

Планирование расписаний и управление доходами

Александр Широков ПМ-1701

Преподаватель:

Васильев Юрий Михайлович

Санкт-Петербург
2020 г., 7 семестр

Список литературы

[1]

Содержание

1	02.09.2020	2
1.1	Задача из авиакомпании Россия	2
1.1.1	BiWay (ToWay) Number Partitional Problem	2
1.1.2	MultiWay (ToWay) Number Partitional Problem	4
1.2	Multi Dimensional Multi Way NPP	6
1.3	Рассмотрим взвешенную сумму средних квадратов отклонений	7
1.4	Критерий равномерности	7
1.5	Minimize Difference	8
1.6	Weighted Minimize	10
1.7	Weighted Choose Minimize	12
1.8	Натурные данные 16.09.2020	14

1 02.09.2020

1.1 Задача из авиакомпании Россия

В задачах планирования авиаперелетов:

- расписание судов
- маршрутизация
- построение графика полета летного состава

Мы поговорим о построении графика полета летного состава. Зарплата бортпроводника зависит от навыков и от некоторых других факторов, но значительная часть денег тратилась на штрафы, которые выплачивались в пользу бортпроводников, потому что есть *приказ*, о котором бортпроводник не может проводить в воздухе больше определенного времени в воздухе.

Расписание в авиакомпании Россия делалось вручную и компания тратила много денег на выплаты бортпроводникам. OpenSky - программное обеспечение для обслуживания бортпроводников, но оно использовалось.

Множество бортпроводников разбито на 4 подмножества с примерно одинаковыми характеристиками. Каждое подмножество называется **книга**.

Рейс - перелет из Петербурга в Москву, а **связка** - перелет из Петербурга в Москву и обратно.

Множество связей разбивалось на 4 подмножества.

После этого соединяется первая книга и первый рейс и получается **рабочий стол**. Каждый рабочий стол можно описать характеристиками какими-то. С каждым рабочим столом работает один эксперт и все оказываются без перегрузов.

Задача: необходимо так разбить связки на подмножества, чтобы характеристики рабочих столов были примерно одинаковы.

1.1.1 BiWay (ToWay) Number Partitional Problem

Дано n натуральных чисел и мультимножество (элементы могут повторяться) S , которое описывает этот набор n . Нам необходимо разбить подмножество $S = \{s_1, \dots, s_n\}$ на два подмножества, каждое подмножество характеризует сумму чисел, чтобы минимизировать максимальную сумму чисел в подмножестве.

Greedy alghorytm

1. Отсортировать S в порядке убывания
2. На каждом шаге мы последовательно распределяем в две группы, кладем в группу с текущей наименьшей суммой. Если сумма одинакова, то кладем случайно.

Complete Greedy Alghorytm

1. Сортируем мультимножество в порядке убывания (распределяем большие числа и добиваем маленькими)
2. Данный алгоритм исследует бинарное дерево, где каждому уровню - число из отсортированного мультимножества, в каждой вершине - ветвление. В левой ветке - кладем в группу с наименьшей суммой, а в правой ветке - с наибольшей.

Правила, позволяющие сократить размер нашего дерева:

- Если сумма чисел в подмножествах равна, то мы кладем число только в одно подмножество
- Если оставшиеся распределенные числа не превосходят разницу между подмножествами, то мы кладем эти числа в группу с наименьшей суммой.

Домашнее задание: реализация алгоритма, причем настрока алгоритма в трех вариантах:

- Исследует полное дерево решений и находит ответ;
- Алгоритм работает заданное число секунд и возвращает наилучший найденный результат за t время (рекурсивная функция(оставшиеся числа, подмножества 1, подмножества 2))
- Первое найденное решение (первый лист, который мы нашли).

