

复习 1

一、

1. 下面程序的时间复杂性的量级为 ()。

```
int i=0, s1=0, s2=0;
while (i++<n)
{ if (i%2) s1+=i;
  else s2+=i;
}
```

A. $O(1)$ B. $O(\lg n)$ C. $O(n)$ D. $O(2n)$

2. 设目标串 $T = \text{"abccdcgccbaa"}$, 模式串 $P = \text{"cdcc"}$, 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. $O(\lg n)$ 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。

A. 2 B. 3 C. 4 D. 6

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. $p \rightarrow next=ph; p=ph;$ D. $p \rightarrow next=ph \rightarrow next; ph \rightarrow next=p;$

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 $a_{7,6}$ 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^h B. 2^{h+1} C. $2^h - 1$ D. 2^{h-1}

9. 设有一顺序栈 S , 元素 $s_1, s_2, s_3, s_4, s_5, s_6$ 依次进栈, 如果 6 个元素出栈的顺序是 $s_2, s_3, s_4, s_6, s_5, s_1$, 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. 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 k_1 , 出度为 k_2 , 则对应逆邻接表中该顶点单链表的边数结点为 ()。

A. k_1 B. k_2 C. k_1-k_2 D. k_1+k_2

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. ABD FEC

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

二、

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 HL 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 $HL \rightarrow next == null$ 和 $HL \rightarrow next == HL$ 。

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 $p \rightarrow next$ 的值赋给 q->next，然后把 $p \rightarrow next$ 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 q 。

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), $pop(s)$, $pop(s)$, $push(s, d)$, 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 1352 。

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 $a_{5,4}$ 元素的相对字节地址为（相对首元素地址而言） 176 。

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 $a[10]$ ，若右孩子存在则对应的元素为 $a[11]$ ，双亲元素为 $a[2]$ 。

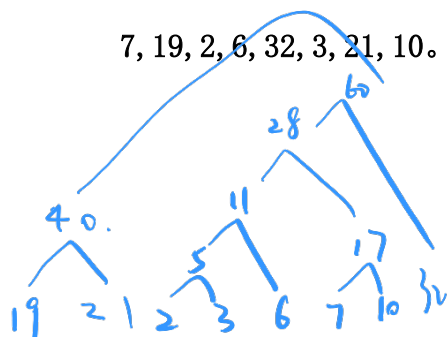
9. 若一个图的顶点集为 {a, b, c, d, e, f}，边集为 { (a, b), (a, c), (b, c), (d, e) }，则该图含有 2 个连通分量。

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，则表明找到，若元素的值小于根结点的值，则继续向左查找，若元素的值大于根结点的值，则继续向右查找。

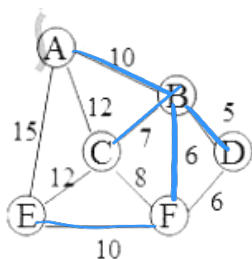
11. 假定一组记录为 (46, 79, 56, 38, 40, 80)，对其进行快速排序的第一次划分后的结果为 40, 21, 2, 19, 6, 32, 3, 10。

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 7, 19, 2, 6, 32, 3, 21, 10。

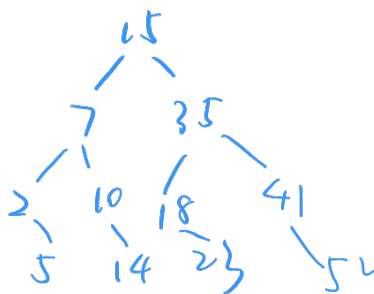


2. 一个无向图如下图所示，请写出从顶点 A 出发采用 Prim 算法最小生成树的过程。



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？



1 2 4 4

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 查找到k, 停止.

```

```

    else if (k<p->data) p=p->lchild;// ② ✓

```

```

        else p=p->rchild;// ③ ✗

```

```

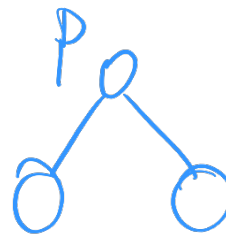
    return p; // ④

```

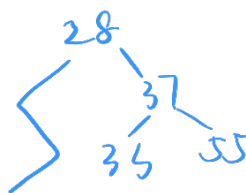
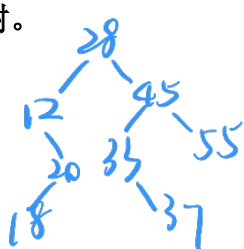
```

}

```



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。

(1) bfs.

(2)

顶点表和邻接矩阵如下：

$$g \rightarrow \text{vexs} = \begin{bmatrix} A \\ B \\ C \\ D \end{bmatrix} \quad g \rightarrow \text{arcs} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

图的操作算法如下：

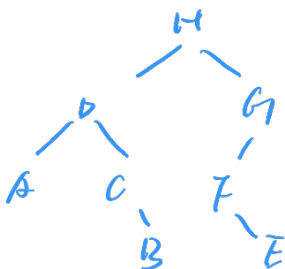
```
typedef struct  
{ char vexs[n+1]; //顶点数组  
  int arcs[n+1][n+1]; //邻接矩阵  
} graph;
```

```

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 HDACBGF E 和 ADCBHFEG，画出该二叉树。



11.

1. 假设有一带头结点的非空单链表 HL，试着设计一函数 Count_Del()将单链表 HL 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，并将统计结果返回给主调函数。要求算法的时间复杂度为 $O(n)$ ，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)
{
    double cnt = 0, numX = 0;
    linklist* prev = HL, current = HL->next;
    while (!current->next) numX++;
    if (current->data == 'x')
    {
        cnt++;
    }
}
```

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①~④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)
        {  ① printf_____ ;
            top++;
            Q[top] = p;
            ② p = p->lchild_____ ;
        } //endif
    else
        {  p = Q[top];
            ③ p = p->rchild_____ ;
            ④ top--_____ ;
        } //endelse
    } //endwhile
}

```

