

Документ подписан простой электронной подписью

Информация о владельце:

ФИО: Емельянов Сергей Геннадьевич

Должность: ректор

Дата подписания: 01.09.2018

Уникальный программный ключ:

9ba7d3e34c012eba476ffd2d064cf2781953be250bd2374d76f5c0ce536f01c6

## МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное  
учреждение высшего образования

«Юго-Западный государственный университет»  
(ЮЗГУ)

Кафедра программной инженерии



## МЕТОД ПОТЕНЦИАЛОВ

Методические указания к практическому занятию  
по дисциплине «Методы оптимальных решений»  
для студентов направления подготовки  
38.03.01 «Экономика»

Курск 2018

УДК 519.6

Составители: В.В. Свиридов, Т.В. Алябьева

Рецензент:

кандидат технических наук, доцент кафедры программной инженерии  
ЮЗГУ *В.В. Апальков*

**Метод потенциалов:** методические указания к практическому занятию по дисциплине «Методы оптимальных решений» для студентов направления подготовки 38.03.01 «Экономика» / Юго-Зап. гос. ун-т; сост.: В.В. Свиридов, Т.В. Алябьева. Курск, 2018. 20 с.

Изложены основные сведения о методе потенциалов для решения сбалансированных транспортных задач. Рассмотрены примеры выполнения заданий. Приведены варианты заданий, контрольные вопросы к защите практической работы.

Методические указания соответствуют требованиям рабочей программы по дисциплине «Методы оптимальных решений». Материал предназначен для студентов 38.03.01 «Экономика» очной и заочной форм обучения.

Текст печатается в авторской редакции

Подписано в печать 02.10.2018.. Формат 60 x 84 1/16.

Усл. печ. л.1,0. Уч.- изд. л.0,9. Тираж 100 экз. Заказ 2136. Бесплатно.

Юго-Западный государственный университет.

305040, Курск, ул. 50 лет Октября, 94.

## Содержание

1. Цель занятия .....	4
2. Краткие теоретические сведения .....	4
3. Примеры выполнения задания .....	13
4. Индивидуальные задания.....	18
5. Контрольные вопросы.....	20

## МЕТОД ПОТЕНЦИАЛОВ

### 1. Цель занятия

Целью практического занятия является получение навыков решения сбалансированных транспортных задач методом потенциалов.

**Задание.** Сбалансированная транспортная задача задана в табличной форме. Найти начальное решение методом наименьшего значения и северо-западного угла и в обоих случаях довести начальное решение до оптимального методом потенциалов.

### 2. Краткие теоретические сведения

Пусть имеется  $m$  складов  $A_1, \dots, A_m$ , на которых имеется запасы однородной продукции в количествах  $a_i$  ( $i = \overline{1, m}$ ),  $n$  пунктов потребления (розничных магазинов)  $B_1, \dots, B_n$  с величиной спроса  $b_j$  ( $j = \overline{1, n}$ ), причем имеет место равенство  $\sum_{i=1}^m a_i = \sum_{j=1}^n b_j$ , то есть суммарный запас равен суммарному спросу, такая транспортная задача называется сбалансированной. Дана также матрица  $C = (c_{i,j})$ ,  $i = \overline{1, m}$ ,  $j = \overline{1, n}$  удельных транспортных расходов, где  $c_{i,j}$  – стоимость доставки одной единицы продукции от  $i$ -го поставщика  $j$ -му потребителю.

Требуется найти план перевозок  $X = (x_{i,j})$ ,  $i = \overline{1, m}$ ,  $j = \overline{1, n}$ , где  $x_{i,j}$  – объем поставок продукции от  $i$ -го поставщика  $j$ -му потребителю, при котором запасы всех поставщиков вывозятся, то есть  $a_i = \sum_{j=1}^n x_{i,j}$ ,  $i = \overline{1, m}$ , спрос всех потребителей удовлетворен, то есть  $b_j = \sum_{i=1}^m x_{i,j}$ ,  $j = \overline{1, n}$ , и суммарные транспортные расходы являются минимально возможными, то есть :

$$z = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n x_{i,j} \rightarrow \min, \quad (1)$$

$$\sum_{j=1}^n x_{i,j} = a_i, i = \overline{1,m}, \quad (2)$$

$$\sum_{i=1}^m x_{i,j} = b_j, j = \overline{1,n}, \quad (3)$$

$$x_{i,j} \geq 0, i = \overline{1,m}, j = \overline{1,n}. \quad (4)$$

Таблицей транспортной задачи называется множество ячеек вида  $T = \{(i, j)\}, i = \overline{1,m}, j = \overline{1,n}$ , где  $i$ -номер строки таблицы,  $j$ -номер столбца.

