# 数据结构作业

## 第6章

6.5

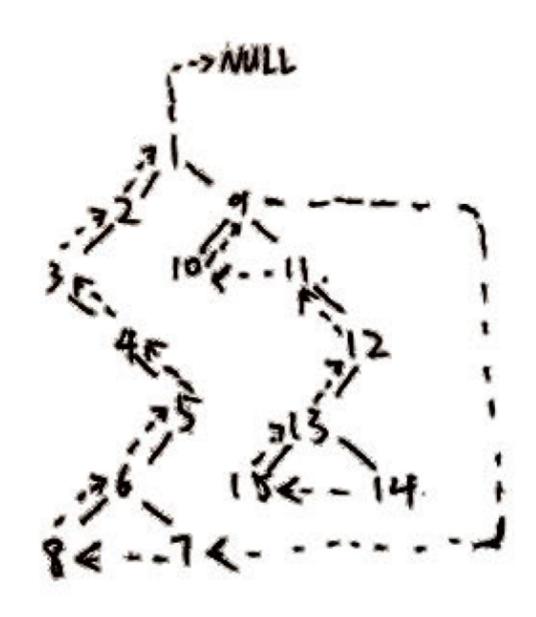
$$\sum_{m=1}^{k} m * n_m - \sum_{m=1}^{k} n_m + k + 1$$

6.18

若给定二叉树, 就存在唯一的中序序列和后序序列, 从而可以确定, 与是否线索化无关; 若没有给定, 仅凭线索信息, 我们只能得到树的中序序列, 无法得到后序序列.

6.20

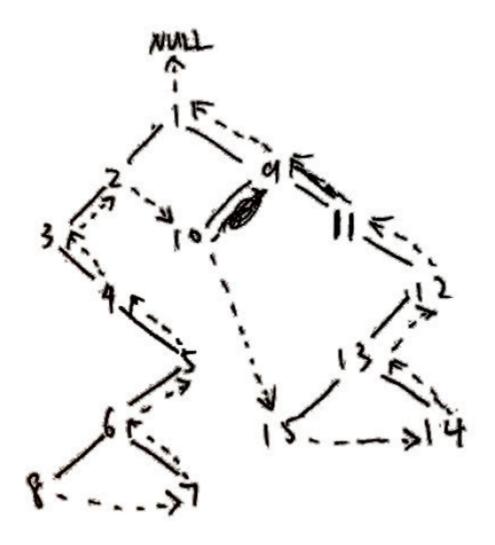
1. 先序: 1, 2, 3, 4, 5, 6, 8, 7, 9, 10, 11, 12, 13, 15, 14 前驱线索化



2. 中序: 3, 4, 8, 6, 7, 5, 2, 1, 10, 9, 11, 15, 13, 14, 12 全线索化



3. 后序: 8, 7, 6, 5, 4, 3, 2, 10, 15, 14, 13, 12, 11, 9, 1 后继线索化



#### 6.31

设先序序列为  $\{a_1,a_2,a_3,\cdots,a_n\}$ , 中序序列为  $\{b_1,b_2,b_3,\cdots,b_n\}$ . 由先序序列性质可知, 第一个节点 $a_1$ 一定是根节点. 同时, 每个节点一定在中序序列中出现一次, 设 $b_m=a_1$ , 那么子序列

 $\{b_1,b_2,b_3,\cdots,b_{m-1}\}=\{a_2,a_3,a_4,\cdots,a_m\}$ 是根节点 $b_m=a_1$ 的左子树, 子序列  $\{b_{m+1},b_{m+2},\cdots,b_n\}=\{a_{m+1},a_{m+2},\cdots,a_n\}$ 是根节点 $b_m=a_1$ 的右子树. 再对左右子树的先序中序序列进行同 样的分解, 递归至叶子节点, 即可获得整棵树的结构.

#### 6.37

```
//本段代码没有实现相应结构,不能运行
// 用到的基本操作函数
                     // 访问节点p
void visit(BiTNode p);
void init_stack(Stack *S); // 初始化栈 int empty_stack(Stack *S); // 判断是否为空栈
void push(Stack *S, BiTNode *p); // 将节点p压入栈S
BiTNode *pop(Stack *S);
                      // 退栈, 获取栈顶节点p
/***************
Function name: pre order traverse by stack
Purpose: 以栈的方式来先序遍历给定二叉树
Params:
  @BiTree*T:需要遍历的二叉树指针@void*visit:访问节点的操作函数(指针)urn:void
Return:
void pre_order_traverse_by_stack(BiTree *T, void (*visit)(BiTNode p))
   BiTNode *p;
   Stack S;
   init stack(&S);
   push(&S, T);
   p = T;
   while (p)
   {
      visit(*p); // 访问节点
      if (p->right_child) // 若有右子树, 压入栈
         push(&S, p->right_child);
      if (p->left_child) // 若有左子树,访问左子树
      {
         p = p->left_child;
      }
      else // 若无左子树
         if (!empty stack(&S)) // 若栈非空, 退栈, 访问栈顶元素
          {
             p = pop(\&S);
          }
          else // 若栈空, 结束遍历
         {
             return;
         }
      }
   }
}
```

```
//本段代码没有实现相应结构, 不能运行

void switch_left_and_right(BiTree *T)
{
    if (!T)
    {
        return;
    }

    BiTNode *temp;
    temp = T->left_child;
    T->lefr_child = T->right_child;
    T->right_child = temp;

    switch_left_and_right(T->left_child);
    switch_left_and_right(T->right_child);
}
```

