

# 2010~2011安徽大学《数据结构》期末试卷

## 一、单选题

从供选择的答案中选出正确的答案，将其编号填入括号中。

1、在数据结构的讨论中把数据结构从逻辑上分为（ ）。

- A: 内部结构与外部结构      B: 静态结构与动态结构  
C: 线性结构与非线性结构      D: 紧凑结构与非紧凑结构

2、采用线性链表表示一个向量时，要求占用的存储空间地址（ ）。

- A: 必须是连续的      B: 部分地址必须是连续的  
C: 一定是不连续的      D: 可连续可不连续

3、采用顺序搜索方法查找长度为 $n$ 的顺序表时，搜索成功的平均搜索长度为（ ）。

- A:  $n$       B:  $n/2$       C:  $(n-1)/2$       D:  $(n+1)/2$

4、在一个单链表中，若 $q$ 结点是 $p$ 结点的前驱结点，若在 $q$ 与 $p$ 之间插入结点 $s$ ，则执行（ ）。

- A:  $s \rightarrow link = p \rightarrow link; p \rightarrow link = s;$       B:  $p \rightarrow link = s; s \rightarrow link = q;$   
C:  $p \rightarrow link = s \rightarrow link; s \rightarrow link = p;$       D:  $q \rightarrow link = s; s \rightarrow link = p;$

5、如果想在4092个数据中只需要选择其中最小的5个，采用（ ）方法最好。

- A: 起泡排序      B: 堆排序      C: 锦标赛排序      D: 快速排序

6、设有两个串 $t$ 和 $p$ ，求 $p$ 在 $t$ 中首次出现的位置的运算叫做（ ）。

- A: 求子串      B: 模式匹配      C: 串替换      D: 串连接

7、在数组A中，每一个数组元素 $A[i, j]$ 占用3个存储字，行下标 $i$ 从1到8，列下标 $j$ 从1到10。所有数组元素相继存放于一个连续的存储空间中，则存放该数组至少需要的存储字数是（ ）。

- A: 80      B: 100      C: 240      D: 270

8、将一个递归算法改为对应的非递归算法时，通常需要使用（ ）。

- A: 栈      B: 队列      C: 循环队列      D: 优先队列

9、一个队列的进队列顺序是1, 2, 3, 4，则出队列顺序为（ ）。

- A: 4, 3, 2, 1      B: 2, 4, 3, 1      C: 1, 2, 3, 4      D: 3, 2, 1, 4

10、在循环队列中用数组  $A[0..m-1]$  存放队列元素，其队头和队尾指针分别为  $front$  和  $rear$ ，则当前队列中的元素个数是（ ）。

- A:  $(front - rear + 1) \% m$     B:  $(rear - front + 1) \% m$   
C:  $(front - rear + m) \% m$     D:  $(rear - front + m) \% m$

## 二、阅读理解题

给出下列递归过程的执行结果。

(1) **void** *unknown* (**int** *w*) {

```
    if (w) {
        unknown (w-1);
        for (int i = 1; i <= w; i++) cout << w;
        cout << endl;
    }
}
```

调用语句为 *unknown* (4)。

(2) **void** *unknown* (**int** *m*) {

```
    cout << n % 10;
    if (int (n / 10)) unknown (int (n / 10));
}
```

调用语句为 *unknown* (582)。

(3) **int** *unknown* (**int** *m*) {

```
    int value;
    if (!m) value = 3;
    else value = unknown (m-1) + 5;
    return value;
}
```

执行语句为 **cout** << *unknown* (3)。

## 三、填空题

设单链表结构为 **struct** *ListNode* {

```
    int data;
```

```
    ListNode * link;
```

```
};
```

下面的程序是以单链表为存储结构，实现二路归并排序的算法，要求链表不另外占用存储空间，排序过程中不移动结点中的元素，只改各链结点中的指针，排序后 *r* 仍指示结果链表的第一个结点。在初始状态下，所有待排序记录链接在一个以 *r* 为头指针的单链表中。例如，

*r* → [25] → [34] → [18] → [94] → [70] → [59] → [80] → [63] ∧

在算法实现时，利用了一个队列做为辅助存储，存储各有序链表构成的归并段的链头指

针。初始时，各初始归并段为只有一个结点的有序链表。队列的数据类型为*Queue*，其可直接使用的相关操作有

- 置空队列操作：*makeEmpty()*；
- 将指针*x*加入到队列的队尾操作：*EnQueue ( ListNode \* x )*；
- 退出队头元素，其值由函数返回的操作：*ListNode \*DlQueue ()*；
- 判队列空否的函数，空则返回1，不空则返回0：*int IsEmpty()*。

解决方法提示：

- 程序首先对待排序的单链表进行一次扫描，将它划分为若干有序的子链表，其表头指针存放在一个指针队列中。
- 当队列不空时，从队列中退出两个有序子链表，对它们进行二路归并，结果链表的表头指针存放到队列中。
- 如果队列中退出一个有序子链表后变成空队列，则算法结束。这个有序子链表即为所求。

在算法实现时有 6 处语句缺失，请阅读程序后补上。

(1) 两路归并算法

```
void merge ( ListNode * ha, * hb; ListNode *& hc ) {
    ListNode *pa, *pb, *pc ;
    if ( ha->data <= hb->data )
        { hc = ha; pa = ha->link; pb = hb; }
    else { hc = hb; pb = hb->link; pa = ha; }
    pc = hc;
    while ( pa && pb )
        if ( _____(1)_____ ) {
            pc->link = pa; pc = pa; _____(2)_____;
        }
        else {
            pc->link = pb; pc = pb; _____(3)_____;
        }
        if ( pa ) pc->link = pa;
        else pc->link = pb;
    };
}
```

(2) 归并排序主程序

```
void mergesort ( ListNode * r ) {
    ListNode * s, t; Queue Q ;
    if ( ! r ) return;
    s = r; _____(4)_____;
    while ( s ) {
        t = s->link;
```

```

while ( t != 0 && s→data <= t→data ) { s = t; t = t→link; }

if ( t ) {
    s→link = 0; s = t; _____ (5) _____ ;
}

while ( !Q.IsEmpty( ) ) {
    r = Q.DlQueue( );
    if ( Q.IsEmpty( ) ) break;
    s = Q.DlQueue( );
    merge( r, s, t ); _____ (6) _____ ;
}
}

```

#### 四、简答题

- (1) 在一个有*n*个元素的顺序表的第*i*个元素 ( $1 \leq i \leq n$ ) 之前插入一个新元素时，需要向后移动多少个元素？
- (2) 当一个栈的进栈序列为1234567时，可能的出栈序列有多少种？6457321是否是合理的出栈序列？
- (3) 简单（直接）选择排序是一种稳定的排序方法吗？试举例说明？
- (4) 设有序顺序表为 { 10, 20, 30, 40, 50, 60, 70 }，采用折半搜索时，搜索成功的平均搜索长度是多少？

#### 五、综合算法题

试设计一个实现下述要求的查找运算函数Locate。设有一个带表头结点的双向链表*L*，每个结点有4个数据成员：指向前驱结点的指针*llink*、指向后继结点的指针*rlink*，存放字符数据的成员*data*和访问频度*freq*。所有结点的*freq* 初始时都为0。每当在链表上进行一次 *Locate(L, x)* 操作时，令元素值为*x*的结点的访问频度*freq*加1，并将该结点前移，链接到与它的访问频度相等的结点后面，使得链表中所有结点保持按访问频度递减的顺序排列，以使频繁访问的结点总是靠近表头。