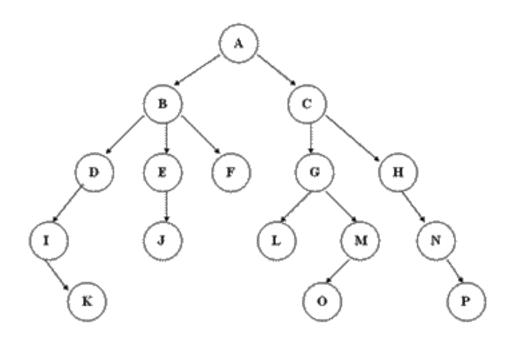
# 树(数据结构)



在计算机科学中,**树**(英语: tree)是一种抽象资料型别(ADT)或是实作这种抽象资料型别的数据结构,用来模拟具树状结构性质的资料集合。它是由n(n>=1)个有限节点组成一个具有层次关系的集合。把它叫做"树"是因为它看起来像一棵倒挂的树,也就是说它是根朝上,而叶朝下的。它具有以下的特点:

- · 每个节点有零个或多个子节点;
- · 没有父节点的节点称为根节点;
- · 每一个非根节点有且只有一个父节点;
- · 除了根节点外,每个子节点可以分为多个不相交的子树;

# 术语

- **1 节点的度**:一个节点含有的子树的个数称为该节点的度;
- 2 树的度:一棵树中,最大的节点的度称为树的度;
- 3 叶节点或终端节点: 度为零的节点;
- 4 非终端节点或分支节点: 度不为零的节点;
- **5 父亲节点**或**父节点**:若一个节点含有子节点,则这个节点称为其子节点的父节点;
- **6 孩子节点**或**子节点**:一个节点含有的子树的根节点称为该节点的子节点;

- 7 兄弟节点:具有相同父节点的节点互称为兄弟节点;
- 8 节点的**层次**:从根开始定义起,根为第1层,根的子节点为第2层,以此 类推;
- 9 树的高度或深度:树中节点的最大层次;
- 10 堂兄弟节点: 父节点在同一层的节点互为堂兄弟;
- **11 节点的祖先**:从根到该节点所经分支上的所有节点;
- 12 子孙: 以某节点为根的子树中任一节点都称为该节点的子孙。
- 13 森林:由m (m>=0) 棵互不相交的树的集合称为森林;

# 树的种类

- · 无序树:树中任意节点的子节点之间没有顺序关系,这种树称为无序树, 也称为自由树;
- · 有序树:树中任意节点的子节点之间有顺序关系,这种树称为有序树;
  - · 二叉树:每个节点最多含有两个子树的树称为二叉树;
    - · 完全二叉树:对于一颗二叉树,假设其深度为d(d>1)。除了第d层外,其它各层的节点数目均已达最大值,且第d层所有节点从左向右连续地紧密排列,这样的二叉树被称为完全二叉树;
    - · 满二叉树:对于上述的完全二叉树,如果去掉其第d层的所有节点,那么剩下的部分就构成一个满二叉树(此时该满二叉树的深度为d-1);
  - · 霍夫曼树: 带权路径最短的二叉树称为哈夫曼树或最优二叉树;
  - · B树

# 存储

# 父节点表示法

### 存储结构

```
/* 树节点的定义 */
#define MAX_TREE_SIZE 100
typedef struct
{
    TElemType data;
    int parent; /* 父节点位置域 */
} PTNode;
typedef struct
{
    PTNode nodes[MAX_TREE_SIZE];
    int n; /* 节点数 */
```

```
} PTree;
```

