

算法设计作业答疑

线性规划部分

授课教师：卜东波

2020年12月

问题1：旅行特朗普问题 (TSP)

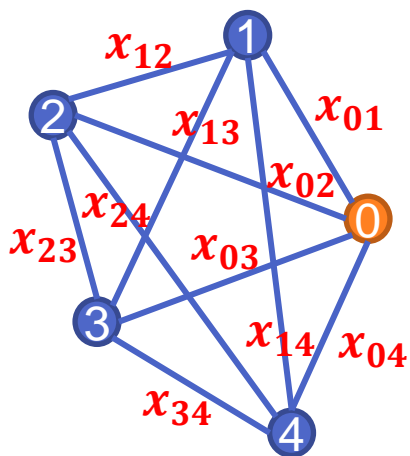
- 问题描述：

- 假设你是美国总统候选人唐纳德·特朗普，你现在位于华盛顿 (0)，想要在四个摇摆州举行竞选集会。这四个摇摆州分别是佐治亚州 (1)、宾夕法尼亚州 (2)、密歇根州 (3) 和佛罗里达州 (4)。今天是选举前的最后一天，而且由于资金短缺，你需要尽量走最短的路径以节省资金，每个州只经过一次并且最后返回起点。每两个州之间的距离记为 c_{ij} , $i \in [0, 3]$, $j \in [i + 1, 4]$, i, j 都是整数。
- 要求：请把这个问题形式化为ILP。（提示：你可以通过每个州只能访问一次的约束来考虑此问题。）

问题1：旅行特朗普问题 (TSP)

- 问题描述：

- 用 x_{ij} 表示从州 i 到州 j 的道路



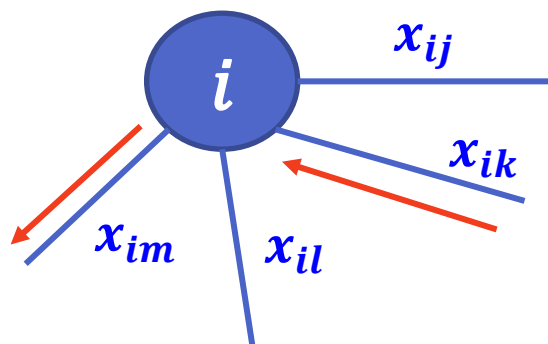
- 于是优化目标可以写成：

- $$\min \sum_{i \in [0,3]} \sum_{j \in [i,4]} x_{ij} c_{ij}$$



问题1：旅行特朗普问题 (TSP)

- 添加约束：
 - 考虑每个州只能且必须访问一次



- 节点的入度和出度都为1，总和为2

$$\sum_{j \in [0, i-1]} x_{ji} + \sum_{k \in [i+1, n]} x_{ik} = 2$$

问题1：旅行特朗普问题 (TSP)

- 写成ILP形式：

$$\begin{aligned} \min \quad & \sum_{i \in [0,3]} \sum_{j \in [i+1,4]} x_{ij} c_{ij} \\ & \sum_{j \in [0,i-1]} x_{ji} + \sum_{k \in [i+1,4]} x_{ik} = 2, i \in [0,4] \\ & x_{ji} = 0, 1 \end{aligned}$$

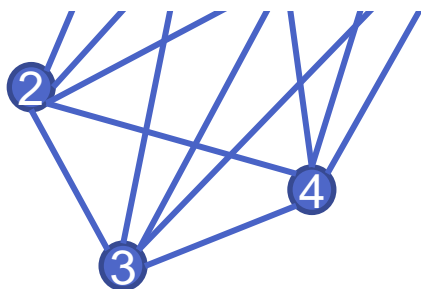
图上的整数规划问题

$$\sum_{i,j \in S} x_{ij} \leq |S| - 1, \forall S \subseteq V, 1 < |S| < n$$

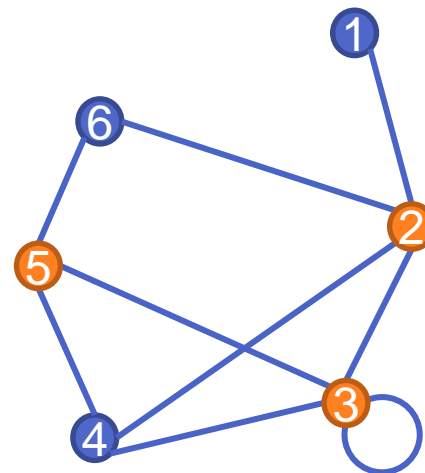
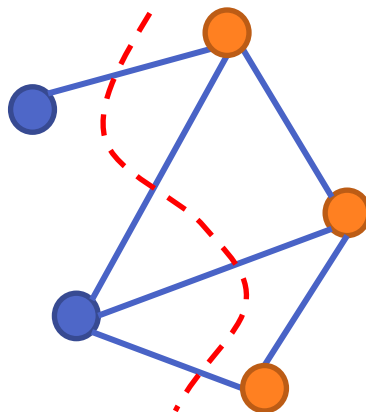
知乎@WZ在聊

$$u_i - u_j + nx_{ij} \leq n - 1, 1 < i \neq j \leq n$$

MAX CUT



TSP $n > 5$



MINIMUM VERTEX COVER

.....

