```
核心附加算法
对一颗以孩子一兄弟链表表示的一般树统计其叶子的个数
#include
using namespace std;
struct Node{ 左孩子,右兄弟表示法
    struct Node child, sibling;
};
typedef Node Tree;
int counts=0;
void NumberOfLeaf(Tree root){ recursive
    if(root==NULL) return;
    if(root-child==NULL) counts++;
    NumberOfLeaf(root-child);
    NumberOfLeaf(root-sibling);
}
将单链表 L1 拆开两个链表, 其中以 L1 为头的链表保持原来向后链接,
另一个链表头为 L2 其连接方向与 L1 相反, L1 包含奇数序号节点, L2 包含偶数序号节点
#include
#include
using namespace std;
struct Node{ 单链表
   int data;
    struct Node next;
};
typedef Node List;
void SplitList(List head,Node &head1,Node &head2){
   vector v;
    if(head==NULL) return;
    head=head-next;
    while(head){将头结点以外的所有节点顺序放进去
        v.push_back(head);
        head=head-next;
    }
    head1=new Node,head2=new Node;
    Node tmp1=head1,tmp2=head2;
    for(int i=1;inext=v[i];
        tmp1=tmp1-next;
    }
    tmp1-next=NULL;
    int i=v.size();
    if(i%2==0) i--;
```

```
i--;
    for(;i=0;i=i-2){
        tmp2-next=v[i];
        tmp2=tmp2-next;
   }
   tmp2-next=NULL;
}
假设二叉树以二叉链表存储,设计一个算法判断一棵二叉树是否为完全二叉树
typedef struct BiTNode
{
    char data;
    struct BiTNode Ichild,rchild;
}BiTNode,BiTree;
BiTree T;
void Judge(BiTree T)
{ int f=0,r=0,s=0;
    BiTree p,q[MAXQSIZE];
    q[r++]=T;根结点入队
    while(fr)
    {
        p=q[f++];根结点出队
        if(p)
        {
            q[r++]=p-lchild;左孩子入队
            q[r++]=p-rchild;右孩子入队
        }
        else
        {
            while(fr)
                p=q[f++];
                if(p)s++;
            }
        }
    if(s!=0)printf(二叉树不是完全二叉树 n);
    if(s==0)printf(二叉树是完全二叉树 n);
}
```

设计一个含n个整数的线性表。设计一个在时空两方面尽可能高效的算法,将表中数据从小到大排序。

写排序算法

```
已知二叉树T采用二叉链表存储结构,每个节点有三个字段,内容、左孩子指针、右孩子指
针。
请设计一个计算该二叉树所有叶子节点数目的算法。
#include
using namespace std;
struct Node{ 二叉树结点
    int data;
    struct Node Ichild,rchild;
};
typedef Node Tree;
int counts=0;
void NumberOfLeaf(Tree root){ recursive
    if(root==NULL) return;
    if(root-lchild==NULL&&root-rchild==NULL) counts++;
    NumberOfLeaf(root-lchild);
    NumberOfLeaf(root-rchild);
}
将普通链表中值最小的结点提到最前,要求不能申请新的节点
void MoveMinToFirst(LinkList& L)
{
    LNode pre = L, p = L-next;
    LNode premin = pre, min = p;
    while (p)
    {
        if (min-data p-data)
        {
            premin = pre;
            min = p;
        }
        pre = p;
        p = p-next;
    premin-next = min-next;
    min-next = L-next;
    L-next = min;
}
```

## 试写出一个递归函数, 判断两棵树是否相等

```
#include
using namespace std;
struct Node{ 二叉树结点
    int data;
    struct Node Ichild,rchild;
};
typedef Node Tree;
bool IsTwoTreesEqual(Tree t1,Tree t2){
    if(!t1 && !t2)
         return true;
    if(IsTwoTreesEqual(t1-Ichild,t2-Ichild) && IsTwoTreesEqual(t1-rchild,t2-rchild)){
         if(t1-data==t2-data)
             return true;
    }
    return false;
}
写算法求二叉树的高度
int height(struct node node)
   if (node==NULL)
        return 0;
   else
   {
         计算左子树的高度和右子树的高度
        int IHeight = height(node-left);
        int rHeight = height(node-right);
         返回二者较大者加1
       if (lHeight rHeight)
            return(IHeight+1);
        else return(rHeight+1);
   }
}
```

```
写算法,对无头结点的单链表中的元素逆置(不允许申请新的节点空间)
void InverseElements(List I)
    if(!!!l-next) return ;
    List tmp=l-next;
    List tmp2=tmp-next;
    tmp-next=NULL;
    while(tmp2){
        I-next=tmp2;
        tmp2=tmp2-next;
        l-next-next=tmp;
        tmp=l-next;
    }
}
写算法层次顺序遍历二叉树
struct Node {
    int data;
    struct Node left, right;
};
void printLevelOrder(Node root) {
    if (root == NULL) return;
     创建一个空队列
    queueNode q;
    q.push(root);
    while (q.empty() == false) {
         遍历当前节点
        Node node = q.front();
        cout node-data ;
        q.pop();
         左子节点入队
        if (node-left != NULL)
            q.push(node-left);
         右子节点入队
        if (node-right != NULL)
            q.push(node-right);
    }
}
```

```
写算法对双向循环链表按访问频度自高到底进行排序
#includebitsstdc++.h
using namespace std;
typedef struct dnode{
    int data;
    int freq;
    struct dnode next;
    struct dnode prior;
}dinklist;
dinklist h;
void locatenode(dinklist &h,int x)
{
    dinklist p;
    p=h-next;
    int i=0;
    while(p!=NULL&&p-data!=x)
         p=p-next;
         i++;
    }
    p-freq++;
    dinklist q,pre;
    p=h-next-next;
    h-next-next=NULL;
    while(p!=NULL)
    {
         q=p-next;
         pre=h;
         while(pre-next!=NULL&&pre-next-freqp-freq)
              pre = pre-next;
         p-next=pre-next;
         if(pre-next!=NULL)
         {
              pre-next-prior=p;
         }
         pre-next=p;
         p-prior=pre;
         p=q;
    }
}
```

```
简述折半插入排序的思想、稳定性和时间复杂度,并写出算法
void insertSort(int array[], int n){
    int temp;
    for(int i = 1; i = n; i++){
          int low = 0;
          int hight = i-1;
          temp = array[i];
          while(hight=low){
               int mid = (low + hight) 2;
               if (array[mid] temp){
                       hight = mid - 1;
               }else{
                   low = mid + 1;
                }
           }
           for (int j = i-1; j = hight; j--) {
                array[j+1] = array[j];
