S);
41         return true;
42     }
43     else
44     {
45         cout << "非中心对称" << endl;
46         DestroyStack(S);
47         return false;
48     }
49 }

```

3.1.5

设有两个栈 s_1 、 s_2 都采用顺序栈方式，并共享一个存储区 $[0, \dots, maxsize - 1]$ ，为了尽量利用空间，减少溢出的可能，可采用栈顶相向、迎面增长的存储方式。试设计 s_1 、 s_2 有关入栈和出栈的操作算法。

```

1  bool Push(SqStack &S, ElemType x, int type)//进栈
2  {
3      if(type!=1&&type!=2)//栈号不对
4          return false;
5      if(S.top1+1==S.top2)//栈满
6          return false;
7      if(type==1)
8          S.data[++S.top1]=x;
9      else
10         S.data[--S.top2]=x;
11     return true;
12 }
13
14
15 bool Pop(SqStack &S, ElemType &x, int type)//出栈
16 {
17     if(type!=1&&type!=2)//栈号不对
18         return false;
19     if(StackEmpty(S, type)==true)//栈空

```

```

20         return false;
21
22     if(type==1)
23         x=S.data[S.top1--];
24     else
25         x=S.data[S.top2++];
26     return true;
27 }
28
29 bool GetTop(SqStack S,ElemType &x,int type)//获取栈顶
30 {
31     if(type!=1&&type!=2)//栈号不对
32         return false;
33     if(StackEmpty(S, type)==true)//栈空
34         return false;
35     if(type==1)
36         x=S.data[S.top1];
37     else x=S.data[S.top2];
38     return true;
39 }

```