

第三章 动态内存申请

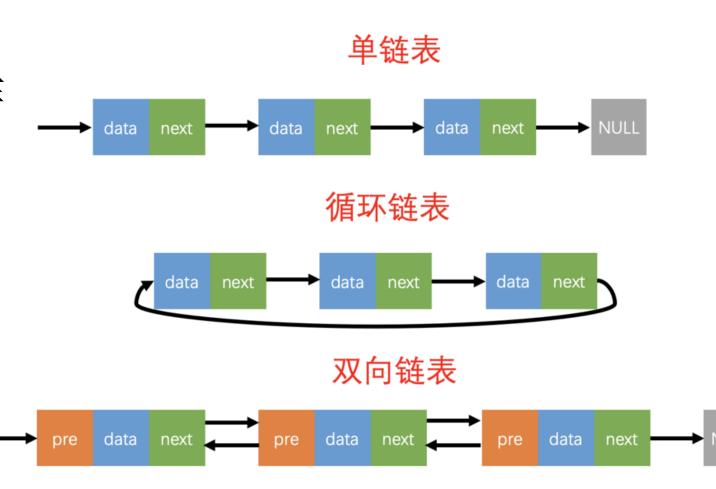
模块3.1: 链表的基本概念

主讲教师: 同济大学电子与信息工程学院 陈宇飞



目录

- 链式结构的基本概念
- 单链表的基本操作
- 双向链表的基本操作
- •二叉搜索树





- 数组的不足
 - 大小必须在定义时确定,导致空间浪费 是否可以按需分配空间
 - 占用连续空间,导致小空间无法充分利用是否可以充分利用不连续的空间
 - 在插入/删除元素时必须前后移动元素 插入/删除时能否不移动元素
- 链表

不连续存放数据,用指针指向下一数据的存放地址



例:数据1,2,3,4,5,分别存放在数组和链表中

存放5个元素:

数组:连续的20字节

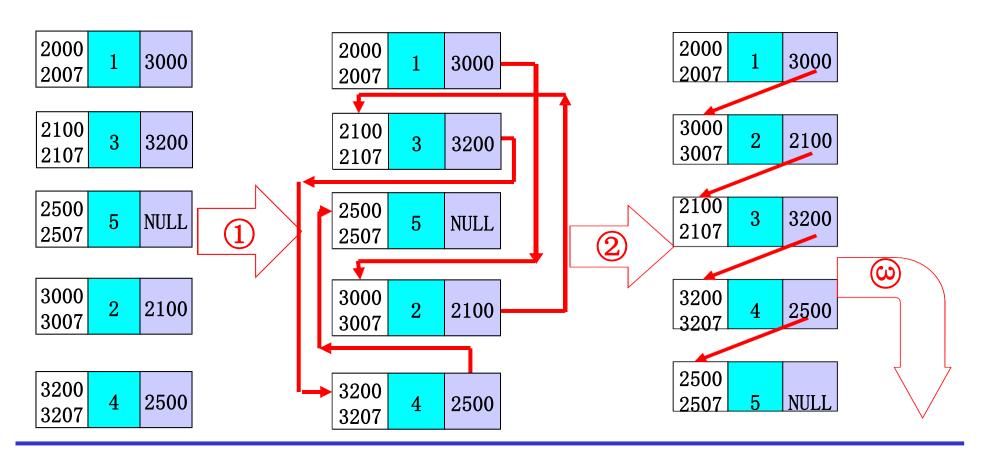
链表: 非连续的40字节(每个结点的8字节连续)

3 /		
2000		
2003	1	
2004	0	
2007	2	
2008	3	
2011	ن	
2012	4	
2015	7	
2016	7	
2019)	

数组

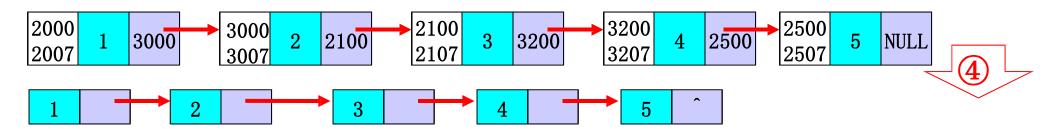
包	连表	₹
2000	1	3000
2100 2107	3	3200
[2101]		
2500 2507	5	NULL
3000	2	2100
3001		
3200		

