

本节内容

线索二叉树
找前驱/后继

王道考研/CSKAOYAN.COM

1

公众号： 考研发条 一手课程！

知识总览

线索二叉树找前驱/后继

中序线索二叉树

先序线索二叉树

后序线索二叉树

王道考研/CSKAOYAN.COM

2

中序线索二叉树找中序后继

中序遍历序列: D G B E A F C

在中序线索二叉树中找到指定结点*p的中序后继 next

①若 $p \rightarrow rtag == 1$, 则 $next = p \rightarrow rchild$

②若 $p \rightarrow rtag == 0$

p 必有右孩子

中序遍历——左 根 右
左 根 (左 根 右)
左 根 ((左 根 右) 根 右)

next = p 的右子树中最左下结点

王道考研/CSKAOYAN.COM

3

公众号： 考研发条 一手课程！

中序线索二叉树找中序后继

```
//找到以P为根的子树中，第一个被中序遍历的结点
ThreadNode *Firstnode(ThreadNode *p){
    //循环找到最左下结点(不一定是叶结点)
    while(p->ltag==0) p=p->lchild;
    return p;
}

//在中序线索二叉树中找到结点p的后继结点
ThreadNode *Nextnode(ThreadNode *p){
    //右子树中最左下结点
    if(p->rtag==0) return Firstnode(p->rchild);
    else return p->rchild; //rtag==1直接返回后继线索
}

//对中序线索二叉树进行中序遍历(利用线索实现的非递归算法)
void Inorder(ThreadNode *T){
    for(ThreadNode *p=Firstnode(T);p!=NULL;p=Nextnode(p))
        visit(p);
}
```

在中序线索二叉树中找到指定结点*p的中序后继 next

①若 $p \rightarrow rtag == 1$, 则 $next = p \rightarrow rchild$

②若 $p \rightarrow rtag == 0$

p 必有右孩子

中序遍历——左 根 右
左 根 (左 根 右)
左 根 ((左 根 右) 根 右)

next = p 的右子树中最左下结点

王道考研/CSKAOYAN.COM

4

中序线索二叉树找中序前驱

在中序线索二叉树中找到指定结点*p的中序前驱 pre

①若 $p->ltag==1$, 则 $pre = p->lchild$

②若 $p->ltag==0$

p 必有左孩子

中序遍历——左 根 右

(左 根 右) 根 右

(左 根 (左 根 右)) 根 右

pre = p的左子树中最右下结点

王道考研/CSKAOYAN.COM

5

公众号： 考研发条 一手课程！

中序线索二叉树找中序前驱

```
//找到以P为根的子树中，最后一个被中序遍历的结点
ThreadNode *Lastnode(ThreadNode *p){
    //循环找到最右下结点(不一定是叶结点)
    while(p->rtag==0) p=p->rchild;
    return p;
}

//在中序线索二叉树中找到结点p的前驱结点
ThreadNode *Prenode(ThreadNode *p){
    //左子树中最右下结点
    if(p->ltag==0) return Lastnode(p->lchild);
    else return p->lchild;    //ltag==1直接返回前驱线索
}

//对中序线索二叉树进行逆向中序遍历
void RevInorder(ThreadNode *T){
    for(ThreadNode *p=Lastnode(T);p!=NULL;p=Prenode(p))
        visit(p);
}
```

在中序线索二叉树中找到指定结点*p的中序前驱 pre

①若 $p->ltag==1$, 则 $pre = p->lchild$

②若 $p->ltag==0$

p 必有左孩子

中序遍历——左 根 右

(左 根 右) 根 右

(左 根 (左 根 右)) 根 右

pre = p的左子树中最右下结点

王道考研/CSKAOYAN.COM

6

先序线索二叉树找先序后继

先序遍历序列: ABDGECF

若p有左孩子, 则先序后继为左孩子

若p没有左孩子, 则先序后继为右孩子

说看看老子就要动手了

在先序线索二叉树中找到指定结点*p 的先序后继 next

①若 $p \rightarrow rtag == 1$, 则 $next = p \rightarrow rchild$

②若 $p \rightarrow rtag == 0$

p 必有右孩子

先序遍历——根 左 右

根 (根 左 右) 右

假设没有左孩子

王道考研/CSKAOYAN.COM

7

公众号： 考研发条 一手课程！

先序线索二叉树找先序前驱

先序遍历序列: ABDGECF

在先序线索二叉树中找到指定结点*p 的先序前驱 pre

①若 $p \rightarrow ltag == 1$, 则 $next = p \rightarrow lchild$

②若 $p \rightarrow ltag == 0$

p 必有左孩子

先序遍历——根 左 右

除非用土办法 从头开始先序遍历

荒唐的答案

先序遍历中, 左右子树中的结点只可能是根的后继, 不可能是前驱

臣妾做不到啊!