Алгоритм Кармаркара-Карпа (эвристический)

1. Сортируем мультимножество в порядке убывания (распределяем большие числа и добиваем маленькими)
2. Два наибольших числа заменяются на их разницу и кладем эту разницу в список с сортировкой и опять пересортировываем - кладем числа в два разных подмножества (интерпретация).
3. Так делаем, пока не получим одно число: разницу между максимальным и минимальным подмножеством
4. Восстанавливаем

Пример:

$$\{16, 15, 12, 10, 5, 1\} \mapsto \{12, 10, 5, 1, 1\} \mapsto \{5, 2, 1, 1\} \mapsto \{3, 1, 1\} \mapsto \{2, 1\} \mapsto \{1\}$$

Complete алгоритм Кармакара-Карпа

1. Сортируем мультимножество в порядке убывания (распределяем большие числа и добиваем маленькими)
2. Исследуем бинарное дерево в глубину, исследуя левую ветку

Домашнее задание: реализовать алгоритм для решения.

1.1.2 MultiWay (ToWay) Number Partitional Problem

Дано n натуральных чисел и мультимножество (элементы могут повторяться) S , которое описывает этот набор n . Нам необходимо разбить подмножество $S = \{s_1, \dots, s_n\}$ на K подмножества, каждое подмножество характеризует сумму чисел, чтобы минимизировать:

1. минимизация максимальной суммы
2. максимизация минимальной суммой
3. минимизация разности между наибольшей и наименьшей суммой в подмножествах
4. идеальная сумма - $\frac{S}{K}$ - минимизировать отклонения идеальной суммы

$$X_{i,j} = \begin{cases} 1, & \text{if } S_i \text{ in } j \\ 0 & S_j \end{cases}$$

$$Z - W \rightarrow \min$$

$$\sum_{j=1}^k X_{s,j} = 1 \quad \forall s \in S$$

Z - наибольшая сумма через x , а W - наименьшую сумму через подмножества

$$Z \geq \sum_{i=1}^n s_i X_{i,j} \quad \forall j \in \{1, \dots, k\}$$

$$W \leq \sum_{i=1}^n s_i X_{i,j} \quad \forall j \in \{1, \dots, k\}$$

$$X_{i,j} \in \{0, 1\}, \quad \forall i \in \{1, \dots, n\}, \forall j \in \{1, \dots, k\}$$

Жадный алгоритм

$$L_j(S_1, S_2, \dots, S_k, S_i)$$

данная функция возвращает значение целевой функции, если мы положим число S_i в j -е подмножество.

На каждом шаге алгоритма мы ищем такое $j \in \{1, \dots, k\}$ такое, что значение целевой функции $gr = \operatorname{argmin} L_j$ и так до тех пор пока мы не распределим все наши числа из отсортированного подмножества.

$$S_{gr} = S_{gr} \cup \{S_i\}$$

Программирование:

c - список неизвестных, m - коэффициенты при ограничениях, $\{\{const\}, \{type\}\}$.

Если 0, то равенство, если 1, то \geq , если -1, то \leq . 4-ый аргумент - интервалы, в которых могут применять значения неизвестные - $lboud, ubound$.

Последний - какому множеству чисел принадлежит тип.

Домашнее задание: минимизация сумма отклонения по модулю от идеального разбиения и реализация.

$$\bar{y} = \frac{\sum S}{K}$$

$$\sum_{i=1}^k |y_i - \bar{y}|$$

Линеаризация

- Линеаризация модуля в ограничениях

$$|X| \leq b (X = \sum_{i=1}^n a_i x_i, b \geq 0)$$

$$\begin{cases} x \leq b \\ x \geq -b \end{cases}$$

- Допустимые значения

$$x = 0 \text{ или } 0 \leq X \leq b, a > 0$$

$$y = \begin{cases} 0, & x = 0 \\ 1 \end{cases}$$

$$\begin{cases} x \geq ay \\ x \leq by \\ y \in \{0, 1\} \end{cases}$$

- Условие ИЛИ

$$\sum_{i=1}^n c_i x_i \rightarrow \min$$

$$\sum_{i=1}^n a_{1,i} x_i \leq b_1 + M_1 y$$

$$\sum_{i=1}^n a_{2,i} x_i \leq b_2 + M_2 (1 - y) \quad y \in \{0, 1\}$$

- Модуль со знаком \geq

- IF

$$\text{if } \sum_{i=1}^n a_{1,i} x_i \leq b_1 \rightarrow \sum_{i=1}^n a_{1,i} x_i \geq b_1 + \varepsilon$$

$$\text{then } \sum_{i=1}^n a_{2,i} x_i \leq b_2$$

и мы превратили в третий пункт

$$y \in \{0, 1\}$$

- Умножение бинарных переменных

$$\dots + x_1 \cdot x_2 + \dots \leq b$$

$$x_1, x_2 \in \{0, 1\}$$

$$y \in \{0, 1\}$$

$$y \leq x_1$$

$$y \leq x_2$$

$$y \geq x_1 + x_2 - 1$$

x_1	1	0	0	0
x_2	1	0	1	0
y	1	0	0	0
Линеаризация				

1.2 Multi Dimensional Multi Way NPP

Будем заниматься векторами. Минимизация максимальной разности по координатам между подмножествами.

