

# 大学计算机-Python算法实践



主讲教师：张昱



# Part One

...

## 第一讲 线性数据结构

- 线性数据结构是计算机组织数据的一种方式。
- 线性结构是一个数据元素集合
  - 有一个唯一的首元素
  - 有一个唯一的尾元素
  - 除了首元素和尾元素，所有的元素都有一个唯一的前驱
  - 除了首元素和尾元素，所有的元素都有一个唯一的后继
- 常见的线性数据结构：数组、栈、队列、链表等

### □数组

□Python语言没有提供数组数据类型，通常直接使用列表作为数组。

□列表支持数据要求的几种核心操作

□创建数组

□索引访问

□索引赋值

□迭代遍历

### □ 栈

- 栈 ( Stack ) 是一种特殊的列表

  - 栈内的元素只能通过列表的一端访问 ( 栈顶 ) 。

  - 栈是后进先出的数据结构

- 栈的核心操作

  - 入栈 ( Push )

  - 出栈 ( Pop )

## □栈的实现：列表

□列表从最后的位置添加和移除元素都非常方便高效，可天然地快捷实现栈的操作

□列表的append()方法对应于入栈操作(push)

□列表的pop()方法对应于出栈操作(pop)

```
s = []  
s.append(1)  
s.append(2)  
print(s)  #输出[1, 2]  
s.pop()  
print(s)  #输出[1]  
s.pop()  
print(s)  #输出[]
```

## □队列

- 队列 ( Queue ) 也是一种特殊的列表

  - 队列插入元素的操作只能在队尾进行

  - 队列删除元素的操作只能在队首进行

  - 队列是先进先出的数据结构

- 队列的核心操作

  - 尾部添加

  - 首部删除

## □队列的实现：deque

□队列用列表实现并不适合（在首部添加数据只能使用insert方法需要移动其他数据）

□collections.deque是Python提供的双端队列，支持从任意一端添加删除数据，速度快

□deque支持的方法

□**append(x)**                      尾部添加元素

□**appendleft(x)**                首部添加元素

□**pop()**                          尾部弹出元素

□**popleft()**                    首部弹出元素

□**clear()**                        清空队列

□**reverse()**                    反转队列



## □队列的实现

```
from collections import deque
dq = deque()
dq.append(1)
dq.append(2)
print(dq)           #输出deque([1, 2])
dq.popleft()
print(dq)           #输出deque([2])
dq.popleft()
print(dq)           #输出deque([])
```



# Part Two

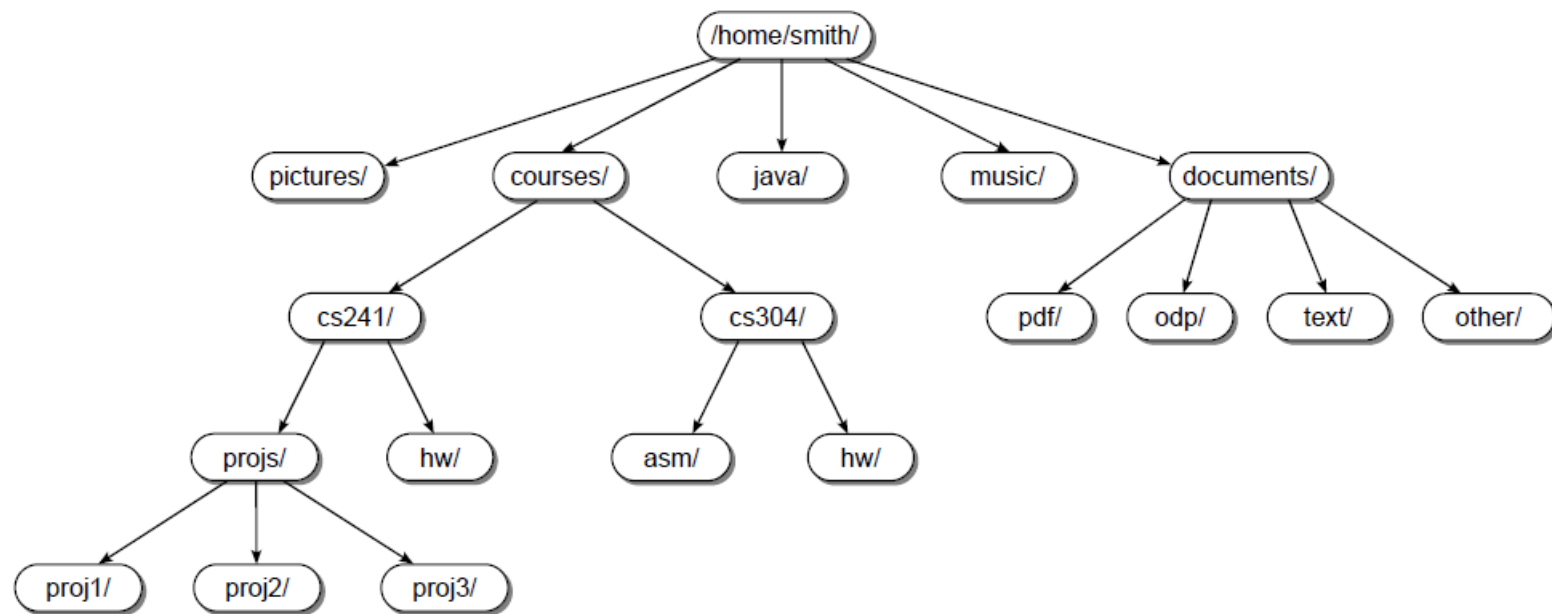
...

