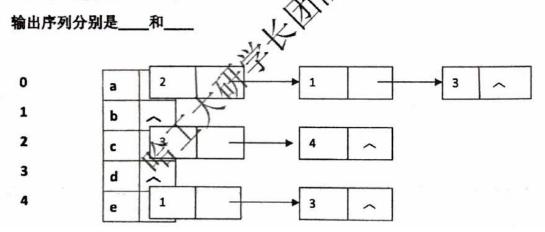
- 2018 11、具有 120 个结点的完全二叉树, 其高度的最小值和最大值分别是____、___
 - 12、弗洛伊德和迪杰斯特拉算法的适用条件分别为_____
 - 13、有向图邻接表存储结构如图所示: 从顶点。 此友深度优先 (DFS) 搜索和广度优先搜索 (BFS)



- 14、对于含有 n 个顶点 m 条边的无向带权连通图,利用克鲁斯卡尔算法求解最小生成树的时间^{复杂} 度是____,最小生成树包含____条边。
- 15、对 n 个记录的文件进行快速排序,平均情况所需要的辅助存储空间和时间复杂度分别为——^和———。
- 2017 11 在一棵 n 个结点的二叉树中, 所有结点的空子树个数为()

 - 13. 在有 n 个选手参加的单循环赛中, 总共将进行(⑬)场比赛。
 - 14. 在有 4033个叶子结点的完全二叉树中,叶子结点的个数为(14)个。
 - 15. 一个有向图 G1 的反向图是将 G1 的所有向边的方向取反而得到的有向图 G2. 若 G1 和 G2 的邻接矩阵分别为 A、B,则 A 与 B 的关系为((15))。
 - 16. n 个项点 e 条边的无环路有向图,若采用邻接表作为存储结构,则拓扑排序算法的时间复杂度为(⑥)。
 - 17. 在 10 阶 B 树中根结点所包含的关键字最多为 (⑰) 个, 最少为 (⑱) 个。
 - 18. 在具有 12 个结点的平衡二叉树(AVL 树)中,查找 AVL 树中的一个关键字最多需要(⑲) 次比较。
 - 19. 对初态有序的表,最省时间的排序算法是(20)。

201	611. 在单链表中设置头结点的从口具
	611. 在单链表中设置头结点的作用是,对于一个具有 n 个结点的单链表,在已知的结点*p后插入一个新结点的时间复杂度为
	"" ^{"问题} 是深度为 """证证是他为来的结点后插入一个新结点
	缩方式,存储一个 n*n 对称矩阵所需的存储单元数为,采用上三角形式的压缩方式,存储一个对称矩阵所需的存储单元数为。 13. 设一棵二叉树的中序遍历序列为 BDCA, 原体验 医皮肤。
	13. 设一棵二叉树的中序遍历序列为 BDCA, 后续遍历序列为 DBAC, 则这棵二叉树的前序遍 14. 设图有 37 条边, 其最小的顶点****
	历序列为。BDCA,后续遍历序列为 DBAC。则这棵一叉树的前序遍
	14. 设图有 37 条边,其最小的顶点数为,最多的顶点数为,最多的顶点数为。 三、简答题: (16~17 小题,每小题。。
	15. 解决 Hash 冲突的两种常用方法: , 最多的顶点数为 。
	15. 解决 Hash 冲突的两种常用方法为
2015	11. 若循环单链表表示的队员长度为 1. 大组钉组内
	12. Prim 算法的时间复杂度为,它适合求解 图。
	13. 高度为 4 的 3 阶 B-树,对于内结点,关键字最多为,最少为。
	14. 有一个 169 项的表,欲采用等分区间顺序查找方法进行查找,则每块的理想长度是
	,平均查找长度是。
	15. 在堆排序过程中,调整堆的时间复杂度为,堆排序 算法整个过程的时间复
	杂度为
2014	11. 高度为 h 的完全二叉树至少有 11-1 个结点。
	12. N 个结点的 k 叉树 (k≥2) 的 k 叉链表中有 <u>12-1</u> 空指针。

