

20240521 数算B-12班-笔试（模考）

Updated 2316 GMT+8 May 19, 2024

2024 spring, Compiled by Hongfei Yan

说明：

取自 "23490数据结构习题答案.doc"for "数据结构（C语言版），出版日期：2011-02-01"

共计93个选择题。

一. 选择题

1.1 绪论（5个题）

(1) 在数据结构中，从逻辑上可以把数据结构分成（ C ）。

- A. 动态结构和静态结构 B. 紧凑结构和非紧凑结构
- C. 线性结构和非线性结构 D. 内部结构和外部结构

(2) 与数据元素本身的形式、内容、相对位置、个数无关的是数据的（ C ）。

- A. 存储结构 B. 存储实现
- C. 逻辑结构 D. 运算实现

(3) 错误通常要求同一逻辑结构中的所有数据元素具有相同的特性，这意味着(B)。

- A. 数据具有同一特点
- B. 不仅数据元素所包含的数据项的个数要相同，而且对应数据项的类型要一致
- C. 每个数据元素都一样
- D. 数据元素所包含的数据项的个数要相等

(4) 以下说法正确的是（ D ）。

- A. 数据元素是数据的最小单位

- B. 数据项是数据的基本单位
- C. 数据结构是带有结构的各数据项的集合
- D. 一些表面上很不相同的数据可以有相同的逻辑结构

(5) 以下与数据的存储结构无关的术语是 (C)。 A. 顺序队列 B. 链表 C. 有序表 D. 链栈

1.2 线性表 (14个题)

(1) 在n个结点的顺序表中, 算法的时间复杂度是 $O(1)$ 的操作是 (A)

- A. 访问第i个结点 ($1 \leq i \leq n$) 和求第i个结点的直接前驱 ($2 \leq i \leq n$)
- B. 在第i个结点后插入一个新结点 ($1 \leq i \leq n$)
- C. 删除第i个结点 ($1 \leq i \leq n$)
- D. 将n个结点从小到大排序

(2) 向一个有127个元素的顺序表中插入一个新元素并保持原来顺序不变, 平均要移动 的元素个数为 (B)。

- A. 8 B. 63.5 C. 63 D. 7

(3) 链接存储的存储结构所占存储空间 (A)。

- A. 分两部分, 一部分存放结点值, 另一部分存放表示结点间关系的指针
- B. 只有一部分, 存放结点值
- C. 只有一部分, 存储表示结点间关系的指针
- D. 分两部分, 一部分存放结点值, 另一部分存放结点所占单元数

(4) 线性表若采用链式存储结构时, 要求内存中可用存储单元的地址 (D)。

- 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. 连续或不连续都可以

(5) 线性表L在 (B) 情况下适用于使用链式结构实现。

- A. 需经常修改L中的结点值 B. 需不断对L进行删除插入
- C. L中含有大量的结点 D. L中结点结构复杂

(6) 注意单链表的存储密度 (C)。 A. 大于1 B. 等于1 C. 小于1 D. 不能确定

(7) 将两个各有 n 个元素的有序表归并成一个有序表，其最少的比较次数是（A）。A. n B. $2n-1$ C. $2n$ D. $n-1$

(8) 在一个长度为 n 的顺序表中，在第 i 个元素（ $1 \leq i \leq n+1$ ）之前插入一个新元素时须向后移动（B）个元素。
A. $n-i$ B. $n-i+1$ C. $n-i-1$ D. i

(9) 线性表 $L=(a_1, a_2, \dots, a_n)$ ，下列说法正确的是（D）。

A. 每个元素都有一个直接前驱和一个直接后继

B. 线性表中至少有一个元素

C. 表中诸元素的排列必须是由小到大或由大到小

D. 除第一个和最后一个元素外，其余每个元素都有一个且仅有一个直接前驱和直接后继。

(10) 错误若指定有 n 个元素的向量，则建立一个有序单链表的时间复杂性的量级是（C）。A. $O(1)$ B. $O(n)$
C. $O(n^2)$ D. $O(n \log_2 n)$

#建立一个有序单链表的时间复杂度是 $O(n^2)$ 。这是因为在单链表中插入元素需要遍历链表找到正确的位置，而每次插入的时间复杂度是 $O(n)$ ，如果需要插入 n 个元素，那么总的时间复杂度就是 $O(n^2)$ 。

