## 试题来源:

ACM/ICPC World Finals 2003 J

## 题目大意:

给定一张无向图,节点分为 AB 两类,A 类节点标小写字母,B 类节点标大写字母。给定起点和终点,要求从起点开始向终点运输货物,沿边进入 A 类节点需要缴纳 1 件货物,进入 B 类节点需要缴纳  $\left[\frac{W}{20}\right]$  件货物(W 为当前货物总量),现在需要运输 P 件货物到终点,求从起点开始最少需多少货物。边数 $\geq$ 0,1 $\leq$ P $\leq$ 1000。

## 考察算法:

最短路。

## 题解:

逆向考虑整个运输过程,定义 f [i] 为从点 i 开始向终点运输货物,到终点需要有 P 件货物,则在点 i 时最少需要货物的数量。定义 W (x,y) 表示进入节点 x 缴纳货物后至少剩余 y 件货物,则进入节点 x 前最少需要有几件货物,当 x 为 A 类节点时 W (x,y) = y+1,当 x 为 B 类节点时 W (x,y) = y+ $\left\lceil \frac{y}{19} \right\rceil$ 。

我们可以得到转移  $f[i]=min\{W(j,f[j])\}$  (点 j 与点 i 有边直接相连)。我们考虑用类似最短路的松弛方法,将运输的终点作为整个最短路算法的起点,逆向更新 f[i]。对于所有的 f[i]>0 显然有 W(i,f[i])-f[i]>0,所有边权都为正权,图的点数 $\leq$ 52,我们采用任何一种最短路算法均可在规定时间内算出 f 数组,最后 f[s]即为答案。