哈工大计算机考研全套视频和资料,真题、考点、典型题、命题规律独家视频讲解! 详见: 网学天地(www.e-studysky.com);咨询QQ: 2696670126

```
1. 根; 2: 38, 46, 56, 79, 40, 80; 3: O(logn) O (nlogn)
 4.出度、入度 5:55;6:5;7:链式;8:层;9:散列函数、冲突处
     理
 _, 1C; 2C; 3B; 4B; 5B; 6D; 7B; 8C; 9A; 10B
 三、1 对; 2 对; 3 错; 4 错; 5 队; 6 错; 7 队; 8, 9, 10 错;
 四、2.
      0-1: 16
               0, 1
                        0-2: 10
                                0, 2
      0-3: 14 0, 3
      0-4: 25 0, 2, 4
                       1 分
      0-5: 21 0, 1, 5
                       1分
      0-6: 31 0, 2, 4, 5 1分
五.参考答案
    存储结构: 3分
    算法思想: 2分
    程序:逻辑正确 5 分 其它: 動情
1. 算法思想:可以通过层序遍历的方法来解决。不管当前结点是否有左
右孩子,都入队列。这样当树为完全二叉树时,遍历时得到是一个连续的
不包含空指针的序列。反义,则序列中会
                              窗有空指针。
typedef struct node {
         char data;
         node *lchild;
         node *rchild;
      {*btree;
int Juage(btree T)//判断二叉树是否完全二叉树,是则返回 1,否则返回 0
{ node *p;*q;
  makenull(Q); //清空队列
  flag=0; p=T;
  EnQueue(Q,p); //建立工作队列
 while(!Empty(Q))
  {
    q=DeQueue(Q);
    if(!q)
      flag=1;
    else if(flag)
```

哈工大计算机考研全套视频和资料,真题、考点、典型题、命题规律独家视频讲解! 详见: 网学天地(www.e-studysky.com);咨询QQ: 2696670126

```
return 0;
    else
     EnQueue(Q,q->lchild);
     EnQueue(Q,q->rchild); //不管孩子是否为空,都入队列
   }
  }//while
 return 1;
}//juage
2. 算法思想: 1) 把边的权值按从大到小排序;
             2) 取最大权边, 判断是否在环路中
             3) 重复2) 直到边数小于顶点数。
   int C[n][n];
   typedef struct
    { int beg, end; /* 边的起点与终
     int weight; /* 边权 */
    }Edge;
   typedef Edge E[MAXEDGE];
   int path( int C[n][n], int v, int w)
        {/* 从w顶点出发判断w到wj是否存在路*/
   int i, visited[n], yes; STACK S
    MAKENULL(S); yes=0;
   for (i=0; i< n; i++) visited[i]=0;
    PUSH (w, S);
    wisited[w]=1;/* 访问w 顶点 */
    while (!EMPTY(S) && yes==0)
     \{k=TOP(S);
     j=0;
     while((C[k][j] = 1\&\& visited[j]))
     j=j+1;/*找到没被访问的顶点*/
     if (j==n) POP(S);
     else if (j==v) yes=1;
          else { visited[j]=1; PUSH (j, S);
           /* 对 v 的尚未访问的邻接顶点 w */
     return yes;
```

哈工大计算机考研全套视频和资料,真题、考点、典型题、命题规律独家视频讲解! 详见: 网学天地(www.e-studysky.com);咨询QQ: 2696670126

```
}
void spanning (int C[n][n], int e, int n)
{ int i;
    Sort (E, n);/*对权值按降幂排序*/
    i=1
    while(e \ge n)
         C[E[i].beg][E[i].end]=0;
         C[E[i].end][E[i].beg]=0
         p=path();
         if (p==1) e=e-1;
         else { C[E[i].beg][E[i].end]=1; C[E[i].end][E[i].beg]=
         i=i+1;
    }
}
```