



# Теория двойственности в линейном программировании

1. Экономическое содержание двойственной задачи. Правила построения симметричных двойственных задач.
2. Применение теории двойственности.



# Экономическое содержание двойственной задачи

- Предположим, предприятие рассматривает в качестве альтернативы продажу ресурсов. Определим, при каких условиях данная альтернатива может быть реализована.

# Экономическое содержание двойственной задачи

- Выявить условия заключения сделки возможно на основании учета интересов потенциального покупателя и предприятия как продавца ресурсов
- Интерес продавца – получение дохода, не меньшего, чем доход от продажи продуктов по ценам  $c_j$
- Интерес покупателя – минимизация затрат на приобретение запасов ресурсов  $b_i$



# Экономическое содержание двойственной задачи

$$y_i = \frac{\Delta Z}{\Delta b_i}$$

- В данной задаче  $y_i$  представляют собой маржинальные цены ресурсов, отражающие изменение выручки предприятия при изменении запаса соответствующего ресурса на единицу;
- Целевая функция характеризует интерес потенциального покупателя
- Ограничения характеризуют интерес предприятия как продавца ресурсов

# Экономическое содержание двойственной задачи

- Для составления формулы целевой функции необходимо суммировать произведения запасов ресурсов на маржинальные цены

$$\sum_{i=1}^m b_i y_i \rightarrow \min$$

# Экономическое содержание двойственной задачи

- В каждом ограничении сопоставляется, с одной стороны, оценка ресурсов, требуемых для выпуска единицы изделия, и, с другой стороны, цена продажи изделия

$$\sum_{i=1}^m a_{ij} y_i \geq c_j$$



# Экономическое содержание двойственной задачи

- Для составления левой части ограничения отбираются коэффициенты  $a_{ij}$  (нормы расхода ресурсов) по второму индексу, обозначающему номер продукта. В таблице исходных данных эти коэффициенты образуют столбец.

# Экономическое содержание двойственной задачи

- Таблица норм расхода ресурсов

	Продукт 1	Продукт 2	....	Продукт n
Ресурс 1	$a_{11}$	$a_{12}$	....	$a_{1n}$
Ресурс 2	$a_{21}$	$a_{22}$	.....	$a_{2n}$
.	.	.	.	.
.	.	.	.	.
.	.	.	.	.
Ресурс m	$a_{m1}$	$a_{m2}$	.....	$a_{mn}$

# Правила построения двойственных задач

Рассмотренные выше задачи являются симметричными: исходная – симметричная на максимум, а двойственная – симметричная на минимум. Сравнение записи задач позволяет сформулировать правила построения симметричных двойственных задач.

# Правила построения двойственных задач

- Если исходная задача – на максимум, то двойственная – на минимум целевой функции;
- Число переменных двойственной задачи равно числу ограничений исходной задачи;
- Число ограничений двойственной задачи равно числу переменных исходной задачи;

# Правила построения двойственных задач

- Знак неравенств меняется на противоположный;
- Матрица коэффициентов транспонируется;  $a_{ij}$
- Коэффициенты при переменных в целевой функции и свободные члены ограничений меняются местами;
- Переменные обеих задач неотрицательны

# Применение теории двойственности

- 2.1. На базе теории двойственности разработаны методы рационализации решения задач, симметричных на минимум;
- 2.2. Двойственные оценки ресурсов (маржинальные цены) применяются в постоптимизационном анализе

# Применение теории двойственности (2.1)

- Рассмотрим ЗЛП на составление технологической смеси, которая имеет симметричную на минимум форму записи. Изменение данной записи на каноническую не обеспечивает выделения базиса системы в виде единичной матрицы. Следовательно, получить неотрицательное базисное решение не удастся.