           }
           array[hight+1] = temp;
    }
}
写算法将二叉树 bt 中每一个结点的左右子树互换
typedef struct BiTNode {
    TElemType data;
    BiTNode Ichild, rchild;
} BiTNode, BiTree;
void Exchange(BiTree &bt)
{
    BiTree temp;
    if(bt){
         temp = bt - lchild;
         bt - Ichild = bt - rchild;
         bt - rchild = temp;
         Exchange(bt - lchild);
         Exchange(bt - rchild);
    }
}
```

```
判断链表前 n 个字符是否中心对称
int judge(struct node head,int len)
    struct node top,p1,p2;
    top = NULL;
    p1 = head-next;
    for(int i = 0; i len2; i++)
         p2 = (struct node )malloc(LEN);
         p2-cc = p1-cc;
         p2-next = top;
         top = p2;
         p1 = p1-next;
    }
    if(len%2 == 1)
         p1 = p1-next;
    p2 = top;
    for(i = 0; i len2; i++)
         if(p2-cc != p1-cc)
              break;
         top = p2-next;
         p1 = p1-next;
         p2 = top;
    }
    if(!top)
         return 1;
    else
         return 0;
设计一个算法判断二叉树是否为二叉排序树
int prev = MIN;
int flag = true;
bool InOrderTraverse(BiTree T)
{
    if (T-lchild != NULL && flag)
         InOrderTraverse(T-lchild);
    if (T-dataprev)
         flag = false;
    prev = T-data;
    if (T-rchild != NULL && flag)
         InOrderTraverse(T-rchild);
    return flag;
}
```

```
利用栈的特性,将 a 进制数转换为 b 进制
a-10-b (数组改栈)
int toShi(int n,char a[]){
    int len = strlen(a);
    int i,ans=0;
    for(i=0;ilen;i++){
         if(a[i]='0'\&\&a[i]='9'){
             ans=ansn+a[i]-'0';
         }
         else{
             ans = ansn+a[i]-'A'+10;
         }
    }
    return ans;
}
void toB(int ans,int b){
    char arr[100];
    int i,j=0,tmp;
    while(ans!=0){
         tmp = ans%b;
         if(tmp=10){
             arr[j++] = tmp-10+'A';
         }else{
             arr[j++] = tmp+'0';
         }
         ans = ansb;
    }
    for(i=j-1;i=0;i--){
         printf(%c,arr[i]);
    }
}
给定一棵树二叉排序树,从中找到比值 key 小的所有值,并按照从大到小的方式输出
void InOrder(BSTree root,int k){
    if(!root)
         return;
    InOrder(root-rchild,k);
    if(root-data=k){
         visit(root);
    }
    InOrder(root-lchild,k);
}
```

```
数据结构的基本概念,熟悉评价算法的标准
线性表
算法 2.1 求线性表 LA 和 LB 的并集
void Union(List &La,List Lb) {
    La_len = ListLength(La);
    Lb_len = ListLength(Lb);
    for(i=1;iLb_len;i++) {
        GetElem(Lb,i,e); 取 Lb 中第 i 个数据元素赋给 e
        if(!LocateElem(La,e,equal)){
             La 中不存在和 e 相同的数据元素,则插入之
             ListInsert(La,++La_len.len;e);
        }
    }
}
算法 2.2 归并 La 和 Lb 得到新的线性表 Lc, Lc 的数据元素也是按非递减排列
void MergeList(List La,List Lb,List &Lc) {
    La 和 Lb 中数据元素按值非递增排列
    InitList(Lc);
    i = j = 1; k = 0;
    La_len = ListLength(La);
    Lb_len = ListLength(Lb);
    while((i=La_len) && (j=Lb_len)) {
        GetElem(La,i,ai);
        GetElem(Lb,i,bi);
        if(ai=bi) {
             ListInsert(Lc,++k,ai);++i;
        } else {
             ListInsert(Lc,++k,bi);++j;
        }
    }
    while(i=La_len) {
        GetElem(La,i,ai);
        ListInsert(Lc,++k,ai);
    }
    while(j=Lb_len) {
        GetElem(Lb,i,bi);
        Listinsert(Lc,++k,bj);
    }
}
```

```
------ 顺序表 ------
线性表的存储结构
#define List_Init_Size 100 线性表存储空间 初始化分配量
#define ListIncrement 10 线性表存储空间 分配增量
typedef struct {
    ElemType elem; 存储空间基址
                当前长度
    int length;
    int listsize; 当前分配的存储容量
}SqList;
算法 2.3 构造一个空的线性表 L
Status InitList_Sq(SqList &L) {
    L.elem = (ElemType )malloc(List_Init_Size sizeof(ElemType));
    if(! L.elem) {
        exit(OVERFLOW);
    }
    L.length = 0;
    L.listsize = List_Init_Size;
    return OK;
}
算法 2.4 在顺序表 L 中第 i 个位置之前插入新的元素 e
Status ListInsert_Sq(SqList &L,int i,ElemType e) {
    if(i 1 i L.length+1) {
        return ERROR;
    }
    if(L.length = L.listsize) {
        newbase = (ElemType )realloc(L.elem,(L.listsize + ListIncrement)sizeof(ElemType));
        if(!newbase) {
            exit(OVERFLOW);
        }
        L.elem = newbase;
        L.listsize += ListIncrement;
    }
    q = &(L.elem[i-1]);
    for(p = &(L.elem[L.length-1]); p = q; --p) {
        (p+1)=p; 插入位置及之后的元素右移
    }
    q = e;
    ++L.length;
    return OK;
}
```

```
算法 2.5 在顺序表 L 中删除第 i 个元素, 并用 e 返回其值
Status ListDelete_Sq(SqList &L, int i, ElemType &e) {
    if((i 1) (i L.length)) {
        return ERROR;
    }
    p = &(L.elem[i-1]); p 为被删除元素的位置
             被删除元素的值赋给e
    q = L.elem + L.length - 1; 表尾元素的位置
    for(++p; p=q; ++p) {
        (p-1) = p;被删除元素之后的元素左移
    }
    --L.length;
    return OK;
}
算法 2.6 在顺序线性表 L 中查找第 1 个值与 e 满足 compare()的元素的位序
int LocateElem_Sq(SqList L,ElemType e,Status(compare)(ElemType,ElemType)) {
    i=1;i的初值为第1个元素的位序
    p = L.elem; p的初值为第1个元素存储位置
    while(i=L.length && !(compare(p++, e))) {
        ++i;
    }
    if(i = L.length) {
        return i;
    } else {
        return 0;
    }
}
算法 2.7 归并 La 和 Lb 得到新的线性顺序表 Lc, Lc 元素也按值非递减排列
void MergeList_Sq(SqList La, SqList Lb, SqList &Lc) {
    pa = La.elem;
    pb = Lb.elem;
    Lc.listsize = Lc.length = La.length + Lb.length;
    pc = Lc.elem = (ElemType )malloc(Lc.listsizesizeof(ElemType));
    if(!Lc.elem) {
        exit(OVERFLOW);
    }
    pa_last = La.elem + La.length - 1;
