# 网络流

## 网络流 24 题

#### 不相交路径

- 顶点不相交: 拆点, X 和 X' 间建边流量为 1。
- 边不相交: 边流量设置为 1。
- 顶点(边)可以相交但是费用只计入一次:
   同一个顶点转化为对应的两对点,一对点流量为 1,具有费用;另一对顶点流量为 ∞,费用为 0。(边转化为两条边,流量和费用的设置和点拆分的情况一样)

#### 有向无环图最小路径覆盖

初始状态是将所有点拆开,分别作为一条路径,然后将所有顶点逐渐进行合并,每合并一次,路径数量减一。

因此求最小路径覆盖的问题实际上是求可以合并的最大数量。

具体做法是将每个顶点拆分为入点  $X_i$  和出点  $Y_i$  ,连边情况为:

- 1. 所有入点连接到源点,所有出点连接到汇点
- 2. 如果原来图中有边 $\langle u,v 
  angle$ ,则从 $Y_u$  连边到 $X_v$

每一条增广路径表示将两个点合并,因此跑最大流即可知道最大合并数。

### 二分图点权最大独立集

一般利用删点的方式实现,具体的做法是跑最小割,每割掉一条边代表不选择对应的顶点。