

# ULTIMATE-GUIDE по симплекс-методу

## Типы задач ЛП

Есть несколько задач Линейного Программирования:

Нужно найти  $x = (x_1, \dots, x_n)$ , максимизирующую  $f(x) = \langle c, x \rangle = c_1x_1 + \dots + c_nx_n$  при заданных условиях.

### 1. Общая задача:

$$\langle c, x \rangle \rightarrow \max,$$

$$x_j \geq 0, j = 1, \dots, n$$

$$\langle a_i, x \rangle \leq b_i, i = 1, \dots, s,$$

$$\langle a_i, x \rangle = b_i, i = s + 1, \dots, m$$

### 2. Стандартная задача - в условии только равенства:

$$\langle c, x \rangle \rightarrow \max,$$

$$x_j \geq 0, j = 1, \dots, n$$

$$\langle a_i, x \rangle = b_i, i = 1, \dots, m$$

### 3. Каноническая задача - в условии только неравенства:

$$\langle c, x \rangle \rightarrow \max,$$

$$x_j \geq 0, j = 1, \dots, n$$

$$\langle a_i, x \rangle \leq b_i, i = 1, \dots, m$$

Стандартная задача сводится к канонической:

Нужно равенство  $\langle a_i, x \rangle = b_i$  заменить на  $\langle a_i, x \rangle \leq b_i$  и  $\langle -a_i, x \rangle \leq -b_i$

Каноническая задача сводится к стандартной, для этого нужно ввести новые переменные:

$$x_{si} = b_i - \langle a_i, x \rangle$$

Тогда неравенства  $\langle a_i, x \rangle \leq b_i$  нужно заменить на  $\langle a_i, x \rangle + x_{si} = b_i$  и  $x_{si} \geq 0$ , получим тем самым стандартную задачу.

Пример:

$$f(x) = 4x_1 + 3x_2 \rightarrow \max$$

$$x_1 - x_2 \leq 1$$

$$2x_1 - x_2 \leq 3$$

$$x_2 \leq 5$$

$$x \geq 0$$

Вводим три новые переменные:  $x_{s1}, x_{s2}, x_{s3}$ . Тогда задача в стандартном виде выглядит так:

$$f(x) = 4x_1 + 3x_2 \rightarrow \max$$

$$x_{s1} + x_1 - x_2 = 1$$

$$x_{s2} + 2x_1 - x_2 = 3$$

$$x_{s3} + x_2 = 5$$

$$x \geq 0$$

## Симплекс-метод

Симплекс-метод - это способ решения стандартной задачи линейного программирования. Чтобы его применить, первым делом нужно привести вашу задачу к стандартному виду (с равенствами).

Общая идея: у нас есть набор иксов В (его называют базисом почему-то) и оставшийся набор иксов N.

$|B| = m$ ,  $|N| = n - m$ . ( $n \geq m$ , то есть переменных больше, чем уравнений)

Сначала выберем начальное разбиение на В и N, а потом будем менять по одной переменной между В и N, пока не найдем ответ.

Все иксы из В будем выражать через переменные из N. И функцию  $f(x)$  тоже будем выражать через переменные из N.

Переменные, которые сейчас в N - это переменные, значения которых 0.

Значения переменных из В - это свободный член в выражении этой переменной из переменных из N.

Сам алгоритм:

1. Выбираем начальные В и N
2. Выбираем входящую переменную (которую надо переместить из N в В)
3. Выбираем выходящую переменную (которую надо переместить из В в N)
4. Меняем их местами, выражаем  $f(x)$  и всё В через переменные из N
5. Повторяем пункты 2-4, пока  $f(x)$  не будем выглядеть хорошо

А теперь подробнее, да еще и на примере:

Пусть у нас задача такая:

$$f(x) = 4x_1 + 3x_2 \rightarrow \max$$

$$x_{s1} + x_1 - x_2 = 1$$

$$x_{s2} + 2x_1 - x_2 = 3$$

$$x_{s3} + x_2 = 5$$

$$x \geq 0$$

1. **Как выбрать начальную точку** (т. е. начальное разбиение на В и N)

Нужно подобрать В так, чтобы все значения переменных из В (то есть вон те свободные члены) были неотрицательными. Тогда такие значения действительно возможны.

Заметим, что проще всего за В брать вершины, появляющиеся в ходе перехода из канонического вида к стандартному - их очень легко выразить.

Однако может возникнуть проблема: начальная точка не выбирается. О том, как это решить, позднее.

В нашем случае:  $B = \{x_{s1}, x_{s2}, x_{s3}\}$ ,  $N = \{x_1, x_2\}$ . Как видим, свободные члены положительные:

$$x_{s1} = -x_1 + x_2 + 1$$

$$x_{s2} = -2x_1 + x_2 + 3$$

$$x_{s3} = -x_2 + 5$$

$$f(x) = 4x_1 + 3x_2$$

## 2. Как выбрать входящую переменную

Действуем по правилу максимального коэффициента:

Выбираем переменную из N, у которой в f(x) максимальный коэффициент.

В данном случае это  $x_1$  (коэф. 4).

## 3. Как выбрать выходящую переменную

Смотрим на выражения B через N и выбираем  $x$  из B с максимальным отношением свободного члена к коэффициенту при входящей переменной. Но(!), только если знаменатель - отрицательный. Если коэффициент равен нулю или положительный, то игнорируем такую переменную.

В данном случае для  $x_{s1}$  это  $1/(-1) = -1$ , для  $x_{s2}$  это  $3/(-2) = -1.5$ , для  $x_{s3}$  это  $5/0 = ??$ , игнорируем его. Максимум достигается в  $x_{s1}$  - это и есть выходящая переменная.

