

Симплекс-метод

Лекции 6, 7

Симплекс-метод с естественным базисом

Симплекс –метод основан на переходе от одного опорного плана к другому, при котором значение целевой функции возрастает при условии, что задача имеет оптимальный план и каждый опорный план является невырожденным.

Этот переход возможен, если известен какой-либо опорный план.

В этом случае каноническая задача линейного программирования должна содержать единичную подматрицу порядка m

Тогда очевиден первоначальный опорный план(неотрицательное базисное решение системы ограничений КЗЛП).

Рассмотрим задачу, для которой это возможно.
Пусть требуется найти максимальное значение функции

$$F = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n$$

при условиях

$$\left\{ \begin{array}{l} x_1 + a_{1m+1} x_{m+1} + \dots + a_{1n} x_n = b_1, \\ x_2 + a_{2m+1} x_{m+1} + \dots + a_{2n} x_n = b_2, \\ \dots, \\ x_m + a_{mm+1} x_{m+1} + \dots + a_{mn} x_n = b_m, \end{array} \right.$$

$$x_j \geq 0, \quad (j = \overline{1, n}).$$

Здесь a_{ij}, b_i, c_j ($i = \overline{1, m}, j = \overline{1, n}$) - заданные постоянные числа, причем $m < n, b_i > 0$.

Перепишем ЗЛП в векторной форме: найти максимум функции

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

при условиях $x_1 P_1 + x_2 P_2 + \dots + x_n P_n = P_0,$

$$x_j \geq 0 \quad (j = \overline{1, n}).$$

Здесь

$$P_0 = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \dots \\ b_m \end{pmatrix}; \quad P_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \dots \\ 0 \end{pmatrix}; \quad P_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ \dots \\ 0 \end{pmatrix}; \dots;$$

$$P_m = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \dots \\ 1 \end{pmatrix}; \quad P_{m+1} = \begin{pmatrix} a_{1m+1} \\ a_{2m+1} \\ \dots \\ a_{mm+1} \end{pmatrix}; \quad P_n = \begin{pmatrix} a_{1n} \\ a_{2n} \\ \dots \\ a_{mn} \end{pmatrix}.$$

Так как $b_1P_1 + b_2P_2 + \dots + b_mP_m = P_0$,

то по определению опорного плана

$$\underline{\bar{X}} = (b_1, b_2, \dots, b_m, 0, 0, \dots, 0)$$

где последние компоненты вектора
равны нулю, является опорным планом

Опорный план называется

невырожденным, если он содержит m

положительных компонент. В противном

случае он называется вырожденным.

План, при котором целевая функция ЗЛП принимает свое максимальное (минимальное) значение , называется оптимальным

Этот план определяется системой единичных векторов , которые образуют базис m -векторного пространства.

Проверка на оптимальность опорного плана происходит с помощью критерия оптимальности.

Признак оптимальности.

1) Опорный план ЗЛП является оптимальным, если

$$\Delta_j = z_j - c_j = \sum_{i=1}^m c_i a_{ij} - c_j \geq 0$$

для любого $j = \overline{1, n}$.

2) Если для некоторого $\underline{j=k}$ $\Delta_k < 0$
и среди чисел a_{ik} ($i = \overline{1, m}$)
нет положительных, т.е. $a_{ik} \leq 0$, то
целевая функция ЗЛП не ограничена на
множестве ее планов, т.е. ЗЛП не имеет
решения, так как нет конечного
оптимума.

3) Если же для некоторого k выполняется условие $\Delta_k < 0$, но среди чисел a_{ik} есть положительные, т.е. не все $a_{ik} \leq 0$, то можно получить новый опорный план, для которого значения целевой функции

$$F(X') > F(X) .$$

На основании признака оптимальности делаем вывод о целесообразности перехода к новому опорному плану.