    pb_last = Lb.elem + Lb.length - 1;
    while(pa = pa_last && pb = pb_last) {
        if(pa = pb) {
            pc++ = pa++;
        } else {
```

```
pc++ = pb++;
        }
    }
    while(pa = pa_last) {
        pc++ = pa++;
    }
    while(pb = pb_last) {
        pc++ = pb++;
    }
}
 ----- 链式表 ------
算法 2.8 当第 i 个元素存在时, 其值赋给 e
Status GetElem_L(LinkList L, int i, ElemType &e) {
    p = L-next;
    j = 1;
    while(p && j i) {
        p = p - next;
        j++;
    }
    if(!p j i) {
        return ERROR;
    }
    e = p - data;
    return OK;
}
算法 2.9 在带头借点的单链线性表 L 中第 i 个位置之前插入元素 e
Status ListInsert_L(LinkList &L, int i, ElemType e) {
    p = L;
    j = 0;
    while(p && j i-1) {
        p = p - next; 寻找第 i-1 个结点
        j++;
    }
    if(!p j i+1){ i小于1或大于表长加1
        return ERROR;
    }
    s = (LinkList)malloc(sizeof(LNode)); 生成新结点
    s - data = e;
    s - next = p - next; 插入 L
    p - next = s;
    return OK;
}
```

```
算法 2.10 在带头结点的单链线性表 L 中, 删除第 i 个元素, 并由 e 返回其值
Status ListDelete_L(LinkList &L, int i, ElemType &e) {
    p = L;
    j = 0;
    while(p - next && j i-1) { 寻找第 i 个结点,并令 p 指向其前趋
        p = p - next;
        ++j;
    }
    if(!(p - next) j i-1) { 删除位置不合理
        return ERROR;
    }
    q = p - next;
    p - next = q - next; 删除并释放结点
    e = q - data;
    free(q);
    return OK;
}
算法 2.11 逆位序输入 n 个元素的值, 建立带投结点的单链线性表 L
void CreateList L(LinkList &L,int n) {
    L = (LinkList)malloc(sizeof(LNode));
    L-next = NULL; 先建立一个头结点的单链表
    for(i=n;i0;--i) {
        p = (LinkList)malloc(sizeof(LNode));
        scanf(& p- data);
        p - next = L - next;
        L - next = p;
    }
}
算法 2.12 归并 La 和 Lb 得到新的单链表 Lc
void MergeList_L(LinkList &La, LinkList &Lb, LinkList &Lc) {
    pa = La - next;
    pb = Lb - next;
    Lc = pc = La; 用 La 的头结点作为 Lc 的头结点
    while(pa && pb) {
        if(pa - data = pb - data) {
             pc - next = pa;
             pc = pa;
             pa = pa - next;
        } else {
             pc - next =pb;
             pc = pb;
```

```
pb = pb - next;
        }
    }
    pc - next = pa pa pb;
    free(Lb);
}
---- 线性表的静态单链表 -----
用游标(指示器 cur)代替指针指示结点在数组中的相对位置
#define MaxSize 1000
typedef struct {
    ElemType data;
    int cur;
}component,SLinkList[MaxSize];
算法 2.13 在静态单链线性表 L 中查找第 1 个值为 e 的元素
int LocateElem_SL(SLinkList S,ElemType e) {
    i = S[0].cur;
    while(i && S[i].data != e) {
        i = S[i].cur;
    }
    return i;
}
算法 2.14 将一维数组 space 中各分量链成一个备用链表,space[0].cur 为头指针。
void InitSpace_SL(SLinkList &space) {
    for(i = 0;i MaxSize;i++) {
        space[i].cur = i+1;
    }
    space[MaxSize-1].cur = 0;
}
算法 2.15 若备用空间链表非空,则返回分配的结点下标,否则返回 0
int Malloc_SL(SLinkList &space) {
    i = space[0].cur;
    if(space[0].cur){
        space[0].cur = space[i].cur;
    }
    return i;
}
算法 2.16 将下标为 k 的空闲结点回收到备用链表
void Free_SL(SLinkList &space, int k) {
    space[k].cur = space[0].cur;
```

```
space[0].cur = k;
}
算法 2.17 (A-B) ∪ (B-A)
void Difference(SLinkList &space, int &s) {
     InitSpace_SL(space);
     S = Malloc_SL(space);
     r = S;
     scanf(m, n);
     for(j = 1; j = m; ++j) {
          i = Malloc_SL(space);
          scanf(space[i].data);
          space[r].cur = i;
          r = i;
     }
     space[r].cur = 0;
     for(j = 1; j = n; ++j) {
          scanf(b);
          p = S;
          k = space[S].cur;
          while(k != space[r].cur && space[k].data != b) {
               p = k;
               k = space[k].cur;
          }
          if(k == space[r].cur) {
               i = Malloc_SL(space);
               space[i].data = b;
               space[i].cur = space[r].cur;
               space[r].cur = i;
          } else {
               space[p].cur = space[k].cur;
               Free_SL(space,k);
               if(r == k) {
                    r = p;
               }
          }
    }
}
---- 双向链表 ------
 typedef struct DuLNode {
      ElemType data;
      struct DuLNode prior;
```

```
struct DuLNode next;
 }DuLNode,DuLinkList;
算法 2.18 在带头结点的双链循环线性表 L 中第 i 个位置之前插入元素 e
Status ListInsert_Dul(DuLinkList &L, int i, ElemType e) {
    if(!(p = GetElemP_DuL(L, i))) {
        return ERROR;
    }
    if(!(s = (DuLinkList)malloc(sizeof(DuLNode)))) {
        return ERROR;
    }
    s - data = e;
    s-prior = p-prior; 先接前, 再接后
    p - prior - next = s;
    s - next = p;
    p - prior = s;
    return OK;
}
算法 2.19 删除带头结点的双链循环线性表 L 的第 i 个元素, i 的合法值为 1=i=表长
Status ListDelete DuL() {
    if(!(p = GetElemP_DuL(L, i))) {
        return ERROR;
    }
    e = p - data;
    p - prior - next = p - next;
    p - next - prior = p - prior;
    free(p);
    return OK;
}
算法 2.20 在带头结点的单链线性表 L 的第 i 个元素之前插入元素 e
Status ListInsert_L(LinkList &L, int i, ElemType e) {
    if(!LocatePos(L, i - 1, h)) { i 值不合法
        return ERROR;
    }
    if(!MakeNode(s, e)) {
        return ERROR;
    InsFirst(h, s);对于从第 i 个结点开始的链表,第 i-1 个
    return OK;
}
```

算法 2.21 归并 La 和 Lb 得到新的线性链表 Lc

```
Status MergeList_L(LinkList &La,LinkList &Lb, LinkList &Lc) {
    if(!InitList(Lc)) {存储空间分配失败
         return ERROR;
    }
    ha = GetHead(La);
    hb = GetHead(Lb);
    pa = NextPos(La,ha);
