证明题

1.强连通分量伪代码、时间复杂度分析、正确性证明

2.安全边定理

3.证明最大流≤最小割

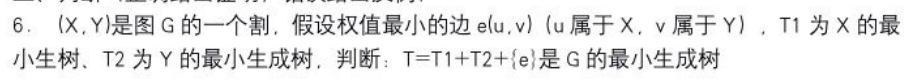
4.证明增广后得到的流仍然是合法的流

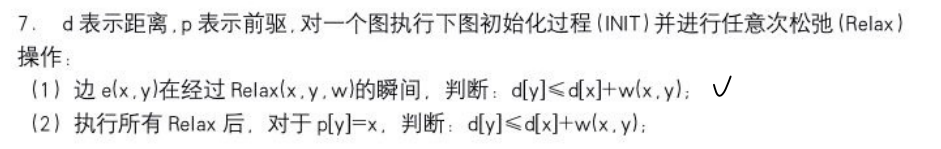
5.DAG最长路径算法设计，bellman方程，时间复杂度分析

6.C1、C2是两个强连通分量，假设边（u,v）属于E{u属于C1，v属于C2}：证明f(C1)>f(C2)

7.对于点集S.有S真属于V且S非空:假设存在权值最小的边e(u,v)(u属于S,v属于v-s) ．证明最小生成树必包含边e

8.



9. 

计算题

bfs搜索树，前驱节点Π值，距离d值

dfs（边的类型，d，f）

Floyd距离矩阵和前驱矩阵

最大二分匹配