Симплекс-таблица

i	Базис	Сб	c_j	c_1	c_2	c_3	...	c_m	c_{m+1}	...	c_n	Q
			P_0 (план)	P_1	P_2	P_3	...	P_m	P_{m+1}	...	P_n	
1	P_1	c_1	b_1	1	0	0	...	0	a_{1m+1}	...	a_{1n}	
2	P_2	c_2	b_2	0	1	0	...	0	a_{2m+1}	...	a_{2n}	
3	P_3	c_3	b_3	0	0	1	...	0	a_{3m+1}	...	a_{3n}	
...	
m	P_m	c_m	b_m	0	0	0	...	1	a_{mm+1}	...	a_{mn}	
m+1			F_0	0	0	0	...	0	Δ_{m+1}	...	Δ_n	

Симплекс-таблица

В столбце S_b записывают коэффициенты при неизвестных целевой функции, имеющие те же индексы, что и векторы данного базиса.

В столбце P_0 -положительные компоненты исходного опорного плана, в нем же в результате вычислений получают положительные компоненты оптимального плана.

Первые m строк заполняют по исходным данным задачи, а показатели $(m+1)$ -й строки вычисляют. В этой строке в столбце вектора P_0 записывают значение целевой функции, которое она принимает при данном опорном плане, а в столбце вектора P_j - значение $\Delta_j = z_j - c_j$.

Здесь $z = c_{\acute{a}} \cdot P_j$, т.е.

$$z_j = \sum_{i=1}^m c_i a_{ij} = c_1 a_{1j} + c_2 a_{2j} + \dots + c_m a_{mj} \quad (j = \overline{1, n})$$

Значение

$$F_0 = P_0 \cdot c_{\acute{a}} = c_1 b_1 + c_2 b_2 + \dots + c_m b_m.$$

После заполнения таблицы исходный опорный план проверяют на оптимальность. Для этого просматривают элементы $(m+1)$ -й строки. Может иметь место один из 3-х случаев.

1) Все $\Delta_j \geq 0$. Тогда составленный план оптимален.

2) $\Delta_j < 0$ для некоторого j и все соответствующие этому j $a_{ij} \leq 0$. Тогда целевая функция неограничена.

3) $\Delta_j < 0$ для некоторых индексов j и для каждого такого j по крайней мере одно из чисел a_{ij} положительно. Здесь можно перейти к новому опорному плану.

Этот переход осуществляется исключением из базиса какого-нибудь из векторов и включением в него другого.

В базис вводим вектор , давший минимальную отрицательную величину симплекс-разности

$$\Delta_k = \min(z_j - c_j), \quad (j = \overline{1, n})$$

Из базиса выводится вектор P_r ,
который дает наименьшее
положительное оценочное отношение

$$Q = \min\left(\frac{b_i}{a_{ik}}\right)$$

для всех $a_{ik} > 0$, т.е. минимум
достигается при $i=r$.

Число a_{rk} называется разрешающим
элементом.

$$Q = \min\left(\frac{b_i}{a_{ik}}\right) = \frac{b_r}{a_{rk}}, \quad a_{ik} > 0, \quad i = \overline{1, m}.$$

Строка P_r называется разрешающей строкой, элементы этой строки в новой симплекс-таблице вычисляются по методу Жордана-Гаусса, т.е. по формулам:

$$a'_{rj} = \frac{a_{rj}}{a_{rk}}, \quad j = \overline{1, n}, \quad i = r.$$

Элементы i -й строки – по формулам

$$a'_{ij} = a_{ij} - \frac{a_{rj} a_{ik}}{a_{rk}}, \quad i = \overline{1, m}, \quad j = \overline{1, n}.$$

Значение нового опорного плана считают по формулам

$$b'_r = \frac{b_r}{a_{rk}} \quad \text{äëÿ } i = r, i = \overline{1, m};$$

$$b'_i = b_i - \frac{b_r a_{ik}}{a_{rk}} \quad \text{äëÿ } i \neq r, i = \overline{1, m}.$$

Значение целевой функции при переходе от одного опорного плана к другому , улучшенному, изменяется по формуле $F' = F - \Delta_k Q$.