# Применение теории двойственности (2.1)

- Исходная запись задачи:

$$\min Z = c_1 x_1 + \dots + c_n x_n$$

$$\left\{ \begin{array}{l} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n \geq b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n \geq b_2 \\ \cdot \\ \cdot \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n \geq b_m \\ x_j \geq 0, j = \overline{1, n} \end{array} \right.$$



# Применение теории двойственности (2.1)

- Каноническая система ограничений:

$$\left\{ \begin{array}{l} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n - x_{n+1} = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n - x_{n+2} = b_2 \\ \cdot \\ \cdot \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n - x_{n+m} = b_m \\ x_j \geq 0, j = \overline{1, n+m} \end{array} \right.$$

# Применение теории двойственности (2.1)

- Матрица канонической системы ограничений:

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & -1 & 0 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & 0 & -1 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ \boxtimes \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} & 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & -1 \end{pmatrix}$$

# Применение теории двойственности (2.1)

- Можно преобразовать матрицу методом полного исключения переменных;
- Можно сформировать единичную матрицу с помощью искусственных переменных;
- Можно отказаться от решения прямой задачи и решить двойственную задачу

# Применение теории двойственности (2.1)

- Реализация первой или второй альтернативы является, как правило, более трудоемкой;
- Выбираем третью альтернативу;
- По правилам строим двойственную (по отношению к исходной) задачу;
- Решаем двойственную задачу симплекс-методом

# Применение теории двойственности (2.1)

- Решив любую (прямую или двойственную) задачу симплекс-методом, мы получаем решения обеих задач. Это следует из доказанных теорем двойственности.

# Применение теории двойственности (2.1)

- 1. Если одна из задач имеет оптимальное решение, то оптимальное решение существует и у другой задачи.
- 2. Экстремальные значения целевых функций прямой и двойственной задачи одинаковы

$$\min Z = \max F$$

# Применение теории двойственности (2.1)

- 3. Решение двойственной задачи определяется в индексной строке по правилу соответствия

⊗ первоначальные ⊗

$y_1$   $y_2$  ⊗  $y_m$

$x_{n-1}$   $x_{n-2}$  ⊗  $x_{n-m}$

*балансовые*

⊗ ⊗ ⊗ балансовые ⊗ ⊗

$y_{m+1}$   $y_{m+2}$  ⊗  $y_{m+n}$

⊗  $x_1$  ⊗  $x_2$  ⊗ ⊗ ⊗ ⊗  $x_n$  ⊗

*первоначальные*

# Применение теории двойственности (2.1)

- Правило соответствия не означает равенства значений указанных переменных. Справедливо следующее

утверждение:

$$\langle \Delta_1 = x_{n+1}; \Delta_2 = x_{n+2}; \boxtimes ; \Delta_m = x_{n+m} \rangle$$

$$\langle \Delta_{m+1} = x_1; \Delta_{m+2} = x_2; \boxtimes ; \Delta_{m+n} = x_n \rangle$$



# Применение теории двойственности (2.2)

- Постоптимизационный анализ – анализ оптимальной производственной программы, основой которого являются маржинальные цены ресурсов -

$$y_i = \frac{\Delta Z}{\Delta b_i}$$

# Применение теории двойственности (2.2)

- Маржинальные цены ресурсов являются основой принятия решений об изменении запаса ресурсов в следующем  $u_i$  плановом периоде, поскольку  $u_i$  информируют об изменении валового дохода при изменении запаса ресурса на единицу

# Применение теории двойственности (2.2)

- Маржинальные цены ресурсов информируют о дефицитности ресурсов;
- Если  $y_i = 0$ , то ресурс бездефицитен (его запас избыточен);
- Если  $y_i$  положительна, то запас ресурса используется полностью

# Применение теории двойственности (2.2)

- Маржинальные цены можно использовать при принятии решений о расширении ассортимента;
- Предположим, рассматривается вопрос о целесообразности включения в производственную программу дополнительного вида продукции с номером  $i$

# Применение теории двойственности (2.2)

- Цена продукта  $c_l$  расхода ресурсов  $a_{il}$ ; а нормы
- Продукт выгодно включать в программу, если

$$a_{1l}y_1 + a_{2l}y_2 + \dots + a_{ml}y_m \text{ меньше } c_l$$