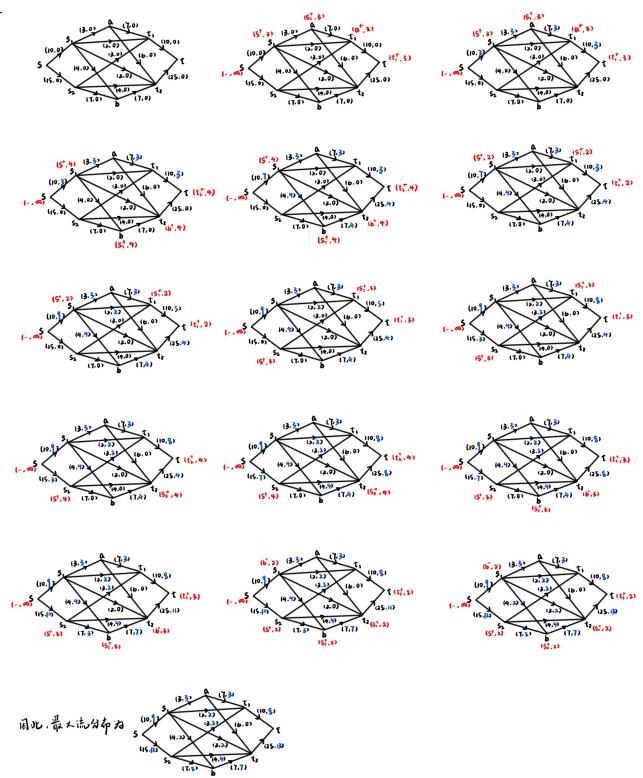
2023010747 知-93 针92 离散诉业9





4. 猴设介是一个最大流分布.

染包:滿流>黑色 霍瀛⇒绿色 基包⇒红色

3い不可能出现, 否则存在逾据不包含满流新向扭或寥流后向边, 即为增流逾路 矛盾则出现 3(2). 存在割集 E. 政府集分为S. T后割集 P. 有零流血和S列下的满流血 f=割集 E 耐流量 = こんy = ここんy 即为割切(S. 5)的容量 由此证明了最大流 yet yet 最小割切定理。