

二叉排序树

1. 目的: 节省排序时间, 节省检索时间.
(不是排成有序表) (二分搜索思想)

2. 性质: 若非空, 则左子树中所有结点关键字小于根结点关键字, 右子树中所有结点关键字大于根结点关键字.

3. 算法:

① 检索 `PBinSearchTree`
`int search (PBinSearchTree ptree, keyType key, PBinSearchNode *position)`

{ `p = *ptree; q = p;` (q记录p的父亲结点)

`while (p != NULL) {`

`q = p;`

`if (p->key == key) { *position = p; return 1; }`

`else if (p->key > key) p = p->llink;`

`else p = p->rlink;`

`}`

`*position = q; return 0;`

`}`

(与二分法检索相似).

② 插入结点

`int insert (PBinSearchTree ptree, keyType key)`

{ ① `if (search (ptree, key, &position) == 1) return 1;` (已经有该结点)

② `p = malloc (sizeof (BinSearchNode));`

`p->key = key; p->llink = p->rlink = NULL;` (初始化)

`if (position == NULL) *ptree = p;` (原树为空).

③ `else if (position->key > key) position->llink = p;`

`else position->rlink = p;`

`return 1;`

`}`

③ 构造二叉排序树

返回值
↑

```
int createSearchTree (PBinSearchTree ptree, SeqDictionary *dic)
```

```
{ *ptree = NULL;
```

```
for (i=0; i< dic->n; i++)
```

```
if (!insert (ptree, dic->element [i])) return 0; (没有足够空间)
```

```
return 1;
```

建树)

④ 删除元素

描述: (1) 找到结点 P, 待删除. (同时找到其父结点)

(2) 若 P 无左子树, 则用 P 的右子女代替 P.

(3) 否则, 在 P 的左子树中找到关键字最大的 r (一直向右走), 用 r 结点代替 P, 并用 r 原来的左子女代替 r.

~~代码: int delete (PBinSearchTree ptree, keyType key).~~

4. 图示

k = {18, 10, 5, 99, 41, 32}

