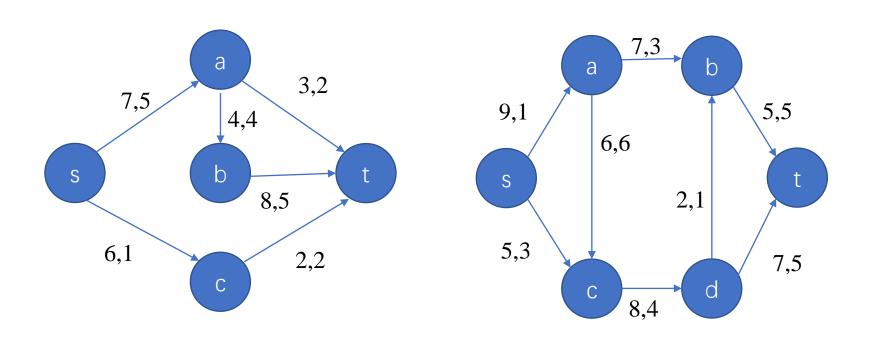
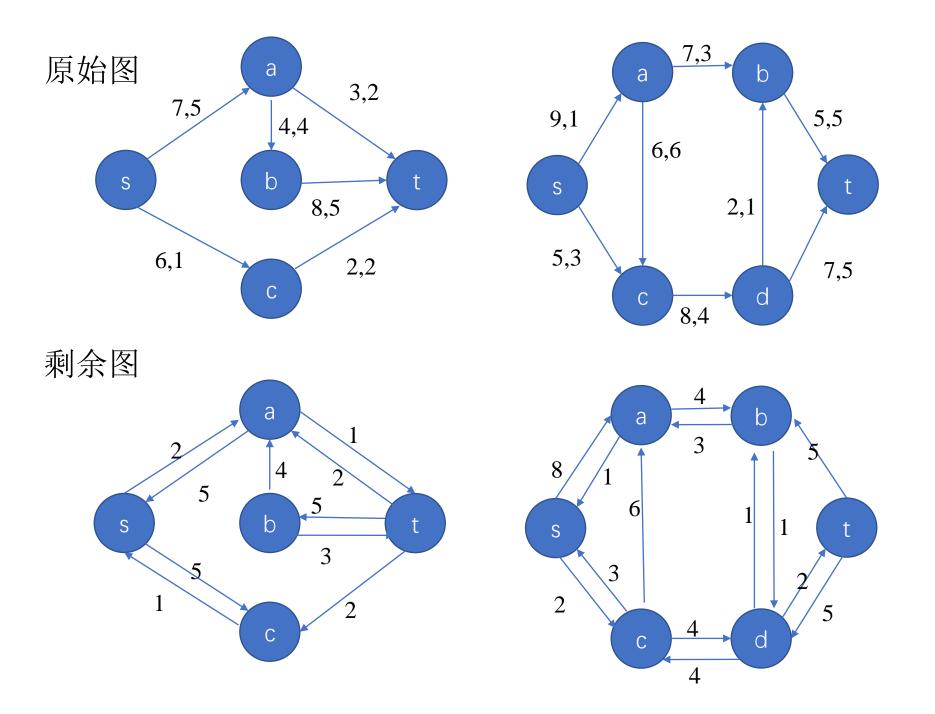
1. 给定如下两个带流的网络, 画出对应的剩余图。





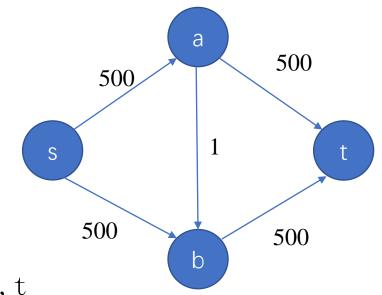
2. 给定如下网络,采用Ford-Fulkerson算法按照增广路径1,2交替迭代,并更新剩余图。 增广路径1: s-a-b-t,增广路径2: s-b-a-t

Ford-Fulkerson算法:

输入: 网络(G, s, t, c)

输出: G中的一个流

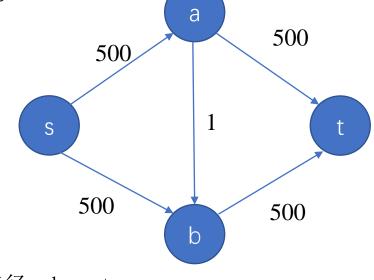
- 1. 初始化剩余图,设R=G
- 2. for 边 $(u, v) \in E$
- 3. $f(u, v) \leftarrow 0$
- 4. end for
- 5. While 在 R中有一条曾广路径p=s, ···, t
- 6. 设△为p的瓶颈容量
- 7. for p 中的每条边(u, v)
- 8. $f(u, v) \leftarrow f(u, v) + \triangle$
- 9. end for
- 10. 更新剩余图R
- 11. End while