    pb = NextPos(Lb,hb);
    while(pa && pb) {
         a = GetCurElem(pa);
         b = GetCurElem(pb);
         if((compare)(a, b) = 0) {
             DelFirst(ha, q);
             Append(Lc, q);
             pa = NextPos(La, ha);
         } else {
             DelFirst(hb, q);
             Append(Lc, q);
             pb = NextPos(Lb, hb);
        }
    }
    if(pa) {
         Append(Lc, pa);
    } else {
        Append(Lc, pb)
    }
    FreeNode(ha);
    FreeNode(hb);
    return OK;
}
抽象数据类型 polynomial 的实现
typedef struct {
    float coef; 系数
                指数
    int expn;
}term, ElemType; term 用于本 ADT,Elemtype 为 LinkList 的数据对象名
算法 2.22 输入 m 项的系数和指数,建立表示一元多项式的有序链表 P
void CreatePolyn(polynomail &P, int m) {
    InitList(P);
    h = GetHead(P);
    e.coef = 0.0;
    e.expn = -1;
    SetCurElem(h,e);
```

```
for(i = 1; i = m; i++) {
         scanf(e.coef,e.expn);
         if(!LocateElem(P,e,q,(cmp))){当前链表中不存在该指数项
             if(MakeNode(s, e)) {
                  InsFirst(q, s); 生成结点并插入链表
             }
         }
    }
}
算法 2.23 多项式加法; Pa = Pa + Pb 利用两个多项式结点构成"和多项式"
void AddPolyn(polynomail &Pa, polynomail &Pb) {
    ha = GetHead(Pa);
    hb = GetHead(Pb);
    qa = NextPos(Pa,ha);
    qb = NextPos(Pb,hb);
    while(qa && qb) {
         a = GetCurElem(qa);
         b = GetCurElem(qb);
         switch(cmp(a, b)) {
             case -1 多项式
                  ha = qa;
                  qa = NextPos(Pa,qa);
                  break;
             case 0
                  sum = a.coef + b.coef;
                  if(sum != 0.0) {
                      SetCurElem(ha, qa);
                      ha = qa;
                  } else {
                      DelFirst(ha, qa);
                      FreeNode(qa);
                  }
                  DelFirst(hb,qb);
                  FreeNode(qb);
                  qb = NextPos(Pb,hb);
                  qa = NextPos(Pa,ha);
                  break;
             case 1
                  DelFirst(hb, qb);
                  InsFirst(ha, qb);
                  qb = NextPos(Pb, hb);
                  ha = NextPos(Pa, ha);
                  break;
```

```
}
    }
    if(!ListEmpty(Pb)) {
        Append(Pa,qb);
    }
    FreeNode(hb);
}
顺序栈的定义
#define Stack_Int_Size 100;存储空间初始化分配
#define StackIncrement 10; 存储空间分配增量
typedef struct {
    SElemType base; 存储空间初始分配量
    SElemType top;
    int stacksize;
}SqStack;
构造一个空栈S
Status InitStack(SqStack &S) {
    S.base = (SElemType )malloc(Stack_Int_Sizesizeof(SElemType));
    if(!S.base) {
        exit(OVERFLOW);
    }
    S.top = S.base;
    S.stacksize = Stack_Int_Size;
    return OK;
}
若栈不空,则用 e 返回 S 的栈顶元素,并返回 OK; 否则返回 ERROR
Status GetTop(SqStack S,SElemType &e) {
    if(S.top == S.base) {
        return ERROR;
    }
    e = (S.top - 1);
    return OK;
}
插入元素 e 为新的栈顶元素
Status Push(SqStack &S, SElemType e) {
    if(S.top - S.base = S.stacksize) {栈满,追加存储空间
        S.base = (SElemType)realloc(S.base,(S.stacksize + StackIncrement)sizeof(SElemType));
        if(!S.base) {
             exit(OVERFLOW);
        }
```

```
S.top = S.base + S.stacksize;
        S.stacksize += StackIncrement;
    }
    S.top++ =e;
    return OK;
}
若栈不空,则删除 S 的栈顶元素,用 e 返回其值,并返回
Status Pop(SqStack &S, SElemType &e) {
    if(S.top == S.base) {
        return ERROR;
    }
    e = --S.top;
    return OK;
}
栈的应用
算法 3.1 对于输入的任意一个非十进制整数,打印输出与其等值的八进制数
void conversion() {
    InitStack(S);
    scanf(%d,N);
    while(N) {
        Push(S, N % 8);
        N = N8;
    }
    while(!StackEmpty(s)) {
        Pop(S,e);
        printf(%d,e);
   }
}
算法 3.2 利用字符栈 S, 从中端接受一行并传送至调用过程的数据区
void LineEdit() {
    InitStack(S);
    ch = getchar();
    while(ch != EOF) {
        while(ch! = EOF && ch != 'n') {
            switch(ch) {
                case '#' 仅当栈非空时退栈
                    Pop(S,c);
                    break;
                case '@'
                    ClearStack(S);
                    break;
```

```
default
                       Push(S,ch);
                       break;
             }
             ch = getchar();
         }
         ClearStack(S);
         if(ch! = EOF) {
             ch = getchar();
         }
    }
    DestroyStack(S);
}
算法 3.3 若迷宫 maze 中存在从入口 start 到出口 end 的通道,则求得一条存放在栈中(从
栈底到栈顶),并返回 true; 否则 false
Status MazePath(MakeType maze, PosType start, PosType end) {
    InitStack(S);
    curpos = start;
    curstep = 1;
    do {
         if(Pass(curpos)) {
             FootPrint(curpos);
             e = (curstep, curpos, 1);
             Push(S,e);
             if(curpos == end) {
                  return TRUE;
             }
             curpos = NextPos(curpos, 1);
             curstep++;
         } else {
             if(!StackEmpty(S)) {
                  Pop(S,e);
                  while(e.di === 4 && !StackEmpty(S)) {
                       MarkPrint(e.seat);
                       Pop(S,e);
                  }
                  if(e,di 4) {
                       e.di ++;
                       Push(S, e);
                  }
             }
    } while(!StackEmpty(S));
```

```
return FIASE;
}
算法 3.4 算术表达式求值的算符优先算法,设 OPTR 和 OPND 分别为运算符栈和运算数栈