$$1 : (a_1, a_2, a_3)$$

$$2 : (b_1, b_2, b_3)$$

$$3 : (c_1, c_2, c_3)$$

$$\max(|a_1 - b_1|, |a_2 - b_2|, |a_3 - b_3|) \rightarrow \min$$

Пусть NC - размерность вектора, NV - количество векторов, NK - число групп.

Множество:

$$S = \{s_i | s_i = (s_{i,2}, s_{i,2}, \dots, s_{i,NC})\}, i \in \{1, \dots, NV\}$$

Неизвестные:

$$x_{s,k} = \begin{cases} 1, & -s \in NK \\ 0 \end{cases}$$

Введем дополнительную переменную $y_{c,k}$ - сумма векторов из подмножества k по координате c :

$$\max |y_{c,k_1} - y_{c,k_2}| \rightarrow \min$$

$$k_1, k_2 \in \{1, \dots, NK\}$$

$$c \in \{1, \dots, NC\}$$

Нам нужно найти группу k_1, k_2 и c дают разницу по модулю между соответствующими c .

Так мы делаем для:

1.

$$\sigma \geq y_{c,k_1} - y_{c,k_2} \quad \forall k_1, k_2 \in \{1, \dots, NK\}, k_1 < k_2$$

$$\sigma \geq -y_{c,k_1} + y_{c,k_2} \quad \forall k_1, k_2 \in \{1, \dots, NK\}, k_1 < k_2$$

$$\sigma \rightarrow \min$$

2.

$$\sum_{k=1}^{NK} x_{s,k} = 1, \quad \forall s \in S$$

3.

$$y_{c,k} = \sum_{s \in S} S_c \cdot x_{s,k} \quad \forall c \in \{1, \dots, NC\}, k \in \{1, \dots, NK\}$$

$$x_{s,k} \in \{0, 1\} \quad \forall s \in S, \forall k \in \{1, \dots, NK\}$$

Всего неизвестных: $NV * NK + 1$

1.3 Рассмотрим взвешенную сумму средних квадратов отклонений

$$\sum_{k=1}^{NK} \sum_{c=1}^{NC} w_c \left(1 - \frac{y_{c,k}}{\hat{y}_c} \right)^2 \rightarrow \min$$

\hat{y}_c - суммируем по координатам s и делим на NK - идеальное значение по характеристике c в подмножестве.

Чем больше w_c , тем больше значит тебя критерий равномерности - тем больше равны координаты векторов.

Такая запись нелинейна по y , то на дом будет модуль.

1-е ограничение нужно заменить на связь сигм с дельтами.

Усложним еще задачу.

1.4 Критерий равномерности

1. Общее число точных связей

2. Среднее рабочее время на бортопроводника - берем подмножество связей, попавших на рабочий стол - суммируем время.

Можем обобщить: что каждый вектор $S_{i,c,k}$ имеет разные координаты для разных подгрупп.

Приращение по характеристике c при добавлении i в k подгруппе.

1.5 Minimize Difference

ВХОДНЫЕ ДАННЫЕ:

1. S - множество векторов
2. NV - мощность множества S
3. NC - размерность вектора $s \in S$, то есть каждый вектор описывается NC числовыми координатами

$$C = \{1, \dots, NC\}$$

Множество S задаётся следующим образом:

$$S = \{s_{i,1}, s_{i,2}, \dots, s_{i,NC}\} \quad \forall i \in \{1, \dots, NV\}$$

4. NK - число групп:

$$K = \{1, \dots, NK\}$$

ДОПОЛНЕНИЕ К ВХОДНЫМ ДАННЫМ:

- Введём дополнительную переменную $y_{c,k}$ - суммарное значение координаты $c \in C$ для группы $k \in K$.