王道考研/CSKAOYAN.COM

8

改用三叉链表可以找到父节点

先序线索二叉树找先序前驱

①如果能找到 p 的父节点，且 p 是左孩子

先序遍历——根 左 右

根 (根 左 右) 右

p 的父节点即为其前驱

②如果能找到 p 的父节点，且 p 是右孩子，其左兄弟为空

先序遍历——根 右

根 (根 左 右)

p 的父节点即为其前驱

③如果能找到 p 的父节点，且 p 是右孩子，其左兄弟非空

根 左 右

p 的前驱为左兄弟子树中最后一个被先序遍历的结点

④如果 p 是根节点，则 p 没有先序前驱

王道考研/CSKAOYAN.COM

9

公众号： 考研发条 一手课程！

后序线索二叉树找后序前驱

后序遍历序列：GDEBFCA

在后序线索二叉树中找到指定结点 $*p$ 的后序前驱 pre

①若 $p \rightarrow ltag == 1$ ，则 $pre = p \rightarrow lchild$

②若 $p \rightarrow ltag == 0$

p 必有左孩子

后序遍历——左 右 根

左 (左 右 根) 根

若 p 有右孩子，则后序前驱为右孩子

假设没有右孩子

后序遍历——左 根

(左 右 根) 根

若 p 没有右孩子，则后序前驱为左孩子

假设没有右孩子

王道考研/CSKAOYAN.COM

10

后序线索二叉树找后序后继

在后序线索二叉树中找到指定结点*p
的后序后继 next

①若 $p \rightarrow rtag == 1$, 则 $next = p \rightarrow rchild$

②若 $p \rightarrow rtag == 0$

后序遍历——左 右 根

后序遍历中, 左右子树中的结点只可能是根的前驱, 不可能是后继

除非用土办法
从头开始先序遍历

荒唐的答案

后序遍历序列: G D E B F C A

王道考研/CSKAOYAN.COM

11

公众号： 考研发条 一手课程！

后序线索二叉树找后序后继

改用三叉链表可以找到父节点

①如果能找到 p 的父节点, 且 p 是右孩子

后序遍历——左 右 根

左 (左 右 根) 根

p 的父节点即为其后继

②如果能找到 p 的父节点, 且 p 是左孩子, 其右兄弟为空

后序遍历——左 根

(左 右 根) 根

p 的父节点即为其后继

③如果能找到 p 的父节点, 且 p 是左孩子, 其右兄弟非空

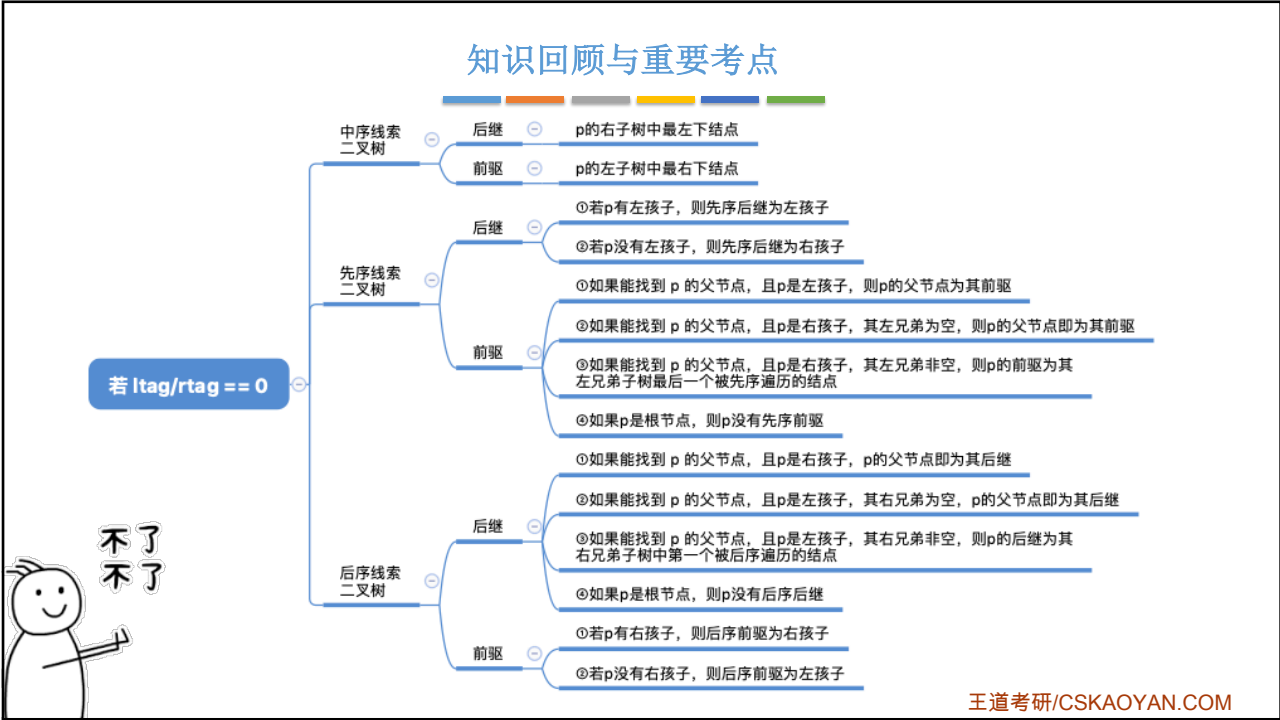
左 右 根

p 的后继为 右兄弟子树中第一个被后序遍历的结点

④如果 p 是根节点, 则 p 没有后序后继

王道考研/CSKAOYAN.COM

12



13

公众号： 考研发条 一手课程！

知识回顾与重要考点

	中序线索二叉树	先序线索二叉树	后序线索二叉树
找前驱	✓	✗	✓
找后继	✓	✓	✗

除非用三叉链表，
或者用土办法从根
开始遍历寻找

线索二叉树高频考点

线索化

⚠ 手算

代码

⚠ 找前驱、找后继

王道考研/CSKAOYAN.COM

14