2500



1907 APP TO THE PROPERTY OF TH

链表的表示方法:





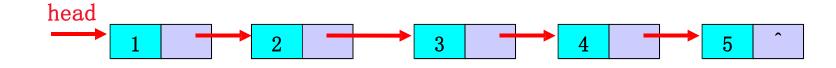
• 结点: 存放数据的基本单位

• 链表: 由若干结点构成的链式结构

• 表头结点: 第一个结点

• 表尾结点: 链表的最后一个结点, 指针域为NULL(空)

• 头指针: 指向链表的表头结点的指针





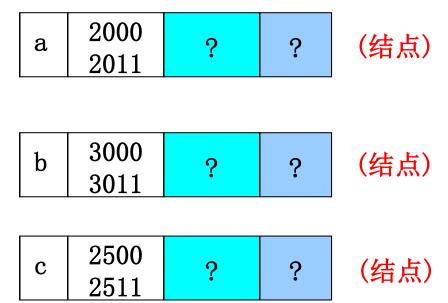
```
struct student {
   long num;
   float score;
   struct student *next;
};
```

//指向结构体自身的指针成员类型 不允许是自身的结构体类型,但可 以是指针(因为指针占用空间已知)

```
int main()
    student a, b, c, *head, *p;
    a. num = 31001; a. score=89.5;
    b. num = 31003; b. score=90;
    c. num = 31007; c. score=85;
    head = &a; a. next = &b;
    b. next = &c; c. next = NULL;
    p=head;
    do {
        cout << p->num << " "
              << p->score << endl;</pre>
        p=p->next;
    } while(p!=NULL);
    return 0;
```



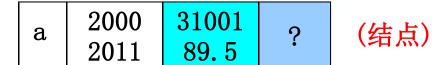
student a, b, c, *head, *p;



head	2100 2103	?
р	2200 2203	?



```
a. num = 31001; a. score=89.5;
b. num = 31003; b. score=90;
c. num = 31007; c. score=85;
```



h	3000	31003	O	(结点)
D	3011	90	•	

C	2500	31007	g	(结点)
	2511	85	ţ	(知从)

head	2100 2103	?
p	2200 2203	?



head = &a; a.next = &b; b.next = &c; c.next = NULL;

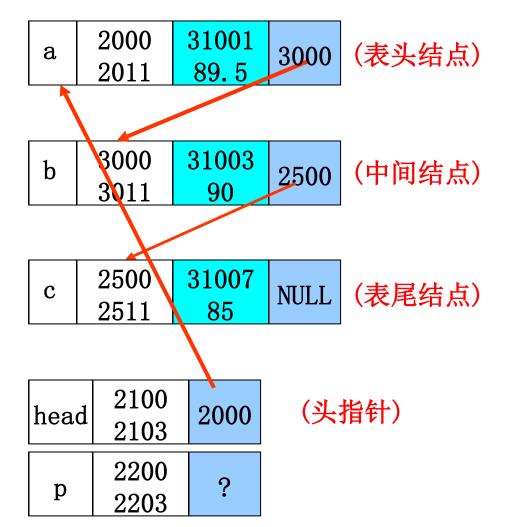
a	2000	31001	3000	(结点)
"	2011	89. 5	3000	(编品)

C	2500	31007	NULL	(结点)
O	2511	85	NULL	(知从)

head	2100 2103	2000
p	2200 2203	?

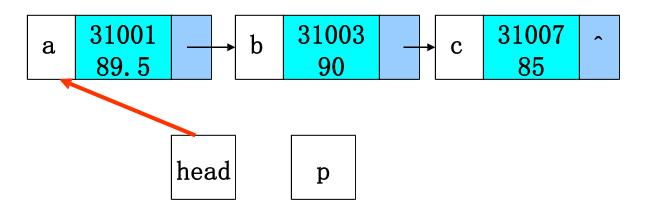


head = &a; a.next = &b; b.next = &c; c.next = NULL;



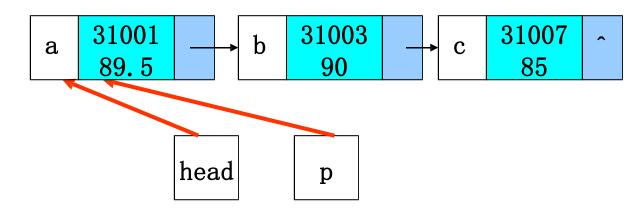


head = &a; a.next = &b; b.next = &c; c.next = NULL;





p=head;





