## Arranging couriers by work shifts

Kirill Yudaykin HSE & NES 03.10.2022

## Входные данные

Матрица вида

$$\begin{pmatrix} x_{1,1} & x_{1,2} & \dots & x_{1,11} \\ x_{2,1} & \ddots & & \vdots \\ \vdots, & & \ddots & \vdots \\ x_{7,1} & \dots & \dots & x_{7,11} \end{pmatrix}$$

где  $x_{i,j}$  – это необходимое количество курьеров в день і в ј-ый час.

Мы получаем данную матрицу из спрогноза модели.

Теперь мы хотим заполнить этот спрос, распределяя курьеров по сменам от 4 до 8 часов, минимизируя количество лишних часов.

## Решение

Можно рассматривать минимизацию в каждый их дней как отдельную задачу, поскольку мы не можем переносить смены курьеров между днями (человек не может 4 часа 8-ми часовой смены проработать в один день, а потом 4 часа в следующий, вместо этого мы просто возьмем две смены по 4 часа в каждый из дней для разных курьеров).

Целевыми переменными в задаче будут переменные вида  $n_{k,m}$  количества курьеров, назныченных на смену типа  $k, k \in \{0, 1, 2, 3, 4\}$  (k – категориальная переменная для смен), к m-ый час,  $m \in \{0, \dots, 7\}$ , т.к. работник не может начать смену в 18:00 и позже, т.к. он не проработает минимальную 4-х часовую смену.

Тогда мы будем минимизировать двойную сумму вида

$$\min_{n_{k,m}} \sum_{m=0}^{10} \sum_{k=0}^{4} n_{k,m}$$

При ограничениях:

(1) Ограничения на спрос должны для каждого часа должны иметь вид сумм количеств работающих курьеров при учете смены сотрудника.

То есть необходимо учитывать разную длительность смен, например, для m=4 ограничение будет иметь вид:

$$\sum_{k=1}^{4} n_{k,0} + \sum_{t=1}^{4} \sum_{k=0}^{4} n_{k,t} \ge x_4,$$

т.к. курьер, начавший 4-х часовую смену в 10:00 уже не будет работать в 14:00.

Также нужно учесть, что начиная с m=4 курьеры не могут начинать 8-часовые смены (с m=5 8-ми часовые и т.д.), т.к. в противном случае они не смогут их закончить.

Тогда для каждого  $m \in \{0, \dots, 10\}$  ограничения будут иметь вид:

$$m = 0$$

$$\sum_{k=0}^{4} n_{k,0} \ge x_0$$

$$m = 1$$

$$\sum_{t=0}^{1} \sum_{k=0}^{4} n_{k,t} \ge x_1$$

$$m=2$$

$$\sum_{t=0}^{2} \sum_{k=0}^{4} n_{k,t} \ge x_2$$

$$m = 3$$

$$\sum_{t=0}^{3} \sum_{k=0}^{4} n_{k,t} \ge x_3$$

$$m=4$$

$$\sum_{k=1}^{4} n_{k,0} + \sum_{t=1}^{3} \sum_{k=0}^{4} n_{k,t} + \sum_{k=0}^{3} n_{k,4} \ge x_4$$

$$m = 5$$

$$\sum_{k=0}^{4} n_{k,0} + \sum_{k=1}^{4} n_{k,1} + \sum_{k=0}^{3} \sum_{k=0}^{4} n_{k,t} + \sum_{k=0}^{3} n_{k,4} + \sum_{k=0}^{2} n_{k,5} \ge x_5$$

m = 6

$$\sum_{k=3}^{4} n_{k,0} + \sum_{k=2}^{4} n_{k,1} + \sum_{k=1}^{4} n_{k,2} + \sum_{k=0}^{4} n_{k,3} + \sum_{k=0}^{3} n_{k,4} + \sum_{k=0}^{2} n_{k,5} + \sum_{k=0}^{1} n_{k,6} \ge x_6$$

m = 7

$$n_{4,0} + \sum_{k=3}^{4} n_{k,1} + \sum_{k=2}^{4} n_{k,2} + \sum_{k=1}^{4} n_{k,3} + \sum_{k=0}^{3} n_{k,4} + \sum_{k=0}^{2} n_{k,5} + \sum_{k=0}^{1} n_{k,6} + n_{0,7} \ge x_7$$

$$m = 8$$

$$n_{4,1} + \sum_{k=3}^{4} n_{k,2} + \sum_{k=3}^{4} n_{k,3} + \sum_{k=3}^{3} n_{k,4} + \sum_{k=3}^{2} n_{k,5} + \sum_{k=3}^{1} n_{k,6} + n_{0,7} \ge x_8$$

$$m = 9$$

$$n_{4,2} + \sum_{k=3}^{4} n_{k,3} + \sum_{k=2}^{3} n_{k,4} + \sum_{k=1}^{2} n_{k,5} + \sum_{k=0}^{1} n_{k,6} + n_{0,7} \ge x_9$$

$$m = 10$$

$$n_{4,3} + n_{3,4} + n_{1,6} + n_{0,7} \ge x_{10}$$

Переменные  $n_{1,7}, n_{2,7}, n_{3,7}, n_{4,7}, n_{2,6}, n_{3,6}, n_{4,6}, n_{3,5}, n_{4,5}, n_{4,4}$  мы полагаем тождественными 0, т.к. такие смены невозможно организовать.

Тогда задача формулируется как задача целочисленного программирования и решается с помощью библиотеки cvxpy.

## Финальная реализация

В финальном решении задачи использовалась целевая функция вида

$$\min_{n_{k,m}} \left[ \quad \sum_{m=0}^{10} \sum_{k=0}^{4} n_{k,m} + \alpha \sum_{t=0}^{10} n_{1,t} + \beta \sum_{t=0}^{10} n_{2,t} + \gamma \sum_{t=0}^{10} n_{3,t} + \zeta \sum_{t=0}^{10} n_{4,t} \right],$$

где  $\alpha, \beta, \gamma, \zeta \in \mathbb{R}_+$  – эмпирически подобранные константы, являющиеся "штрафом" за использование длительных смен в решении. Данное решение чем-то напоминает регуляризацию Lasso в моделях машинного обучения. Подобрав данные параметры удалось существенно улучшить качество распределения в терминах минимизации количества лишних рабочих часов.