数据结构 hw12

刘良宇 PB20000180

编写二叉排序树的非递归查找算法

```
BTree searchBTree(BTree t, int key) {
    while (t) {
        if (t->data.key == key)
            return t;
        if (t->data.key < key)
            t = t->rchild;
        else
            t = t->lchild;
    }
    return nullptr;
}
```

9.31

试写一个判别给定二叉树是否为二叉排序树的算法、树中结点的关键字均不同。

9.33

递归 O(log2n + m) 算法从大到小输出给定二叉排序树中所有关键字不小于 x 的数据。

从大到小输出,需要类似中序遍历,但先访问右子树

```
void outMoreThanKey(BTree t, int key) {
   if (t == nullptr)
        return;

   outMoreThanKey(t->rchild, key);
   if (t->data.key >= key) {
        std::cout << t->data;
   }
   if (t->data.key > key) {
        outMoreThanKey(t->lchild, key);
   }
}
```

9.11

试推导含 12 个结点的平衡二叉树的最大深度,并画出一颗这样的树

为了达到这一目的,我们尽可能让结点失衡:这里不妨假设每个结点的平衡因子都为1

设深度为 n 的平衡二叉树结点个数最多为 a(n),则有:

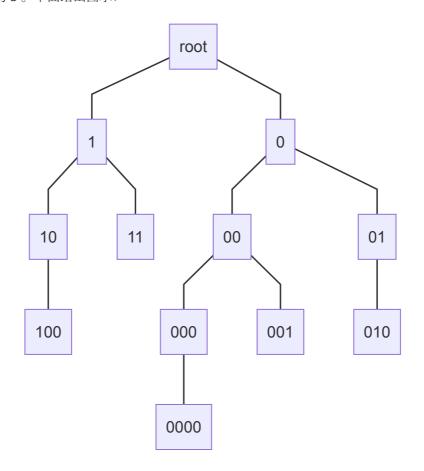
$$a(n) = a(n-1) + a(n-2) + 1$$

即左子树结点数加右子树结点数加根节点。

注意到:
$$a(0) = 0$$
, $a(1) = 1$

带入递推公式,恰好有 a(5)=12

所以最大深度为5。下面给出图示:



试写一算法合并两个二叉排序树

```
void merge(BTree t, BTree s) {
   // 把 s 中结点都插入到 t 中
   // 无法确定有无重复元素, 所以逐个元素遍历
   if (!s)
       return;
   insert_data(t, s->data.key);
   merge(t, s->lchild);
   merge(t, s->rchild);
void insert_data(BTree t, int key) { // 插入数据
   // 以 int 为例,写插入算法
   BTree now = new BTree();
   now->data = data;
   now->lchild = nullptr;
   now->rchild = nullptr;
   BTree* p = t; // 指向结点(指针)的指针
   while (*p) {
       if (key == *p->data.key) // 去重
          return;
       else if (key < *p->data.key)
          p = & (*p->lchild);
       else
          p = & (*p->rchild);
   // 否则应该使 p 指向的指针指向插入的结点
   *p = now;
```

9.40

平衡二叉树结点增设 Isize 域,为左子树结点数 + 1,写一算法确定树中第 k 小结点

```
BTree get_location(BTree t, int k) {
   if (!t)
      return nullptr;
   if (t->lsize == k)
      return t;
   else if (t->lsize < k)
      return get_location(t->rchild, k - t->lsize);
   else
      return get_location(t->lchild, k);
}
```