ЗАДАЧА: необходимо распределить векторы из S по NK группам, причём каждый вектор должен быть представлен в единственной группе.

ЦЕЛЕВАЯ ФУНКЦИЯ: минимизация максимальной разницы по модулю между двумя группами по координате среди всех координат и всех групп:

$$\max_{\substack{k_1, k_2 \in K \\ c \in C}} |y_{c,k_1} - y_{c,k_2}| \rightarrow \min$$

Пояснение: необходимо найти две группы k_1 и k_2 и такую координату c , которые бы минимизировали максимальную разность.

ОГРАНИЧЕНИЯ:

1. Каждый вектор должен находиться строго в одной из групп:

$$\sum_{k=1}^{NK} x_{s,k} = 1 : \forall s \in S$$

$$x_{s,k} \in \{0, 1\}$$

2. Сумма по каждой координате в каждой группе:

$$y_{c,k} = \sum_{s \in S} s_c \cdot x_{s,k} : \forall c \in C \ \forall k \in K$$

3. Введём переменную σ , являющуюся максимальной разностью по координате в группах. Её необходимо минимизировать:

$$\sigma \rightarrow \min$$

Введём ограничение, связывающую σ и исходную целевую функцию:

$$|y_{c,k_1} - y_{c,k_2}| \leq \sigma : \forall k_1, k_2 \in K \ \forall c \in C \ k_1 < k_2$$

Модуль раскрывается через два неравенства:

$$y_{c,k_1} - y_{c,k_2} - \sigma \leq 0$$

$$-y_{c,k_1} + y_{c,k_2} - \sigma \leq 0$$

Всего в задаче $NV \cdot NK + 1$ переменных.

1.6 Weighted Minimize

ВХОДНЫЕ ДАННЫЕ:

1. S - множество векторов
2. NV - мощность множества S
3. NC - размерность вектора $s \in S$, то есть каждый вектор описывается NC числовыми координатами

$$C = \{1, \dots, NC\}$$

Множество S задаётся следующим образом:

$$S = \{s_{i,1}, s_{i,2}, \dots, s_{i,NC}\} \quad \forall i \in \{1, \dots, NV\}$$

4. NK - число групп:

$$K = \{1, \dots, NK\}$$

ДОПОЛНЕНИЕ К ВХОДНЫМ ДАННЫМ:

- Введём дополнительную переменную $y_{c,k}$ - суммарное значение координаты $c \in C$ для группы $k \in K$.
- Введём дополнительные ИДЕАЛЬНЫЕ константные значения следующим образом:

$$\hat{y}_c = \frac{\sum_{i=1}^{NV} s_{i,c}}{NK} : \forall c \in C$$

- Введём константы весов, отвечающие за значимость уравнивания по определенной координате - чем больше значение веса, тем важнее уравнивать множество по данной координате:

$$W = \{w_1, \dots, w_{NC}\}$$

ЦЕЛЕВАЯ ФУНКЦИЯ: минимизация взвешенной (W) суммы модулей относительных отклонений $y_{c,k}$ от \hat{y}_c по каждой из координат для каждой группы с учётом весов W :

$$\sum_{c=1}^{NC} w_c \cdot \sum_{k=1}^{NK} \left| 1 - \frac{y_{c,k}}{\hat{y}_c} \right| \rightarrow \min$$

ОГРАНИЧЕНИЯ:

1. Каждый вектор должен находиться строго в одной из групп:

$$\sum_{k=1}^{NK} x_{s,k} = 1 : \forall s \in S$$

$$x_{s,k} \in \{0, 1\}$$

2. Сумма по каждой координате в каждой группе:

$$y_{c,k} = \sum_{s \in S} s_c \cdot x_{s,k} : \forall c \in C \ \forall k \in K$$

3. Введём $NC \cdot NK$ переменных $\sigma[c, k]$, являющуюся верхней границей максимальной величины отклонения. Будем минимизировать сумму всех этих переменных:

$$\sum_{c=1}^{NC} w_c \cdot \sum_{k=1}^{NK} \sigma[c, k] \rightarrow \min$$

Введём следующие ограничения для относительных отклонений:

$$\left| 1 - \frac{y_{c,k}}{\hat{y}_c} \right| \leq \sigma[c, k] : \forall c \in C \ \forall k \in K$$

Модуль раскрывается через два неравенства:

$$1 - \frac{y_{c,k}}{\hat{y}_c} - \sigma[c, k] \leq 0$$

$$-1 + \frac{y_{c,k}}{\hat{y}_c} - \sigma[c, k] \leq 0$$

Всего в задаче $NV \cdot NK + NC \cdot NK = NK(NV + NC)$ переменных.

