1. 下面程序的时间复杂性的量级为()。 int i=0, s1=0, s2=0; while  $(i++\langle n)$ { if (i%2) s1+=i; else s2+=i; } A. O(1) B. O(1bn) C. O(n) D. O(2n)2. 设目标串 T= "abccdcdccbaa", 模式串 P= "cdcc", 则朴素的模式匹配追踪算法在第 ( ) 趟 匹配成功。 A. 5 B. 6 C. 4 D. 3 3. 在一个顺序表中的任何位置插入一个元素的时间复杂度为( )。 A. O(n) B. O(1bn) C. O(1) D.  $O(n^2)$ 4. 线性表的链式存储比顺序存储更有利于进行( )操作。 A. 查找 B. 表尾插入和删除 C. 按值插入和删除 D. 表头的插入和删除 5. 在一个带头结点的循环双向链表中, 若要在 P 所指向的结点之前插入一个新结点, 则需要相继 修改()个指针域的值。 B. 3 C. 4 D. 6 A. 2 6. 一个表头指针为 ph 的带头结点的单链表, 若要向表头插入一个由指针 p 指向的结点, 则应执行 ( )操作。 A. ph=p;  $p\rightarrow next=ph$ ; B.  $p\rightarrow next=ph$ ; ph=p; C.  $p-\next=ph$ ; p=ph; D.  $p-\next=ph-\next$ ;  $ph-\next=p$ ; 7. 设有一个 15 阶的对称矩阵 A, 采用压缩存储的方式, 将其下三角部分以行序为主序存储到一维 数组 B 中(数组下标从 1 开始),则矩阵中元素 a7,6 在一维数组 B 中的下标是 ( )。 A. 42 B. 13 C. 27 D. 32 8. 在一棵深度为 h 的完全二叉树中,所含结点个数不大于( )。 A. 2<sup>h</sup> B.  $2^{h+1}$ C. 2<sup>h</sup>-1 D.  $2^{h-1}$ 9. 设有一顺序栈 S, 元素 s1, s2, s3, s4, s5, s6 依次进栈, 如果 6 个元素出栈的顺序是 s2. s3. s4. s6, s5, s1,则栈的容量至少应该是 ( )。

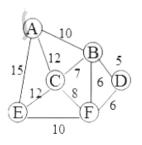
A. 2 B. 3 C. 5 D. 6

10.	若数据元素序列 11, 12, 13, 7, 8, 9, 23, 4, 5 是采用下列排序方法之一得到的 第二趟排		
	序后的结果,则该排序算法只能是(  )。		
	A. 起泡排序 B. 插入排序 C. 选择排序 D. 二路归并排序		
11.	在一个具有 $n$ 个顶点的有向图中,若所有顶点的出度数之和为 $s$ ,则所有的入度数之和为( )。		
	A. s B. s-1 C. s+1 D. n		
12.	在一个具有 n 个顶点的无向图中,若具有 e 条边,则所有顶点的度数为 ( )。		
	A. n B. e C. n+e D. 2e		
13.	3. 若有一个图中包含 k 个连通分量, 若按照深度优先搜索的方法访问所有顶点, 则必须调用(		
	次深度优先搜索遍历的算法。		
	A. k B. 1 C. k-1 D. k+1		
14.	已知一棵完全二叉树第 8 层只有 9 个结点,则该二叉树共有( )个叶子结点。		
	A. 65 B. 66 C. 67 D. 68		
15.	对于一个有向图,若一个顶点的度为 k1, 出度为 k2, 则对应逆邻接表中该顶点单链表的边数		
	结点为(  )。		
	A. k1 B. k2 C. k1-k2 D. k1+k2		
16.	若一个图的边集为{(A, B)(A, C)(B, D)(C, F)(D, E)(D, F)},则从顶点 A 开始对该		
	图进行深度优先搜索,得到的顶点序列可能为(  )。		
	A. ABCFDE B. ACFDEB C. ABDCFE D. ABDFEC		
17.	. 在有序表 {1, 3, 8, 13, 33, 42, 46, 63, 76, 78, 86, 97, 100} 中,用折半查找值 86 时,		
	经(  )次比较后查找成功。		
	A. 6 B. 3 C. 8 D. 4		
18.	. 在排序过程中,可以通过某一趟排序的相关操作所提供的信息,判断序列是否已经排好序, 		
	从而可以提前结束排序过程的排序算法是(  )。		
	A. 冒泡 B. 选择 C. 直接插入 D. 折半插入		
19.	排序方法中,从尚未排序序列中挑选元素,并将其依次放入已排序序列(初始为空)的一端		
	的方法,称为(  )排序。		
	A. 归并 B. 插入 C. 选择 D. 快速		
20.	若一棵具有 n(n>0) 个结点的二叉树的先序序列与后序序列正好相反,则该二叉树一定是		
	A. 高度为 n 的二叉树 B. 结点均无右孩子的二叉树		
	C. 结点均无左孩子的二叉树 D. 存在度为 2 的结点的二叉树		