(11) 注意以下说法错误的是（D）。

A. 求表长、定位这两种运算在采用顺序存储结构时实现的效率不比采用链式存储结构时实现的效率低

B. 顺序存储的线性表可以随机存取

C. 由于顺序存储要求连续的存储区域，所以在存储管理上不够灵活

D. 线性表的链式存储结构优于顺序存储结构

(12) 在单链表中，要将 s 所指结点插入到 p 所指结点之后，其语句应为（D）。

A. $s \rightarrow \text{next} = p \rightarrow \text{next} + 1$; $p \rightarrow \text{next} = s$;

B. $p \rightarrow \text{next} = s$; $s \rightarrow \text{next} = p \rightarrow \text{next}$;

C. $s \rightarrow \text{next} = p \rightarrow \text{next}$; $p \rightarrow \text{next} = s \rightarrow \text{next}$;

D. $s \rightarrow \text{next} = p \rightarrow \text{next}$; $p \rightarrow \text{next} = s$;

(13) 在双向链表存储结构中，删除 p 所指的结点时须修改指针（A）。

A. $p \rightarrow \text{next} \rightarrow \text{prior} = p \rightarrow \text{prior}$; $p \rightarrow \text{prior} \rightarrow \text{next} = p \rightarrow \text{next}$;

B. $p \rightarrow \text{next} = p \rightarrow \text{next} \rightarrow \text{next}$; $p \rightarrow \text{next} \rightarrow \text{prior} = p$;

C. $p \rightarrow \text{prior} \rightarrow \text{next} = p$; $p \rightarrow \text{prior} = p \rightarrow \text{prior} \rightarrow \text{prior}$;

D. `p.prior = p.next.next; p.next = p.prior.prior;`

(14) 在双向循环链表中, 在p指针所指的结点后插入q所指向的新结点, 其修改指针的操作是 (C)。

A. `p.next = q; q.prior = p; p.next.prior = q; q.next = q;`

B. `p.next = q; p.next.prior = q; q.prior = p; q.next = p.next;`

C. `q.prior = p; q.next = p.next; p.next.prior = q; p.next = q;`

D. `q.prior = p; q.next = p.next; p.next = q; p.next.prior = q;`

1.3 栈和队列 (15个题)

(1) 若让元素1, 2, 3, 4, 5依次进栈, 则出栈次序不可能出现在 (C) 种情况。

A. 5, 4, 3, 2, 1 B. 2, 1, 5, 4, 3 C. 4, 3, 1, 2, 5 D. 2, 3, 5, 4, 1

(2) 若已知一个栈的入栈序列是1, 2, 3, ..., n, 其输出序列为p1, p2, p3, ..., pn, 若p1=n, 则pi为 (C)。

A. i B. n-i C. n-i+1 D. 不确定

(3) 数组Q [n] 用来表示一个循环队列, f 为当前队列头元素的前一位置, r 为队尾元素的位置, 假定队列中元素的个数小于n, 计算队列中元素个数的公式为 (D)。

A. `r-f` B. `(n+f-r)%n` C. `n+r-f` D. `(n+r-f)%n`

(4) 链式栈结点为: (data,link), top指向栈顶. 若想摘除栈顶结点, 并将删除结点的值保存到x中, 则应执行操作 (A)。

A. `x=top.data; top=top.link;` B. `top=top.link; x=top.link;`

C. `x=top; top=top.link;` D. `x=top.link;`

(5) 设有一个递归算法如下

```
def fact(n):    #n大于等于0
    if n <= 0:
        return 1
    else:
        return n * fact(n - 1)
```

则计算fact(n)需要调用该函数的次数为 (A)。

A. n+1 B. n-1 C. n D. n+2

(6) 栈在 (D) 中有所应用。

A. 递归调用 B. 函数调用 C. 表达式求值 D. 前三个选项都有

(7) 为解决计算机主机与打印机间速度不匹配问题，通常设一个打印数据缓冲区。主机将要输出的数据依次写入该缓冲区，而打印机则依次从该缓冲区中取出数据。该缓冲区的逻辑结构应该是 (A)。

A. 队列 B. 栈 C. 线性表 D. 有序表

(8) 设栈S和队列Q的初始状态为空，元素e1、e2、e3、e4、e5和e6依次进入栈S，一个元素出栈后即进入Q，若6个元素出队的序列是e2、e4、e3、e6、e5和e1，则栈S的容量至少应该是 (B)。