OperandType EvaluateExpression() {
    InitStack(OPTR);
    Push(OPTR,'#');
   InitStack(OPND);
    c = getchar();
    while(c != '#' GetTop(OPTN, c) != '#') {
       if(!In(c, OP)) { 不是运算符则进栈
           Push(OPND, c);
           c = getchar();
       } else {
           switch(Precede(GetTop(OPTR),c)) {
               case " 栈顶元素优先级低
                   Push(OPTR, c);
                   c = getchar();
                   break;
               case '=' 脱括号并接收下一字符
                   Pop(OPTR, x);
                   c = getchar();
                   break;
               case "退栈并将运算结果入栈
                   Pop(OPTR, theta);
                   Pop(OPND, b);
                   Pop(OPND, a);
                   Push(OPND, Operate(a, theta, b));
                   break;
           }
       }
    }
    return GetTop(OPND);
}
算法 3.5 汉诺塔,将塔座 x 上按直径由小到大且自上而下编号 1 至 n 个原盘规则搬到
塔座 z 上, y 可作辅助塔座。
搬动操作 move(x, n, z)可定义为(c 是初值为 0 的全局变量, 对搬动计数)
void hanoi(int n, char x, char y, char z) {
    if(n === 1) {
       move(x, 1, z); 将编号为 1 的圆盘从 x 移动到 z
   } else {
       hanoi(n-1, x, z, y);将 x 上编号为 1 至 n-1 的圆盘移到 y, z 作铺助塔
                       将编号为n的圆盘从x移到z
       move(x, n ,z);
```

```
hanoi(n-1, y, x, z);将 y 上编号为 1 至 n-1 的圆盘移到 z
    }
}
 ----- 单链队列 队列的链式存储结构 ------
 typedef struct QNode {
     QElemType data;
     struct QNode next;
 }QNode, QueuePtr;
typedef struct {
    QueuePtr front; 队头指针
    QueuePtr rear;
}LinkQueue;
构造一个空队列 Q
Status InitQueue(LinkQueue &Q) {
    Q.front = Q.rear = (QueuePtr)malloc(sizeof(QNode));
    if(!Q.front) {
        exit(OVERFLOW);存储分配失败
    }
    Q.front - next = NULL;
    return OK;
}
销毁队列 Q
Status DestroyQueue(LinkQueue &Q) {
    while(Q.front) {
        Q.rear = Q.front - next;
        free(Q.front);
        Q.front = Q.rear;
    }
    return OK;
}
插入元素e为Q的新的队列元素
Status EnQueue(LinkQueue &Q, QElemType e) {
    p = (QueuePtr)malloc(sizeof(QNode));
    if(!p) {
        exit(OVERFLOW); 存储分配失败
    }
    p - data = e;
    p - next = NULL;
    Q.rear - next = p;
    Q.rear = p;
```

```
return OK;
}
若队列不空,则删除 Q 的队头元素,用 e 返回其值,并返回 OK
Status DeQueue(LinkQueue &Q, QElemType &e) {
    if(Q.front == Q.rear) {
        return ERROR;
    }
    p = Q.front - next;
    e = p - data;
    Q.front - next = p - next;
    if(Q.rear == p) {
        Q.rear = Q.front;
    }
    free(p);
    return OK;
}
----- 循环队列 -----
#define MaxQSize 100
typedef struct {
    QElemType base; 初始化的动态分配储存空间
                  头指针, 若队列不空, 指向队列头元素
    int front;
                  尾指针,若队列不空,指向队列尾元素的下一个位置
    int rear;
}SqQueue;
构造一个空队列Q
Status InitQueue(SqQueue &Q) {
    Q.base = (QElemType)malloc(MaxQSizesizeof(QElemType));
    if(!Q.base) {
        exit(OVERFLOW);
    }
    Q.front = Q.rear = 0;
    return OK;
}
返回 Q 的元素个数,即队列的长度
int QuereLength(SqQueue Q) {
    return(Q.rear - Q.front + MaxQSize) % MaxQSize;
}
插入元素e为Q的新队尾元素
Status EnQueue(SqQueue &Q, QElemType e) {
    if((Q.rear + 1) % MaxQSize == Q.front) {
```

```
return ERROR;
    }
    Q.base[Q.rear] = e;
    Q.rear = (Q.rear + 1) % MaxQSize;
    return OK;
}
若队列不空,则删除 Q 的队头元素,用 e 返回其值,并返回 OK
Status DeQueue(SqQueue & Q, QElemType &E) {
    if(Q.front == Q.rear) {
        return ERROR;
    }
    e = Q.base[Q.front];
    Q.front = (Q.front + 1) % MaxQSize;
    return OK;
}
算法 3.6 银行业务模拟,统计一天内客户在银行逗留的平均时间
void Bank_Simulation(int CloseTime) {
    OpenForDay();
    while(MoreEvent) {
        EventDrived(OccurTime, EventType); 事件驱动
        switch(EventType) {
            case 'A'
                CustomerArrived(); 处理客户到达事件
                break;
            case 'D'
                CustomerDeparture(); 处理客户离开事件
                break;
            default
                Invalid();
        }
    }
    CloseForDay() 计算平均逗留时间
}
二叉树的存储结构
#define Max_Tree_Size 100;
typedef TElemType SqBiTree[Max_Tree_Size];
SqBiTree bt;
算法 6.1 先序遍历二叉树 T 的递归算法,对每个数据元素调用方式 Visit
Status PreOrderTraverse(BiTree T.Status( Visit)(TElemType e)) {
     Status PrintElement(TElemType e) {
```

```
printf(e);
         return OK;
     }
    if(T) {
        if(Visit(T - data)) {
             if(PreOrderTraverse(T - Ichild.Visit)) {
                 if(PreOrderTraverse(T - rchild.Visit)) {
                     return OK;
                 }
            }
        }
        return ERROR;
    } else {
        return OK;
    }
}
算法 6.2 采用二叉链表存储结构, Visit 是对数据元素操作的应用函数
Status InOrderTraverse(BiTree T.Status(Visit)(TElemType e)) {
    InitStack(S);
    Push(S,T);
    while(!StackEmpty(S)) {
        while(GetTop(S,p) && p) {
             Push(S, p - Ichild); 向左走到尽头
        }
                                  空指针退栈
        Pop(S, p);
                                访问结点,向右一步
        if(!StackEmpty(S)) {
             Pop(S, p);
             if(!Visit(p - data)) {
                 return ERROR;
            }
             Push(S, p - rchild);
        }
    }
    return OK;
}
算法 6.3 采用二叉链表存储结构, visit 是对数据元素操作的应用函数
中序遍历二叉树 T 的非递归算法,对每个元素调用函数 Visit
Status InOrderTraverse(BiTree T.Status( Visit)(TElemType e)) {
    IninStack(S);
    p = T;
    while(p !StackEmpty(S)) {
        if(p) {
```

```
Push(S, p);
