最小割等于最大流，因此用最大流算法即可求解当前图的最小割

基本模型：

有 n 个物品和两个集合 S,T。将一个物品放入 S 集合会花费 ai，放入 T 集合会花费 bi。还有若干个形如 u,v,w

限制条件，表示如果 u 和 v 同时不在一个集合会花费 w。每个物品必须且只能属于一个集合，求最小的代价。

我们对于每个集合设置源点 S 和汇点 T，第 i 个点由 S 连一条容量为 bi的边、

向 T 连一条容量为 ai的边。对于限制条件 u,v,w，我们在 u,v 之间连容量为 w 的双向边。

注意到当 S 和 T 不相连时，S 能到达 i 代表物品 i 放入 S，i 能到达 T 代表物品 i 放入 T。

当割开 S→i 的边，意味着 i 放入 T；当割开 i→T 的边，意味着 i 放入 S；当割开 u,v 之间的边，

意味着 u,v 不放入同一个集合。因此最小割就是最小花费。



