

# 10B4 插入

#数据结构邓神

## 算法框架

### 算法

```
❖ template <typename T>
```

```
bool BTree<T>::insert( const T & e ) {
```

```
    BTreeNodePosi(T) v = search( e );
```

```
    if ( v ) return false; //确认e不存在
```

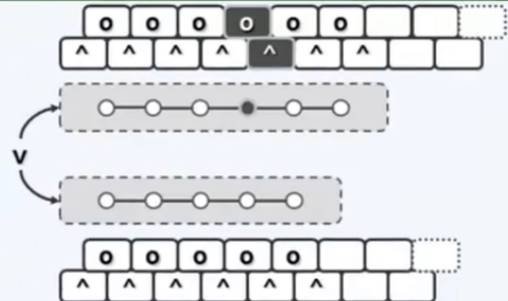
```
    Rank r = _hot->key.search( e ); //在节点_hot中确定插入位置
```

```
    _hot->key.insert( r + 1, e ); //将新关键码插至对应的位置
```

```
    _hot->child.insert( r + 2, NULL ); //创建一个空子树指针
```

```
    _size++; solveOverflow( _hot ); //如发生上溢，需做分裂
```

```
    return true; //插入成功
```



Data Structures (Spring 2014), Tsinghua University

```
// insert
```

```
template <typename T> bool BTree<T>::insert(const T &e) {
```

```
    BTreeNodePosi(T) v = search(e);
```

```
    if (v) {
```

```
        return false;
```

```
    }
```

```
    Rank r = _hot->key.search(e);
```

```
    _hot->key.insert(r+1,e);
```

```
    _hot->child.insert(r+2,nullptr);
```

```
    _size++;
```

```
    solveOverflow(_hot);
```

```
    return true;
```

```
}
```

## 分裂

**中位数 (median) 亦称作中值**  
**在向量中，就是秩居中的元素**  
**亦即， $A[0, n)$ 中的 $A[\lfloor n/2 \rfloor]$**   
**比如， $A[0, 5)$ 中的 $A[2]$**   
**又如， $A[0, 6)$ 中的 $A[3]$**