- 13. 对具有 n 个元素的顺序存储的有序表和顺序存储的无序表进行顺序查找,在等概率的情况下,查找不成功时的平均查找长度分别为 13-1 、 13-2 。
- 14. m 阶 B-树中, 当有关键字插入导致相关结点分裂时, 原结点上有 14-1 个关键字。
- 15. 以比较为基础的内部排序的时间复杂度的下界是 15-1。
- 16. 完全二叉树的顺序存储序列为 ABCDEFG, 其后序遍历的序列为 16-1 。
- 17. 在 AOE 网络中, 关键活动是指 17-1, 缩短 17-2 活动的持续时间, 可以提前完成工程。
- 18. 求最短路径的 Dijkstra 算法和求最小生成树的 Prim 算法之间的主要区别 18-1 。
- **2013**11. 对于一个长度为 n 的顺序存储的线性表,在第一个元素前插入元素的时间复杂度为 11-1;如果插入任何位置的几率相同,那么插入操作的平均时间复杂度为 11-2。
 - 12. 稀疏矩阵常用的两种存储方法是 12-1 和 12-2。
 - 13. 后缀算术表达式 9 2 3 + 8 2 / -的值为 13-1 。 中缀算术表达式(3+4*X)-2*Y/3 对应的后缀算术表达式为 13-2 。
 - 14. 具有 2n 个结点的完全二叉树,含有 14-1 个度为 1 的结点, 14-2 个度为 2 的结点。
 - 15. 在一棵高度为 h 的 B 树中,叶子结点处于第<u>15-1</u> 层,当向该 B 树中插入一个新关键字时,为查找插入位置需读取 15-2 个结点。
- **2008**1. 已知一个线性表有n个元素,其中每个元素的数据占8个字节,假设一个指针的大小为 4 个字节,如果采用有30个元素的数组存储,那么当数组中有效元素个数满足 (1) 条件时,数组的存储效率比不带头结点的单链表更高。
 - 2. 给定14个字母,假设它们的权值都相等. 采用huffman编码,则每个字母的平均代码长度是 (2)。

