数据结构实验提交代码的接口要求

1 实验二功能调用序号

序号	功能	键盘输入\n	屏幕输出\n
0	退出程序	0	无
29	setBTnum(num);	29	无
	设置当前二叉树序号: 0 <num td="" 序号<10;<=""><td>num</td><td></td></num>	num	
1	InitBiTree(T);初始化二叉树	1	无
2	DestroyBiTree(T); 销毁二叉树	2	无
3	CreateBiTree(T,definition);创建二叉树	3	无
		def	
4	ClearBiTree (T); 清空二叉树	4	无
5	BiTreeEmpty(T);判定空二叉树	5	1或0
6	BiTreeDepth(T);求二叉树深度	6	树深度
7	Root(T);获得根结点	7	e0
8	Value(T,e);获得当前结点的值	8	e0
9	Assign(T,&e,value);结点赋值	9	无
		e	
10	Parent(T,e);获得双亲结点	10	e或 ^, 注1
11	LeftChild(T,e);获得左孩子结点	11	e或 ^, 注1
12	RightChild(T,e);获得右孩子结点	12	e或 ^, 注1
13	LeftSibling(T,e);获得左兄弟结点	13	e或 ^, 注1
14	RightSibling(T,e); 获得右兄弟结点	14	e或 ^, 注1
15	InsertChild(T,p,LR,c); 插入子树	15	无,注2
		L/R Tnum	
16	DeleteChild(T,p,LR); 删除子树	16	无
		L/R	
17	PreOrderTraverse(T,Visit()); 前序递归遍历	17	e 序列
18	InOrderTraverse(T,Visit));中序非递归遍历	18	e 序列
19	PostOrderTraverse(T,Visit)); 后序遍历	19	e 序列
20	LevelOrderTraverse(T,Visit));按层遍历	20	e 序列
31	CreateHTree(HTnum);建立哈夫曼树	31	无
		def	
32	HTreeCode(string);字符序列编码	32	code 序列
		string	
33	HTreeDecode(code);解码为字符序列	33	string
		code	
34	StringCheck(string);字符序列编码解码比对	34	1或0,注3
		string	

35	CodeCheck(code);编码解码与编码比对	35	1或0,注3
		code	

注 1: 访问左右孩子和兄弟时,如果存在,则当前结点改变为所访问的结点,如果左右孩子或兄弟不存在,则当前结点仍保持,不改变为空结点,但是输出显示为空指针^;

注 2: L/R 表示采用 L,或采用 R; Tnum 为子树的编号,且该子树根的右孩子为空;当子树 Tnum 插入到其他树后,原来保存的指向该 Tnum 子树根结点 root 的指针改为 NULL;

注 3: 输入一个字符串/正确的编码串,然后程序对输入进行编码/解码,接着对得到的结果进行解码/编码,即可以还原出原来最先输入的字符串/编码串,程序自己检验还原的结果是否相符;注意开始输入的编码串要确保是正确的,即是使用我们前面输进去的哈夫曼树对应的编码;

2 实验二数据格式约定

- 1) 数据结点的 data 为字符类型;输出时,若结点为空,则输出^;
- 2) 判断是否正确, 若是, 输出 1, 非, 输出 0;
- 3) 二叉树/哈夫曼树的输入表达式 def 的格式为: 先序含空结点^的遍历序列;
- 4) 待编码的字符序列 string 的格式为: e1e2......, 字符之间没有空格, 除非本身含有空格;
- 5) 待解码的编码序列 code 的格式为: c1c2......,编码串连续,之间没有空格;
- 6) 选择当前二叉树/插入子树的功能中, num 为树的序号, Tnum 为子树所在的序号, 该子树的右子树为空;

