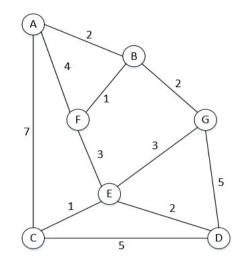
1.	对含有n条边的无向图而言,其邻接表中边数为 B。。。	已提交
	A.n B. 2n C. n/2 D. n×n	
2.	若具有n个顶点的无向图采用邻接矩阵存储方法,该邻接矩阵一定为一个 <u>B</u>	。已提交
	A.一般矩阵 B.对称矩阵 C.对角矩阵 D.稀疏矩阵	
3.		已提交
	有8个顶点的无向图最多有 <u>B</u> 条边。 A. 14 B. 28 C. 56 D. 112	
4.	在一个图中,所有顶点的度数之和等于图的边数的 <mark>C</mark> 倍。	已提交
	A. 1/2 B. 1 C. 2 D. 4	
5.	图的深度优先遍历类似于二叉树的 <u>A</u>	已提交
	A. 前序遍历	
	B. 中序遍历	
	C. 后序遍历	
	D. 层次遍历	
6.	有一无向图G=(V, E), 其中: V={a, b, c, d, e, f}, E={(a, b), (a, e), (a, c), (b, d), (c, f), (f, d), (e, c), (f, d), (e, d), (2) 已提交
	A. a, b, e, c, d, f	
	B. a, c, f, e, b, d	
	C. a, e, b, f, c, b	
	D. a, e, c, f, d, b	
7.	任何一个无向连通图的最小生成树 <u>B</u> 。	已提交
	A.只有一棵	
	B.一棵或多棵	
	C.一定有多棵	
	D.可能不存在	
8.	用邻接表表示图进行广度优先遍历时,通常是采用 <u>B</u>	已提交
	A. 栈 B. 队列 C. 树 D. 图	
9.	对于含有n个顶点e条边的无向连通图,利用Kruskal算法生成最小生成树,其时间复杂度为 A。	已提交

D.O(nlog₂n)

A. $O(elog_2e)$ B. $O(e^*n)$ C. $O(e^*e)$

10. 若采用Dijkstra算法求下图中顶点A到其他顶点的最短路径,最短路径数组为Path, Path[v]表示顶**已提交** 在最短路径上的直接前驱顶点,那么最终求得的Path[E]为C 。



- A. C
- B. D
- C. F
- D. G

/ 填空题

1.	图中顶点的度是指依附于该顶点的边的数目,有向图中的顶点还有出度和入度之	2分。在图G 的邻接	\lceil
	表表示中,每个顶点邻接表中所含的结点数,对于无向图来说等于该顶点的 <u>度</u>	; 对于有向	
	图来说等于该顶占的 出度		

已提交

2. 有向图G用邻接矩阵存储,其第i行的所有非无穷大元素个数等于顶点i的出度

已提交

在一个具有n个顶点的无向连通图中至少有n-1 条边。 3.

已提交

假设图G可选择的存储方案有邻接矩阵和邻接表两种,若图G为稀疏图,则G采用《邻接表 存 4. 储较省空间

已提交

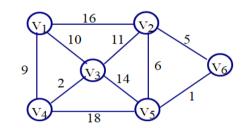
棵生成 已提交 5. 树。

6.

已提交

对于上图所示的无向连通图,若采用普里姆(Prim)算法求其最小生成树,假设第一个选择加入最 小生成树的顶点为V1,则最后一条加入最小生成树的边的权值为 <u>1</u>_____。

7.

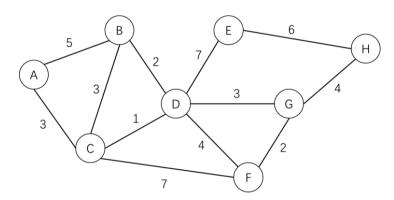


已提交

对于上图所示的无向连通图,若采用克鲁斯卡尔(Kruskal)算法求其最小生成树,则最后选择加 入最小生成树的边的权值为 11 。

已知无向带权图的结构如下图所示。其最小生成树中,各边的权重之和为21___。 8.

已提交



若一个非连通的无向图最多有28条边,则该无向图至少有29 个顶点。 9.

已提交

。(输出序列中不要有空格、标点符 10. 用迪杰斯特拉算法计算下图中A到G的最短路径为ABEG 号等,保持大写,输出样例: ABCDEFG)

已提交