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

(9) 在一个具有n个单元的顺序栈中，假设以地址高端作为栈底，以top作为栈顶指针，则当作进栈处理时，top的变化为 (C)。

A. top不变 B. top=0 C. top -= 1 D. top += 1

(10) 设计一个判别表达式中左、右括号是否配对出现的算法，采用 (D) 数据结构最佳。

A. 线性表的顺序存储结构 B. 队列

C. 线性表的链式存储结构 D. 栈

(11) 错误用链接方式存储的队列，在进行删除运算时 (D)。

A. 仅修改头指针 B. 仅修改尾指针

C. 头、尾指针都要修改 D. 头、尾指针可能都要修改

#特别是在删除队列中最后一个元素时，也需要更新尾指针。

(12) 循环队列存储在数组A[0..m]中，则入队时的操作为 (D)。

A. rear=rear+1 B. rear=(rear+1)%(m-1)

C. rear=(rear+1)%m D. rear=(rear+1)%(m+1)

(13) 最大容量为n的循环队列，队尾指针是rear，队头是front，则队空的条件是 (B)。

A. (rear+1)%n == front B. rear == front

C. rear+1 == front D. (rear-1)%n == front

(14) 栈和队列的共同点是 (C)。

A. 都是先进先出 B. 都是先进后出

C. 只允许在端点处插入和删除元素 D. 没有共同点

(15) 注意一个递归算法必须包括 (B) 。

- A. 递归部分 B. 终止条件和递归部分
- C. 迭代部分 D. 终止条件和迭代部分

1.4 串和数组 (6个题)

(1) 串是一种特殊的线性表, 其特殊性体现在 (B) 。

- A. 可以顺序存储 B. 数据元素是一个字符
- C. 可以链式存储 D. 数据元素可以是多个字符

(2) 串下面关于串的叙述中, (B) 是不正确的?

- A. 串是字符的有限序列 B. 空串是由空格构成的串
- C. 模式匹配是串的一种重要运算 D. 串既可以采用顺序存储, 也可以采用链式存储

(3) 串的长度是指 (B) 。

- A. 串中所含不同字母的个数 B. 串中所含字符的个数
- C. 串中所含不同字符的个数 D. 串中所含非空格字符的个数

(4) 若对 n 阶对称矩阵 A 以行序为主序方式将其下三角形的元素(包括主对角线上所有元素)依次存放于一维数组 $B[1..(n(n+1))/2]$ 中, 则在 B 中确定 a_{ij} ($i < j$) 的位置 k 的关系为 (B) 。

- A. $i*(i-1)/2+j$ B. $j*(j-1)/2+i$ C. $i*(i+1)/2+j$ D. $j*(j+1)/2+i$

(5) $A[N, N]$ 是对称矩阵, 将下面三角 (包括对角线) 以行序存储到一维数组 $T[N(N+1)/2]$ 中, 则对任一上三角元素 $a[i][j]$ 对应 $T[k]$ 的下标 k 是 (B) 。

- A. $i(i-1)/2+j$ B. $j(j-1)/2+i$ C. $i(j-i)/2+1$ D. $j(i-1)/2+1$

(6) 设二维数组 $A[1..m, 1..n]$ (即 m 行 n 列) 按行存储在数组 $B[1..m*n]$ 中, 则二维数组元素 $A[i,j]$ 在一维数组 B 中的下标为 (A) 。

- A. $(i-1)*n+j$ B. $(i-1)*n+j-1$ C. $i*(j-1)$ D. $j*m+i-1$

1.5 树和二叉树 (10个题)

(1) 错误把一棵树转换为二叉树后, 这棵二叉树的形态是 (A) 。

- A. 唯一的 B. 有多种

C. 有多种, 但根结点都没有左孩子 D. 有多种, 但根结点都没有右孩子

#转化的方式就为左孩子右兄弟

(2) 由3个结点可以构造出多少种不同的二叉树? (D)

A. 2 B. 3 C. 4 D. 5

(3) 一棵完全二叉树上有1001个结点, 其中叶子结点的个数是 (D)。

A. 250 B. 500 C. 254 D. 501

(4) 错误 一个具有1025个结点的二叉树的高h为 (D)。

A. 11 B. 10 C. 11至1025之间 D. 10至1024之间

#有n个结点的非空完全二叉树的高度为 $\lceil \log_2(n+1) \rceil - 1$ 。即: 有n个结点的非空完全二叉树共有 $\lceil \log_2(n+1) \rceil$ 层结点。