_	_	
_	_	`

1. 若用一个大小为 6 的数组来实现循环队列,且当 rear 和 front 的值分别为 0 和 3。当从队
列中删除一个元素,再加入两个元素后, rear 和 front 的值分别是。
2. 在以 IIL 为头指针的带头结点的单链表和循环单链表中,链表为空的条件分别为和
°
3. 在一个单链表中指针 p 所指向结点的后面插入一个指针 q 所指向的节点时,首先把的值赋
给 q->next,然后把的值赋给 p->next。
4. 双向链表中指针 p 所指向的结点之后插入一个指针 q 所指向的结点时,需对 p->next->prior 指
针域赋值。
5. 设元素 a, b, c, d 依次进栈, 若要在输出端得到序列 cbda, 则应进行的操作序列为
Push(s, a), Push(s, b), Push(s, c),,, Pop(s), Pop(s).
6. 一个二维数组 A[15,10]采用行优先方式存储,每个数据元素占用 4 个存储单元,以该数组第 3
列第 0 行的地址(即 A[3, 0]的地址)1000 为首地址,则 A[12, 9]的地址为。
7. 有一个 8×8 的下三角矩阵 A, 若将其进行按行优先存储, 每个元素占用 4 个字节, 则 a <sub>5, 4</sub> 元素
的相对字节地址为(相对首元素地址而言)。
8. 假定一棵二叉树顺序存储在一维数组 a 中,若 a[5]元素的左孩子存在则对应的元素为,
若右孩子存在则对应的元素为,双亲元素为。
9. 若一个图的顶点集为{a, b, c, d, e, f}, 边集为{(a, b), (a, c), (b, c), (d, e)}, 则该图含有
个连通分量。
10. 从一棵二叉排序树中查找某个元素时,若元素的值等于根结点的值,则表明,若元素
的值小于根结点的值,则继续向查找,若元素的值大于根结点的值,则继续向
查找。
11. 假定一组记录为(46,79,56,38,40,80),对其进行快速排序的第一次划分后的结果为
°
三、
1. 请为字符 a, b, c, d, e, f, g, h 进行哈夫曼编码, 它们对应的出现次数分别为

1. 请为字符 a, b, c, d, e, f, g, h 进行哈夫曼编码,它们对应的出现次数分别为 7, 19, 2, 6, 32, 3, 21, 10。 2. 一个无向图如下图所示,请写出从顶点 A 出发采用 Prim 算法最小生成树的过程。



3. 对顺序表 $\{2, 5, 7, 10, 14, 15, 18, 23, 35, 41, 52\}$  进行折半查找,按 $mid = \left\lfloor \frac{low + high}{2} \right\rfloor$  计算中点的位置。(1) 画出折半查找判定树; (2) 计算查找 15, 7, 14, 12 所需的比较次数分别是多少?

- 4. 假设以带头结点的单链表表示线性表,阅读以下算法,回答问题:
  - (1) 线性表为 (a1, a2, a3, a4, a5, a6, a7), 写出算法执行后的线性表;
  - (2) 简述算法的功能;

```
void function(linklist *L)
{ // L 为带头结点的单链表头指针
   linklist *p,*q;
   p=L;
   while (p && p->next)
      { q=p->next;
       p->next=q->next;
       p=q->next;
       free(q);
   }
}
```

5. 以下算法是关于二叉树的运算,阅读算法,写出其功能,并在4个注释处写出注释内容。

```
typedef struct node
    { int data;
        struct node *lchild, *rchild;
    } bitree;

bitree *fun (bitree *root, int k)
{ bitree *p=root;
    while(p)
    if (p->data==k) break;// ①
    else if (k<p->data) p=p->lchild;// ②
        else p=p->rchild;// ③
    return p; // ④
    }
}
```

