

《京程一灯》精英班第八周笔试题 姓名:

请先盖住答案,在右侧空白处作答已加深印象。

- 1. 通常我们从哪几个方面来考量一个算法? (5分)

答:

▼这是基础问题,尽管面试时不会直接问你,但是你仍然要知道!!尤其是这些名词都是什么意思!!本题考点分为如下:

时间复杂度、空间复杂度、正确性、可读性、健壮性

- 2.请简述算法都有哪些特征? (5分)

答:

- 「同样是基础性问题 , 自己在做算法时按照这些特征进行检查。本题考点分为如下:
 - 1、有穷性,算法必须在有限的步骤之后完成。
 - 2、确切性,每一步必须有确切意义;
 - 3、具备0个或多个输入项;
 - 4、具有一个或多个输出;
 - 5、具有可行性(也叫有效性)
- 3.请简述栈和队列这两种数据结构的特征。(10分)

答:

警本题考点分为如下:

栈:通常使用链表或数组来实现,只允许从栈顶(称为top)位置进行操作,具有入栈和出栈两种主要操作,遵循后入先出规则(FILO);

队列:通常用链表或者数组来实现。队列只允许在后端(称为rear)进行插入操作,在前端(称为front)进行删除操作。队列的操作方式和栈类似,唯一的区别在于队列只允许新数据在后端进行添加。遵循先入先出规则(FIFO)



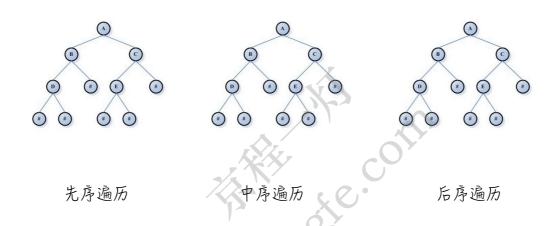
- 4.请列举线性表的基本操作都有哪些(5分)

答:

🝄 本题考点分为如下:

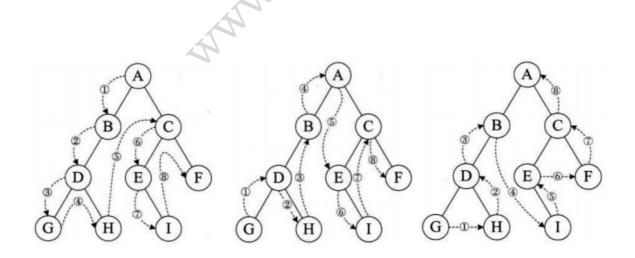
初始化(创建)、插入元素、查找元素、删除元素、修改指定位置的元素、得到指定位置的元素、清空表等

- 5.请在下图中画出二叉树先序遍历、中序遍历和后序遍历的路径和序号(10分)



答:

②这些遍历顺序很容易问道!本题考点分为如下:



- 6. 请简述散列表的特点和用途(10分)



答:

②这些原理性的东西要能够用自己的话说出来。本题考点分为如下:

散列表(也叫哈希表)是一种查找算法,与链表、树等算法不同的是,散列表算法在查找时不需要进行一系列和关键字(关键字是数据元素中某个数据项的值,用以标识一个数据元素)的比较操作。

散列表算法希望能尽量做到不经过任何比较,通过一次存取就能得到所查找的数据元素,因而必须要在数据元素的存储位置和它的关键字(可用key表示)之间建立一个确定的对应关系,使每个关键字和散列表中一个唯一的存储位置相对应。因此在查找时,只要根据这个对应关系找到给定关键字在散列表中的位置即可。这种对应关系被称为散列函数(可用h(key)表示)。

根据设定的散列函数h(key)和处理冲突的方法将一组关键字key映像到一个有限的连续的地址区间上,并以关键字在地址区间中的像作为数据元素在表中的存储位置,这种表便被称为散列表,这一映像过程称为散列,所得存储位置称为散列地址。

- 7.请说出冒泡排序与选择排序的优缺点。(10分)

答:

*本题考点分为如下:

冒泡排序是稳定的排序,选择排序是非稳定排序。

冒泡排序需要开辟新的内存空间以提供交换操作,交换次数多,效率低。

选择排序相对于冒泡排序交换次数少,效率相对较高

- 8.请写出相关程序最快查找出数组[2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, 31, 37, 41, 43, 47]中31出现的位置。(15分)

答:

```
//二分查找
```

```
function find(arr, item) {
   var low = 0;//设定下标
   var high = arr.length - 1;//设定上标
   while (high > low) {
     var mid = Math.floor((low + high) / 2);//二分查找的关键
   if (arr[mid] > arr[item]) {
     high = mid;
```



```
} else if (arr[mid] < arr[item]) {
    low = mid;
}
    else {
        return mid
    }
}
return -1;
}</pre>
```

- 9.请写出单向链表和双向链表的添加操作和删除操作的主要实现代码。(15分)

答:

如果答这道题的时候觉得脑容量不足,可以借助在纸上画图,纸和笔是大脑的最佳缓存。本题 考点分为如下:

```
//单向链表的添加
 function insert(newElement, item) {
    var newNode = new Node(newElement);//新建一个节点
    var current = this.find(item);//找到item的位置
    newNode.next = current.next;//将新节点的后继指向item的后继
    current.next = newNode;//修改item节点的后继指向新节点
 }
//单向链表的删除
//首先查找要删除元素的上一个节点
 function findPrevious(item) {
    var currNode = this.head;
    while (!(currNode.next == null) && (currNode.next.element != item)) {
      currNode = currNode.next;
    return currNode;
 }
 function remove(item) {
      var prevNode = this.findPrevious(item);
   var currentNode=this.find(item);//查找到当前需要删除的节点
      if (!(prevNode.next == null)) {
            prevNode.next = prevNode.next.next;//待删除节点的前驱的后继指向后继指向原本待删
除节点的后继
            currentNode.next=null;//为了防止内存泄漏
      }
 }
```



```
//双向链表
  //插入节点 注意插入的链指向
   function insert(newElement, item) {
    var newNode = new Node(newElement);
    var current = this.find(item);
    newNode.next = current.next;
    newNode.previous = current;
    current.next = newNode;
    if(newNode.next!=null){//判断是否为尾节点
      newNode.next.previous=newNode;//将item原本的后继的前驱指向新节点
    }
 }
function remove(item) {
    var currNode = this.find(item);
    if (!(currNode.next == null)) {
      currNode.previous.next = currNode.next;//删除节点的前驱的 后继指向删除节点的后继
      currNode.next.previous = currNode.previous;//删除节点的后继的前驱指向删除节点的前驱
      currNode.next = null;//释放节点
      currNode.previous = null;
    } else{//考虑尾节点的情况
       currNode.previous.next = null; //尾节点的前驱的后继指向null
      currNode.previous = null;//释放尾节点
  }
                       二叉搜索树,并写出相关方法查找最小值。(15分)
//定义节点
function Node(data,left,right) {
      this.data = data;
      this.left = left;
      this.right = right;
function insert(data){
      var n = new Node(data,null,null);//定义一个新节点
      if (this.root == null) {//判断根节点是否为空
            this.root = n;
      }else{
            var current = this.root;
            var parent;
            while(true){
```



```
parent = current;
                     if (data < current.data) {//比当前小就放在左数
                            current = current.left;
                            if (current == null) {//直到左边没有数,将待添加的值放进去
                                   parent.left = n;
                                   break;
                            }
                     }else{
                            current = current.right;
                            if (current == null) {
                                   parent.right = n;
                                   break;
                           }
                    }
             }
       }
}
//最小值
function getSmalllest(root){//一直往左子树上去找,找到没有左节点即找到了最小值
       var current = this.root || root;
       while(!(current.left==null)){
              current = current.left;
       }
       return current;
}
```



前端路漫漫,这是最好的结束,也是全新的 开始。京程一灯永远是您的后盾,无论何时 需要帮助,我们永远都在,无论你在哪,如 果需要任何帮助请随时联系我们,祝好~