#根结点的高/深度为0

(5) 深度为h的满m叉树的第k层有 (A) 个结点。($1 \leq k \leq h$)

A. m^{k-1} B. m^{k^2-1} C. m^{h-1} D. m^{h-1}

(6) 对二叉树的结点从1开始进行连续编号, 要求每个结点的编号大于其左、右孩子的编号, 同一结点的左右孩子中, 其左孩子的编号小于其右孩子的编号, 可采用 (C) 遍历实现编号。

A. 先序 B. 中序 C. 后序 D. 从根开始按层次遍历

(7) 错误若二叉树采用二叉链表存储结构, 要交换其所有分支结点左右子树的位置, 利用 (C) 遍历方法最合适。

A. 前序 B. 中序 C. 后序 D. 按层次

(8) 注意在下列存储形式中, (D) 不是树的存储形式?

A. 双亲表示法 B. 孩子链表表示法 C. 孩子兄弟表示法 D. 顺序存储表示法

(9) 错误一棵非空的二叉树的先序遍历序列与后序遍历序列正好相反, 则该二叉树一定满足 (C)。

A. 所有的结点均无左孩子 B. 所有的结点均无右孩子

C. 只有一个叶子结点 D. 是任意一棵二叉树

(10) 注意设F是一个森林, B是由F变换得的二叉树。若F中有n个非终端结点, 则B中右指针域为空的结点有 (C) 个。

A. $n-1$ B. n C. $n+1$ D. $n+2$

1.6 图（15个题）

(1) 在一个图中，所有顶点的度数之和等于图的边数的（ C ）倍。

A. $1/2$ B. 1 C. 2 D. 4

(2) 在一个有向图中，所有顶点的入度之和等于所有顶点的出度之和的（ B ）倍。

A. $1/2$ B. 1 C. 2 D. 4

(3) 具有 n 个顶点的有向图最多有（ B ）条边。

A. n B. $n(n-1)$ C. $n(n+1)$ D. n^2

(4) 注意 n 个顶点的连通图用邻接矩阵表示时，该矩阵至少有（ B ）个非零元素。

A. n B. $2(n-1)$ C. $n/2$ D. n^2

#一般说连通图都指的是无向图

(5) G 是一个非连通无向图，共有28条边，则该图至少有（ C ）个顶点。

A. 7 B. 8 C. 9 D. 10

(6) 若从无向图的任意一个顶点出发进行一次深度优先搜索可以访问图中所有的顶点，则该图一定是（ B ）图。

A. 非连通 B. 连通 C. 强连通 D. 有向

(7) 下面（ A ）算法适合构造一个稠密图 G 的最小生成树。

A. Prim B. Kruskal C. Floyd D. Dijkstra

(8) 用邻接表表示图进行广度优先遍历时，通常借助（ B ）来实现算法。

A. 栈 B. 队列 C. 树 D. 图

(9) 用邻接表表示图进行深度优先遍历时，通常借助（ A ）来实现算法。

A. 栈 B. 队列 C. 树 D. 图

(10) 深度优先遍历类似于二叉树的（ A ）。

A. 先序遍历 B. 中序遍历 C. 后序遍历 D. 层次遍历

(11) 广度优先遍历类似于二叉树的（ D ）。

A. 先序遍历 B. 中序遍历 C. 后序遍历 D. 层次遍历

(12) 图的BFS生成树的树高比DFS生成树的树高（ C ）。

A. 小 B. 相等 C. 小或相等 D. 大或相等

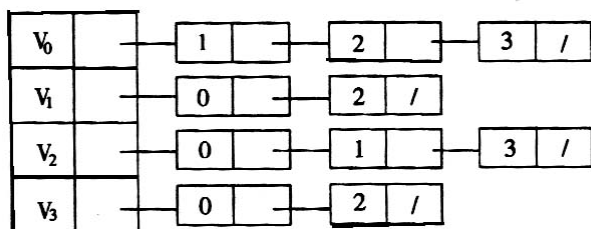
(13) 已知图的邻接矩阵如图所示邻接矩阵，则从顶点0出发按深度优先遍历的结果是（ C ）。