## 第二讲 树的概念

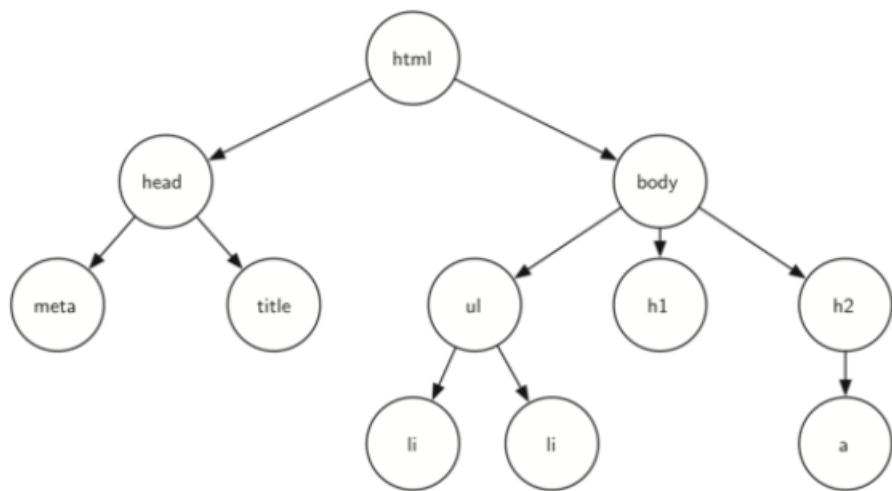
□树：

- 树不是一种线性结构，是非线性的。
- 树在计算机科学里应用广泛，包括操作系统，图形学，数据库和计算机网络等。
- 树和真正的树有许多相似的地方，也包括根、树枝和叶子，它们的不同在于计算机中的树的根在顶层而它的叶子在底部。

□树的实例：



□树的实例：



## □树的术语：

### □节点 ( Node )

□树中的每一个数据元素称为一个节点，节点是树的基本构成部分。

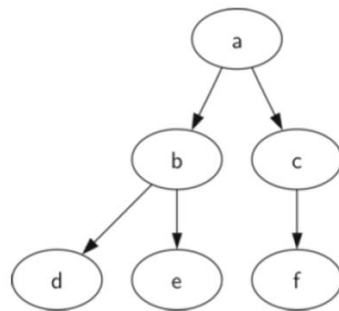
### □边 ( Edge )