#### 基本操作

设已有链队列类型LinkQueue的定义及基本操作(参见队列)。

#### 构造空树

```
清空或销毁一个树也是同样的操作
void ClearTree(PTree *T)
{
  T->n = 0;
}
```

#### 构造树

```
void CreateTree(PTree *T)
 LinkQueue q;
 QElemType p,qq;
 int i=1,j,l;
 char c[MAX TREE SIZE]; /* 临时存放孩子节点数组 */
 InitQueue(&g); /* 初始化队列 */
 printf("请输入根节点(字符型,空格为空):");
 scanf("%c%*c",&T->nodes[0].data); /* 根节点序号为0, %*c吃掉回车符 */
 if(T->nodes[0].data!=Nil) /* 非空树 */
 {
  T->nodes[0].parent=-1; /* 根节点无父节点 */
  qq.name=T->nodes[0].data;
  qq.num=0;
  EnQueue(&q,qq); /* 入队此节点 */
  while(i<MAX TREE SIZE&&!QueueEmpty(g)) /* 数组未满且队不空 */
  {
   DeQueue(&q,&qq); /* 节点加入队列 */
   printf("请按长幼顺序输入节点%c的所有孩子: ",qq.name);
   gets(c);
   l=strlen(c);
   for(j=0;j<1;j++)
    T->nodes[i].data=c[i];
    T->nodes[i].parent=qq.num;
    p.name=c[j];
```

```
p.num=i;
    EnQueue(&q,p); /* 入队此节点 */
    i++;
   }
  }
  if(i>MAX_TREE_SIZE)
   printf("节点数超过数组容量\n");
   exit(OVERFLOW);
  }
  T->n=i;
 else
  T->n=0;
}
判断树是否为空
Status TreeEmpty(PTree *T)
{ /* 初始条件:树T存在。操作结果:若T为空树,则返回TRUE,否则返回FALSE
*/
 return T->n==0;
获取树的深度
int TreeDepth(PTree *T)
{ /* 初始条件: 树T存在。操作结果: 返回T的深度 */
 int k,m,def,max=0;
 for(k=0;k<T->n;++k)
  def=1; /* 初始化本节点的深度 */
  m=T->nodes[k].parent;
  while(m!=-1)
   m=T->nodes[m].parent;
   def++;
  if(max<def)
```

```
max=def;
 }
 return max; /* 最大深度 */
}
获取根节点
TElemType Root(PTree *T)
{ /* 初始条件: 树T存在。操作结果: 返回T的根 */
 int i;
 for(i=0;i<T->n;i++)
  if(T->nodes[i].parent<0)</pre>
   return T->nodes[i].data;
 return Nil;
}
获取第i个节点的值
TElemType Value(PTree *T,int i)
{ /* 初始条件: 树T存在, i是树T中节点的序号。操作结果: 返回第i个节点的值 */
 if(i < T - > n)
  return T->nodes[i].data;
 else
  return Nil;
}
改变节点的值
Status Assign(PTree *T,TElemType cur_e,TElemType value)
{ /* 初始条件: 树T存在, cur_e是树T中节点的值。操作结果: 改cur_e为value */
 int j;
 for(j=0;j<T->n;j++)
  if(T->nodes[j].data==cur_e)
   T->nodes[j].data=value;
   return OK;
  }
 }
```

```
return ERROR;
}
获取节点的父节点
TElemType Parent(PTree *T,TElemType cur_e)
{ /* 初始条件: 树T存在, cur_e是T中某个节点 */
/* 操作结果: 若cur_e是T的非根节点,则返回它的父节点,否则函数值为 "空 " */
 int j;
 for(j=1;j<T->n;j++) /* 根节点序号为0 */
  if(T->nodes[j].data==cur_e)
   return T->nodes[T->nodes[i].parent].data;
 return Nil;
}
获取节点的最左孩子节点
TElemType LeftChild(PTree *T,TElemType cur_e)
{ /* 初始条件: 树T存在, cur_e是T中某个节点 */
/* 操作结果: 若cur_e是T的非叶子节点,则返回它的最左孩子,否则返回 " 空 " */
 int i,j;
 for(i=0;i<T->n;i++)
  if(T->nodes[i].data==cur e) /* 找到cur e, 其序号为i */
   break:
 for(j=i+1;j<T->n;j++) /* 根据树的构造函数,孩子的序号 > 其父节点的序号 */
  if(T->nodes[i].parent==i) /* 根据树的构造函数,最左孩子(长子)的序号<其它
孩子的序号 */
   return T->nodes[j].data;
 return Nil;
}
获取节点的右兄弟节点
TElemType RightSibling(PTree *T,TElemType cur_e)
{ /* 初始条件: 树T存在, cur e是T中某个节点 */
 /* 操作结果: 若cur e有右(下一个)兄弟,则返回它的右兄弟,否则返回"空"*/
 int i;
```

```
for(i=0;i<T->n;i++)
    if(T->nodes[i].data==cur_e) /* 找到cur_e,其序号为i */
    break;
    if(T->nodes[i+1].parent==T->nodes[i].parent)
    /* 根据树的构造函数,若cur_e有右兄弟的话则右兄弟紧接其后 */
    return T->nodes[i+1].data;
    return Nil;
}
```