1.7 Weighted Choose Minimize

ВХОДНЫЕ ДАННЫЕ:

1. S - множество векторов
2. NV - мощность множества S
3. NC - размерность вектора $s \in S$, то есть каждый вектор описывается NC числовыми координатами

$$C = \{1, \dots, NC\}$$

4. NK - число групп:

$$K = \{1, \dots, NK\}$$

Координаты векторов могут отличаться в зависимости от попадания в подмножество, поэтому множество S задаётся следующим образом:

$$S = \{s_{i,k,1}, s_{i,k,2}, \dots, s_{i,k,NC}\} \quad \forall i \in \{1, \dots, NV\} \quad \forall k \in K$$

ДОПОЛНЕНИЕ К ВХОДНЫМ ДАННЫМ:

- Введём дополнительную переменную $y_{c,k}$ - суммарное значение координаты $c \in C$ для группы $k \in K$.
- Введём дополнительные ИДЕАЛЬНЫЕ константные значения следующим образом:

$$\hat{y}_{c,k} = \frac{\sum_{i=1}^{NV} s_{i,k,c}}{NK} : \forall c \in C \quad \forall k \in K$$

- Введём константы весов, отвечающие за значимость уравнивания по определенной координате - чем больше значение веса, тем важнее уравнивать множество по данной координате:

$$W = \{w_1, \dots, w_{NC}\}$$

ЦЕЛЕВАЯ ФУНКЦИЯ: минимизация взвешенной (W) суммы модулей относительных отклонений $y_{c,k}$ от $\hat{y}_{c,k}$ по каждой из координат для каждой группы с учётом весов W :

$$\sum_{c=1}^{NC} w_c \cdot \sum_{k=1}^{NK} \left| 1 - \frac{y_{c,k}}{\hat{y}_{c,k}} \right| \rightarrow \min$$

ОГРАНИЧЕНИЯ.:

1. Каждый вектор должен находиться строго в одной из групп и вектор из группы возможных векторов в зависимости от номера группы должен быть тоже один.

$$\sum_{i=1}^{NK} \sum_{k=1}^{NK} x_{s,i,k} = 1 : \forall s \in S$$

$$x_{s,i,k} \in \{0, 1\}$$

Количество переменных: $NV \cdot NK^2$

2. Сумма по каждой координате в каждой группе:

$$y_{c,k} = \sum_{i=1}^{NK} \sum_{s \in S} s_{i,c} \cdot x_{s,i,k} : \forall c \in C \ \forall k \in K$$

3. Введём $NC \cdot NK$ переменных $\sigma[c, k]$, являющуюся верхней границей максимальной величины отклонения. Будем минимизировать сумму всех этих переменных:

$$\sum_{c=1}^{NC} w_c \cdot \sum_{k=1}^{NK} \sigma[c, k] \rightarrow \min$$

Введём следующие ограничения для относительных отклонений:

$$\left| 1 - \frac{y_{c,k}}{\hat{y}_{c,k}} \right| \leq \sigma[c, k] : \forall c \in C \ \forall k \in K$$

Модуль раскрывается через два неравенства:

$$1 - \frac{y_{c,k}}{\hat{y}_{c,k}} - \sigma[c, k] \leq 0$$

$$-1 + \frac{y_{c,k}}{\hat{y}_{c,k}} - \sigma[c, k] \leq 0$$

Всего в задаче $NV \cdot NK^2 + NC \cdot NK = NK \cdot (NV \cdot NK + NC)$ переменных.

1.8 Натурные данные 16.09.2020

ВХОДНЫЕ ДАННЫЕ:

Книга - подмножество бортипроводников. Подмножества связей должны быть примерно одинаковым.

