

## 北京交通大学 1999 年数据结构考研试题

### 一. 选择题

1. 栈的特点是 A\_\_\_\_\_, 队列的特点是 B\_\_\_\_\_, 栈和队列都是 C\_\_\_\_\_; 若进栈序列为 1, 2, 3, 4 则 D\_\_\_\_不可能是一个出栈序列 (不可能全部进栈后在出栈)。若进队列的序列为 1, 2, 3, 4 则 E\_\_\_\_试一个进队列序列
 

A, B: ①先进先出 ②后进先出 ③进优于出 ④出优于进  
   C: ①顺序存储的线性结构 ②链式存储的线性结构 ③限制存取点的线性结构  
   ④限制存取点的非线性结构  
   D, E: ①3, 2, 1, 4 ②3, 2, 4, 1 ③4, 2, 3, 1  
   ④4, 3, 2, 1 ⑤1, 2, 3, 4 ⑥1, 3, 2, 4
2. 要进行顺序查询, 则线性表 A\_\_\_\_; 要进行折半查询, 则线性表 B\_\_\_\_; 若表中元素个数为 n, 则顺序查找的平均比较次数为 C\_\_\_\_; 折半查找的平均比较次数为 D\_\_\_\_。
 

A, B: ①必须以顺序方式存储 ②必须以链式方式存储;  
   ③既可以以顺序方式存储, 也可以链式方式存储;  
   ④必须以顺序方式存储, 且数据以按递增或递减顺序排好;  
   ⑤必须以链式方式存储, 且数据以按递增或递减顺序排好。

C, D: ①n ②n/2 ③n\*n ④n\*n/2 ⑤log<sub>2</sub>n ⑥n\*log<sub>2</sub>n ⑦(n+1)/2 ⑧log<sub>2</sub>(n+1)
3. 序方法有许多种, A\_\_\_\_法从未排序的序列中依次取出元素, 与以排序序列(初始化为空)中的元素作比较, 将其放入以排序序列的正确位置; B\_\_\_\_法从未排序的序列中挑选元素, 并将其依次放入以排序序列的一端; 交换排序方法是对序列中的元素进行一系列比较, 当被比较的两元素逆序时, 进行交换; C\_\_\_\_和D\_\_\_\_是基于这类方法的两种排序方法, 而D\_\_\_\_是比C\_\_\_\_效率更高的方法; E\_\_\_\_发是基于选择排序的一种排序方法, 是完全二叉树结构的一个重要应用。
 

A, B, C, D, E: ①选择排序 ②快速排序 ③插入排序 ④起泡排序  
   ⑤归并排序 ⑥shell 排序 ⑦堆排序 ⑧基数排序
4. 完成在双循环链表结点 P 之后插入 S 的操作是\_\_\_\_\_\_;
 

① p^.next:=s; s^.priou:=p; p^.next^.priou:=s; s^.next:=p^.next;  
   ② p^.next^.priou:=s; p^.next:=s; s^.priou:=p; s^.next:=p^.next;  
   ③ s^.priou:=p; s^.next:=p^.next; p^.next:=s; p^.next^.priou:=s;  
   ④ s^.priou:=p; s^.next:=p^.next; p^.next^.priou:=s; p^.next:=s;
5. 若串 s1=‘ABCDEFG’, s2=‘9898’’, s3=‘###’, s4=‘012345’, 执行 concat(replace(substr(s1, length(s2), length(s3), ), s3), substr(s4, index(s2, ‘8’), length(s2))))其结果为\_\_\_\_\_
 

① ABC###G0123 ②ABCD###2345 ③ABC###G2345 ④ABC###2345  
   ⑤ABC###G1234 ⑥ABCD###1234 ⑦ABC###01234
6. 少用一个元素空间表示的循环队列用数组 A[0..M]存其元素值, 已知起头为指针分别为 front 和 rear, 则队列中的元素个数可用\_\_\_\_表示
 

① (front-rear) mod m ② (rear-front+1) mod m ③ (rear-front) mod m-1  
   ④ (rear-front+1) mod m-1 ⑤ (rear-front-1) mod m ⑥ (rear-front+m) mod m  
   ⑦ (front-rear-1) mod m ⑧ (front-rear+1) mod m-1
6. 下列关于 AOE 网的叙述中, 不正确的是:

- ① 关键活动不按期完成就会影响整个工程的完成时间
- ② 任何一个关键活动提前完成，那么整个工程将会提前完成
- ③ 说有的关键活动提前完成，那么整个工程将会提前完成
- ④ 某些关键活动提前完成，那么整个工程将会提前完成

## 二. 填空

- 1、起始地址为 480, 大小为 8 的块, 其伙伴的起始地址是\_\_\_\_\_; 若块大小为 32, 则其伙伴的起始地址是\_\_\_\_\_.
- 2、具有 n 个叶子结点的完全二叉树的深度为\_\_\_\_\_具有 n 个结点的完全二叉树的深度为\_\_\_\_\_; 具有 n 个 结点的折半查找的判定树的深度为\_\_\_\_\_; 具有 20 个结点的平衡二叉树的最大深度为\_\_\_\_\_.
- 3、设二维树组 A[-20..30, -30..20], 每个元素占有 4 个存储单元, 存储起始地址为 200. 如按行优先顺序存储, 则元素 A[25, 18]的存储地址为\_\_\_\_\_; 如按列优先顺序存储, 则元素 A[-18, -25]的存储地址为\_\_\_\_\_.
- 4、已知如下程序段

```

for I:= n downto 1 do      {语句 1}
begin
    x:=x+1;                {语句 2}
    for j:=n downto I do    {语句 3}
        y:=y+1;                {语句 4}
end.

```

语句 1 执行的频度为\_\_\_\_\_; 语句 2 执行的频度为\_\_\_\_\_; 语句 3 执行的频度为\_\_\_\_\_; 语句 4 执行的频度为\_\_\_\_\_;

5、127 阶 B-树中每个结点最多有\_\_\_\_\_个关键字; 除根结点外所有非终端结点至少有\_\_\_\_\_棵子树; 65 阶 B+除根结点外所有结点至少有\_\_\_\_\_个关键字; 最多有\_\_\_\_\_棵子树;

6、无用单元是指\_\_\_\_\_, 例\_\_\_\_\_

## 三. 下面的算法完成图的深度优先遍历, 请填空

```

program graph_traver;
const nl=maxnode_number;
type
    vtxptr=1..nl;
    vtxptr0=0..nl;
    arcptr=^acrnode;
    acrnode =record
        vexi , vexj:vtxptr;
        nexti, nextj:arcptr;
    end;
    vexnode =record
        vexdata:char;
        firstin:arcptr;
        firstout:arcptr
    end;
graph=array[vtxptr0] of vexnode ;
var
    ga:graph

```

```

visited:array[vtxptr] of boolean ;
n:integer;

func order (g:graph;v:char); txptr;
_____; i:=n;
while g[i].vexdata<>v do i:=i-1;
order:=i;
endf;

proc creat (g:graph);
readln(n, e);
for i:= 1 to n do
[ readln(g[i].vexdata);
g[i].firstin :=nil ; g[i].firstout:=nil;]
for k:= 1 to e do
[readln (vt, vh);
I:=order (g, vt); j:=order (g, vh); new (p); p^.vexi:=I ; p^.vexj:=j
P^.nextj:=____B____; ____C____:=p;
P^.nexti:=____D____; ____E____:=p;]
ENDP.

Func firstadj(g:fraph:v:char):vtxptr0;
I:=order(g, v);p:=g[I].firstout;
If p<>nil then firstadj:=_____else firstadj:=0;
Endf;

Func nextadj(g:fraph;v:char:w:char):vtxptr0;
I:=order(g, v);j:=order(g, w);
P:=_____;
While(p<>nil ) and (p^.vexj<>j) do _____;
If _____and_____ then nextadj:=p^.nexti^.vexj else nextadj:=0;
Endf;

Proc dfs(g:graph;v0:char);
Write(v0:2);visited[order(g, v0)]:=true;
W:=_____
While w<>0 do
[ if _____ then dfs(g, g[w].vexdata);
w:=_____;]
endp;

proc traver(g:graph);
for I:=1 to n do visited[I]:=false;
for I:=1 to n do
if not visitec[I]then dfs(g, g[I].vexdata);
endp;

begin
creat(ga);

```

traver(ga);

end.

四 对 输入文件 (101, 51, 19, 61, 3, 71, 31, 17, 19, 100, 55, 20, 9, 30, 50, 6, 90)。当 k=6 时，使用置换-选择算法，写出建立的初始败者及生成的归并段；

五 以孩子兄弟链表为存储结构，请设计递归和非递归算法求树的深度。{书写算法请用类 pascal 语言}