Две ячейки *связаны*, если они расположены в одной строке или одном столбце.

*Циклом* называется набор ячеек, который можно пройти последовательно переходя от ячейки к связанной с ней и вернуться в исходную ячейку, и в котором в каждой строке и столбце таблицы содержит не более двух клеток (две или ноль клеток). Цикл всегда содержит *четное* число ячеек.

### Пример 1.

Типовые циклы на 4,6 ячеек:

l	j	1	2	3	4
1					
2					
3					

$$C_1 = \{(1,1), (1,3), (3,3), (3,1)\}$$

l	j	1	2	3	4
1					
2					
3					

$$C_2 = \{(1,1), (1,2), (2,2), (2,3), (3,3), (3,1)\}.$$

l	j	1	2	3	4	5
1						
2						
3						
4						

$$C_3 = \{(1,1), (1,2), (4,2), (4,4), (4,3), (2,3), (3,3), (3,1)\}$$

Базисом  $B$  транспортной задачи называется любой ациклический, то есть не содержащий циклов набор  $m+n$  клеток таблицы этой задачи.

Такому набору однозначно соответствует дерево (то есть связный ациклический подграф) в двудольном полном графе поставщики-потребители.

### Пример 2.

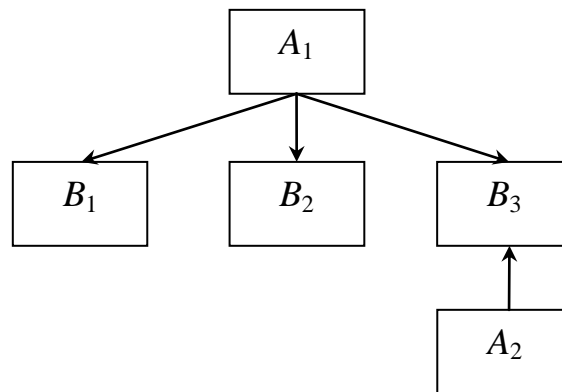
Базис транспортной задачи и соответствующее дерево в двудольном графе транспортной задачи.

Постав. Потреб.	$B_1$	$B_2$	$B_3$
$A_1$			
$A_2$			

$$B = \{(1,1), (1,2), (1,3), (2,3)\}$$

$$|B| = m + n - 1 = 2 + 3 - 1 = 4.$$

Дерево базиса:



Базисному решению  $X(B)$  транспортной задачи соответствует такая матрица плана  $X = (x_{i,j})_{i=1,\dots,m,j=1,\dots,n}$ , что выполняются

ограничения по поставкам  $\sum_{j=1}^n x_{i,j} = a_i, i = \overline{1,m}, \quad \sum_{i=1}^m x_{i,j} = b_j, j = \overline{1,n},$

причем значения поставок для небазисных клеток равны 0, то есть  $x_{i,j} = 0, (i,j) \notin B$ . Базисное решение всегда существует и по базису определяется однозначно.

Базис  $B$  называется допустимым, если соответствующее базисное решение  $X(B)$  неотрицательно (то есть, имеет экономический смысл)  $X(B) \geq 0$ .

**Теорема 1.** Оптимальное решение сбалансированной транспортной задачи всегда достигается на некотором базисе транспортной задачи, соответствующий базис называется оптимальным, то есть  $X_{\text{opt}} = X(B_{\text{opt}})$ .

Пусть имеется некоторый допустимый базис  $B$  транспортной задачи. Потенциалы вершин двудольного графа транспортной задачи – это функции  $u : \{A_i, i = 1, \dots, m\} \rightarrow R$ ,  $v : \{B_j, j = 1, \dots, n\} \rightarrow R$ , определенные на множестве поставщиков и потребителей или, что эквивалентно, на строках и столбцах таблицы транспортной задачи, обладающие свойствами:

$$u_i + v_j = c_{i,j}, (i, j) \in B;$$

$$u_1 = 0,$$

где  $u_i = u(A_i)$ ,  $i = 1, \dots, m$ ,  $v_j = v(B_j)$ ,  $j = 1, \dots, n$ .

Примечание. На практике возможна нормировка потенциалов также по условию  $v_1 = 0$ .