#### 输出树

### 向树中插入另一棵树

```
Status InsertChild(PTree *T,TElemType p,int i,PTree c)
{ /* 初始条件: 树T存在, p是T中某个节点, 1≤i≤p所指节点的度+1, 非空树c与T不相交 */
    /* 操作结果: 插入c为T中p节点的第i裸子树 */
    int j,k,l,f=1,n=0; /* 设交换标志f的初值为1, p的孩子数n的初值为0 */
    PTNode t;
    if(!TreeEmpty(T)) /* T不空 */
    {
        for(j=0;j<T->n;j++) /* 在T中找p的序号 */
            if(T->nodes[j].data==p) /* p的序号为j */
            break;
        l=j+1; /* 如果c是p的第1棵子树,则插在j+1处 */
```

```
if(i>1) /* c不是p的第1棵子树 */
   for(k=j+1;k<T->n;k++) /* 从j+1开始找p的前i-1个孩子 */
    if(T->nodes[k].parent==i) /* 当前节点是p的孩子 */
     n++; /* 孩子数加1 */
     if(n==i-1) /* 找到p的第i-1个孩子, 其序号为k1 */
      break:
    }
   I=k+1; /* c插在k+1处 */
  } /* p的序号为i, c插在l处 */
  if(I<T->n) /* 插入点I不在最后 */
   for(k=T->n-1;k>=l;k--) /* 依次将序号I以后的节点向后移c.n个位置 */
   {
    T->nodes[k+c.n]=T->nodes[k];
    if(T->nodes[k].parent>=I)
     T->nodes[k+c.n].parent+=c.n;
   }
  for(k=0;k<c.n;k++)
   T->nodes[I+k].data=c.nodes[k].data; /* 依次将树c的所有节点插于此处 */
   T->nodes[I+k].parent=c.nodes[k].parent+I;
  }
  T->nodes[I].parent=i; /* 树c的根节点的父节点为p */
  T->n+=c.n; /* 树T的节点数加c.n个 */
  while(f)
  { /* 从插入点之后,将节点仍按层序排列 */
   f=0; /* 交换标志置0 */
   for(j=1;j<T->n-1;j++)
    if(T->nodes[j].parent>T->nodes[j+1].parent)
    {/* 如果节点i的父节点排在节点i+1的父节点之后(树没有按层序排列),交换
两节点*/
     t=T->nodes[i];
     T->nodes[i]=T->nodes[i+1];
     T->nodes[j+1]=t;
     f=1; /* 交换标志置1 */
     for(k=j;k<T->n;k++) /* 改变父节点序号 */
      if(T->nodes[k].parent==j)
        T->nodes[k].parent++; /* 父节点序号改为i+1 */
      else if(T->nodes[k].parent==j+1)
```

```
T->nodes[k].parent--; /* 父节点序号改为j */
}

return OK;
}
else /* 树T不存在 */
return ERROR;
}
```

#### 删除子树

```
Status deleted[MAX_TREE_SIZE+1]; /* 删除标志数组(全局量) */
void DeleteChild(PTree *T,TElemType p,int i)
{ /* 初始条件: 树T存在, p是T中某个节点, 1≤i≤p所指节点的度 */
 /* 操作结果: 删除T中节点p的第i棵子树 */
 int j,k,n=0;
 LinkQueue q;
 QElemType pq,qq;
 for(j=0;j<=T->n;j++)
  deleted[i]=0; /* 置初值为0(不删除标记) */
 pg.name='a'; /* 此成员不用 */
 InitQueue(&q); /* 初始化队列 */
 for(j=0;j<T->n;j++)
  if(T->nodes[j].data==p)
   break; /* i为节点p的序号 */
 for(k=j+1;k<T->n;k++)
  if(T->nodes[k].parent==j)
   n++;
  if(n==i)
   break; /* k为p的第i棵子树节点的序号 */
 }
 if(k<T->n) /* p的第i棵子树节点存在 */
  n=0;
  pq.num=k;
  deleted[k]=1; /* 置删除标记 */
  n++;
  EnQueue(&q,pq);
  while(!QueueEmpty(q))
```

```
{
    DeQueue(&q,&qq);
   for(j=qq.num+1;j<T->n;j++)
     if(T->nodes[j].parent==qq.num)
      pq.num=j;
      deleted[j]=1; /* 置删除标记 */
      n++;
      EnQueue(&q,pq);
     }
  }
  for(j=0;j<T->n;j++)
    if(deleted[i]==1)
   {
     for(k=j+1;k<=T->n;k++)
      deleted[k-1]=deleted[k];
      T->nodes[k-1]=T->nodes[k];
      if(T->nodes[k].parent>j)
       T->nodes[k-1].parent--;
     }
     j--;
  T->n-=n; /* n为待删除节点数 */
 }
}
```

### 层序遍历树

```
void TraverseTree(PTree *T,void(*Visit)(TElemType))
{ /* 初始条件: 二叉树T存在,Visit是对节点操作的应用函数 */
    /* 操作结果: 层序遍历树T,对每个节点调用函数Visit一次且仅一次 */
    int i;
    for(i=0;i<T->n;i++)
        Visit(T->nodes[i].data);
    printf("\n");
}
```

## 孩子链表表示法

### 存储结构

```
/*树的孩子链表存储表示*/
typedef struct CTNode { // 孩子节点
    int child;
    struct CTNode *next;
} *ChildPtr;
typedef struct {
    ElemType data; // 节点的数据元素
    ChildPtr firstchild; // 孩子链表头指针
} CTBox;
typedef struct {
    CTBox nodes[MAX_TREE_SIZE];
    int n, r; // 节点数和根节点的位置
} CTree;
```