

# Лекция 7

naturally нуаара

2013-03-29

Метод Гомори

## ② Метод Гомори для полностью целочисленной задачи

Рассматриваем задачу вида

$$\begin{cases} f = \sum_{j=1}^n c_j x_j \rightarrow \max \\ \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = b_i, i = 1..m \\ x_j \geq 0, j = 1..n \\ x_j \in \mathbb{Z}, j = 1..n \end{cases}$$

Будем считать, что  $a_{ij}, b_i \in \mathbb{Z}$ . Если это не так, то эквивалентными преобразованиями приведём ограничения к такому виду.

Рассмотрим задачу с ослабленными ограничениями:

1) Если её опт. решение целочисленно, то оно является и оптимальным решением задачи целочисленного программирования.

2) Если оптимальное решение задачи с ослабленными ограничениями не является целочисленным, то выберем некоторую базисную переменную  $x_i$ , значение которой в найденном оптимальном решении не является целым. Рассмотрим отвечающее этой переменной ограничение из оптимальной симплекс таблицы:  $x_i + \sum_{j \in S} a'_{ij} x_j = \beta_i$ , где  $S$  - множество номеров небазисных переменных, а  $\beta_i$  - нецелое.

Тогда  $x_i = \beta_i - \sum_{j \in S} a'_{ij} x_j$ .

Представим каждый коэффициент в виде суммы целой и дробной части:

$$a'_{ij} = [a'_{ij}] + f_{ij}, f_{ij} \in [0; 1)$$

$$\beta_i = [\beta_i] + f_i, f_i \in [0; 1)$$

Тогда

$$x_i = [\beta_i] + f_i - \sum_{j \in S} ([a'_{ij}] + f_{ij}) x_j$$

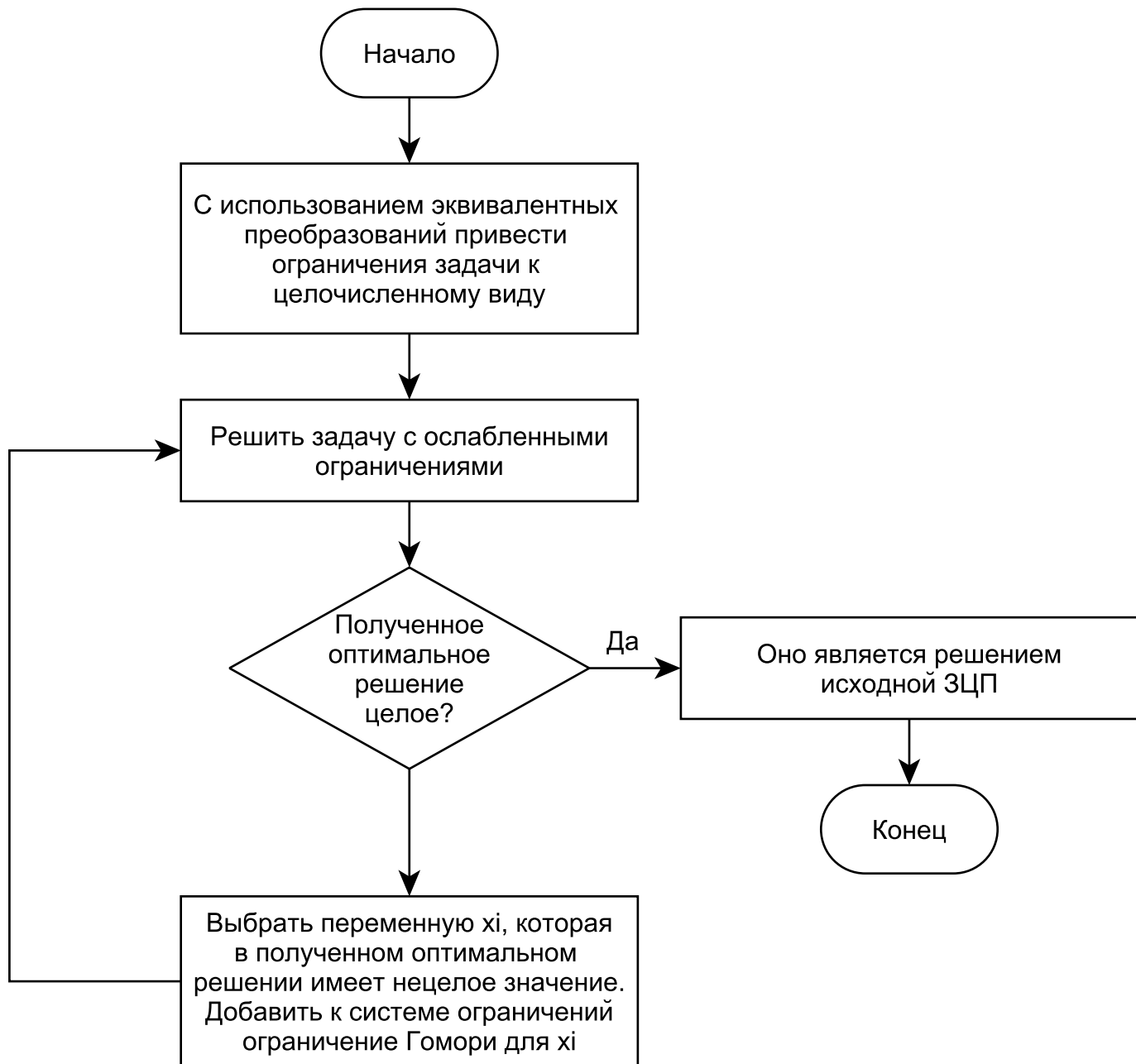
$$\Rightarrow x_i - [\beta_i] + \sum_{j \in S} [a'_{ij}] x_j = f_i - \sum_{j \in S} f_{ij} x_j. \text{ Где } x_i - [\beta_i] + \sum_{j \in S} [a'_{ij}] x_j - \text{целое}$$