2. 给定如下网络,采用Ford-Fulkerson算法按照增广路

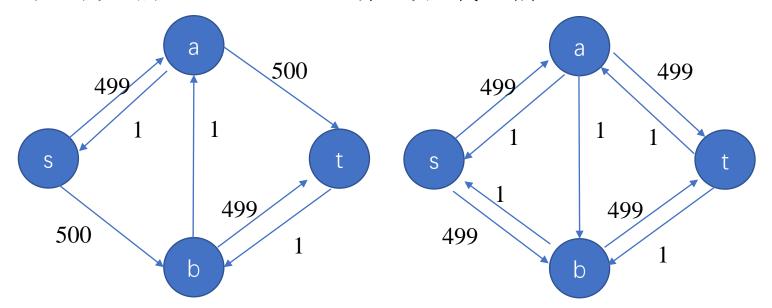
径1,2交替迭代,并更新剩余图。

增广路径1: s-a-b-t 增广路径2: s-b-a-t

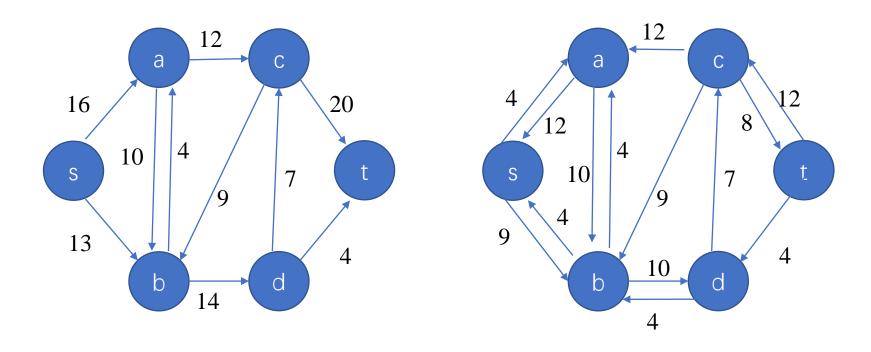


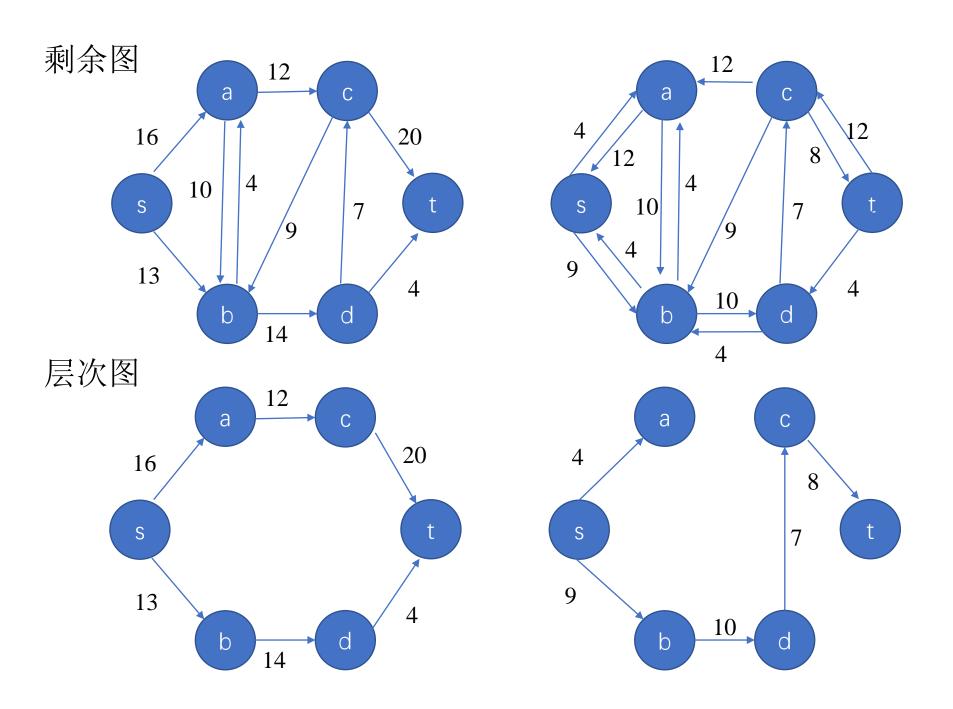
第一次迭代,路径s-a-b-t

第二次迭代,路径s-b-a-t



3. 给定如下剩余图,画出相应的层次图。





4. 给定如下网络,采用最小路径长度增值法(MPLA)计算最大流。

MPLA算法:

输入: 网络(G, s, t, c) 输出: G中的最大流

1. for 每条边(u, v) ∈ E

2. $f(u, v) \leftarrow 0$

3. end for

4. 初始化剩余图,设R=G

5. 查找R的层次图L

6. while t 为 L中的顶点

7. while t 在L中能从s到达

8. 设p为L中从s到t的一条路径

9. 设△为p的瓶颈容量

10. 用△增值当前流f

11. 沿着路径p更新L和R

12. end while

13. 用剩余图R计算新的层次图L

14. end while