31001 89.5



31001 89.5 31003 90



```
do {
      cout << p->num << " " << p->score << endl;
      p=p->next;
 while(p!=NULL);
                                         31003
                                                      31007
                           31001
                           89.5
                                 head
                                                  NULL
                                          p
                                              31001 89.5
                                              31003 90
                                              31007 85
```



• 链表与数组的比较

数组	链表
大小在声明时固定	大小不固定
处理的数据个数有差异时,须按最大	
值声明	根据需要随时增加/减少结点
内存地址连续,可直接计算得到某个	内存地址不连续,必须依次
元素的地址	查找
逻辑上连续,物理上连续	逻辑上连续,物理上不连续



目录

- 链式结构的基本概念
- 单链表的基本操作
- 双向链表的基本操作
- •二叉搜索树





- 链表的遍历
 - 由于链表的指针域中包含了后继结点的存储地址,所以只要知道 该链表的头指针,即可依次对每个结点进行访问
 - •假设已创建包含一个数据域,且其类型为整型的单链表,head为 表头指针

```
结点结构说明:
struct node
{
    int data;
    struct node *next;
};
头指针定义: struct node *head;
```

```
//输出已建立单链表的各结点的值
void print(struct node *head)
{
    struct node *p = head;
    while(p != NULL){
        cout << p->data << '\t';
        p = p->next;
    }
}
```



- 统计结点个数
 - •设置工作指针从表头结点开始,每经过一个结点,计数器值加1

```
int count(struct node *head)
    struct node *p = head;
    int n = 0;
   while (p != NULL) {
      n++;
      p = p-next;
   return(n);
```



- 查找结点
 - •设置一个序号计数器j和一个工作指针p,从表头结点开始,顺着链表进行查找。仅当j==i并且p!= NULL时查找成功,否则查找不成功

```
void search(struct node *head, int i)
    int j = 1;
    struct node *p = head;
    if(i < 0)
         cout << "illegal index\n";
    else
         while(j != i && p != NULL) {
             j++;
             p = p- next;
```

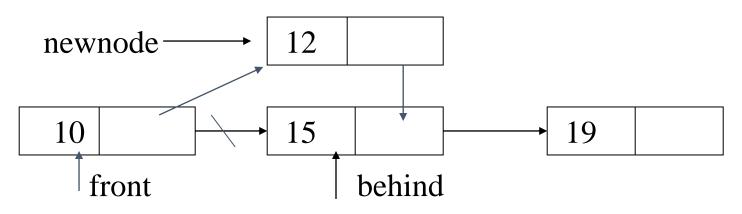
```
//接左边
  if(j == i && p != NULL)
    cout<<"index"<<i<":"<<p>data;
  else
    cout<<"illegal index \n";
}</pre>
```



• 在链表中插入结点

• 假定有一个指针behind指向链表中的某个结点,newnode指向待

插入结点。



• 如果有一个指针front指向behind的前驱,则:

```
front->next = newnode;
newnode->next = behind;
```

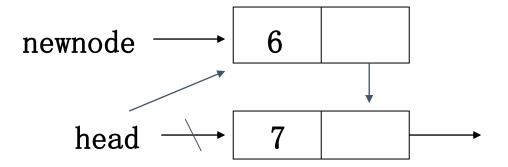
• 如果没有behind指针,则:

```
newnode->next = front->next;
front->next = newnode; //不可交换次序
```



- 两种特殊情况:
 - 在表头结点之前插入:

```
newnode->next = head;
```



head = newnode;

• 在尾结点之后插入:

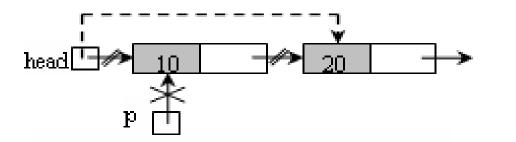
```
//实现在头结点为head的链表中插入值为x的结点(已按数据递增排序)。
struct node * insert(node *head, int x)
  struct node *behind, *front, *newnode;
  newnode=new(nothrow) node; //未判断newnode是否为NULL,后续课程内容
  newnode \rightarrow data = x; behind = head;
  if(head == NULL) {head = newnode; newnode->next = NULL;} //空表
            //非空表
  else
     while(behind != NULL && x > behind->data) //找插入位置
         front = behind; behind = behind->next; }
      if (behind == head) //插到第一个结点前
         newnode->next = head; head = newnode; }
      else if (behind == NULL) //插到最后一个结点后
         front->next = newnode; newnode->next = NULL; }
                              //插到front之后,behind之前
      else
         front->next = newnode; newnode->next = behind; }
  return head;
```



