第2章 线性表

1650254 尤尧寅 计算机一班

设线性表有 n 个元素,以下操作中,A在顺序表上实现比在链表上实现效率更高A 输出第 i 个元素值(i 在 1-n 之间)B 交换第 1 个元素与第 2 个元素的值C 顺序输出这 n 个元素的值D 输出与给定值 x 相等的元素在线性表中的序号
设线性表中有 2n 个元素,以下操作中,A在单链表上实现要比在顺序表上实现效率更高 A 删除指定的元素 B 在最后一个元素的后面插入一个新元素 C 顺序输出前 k 个元素 D 交换第 i 个元素和第 2n-i-1 个元素的值(i 在 0 - n-1 间)
如果最常用的操作是取第 i 个结点及其前驱,则采用D_存储方式最节省时间 A 单链表 B 双链表 C 单循环链表 D 顺序表
将两个各有 n 个元素的有序顺序表(某个表中的元素,两个表之间的元素,值均有可能相同) 归并成一个有序顺序表,其最少比较次数是 $__A_$ A n B $2n-1$ C $2n$ D $n-1$
在一个长度为n(n>1)的带头结点单链表h上,另设有尾指针r(指向尾结点),执行_B的操作与链表的长度有关A 删除单链表中的第一个元素B 删除单链表的最后一个元素C 在单链表的第一个元素前插入一个新元素D 在单链表的最后一个元素后插入一个新元素
双向循环链表中,在 p 结点之前插入 q 结点的操作是D A p->prior=q; q->next=p; p->prior->next=q; q->prior=p->prior; B p->prior->next=q; q->next=p; q->next=p; q->prior=p->prior; C q->next=p; q->prior=p->prior; p->prior=q;

p->prior->next=q;

```
D q\rightarrow next=p;
     q->prior=p->prior;
     p->prior->next=q;
     p->prior=q;
7、 在一个单链表中删除 p 结点(假设 p 不是尾结点)时,应执行如下操作:
   (1) q=p- next;
   (2) p\rightarrow data=p\rightarrow next\rightarrow data;
   (3) p\rightarrow next = p\rightarrow next \rightarrow next;
   (4) free (q);
8、在一个单链表中的 p 结点之前插入一个 s 结点,可执行如下操作:
   (1) s\rightarrow next = ___ p\rightarrow next ____
   (2) p\rightarrow next=s;
   (3) t=p->data;
   (4) p->data=____s->data_
   (5) s->data=___t__
9、在一个双向循环链表中删除 p 结点时,应执行如下操作:
   (1) _____p->next->prior___ = p->prior;
   (2) p->prior->next = ____p->next____;
   (3) free (p);
       在单链表、双向链表和单循环链表中, 若仅知道指针 p 指向某结点, 不知道头指针, 能否将 p 从相应的链
10,
   表中删除(不允许进行结点之间数据域的复制)?若可以,时间复杂度各为多少?
单链表:
在单链表中,不能将点 p 从相应链表中删除
双向链表:
在双向链表中,可以将点 p 从相应链表中删除
p->prior->next=p->next;
p->next->prior=p->prior;
时间复杂度为0(1)
单循环链表
在单循环链表中,可以将点 p 从相应链表中删除
while (q-)next!=p)
  q=q- next;
时间复杂度为 0(n)
11,
       设计一个高效算法,将顺序表的所有元素逆置,要求算法的空间复杂度为0(1)
{
  elemnt_type temp;
 for (int i = 0; i ; <math>i++)
   temp = p->ele[i];
       p\rightarrow ele[i] = p\rightarrow ele[p\rightarrow length - 1 - i];
       p\rightarrow ele[p\rightarrow length - 1 - i] = temp;
```

```
设计一个高效算法,从顺序表中删除所有元素值为 x 的元素,要求空间复杂度为 0(1)
12,
    int i = p \rightarrow length -1;
    for (; i >= 0; i--)
        if (p\rightarrow ele[i] == x)
             for (int j = i; j < p)length - 2; j++)
                 p-\geq ele[j] = p-\geq ele[j + 1];
             p\rightarrowlength - 1;
13,
        用顺序表表示集合,设计一个求集合交集的算法
    int num = 1;
    for(int i=0;i<A->length;i++)
        for (int j=0; j<B->length; j++)
             if (A->ele[i] == B->ele[j])
                 ListInsert(C, num++, A->ele[i]);
14,
        从头结点的循环单链表中删除值为x的第一个结点
    linklist *p = *head;
    if (head == NULL)
       return error;
    while (p)
        if(p-)next==NULL)
            break;
        if (p\rightarrow next\rightarrow data == x)
             linklist *q = p \rightarrow next;
             p->next = p->next->next;
             free(p);
             break;
        p = p \rightarrow next;
```