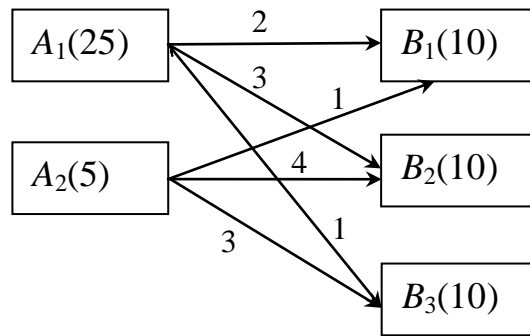
**Теорема 2.** Потенциалы вершин двудольного графа транспортной задачи существуют и определяются однозначно.

**Пример 3.** Дана транспортная задача и ее базис (ячейки базиса выделены цветом). Найти потенциалы вершин.

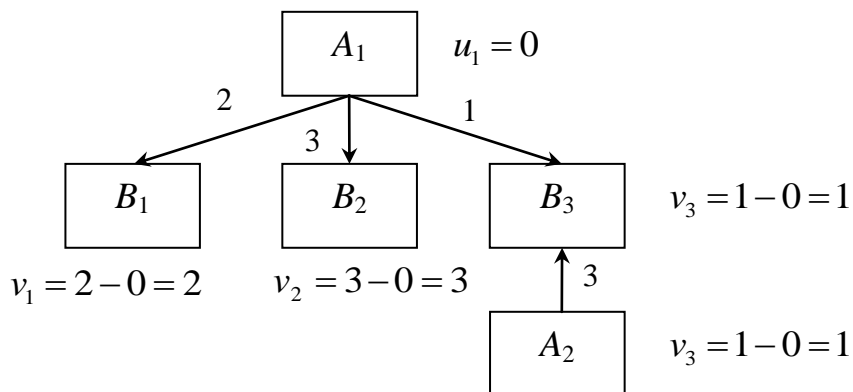
Постав. Потреб.	$B_1$	$B_2$	$B_3$	Предложение
$A_1$	2	3	1	25
$A_2$	1	4	3	5
Спрос	10	10	10	

**Решение.**

Данная транспортная задача характеризуется следующим двудольным графом:



Используем дерево базиса.



Итак, при нахождении потенциалов вершин используем дерево базиса. Для корневой вершины всегда имеем по определению  $u_1 = u(A_1) = 0$ , далее вычисляем потенциалы вершин по слоям сверху-низ.

**Теорема 3.** Пусть  $B$  – базис транспортной задачи и  $(i, j) \in T \setminus B$  – небазисная клетка. В множестве  $B \cup \{(i, j)\}$  существует один и только один цикл, то есть добавление любой небазисной клетки  $(i, j)$  замыкает в базисе  $B$  один и только один цикл  $C(B, i, j)$ .

#### Пример 4.

Для базиса  $B = \{(1, 1), (1, 2), (1, 3), (2, 3)\}$  транспортной задачи из предыдущего примера и небазисной клетки  $(2, 2)$  построить индуцированный цикл  $C(B, 2, 2)$ .

#### Решение.

Так как такой цикл всегда существует и определяется однозначно, его легко построить по таблице:

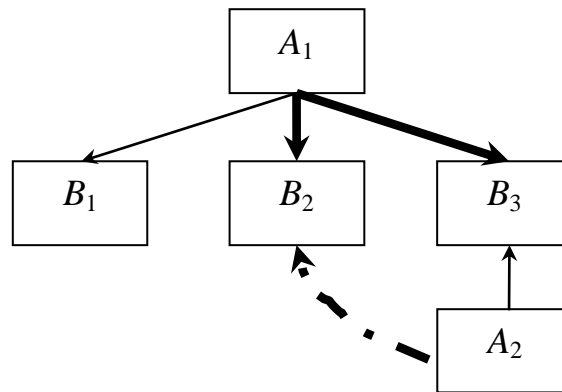


Пост. Потреб.	$B_1$	$B_2$	$B_3$
$A_1$	2	3	1
$A_2$	1	4	3

Таким образом,  $C(B, 2, 2) = \{(2, 2), (2, 3), (1, 3), (1, 2)\}$ .

Важно отметить, что индуцированный цикл всегда записывается, начиная от добавляемой к базису небазисной клетки и далее клетки выписываются однозначно обходом цикла *против часовой стрелки*.