- 删除链表中的某个结点
 - ·把被删除结点的后继结点的地址,赋给其前趋结点的指针域或表头指针head,无后继结点时,则赋NULL

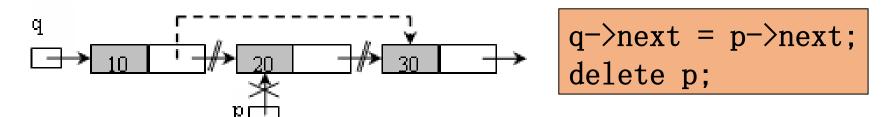
假定p为指向要删除结点的指针,q为指向删除结点前趋的指针。

• 如删除第一个结点



head = p->next;
delete p;

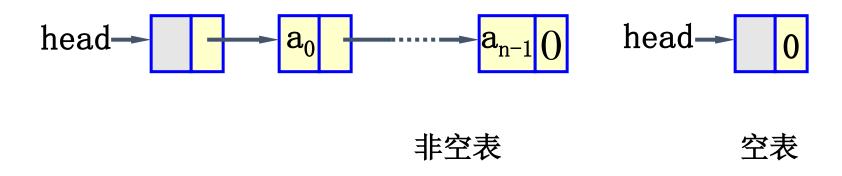
• 如删除链表的中间结点



```
//实现在头结点为head的链表中删除值为x的结点。
struct node *delnode (node *head, int x)
   struct node *p, *q; //p为工作指针, q为p的前驱
   p = head;
   if(head == NULL) //空表
      cout <<"The list is null!\n";
              //非空表
   else{
      while(p != NULL && p->data != x) //找删除的结点
      { q = p; p = p \rightarrow next; }
                                  //删除第一个结点
      if(p == head)
         head = p->next; delete p; }
      else if(p != NULL)
                                //删除非表头结点
      { q- next = p- next ; delete p; }
                                   //未找到要删除的元素
      else
         cout << x << "does not exist in the list!\n";
    return head;
```

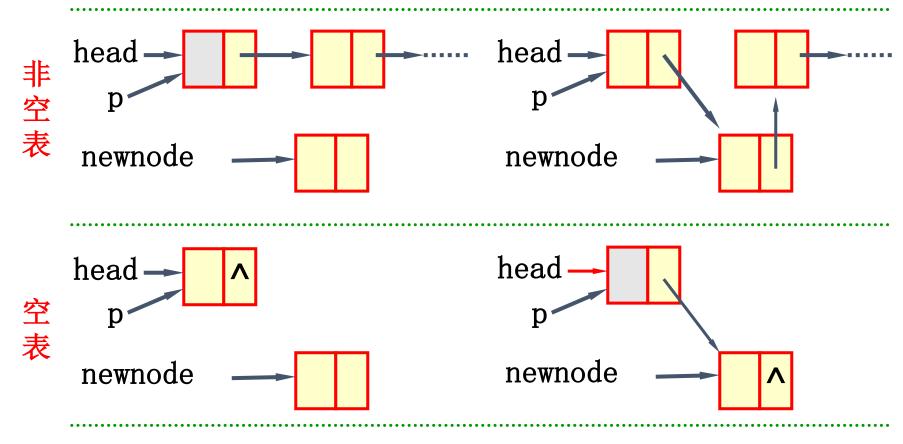


- 带表头结点的单链表
 - 表头结点(又称伪结点)位于表的最前端,本身不带数据,仅 标志表头
 - 设置表头结点的目的是统一空表与非空表、表头和表中位置的操作形式,简化链表操作的实现





