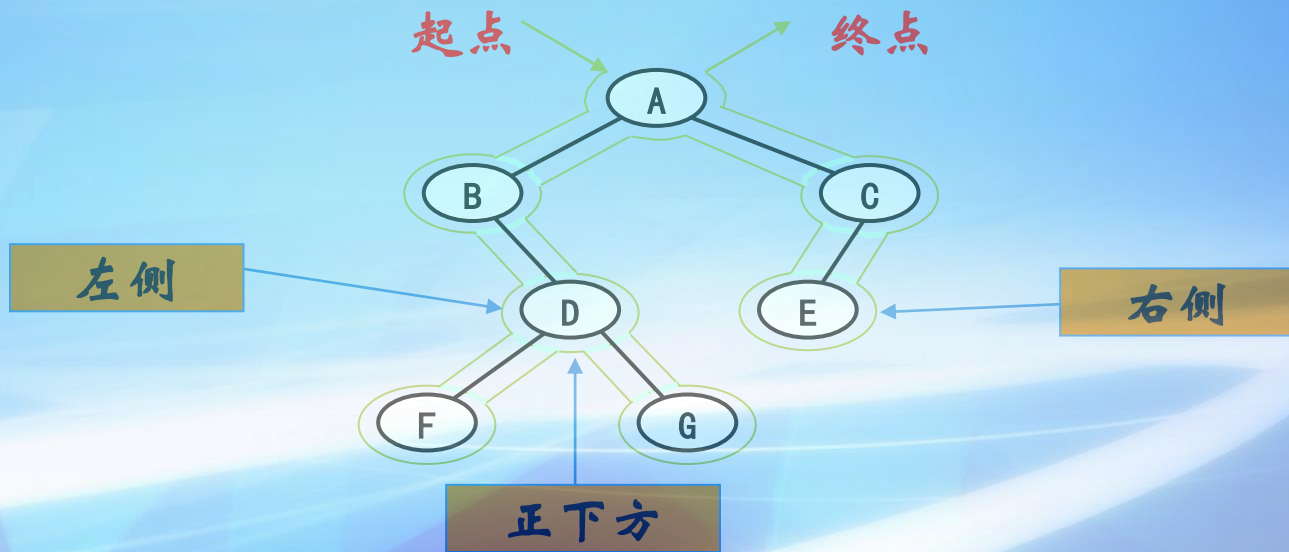




《数据结构》

二叉树的遍历

主讲人：李清





二叉树的遍历

教学目标和要求

1. 能够**准确描述**前（中、后）序三种递归的遍历**算法思想**；
2. 能够用**C语言编程实现**三种递归的遍历**算法**；
3. 对于给定二叉树，能够**图示**递归遍历过程中**栈**的变化。



二叉树的遍历

遍历

按一定的规律“访问”二叉树中的每个结点，且只访问一次。

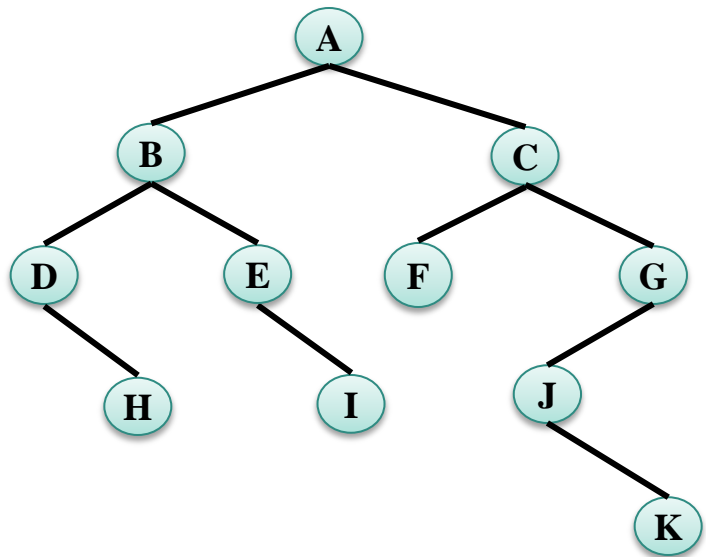


二叉树 $\xrightarrow{\text{遍历}}$ 线性表



先根遍历

先访问二叉树的根，然后访问二叉树的左子树，再访问二叉树的右子树。对二叉树左、右子树的访问也是“先根遍历”。



DLR序列:

