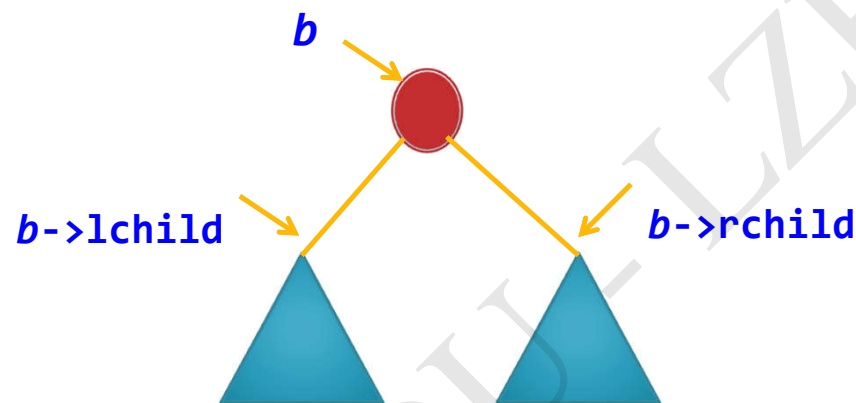


6.3 二叉树的遍历

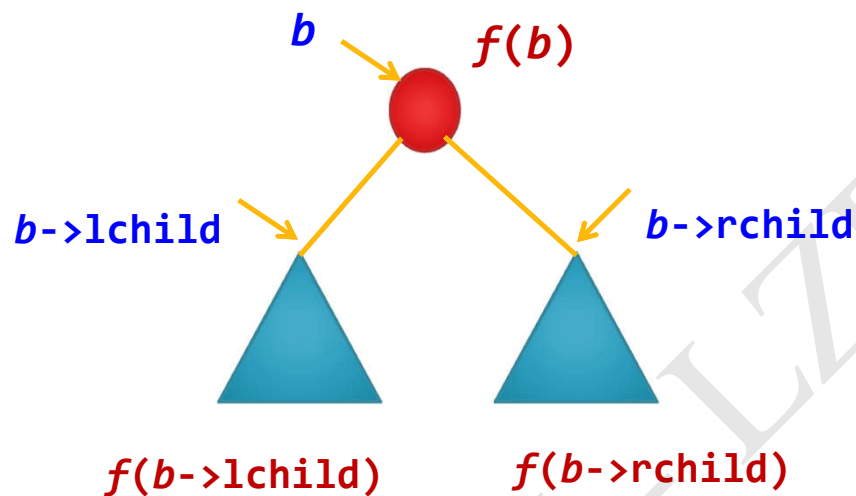
二叉树的递归算法设计思想

- 递归算法设计便是从递归数据结构的基本递归运算入手的。
- 对于二叉树，以二叉链表为存储结构，其基本递归运算就是求一个结点p的左子树（p->lchild）和右子树（p->rchild）。
- p->lchild和p->rchild一定是一棵二叉树。

一般地，二叉树（**Binary Tree**）的递归结构如下：



- *b*
- *b->lchild*
- *b->rchild*



- 对于二叉树 **b** ，设 **$f(b)$** 是求解的“大问题”。
- **$f(b \rightarrow lchild)$** 和 **$f(b \rightarrow rchild)$** 为“小问题”。
- 假设 **$f(b \rightarrow lchild)$** 和 **$f(b \rightarrow rchild)$** 是可求的，在此基础上得出 **$f(b)$** 和 **$f(b \rightarrow lchild)$** 、 **$f(b \rightarrow rchild)$** 之间的关系，从而得到递归体。
- 再考虑 **$b = \text{NULL}$** 或只有一个结点的特殊情况，从而得到递归出口。

【示例-1】 假设二叉树中所有结点值为整数，采用二叉链表存储结构，求该二叉树***b***中所有结点值之和。

分析：

- 设 $f(b)$ 为二叉树***b***中所有结点值之和，则 $f(b->lchild)$ 和 $f(b->rchild)$ 分别求根结点***b***的左、右子树的所有结点值之和。
- 显然有：
$$f(b) = b->data + f(b->lchild) + f(b->rchild)$$
- 当***b***=NULL时 $f(b)=0$ 。

递归模型

$f(b)=0$
 $f(b)=b->data+f(b->lchild)+f(b->rchild)$

当 $b=NULL$
其他情况



```
int Sum(BiTNode *b)
{
    if (b==NULL)
        return 0;
    else
        return(b->data+Sum(b->lchild)+Sum(b->rchild));
}
```

【示例-2】试设计销毁二叉树b的算法。

销毁二叉树bt的递归模型 $f(b)$ 如下：

$f(b) \equiv$ 不做任何事情

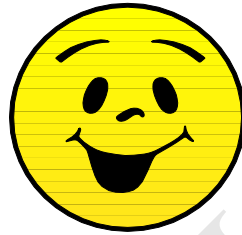
当 $b=NULL$

$f(b) \equiv f(b \rightarrow lchild); f(b \rightarrow rchild); free(b);$

其他情况



```
void DestroyBTree(BiTNode *&b)
{
    if (b!=NULL)
    {
        DestroyBTree(b->lchild);
        DestroyBTree(b->rchild);
        free(b);
    }
    else
        return;
}
```



— END —