                          根指针进栈,遍历左子树
            p = p - lchild;
                              根指针退栈,访问根结点,遍历右子树
        } else {
            Pop(S, p);
            if(!Visit(p - data)) {
                return ERROR;
            }
            p = p - rchild;
        }
    }
    return OK;
}
算法 6.4 按先序次序输入二叉树中结点的值,空格字符表示空树
Status CreateBiTree(BiTree &T) {
    scanf(&ch);
    if(ch == ") {
        T = null;
    } else {
        if(!(T = (BiTNode )malloc(sizeof(BiTNode)))) {
            exit(OVERFLOW);
            T - data = ch;
            CreateBiTree(T - Ichild);
            CreateBiTree(T - rchild);
        }
    }
    return OK;
}
-----二叉树的二叉线索存储表示------
typedef enum PointerTag { Link, Thread };
typedef struct BiTrNode {
    TElemType data,
    struct BiTreNode Ichild, rchild;
    PointerTag LTag, Rtag;
}BiThrNode, BiThrTree;
算法 6.5 中序遍历二叉线索树 T 的非递归算法,对每个数据元素调用函数 Visit
Status InOrderTraverse_Thr(BiThrTree T.Status(Visit)(TElemType e)) {
    p=T-Ichild; p指向根结点
    while(p != T) {
                    空树或遍历结束时, p == T
        while(p - LTag == Link) {
            p = p - lchild;
        }
```

```
if(!Visit(p - data)) {
             return ERROR;
         while(p - RTag == Thread && p - rchild != T) {
             p = p - rchild;
             Visit(p - data);
         p = p - rchild;
    }
    return OK;
}
算法 6.6 中序遍历二叉树 T,并将其中序线索化,Thrt 指向头结点
Status InOrderThreading(BiThrTree &Thrt, BiThrTree T) {
    if(!(Thrt = (BiThrTree)malloc(sizeof(BiThrTree)))) {
         exit(OVERFLOW);
    }
    Thrt - LTag = Link;
                       建头结点
    Thrt - RTag = Thread;
    Thrt - rchild = Thrt; 右指针回指
    if(!T) {
         Thrt - Ichild = Thrt;若二叉树空,则左指针回指向
    } else {
         Thrt - Ichild = T;
         pre = Thrt;
         InThreading(T); 中序遍历进行中序线索化
         pre - rchild = Thrt; 最后一个结点线索化
         pre - RTag = Thread;
         Thrt - rchild = pre;
    return OK;
}
算法 6.7
void InThreading(BiThrTree p) {
    if(p) {
         InThreading(p - Ichild); 左子树线索化
         if(!p - lchild) { 前驱线索
             p - LTag = Thread;
             p - lchild = pre;
         if(!pre - rchild) { 后继线索
             pre - RTag = Thread;
             pre - rchild = p;
```

```
}
        pre = p;
        InThreading(p - rchild);
   }
}
-----》
#define Max_Tree_Size 100
typedef struct PTNode {结点机构
    TElemType data;
               双亲位置域
    int parent;
}PTNode;
typedef struct { 树结构
    PTNode nodes[Max_Tree_Size];
    int r,n; 根的位置和结点树
}PTree;
----树的孩子链表存储表示------
 typedef struct CTNode {
     int child;
     struct CTNode next;
 }ChildPtr;
typedef struct {
    TElemType datal
    ChildPtr firstchild; 孩子链表头指针
}CTBox;
typedef struct {
    CTBox node[Max_Tree_Size];
    int n,r;
           结点数和根的位置
}CTree;
 -----树的二叉链表(孩子-兄弟)存储表示-----
 typedef struct CSNode {
     ElemType data;
     struct CSNode firstchild, nextsibling;
 }CSNode, CSTree;
----ADT MFSet 的树的双亲表存储表示-----
typedef PTree MFSet;
算法 6.8
int find_mfset(MFSet S, int i) {
    找集合S中i所在子集的根
    if(i 1 i S.n) {
        return -1;
```

```
}
    for(j = i; S.node[j].parent 0; j = S.node[j].parent);
    return j;
}
算法 6.9 求并集 Si U Sj
Status merge_mfset(MFSet &S, int i, int j) {
    S.nodes[i]和 S.nodes[j]分别为 S 互不相交的两个子集 Si 和 Sj 的根结点
    if(i 1 i S.n j 1 j S.n) {
         return ERROR;
    }
    S.nodes[i].parent = j;
    return OK;
}
6.10 求并集
void mix_mfset(MFSet &S, int i, int j) {
     if(i 1 i S.n j 1 j S.n) {
         return ERROR;
    }
    if(S.nodes[j].parent S.nodes[j].parent) {
         S.nodes[j].parent += S.nodes[i].parent;
         S.nodes[i].parent = j;
    } else {
         S.nodes[i].parent += S.nodes[j].parent;
         S.nodes[j].parent = i;
    }
}
6.11 确定 i 所在子集,
 并将从i至根路径上所有结点变成根的孩子结点。
int fix mfset(MFSet &S,int i) {
    if(i 1 i S.n) {
         return -1;
    }
    for(j = i;S.nodes[j].parent 0; j = S.nodes[j].parent);
    for(k = i; k != j; k = t) {
         t = S.nodes[k].parent;
         S.nodes[k].parent = j;
    }
    return j;
}
```

求含 n 个元素的集合 A 的幂集 p(A)。进入函数时已对 A 中前 i-1 个元素作了取舍处理

```
现从第i个元素起进行取舍处理。若in,则求得幂集的一个元素,并输出之
初始调用: PowerSet(1, n)
void PowerSet(int i, int n) {
   if(i n) 输出幂集的一个元素
   else {
       PowerSet(i + 1, n); 取第一个元素
       PowerSet(i + 1, n); 舍第一个元素
   }
}
线性表 A 表示集合 A, 线性表 B 表示幂集 P(A)的一个元素
局部量 k 为进入函数时表 B 的当前长度。第一次调用函数时, B 为空表, i=1
void GetPowerSet(int i, List A, List &B) {
   if(i ListLength(A)) {
       Output(B);
   } else {
       GetElem(A, i, x);
       k = ListLength(B);
       ListInsert(B, k+1, x);
       GetPowerSet(i+1, A, B);
       ListDelete(B, k+1,x);
       GetPowerSet(i+1, A, B)
   }
}
进入本函数时,在 n X n 棋盘前 i-1 行已放置了互不攻击的 i-1 个棋子
现从第 i 行起继续为后续棋子选择适合位置
当 in 时, 求得一个合法布局, 输出之
void Trial(int i, int n) {
        n) 输出棋盘当前布局 n 为 4 即为 4 皇后问题
   if(i
   else {
       for(j = 1; j = n; ++j) {
          if(当前布局合法) {
              Trial(i+1,n);
          }
       }
   }
}
---图---
理解图的基本概念,掌握图的存贮结构,图的遍历、最小生成树和拓扑排序
图的数组存储方式
# define INFINITY INT MAX 最大值
# define Max Vertex Num 20 最大顶点树
```

```
typedef enum {DG, DN, UDG, UDN} GraphKind; {有向图,有向网,无向图,无向网}
typedef struct ArcCell {
               VRType 是顶点关系类型。对无权图用 1 或 0