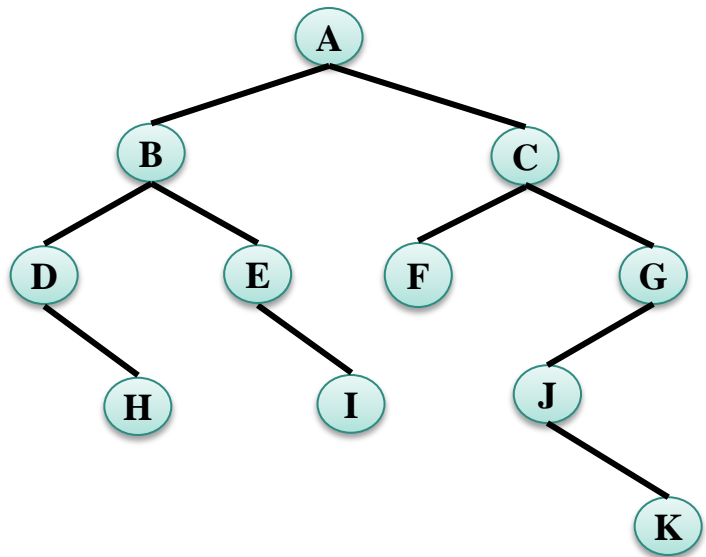
ABDHEICFGJK

第一个结点是根结点



中根遍历

先访问二叉树的左子树，然后访问二叉树的根，再访问二叉树的右子树。对二叉树左、右子树的访问也是“中根遍历”。



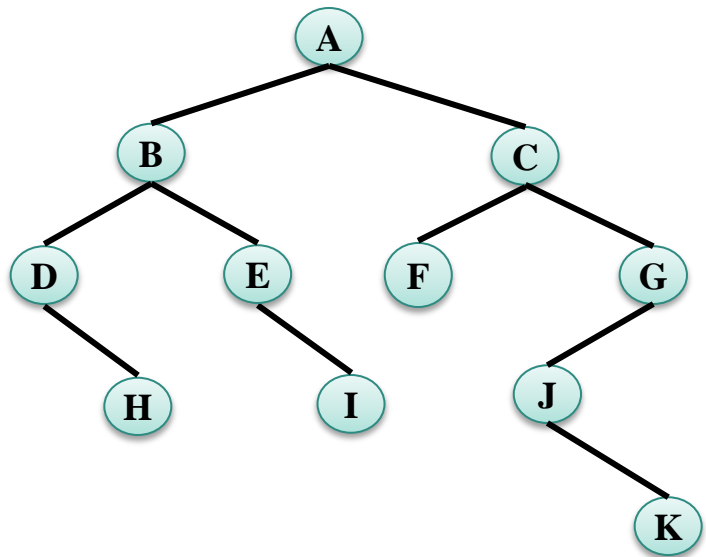
LDR序列:

DHBEIAFCJ KG



后根遍历

先访问二叉树的左子树，然后访问二叉树的右子树，最后访问二叉树的根。对二叉树左、右子树的访问也是“后根遍历”。



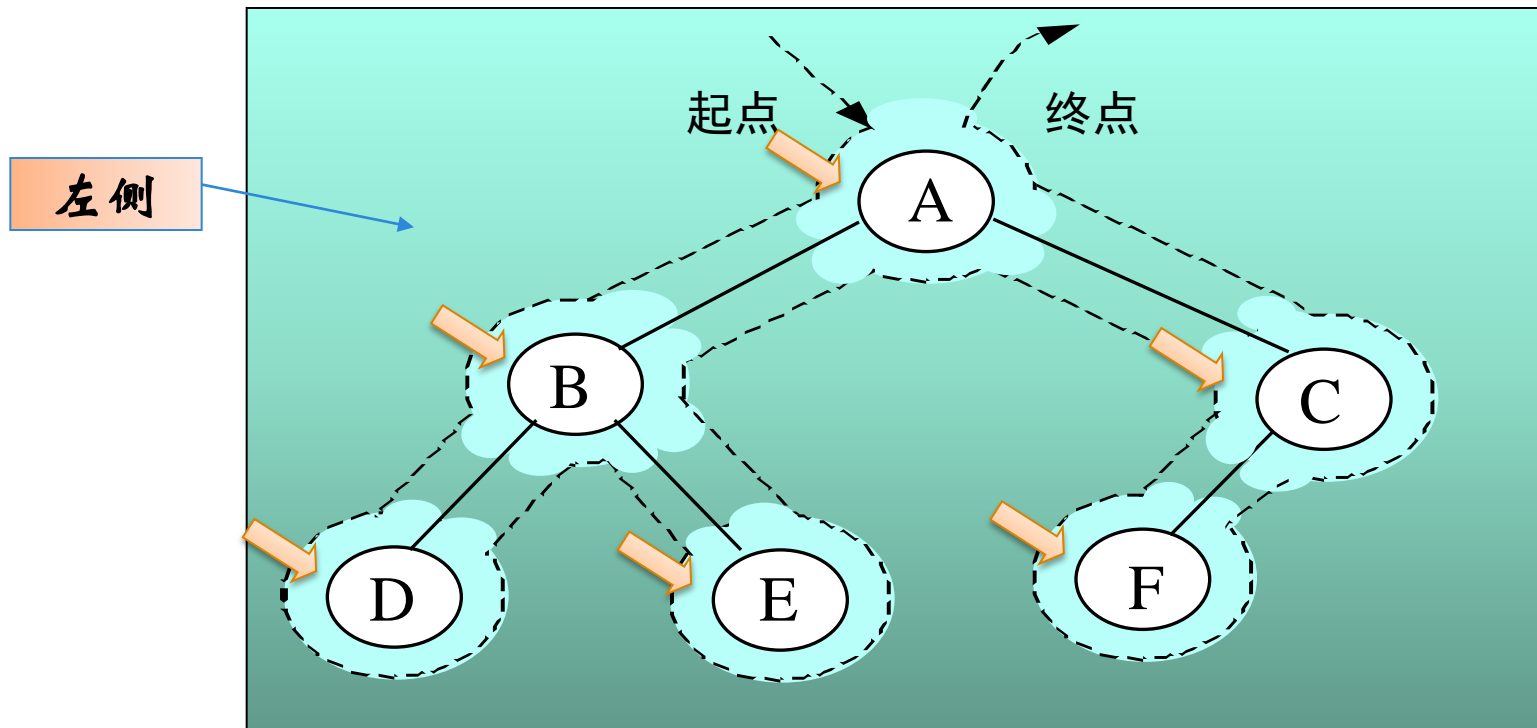
LRD序列:

HDIEBFKJGCA

最后一个结点是根结点

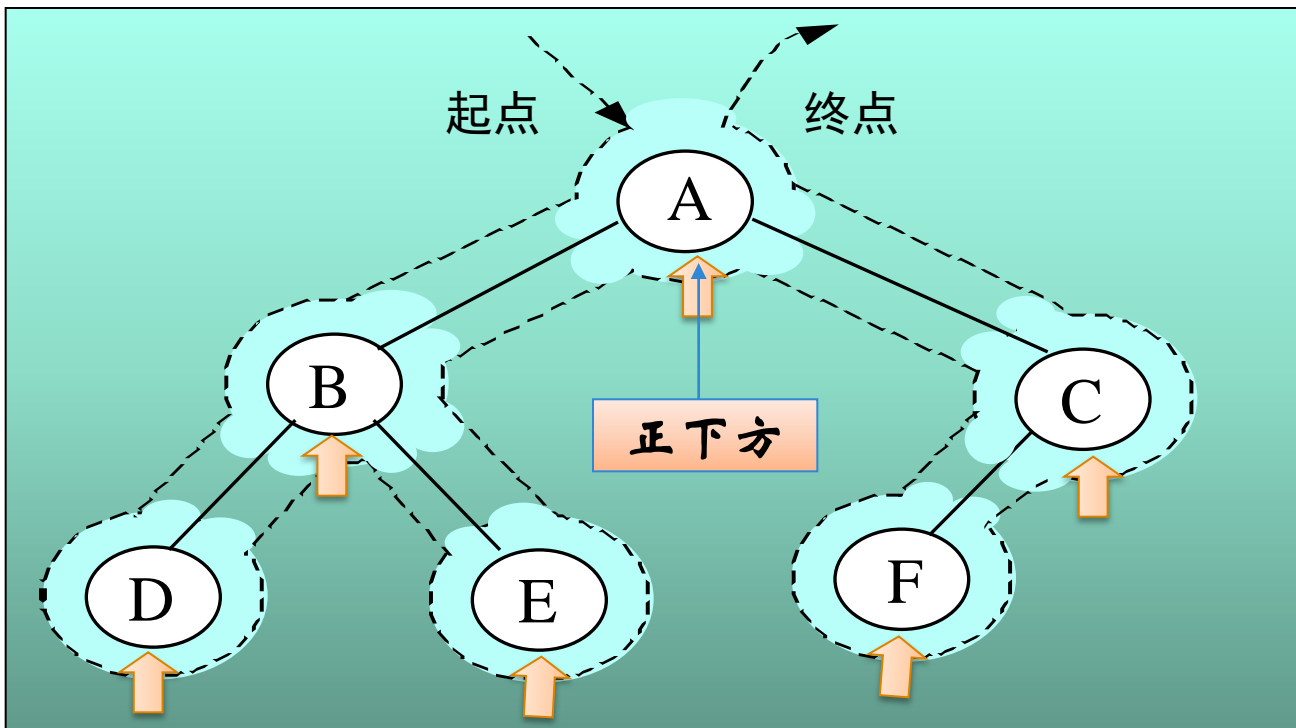


二叉树的遍历



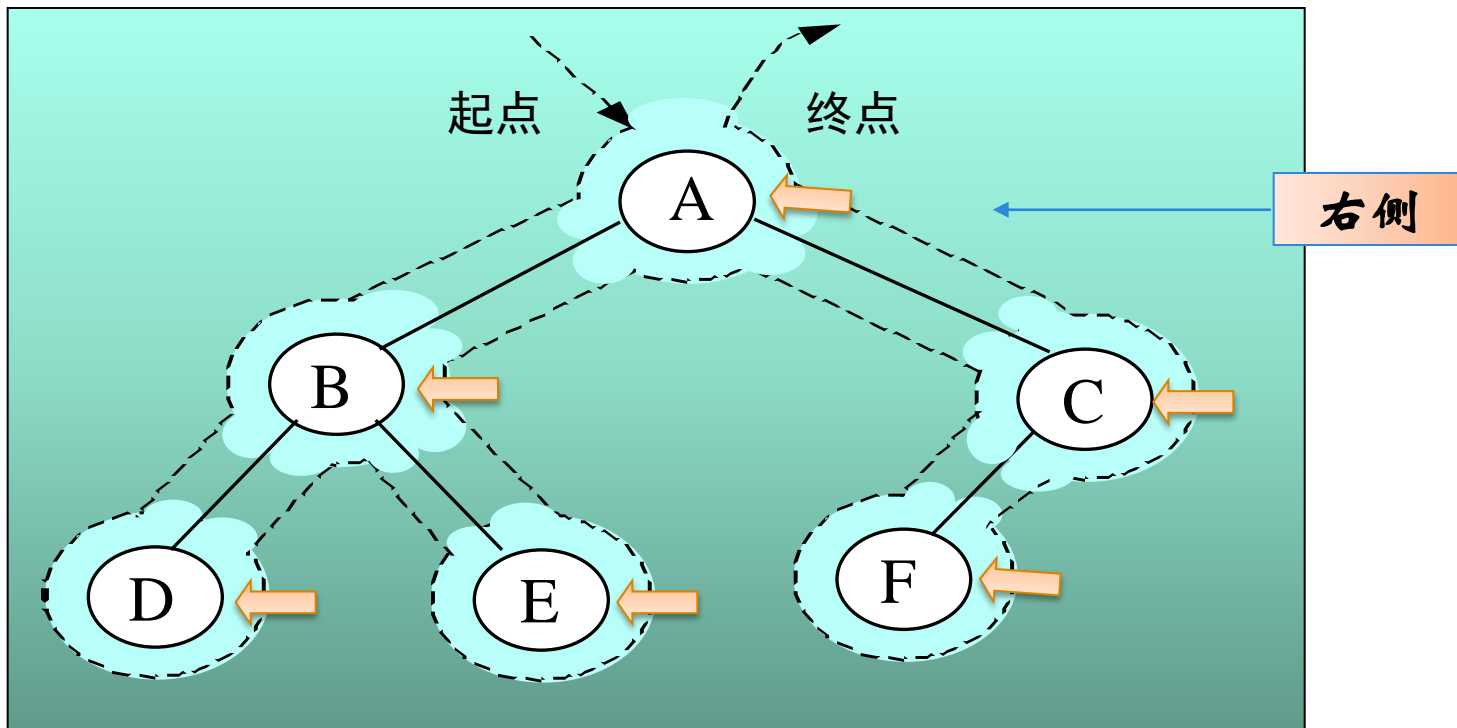


二叉树的遍历



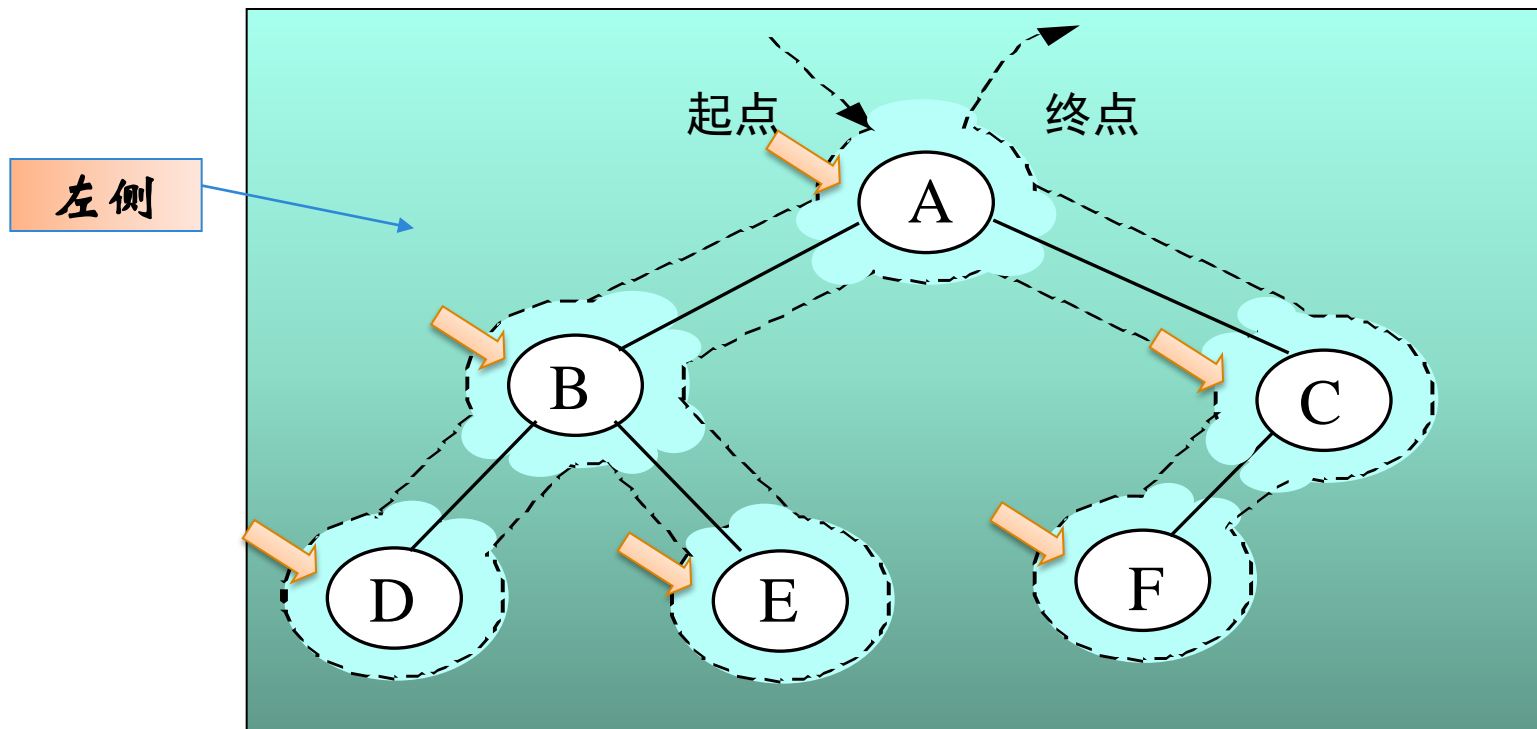


二叉树的遍历





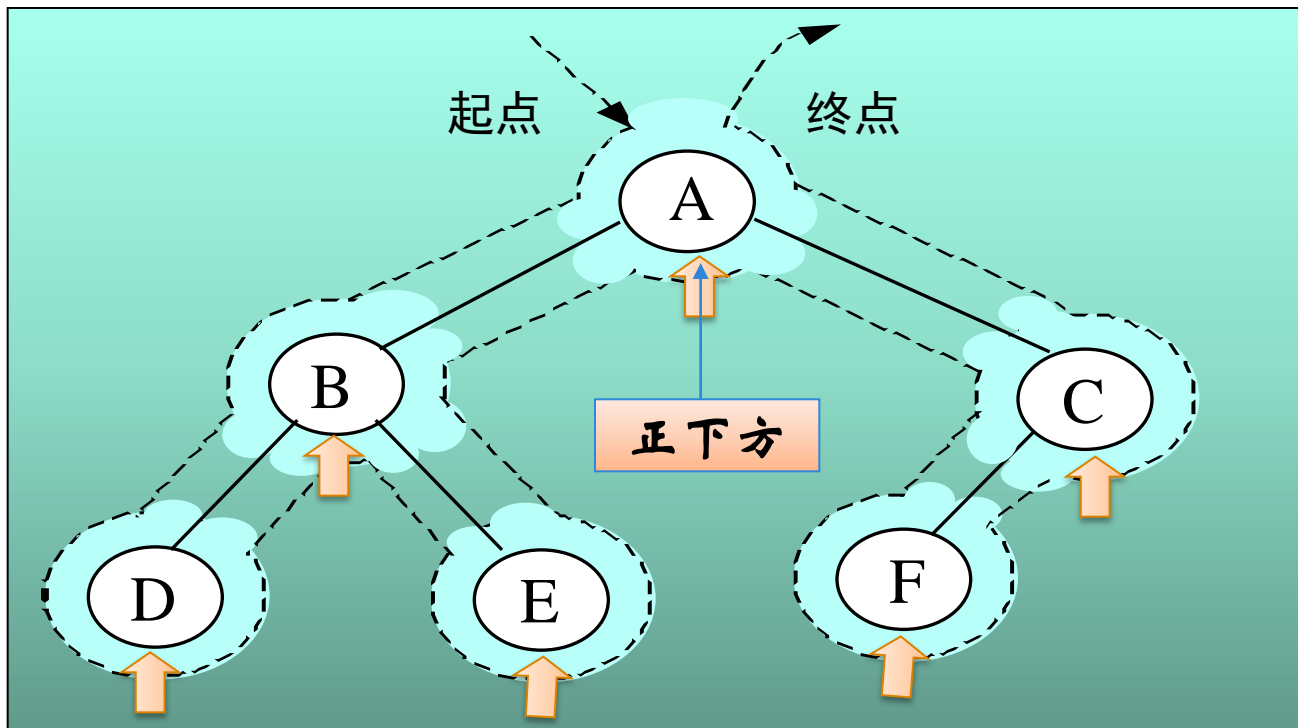
二叉树的遍历



先序序列为: A B D E C F



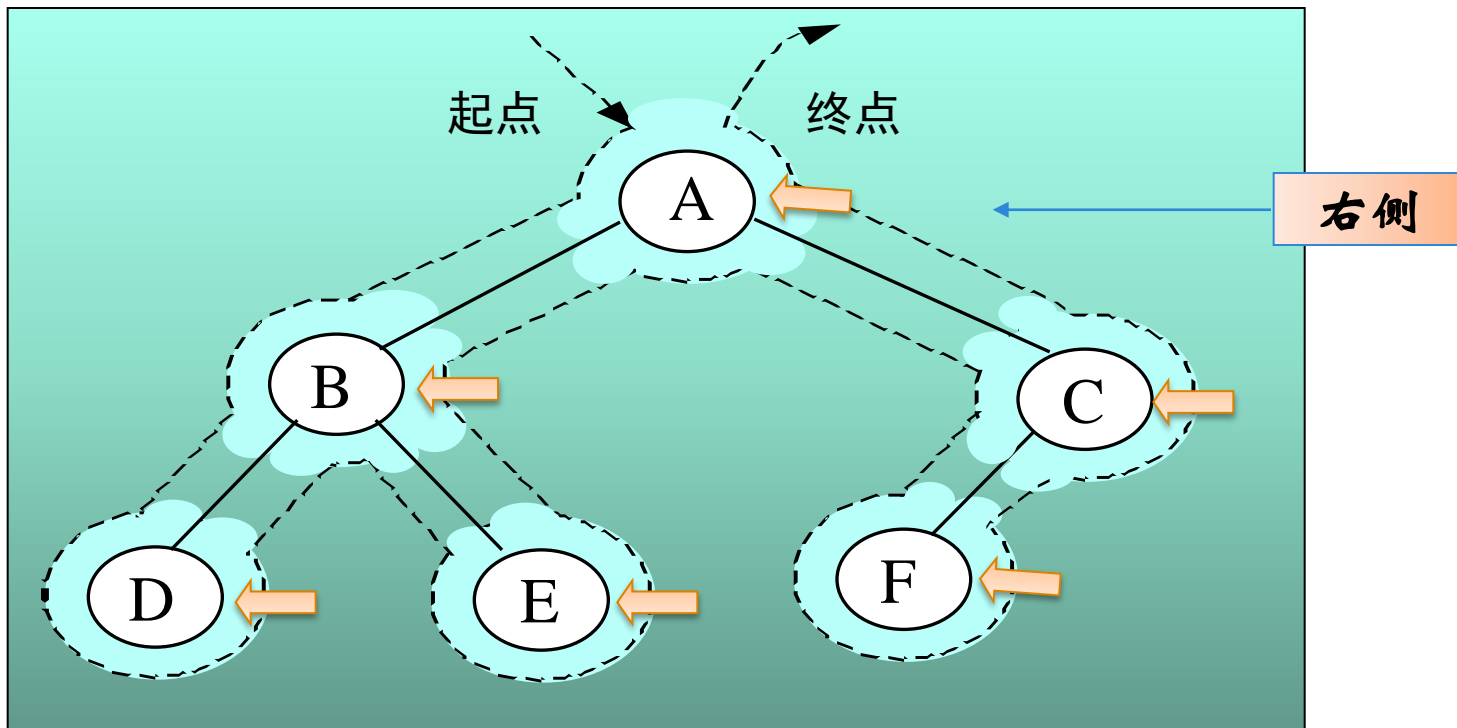
二叉树的遍历



中序序列为: D B E A F C



二叉树的遍历





二叉树的遍历----递归遍历算法思想

先序遍历算法

如果当前正在遍历的二叉树（包括子树）为空，则什么也不做，否则，

（D）访问该二叉树的根结点；

（L）递归地遍历根的左子树；

（R）递归地遍历根的右子树；

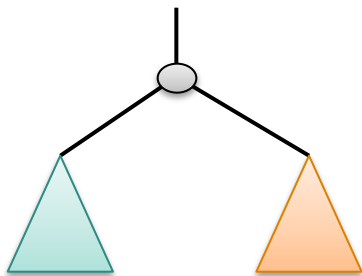
对该二叉树（包括子二叉树）的遍历结束。

将上述算法中的（D）移到（L）的后面，得到**中序**遍历：（L）（D）（R）；

将上述算法中的（D）移到（R）的后面，得到**后序**遍历：（L）（R）（D）。



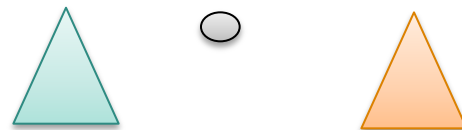