Процесс решения продолжаем до получения оптимального плана либо до установления неограниченности ЦФ.

Если среди оценок оптимального плана нулевые только оценки, соответствующие базисным векторам, то оптимальный план единствен.

Если же нулевая оценка соответствует вектору, не входящему в базис, то в общем случае это означает, что опорный план не единствен.

Алгоритм применения симплекс-метода

- 1) Находят опорный план.
- 2) Составляют симплекс-таблицу.
- 3) Выясняют, имеется ли хотя бы одна отрицательная оценка. Если нет, то найденный опорный план оптимален. Если же есть отрицательные оценки, то либо устанавливают неразрешимость задачи, либо переходят к новому опорному плану.

4) Находят направляющие столбец и строку. Направляющий столбец определяется наибольшим по абсолютной величине отрицательным числом Δ_j , а направляющая строка — минимальным числом Q .

5) Определяют положительные компоненты нового опорного плана. Составляется новая таблица.

6) Проверяют найденный опорный план на оптимальность.

Пример.

Решить симплекс-методом ЗЛП

$$F = 10x_1 + 20x_2 \rightarrow \max$$

$$\begin{cases} x_1 + 3,5x_2 \leq 350, \\ 2x_1 + 0,5x_2 \leq 240, \\ x_1 + x_2 \leq 150, \end{cases}$$

$$x_{1,2} \geq 0.$$

Решение.

Приведем задачу к каноническому виду, введя новые переменные x_3, x_4, x_5 .

В целевую функцию эти переменные войдут с нулевыми коэффициентами:

$$F = 10x_1 + 20x_2 + 0x_3 + 0x_4 + 0x_5 \rightarrow \max,$$

$$\begin{cases} x_1 + 3,5x_2 + x_3 = 350, \\ 2x_1 + 0,5x_2 + x_4 = 240, \\ x_1 + x_2 + x_5 = 150, \end{cases}$$

$$x_{1,2,3,4,5} \geq 0.$$

Из коэффициентов при неизвестных и свободных членов составим векторы

$$P_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix}, P_2 = \begin{pmatrix} 3,5 \\ 0,5 \\ 1 \end{pmatrix}, P_3 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, P_4 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, P_5 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}, P_0 = \begin{pmatrix} 350 \\ 240 \\ 150 \end{pmatrix}$$

Единичные векторы образуют единичную подматрицу и составляют базис первоначального плана. Свободные неизвестные приравниваются к нулю.

Получаем первоначальный опорный план:

$$X = (0; 0; 350; 240; 150).$$

Составим симплекс-таблицу и проверим план на оптимальность. В нашем примере

$$m = 3, n = 5.$$

Для заполнения последней строки таблицы сразу вычислим симплекс-разности

$$\Delta_j = z_j - c_j = \sum_{i=1}^m c_i a_{ij} - c_j :$$

Для этого поочередно умножаем столбец S_b на соответствующие элементы каждого столбца P_1, P_2, \dots

$$\Delta_1 = z_1 - c_1 = 0 \cdot 1 + 0 \cdot 2 + 0 \cdot 1 - 10 = -10,$$

$$\Delta_2 = z_2 - c_2 = 0 \cdot 3,5 + 0 \cdot 0,5 + 0 \cdot 1 - 20 = -20,$$

$$\Delta_3 = z_3 - c_3 = 0 \cdot 1 + 0 \cdot 0 + 0 \cdot 0 - 0 = 0,$$

$$\Delta_4 = z_4 - c_4 = 0 \cdot 1 + 0 \cdot 0 + 0 \cdot 0 - 0 = 0,$$

$$\Delta_5 = z_5 - c_5 = 0 \cdot 0 + 0 \cdot 0 + 0 \cdot 1 - 0 = 0.$$

Составим теперь нулевую симплексную таблицу

Таблица 0.

i	Базис	Сб	c_j P_0 (план)	10	20	0	0	0	Q
				P_1	P_2	P_3	P_4	P_5	
1	P_3	0	350	1	3,5	1	0	0	100
2	P_4	0	240	2	0,5	0	1	0	480
3	P_5	0	150	1	1	0	0	1	150
4			0	-10	-20	0	0	0	

Среди оценок имеются отрицательные, поэтому план не оптимален.