}

15、 假定有一个带附加表头结点的链接表,表头指针为 III,每个结点含三个域:data, next 和 range,其中 data 为值域, next 和 range 均为指针域,现在所有结点已经由 next 域链接起来,试编一算法,利用 range 域(此域的初始值均为 NULL)把所有结点按照其值从小到大的顺序链接起来

```
linklist *p = *hl;
linklist head range;
linklist *q = head_range;
linklist *temp;
element_type min1 = p->next->data;
element_type min2 = p->next->data;
bool flag = 0;
while (1)
     flag = 0;
     min1 = min2;
     while (p)
         if (p->data <= min1&&p->range==NULL)
              temp = p;
              min2 = min1;
              min1 = p->data;
              flag = 1;
         p->next;
     if (flag == 0)
        break;
     if (head_range->range == NULL)
         head_range->range = temp;
     q->range = temp;
     q = q \rightarrow range;
```

16、 已知带头结点的单链表 L 是一个递增有序表,设计一个高效算法,删除表中 data 值在[min .. max]之间的所有结点,并分析算法的时间复杂度

```
{
    linklist *p = *L;
    while (p->next != NULL)
    {
        if (p->next->data > min)
        {
            linklist *temp_p = *p;
            while (p->next != NULL)
        }
}
```

```
| if (p->next->data > max) | {
| temp_p->next = p->next; | free(p); | break; | }
| else | {
| linklist *q = p; | p = p->next; | free(q); | }
| break; | }
| break; | }
| a - 个值按非说减有序排列的单链表。
```

17、 有一个值按非递减有序排列的单链表,设计一个算法删除值域重复的结点,并分析算法的时间复杂度

18、 用单链表表示集合,设计一个算法表示集合的交

```
{
    linklist *p;
    p=A->next;
    int num = 1;
    while (p)
    {
        linklist *q;
        q== B->next;
}
```

```
while (q)
{
            if (p->data == q->data)
            ListInsert(C, num++, A->ele[i]);
            q = q->next;
            }
            p = p->next;
            }
}
```

19、 写出将带头结点的双向循环链表倒置的算法

```
{
    linklist *p;
    p=head->next;
    while (p!= head)
    {
        linklist *q;
        q= p->next;
        linklist *temp_p;
        temp_p= p->next;
        p->next = p->piror;
        p->piror = temp_p;
        p = q;
    }
}
```

20、 设有一个双向链表 h,设计一个算法查找第一个元素值为 x 的结点,将其与后继结点进行交换

```
{
    linklist *p = *head;
    while (p->next != NULL)
    {
        if (p->data == x)
        {
            element_type s = p->data;
            p->data = p->next->data;
            p->next->data = s;
            break;
        }
        p = p->next;
    }
}
```

【作业要求:】

1、5月3日前网上提交本次作业(直接在本文件中作答,转换为 PDF 后提交即可)

- 2、每题所占平时成绩的具体分值见网页
- 3、超过截止时间提交作业会自动扣除相应的分数,具体见网页上的说明
- 4、答案用其它颜色标注