二叉树的遍历----递归遍历算法思想



先序遍历



中序遍历



后序遍历





问题

如何编程实现二叉树的遍历？



二叉树的遍历----递归遍历算法实现

二叉树的存储描述

定义双链表结构

```
typedef    int  element_type ;
```

Lson	data	Rson
------	------	------

```
typedef    struct Bnode  
{ element_type  data;  
    struct Bnode *Lson, *Rson;  
} Bnode, *Bptr;
```




二叉树的遍历----递归遍历算法实现

```
void preorder(Bptr p)// 先序遍历DLR
{
    if(!P) return;
    visit(p);
    preorder(p->Lson);
    preorder(p->Rson);
}//T(n)=O(n)
```

空返回

递归

```
main()
{
    .....
    preorder(root);
    .....
}
```



二叉树的遍历----递归遍历算法分析

计算对n个结点的二叉树遍历所需时间

能否改进？

- 每个结点都要访问一次，共有n次（非空）调用；
- 每个空子树也要递归调用一次，共有n+1次空调用；
- 每次递归调用最多执行4条语句，所以算法总的执行语句是 $O(n+1+4n)$ 条。

时间复杂性： $T(n)=O(n)$



二叉树的遍历----递归遍历算法实现

```
void preorder(Bptr p)// 先序遍历DLR
```

```
{
```

```
    if(!P) return;
```

```
    visit(p);
```

```
    if(p->Lson)preorder(p->Lson);
```

```
    if(p->Rson)preorder(p->Rson);
```

```
}//T(n)=O(n)
```

消除空调用

```
main()
```

```
{ .....
```

```
    if(root)preorder(p->Rson);
```

```
    .....
```

```
}
```



二叉树的遍历----递归遍历算法实现

消除空调用

```
void preorder_1(Bptr p)//DLR
{ visit(p);                //1
  if(p->Lson)preorder_1(p->Lson); //2
  if(p->Rson)preorder_1(p->Rson); //3
}//T(n)=O(n)              //4
```



问题