Определяем разрешающий элемент симплексной таблицы. Т.к. имеется 2 отрицательные оценки, то выбираем ту, что дает максимальную по абсолютной величине отрицательную оценку, т. е. -20.

Это означает, что в базис включается вектор P_2 , а исключается из базиса тот вектор, которому соответствует

$$Q = \min_i \left\{ \frac{b_i}{a_{ik}} \right\} = \frac{b_r}{a_{rk}} \quad (a_{ik} > 0, i = \overline{1, m}) .$$

$$Q = \min_i \left\{ \frac{b_i}{a_{ik}} \right\} = \min \left\{ \frac{350}{3,5}, \frac{240}{0,5}, \frac{150}{1} \right\} = \min \{100, 480, 150\} =$$

$$= \frac{b_r}{a_{rk}} = \frac{b_1}{a_{12}} = 100.$$

Разрешающим элементом

является $a_{12} = 3,5$.

Значение целевой функции в следующей симплекс-таблице будет равно:

$$F(X^{(1)}) = F(X^{(0)}) - \Delta_k^{(0)} Q^{(0)} = 0 - (-20) \cdot 100 = 2000$$

Элементы направляющей строки в новой таблице вычисляем, деля эту строку на ведущий элемент (в том числе и клетку в столбце план):

$$a_{11}^{(1)} = \frac{a_{11}^{(0)}}{a_{12}} = \frac{1}{3,5} = 0,286,$$

$$a_{12}^{(1)} = \frac{a_{12}^{(0)}}{a_{12}} = \frac{3,5}{3,5} = 1, \quad a_{13}^{(1)} = \frac{1}{3,5} = 0,286,$$

$$a_{14}^{(1)} = \frac{0}{3,5} = 0, \quad a_{15}^{(1)} = \frac{0}{3,5} = 0.$$

Можно рассчитывать элементы строк методом Жордана-Гаусса, домножая 1-ю строку на $(-0,5)$ и прибавляя ее ко 2-й, а затем на (-1) и прибавляя к 3-й, обнулив таким образом элементы 2-го выделенного (разрешающего) столбца, или по формулам треугольника

$$a'_{ij} = a_{ij} - \frac{a_{ri}a_{ik}}{a_{rk}}$$

$$b'_i = b_i - \frac{b_r a_{ik}}{a_{rk}}, \quad i \neq r.$$

Элементы 2-ой строки получаем по методу Жордана-Гаусса (или по формулам треугольника)

$$a_{21}^{(1)} = a_{21} - \frac{a_{11}}{a_{12}} = 2 - \frac{1 \cdot 0,5}{3,5} = 1,857,$$

$$a_{22}^{(1)} = a_{22} - \frac{a_{12} a_{22}}{a_{12}} = 0,5 - \frac{3,5 \cdot 0,5}{3,5} = 0,$$

$$a_{23}^{(1)} = a_{23} - \frac{a_{13} a_{22}}{a_{12}} = 0 - \frac{1 \cdot 3,5}{3,5} = -0,143,$$

.....

Аналогично рассчитываем элементы 3-й строки.

Значения нового опорного плана рассчитываем по формулам:

$$b_2^{(1)} = b_2 - \frac{b_1 a_{22}}{a_{12}} = 240 - \frac{350 \cdot 0,5}{3,5} = 190,$$

$$b_3^{(1)} = b_3 - \frac{b_1 a_{22}}{a_{12}} = 150 - \frac{350 \cdot 1}{3,5} = 50.$$

После чего заполняем таблицу 1.