• 例: 在带表头结点的单链表最前端插入新结点

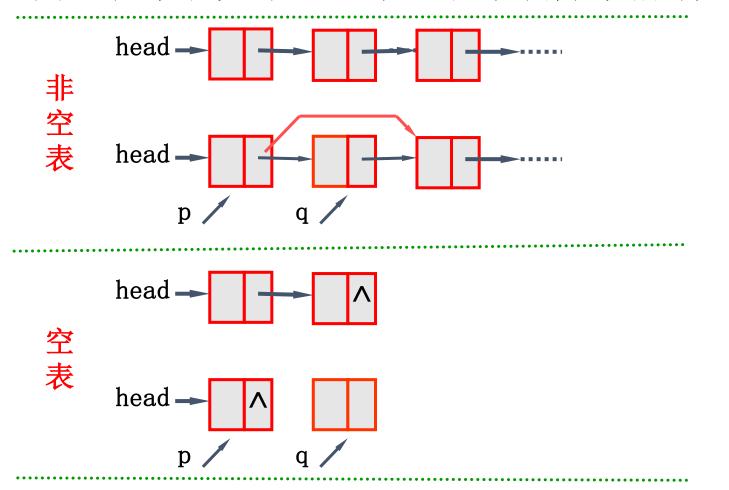


• 空表和非空表的操作是一致的

```
newnode->next = p->next;
p->next = newnode;
```



• 例: 从带表头结点的单链表中删除最前端的结点



• 即使删除后为空表,也无 需修改head,空表和非空 表的操作是一致的

```
q = p->next;
p->next = q->next;
delete q;
```



景

- 链式结构的基本概念
- 单链表的基本操作
- 双向链表的基本操作
- •二叉搜索树

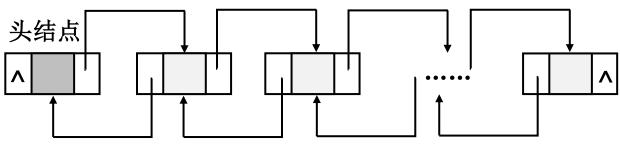
双向链表





- 单链表的缺陷
 - 只能从头结点开始访问链表中的数据元素,如果需要逆序访问单链表中的数据元素将极其低效
- 双向链表的引入
 - 每个数据结点中都有两个指针,分别指向直接后继和直接前驱

```
双向链表的定义:
typedef struct DbNode
{
    int data; //结点数据
    DbNode *left; //前驱结点指针
    DbNode *right; //后继结点指针
} DbNode;
```



```
#include <iostream>
                               //创建链表头
                               DbNode *CreateList(int hdata)//头结点数据
using namespace std;
typedef struct DbNode
                                  DbNode *pnode = (DbNode *)malloc
   int data;//结点数据
                                                  (sizeof(DbNode));
   DbNode *left://前驱结点指针
                                   if (pnode != NULL)
   DbNode *right;//后继结点指针
                                      pnode->data = hdata;
} DbNode;
                                      pnode->left = pnode->right = NULL;
//根据数据创建结点
DbNode *CreateNode(int data)
                                   return pnode;
   DbNode *pnode = (DbNode *)malloc(sizeof(DbNode));
   if (pnode != NULL) //判断malloc是否成功申请到存储空间,后续课程内容
        pnode->data = data;
        pnode->left = pnode->right = NULL;
   return pnode;
```

```
//插入新结点,总是在表尾插入
DbNode *AppendNode (DbNode *head, int data)
   DbNode *node = CreateNode(data);
   if (node != NULL)
      DbNode *p = head, *q = NULL;
                                     int main()
      while (p != NULL)
                                         DbNode *head = CreateList(0);
                                               //生成链表头结点,数据为0
                                         for (int i = 1; i < 10; i++)
          q = p;
          p = p-right;
                                               //添加9个结点,数据为1到9
      if (q != NULL) q->right = node;
                                             head = AppendNode(head, i);
      node \rightarrow left = q;
   return head;
                                         return 0;
```

1902

- 双向链表的遍历
 - 使用right指针进行遍历,直到NULL为止

```
//双向链表的测长
int GetLength(DbNode *head)
   int count = 1;
   DbNode *pnode = NULL;
   if (head == NULL) //链表空
       return 0;
   pnode = head->right;
```

```
//接左侧
while (pnode != NULL)
      pnode = pnode->right;
              //使用right指针遍历
      count++;
   return count;
```