6. 按照关键字序列 {28, 45, 33, 12, 37, 20, 18, 55} 的先后次序生成一棵二叉排序树,然后删除关键字 45, 要求删除后仍然是一棵二叉排序树,如果有多种删除方法,请分别画出删除 45 后的二叉排序树。

7. 算法是关于数据表 r 的操作,如果数据表存放的 5 个数据为 5,4,11,2,9,试分析算法的功能及算法执行后 r 的最终结果。(备注: r[0]单元闲置,从 r[1]开始存放数据表中元素。)

```
typedef int datatype
void function(datatype r[], int n)
  { int i, j, low, high, mid;
    for(i=2; i<=n; i++)
    { r[0]=r[i] :
       low=1;
       high=i-1;
       while (low<=high)
       \{ mid=(low+high)/2; \}
         if (r[0]>r[mid]) high=mid-1;
         else low=mid+1:
        }
       for (j=i-1; j>=low; j--)
         r[j+1]=r[j];
       r[low]=r[0];
       }
   }
```

- 8. 阅读算法,并回答下列问题:
  - (1) 设队列 Q= (2, 4, 6, 8, 10, 12), 写出执行算法 test 后的队列 Q 中的元素:
  - (2) 简述算法 test 的功能。

```
void test(Queue *Q) {
  datatype e;
  if (!QueueEmpty(Q)) {
    e=DeQueue(Q);
    test(Q);
    EnQueue(Q, e);
}
```

- 9. 已知图 g 具有 n 个顶点 e 条边,按照以下关于图的操作算法(算法参数 k 的值为 3),以及顶点表和邻接矩阵的内容,回答问题:
  - (1) 写出算法的输出结果;
  - (2) 根据输出的顶点和边,画图表示算法的结果;
  - (3) 说明算法的功能。

顶点表和邻接矩阵如下:

$$g->vexs = \begin{bmatrix} A \\ B \\ C \\ D \end{bmatrix} \qquad g->arcs = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

## 图的操作算法如下:

```
typedef struct
{ char vexs[n+1]; //顶点数组
  int arcs[n+1][n+1]; //邻接矩阵
}graph;
```

```
graph*g=(graph*)malloc(sizeof(graph));
void g_op(int k)
{ SETNULL(Q); //置Q为空队
   for(i=1; i<=n; i++) //辅助数组清零
     visited[i]=0;
   printf("%c", g->vexs[k]);
   visited[k]=1;
   ENQUEUE(Q, k); // k 入队
   while(!EMPTY(Q)) //队列非空执行循环体
      { i=DEQUEUE(Q); //出队
       for( j=1; j<=n; j++)
        if((g->arcs[i][j]==1)&&( visited[j]!=1))
         { printf("(%d, %d)", i, j);
            printf("%c", g->vexs[j]);
            visited[j]=1;
            ENQUEUE(Q, j); //j入队
          }
       }
}
```

10. 已知二叉树的先序序列和中序序列分别为 HDACBGFE 和 ADCBHFEG, 画出该二叉树。

11.

1. 假设有一带头结点的非空单链表 IIL, 试着设计一函数 Count\_Del()将单链表 IIL 中所有为 x 的结点删除,并统计出结点值为 x 的结点数占总结点数的百分比,并将统计结果返给主调函数。要求算法的时间复杂度为 0(n),释放被删除结点所占空间。

```
typedef struct node
{ char data;
 struct node *next;
}linklist; //单链表结点类型定义
double Count_Del (linklist* HL, char x)
{
```

12. 以下算法是关于二叉树的先序遍历非递归算法实现,请在①<sup>~</sup>④处将下面的算法补充完整。

typedef struct node

}

```
{ int key;
  struct node *lchild, *rchild;
}bitree;//二叉树结构类型定义
void npreorder(bitree *t)
{ bitree *p = t;
   bitree* Q[maxsize];//用数组定义顺序栈
   int top = -1;//顺序栈栈顶指针
   while (p != NULL || top != -1)
      if (p != NULL)
       { ф______;
         top++;
         Q[top] = p;
         ②_____
        }//endif
      else
        {p = Q[top];}
     }//endelse
   }//endwhile
}
```