   VRType adj;
   InfoType info; 该弧相关信息的指针
}ArcCell, AdjMatrix[Max_Vertex_Num][Max_Vertex_Num];
typedef struct {
   VertexType vexs[Max Vertex Num]; 顶点向量
   AdjMatrix arcs; 邻接矩阵
   int vexnum, arcnum; 图的当前顶点数和弧数
   GraphKind kind; 图的种类标志
}MGraph;
采用数组(邻接矩阵)表示法,构造图 G
Status CreateGraph(MGraph &G) {
   scanf(&G.kind);
   switch (G.kind) {
       case DG return CreateDG(G);构造有向图 G
       case DN return CreateDN(G): 构造有向网 G
       case UDG return CreateNDG(G);构造无向图 G
       case UDN return CreateUDN(G);构造无向图 G
       default return ERROR;
   }
}
---图的邻接表存储表示---
#define Max_Vertex_Num 20
typedef struct ArcNode {
   int adjvex; 该弧所指向的顶点的位置
   struct ArcNode nextarc; 指向下一条弧的指针
   InfoType info; 该弧相关信息的指针
}ArcNode;
typedef struct VNode {
   VertexType dataA; 顶点信息
   ArcNode firstarc; 指向第一条依附顶点的弧的指针
}VNode, AdjList[Max_Vertex_Num];
typedef struct {
   AdjList vertices;
    int vexnum, arcnum; 图的当前顶点数和弧数
   int kind; 图的种类
}ALGraph;
深度优先遍历
Boolean visited[MAX];访问标志数组
```

```
void DFSTraverse(Graph G, Status (Visit)(int v)) {
     VisitFunc = Visit;
     for(v = 0; v = G.vexnum; ++v) {
         visited[v] = FALSE; 访问标志数组初始化
    for(v = 0; v G.vexnum; ++v) {
         if(!visited[v]) {
              DFS(G, v);
         }
     }
}
void DFS(Graph G, int v) {
     visited[v] = TRUE;
     VisitFunc(v);
    for(w = FirstAdjVex(G, v); w=0; w=NextAdjVex(G, v, w)) {
         if(!visited[w]) {
              DFS(G, w);
         }
     }
}
按广度优先非递归遍历 G
void BFSTraverse(Graph G, Status(Visit)(int v)) {
     for(v = 0; v = G.vexnum; ++v) {
         visited[v] = FALSE;
    }
     InitQueue(Q);
     for(v = 0; v = G.vexnum; ++v) {
         if(!visited[v]) {
              visited[v] = TRUE;
              Visit(v);
              EnQueue(Q, v);
              while(!QueueEmpty(Q)) {
                   DeQueue(Q, u);
                   for(w = FirstAdjVex(G, u); w=0; w=NextAdjVex(G, u, w)) {
                        if(!Visited[w]) {
                             Visited[w] = TRUE;
                             Visit(w);
                             EnQueue(Q, W);
                        }
                   }
```

```
}
       }
   }
}
最小生成树
void MiniSpanTree_PRIM(MGraph G, VertexType u) {
    用普里姆算法从第 u 个顶点出发构造网 G 的最小生成树 T,输出 T 的各条边
    记录从顶点集 U 到 V-U 的代价最小的边的辅助数组定义
    struct {
        VertexType adjvex;
        VRType lowcost;
    }closedge[Max_Vertex_Num];
    k = LocateVex(G, u);
    for(j = 0;j G.vexnum; ++j) { 辅助数组初始化
       if(j!=k) {
           closedge[j] = {u, G.arcs[k][j].adj};
       }
    }
    closedge[k].lowcost = 0; 初始 U={u}
    for(i = 1;i G.vexnum; ++i) { 选择其余 G.vexnum - 1 个顶点
       k = minimum(closedge); 求出 T 的下一个结点; 第 k 顶点
       printf(closedge[k].adjvex, G.vexs[k]); 输出生成树的边
       closedge[k].lowcost = 0; 第 k 顶点并入 U 集
       for(j = 0; j = G.vexnum; ++j) {
           if(G.arcs[k][j].adj closedge[j].lowcost) {
               新顶点并入U后重新选择最小边
               closedge[j] = {G.vexs[k], G.arcs[k][j].adj};
           }
       }
   }
}
拓扑排序
Status TopologicalSort(ALGraph G) {
    有向图G采用邻接表存储结构
    若 G 无回路,则输出 G 的顶点的一个拓扑序列并返回 OK, 否则 ERROR。
    FindInDegree(G, indegree);
    InitStack(S);
    for(i = 0; i G.vexnum; ++i) { 建零入度顶底栈 S
       if(!indegree[i]) { 入度为 0 者进栈
            Push(S, i);
       count = 0; 对输出顶点计数
```

```
while(!StackEmpty(S)) {
            Pop(S, i);
            printf(i, G.vertices[i].data);
            ++count; 输出 i 号顶点并计数
            for(p = G.vertices[i].firstarc; p=p - nextarc) {
                k = p - adjvex;
                if(!(--indegree[k])) {
                     Push(S, k);
                }
            }
        }
        if(count G.vexnum) {
            return ERROR;
        } else {
            return OK;
        }
    }
}
 ---查询---
静态查找的顺序存储结构
typedef struct {
    ElemType elem;
    int length;
}SSTable;
在顺序表 ST 中顺序查找其关键字等于 key 的数据元素。若找到,则函数值为
该元素在表中的位置,否则为0
顺序查询
int Search_Seq(SSTable ST, KeyType Key) {
    ST.elem[0].key = key; 哨兵
    for(i = ST.length; !EQ(ST.elem[i].key, key); --i);
    return i;
}
在有序表 ST 中折半查找其关键字等于 key 的数据元素。
该元素在表中的位置,否则为0
折半查找
int Search_Bin(SSTable ST, KeyType key) {
    low = 1;
    high = ST.length;
    while(low = high) {
        mid = (low + high) 2;
        if(EQ(key, ST.elem[mid].key)) {
```

```
return mid;
        } else if(LT(key, ST.elem[mid].key)) {
           high = mid - 1;
        } else {
           low = mid + 1;
       }
   return 0;
}
---哈希表存储结构---
int hashsize[] = {998,...};
typedef struct {
    ElemType elem;
    int count;
    int sizeindex;
}HashTable;
在开放定址哈希表 H 中查找关键码为 K 的元素, 若查找成功, 以 p 指示
元素在表中位置返回 SUCCESS; 否则,以 p 指示插入位置,并返回 UNSUCCESS
c 用以计冲突次数, 其初值置 0,拱建表插入时参考
Status SearchHash(HashTable H, KeyType K, int &p, int &c) {
    p = Hash(K);
                求得哈希地址
    while(H.elem[p].key != NULLKEY && 该位置中填有记录
    !EQ(K,H.elem[p].key)) { 并且关键字不想等
        collision(p, ++c) 求得下一探查地址 p
   }
    if(EQ(K, H.elem[p].key)) {
        return SUCCESS;
   } else {
        return UNSUCCESS;
    }
}
查找不成功时插入数据元素 e 到开放定址哈希表 H 中,并返回 OK
若冲突次数过大,则重建哈希表
Status InsertHash(HashTable &H, ElemType e) {
    c = 0;
    if(SearchHash(H, e.key, p, c)) {