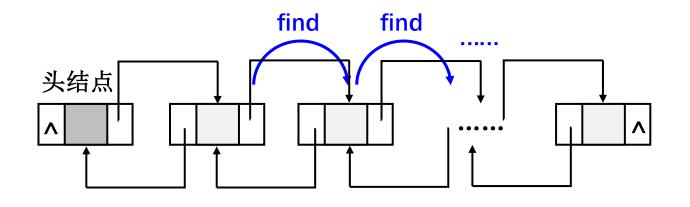
1907 1 UNIVE

- 双向链表的遍历
 - 使用right指针进行遍历,直到NULL为止

```
//打印整个链表
void PrintList(DbNode *head)
{
    DbNode *pnode = NULL;
    if (head == NULL)//链表为空
    {
        return;
    }
    pnode = head;
}
```



- 双向链表结点的查找
 - 使用right指针进行遍历,直到找到数据为data的结点。如果找到则返回结点,否则返回NULL

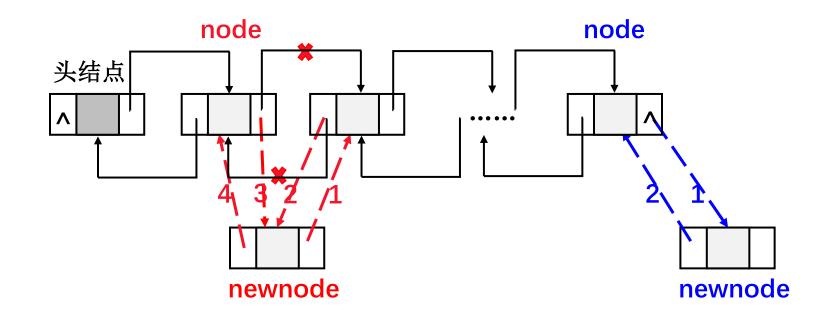


```
//查找数据为data的结点,如果找到则返回结点,否则返回NULL
DbNode *FindNode (DbNode *head, int data)
   DbNode *pnode = head;
   if (head == NULL) return NULL; //链表空
   //找到数据或者到达链表末尾,退出while循环
   while (pnode != NULL && pnode->data != data)
      pnode = pnode->right; //使用right指针遍历
   //没有找到数据为data的结点,返回NULL
   if (pnode == NULL)
      return NULL;
   return pnode;
```

3.1.3 双向链表的基本操作



- 双向链表结点的插入
 - 插入位置在中间: 原后继结点的前驱指针指向新插入结点
 - 插入位置在末尾: 直接插入



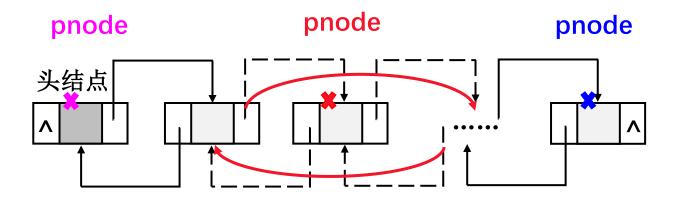
```
//在node结点之后插入新结点
void InsertNode(DbNode *node, int data)
   DbNode *newnode = CreateNode (data):
   if (node == NULL) return; //node为NULL时返回
   if (node->right == NULL) //node为最后一个结点
       node->right = newnode; newnode->left = node;
   else //node为中间结点
       newnode->right = node->right;
       node->right->left = newnode;
       node->right = newnode;
       newnode->left = node;
```



3.1.3 双向链表的基本操作

ASON WINES

- 双向链表结点的删除
 - •删除头结点
 - 删除中间结点
 - 删除尾结点

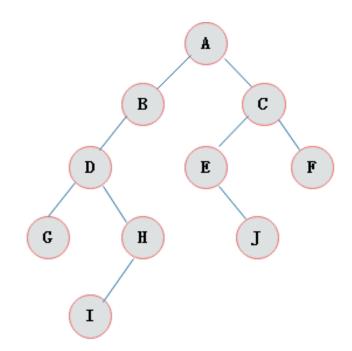


```
//删除满足指定条件的结点,返回表头指针,删除失败(结点不存在)返回NULL
DbNode *DeleteNode (DbNode *head, int data)
   DbNode *pnode = FindNode(head, data); //查找结点
   if (pnode == NULL) return NULL; //结点不存在时返回NULL
   else if (pnode->left == NULL) //pnode为第一个结点
       head = pnode->right;
       if (head != NULL) head->left = NULL; //链表不为空
   else if (pnode->right == NULL) //node为最后一个结点
       pnode->left->right = NULL;
                                       pnode->left->right = pnode->right;
                                       pnode->right->left = pnode->left;
   else //node为中间的结点
                                    free (pnode);
       //接右侧
                                    return head;
```

