题意：

1. 求源点到终点的最短路径数目；
2. 在1)的前提下求路径上的最大权。

分析：

非负权最短路径问题，首先想到用Dijkstra算法来解题。

对于Dijkstra算法，本质上就是维护{S}集和V-{S}集。采用贪心的策略：每次在V-{S}集(参见代码中的ready[500])中选出距源点路径最小的点u，再对u的所有出边进行Relax操作(关于Dijkstra算法性质和证明参见《算法导论笔记》CH.24)。

当且仅当在Relax(u,v)操作时:d[v] = d[u] + w(u,v)时，π[v](v的前驱)不唯一，即前驱子图不唯一(参见L69)。

求v的前趋子图数目的子问题是v的直接前趋π[v]的前趋子图数。v的前趋子图数=所有π[v]的前趋之图数之和(参见L70)。

求s到v最短路径上的最大权w(s, v)，子问题是s到v的直接前趋π[v]的最大权w(s, π[v])。还是贪心的策略，在出现多个π[v]时取最大的w(s,π[v])(参见L72-L73)。

题目中没有要求打印路径(或求具体前趋结点名称)，故没有必要维护π[v]或visit[v]。

在维护V-{S}集时，不建议采用优先级队列方式维护。