问题2：收益最大化

- 问题描述：

- 你的工厂生产三种产品：A、B和C，每种产品都需要两种原材料：镍和铝。每种产品的利润和所需成本如下表所示：

Product	Profit(\$)	Nickel(kg)	Aluminum(kg)
A	10	3	4
B	5	3	2
C	15	1	8

- 你只有100公斤的镍和200公斤的铝。怎么安排三种产品的生产量以最大化收益？请把这个问题形式化成LP并转成它的对偶形式，然后求得最优解。

问题2：收益最大化

- 原问题：

- $\max \quad 10A + 5B + 15C$

- $\text{s.t.} \quad 3A + 3B + 1C \leq 100$

- $4A + 2B + 8C \leq 200$

- $A \geq 0, B \geq 0, C \geq 0$

- 解得 $A = 30, B = 0, C = 10$, 总利润 450 美元

问题2：收益最大化

- 对偶问题：

- $\min \quad 100Y_1 + 200Y_2$

- s.t. $3Y_1 + 4Y_2 \geq 10$

- $3Y_1 + 2Y_2 \geq 5$

- $1Y_1 + 8Y_2 \geq 15$

- $Y_1 \geq 0, Y_2 \geq 0$

- 解得： $Y_1 = 1, Y_2 = 1.75$ ，总利润为 450

问题3：切割物料问题

- 问题描述：

- 你的工厂最近扩大了业务。假设你现在有不计数量的大卷卷纸，每卷纸宽度为 W 。然而有 m 个客户需要不同宽度的卷纸；其中，客户 i 需要 b_i 卷宽度为 w_i 的卷纸。我们假设每个客户需要的宽度 $w_i \leq W$ ， $w_i \in \mathbb{Z}$ 。宽度较小的卷纸是在原来宽度的大卷上按一定的方法切割而来。你可以认为只要总宽度不超过 W ，一个大卷卷纸切割后可以提供给不同的客户。
- 你的目标是在满足客户需求的同时减少大卷纸的消耗数量。请把上述问题转化成ILP。假设切割没有对卷纸宽度造成损失。

问题3：切割物料问题

- 法一：

- 由题目可以知道最多 $N = \sum_{i=1}^m b_i$ 大卷纸就可以满足需求。
- 决策变量 y_j 表示是否切割卷纸 j ，不妨设你一共有 N 卷大卷纸，令：

$$y_j = \begin{cases} 1 & \text{if cut;} \\ 0 & \text{otherwise;} \end{cases} \quad j = 1, \dots, N$$

- 在每卷大卷纸上为尽可能多的客户安排不同规格切割方式，设 x_{ij} 表示在卷纸 j 上给客户 i 提供 x_{ij} 卷其所需宽度的卷纸
- 目标：最少的切割卷纸数
- 约束：
 - 约束1：满足客户的需求
 - 约束2：每卷纸不论安排几种切割规格，总宽不大于大卷宽度 W

问题3：切割物料问题

- 法一：
 - 将上述问题形式化为

$$\min \quad \sum_{j=1}^N y_j$$

$$\text{s.t.} \quad \sum_{i=1}^m x_{ij} \geq b_i \quad i = 1, 2, \dots, m$$

$$\sum_{j=1}^N w_i x_{ij} \leq W y_j \quad j = 1, 2, \dots, N$$

$$x_{ij} \in \mathbb{Z}, x_{ij} \geq 0, i = 1, \dots, m, j = 1, \dots, N$$

$$y_j \in \{0, 1\} \quad i = 1, \dots, m$$

x_{ij} 表示在卷纸 j 上给客户 i 提供 x_{ij} 卷其所需宽度的卷纸

y_j 表示是否切割卷纸 j

问题3：切割物料问题

- 法二：

- 在法一中我们可知，在每卷大卷纸上，都有对应的被切割的次数和切割规格，这可以看作一种切割模式。在法二中我们直接把每种大卷纸的切割模式作为变量，再次建模。
- 用 y_j 表示切割模式 M_j 使用的次数， m_{ij} 表示在第 j 种模式中提供给第 i 个客户要求的小卷纸的切割次数。因为这里每卷纸的切割模式提前定义好，法一中的约束2在这里就可以省去。

问题3：切割物料问题

- 法二：

- 那么原问题就可以简单的表示成如下形式

$$\begin{aligned} \min_{y_i} \quad & \sum_{j=1}^N y_j \\ \text{s.t.} \quad & \sum_{j=1}^n m_{ij} y_j \geq b_i \quad i = 1, 2, \dots, m \\ & y_j \in \mathbb{Z} \quad j = 1, \dots, n \end{aligned}$$