□边也是树的基本构成部分。边有方向，连接两个节点，并表示它们之间的联系。

□除了根节点外每个节点都有且只有一条与其他节点相连的入边（指向该节点的边），每个节点可能有許多条出边（从该节点指向其他节点的边）。

### □根节点 ( Root )

□根节点是树中唯一一个没有入边的节点。



## □树的术语：

### □路径 ( Path )

□路径是由边连接起来的节点的有序排列。

### □子节点集 ( Children )

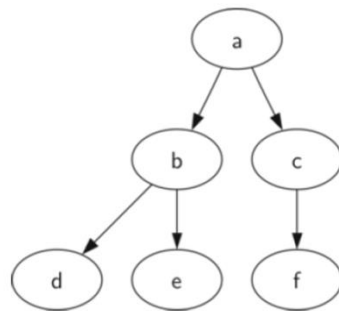
□当一个节点的入边来自另一个节点时，称前者是后者的子节点，同一个节点的所有子节点构成子节点集。

### □父节点 ( Parent )

□一个节点是它出边所连接的所有节点的父节点。

### □兄弟节点 ( Sibling )

□同一个节点的所有子节点互为兄弟节点。





## □树的术语：

### □子树 ( Subtree )

□子树是一个父节点的某个子节点的所有边和后代节点所构成的集合。

### □叶节点 ( Leaf Node )

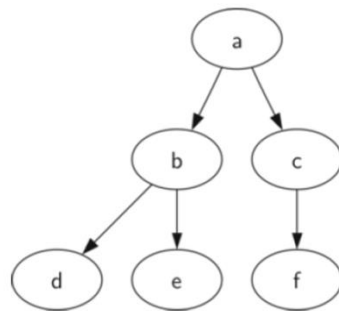
□没有子节点的节点成为称为叶节点。

### □层数 ( Level )

□一个节点的层数是指从根节点到该节点的路径中的边的数目。

### □高度 ( Height )

□树的高度等于所有节点的层数的最大值。



### □树的定义：

□树是节点和连接节点的边的集合，它有以下特征：

□有一个节点被设计为根节点。

□除了根节点，每一个节点都通过一条边与它唯一的父节点相连。

□可以沿着唯一的路径从根节点到每个节点。

□如果这个树的每个节点都至多有两个子节点，称之为二叉树。



# Part Three

...

## 第三讲 二叉树

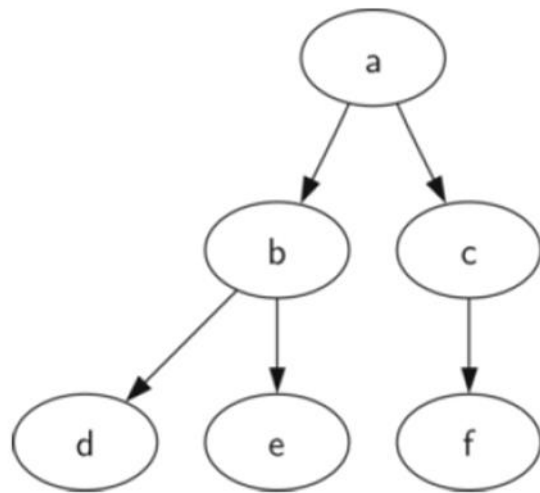
## □二叉树的定义

□二叉树是由 $n$  ( $n \geq 0$ ) 个结点组成的有限集合、每个结点最多有两个子树的有序树。它或者是空集，或者是由一个根和称为左、右子树的两个不相交的二叉树组成。

## □结点的度和树的度

□每个结点具有的子树个数称为**结点的度**，树中所有结点的度的最大值称为**树的度**

□二叉树的度为**2**



### □ 二叉树的特点：

- 二叉树是有序树，即使只有一个子树，也必须区分左、右子树；
- 二叉树的每个结点的度不能大于2，只能取0、1、2三者之一；
- 二叉树中所有结点的形态有5种：空结点、无左右子树的结点、只有左子树的结点、只有右子树的结点和具有左右子树的结点；