- 3. 按C语言的运算符优先级,中缀表达式"A&&B||!(E>F)"的等价后缀形式为 (3) 。 4. 设按顺时针方向移动的循环队列Q[N]的头尾指针分别为F、R,头指针F总是指在队列中的 第一个元素的前一位置,尾指针R在最后一个元素的位置,则队列中的元素个数为 (4) 。 5. 从空二叉树开始,严格按照BST(二又查找树)的插入算法,逐个插入关键字{18,73,10,5, 68,99,27,41,32,25)构造出一颗BST,对该BST按照先根遍历得到的序列为 (5)。 6. 将两个长度为m的有序序列归并为一个有序序列,最少需要做 (6) 次关键字比较,最 多需要做 (7) 次关键字比较。 7. 散列查找中, (8) 现象称为冲突, (9) 现象称为聚集。 8. 设可用的内存单元可处理4个记录,采用4 路归并的选择树法生成由小到大的初始归并段, 对有12个记录在案的文件,产生的第一个初的归并段长度为 (10) 个。 10. 已知一个序列为 {21,39,35,12,17,43},则利用堆排序方法建立的初始堆为: (2) 。 2007 1. 设图G有n个顶点e条边,采用邻接表存储,则拓扑排序算法的时间复杂性 为 ①。 2. 线索二元树的左线索指向 ② ,右线索指向 ③ 。 3. 若分别以实数4,5,6,7,8作为叶结点的权值来构造哈夫曼(Huffman)树,则该哈夫曼 树的带权路径长度是 ④。 4. n个顶点的连通图用邻接矩阵表示时,该矩阵至少有 ⑤ 个非零元素。 5. 设只包含根结点的二元树的高度为0,则高度为K的二元树的最多结点数为 ⑥ ,最少 结点数 ⑦ 。 6. 任意一个有n个结点的二元树,已知它有m个叶结点,则度数为2的结点有 ⑧ 。 7. 对n个记录的表进行选择排序,在最坏情况下所需要进行的关键字的比较次数为 ⑨ 。 8. 在 ⑩ 情况下,等长编码是最优前缀码。 2006 1. 由二元树的前序和后序序列 ① 唯一确定这棵二元树。 2. 在一个堆的顺序存储中, 若一个结点的下标为 i (0<i≤n-1), 则它的左儿子的下标为 ② ,右儿子的下标为 ③ 。 3. 以折半查找方法从长度为 10 的有序表中查找一个元素时,查找成功的平均长度为 ④ 。 4. 高度为K的完全二元树中,结点数n和K之间的关系是 ⑤ 。 5. 同一棵二元查找树中插入一个元素时,若元素的值小于根结点的元素值,则应把它插入到 根结点的 ⑥ 上。 6. 举出两种磁带文件的分类方法: ⑦ 和 ⑧ 。 7. 按二元树的定义,具有三个结点的二元树共有 ⑨ 种形态。 至少为 ①。
- **2005**1. 设有两个算法在同一机器上运行,其执行时间分别为 100n² 和 2ⁿ,要使前者快于后者, n
 - 2. 在 AOE (Activity On Edge) 网中,从原点到汇点路径上各个活动的时间总和最长的路径
 - 3. 在等概率情况下,对具有n个元素的顺序表进行顺序查找,查找成功(即表中有关键字等 于给定值K的记录)的平均查找长度为 ③ ;查找不成功(即表中无关键字等于给定 值K的记录)的平均查找长度为____。
 - 4. 高度为h的堆中,最多有<u>⑤</u>个元素;最少有<u>⑥</u>个元素。
 - 5. 求具有最小带权外路径长度的扩充二元树的算法称为 ⑦ 算法。
 - 6. 每次使用两个有序表合并成一个有序表,这种排序方法叫做 ⑧ 排序。

 - 8. 设森林F对应的二元树B,它有m个结点,B的根为P,P的右子树结点个数为n,则森林F中 第一棵树的结点个数是__ ⑩ 。
- 2004 1. 用下标从 0 开始的n个元素的数组实现循环队列时,为实现下标变量m加 1 后,m仍在数组 有效下标范围内,则m= ①。

