整数线性规划之UCAS换厨师问题

原创 张倩倩 LOA算法学习笔记 2021-12-07 23:19

01 问题描述

此题出自线性规划作业。有N个摊位要更换厨师,第i个摊位至少需要 n_i 个厨师,招聘公司的数量为F。第j家招聘公司的厨师可以在几个摊位上烹饪不同的食物,第j家招聘公司的一名厨师的招聘费用是 c_i .

要求将上述问题形式转化为ILP问题,用最少的钱招足够多的厨师。

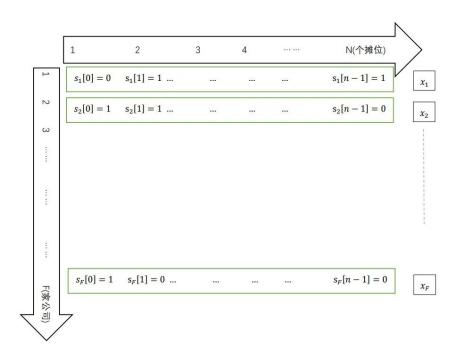
02 解决方案

本题需要给出一个招募方案,确定每一家公司招的厨师数量。为了更好的分析题目绘制如下分析图。共有N个摊位,F家公司。招募第 j 家公司的厨师数量为 x_j ,(j = 1,2...F)并且($x_j \in Z, x_j \ge 0$)。[P_j, T_j]表示第 j 家招聘公司的厨师可以在几个摊位上烹饪不同的食物的范围。

同学们可能不能理解为什么厨子可以服务于不同的摊位,在这里给出解释:大家一定在UCAS食堂二楼吃过饭,那一定会发现某些窗口的菜品是一样的,但是每个窗口之间的菜品又不完全一样。所以你可以想象成是所有的厨子都在中央厨房炒菜,他们各自负责几个窗口的供菜。比如,厨师A负责窗口1、3、4的供应。厨师B负责2、5

窗口。每个窗口要保证有8道菜,A厨师负责1、3、4个窗口的西红柿炒鸡蛋和杏鲍菇炒肉2道菜。明显这3个窗口还需要6道菜,那么还要招厨师C和厨师D保证够8道菜。

所以要有"第 i 个摊位至少需要 n_i 个厨师"这个约束。



2.1 目标函数

我们的目标是用最少的钱招足够多的厨师以满足每个摊位的需求。假设招募第 j 家公司的 厨师 数量为 x_j , (j = 1,2...F)并且 $(x_j \in \mathbb{Z}, x_j \ge 0)$ 。则目标函数为: $min c_1 x_1 + c_2 x_2 + \cdots + c_F x_F$

2.2 建立约束

约束条件可以理解为有两个:

约束一:第i个摊位至少需要 n_i 个厨师。

约束二:第j家招聘公司的厨师可以在几个 摊位烹饪不同的食物。

显然对每个摊位(列)厨师人数建立约束即可满足题意,为方便起见,定义以下函数:

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

其中j表示公司类型,i表示摊位的第i个, $\varphi_j(i)$ 表示第j家公司的厨师在第i个摊位是否提供服务。于是,每一个摊位厨师人数的约束表示为:

$$\sum_{j=1}^{F} x_{j} \varphi_{j}(i) \geq n_{i}, (i = 1, 2 ... N)$$

2.3 综上

通过分析题意确立所需每个变量的含义,由原始需求得到目标函数,定义对于目标函数的约束。综上所述即可形式化为:

目标函数:

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

s.t.

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

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

其中

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

j 表示公司类型,i 表示摊位的第i 个, $\varphi_j(i)$ 表示第j 家公司的厨师在第i 个摊位是否提供服务。

03 总结

求解线性规划问题时,可能用自然语言直接描述不好叙述,可以先根据题目画出分析图,就像本题给出的图片一样。也许读题时有些地方不理解(比如厨师可以服务多个摊位),没关系,先按照题目画出图片,画出来以后,就懂了,问题都是来源于生活的,生活经验会帮助你理解题目要表达的意思。另外就是ILP问题一定会用到0/1,如果你发现列出来的表达式中没有,那就可能有问题。

本文中通过设函数 $\varphi_j(i)$, 第 j 家公司的 厨师在第 i 个摊位提供服务,则 $\varphi_j(i)$ =1, 否则为 0。进而列出了约束条件。

解法不唯一。如有谬误,还请指正。

喜欢此内容的人还喜欢
北大最神博士论文:为什么学校打印店老板大多是湖南人?
深度学习初学者

四年制成主流,读一个博士到底要多少年?
草原蔡博士科研共享

读研比例最高的十二大专业,第一名依旧稳!读研比例最高的十二大专业,第一名依旧是它!
考研揭秘