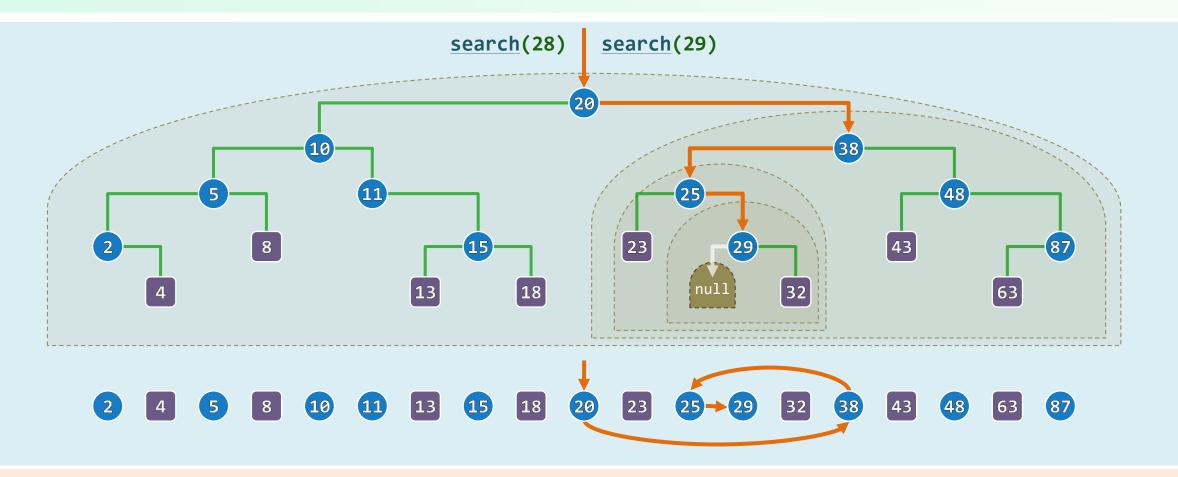
二叉搜索树

算法及实现: 查找

邓俊辉 deng@tsinghua.edu.cn

为学日益,为道日损,损之又损,以至于无为,无为而无不为。

减而治之

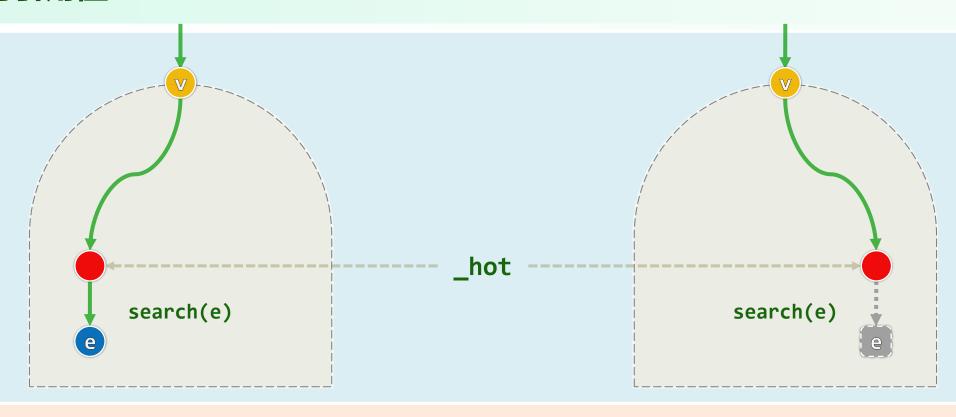


- 从根节点出发,逐步地缩小查找范围,直到
 - 发现目标(成功),或抵达空树(失败)
- > 对照中序遍历序列可见,整个过程可视作是在
 - 仿效有序向量的二分查找

实现

```
❖ template <typename T> BinNodePosi<T> & BST<T>::search( const T & e ) {
   if (!_root | e == _root->data ) //空树, 或恰在树根命中
      { _hot = NULL; return _root; }
   for ( _hot = _root; ; ) { //否则, 自顶而下
      BinNodePosi<T> & v = (e < hot->data)? hot->lc : hot->rc; //\mathred{m} \lambda -\mathred{m}
      if ( !v || e == v->data ) return v; _hot = v; //一旦命中或抵达叶子,随即返回
   } //返回目标节点位置的引用,以便后续插入、删除操作。
} //无论命中或失败, hot均指向v之父亲(v是根时,hot为NULL)
```

返回的引用值



- ❖ 查找成功时,指向一个关键码为e且真实存在的节点
- ❖ 失败时,指向最后一次试图转向的空节点NULL——随后可视需要进行修改

此时,不妨假想地将该空节点转换为一个数值为e的哨兵节点