        return DUPLICATE;
   } else if(c
             hashsize[H.sizeindex]2) {
        H.elem[p] = e;
        ++H.count;
        return OK;
```

```
} else {
          RecreateHashTable(H);
          return UNSUCCESS;
    }
}
 ---排序---
#define MaxSize 20;
typedef int KeyType;
typedef struct {
     KeyType key;
     InfoType otherinfo;
}RedType;
typedef struct {
     RedType r[MaxSize + 1]; r[0]闲置或哨兵单元
     int length;
}SqList;
对顺序表L作直接插入排序
void InsertSort(SqList &L) {
     for(i = 2; i=L.length; ++i) {
          if(LT(L.r[i].key, L.r[i-1].key)) { "
               L.r[0] = L.r[i];
               L.r[i] = L.r[i - 1];
               for(j = i-2; LT(L.r[0].key, L.r[i].key); --j) {
                   L.r[j+1] = L.r[j];
               }
               L.r[j + 1] = L.r[0];
          }
     }
}
插入排序 网上算法
void insertion_sort(int arr[], int len){
     int i,j,key;
     for (i=1;ilen;i++){
          key = arr[i];
          j=i-1;
          while((j=0) && (arr[j]key)) {
                    arr[j+1] = arr[j];
                   j--;
          }
          arr[j+1] = key;
    }
```

```
}
对顺序表L作折半插入排序
void BInsertSort(SqList &L) {
    for(i = 2; i = L.length; ++i) {
         L.r[0] = L.r[i];
         low = 1;
         high = i - 1;
         while(low = high) {
             m = (low + high) 2; 折半
             if(LT(L.r[0].key,L.r[m].key)) { "插入点在低半区
                  high = m - 1;
             } else {
                        插入点在高半区
                  low = m + 1;
             }
         for(j = i - 1; j = high + 1; --j) {
             L.r[j+1] = L.r[j];
         }
         L.r[high + 1] = L.r[0];
    }
}
对顺序表L作一趟希尔插入排序
1.前后记录位置的增量是 dk, 而不是 1;
2.r[0]只是暂存单元,不是哨兵。当 j=0 时,插入位置已找到
void ShellInsert(SqList &L, int dk) {
    for(i = dk + 1; i= L.length ; ++i) {
         if(LT(L.r[i].key, L.r[i - dk].key)) { 需将 L.r[i]插入有序增量子表
             L.r[0] = L.r[i]; 暂存在 L.r[0]
             for(j = i - dk; j0 && LT(L.r[0].key, L.r[j].key); j-=dk) {
                  L.r[j + dk] = L.r[j];
             L.r[j + dk] = L.r[0];
         }
    }
}
按增量序列 dlta[0..t-1]对顺序表 L 作希尔排序
void ShellSort(SqList &L, int dlta[] , int t) {
    for(k = 0; k t; ++k) {
         ShellInsert(L, dlta[k]);
    }
}
```

```
快速排序
交换顺序表 L 中子表 r[low..high]的记录
在它之前(后)的记录均不大(小)于它
int Partition(SqList &L, int low, int high) {
    L.r[0] = L.r[low];
    pivotkey = L.r[low].key; 记录关键字
    while(low high) {
         while(low high && L.r[high].key = pivotkey) {
             --high
         }
         L.r[low] = L.r[high];
         while(low high && L.r[low].key = pivotkey) {
             ++low;
         L.r[high] = L.r[low];
    }
    L.r[low] = L.r[0];
    return low;
}
对顺序表L作快速排序
void QSort(SqList &L, int low, int high) {
    if(low high) {
         pivotkey = Partition(L, low, high);
         Qsort(L, low, pivotkey - 1);
         Qsort(L, pivotkey + 1, high);
    }
}
void QuickSort(SqList &L) {
    Qsort(L, 1, L.length);
}
对顺序表L作简单选择排序
void SelectSort(SqList &L) {
    for(i = 1; i L.length; ++i) {
         j = SelectMinKey(L, i); 在 L.r[i]中选择 key 最小的记录
         if(i != j) {
             k = L.r[i];
             L.r[i] = L.r[j];
             L.r[j] = k;
         }
```

```
}
}
选择排序 网上算法
void selection_sort(int arr[], int len)
{
    int i,j;
    for (i = 0; i len - 1; i++)
    {
         int min = i;
                                     走訪未排序的元素
         for (j = i + 1; j len; j++)
                  if (arr[j] arr[min])
                                        找到目前最小值
                           min = j;
                                      紀錄最小值
                                     做交換
         swap(&arr[min], &arr[i]);
    }
}
堆排序
已知 H.r[s..m]中记录的关键字除 H.r[s].key 之外均满足堆的定义
使 H.r[s..m]成为一个大顶堆
void HeapAdjust(HeapType &H, int s, int m) {
    rc = H.r[s];
    for(j = 2s ; j = m ; j = 2) {
         if(j m && LT(H.r[j].key, H.r[j+1].key)) {
             ++j;
         if(!LT(rc.key, H.r[j].key)) {
             break;
         H.r[s] = H.r[j];
         s = j;
    }
    H.r[s] = rc;
}
对顺序表 H 进行堆排序
void HeapSort(HeapType &H) {
    for(i = H.length2; i 0; --i) {
         HeapAdjust(H, i, H.length);
    }
    for(i = H.length; i1; --i) {
         swap(H.r[1], H.r[i]);
         HeapAdjust(H, 1, i-1);
    }
```

```
}
归并排序
将有序的 SR[i..M]
void Merge(RcdType SR[], RcdType &TR[], int i, int m, int n) {
     for(j = m + 1, k = i; i = m && j = n; ++k) {
         if(LQ(SR[i].key, SR[j].key)) {
              TR[k] = SR[i++];
         } else {
              TR[k] = SR[j++]
         }
     }
     if(i = m) {
         TR[k..n] = SR[i..m]; 将剩余 SR[i..m]复制到 TR
    }
     if(j = n) {
         TR[k..n] = SR[j..n]; 将剩余 SR[j..n]复制到 TR
    }
}
void MSort(RcdType SR[], RcdType &TR1[], int s, int t) {
     if(s == t) {
         TR1[s] = SR[s];
    } else {
         m = (s + t)2;将 SR[s..t]平分为 SR[s..m]和 SR[m+1..t]
         MSort(SR, TR2, s, m); 递归将 SR[s..m]归并为有序的 TR2[s..m]
         MSort(SR, TR2, m + 1,t); 递归将 SR[m+1..t]归并为有序的 TR2[m+1..t]
         Merge(TR2, TR1, s, m, t);将 TR2[s..m]和 TR2[m+1..t]归并到 TR1[s..t]
    }
}
void MergeSort(SqList &L) {
     MSort(L.r, L.r, 1, L.length);
}
```