	若二元树的一个叶结点是某子树的中根遍历序列中的第一个结点,则它必然是该子树的后
0	根遍历序列中的_②个结点。
3.	对具有 17 个元素有序表A[117]作折半查找,在查找其元素值等于A[8]的元素时,被比较的元素下标依次是 ③ 。
4	快速分类的最大和最小递归深度分别是 ④ 和 ⑤ 。
	外部分类过程主要分为两个阶段: ⑥ 阶段和 ⑦ 阶段。
	已知下面这些字母在某字典中A出现的概率为 0.08, B出现的概率为 0.04, I出现的概率为
	0. 15, C出现的概率是 0. 20, E出现的概率是 0. 12, F出现的概率是 0. 16, R出现的概率是
	0.15,K出现的概率是0.10,若采用霍夫曼(Huffman)编码,则E的编码是 <u>⑧</u> (要求
	概率小的作为左分支)。
7.	索引文件在存储器上分两个区,分别为
20031.	在循环链表中,可根据任意一个结点的地址遍历整个链表,而在单向链表中需要知道_(1)才能遍历整个链表。
2.	对一个序列 F, B, W, A, E, H 按字母表顺序从小到大进行分类。请回答: 二路归并(two-way
	merge sort) 的第一遍结果是 <u>(2)</u> : 插入(insertion)分类的第一遍结果是 <u>(3)</u> ; 堆(heap)
	分类的第一遍结果是(4): 选择(selection)分类的第一遍结果是(5)。
3.	要想提高磁盘文件的分类效率,一般采用(6)、(7)、(8)等技术。
4.	哈夫曼(Huffman)树是加权路径长度 <u>(9)</u> 的二元树。
5.	对 n 个顶点的连通无向图,其生成树有且仅有 <u>(10)</u> 条边。
6.	在拓扑分类(Topological sort)中,拓扑序列的最后一个顶点必定是_(11)_的顶点。
	具有 n 个顶点的开放树,边的总数有条。
2.	由三个结点组成的二元树共有种不同的结构形态。(2分)
3.	n 个元素的线性表,采用顺序存储结构,插入一个元素要平均移动表中个元素,
	删除一个元素最坏情况下要移动个元素。(4分)
4.	删除一个元素最坏情况下要移动个元素。(4 分) 一个二元树第 5 层结点最多有个。
	一个二元树第 5 层结点最多有个。
5.	一个二元树第 5 层结点最多有个。 若在一个表中共有 625 个元素,且查找每个元素的概率相同,那么在采用分块查找时,每块
5. 6.	一个二元树第 5 层结点最多有个。 若在一个表中共有 625 个元素,且查找每个元素的概率相同,那么在采用分块查找时,每块 的最佳长度为,此时的平均查找长度为。(4 分)
5.6.7.	一个二元树第 5 层结点最多有个。 若在一个表中共有 625 个元素,且查找每个元素的概率相同,那么在采用分块查找时,每块的最佳长度为,此时的平均查找长度为。(4 分) 具有 n 个叶结点的哈夫曼(Huffman)树中,其结点总数为。
5.6.7.8.	一个二元树第 5 层结点最多有个。若在一个表中共有 625 个元素,且查找每个元素的概率相同,那么在采用分块查找时,每块的最佳长度为,此时的平均查找长度为。(4 分)具有 n 个叶结点的哈夫曼(Huffman)树中,其结点总数为。在折半查找中,要求被查找元素必须采用存储结构,且。
5. 6. 7. 8. 9.	一个二元树第 5 层结点最多有个。若在一个表中共有 625 个元素,且查找每个元素的概率相同,那么在采用分块查找时,每块的最佳长度为,此时的平均查找长度为。(4分)具有 n 个叶结点的哈夫曼(Huffman)树中,其结点总数为。在折半查找中,要求被查找元素必须采用存储结构,且。堆分类(heap sort)的时间复杂性为。基数分类的时间复杂性为。
5. 6. 7. 8. 9.	一个二元树第 5 层结点最多有
5. 6. 7. 8. 9.	一个二元树第 5 层结点最多有
5. 6. 7. 8. 9.	一个二元树第 5 层结点最多有
5. 6. 7. 8. 9. 10. 20011.	一个二元树第 5 层结点最多有
5. 6. 7. 8. 9. 10. 20011.	一个二元树第 5 层结点最多有
5. 6. 7. 8. 9. 10. 20011. 2. 3.	一个二元树第 5 层结点最多有
5. 6. 7. 8. 9. 10. 20011. 2. 3.	一个二元树第 5 层结点最多有
5. 6. 7. 8. 9. 10. 20011. 2. 3. 4. 5.	一个二元树第 5 层结点最多有
5. 6. 7. 8. 9. 10. 20011. 2. 3. 4. 5. 20001	一个二元树第 5 层结点最多有
5. 6. 7. 8. 9. 10. 20011. 2. 3. 4. 5. 20001 2.	一个二元树第 5 层结点最多有
5. 6. 7. 8. 9. 10. 20011. 2. 3. 4. 5. 20001 2. 3.	一个二元树第 5 层结点最多有
5. 6. 7. 8. 9. 10. 20011. 2. 3. 4. 5. 20001 2. 3. 4.	一个二元树第 5 层结点最多有