Таблица 1.

i	Базис	Сб	c_j P_0 (план)	10	20	0	0	0	Q
				P_1	P_2	P_3	P_4	P_5	
1	P_2	20	100	0,286	1	0,286	0	0	350
2	P_4	0	190	1,857	0	-0,143	1	0	102,308
3	P_5	0	50	0,714	0	-0,286	0	1	70
4			2000	-4,286	0	5,714	0	0	

В результате вычислений получен следующий опорный план:

$X=(0,100,0,190,50)$. Значение целевой функции при этом

$$F = \sum_{i=1}^3 c_i b_i = 20 \cdot 100 + 0 \cdot 190 + 0 \cdot 50 = 2000.$$

Проверим план на оптимальность.

Вычислим симплекс-разности.

$$\Delta_1^{(1)} = z_1 - c_1 = 20 \cdot 0,286 + 0 \cdot 1,857 + 0 \cdot 0,714 - 10 = -4,286,$$

$$\Delta_2^{(1)} = z_2 - c_2 = 20 \cdot 1 + 0 \cdot 0 + 0 \cdot 0 - 20 = 0,$$

$$\Delta_3^{(1)} = z_3 - c_3 = 20 \cdot 0,286 + 0 \cdot (-0,143) + 0 \cdot (-0,286) - 0 = 5,714,$$

$$\Delta_4^{(1)} = z_4 - c_4 = 20 \cdot 0 + 0 \cdot 1 + 0 \cdot 0 - 0 = 0,$$

$$\Delta_5^{(1)} = z_5 - c_5 = 20 \cdot 0 + 0 \cdot 0 + 0 \cdot 1 - 0 = 0.$$

В первом столбце матрицы имеется отрицательная оценка. План не оптимален, но его можно улучшить, включив в базис вектор P_1 . Найдем минимальное оценочное отношение:

$$Q = \min \left\{ \frac{b_i}{a_{ik}} \right\} = \min \left\{ \frac{100}{0,286}; \frac{190}{1,857}; \frac{50}{0,714} \right\} =$$
$$= \min \{350; 102,308; 70\} = \frac{b_3}{a_{31}} = 70.$$

Выводится из базиса вектор P_5 , которому соответствует минимальное оценочное отношение 70. Переходим к следующему опорному плану. Вводим в базис вектор P_1 , делим разрешающую строку на разрешающий элемент $a_{31} = 0,714$ и заполняем 3-ю строку таблицы 2. После чего методом Жордана-Гаусса домножаем эту строку на (-0,286) и прибавляем к первой, затем домножим эту строку на (-1,857) и прибавляем ко второй.

Таблица 2

i	Базис	Сб	c_j P_0 (план)	10	20	0	0	0	Q
				P_1	P_2	P_3	P_4	P_5	
1	P_2	20	80	0	1	0,4	0	-0,4	
2	P_4	0	60	0	0	0,6	1	-2,6	
3	P_1	10	70	1	0	-0,4	0	1,4	
4			2300	0	0	4	0	6	

Получили опорный план: $X=(70,80,0,60,0)$ и проверяем его на оптимальность.

Вычисляем симплекс-разности.

$$\Delta_1 = z_1 - c_1 = 20 \cdot 0 + 0 \cdot 0 + 10 \cdot 1 - 10 = 0,$$

$$\Delta_2 = z_2 - c_2 = 20 \cdot 1 + 0 \cdot 0 + 10 \cdot 0 - 20 = 0,$$

$$\Delta_3 = z_3 - c_3 = 20 \cdot 0,4 + 0 \cdot 0,6 + 10 \cdot (-0,4) - 0 = 4,$$

$$\Delta_4 = z_4 - c_4 = 20 \cdot 0 + 0 \cdot 1 + 10 \cdot 0 - 0 = 0,$$

$$\Delta_5 = z_5 - c_5 = 20 \cdot (-0,4) + 0 \cdot (-2,6) + 10 \cdot 1,4 - 0 = 6.$$

План оптимален. Значение целевой функции

$$F = 10 \cdot 70 + 20 \cdot 80 + 0 \cdot 60 = 2300.$$