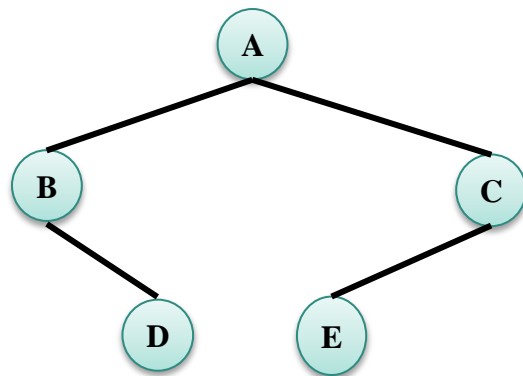
递归遍历算法是如何实现的呢？



二叉树的遍历----递归遍历算法实现

栈

```
void preorder_1(Bptr p)//DLR
{ 1. visit(p);
  2. if(p->Lson)preorder_1(p->Lson);
  3. if(p->Rson)preorder_1(p->Rson);
  4.}//T(n)=O(n)
```



A	B	D		C	E	
	B,4			C,3		
A,3	A,3	A,3	A,4	A,4	A,4	

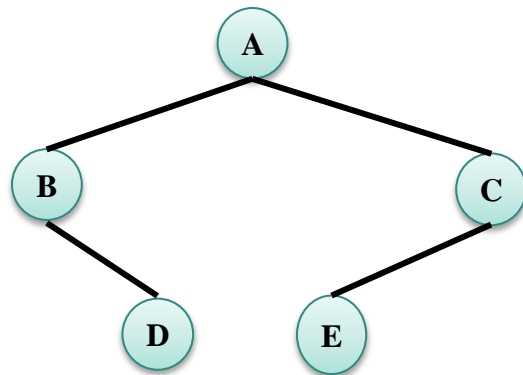
先序遍历序列





二叉树的遍历----递归遍历算法实现

```
void inorder_1(Bptr p)//LDR
{ if(p->Lson)inorder_1(p->Lson); //1
  visit(p);                        //2
  if(p->Rson)inorder_1(p->Rson); //3
} //T(n)=O(n)                      //4
```



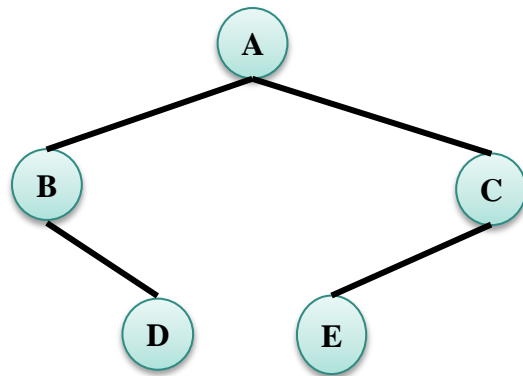
B	D	A	E	C	
B,4			C,2	C,2	
A,2	A,2	A,4	A,2	A,4	A,4