### 分裂

❖ 设上溢节点中的关键码依次为  $k_0, \dots, k_{m-1}$

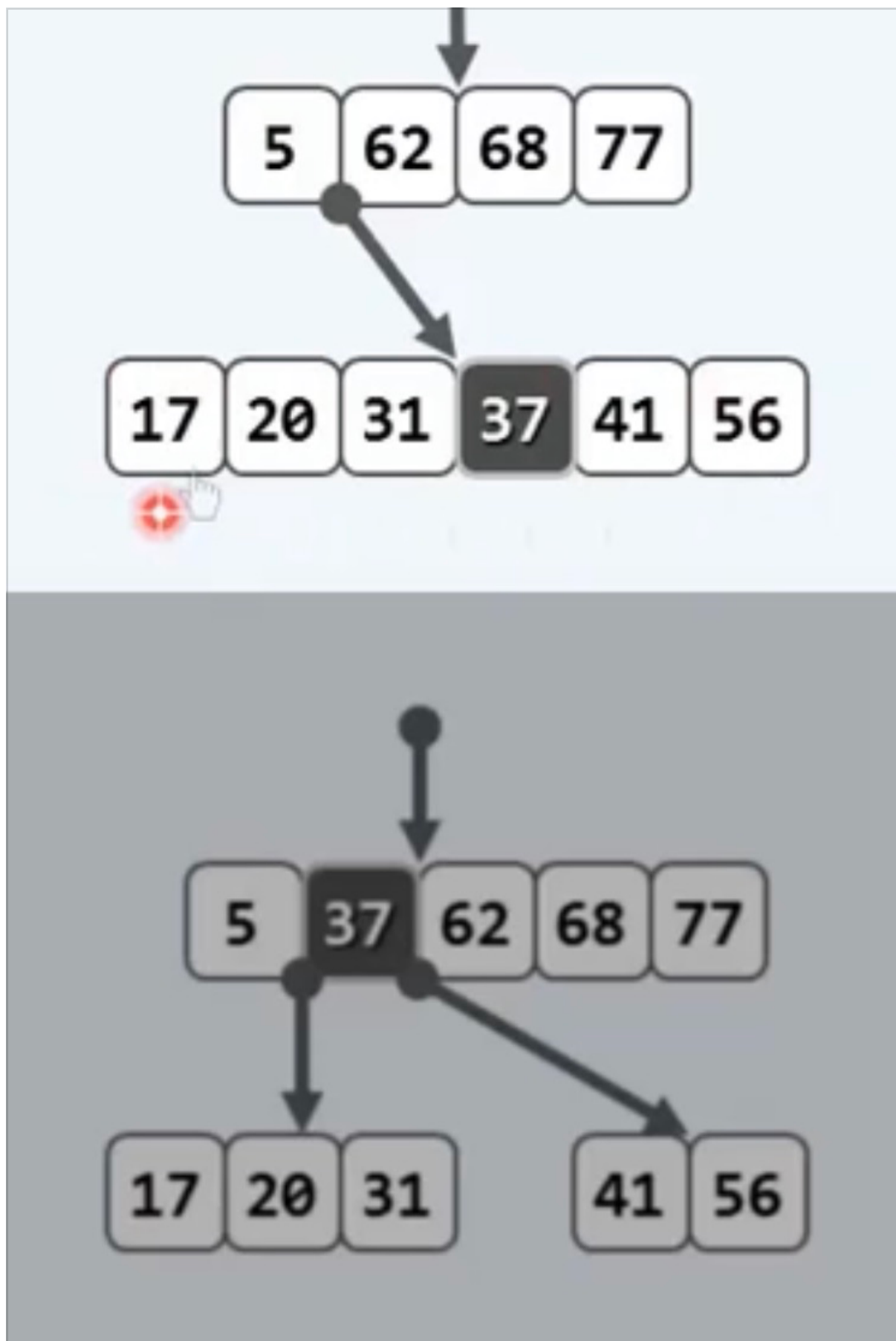
❖ 取中位数  $s = \lfloor m/2 \rfloor$ ，以关键码  $k_s$  为界划分为

$k_0, \dots, k_{s-1}$  ,  $k_s$  ,  $k_{s+1}, \dots, k_{m-1}$

❖ 关键码  $k_s$  上升一层，并

分裂 `split` : 以所得的两个节点作为左、右孩子

分裂实例：



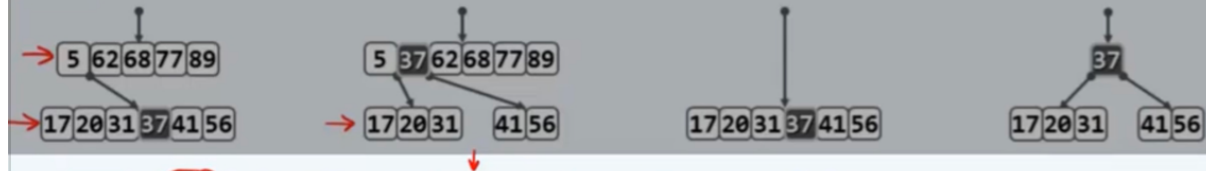
## 再分裂

不难发现，这样的上溢可能会使父节点也发生溢出，同样的父节点，也需要执行一次分裂，那

么根节点怎么办呢？

### 再分裂

❖ 若上溢节点的父节点本已饱和，则在接纳被提升的关键码之后，也将上溢  
此时，大可套用前法，继续分裂



❖ 上溢可能持续发生，并逐层向上传播；纵然最坏情况，亦不过到根

上溢缺陷可能会传播  
但只能是逐层向上