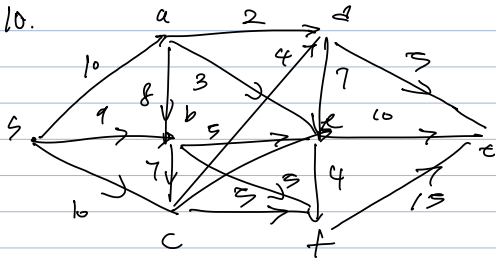
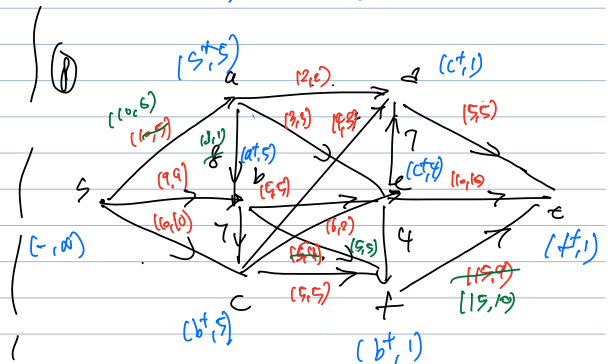
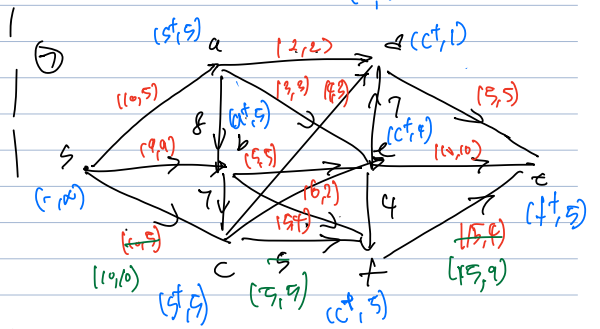
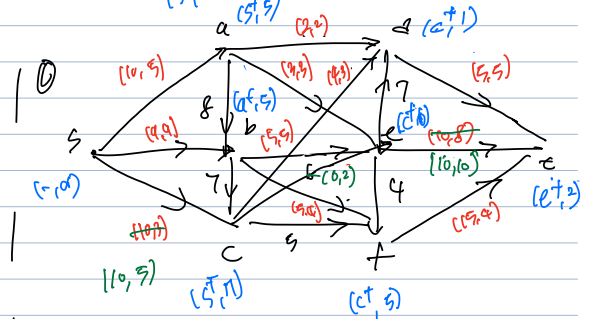
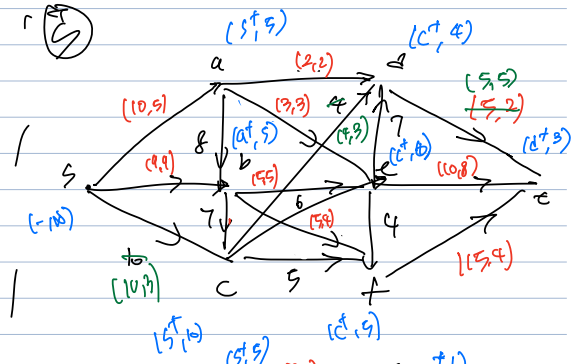
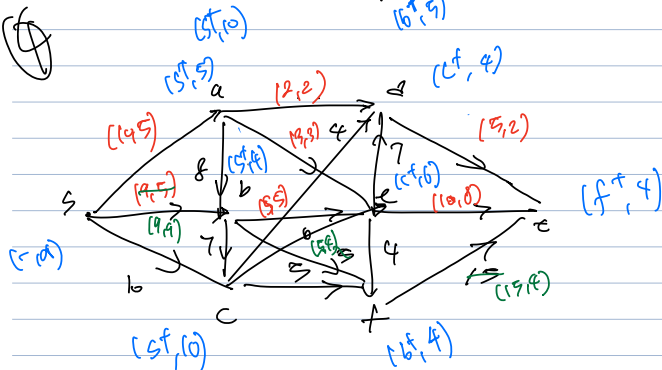
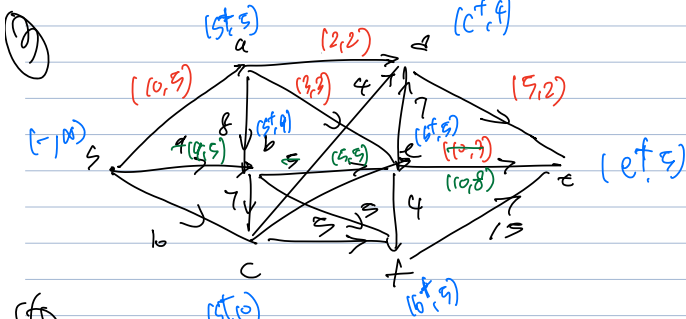
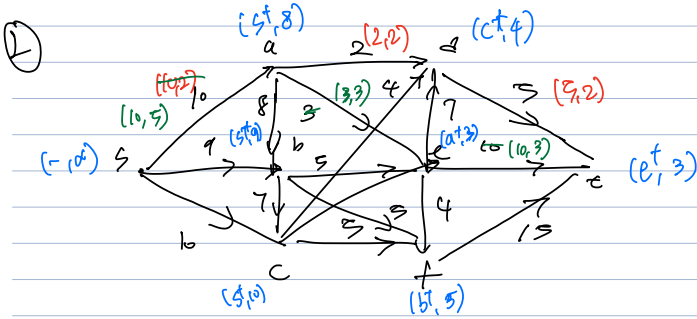
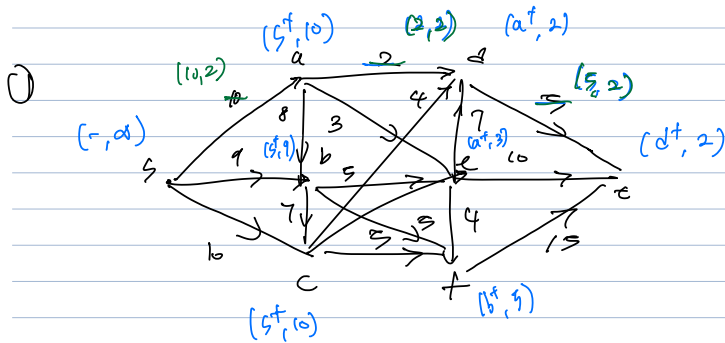