中序遍历序列



二叉树的遍历----递归遍历算法实现

```
void suorder_1(Bptr p)//LRD
{ if(p->Lson)suorder_1(p->Lson); //1
  if(p->Rson)suorder_1(p->Rson); //2
  visit(p);                        //3
} //T(n)=O(n)                      //4
```



	D	B			E	C	A
B,3	B,3			C,2			
A,2	A,2	A,2	A,3	A,3	A,3	A,3	

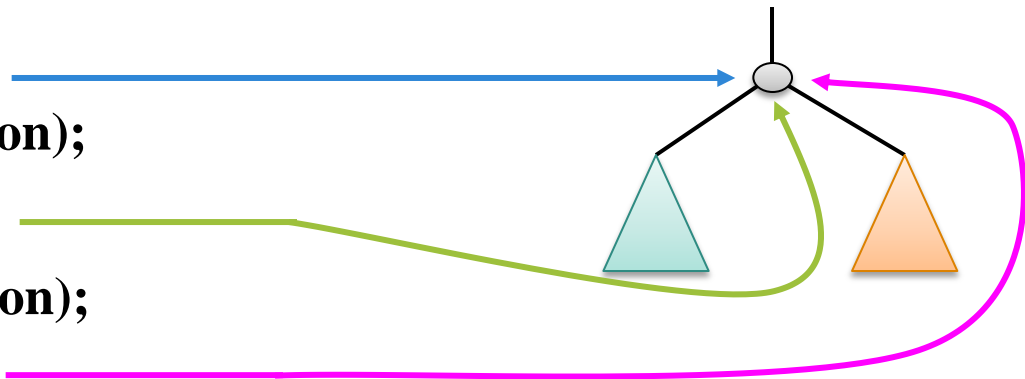
后序遍历序列



二叉树的遍历----递归遍历算法实现（含空调用）

```
void traversal(Bptr p)
{
    if(p==NULL) return;
    先序访问(p);
    traversal(p->Lson);
    中序访问(p);
    traversal(p->Rson);
    后序访问(p);
}
```

主调语句：
traversal(root);





小结

- 二叉树的遍历通常有：先序、中序、后序三种遍历；
- 二叉树的三种遍历都可用递归算法编程实现；
- 不含空调用的递归遍历算法可减少递归调用次数。



《数据结构》

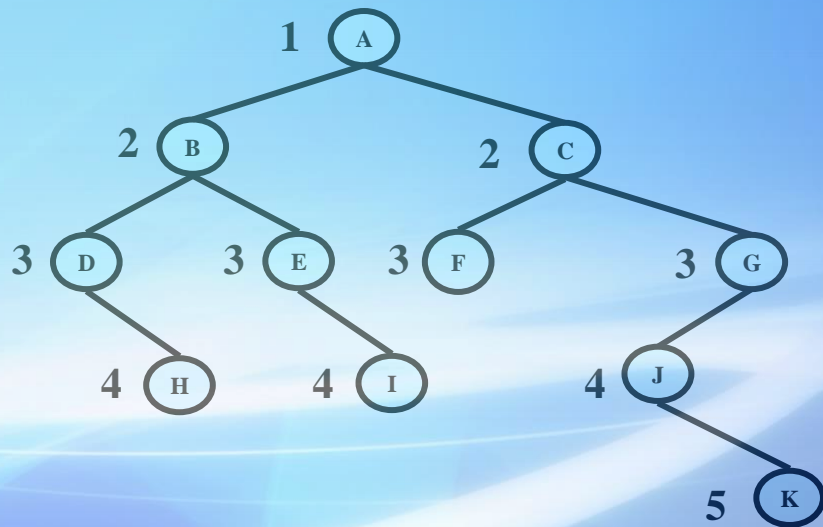
二叉树遍历的应用

主讲人：李清

```
void level(Bptr p,int i)
{ if(!p) return;
  p->layer=i;
  level(p->Lson,i+1);
  level(p->Rson,i+1);
}
```

//求二叉树的结点的高

```
main()
{ .....
  level(root,1);
  .....
}
```





问题

二叉树的遍历能做什么？



二叉树遍历的应用

教学目标和要求

1. 了解二叉树遍历的应用；
2. 能够通过二叉树的遍历编程实现求二叉树的叶子数，结点的度、层数、高度、子孙等。



求二叉树各结点的层数

```
void level(Bptr p,int i)
```

```
{ if(!p) return;
```

```
  p->layer=i;
```

```
  level(p->Lson,i+1);
```

```
  level(p->Rson,i+1);
```

```
}
```

```
main()
```

```
{ .....
```

```
  level(root,1);
```

```
  .....
```