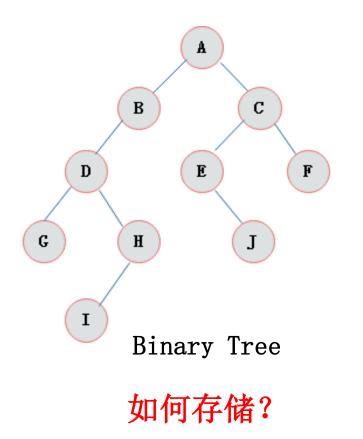


目录

- 链式结构的基本概念
- 单链表的基本操作
- 双向链表的基本操作
- •二叉搜索树



- •二叉树 (Binary Tree)
 - 每个结点最多有两个子结点的树
 - •叶子结点有0个子结点,根结点或者内部结点有一个或两个子结点

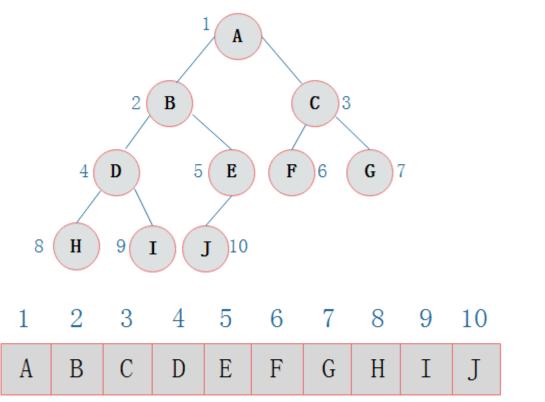


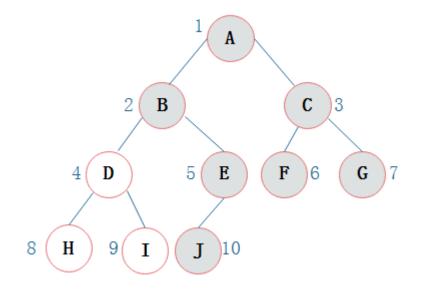
树的应用案例1: 圣女果 案例2: (a): 肝静脉与门静脉 (b): 门静脉 (c): 门静脉骨架化 (d): 门静脉血管树图 (e): 血管树分支归类

