## 第一次习题课

- 知识点小结
- 绪论
- 顺序表
- <u>链表</u>

## 第一章涉及的知识点

- ■什么是数据与数据结构
- ■抽象数据类型及面向对象概念
  - 数据类型;
  - 数据抽象与抽象数据类型;
  - ●面向对象的概念
  - 用于描述数据结构的语言

- ■数据结构的抽象层次
- ■算法的性能分析与度量
  - ◆ 算法的性能标准;
  - ◆ 算法的后期测试;
  - ◆ 算法的事前估计;
  - ◆ 空间复杂度度量;
  - ◆ 时间复杂度度量;

### 第二章:需要复习的知识点

- ■作为抽象数据类型的数组
  - ◆数组的定义和初始化;
  - ◆作为抽象数据类型的数组;
- ■顺序表
  - →顺序表的定义和特点

- ◆顺序表的类定义
- ◆顺序表的查找、插入和删除算法
- ◆在顺序表中插入及删除时计算平均 移动元素个数
- ◆使用顺序表的事例
- ■稀疏矩阵
  - ◆稀疏矩阵的三元组表表示;
  - ◆稀疏矩阵的转置算法;

#### 第三章 需要复习的知识点

- ■単链表
  - ◆ 单链表的结构和类定义;
  - ◆ 单链表中的插入与删除;
  - ◆ 带表头结点的单链表;
  - ◆ 用模板定义的单链表类;
  - ◆ 静态链表
- ■单链表的算法
  - ◆ 搜索含 x 结点

- $\rightarrow$  删除含x结点
- ◆ 统计单链表中结点个数
- ■循环链表
  - ◆ 循环链表的类定义
  - ◆ 用循环链表解约瑟夫问题;
- ■多项式及其相加
  - 多项式的类定义
  - ◆ 多项式的加法
- ■双向链表
  - 双向循环链表的插入和删除算法

【例1】设n是偶数,且有如下程序段。则语句y=y+i\*j的执行次数是多少?要求列出计算公式。

```
for(int i=1; i<=n; i++)
    if(2*i<=n)
    for(j=2*i; j<=n; j++)
        y=y+i*j;
```

【解答】执行次数是n²/4.语句 "y=y+i\*j"在i=1时执行n-1次,在 i=2时,执行n-3次,以此类推,当 i=n/2时不再执行。故总的执行次数 为(n-1)+(n-3)+....+3+1=n²/4 【例2】已知长度为n的线性表L采用顺序存储结构,编写一个时间复杂度为O(n),空间复杂度为O(1)的算法,该算法删除线性表中所有值为x的数据元素

0

```
【解答】执行用K记录顺序表L中不等
 于x的元素个数(即需要保存的元素
 个数),边扫描边统计k,并将不等
 于x的元素向前放在k位置上,最后
 修改L的长度。对应的算法如下:
void delnode(sqList &L, ElemType x)
\{ int k=0, i;
  for(int i=0; i<L.Length(); i++)
  if(L.data[i]!=x)
   \{L.data[k]=L.data[i]; k++;\}
```

【例3】设稀疏矩阵M[6][7]如下图所示:(1) 给出该图的三元组表A. (2)给出该图的转 制矩阵的三元组表B. (3)当采用快速转置 算法,请写出辅助数组rowSize和rowStart

# 【解答】(1)-(2)稀疏矩阵和它的转置的三元组显示在(a)和(b)中:

		/	(a)/H(x)				
	行	列	值		行	列	值
	(row)	(col)	(value)		(row)	(col)	(value)
[0]	0	3	9	[0]	0	3	5
[1]	1	1	3	[1]	1	1	3
[2]	2	2	7	[2]	2	2	7
[3]	2	3	2	[3]	2	4	4
[4]	3	0	5	[4]	3	0	9
[5]	3	4	-8	[5]	3	2	2
<b>[6]</b>	4	2	4	[6]	3	4	6
[7]	4	3	6	[7]	4	3	-8
[8]	5	4	1	[8]	4	5	1

	[0]	语义						
rowSize	1	1	2	3	2	0	0	矩阵A各列非
								零元素个数
rowStart	0	1	2	4	7	9	9	矩阵B各行开
								始存放位置

【例4】有一个线性表(a1,a2,...an),采用带头节点的单链表L存储,设计一个就地算法将其就地逆置。所谓"就地"是指算法的辅助空间应为O(1).

```
【解答】对应的算法如下:
void Reversel(LinkList *&L)
  LinkList *p=L->link, *q;
  L->link=NULL;
   while(p!=NULL)
   {q=p->link; p->link=L->link;
   L->link=p; p=q;}
```

【例5】设有一个带头节点的双链表h,设计一个算法用于查找第一个元素值为x的节点,将其与后继结点进行交换。

```
【解答】对应的算法如下:
void swap(DLinkList *h, ElemType x)
  DLinkList *p=h->rlink, *q;
   while(p!=NULL && p->data!=x)
       p=p->rlink;
   if(p==NULL) return(0);
   else { q=p->rlink;
       if(q!=NULL)
       {p->llink->rlink=q;
        q->llink=p->llink;}
```

#### 【解答】对应的算法如下:

```
p->rlink=q->rlink; p->llink=q;
if(q->rlink!=NULL) q->rlink->llink=p;
q->rlink=p; return 1;}
else return 0;}}
```

【例6】设计一个算法用于带头节点的循环双链表是否对称。

【解答】让p从左到右扫描,q从右向左扫描,直到它们指向同一节点或相邻为止,若它们所指节点值相同,则继续进行下去,否则返回0。若比较全相等,则返回1。对应的算法如下:

```
【解答】对应的算法如下:
int symmetry(DLinkList*h)
  DLinkList *p=h->rlink, *q=h->llink;
   while(p!=q && p->rlink!=q)
     if(p->data==q->data)
     {p=p->rlink; q=q->llink;}
     else return 0;
   return 1;
```