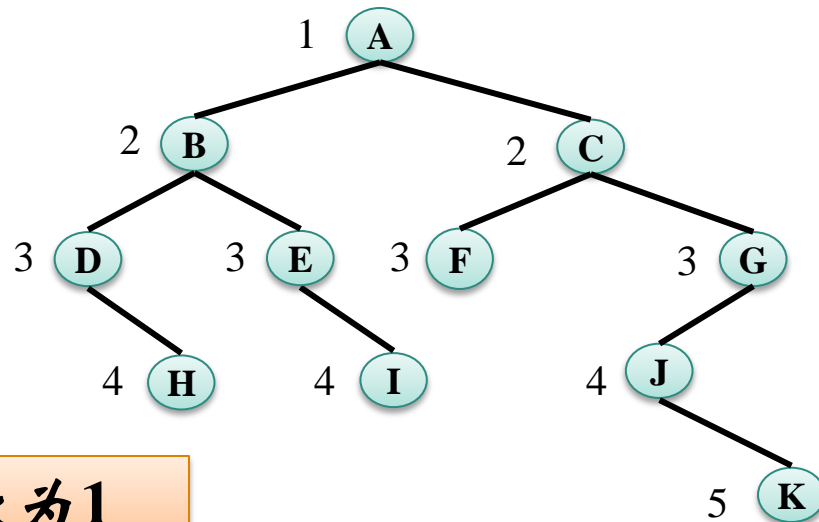
```
}
```

传值

Lson	data	layer	Rson
------	------	-------	------

先序

根结点的层数为1





求二叉树各结点的高度

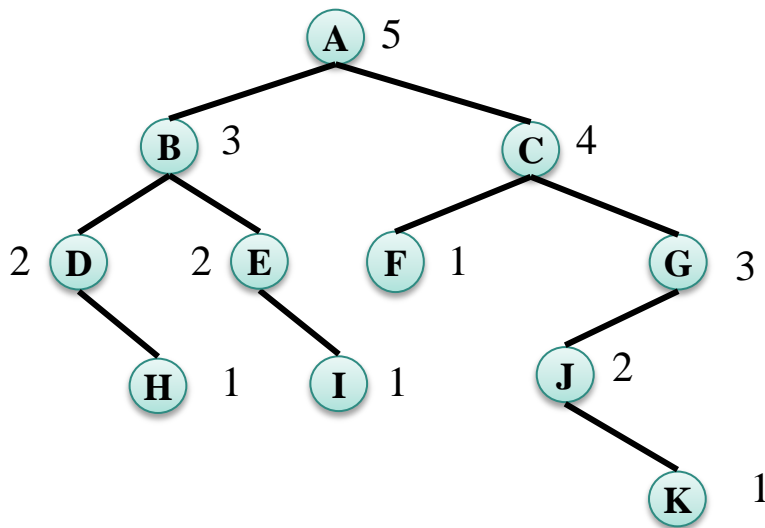
```
int high(Bptr p)
{ int i,j;
  if(!p) return 0;
  i=high(p->Lson);
  j=high(p->Rson);
  p->height=(i>j)?i+1;j+1;
  return (p->height);
}

main()
{ .....
  h=high(root);
  .....
}
```

空树的高度为0

后序

Lson	data	height	Rson
------	------	--------	------





求二叉树中结点a子孙

```
void descents(Bptr p, element_type a)
{ if(!p) return;
  if(p->data==a) found=1; // a子孙开始
  if(found==1) printf("%4d", p->data);
  descents(p->Lson, a);
  descents(p->Rson, a);
  if(p->data==a) found=0; // a子孙结束
}

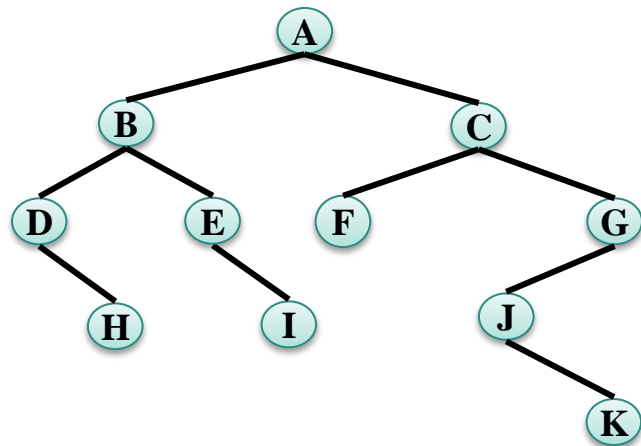
main()
{ .....
  found=0; descents(root, a);
  .....
}
```

先序

后序

以a='B'为例

Lson	data	Rson
------	------	------



遍历序列ABDHEICFGJK

输出序列BDHEI



求二叉树中结点a子孙

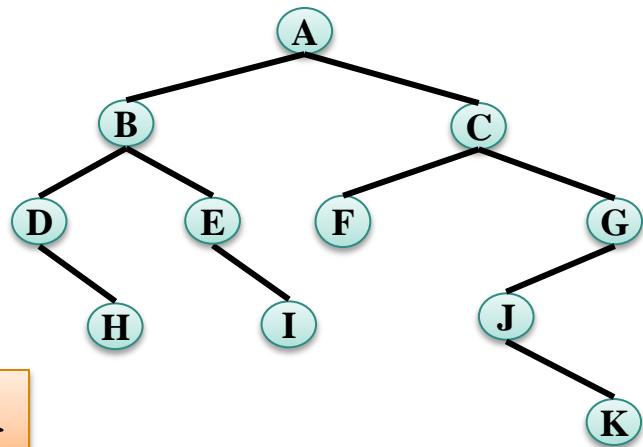
```
void descents(Bptr p,element_type a)
{ if(!p) return; if(found==0) return;
  if(p->data==a) found=1; // a子孙开始
  if(found ==1) printf("%4d",p->data);
  descents(p->Lson,a);
  descents(p->Rson,a);
  if(p->data==a) found=0; // a子孙结束
}

main()
{ .....
  found= 2 ;descents(root,a);
  .....
}
```

遍历完a的所有子孙后结束

以a='B'为例

Lson	data	Rson
------	------	------



遍历序列ABDHEI

输出序列BDHEI



小结

- 先序遍历可求二叉树各结点层数
- 后序遍历求二叉树各结点的高度
- 先序和后序相结合求给定结点的所有子孙
- 采用何种遍历取决于对二叉树进行的操作