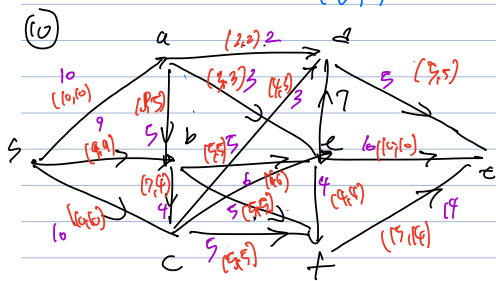
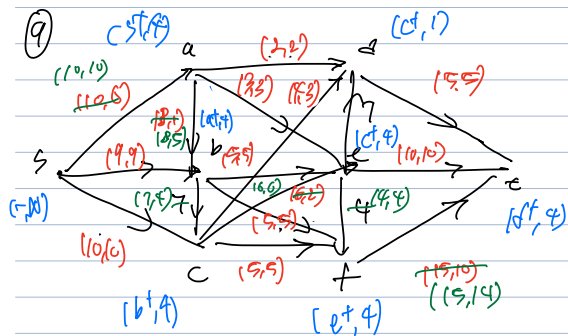
10.



最大流量 \equiv 最小割容量.

用 E-K 算法.





$$S = \{s\}, \bar{S} = \{a, b, c, d, e, t\}$$

$$C(s, \bar{S}) = 29$$

12.

若条件 (1) 不能立, 意味着不存在从 s 到 t 的由黑、绿边构成的道路, 或存在但该道路中存在方向相反的黑边。

①

②

① 在这种情况下, 令 A 为黑边仅包含 e_1 且包含所有 G 中绿边的边集, 则满足条件 (2)

② 这样的道路可能 存在多条。首先令 $A \leftarrow A \cup \{e_1\}$ 及所有绿边, $G \leftarrow G - A$

(从 G 中找满足 ② 的道路, 并任选其中方向相反的黑边 e_i .)
令 $A \leftarrow A \cup \{e_i\}$, $G \leftarrow G - \{e_i\}$

重复上述过程, 直至 G 中不存在由黑、红边构成的道路
这时, A 就是满足条件 (2) 的边集。