$$\text{Тогда } f_i > 0 + \text{целое} = \sum_{j \in S} f_{ij} x_j$$

$$\left. \begin{matrix} f_{ij} \geq 0 \\ x_j \geq 0 \end{matrix} \right\} \Rightarrow \sum_{j \in S} f_{ij} x_j \geq 0$$

$$\text{Т.к. } 0 < f_i < 1 \Rightarrow \text{целое} \geq 0 \Rightarrow \sum_{j \in S} f_{ij} x_j \geq f_i$$

Полученное неравенство называется отсечением Гомори. Оно является необходимым условием целочисленности.



Пример

$$\begin{cases} f = 7x_1 + 9x_2 \rightarrow \max \\ -x_1 + 3x_2 \leq 6 \\ x_1 + \frac{1}{7}x_2 \leq 5 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 \in \mathbb{Z} \end{cases}$$

Приведём к стандартному виду

$$\begin{cases} f = 7x_1 + 9x_2 \rightarrow \max \\ -x_1 + 3x_2 + x_3 = 6 \\ 7x_1 + x_2 + x_4 = 35 \\ x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0 \\ x_1, x_2 \in \mathbb{Z} \end{cases}$$

Ит.	БП	Зн.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	
0	$x_3$	6	-1	$\boxed{3}$	1	0	$x_3$ из базиса
	$x_4$	35	7	1	0	1	
	-f	0	7	$\textcircled{9}$	0	0	$x_2$ в базис
2	$x_2$	2	-1/3	1	1/3	0	
	$x_4$	33	$\boxed{22/3}$	0	-1/3	1	$x_4$ из базиса
	-f	-18	$\textcircled{10}$	0	-3	0	$x_1$ в базис
2	$x_3$	-7/2	0	1	7/22	1/22	
	$x_1$	9/2	1	0	-1/22	3/22	
	-f	-63	0	0	-28/11	-15/11	

Оптимальное решение  $x^O = (\frac{9}{2}, \frac{7}{2})$

Можно построить дополнительное ограничение для  $x_1$  или  $x_2$ . Построим для  $x_2$ :

Из оптимальной симплекс таблицы  $x_2 + 7/22x_3 + 1/22x_4 = 7/2$

$$\beta_2 = 7/2 = [7/2] + \{7/2\} = 3 + 1/2$$

$$a'_{23} = 7/22 = 0 + 7/22$$

$$a'_{24} = 1/22 = 0 + 1/22$$

$$f_2 = 1/2$$

$$f_{23} = 7/22$$

$$f_{24} = 1/22$$

$$\sum_{j \in S} f_{ij}x_j \geq f_i$$

$$7/22x_3 + 1/22x_4 \geq 1/2 \text{ Дополнительное ограничение (отсечение Гомори)}$$