3 功能实现的限制性说明

- 1) 确认使用二叉链表的功能来构建上述的二叉树,构建哈夫曼树时可以增加扩展域;
- 2) 前序遍历使用递归方式实现;
- 3) 中序遍历使用非递归方式实现;
- 4) 构建哈夫曼树的功能 31 比构建二叉树功能 3 有更多的内容需要处理:需要对叶子结点建立索引,或形成类似线索指针的链表,可以勾链形成类似三叉链表的可以快速找到双亲结点的指针等;
- ——因需要使用哈夫曼树进行编码,可以通过遍历的方式找到叶子结点并构建索引,便于今后编码的使用(如可以使用类似线索指针的方式,或者建立指针数组的方式);
- ——因需要使用哈夫曼树进行编码,可以通过遍历的方式找到结点的双亲,也可以专门扩展双亲指针域,并在哈夫曼树构建后再来填充该指针域,但是在二叉树的各项功能中均不能使用该指针域;

4 输入输出样例

样例 1: (层序遍历求深度)

用例序号	输入	输入含义	输出	输出含义
1	29		0	不是空的二叉树
'	2	选择第2棵二叉树	4	树的深度为4
	1	初始化	Α	根结点为 A

3	创建二叉树	ADBECFG	层序遍历的结果
AD^EF^^G^^B^C^^	含空二叉树的格式		
5	判断是否为空的二叉树		
6	求树的深度		
7	求根结点		
20	按层序遍历二叉树		
2	销毁二叉树		
0	退出程序		

样例 2: (访问左右孩子)

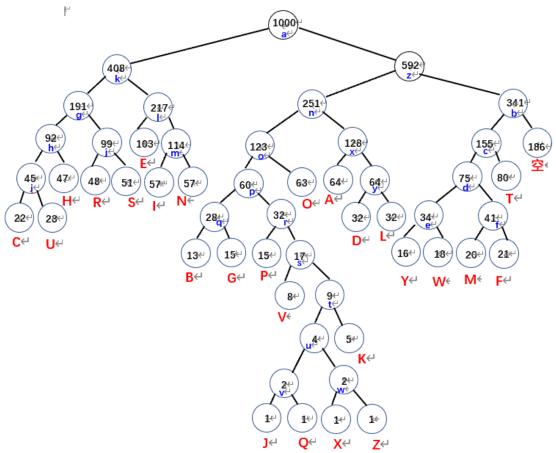
用例序号	输入	输入含义	输出	输出含义
1	29		Α	根结点为 A
'	3	选择第3棵二叉树	D	左孩子 D
	1	初始化	E	右孩子 E
	3	创建二叉树	F	左孩子 F
	AD^EF^^G^^B^C^^	含空二叉树的格式	٨	右孩子空
	7	求根结点		
	11	求左孩子		
	12	求右孩子		
	11	求左孩子		
	12	求右孩子		
	0	退出程序		

样例 6: (哈夫曼树输入/后序遍历)

用例序号	输入	输入含义	输出	输出含义
1	29		11	树的深度为 11
I	2	选择第2棵二叉树	CUiHhRSj	后序遍历的结果
	1	初始化	gEINmlkB	
	31	创建哈夫曼树	GqPVJQv	
	akghiC^^U^^H^^j	含空二叉树的格式	XZwuKtsr	
	R^^S^^IE^^mI^^N		pOoADLy	
	^^znopqB^^G^^rP		xnYWeMF	
	^^sV^^tuvJ^^Q^^		fdTc bza	
	wX^^Z^^K^^O^^x			
	A^^yD^^L^^bcdeY			
	$\wedge \wedge W \wedge \wedge f M \wedge \wedge F \wedge \wedge T \wedge$			
	^ ^^			
	6	求树的深度		
	19	按后序遍历二叉树		
	2	销毁二叉树		
	0	退出程序		

附: 哈夫曼树的结构

- 1) 基于习题集 149 页的统计频率;
- 2) 每层都进行排序, 左边小, 右边大;
- 3) 如果出现相同权重的结点,按字母从小到大的顺序排,且树深度大的排在后面;



- 4) 叶子节点共有 27 个, 即空格+26 个大写字母;
- 5) 非叶子节点共有 26 个, 为小写的 26 个字母; (45 结点为 i, 99 结点为 j, 217 结点为 l;)