На дереве базиса построение индуцированного цикла по добавляемому ребру показано на следующей диаграмме:



**Определение.** Пусть  $B$  – допустимый базис транспортной задачи и  $(i, j) \in T \setminus B$  – любая небазисная клетка. Однозначно определен допустимый базис  $B' = B \cup \{(i, j)\} \setminus \{(i', j')\} = B'(B, i, j)$ , называемый смежным к  $B$  и получаемый из текущего базиса  $B$  добавлением выбранной небазисной клетки  $(i, j)$  и удалением одной, однозначно определяемой базисной клетки  $(i', j')$ , которая определяется по следующим правилам:

Пусть  $C(B, i, j)$  – индуцируемый цикл, порождаемый небазисной клеткой  $(i, j)$ . Вдоль данного цикла производится допустимое перераспределение транспортных поставок по закону  $x'(e) = x(e) + \Delta x(e)$ ,  $e \in C(B, i, j)$ . Величины коррекции

$\Delta x(e) = \pm \theta$ ,  $e \in C(B, i, j)$  равны одной и той же величине  $\theta = \theta(B, i, j) = \min_{\Delta x(e) < 0, e \in C(B, i, j)} x(e)$ , которая выбирается попеременно со

знаком плюс и минус для клеток вдоль индуцированного цикла.

Причем для исходной небазисной клетки  $\Delta x((i, j)) = \theta > 0$ , то есть в добавляемой небазисной клетке транспортный поток увеличиваем на величину  $\theta$ , в следующей по циклу клетке уменьшаем на  $\theta$  и так далее

Величина коррекции  $\theta$  выбирается максимально большей по величине так, чтобы скорректированное решение было неотрицательным как наименьший транспортный поток по тем клеткам корректировочного цикла, где величина  $\theta$  вычитается. Это те и только те клетки корректировочного цикла, которые отстают от добавляемой небазисной клетки на *нечетное* число позиций по циклу.

При указанной коррекции одна или несколько клеток  $e \in C(B, i, j)$  получают нулевое значение транспортного потока  $x'(e) = 0$ .

Если такая клетка единственна, то она и выбирается в качестве  $(i', j')$  клетки, удаляемой из базиса.

Если обнуление транспортного потока произошло на нескольких клетках корректировочного цикла  $C(B, i, j)$ , то в качестве  $(i', j')$  выбирается клетка с наибольшим ценовым коэффициентом  $C_{i,j}$  если и таких несколько, то из базиса удаляется та, которая лексикографически по  $(i, j)$  минимальна.

### Пример 5.

Дана транспортная задача и базис в ней показан выделением.

Постав. Потреб.	$B_1$	$B_2$	$B_3$	Предложение
$A_1$	2 10	3 10	1 5	25
$A_2$	1	4	3 5	5
Спрос	10	10	10	30 30

В соответствие с базисом имеем однозначно определяемый план поставок  $X = \begin{pmatrix} 10 & 10 & 5 \\ 0 & 0 & 5 \end{pmatrix}$ .

В базис добавляется клетка (2, 1). Найти смежный базис, который получается после добавления указанной клетки.

### Решение.

Строим корректировочный цикл и выполняем корректировку поставок вдоль этого цикла.

Пост. Потреб.	$B_1$	$B_2$	$B_3$	Предложение
$A_1$	2 $10-\theta$	3 10	1 $5+\theta$	25
$A_2$	1 $+\theta$	4	3 $5-\theta$	5
Спрос	10	10	10	30 <u>30</u>

$$\theta = \min \{5, 10\} = 5.$$

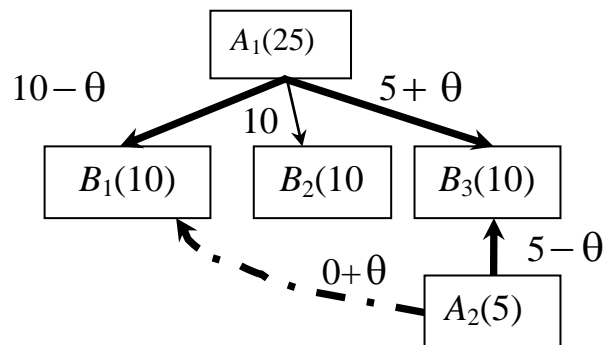
Новый план поставок  $X = \begin{pmatrix} 5 & 10 & 10 \\ 5 & 0 & 0 \end{pmatrix}$ , клетка  $(2, 3)$  уходит из

базиса.