Приведём к стандартной форме

$$7/22x_3 + 1/22x_4 - x_5 + x_6 = 1/2$$

$$w = -x_6 = -1/2 + 7/22x_3 + 1/22x_4 - x_5 \rightarrow \max$$

Ит.	БП	Зн.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	
3	$x_2$	7/2	0	1	7/22	1/22	0	0	
	$x_1$	9/2	1	0	-1/22	3/22	0	0	
	$x_6$	1/2	0	0	7/22	1/22	-1	1	$x_6$ из базиса
	-f	-63	0	0	-28/11	-15/11	0	0	
	-w	1/2	0	0	1/22	1/22	-1	0	$x_3$ в базис
4	$x_2$	3	0	1	0	0	1		
	$x_1$	32/7	1	0	0	1/7	-1/7		
	$x_3$	11/7	0	0	1	1/7	-22/7		
	-f	-59	0	0	0	-1	-8		
	-w	0	0	0	0	0	0	-1	

$$x_1 + 1/7x_4 - 1/7x_5 = 32/7$$

$$S = \{4, 5\}$$

$$i = 1$$

$$f_1 = \{32/7\} = 4/7$$

$$f_{14} = \{1/7\} = 1/7$$

$$f_{15} = \{-1/7\} = 6/7$$

$$\sum_{j \in S} f_{ij}x_j \geq f_i$$

$$1/7x_4 + 6/7x_5 \geq 4/7$$

$$1/7x_4 + 6/7x_5 - x_7 + x_8 = 4/7$$

$$w' = -x_8 = -4/7 + 1/7x_4 + 6/7x_5 - x_7 \rightarrow \max$$

Ит.	БП	Зн.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_7$	$x_8$	
5	$x_2$	3	0	1	0	0	1	0	0	
	$x_1$	32/7	1	0	0	1/7	-1/7	0	0	
	$x_3$	11/7	0	0	1	1/7	-22/7	0	0	
	$x_8$	4/7	0	0	0	1/7	<span style="border: 1px solid black; padding: 2px;">6/7</span>	-1	1	$x_1 \rightarrow$
	-f	-59	0	0	0	-1	-8	0	0	
	-w'	4/7	0	0	0	1/7	<span style="border: 1px solid black; border-radius: 50%; padding: 2px;">6/7</span>	-1	0	$x_5 \leftarrow$
Пропуск										
7	$x_2$	3	0	1	0	0	1	0		
	$x_1$	4	1	0	0	0	-1	1		
	$x_3$	1	0	0	1	0	-4	1		
	$x_4$	1	0	0	0	1	6	-7		
	-f	-55	0	0	0	0	-2	-7		

Замечание Дадим графическую иллюстрацию.

Ограничения исходной задачи:

$$\begin{cases} -x_1 + 3x_2 \leq 6(1) \\ x_1 + 1/7x_2 \leq 5(2) \end{cases}$$

$$x_3 = 6 + x_1 - 3x_2$$

$$x_4 = 35 - 7x_1 - x_2$$

1-е ограничение:

$$7/22x_3 + 1/22x_4 \geq 1/2$$

$$7/22(6 + x_1 - 3x_2) + 1/22(35 - 7x_1 - x_2) \geq 1/2$$

$$\underline{x_2 \leq 3} \quad (3)$$

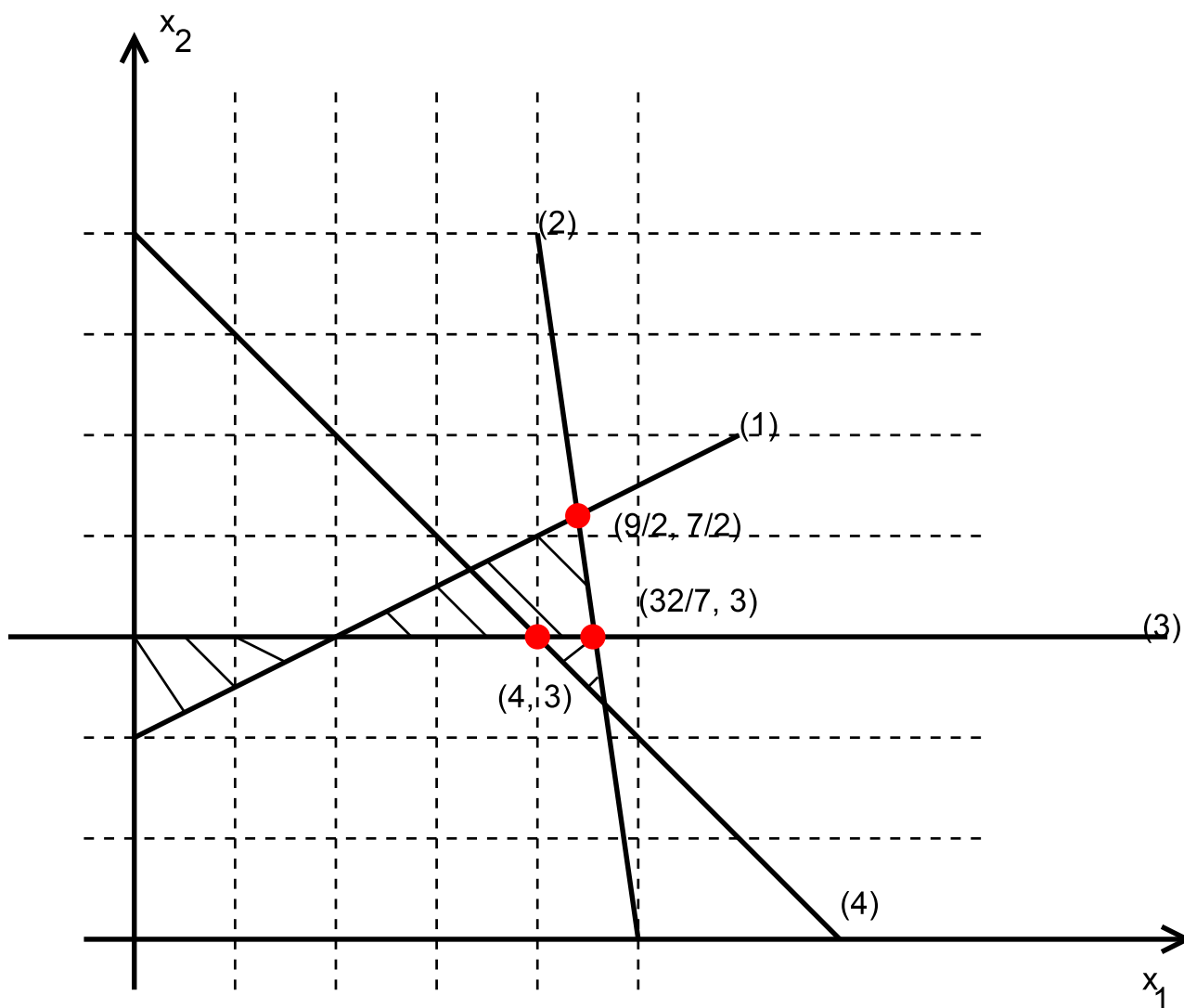
$$x_5 = -1/2 + 7/22x_3 + 1/22x_4 = 3 - x_2$$

2-е отсечение

$$1/7x_4 + 6/7x_5 \geq 4/7$$

$$1/7(35 - 7x_1 - x_2) + 6/7(3 - x_2) \geq 4/7$$

$$\underline{x_1 + x_2 \leq 7} \quad (4)$$



#### Замечания:

Вид неравенства, определяющего новое ограничение, зависит от выбора базисной переменной, которая имеет нецелое значение в оптимальном решении задачи с ослабленными ограничениями. Таким образом, одна и та же симплекс таблица порождает несколько ограничений.

Вопрос: какую переменную лучше выбрать для построения ограничения Гомори?

Таким образом одна и та же симплекс таблица порождает несколько ограничений. Какую переменную лучше выбрать для построения дополнительных ограничений? В настоящее время существуют эмпирические правила для выбора такой переменной:

1.  $\max f_i$  - max значение дробной части

2.  $\frac{\max(f_i)}{\sum_{j \in S} f_{ij}}$

Пример(см пред. пример) после решения задачи с ослабленными ограничениями

$$\left. \begin{array}{l} x_1 : f_1 = 1/2 \\ x_2 = f_2 = 1/2 \end{array} \right\} \Rightarrow \text{выбрать по (1) нельзя}$$

$$x_1 : \frac{1/2}{21/22+3/22} = 11/24; (\bigcirc) x_2 : \frac{1/2}{7/22+1/22} = 11/8$$

Следует выбрать  $x_2$