## 4. Меняем B и N

Теперь надо выразить B и f(x) через N снова.

$$B = \{x_1, x_{s2}, x_{s3}\}, N = \{x_{s1}, x_2\}$$

$$x_1 = -x_{s1} + x_2 + 1$$

$$x_{s2} = -2x_1 + x_2 + 3 = -2(-x_{s1} + x_2 + 1) + x_2 + 3 = 2x_{s1} - x_2 + 1$$

$$x_{s3} = -x_2 + 5$$

$$f(x) = 4x_1 + 3x_2 = 4(-x_{s1} + x_2 + 1) + 3x_2 = -4x_{s1} + 7x_2 + 4$$

## 5. Пора ли остановиться?

Посмотрим на f(x), выраженное через N. Если все коэффициенты при переменных неположительные, то все, можно остановиться. Ответ - это свободный член, значения переменных из N - это 0, а значения переменных из B - это свободный член в выражении через N. Гарантируется, что если действовать по правилам, они будут неотрицательными, поэтому ответ корректный. Если же есть положительный коэффициент, то надо вернуться к пункту 2 и повторять.

В нашем случае  $f(x) = -4x_{s1} + 7x_2 + 4$ . Есть положительный коэффициент при  $x_2$ , а значит продолжаем

Давайте досчитаем здесь ответ для этого примера:

2. входящая переменная:  $x_2$

3.  $x_1$ :  $1/1 = 1$  - знаменатель положительный, игнорируем

$x_{s2}$ :  $1/(-1) = -1$  - максимум

$x_{s3}$ :  $5/(-1) = -5$

выходящая переменная:  $x_{s2}$

4.  $B = \{x_1, x_2, x_{s3}\}, N = \{x_{s1}, x_{s2}\}$

$$x_2 = 2x_{s1} - x_{s2} + 1$$

$$x_1 = -x_{s1} + x_2 + 1 = -x_{s1} + (2x_{s1} - x_{s2} + 1) + 1 = x_{s1} - x_{s2} + 2$$

$$x_{s3} = -x_2 + 5 = -2x_{s1} + x_{s2} + 4$$

$$f(x) = -4x_{s1} + 7x_2 + 4 = -4x_{s1} + 7(2x_{s1} - x_{s2} + 1) + 4 = 10x_{s1} - 7x_{s2} + 11$$

2. ....

.....

....

...

...

..

## Двухфазный симплекс-метод

Что делать, если мы не можем найти начальную точку?

$$f(x) = -2x_1 - x_2 \rightarrow \max$$

$$x_{s1} - x_1 + x_2 = -1$$

$$x_{s2} - x_1 - 2x_2 = -2$$

$$x_{s3} + x_2 = 1 \quad f=x \text{ выпуклая функция}$$

$$x \geq 0$$

Здесь свободные члены отрицательные и  $B = \{x_{s1}, x_{s2}, x_{s3}\}$  не подходит

Тогда сначала решим вспомогательную систему (первая фаза):

$$g(x) = -x_0 \rightarrow \max$$

$$-x_0 + x_{s1} - x_1 + x_2 = -1$$

$$-x_0 + x_{s2} - x_1 - 2x_2 = -2$$

$$-x_0 + x_{s3} + x_2 = 1$$

$$x \geq 0$$

(то есть в каждую строчку добавляем  $-x_0$ )

Причем эту фазу надо начать определенным образом: нужно взять  $B = \{x_{s1}, x_{s2}, x_{s3}\}$ , например, забить на то, что свободные члены изначально отрицательные, и первым шагом как входящую переменную взять  $x_0$ , а как исходящую - ту, у которой в уравнении наименьший свободный член. После этого все должно пойти хорошо, утверждается. Будем теперь продолжать симплекс-метод, пока  $x_0$  снова не попадет в  $N$ , посмотрим на получившееся  $B$  - утверждается, что оно будет корректным, с неотрицательными свобод

$$x_{s1}: (-1)$$

$$x_{s2}: (-2) - \text{победитель, выходящая переменная.}$$

$$g(x) = -x_{s2} + 2x_2 + x_1 - 2$$

$$x_0 = 2 + x_{s2} - 2x_2 - x_1$$

$$x_{s1} = 1 + x_{s2} - 3x_2$$

$$x_{s3} = 3 + x_{s2} - 3x_2 - x_1$$

Теперь  $x_2$  - входящая,  $x_0: 2/(-2)$ ,  $x_{s1}: 1/(-3)$ ,  $x_{s3}: 3/(-3) \rightarrow x_{s1}$  - выходящая

$$g(x) = -4/3 - 1/3 * x_{s2} - 2/3 * x_{s1} + x_1$$

$$x_2 = -x_{s1}/3 + 1/3 + x_{s2}/3$$

$$x_0 = 4/3 + 1/3 * x_{s2} - x_1 + 2/3 * x_{s1}$$

$$x_{s3} = 2 - x_1 + x_{s1}$$

$x_1$  - входящая,  $x_0: 4/3/(-1)$ ,  $x_{s3}: 2/(-1) \rightarrow x_0$  - выходящая

$$g(x) = -x_0$$

$$x_1 = 4/3 + 1/3 x_{s2} - x_0 + 2/3 x_{s1}$$

$$x_2 = 1/3 + 1/3 x_{s2} - 1/3 x_{s1}$$

$$x_{s3} = 2/3 - 1/3 x_{s2} + x_0 + 1/3 x_{s1}$$

В этот момент закончилась 1 фаза. Корректным решением в данном случае будет  $x_0 = 0 \Rightarrow$  его можно считать нулем и выбросить везде.

2 фаза - максимизация исходной функции с  $B = \{x_1, x_2, x_{s3}\}$ , видим, что такая начальная точка корректна.

*Господи, благослови  
Автора этого гайда!*