BFS O(n), Dijkstra O(nlogn)

BFS：整数，每次加1之类的。

Struct node

{

Int x,y;

}

F[d]={x,y};

d为经停站，x为经过的经停站总数，y为换乘总数。

证明BFS，F[d]取的是最优解（队列中第一个遇到d的解为最优解，之后不必修改）：

x每次的操作都是加1，可证x取的是最优解。

若利用队列之后的点d1到达点d，则F[d].x=F[d1].x+1，不成立。

对于队列x值相等的一段序列，可能不止一次改变F[d].y的值。