Получаем базис:

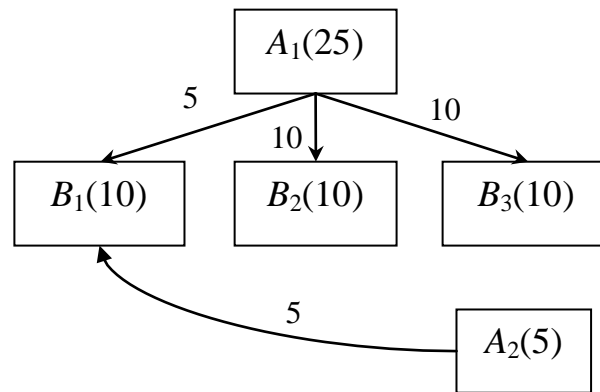
Постав. Потреб.	$B_1$	$B_2$	$B_3$	Предложение
$A_1$	2 5	3 10	1 10	25
$A_2$	1 5	4	3	5
Спрос	10	10	10	30 30

На дереве базиса перераспределение поставок показывается следующим образом:



$$\theta = \min \{5, 10\} = 5$$

Получаем новый базис:



**Определение.** Пусть  $B$  – некоторый допустимый базис транспортной задачи и  $u_i, i = 1, \dots, m, v_j, j = 1, \dots, n$  – однозначно определяемые потенциалы строк и столбцов таблицы транспортной задачи. Относительными оценками  $d_{i,j}, (i, j) \in T \setminus B$  небазисных клеток транспортной задачи называются числа  $d_{i,j} = c_{i,j} - u_i - v_j$ .

**Теорема 4.** Пусть  $B$  – базис транспортной задачи и  $(i, j) \in T \setminus B$  – небазисная клетка. Цена смежного базиса  $B' = B'(B, i, j)$  находится по формуле  $z(B') = z(B) + d_{i,j} \theta(B, i, j)$ . Если для всех небазисных клеток  $(i, j) \in T \setminus B$  относительные оценки неотрицательны:  $d_{i,j} \geq 0$ , то текущий базис  $B$  будет оптимальным, так как для всех смежных базисов  $B'$  будем иметь  $z(B') \geq z(B)$ .

На основе этой теорем вы находим алгоритм решения транспортной задачи методом потенциалов.

1) Находим начальный допустимый базис  $B$  одним из возможных методов, таких как метод северо-западного угла или метод наименьшего значения.

2) Если относительные оценки небазисных клеток относительно данного базиса неотрицательны, то есть.  $d_{i,j} \geq 0, (i, j) \in T \setminus B$ , то текущий базис является оптимальным, расчет закончен:  $B_{\text{opt}} = B$ ;

3) В противном случае находим клетку с наибольшей по модулю отрицательной относительной оценкой  $(i_0, j_0) = \arg \min_{(i,j) \in T \setminus B, d_{i,j} < 0} d_{i,j}$ . Если

таких клеток несколько, то выбирается лексикографически младшая.

4) Строим смежный базис  $B' = B'(B, i_0, j_0)$ , заменяем текущий базис на построенный  $B = B'$  и переходим к пункту 2.

### 3. Примеры выполнения задания

**Пример 1.** Решить транспортную задачу. Начальное решение является сразу оптимальным.

	$B_1 = 160$	$B_2 = 180$	$B_3 = 210$	$B_4 = 230$
$A_1 = 140$	8	5	7	6
$A_2 = 170$	5	4	6	5
$A_3 = 230$	3	2	5	6
$A_4 = 240$	4	7	3	2

Находим начальный опорный план методом минимальных затрат.

Выделением показаны ячейки начального опорного плана.

	$B_1 = 160$	$B_2 = 180$	$B_3 = 210$	$B_4 = 230$
$A_1 = 140$	8	5	140 7	6
$A_2 = 170$	110 5	4	60 6	5
$A_3 = 230$	50 3	180 2	5	6
$A_4 = 240$	4	7	10 3	230 2

Цена начального плана составляет

$$140 \cdot 7 + 110 \cdot 5 + 60 \cdot 6 + 50 \cdot 3 + 180 \cdot 2 + 10 \cdot 3 + 230 \cdot 2 = 2890.$$

Оптимизируем начальный опорный план методом потенциалов.