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

A. 0 2 4 3 1 5 6 B. 0 1 3 6 5 4 2 C. 0 1 3 4 2 5 6 D. 0 3 6 1 5 4 2

(14) 已知图的邻接表如图所示，则从顶点0出发按广度优先遍历的结果是（ D ），按深度优先遍历的结果是（ D ）。

A. 0 1 3 2 B. 0 2 3 1 C. 0 3 2 1 D. 0 1 2 3



(15) 下面（ B ）方法可以判断出一个有向图是否有环。

A. 深度优先遍历 B. 拓扑排序 C. 求最短路径 D. 求关键路径

1.7 查找（13个题）

(1) 对n个元素的表做顺序查找时，若查找每个元素的概率相同，则平均查找长度为（ C ）。

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

#对于顺序查找，如果每个元素被查找的概率相同，并且元素在表中均匀分布，那么平均查找长度（Average Search Length, ASL）可以通过元素在表中的位置的期望值来计算。

考虑在顺序查找中，每个元素被查找时，它可能在表中的位置分别为 1 到 n。因此，元素在表中的位置的期望值为：

$$\text{期望位置} = \frac{1 + 2 + 3 + \cdots + n}{n} = \frac{n(n+1)}{2n} = \frac{n+1}{2}$$

因此，平均查找长度为 $\frac{n+1}{2}$ 。所以答案是选项 C。

(2) 适用于折半查找的表的存储方式及元素排列要求为（ D ）。

A. 链接方式存储，元素无序 B. 链接方式存储，元素有序

C. 顺序方式存储, 元素无序 D. 顺序方式存储, 元素有序

(3) 当在一个有序的顺序表上查找一个数据时, 既可用折半查找, 也可用顺序查找, 但前者比后者的查找速度 (C) 。

A. 必定快 B. 不一定

C. 在大部分情况下要快 D. 取决于表递增还是递减

(4) 注意折半查找有序表 (4, 6, 10, 12, 20, 30, 50, 70, 88, 100) 。若查找表中元素58, 则它将依次与表中 (A) 比较大小, 查找结果是失败。

A. 20, 70, 30, 50 B. 30, 88, 70, 50

C. 20, 50 D. 30, 88, 50

(5) 对22个记录的有序表作折半查找, 当查找失败时, 至少需要比较 (B) 次关键字。

A. 3 B. 4 C. 5 D. 6

(6) 折半搜索与二叉排序树的时间性能 (C) 。

A. 相同 B. 完全不同

C. 有时不相同 D. 数量级都是 $O(\log_2 n)$

#对于二叉搜索树 (BST) , 如果树是平衡的, 那么在平均情况下, 查找、插入和删除的时间复杂度也是 $O(\log n)$ 。但是, 如果树不平衡, 例如退化为链表, 那么时间复杂度可能会变为 $O(n)$ 。

(7) 分别以下列序列构造二叉排序树, 与用其它三个序列所构造的结果不同的是 (C) 。

A. (100, 80, 90, 60, 120, 110, 130)

B. (100, 120, 110, 130, 80, 60, 90)

C. (100, 60, 80, 90, 120, 110, 130)

D. (100, 80, 60, 90, 120, 130, 110)

(8) 在平衡二叉树中插入一个结点后造成了不平衡, 设最低的不平衡结点为A, 并已知A的左孩子的平衡因子为0右孩子的平衡因子为1, 则应作 (C) 型调整以使其平衡。

A. LL B. LR C. RL D. RR

(9) 错误, 未解决下列关于m阶B-树的说法错误的是 (D) 。

A. 根结点至多有m棵子树

B. 所有叶子都在同一层次上

C. 非叶结点至少有 $m/2$ (m 为偶数)或 $m/2+1$ (m 为奇数) 棵子树

D. 根结点中的数据是有序的

(10) 下面关于哈希查找的说法, 正确的是 (C)。

A. 哈希函数构造的越复杂越好, 因为这样随机性好, 冲突小

B. 除留余数法是所有哈希函数中最好的

C. 不存在特别好与坏的哈希函数, 要视情况而定

D. 哈希表的平均查找长度有时也和记录总数有关

(11) 注意下面关于哈希查找的说法, 不正确的是 (A)。

A. 采用链地址法处理冲突时, 查找一个元素的时间是相同的

B. 采用链地址法处理冲突时, 若插入规定总是在链首, 则插入任一个元素的时间是相同的

C. 用链地址法处理冲突, 不会引起二次聚集现象

D. 用链地址法处理冲突, 适合表长不确定的情况

(12) 设哈希表长为14, 哈希函数是 $H(\text{key})=\text{key}\%11$, 表中已有数据的关键字为15, 38, 61, 84共四个, 现要将关键字为49的元素加到表中, 用二次探测法解决冲突, 则放入的位置是 (D)。