问题3：切割物料问题

- 法二*：

- 但当问题中客户达到几百时（如实际问题中），可行的切割模式的个数为天文量级，一种模式对应约束矩阵中的一列，穷举所有列方法不太可行。这里需要一种不列出所有列就能迭代求解的方法。
- 在单纯形和其对偶形式中，其非基变量检验数 $\sigma = c_N^T - c_B^T B^{-1} N$ ，如果 $\sigma \geq 0$ ，便找到最优解，否则选择进基列和出基列进行换基，再次迭代。
- 这里用列生成方法，其思想是：先找到一小部分的可行解，计算检验数，如果小于0，添加一列，再求解新问题及其检验数，如果还小于0再添加一列，重复该步骤直到求到最优。

问题4：去除绝对值

- 问题描述：

- 考虑如下带绝对值的线性规划问题：

$$\begin{aligned} & \text{minimize} \quad 2|x_1| + x_2 \\ & \text{subject to} \quad x_1 + x_2 \geq 4 \end{aligned}$$

- 请将之重新形式化成没有绝对值的线性规划问题。

问题4：去除绝对值

- 法一：

- 令 $u = \frac{1}{2}(|x_1| + x_1)$, $v = \frac{1}{2}(|x_1| - x_1)$

- 自然地, 有 $u \geq 0$, $v \geq 0$, 同时有:

$$x_1 = u - v$$

$$|x_1| = u + v$$

- 将 u, v 代入原规划, 有:

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && 2u + 2v + x_2 \\ & \text{Subject to} && u - v + x_2 \geq 4 \\ & && u, v \geq 0 \end{aligned}$$

问题4：去除绝对值

- 法二：

- 仔细分析问题，若 $x_1 \leq 0$ ，则

$$4 \leq x_1 + x_2 \leq x_2$$

- 此时，目标函数

$$2|x_1| + x_2 \geq x_2 \geq 4$$

- 即，满足 $x_1 \leq 0$ 的最优解必有 $x_1 = 0$ ，从而原规划可变为：

$$\begin{array}{ll} \text{minimize} & 2x_1 + x_2 \\ \text{Subject to} & x_1 + x_2 \geq 4 \\ & x_1 \geq 0 \end{array}$$

问题5：帮特朗普招募律师！

- 问题描述：

- 美国总统大选已经结束，但唐纳德·特朗普拒绝接受失败。假设你是特朗普的竞选活动经理，你需要招募一批律师为他进行反对大选结果的法律诉讼。
- 据估计，诉讼将在总共 N 个州展开，且第 i 个州至少需要 L_i 名律师。设不同律师事务所的数量为 F ，第 j 个律师事务所可以在某些州（以集合 S_j 表示）提供法律服务，第 j 个律师事务所的一名律师的雇佣费用为 C_j 。注意 S_j 是 $N = \{1, 2, \dots, n\}$ 的子集，即 S_i 的并集等于 N 。
- 你的老板特朗普希望你尽可能降低花费，所以你需要将上述问题形式化成ILP问题，你的目标是在招募足够多的律师的前提下，尽量给老板省钱。

问题5：帮特朗普招募律师！

- 目标函数：

- 本题需要给出一个招募方案，确定每个州律师招募的人数，所以很自然地，设在第 j 个律师事务所招募律师的人数为 x_j , ($x_j \in \mathbb{Z}, x_j \geq 0$), 于是目标函数为：

$$\min C_1x_1 + C_2x_2 + \cdots + C_Fx_F$$

问题5：帮特朗普招募律师！

- 建立约束：

- 显然，对每个州的律师人数建立约束即可满足题意。
- 为方便起见，定义示性函数：

$$\varphi_j(i) = \begin{cases} 1, & i \in S_j \\ 0, & i \in N - S_j \end{cases}$$

- 其中， j 表示律师所属事务所， i 表示第 i 个州。 $\varphi_j(i)$ 表示第 j 个事务所的律师在第 i 个州是否提供法律服务。

- 于是，每个州的律师人数的约束可以表示为如下：

$$\sum_{j=1}^F x_j \varphi_j(i) \geq L_i, \quad i = 1, 2, \dots, N$$

问题5：帮特朗普招募律师！

- 解：

- 从而，该问题可形式化如下：

$$\min \sum_{j=1}^F C_j x_j$$

$$\text{s.t. } \sum_{j=1}^F x_j \varphi_j(i) \geq L_i, \quad i = 1, 2, \dots, N$$

$$x_j \geq 0, x_j \in \mathbb{Z}, j = 1, 2, \dots, F$$

其中：

$$\varphi_j(i) = \begin{cases} 1, & i \in S_j \\ 0, & i \in N - S_j \end{cases}$$

LP考试指南

- 线性规划：重点在于建立模型，把复杂问题抽象化
- 建模题的**三个采分点**：
 - 变量——**写清楚设定的每一个变量的意义**
 - 目标函数——**原目标如何能得到该目标函数**
 - 约束——**写清楚每一个约束的意义**
- Note1：模型尽量用代数式，文字起的只是声明以上三个要素和补充说明的作用
- Note2：模型很多时候都是不唯一的，言之成理即可