	$B_1 = 160$ $v_1 = 6$	$B_2 = 180$ $v_2 = 5$	$B_3 = 210$ $v_3 = 7$	$B_4 = 230$ $v_4 = 6$
$A_1 = 140$ $u_1 = 0$	2 8	0 5	140 7	0 6
$A_2 = 170$ $u_2 = -1$	110 5	0 4	60 6	0 5
$A_3 = 230$ $u_3 = -3$	50 3	180 2	1 5	3 6
$A_4 = 240$ $u_4 = -4$	2 4	6 7	10 3	230 2

Примечание. Базисная клетка имеет вид

$x_{i,j}$	$c_{i,j}$	
-----------	-----------	--

Небазисная клетка – вид

$d_{i,j}$	$c_{i,j}$
-----------	-----------

Система уравнений для базисных клеток:

$u_1 = 0$  – по определению;

$u_1 + v_3 = 7$  – уравнение для базисной клетки  $\rightarrow v_3 = 7 - u_1 = 7$ ;

$u_2 + v_3 = 6$  – уравнение для базисной клетки  $\rightarrow u_2 = 6 - v_3 = -1$ ;

$u_2 + v_1 = 5$  – уравнение для базисной клетки  $\rightarrow v_1 = 5 - u_2 = 6$ ;

$u_3 + v_1 = 3$  – уравнение для базисной клетки  $\rightarrow u_3 = 3 - v_1 = -3$ ;

$u_3 + v_2 = 2$  – уравнение для базисной клетки  $\rightarrow v_2 = 2 - u_3 = 5$ ;

$u_4 + v_3 = 3$  – уравнение для базисной клетки  $\rightarrow u_4 = 3 - v_3 = -4$ ;

$u_4 + v_4 = 2$  – уравнение для базисной клетки  $\rightarrow v_4 = 2 - u_4 = 6$ .

Находим относительные оценки небазисных клеток:

$$d_{11} = c_{11} - (u_1 + v_1) = 8 - (6 + 0) = 2;$$

$$d_{12} = c_{12} - (u_1 + v_2) = 5 - (0 + 5) = 0;$$

$$d_{13} = c_{31} - (u_1 + v_3) = 6 - (6 - 0) = 0;$$

$$d_{14} = c_{14} - (u_1 + v_4) = 6 - (0 + 6) = 0;$$

$$d_{22} = c_{22} - (u_2 + v_2) = 4 - (-1 + 5) = 0;$$

$$d_{24} = c_{24} - (u_2 + v_4) = 5 - (-1 + 6) = 0;$$

$$d_{33} = c_{33} - (u_3 + v_3) = 5 - (-3 + 7) = 1;$$

$$d_{34} = c_{34} - (u_3 + v_4) = 6 - (-3 + 6) = 3;$$

$$d_{41} = c_{41} - (u_4 + v_1) = 4 - (-4 + 6) = 2;$$

$$d_{42} = c_{42} - (u_4 + v_2) = 7 - (-4 + 5) = 6;$$

Относительные оценки всех небазисных клеток получились неотрицательны.

Найдено оптимальное решение транспортной задачи, которое характеризуется следующим опорным планом:

то есть  $A_1$  поставляет 140 –  $B_3$ ,

$A_2$  поставляет 110 –  $B_1$ , 60 –  $B_3$ ;

$A_3$  поставляет 50 –  $B_1$ , 180 –  $B_2$ ;

$A_4$  поставляет 10 –  $B_3$ , 230 –  $B_4$ .

Минимальные транспортные расходы составляют:

$$z = 140 \cdot 7 + 110 \cdot 5 + 60 \cdot 6 + 50 \cdot 3 + 180 \cdot 2 + 10 \cdot 3 + 230 \cdot 2 = 2890.$$

**Пример 2.** Решить ту же задачу, найдя начальный оптимальный план методом северо-западного угла.

**Решение.**

Найдем начальный опорный план методом северо-западного угла.

	$B_1 = 160$	$B_2 = 180$	$B_3 = 210$	$B_4 = 230$
$A_1 = 140$	140    8	5	7	6
$A_2 = 170$	20    5	150    4	6	5
$A_3 = 230$	3	30    2	200    5	6
$A_4 = 240$	4	7	10    3	230    2

Его цена составляет:

$$z_1 = 140 \cdot 8 + 20 \cdot 5 + 150 \cdot 4 + 30 \cdot 2 + 200 \cdot 5 + 10 \cdot 3 + 230 \cdot 2 = 3370.$$