#### 6.49

```
//本段代码没有实现相应结构,不能运行
// 用到的基本操作函数
                      // 初始化队列
void init queue(Queue *Q);
void get_head(Queue *Q, BiTNode *p); // 获取队首元素
void push(Queue *Q, BiTNode *p); // 压入队尾
int empty_queue(Queue *Q);
                           // 判断是否为空队列
/**************
Function name: is_complete_bitree
Purpose: 判断给定二叉树是否为完全二叉树,利用队列
Params:
  @BiTree T: 需要判断的二叉树
Return: int
           不是完全二叉树
       是完全二叉树
  1:
int is complete bitree(BiTree *T)
  Queue Q;
  BiTNode *p;
   int flag = 0; // 是否遇到过非满节点
            // 即只有左子树,或只有右子树,或叶子
  init_queue(&Q);
  push(&Q, T);
  while (!empty queue(&Q)) // 层遍历, 循环至队列为空
      p = get_head(&Q);
      if (p->left_child && p->right_child) // 若有左右子树
         if (!flag) // 若没有遇到非满节点,将左右子树压入队列
         {
            push(&Q, p->left_child);
           push(&Q, p->right_child);
         }
         else // 遇到过,则说明树不是完全的
         {
           return 0;
         }
      }
      else if (p->left_child) // 只有左子树, 非满节点
         if (!flag) // 若没有遇到非满节点, 左子树压入队列
         {
            push(&Q, p->left_child);
           flag = 1;
         }
         else // 遇到过,则说明树不是完全的
         {
           return 0;
         }
      else if (p->right_child) // 只有右子树,则说明树不是完全的
```

```
{
    return 0;
}
else // 叶子节点,其后的所有节点必须都是叶子
{
    flag = 1;
}
return 1; // 遍历完成,说明是完全的
}
```

### 6.71

```
//本段代码没有实现相应结构,不能运行
/**************
Function name: traverse_print
Purpose: 按题中指定方式打印以孩子-兄弟链储存的树 此函数供外部调用
Params:
@Tree T: 需要打印的树
Return: void
void traverse print(Tree T)
   __traverse_print(T, 0);
}
/***************
Function name: __traverse_print
Purpose: 按题中指定方式打印以孩子-兄弟链储存的树
           此函数只能由traverse_print调用和自身递归调用
           函数主体采用递归的方式运行
Params:

        @Tree
        T:
        需要打印的树

        @int
        level
        该子树的根节点在原始的树中的层数(记原树根节点层数为0)

                 用于控制打印的制表符数量
Return: void
void __traverse_print(Tree T, int level)
  if (T)
   {
      for (int i = 0; i < level; i++) // 打印当前树的根节点
      {
        printf("\t");
      }
      printf("%s\n", T->data);
      __traverse_print(T->first_child, level + 1); // 递归访问第一个孩纸节点
      traverse print(T->first sibling, level); // 递归访问第一个兄弟节点
  }
}
```

```
//本段代码没有实现相应结构,不能运行
/**************
Function name: traverse_print
Purpose: 按题中指定方式打印以孩子链储存的树
          此函数供外部调用
Params:
@CTree T: 需要打印的树
Return: void
void traverse print(CTree T)
  CTBox root = T.nodes[T.r];
   __traverse_print(T, root, 0);
}
/**************
Function name: __traverse_print
Purpose: 按题中指定方式打印以孩子链储存的树
           此函数只能由traverse print调用和自身递归调用
           函数主体采用递归的方式运行
Params:
  @CTree T: 需要打印的原始的树

        @CTBox
        box:
        当前访问的节点

        @int
        level
        当前访问节点在原始的树中的层数(记原树根节点层数为0)

                 用于控制打印的制表符数量
Return: void
void __traverse_print(CTree T, CTBox box, int level)
   if (box.data) // 节点非空
      for (int i = 0; i < level; i++) // 打印当前节点
         printf("\t");
      printf("%s\n", box.data);
      ChildPtr p = box.firstchild;
      while (p) // 递归访问所有孩子节点
      {
         __traverse_print(T, T.nodes[p->child], level + 1);
         p = p->next;
      }
  }
}
```