Пусть M - количество связей, выданных на месяц.

$F = \{f_1, \dots, f_m\}$ - множество оборотных рейсов (оборотный рейс и связи - одно и то же).

$M' < M$ - число ночных связей - ночной связкой считается та связь, 50 процентов её рейсов относится с 22 : 00 до 6 : 00.

ХАРАКТЕРИСТИКИ СВЯЗКИ $f \in F$.

- t_f - время воздушного судна в воздухе - время налёта
- p_f - размер экипажа - сколько бортипроводников должно назначиться на связь (3, 4)
- v_f - тип сообщения (ВВЛ, МВЛ, СНГ) - внутренняя воздушная линия, международная воздушная линия, союз независимых государств
- U_1 - множество связей ВВЛ, u'_1 - множество ночных связей ВВЛ
- U_2 - множество связей МВЛ, u'_2 - множество ночных связей МВЛ
- U_3 - множество связей СНГ, u'_3 - множество ночных связей СНГ
 $U'_\alpha < U_\alpha, \forall \alpha \in \{1, 2, 3\}$
- $d_f \in T$ - дата вылета (дата начала связи) - множество дней горизонта планирования
- $a_f \in L$ - тип воздушного судна (ВС), на котором осуществляется связь, L - множество типов ВС
- $A_l, l \in L$ - множество связей с типом воздушного судна - l
- s_f - направление связи - тот город, куда направляется из Санкт-Петербурга $s_f \in R$, R - множество всех направлений
- D_i - множество связей с вылетом в день i

КНИГИ.:

$B = \{B_1, \dots, B_k\}$ - K подмножеств бортипроводников, B - множество книг, каждая книга характеризуется 3 характеристиками:

$$c_{\alpha,k}; \forall \alpha \in \{1, 2, 3\}; \forall k \in \{1, \dots, K\}$$

$c_{1,k}$ - число доступных бортипроводников в группе K , из множества ВВЛ для планирования

$c_{2,k}$ - число доступных бортипроводников в группе K , из множества МВЛ для планирования

$c_{3,k}$ - число доступных бортипроводников в группе K , из множества СНГ для планирования

Необходимо разбить подмножество связей на K подмножеств, с учётом критериев равномерности.

КРИТЕРИЙ РАВНОМЕРНОСТИ.

1. Средний налет на одного бортипроводника по типу сообщения (включает в себя 3 характеристики по ВВЛ, МВЛ, СНГ)

Пусть $\hat{y}_{j,k}$ - это усреднённое значение j -ой характеристики k -ой группы. Введем три идеальных значения:

$$\hat{y}_{j,k} = \frac{\sum_{i \in U_j} p_i \cdot t_i}{\sum_{k'=1}^K c_{j,k'}}; \forall j \in \{1, 2, 3\}; \forall k \in \{1, \dots, K\}$$

равен сумме налета по каждой связке из соответствующего типа сообщения, деленное на суммарное число бортипроводников по каждому типу сообщения

2. Средний ночной налёт на одного бортипроводника по типу сообщения:

$$\hat{y}_{3+j,k} = \frac{\sum_{i \in U'_j} p_i \cdot t_i}{\sum_{k'=1}^K c_{j,k'}}; \forall j \in \{1, 2, 3\}; \forall k \in \{1, \dots, K\}$$

3. Общее число ночных связей на рабочих столах (РС) пропорционально числу бортипроводников на рабочем столе - чем больше бп на рабочем столе, тем больше ночных связей на рабочем столе:

$$\hat{y}_{7,k} = \frac{c_{1,k} \cdot M'}{\sum_{k'=1}^K c_{j,k'}}; \forall k \in \{1, \dots, K\}$$

4. Общее число связей по типу сообщения для рабочего стола (РС) должно быть пропорционально числу бортипроводников, доступных для планирования по типу сообщения:

$$\hat{y}_{7+j,k} = \frac{c_{j,k} \cdot |U_j|}{\sum_{k'=1}^K c_{j,k'}}; \forall j \in \{1, 2, 3\}; \forall k \in \{1, \dots, K\}$$

