## 数据结构与算法平时作业讲解提纲

1.	线性结构反映结点间逻辑关系是的,非线性结
	构反映结点间逻辑关系是的。
	ANS: 一对一; 一对一或一对多或多对多
	分析: 线性结构的数据之间关系是一对一的关系,除了第一
	个最后一个元素和最后一个元素之外,每个元素都有且仅有
	一个前驱和后续节点。常见的线性结构有线性表,堆栈,队
	列,数组,串。
	非线性的数据之间关系可能是一对一,一对多或多对多的关
	系,每个元素可能有零个,一个,多个以上的前驱和后续节
	点。常见的非线性数据结构有树(二叉树)和图。
2.	在树型结构中,树根结点没有结点,其余每个
	结点有且只有
	有
	•
	ANS: 前驱节点 ; 一 ; 后续节点 ; 有叶子节点
	分析: 概念。
3.	下面程序段的时间复杂度是。
	for(i=0;i <n;i++)< th=""></n;i++)<>
	for(j=0;j <n;j++)< th=""></n;j++)<>
	A[i][j]=0
	ANS: $O(n^2)$

分析: 嵌套循环用乘法法则,外层时间复杂度 n,内层时间复杂度 n,总的事件复杂度  $O(n*n=n^2)$ 

4. 下面程序段的时间复杂度是\_\_\_\_\_。

5. 下面程序段的时间复杂度是\_\_\_\_\_。

```
s=0;
for(i=0;i<n;i++)
for(j=0;j<n;j++)
s+=B[i][j];
sum=s;
ANS: O(n²)</pre>
```

分析: 第一句 O(1), 中间的循环  $O(n^2)$ , 最后一句 O(1), 取最高项  $O(n^2)$ 。

6. 下面程序段的时间复杂度是\_\_\_\_\_。

i=1;

while(i<=n)

i=i\*3;

ANS: O(log₃n)

分析:

第一句 O(1)。

假设循环进行了 x 次,当满足 $x=x_{n-1}*3>n$ 退出循环,即  $x\geq \log_3 n$ 退出循环,时间复杂度 $\sqrt{n}$  。

7. 算法时间复杂度的分析通常有两种方法,即\_\_\_\_\_和

\_\_\_\_\_\_的方法,通常我们对算法求时间复杂度时,采用 \_\_\_\_\_\_方法。Why?

ANS: 事前估计; 事后统计; 事前估计; 事后统计容易受软件硬件扽等环境因素印象, 有时候容易掩盖算法的优势。 分析: 概念。

8. 在顺序/链表中插入和删除一个结点平均需要移动多少个结点?具体的移动次数取决于什么因素?

ANS:顺序表插入一个节点需要平均移动 $\frac{n}{2}$ 个节点,删除一个节点需要平均移动 $\frac{n-1}{2}$ 个节点,具体移动次数取决于该循序表长度和需要进行插入或删除位置,越靠近顺序表尾节点越

移动次数越少。链表不需要移动节点,但是需要得到上个节点指向该节点的指针(单向链表),因此需要额外的记录。 分析:顺序表最坏的情况是第一个元素就是要添加或者删除的元素,这样会将原来所有的元素向前或向后移动一个位置。

9. 写一算法实现单链表的逆置。(不带头结点)

## ANS&解析:

定义每个单链表数据形式如下,其中 data 为节点数据,next 下个节点的地址。头节点无数据,只有记录首节点(第一个有效数据节点)的地址。

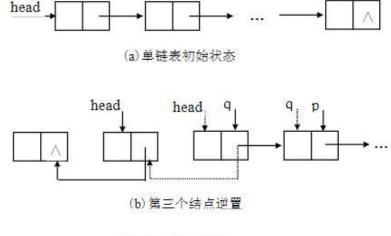
typedef structNode

{

elemtype data;

structNode \*next;

} LinkList;



单链表逆置示意图

```
Void contray(LinkList *head)
  {//将 head 单链表中所有结点按相反次序链接
      LinkList*p,*q;
      p=head; //p 指向未被逆序的第一个结点,初始时指
      向原表头结点
      head=NULL;
      while(p!=NULL)
     {
        q=p; //q 指向将被逆序链接的结点
        p=p->next;
        q->next=head;
        head=q;
     }
  }
10. 线性表、栈和队列都是 结构,可以在线性表的
     位置插入和删除元素;对于栈只能在_____位置插入
 和删除元素;对于队列只能在 位置插入元素和在
  位置删除元素
 ANS: 线性; 任意位置; 栈顶; 队尾; 队首
 分析:概念。
   设有一空栈, 现有输入序列 1, 2, 3, 4, 5, 经过
11.
 push,push,pop,push,pop,push,push 后,输出序列是
```

\_\_\_\_\_o

## ANS&分析:

- 1 进栈 栈内元素 栈顶—1—栈底
- 2 进栈 栈内元素 栈顶—2—1—栈底
- 2 出栈 栈内元素 栈顶—1—栈底
- 3 进栈 栈内元素 栈顶—3—1—栈底
- 3 出栈 栈内元素 栈顶—1—栈底
- 4 进栈 栈内元素 栈顶—4—1—栈底
- 5 进栈 栈内元素 栈顶—5—4—1—栈底 最后出栈 5—4—1
- 12. 无论对于顺序存储还是链式存储的栈和队列来说,进行插入或删除运算的时间复杂度均相同为\_\_\_\_\_。

ANS: O(n)

分析:

元素处在线性表表尾:线性表查询元素最坏 O(n),移动数据最好 O(1),

元素处在线性表表头:查询最好 O(1),移动数据最 O(n);

因此线性表的时间复杂度 O(n)。

链表不需要移动数据,查询最坏 O(n)。

13. 什么是队列的上溢/假溢出现象? 一般有几种解决方法, 简述之。

ANS&解析:上溢是队尾指针 rear 已经到达存储空间大小maxnum。此时无法在新元素加入队列,发生上溢现象。