令f 是G (V, E) 的最大流网络

 $\text{Mid}\,l\notin E, f(l)=0, \text{Rid}, s.t.\,f(k)=\min\{f(d)|f(d)>0\}$

某些增广路径必会包含边l,沿着这样的路径增广会生成一个新图G'和其最大流f1

f1比f多一条边,因此,至多|E|次增广后不可再增广,算法结束

26.5-4

26.2