## □二叉树的性质：

□二叉树的第 $i$ 层至多有 $2^{i-1}$ 个结点；

□对任何一棵二叉树 $T$ ，如果其叶子结点数为 $N_0$ ，度为2的结点数为 $N_2$ ，则 $N_0 = N_2 + 1$ 。

$$N_0 + N_1 + N_2 = N$$

$$N_2 * 2 + N_1 = N - 1$$

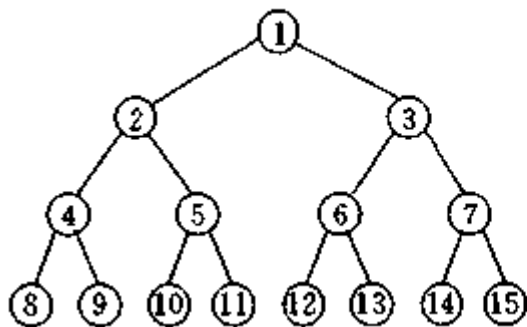
## □二叉树的性质：

□满二叉树：当树中每一层都满时，则称此树为满二叉树。

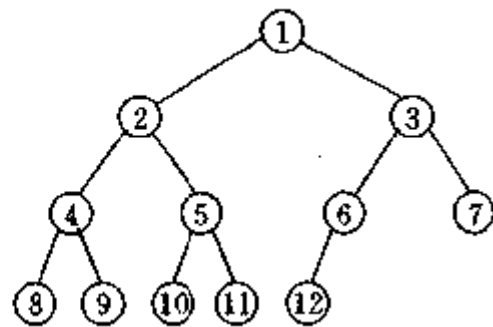
□完全二叉树：在一棵二叉树中，除最后一层外，若其余层都是满的，并且最后一层或者是满的，或者是右边缺少连续若干个结点，则称此树为完全二叉树。

□满二叉树是完全二叉树的特例。

□深度为 $h$ 的满二叉树的结点数为 $2^h - 1$



满二叉树



完全二叉树



## □二叉树的遍历：

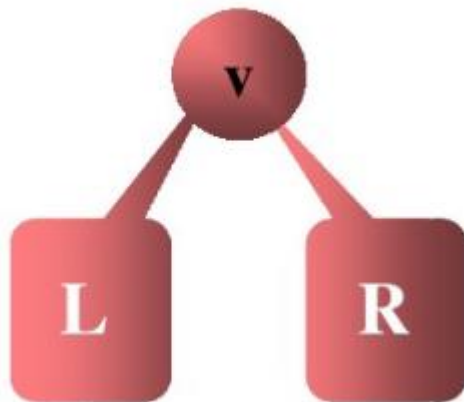
□按照一定次序访问树中所有结点，并且每个结点的值仅被访问一次的过程。

## □可能的三种遍历次序：

□先序遍历：vLR

□中序遍历：LvR

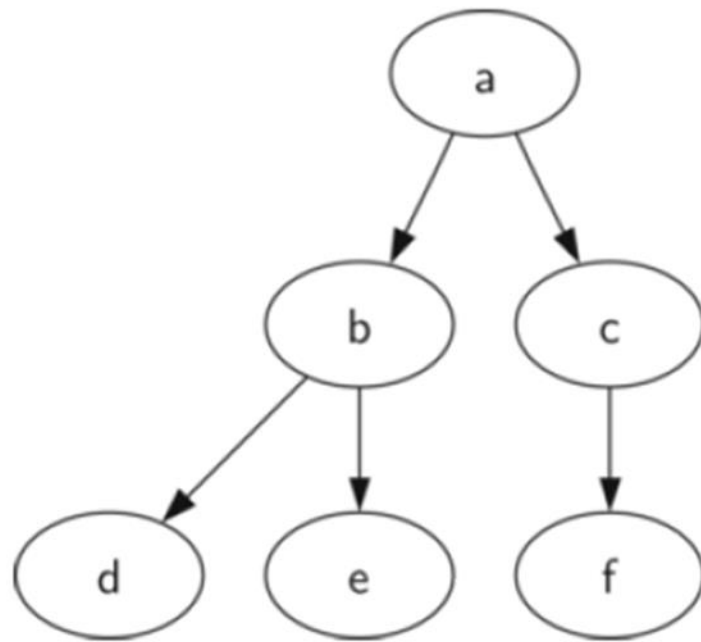
□后序遍历：LRv



□先序遍历：abdecf

□中序遍历：dbeafc

□后序遍历：debfcfa





# 大学计算机-Python算法实践

# THANK YOU !

