5. 二叉树

中序遍历 后继与前驱

邓俊辉

deng@tsinghua.edu.cn

直接后继

```
❖ template <typename T> //稍后将被BST::remove中的removeAt()调用
 BinNodePosi(T) <u>BinNode</u><T>:::<u>succ()</u> { //在 中序遍历 意义下的直接后继
    BinNodePosi(T) s = this; //记录后继的临时变量
    if ( rc ) { //若有右孩子,则直接后继必在右子树中,具体地就是
       s = rc; while ( <u>HasLChild</u>( * s ) ) s = s->lc; //右子树中最小节点
    } else /* ... */
                                              r-subtree(t)
```

直接后继

```
} else { //否则,后继应是"将当前节点包含于其左子树中的最低祖先"
  while ( <u>IsRChild</u>(* s ) ) //根节点是左是右?
     s = s->parent; //逆向地沿右向分支,不断朝左上方移动
  s = s->parent; //最后再朝 右上方 移动一步,即抵达后继(若存在)
} //两种情况的运行时间分别为当前节点的 高度 与 深度 , 不过∂(h)
return s; //可能是NULL
         1-subtree(s)
                                    Data Structures & Algorithms, Tsinghua University
```