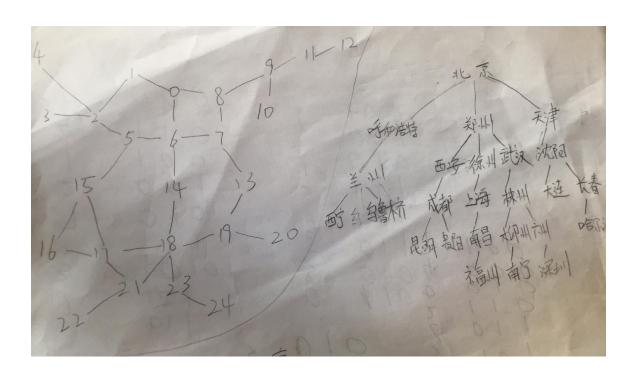
# **PROJECT 4**

本人的代码直接将样例在内部函数输入,起点为北京,所以没有输入。按照下图编号:



函数说明

void path(int vex1 , int vex2 , graph\* g, int weight)

在 vex1 和 vex2 之间建立边; 采用尾插法,每次找一个点已经连上的最后一条边,再将新建的边插入最后;

## graph\* creategraph()

图的创建函数,调用 path 函数默认创建的图为上图所示;

void BFS(graph \*g , int v , string \*place)

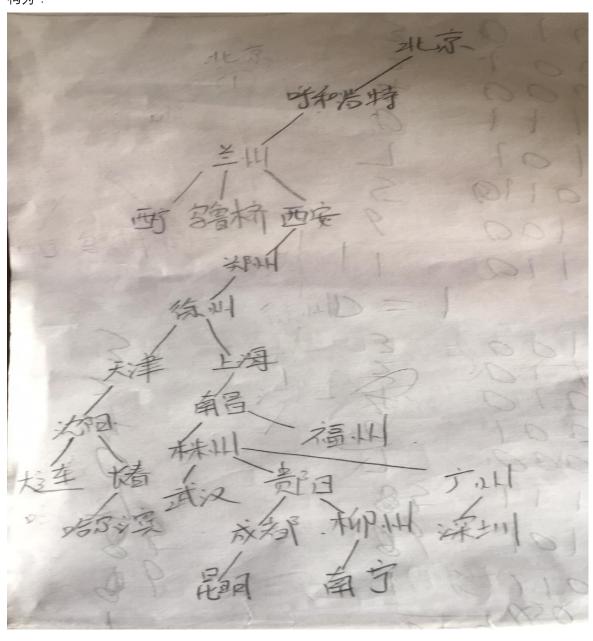
广度优先遍历函数,用队列模拟,每得到队列的最开头结点,则遍历该节点周围的节点并且将该节点压入队列中,直至队列为空;

# void DFS(graph \*g , int v , string \*place)

深度优先搜索函数,采用栈模拟,没得到栈的顶头节点,则遍历该节点周围第一个还没被遍历的节点,并且压入栈中;如果该节点周围节点全部被遍历完,则将该节点退出栈。直至栈为空;

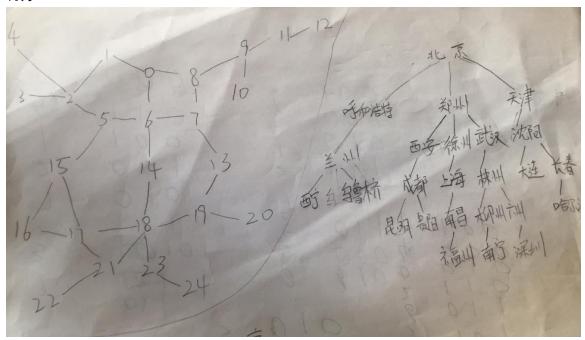
## Vexnode\* DSPT( graph\* g , int v , string\* place)

由于本人对题目的理解为用邻接表存储生成树,所以采用邻接表为树的存储结构,生成树的过程与深度优先搜索过程类似,每遍历一个点则与上一个点建立父亲孩子关系;生成树的结构为:



## Vexnode\* BSPT( graph\* g , int v , string\* place)

由于本人对题目的理解为用邻接表存储生成树, 所以采用邻接表为树的存储结构, 生成树的过程与广度优先搜索过程类似, 每遍历一个点则与上一个点建立父亲孩子关系; 生成树的结构为:



#### void Preorder(Vexnode \*st , int v , int \*visit,string \* place)

对树的前序遍历,输出节点顺序;采用递归方法,每次访问一个点,输出该节点并且继续访问该节点的第一棵没访问的子树;

void Preorder\_edge(Vexnode \*st , int v , int \*visit,string \* place)

对树的前序遍历,输出访问的边的顺序;

void Inorder(Vexnode \*st , int v , int \*visit , string \*place)

对生成树的中序遍历,输出节点顺序,采用递归方法,每次访问一个节点,若他的第一个孩子的子树已经被访问过,或者没有孩子,则输出该节点,如果有第二个孩子,则访问第二个孩子。

void Inorder\_edge(Vexnode \*st , int v , int \*visit , string \*place)
对生成树的中序遍历,输出边的访问顺序;

void Postorder(Vexnode \*st , int v , int \*visit , string \*place)

对生成树的后序遍历,输出点的访问顺序;采用递归方法,假如一个节点没有孩子或者他的孩子都被访问完了,则输出该节点;

void Postorder\_edge(Vexnode \*st , int v , int \*visit , string \*place)

对生成树的后序遍历 , 边的输出 , 没有访问的边不输出

void buildtree(Vexnode\*st , int v , tnode\* root)

因为打印树采用凹入法, 为了方便打印, 此函数将用邻接表存储的树转化为用兄弟孩子树存储;

void printtree(tnode\* root , string\* place)

采用递归方法, 用凹入法打印树;