5. Равенство общего количества связей в день для рабочего стола (РС) (каждый день эксперты должны следить за примерно одинаковым количеством бортипроводником и не было перегруза в сторону какого-то эксперта):

$$\hat{y}_{10+j,k} = \frac{|D_j|}{K}; \forall j \in \{1, \dots, |T|\}; \forall k \in \{1, \dots, K\}$$

6. Общее количество связей по типу воздушных судов (ВС) для рабочего стола (РС):

$$\hat{y}_{10+|T|+j,k} = \frac{|A_j|}{K}; \forall j \in \{1, \dots, |L|\}; \forall k \in \{1, \dots, K\}$$

7. Общее количество связей по направлению для РС. S_i - множество связей по направлению:

$$\hat{y}_{10+|T|+|L|+j,k} = \frac{|S_j|}{K}; \forall j \in \{1, \dots, |R|\}; \forall k \in \{1, \dots, K\}$$

Размерность идеального вектора для группы:

$$N = 10 + |T| + |L| + |R|$$

Для любой связки $f \in F$ введем следующие матрицы:

$$\Delta f = \{\delta_{f,j,k}\}_{j \in \{1, \dots, N\}; k \in \{1, \dots, K\}}$$

где $\delta_{f,j,k}$ - приращение j -ой характеристики при распределении f -ой связки в группу k - описание вектора для описания в предыдущей задаче.

$\Delta = \{\Delta_1, \Delta_2, \dots, \Delta_m\}$ - тензор приращений.

$\Delta_{f,k}$ - вектор (столбец) значений приращений при добавлении f -ой связки в k -ую подгруппу.

Целевая функция.

$$\sum_{k=1}^K \sum_{j=1}^N w_j \left(1 - \frac{y_{j,k}}{\hat{y}_{j,k}}\right)^2 \rightarrow \min$$

Веса характеристик, принадлежащим одному критерию, равны (веса для первых трех характеристик равны). 7 критериев, описывается 3-мя характеристиками, веса для этих характеристик равны.

Решение задачи.

2135 связей и 6 групп, то мы не можем решить целочисленным программированием. Решим задачу с помощью жадного алгоритма:

Алгоритм 1.

Пусть L - функция работает от k аргументов. Каждый аргумент описывает характеристики k -го подмножества $j = \{1, \dots, N\}$

$$L(y_1, \dots, y_K) = \sum_{k=1}^K \sum_{j=1}^N w_j \cdot \left(1 - \frac{y_{j,k}}{\hat{y}_{j,k}}\right)^2$$

где $y_i = (y_{1,i}, \dots, y_{N,i})$.

На шаге СТЕР мы ищем такую пару k и f , чтобы минимизировать значение целевой функции. На каждом шаге распределяем одну связку в

одно из подмножеств.

$$L_k(y_1, \dots, y_K, f) = L(y'_1, y'_2, \dots, y'_k)$$

где

$$y'_i = \begin{cases} y_i, & \text{if } i \neq k \\ y_i + \Delta_{f,i} & \end{cases}; \forall i \in \{1, K\}$$

будет искать такую связку, при котором значения функции минимально.

Введем $y_k = (0, \dots, 0)$, $k \in \{1, \dots, K\}$:

Пока $F \neq 0$ ищем $(k, f) = \underset{k \in \{1, \dots, K\}, f \in F}{\operatorname{argmin}} L_k(y_1, \dots, y_K, f)$

Мы нашли связку f маленькую, поэтому мы можем вычеркнуть ее из связок:

$$F = F \setminus \{1\}$$

$$y_k = y_k + \Delta_{f,k}$$

и сохраняет, что f в k . Цикл заканчивается и выдается распределение.

- Выбираем $K \cdot M$ вариантов - в какую группу положить связку
- Выбираем $K \cdot (M - 1)$

Алгоритм 2. С сортировкой связок nb document.

1. Импорт исходных файлов + эксперт
2. Позволяет вводить веса критериев
3. Позволяет проводить расчеты по A1 и A2 (2 типа сортировки)
4. Создавать отчет по результатам по результате работы алгоритма
 - Средний налет на бортипроводника - Последняя строка - максимальная разность по модулю между значениями в столбце - максимум по минимум
5. Функционал для сравнения результатов работ алгоритмов + решение эксперта