e

- •二叉树存储
 - ① 顺序存储:使用一维数组存储二叉树中的结点,并且结点的存储位置,就是数组的下标索引

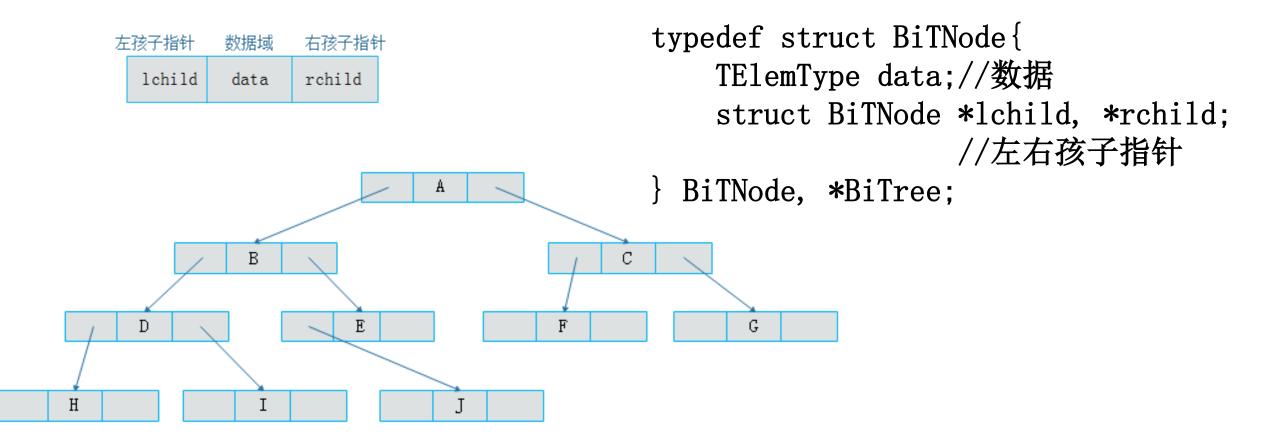
缺点:一般只适合完全二叉树,否则采用顺序存储的方式十分浪费空间



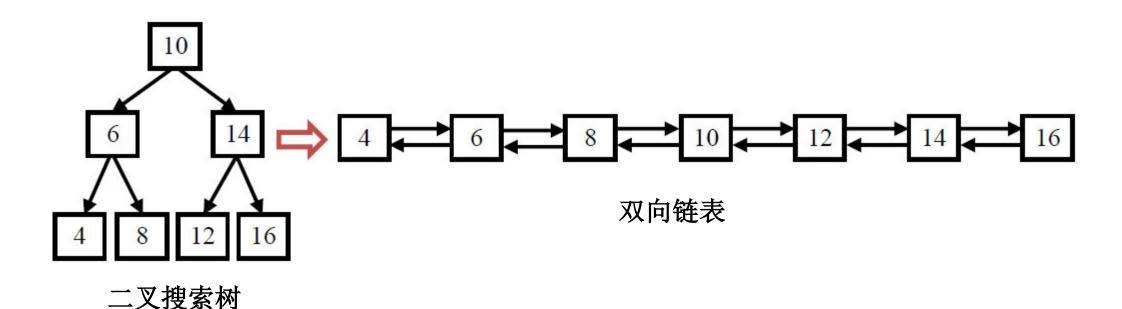


				5					
A	В	С	Λ	Е	F	G	٨	٨	J

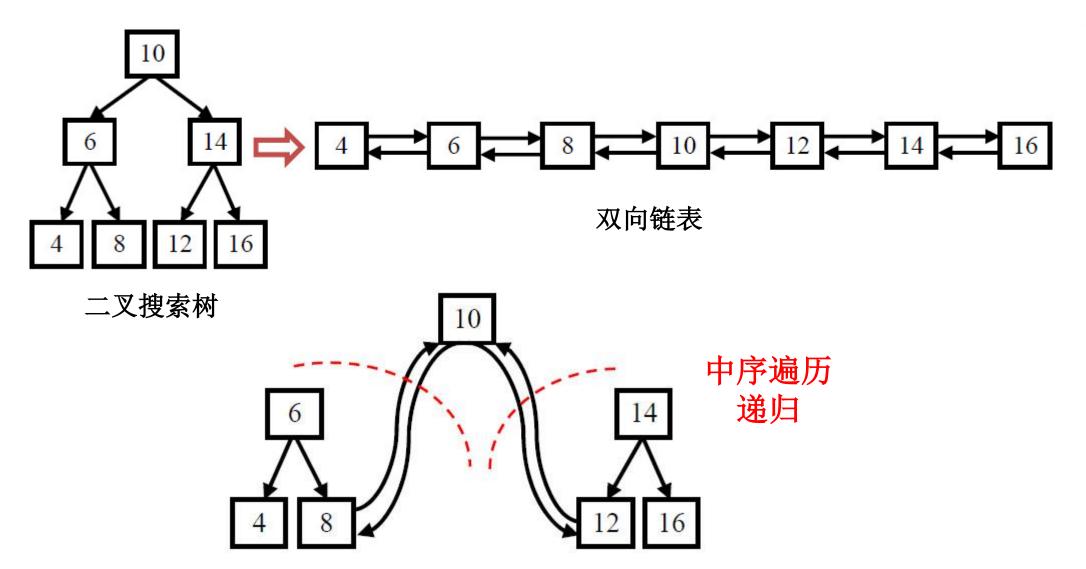
- •二叉树存储
 - ② 链式存储:二叉树的每个结点最多有两个子结点,因此可以将结点数据结构定义为一个数据和两个指针域



- •二叉搜索树(BST)
 - 若它的左子树非空,则左子树上所有结点的值均小于根结点的值
 - 若它的右子树非空,则右子树上所有结点的值均大于根结点的值
 - 左、右子树本身又各是一颗二叉搜索树



•输入一棵二叉搜索树,将该二叉搜索树转换成一个排序的双向链表。要求不能创建任何新的结点,只能调整树中结点指针的指向。



数据结构课程,本课程了解应用即可



总结

- 链式结构的基本概念
- 单链表的基本操作(熟练掌握)
 - 遍历、统计、查找、插入、删除等
 - 带表头结点的链表
- 双向链表的基本操作(了解)
- •二叉搜索树(了解)