A. 8 B. 3 C. 5 D. 9

(13) 采用线性探测法处理冲突, 可能要探测多个位置, 在查找成功的情况下, 所探测的这些位置上的关键字 (A)。

A. 不一定是同义词 B. 一定都是同义词

C. 一定都不是同义词 D. 都相同

1.8 排序 (15个题)

(1) 从未排序序列中依次取出元素与已排序序列中的元素进行比较, 将其放入已排序序列的正确位置上的方法, 这种排序方法称为 (C)。

A. 归并排序 B. 冒泡排序 C. 插入排序 D. 选择排序

(2) 从未排序序列中挑选元素, 并将其依次放入已排序序列 (初始时空) 的一端的方法, 称为 (D)。

A. 归并排序 B. 冒泡排序 C. 插入排序 D. 选择排序

(3) 对 n 个不同的关键字由小到大进行冒泡排序, 在下列 (B) 情况下比较的次数最多。

A. 从小到大排列好的 B. 从大到小排列好的

C. 元素无序 D. 元素基本有序

(4) 对 n 个不同的排序码进行冒泡排序，在元素无序的情况下比较的次数最多为（D）。

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

(5) 注意快速排序在下列（C）情况下最易发挥其长处。

A. 被排序的数据中含有多个相同排序码

B. 被排序的数据已基本有序

C. 被排序的数据完全无序

D. 被排序的数据中的最大值和最小值相差悬殊

(6) 对 n 个关键字作快速排序，在最坏情况下，算法的时间复杂度是（B）。

A. $O(n)$ B. $O(n^2)$ C. $O(n \log_2 n)$ D. $O(n^3)$

(7) 错误，未解决若一组记录的排序码为（46, 79, 56, 38, 40, 84），则利用快速排序的方法，以第一个记录为基准得到的一次划分结果为（C）。

A. 38, 40, 46, 56, 79, 84 B. 40, 38, 46, 79, 56, 84

C. 40, 38, 46, 56, 79, 84 D. 40, 38, 46, 84, 56, 79

(8) 下列关键字序列中，（D）是堆。

A. 16, 72, 31, 23, 94, 53 B. 94, 23, 31, 72, 16, 53

C. 16, 53, 23, 94, 31, 72 D. 16, 23, 53, 31, 94, 72

#要判断一个序列是否是堆，我们需要查看序列是否满足堆的性质。

在最大堆中，对于任意节点 i ，其父节点 $\text{parent}(i)$ 的值大于等于 i 节点的值。在最小堆中，对于任意节点 i ，其父节点 $\text{parent}(i)$ 的值小于等于 i 节点的值。

(9) 注意堆是一种（B）排序。

A. 插入 B. 选择 C. 交换 D. 归并

#在堆排序中，我们不断地从堆顶取出元素，并且对剩余的元素进行调整，使得堆的性质得到维护。这种不断地选择最大（或最小）元素的过程称为选择排序。因此，堆排序是一种选择排序算法。

(10) 堆的形状是一棵（C）。

A. 二叉排序树 B. 满二叉树 C. 完全二叉树 D. 平衡二叉树

(11) 若一组记录的排序码为 (46, 79, 56, 38, 40, 84), 则利用堆排序的方法建立的初始堆为 (B)。

- A. 79, 46, 56, 38, 40, 84 B. 84, 79, 56, 38, 40, 46
C. 84, 79, 56, 46, 40, 38 D. 84, 56, 79, 40, 46, 38

(12) 注意下述几种排序方法中, 要求内存最大的是 (C)。

- A. 希尔排序 B. 快速排序 C. 归并排序 D. 堆排序

(13) 注意下述几种排序方法中, (C) 是稳定的排序方法。

- A. 希尔排序 B. 快速排序 C. 归并排序 D. 堆排序

(14) 数据表中有10000个元素, 如果仅要求求出其中最大的10个元素, 则采用(D)算法最节省时间。

- A. 冒泡排序 B. 快速排序 C. 简单选择排序 D. 堆排序

(15) 下列排序算法中, (A) 不能保证每趟排序至少能将一个元素放到其最终的位置上。

- A. 希尔排序 B. 快速排序 C. 冒泡排序 D. 堆排序