Найдем потенциалы и относительные оценки небазисных клеток

	$B_1 = 160$ $v_1 = 8$	$B_2 = 80$ $v_2 = 7$	$B_3 = 210$ $v_3 = 10$	$B_4 = 230$ $v_4 = 9$
$A_1 = 140$ $u_1 = 0$	140 8	-2 5	-3 7	-3 6
$A_2 = 170$ $u_2 = -3$	20 5	150 4	-1 6	-1 5
$A_3 = 230$ $u_3 = -5$	0 3	30 2	200 5	2 6
$A_4 = 240$ $u_4 = -7$	3 4	7 7	10 3	230 2

Выбираем клетку с наибольшей по модулю отрицательной оценкой, это будет клетка (1, 3) для которой  $d_{13} = -3$ . Включаем клетку (1, 3) в базис методом корректировочного цикла.

	$B_1 = 160$ $v_1 = 8$	$B_2 = 180$ $v_2 = 7$	$B_3 = 210$ $v_3 = 10$	$B_4 = 230$ $v_4 = 9$
$A_1 = 140$ $u_1 = 0$	- 140 8	- 2 5	+ -3 7	-3 6
$A_2 = 170$ $u_2 = -3$	+ 20 5	- 150 4	-1 6	-1 5
$A_3 = 230$ $u_3 = -5$	0 3	+ 30 2	- 200 5	2 6
$A_4 = 240$ $u_4 = -7$	3 4	7 7	10 3	230 2

Величина корректировки составляет  $q = \min(140, 150, 200) = 140$ .

При этом клетка (1, 1) уходит из базиса, а клетка (1, 3) включается в базис. Изменение расходов составит:

Получаем новый опорный план:

	$B_1 = 160$	$B_2 = 180$	$B_3 = 210$	$B_4 = 230$
$A_1 = 140$	8	5	140 7	6
$A_2 = 170$	160 5	10 4	6	5
$A_3 = 230$	3	170 2	60 5	6
$A_4 = 240$	4	7	10 3	230 2

Снова применяем метод потенциалов:

	$B_1 = 160 \quad 5$	$B_2 = 180 \quad 4$	$B_3 = 210 \quad 7$	$B_4 = 230 \quad 6$
$A_1 = 140 \quad 0$	3    8	1    5	140   7	0    6
$A_2 = 170 \quad 0$	160   5	10   4	-1    6	-1    5
$A_3 = 230 \quad -2$	0    3	170   2	60   5	2    6
$A_4 = 240 \quad -4$	3    4	7    7	10   3	230   2

Клетку (2, 3) включаем в базис методом цикла:

	$B_1 = 160 \quad 5$	$B_2 = 180 \quad 4$	$B_3 = 210 \quad 7$	$B_4 = 230 \quad 6$
$A_1 = 140 \quad 0$	3    8	1    5	140   7	0    6
$A_2 = 170 \quad 0$	160   5	10   4	-1    6	-1    5
$A_3 = 230 \quad -2$	0    3	170   2	60   5	2    6
$A_4 = 240 \quad -4$	3    4	7    7	10   3	230   2

Величина корректировки составит  $q = \min(10, 60) = 10$ ,  
изменение цены плана составит  $\Delta z_2 = 10 \cdot (-1) = -0$ .

Получаем новый опорный план:

	$B_1 = 160$	$B_2 = 180$	$B_3 = 210$	$B_4 = 230$
$A_1 = 140$	8	5	140   7	6
$A_2 = 170$	160   5	4	10   6	5
$A_3 = 230$	3	180   2	50   5	6
$A_4 = 240$	4	7	10   3	230   2

Снова применяем метод потенциалов:

	$B_1 = 160 \quad 6$	$B_2 = 180 \quad 4$	$B_3 = 210 \quad 7$	$B_4 = 230 \quad 6$
$A_1 = 140 \quad 0$	2    8	1    5	140   7	0    6
$A_2 = 170 \quad -1$	160   5	1    4	10    6	0    5
$A_3 = 230 \quad -2$	-1    3	180   2	50    5	2    6
$A_4 = 240 \quad -4$	2    4	7    7	10    3	230   2

Клетку (3,1) включаем в базис методом цикла:



	B1= 160 6	B2=180 4	B3=210 7	B4=230 6
A1=140 0	2 8	1 5	140 7	0 6
A2=170 -1	- 160 5	1 4	+ 10 6	0 5
A3=230 -2	+ -1 3	180 2	- 50 5	2 6
A4=240 -4	2 4	7 7	10 3	230 2

$$Q = \min(160, 50) = 50;$$

$$\Delta z_3 = 50 \cdot (-1) = -50$$

Получаем план:

	B1 = 160	B2 = 180	B3 = 210	B4 = 230
A1 = 140	8	5	140 7	6
A2 = 170	110 5	4	60 6	5
A3 = 230	50 3	180 2	5	6
A4 = 240	4	7	10 3	230 2

Применяем метод потенциалов:

	B <sub>1</sub> = 160 6	B <sub>2</sub> = 180 5	B <sub>3</sub> = 210 7	B <sub>4</sub> = 230 6
A <sub>1</sub> = 140 0	2 8	0 5	140 7	0 6
A <sub>2</sub> = 170 -1	110 5	0 4	60 6	0 5
A <sub>3</sub> = 230 -3	50 3	180 2	1 5	3 6
A <sub>4</sub> = 240 -4	2 4	6 7	10 3	230 2

Получили оптимальный план, так как относительные оценки небазисных клеток неотрицательны.

Его цена:

$$z_4 = 140 \cdot 7 + 110 \cdot 5 + 180 \cdot 2 + 60 \cdot 6 + 10 \cdot 3 + 230 \cdot 2 + 50 \cdot 3 = 2890.$$

Изменение цены в ходе оптимизации  $z_3 - z_1 = 3370 - 2890 = 480$ .

Эта цена согласуется с суммой корректировок  $\Delta z_1 + \Delta z_2 + \Delta z_3 = 420 + 10 + 50 = 480$ .

Данный план характеризует следующие поставки, то есть

A<sub>1</sub> поставляет 140 – B<sub>3</sub>,

A<sub>2</sub> поставляет 110 – B<sub>1</sub>, 60 – B<sub>3</sub>;

A<sub>3</sub> поставляет 50 – B<sub>1</sub>, 180 – B<sub>2</sub>;

$A_4$  поставляет 10 –  $B_3$ , 230 –  $B_4$ .

#### 4. Индивидуальные задания

№	Транспортная задача					№	Транспортная задача				
1		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас	14		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас
	$A_1$	4	1	2	15		$A_1$	4	1	2	15
	$A_2$	3	3	2	17		$A_2$	3	3	2	17
	$A_3$	1	3	5	18		$A_3$	1	3	5	18
	Спрос	20	20	10	50		Спрос	18	20	12	50
				50						50	
2		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас	15		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас
	$A_1$	4	1	2	15		$A_1$	4	1	2	15
	$A_2$	3	3	2	17		$A_2$	3	3	2	17
	$A_3$	1	2	1	18		$A_3$	1	2	1	18
	Спрос	20	20	10	50		Спрос	20	15	15	50
				50						50	
3		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас	16		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас
	$A_1$	2	1	2	15		$A_1$	2	1	2	15
	$A_2$	3	3	2	17		$A_2$	3	3	2	17
	$A_3$	1	2	5	18		$A_3$	1	2	5	18
	Спрос	20	20	10	50		Спрос	20	10	20	50
				50						50	
4		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас	17		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас
	$A_1$	4	1	2	15		$A_1$	4	1	2	15
	$A_2$	3	3	2	17		$A_2$	3	5	2	17
	$A_3$	1	2	2	18		$A_3$	1	2	2	18
	Спрос	20	20	10	50		Спрос	20	20	10	50
				50						50	
5		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас	18		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас
	$A_1$	4	1	2	15		$A_1$	4	1	2	15
	$A_2$	1	3	2	17		$A_2$	2	3	2	17
	$A_3$	1	2	5	18		$A_3$	1	2	5	18
	Спрос	20	20	10	50		Спрос	10	20	20	50
				50						50	

№	Транспортная задача					№	Транспортная задача				
6		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас	19		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас
	$A_1$	4	1	2	15		$A_1$	4	1	2	15
	$A_2$	3	3	2	17		$A_2$	3	3	2	17
	$A_3$	1	2	3	18		$A_3$	4	2	3	18
	Спрос	20	20	10	50		Спрос	20	20	10	50
7		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас	20		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас
	$A_1$	3	1	2	15		$A_1$	3	1	2	16
	$A_2$	3	3	2	17		$A_2$	3	3	2	16
	$A_3$	1	2	5	18		$A_3$	1	2	5	18
	Спрос	20	20	10	50		Спрос	20	20	10	50
8		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас	21		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас
	$A_1$	4	4	2	15		$A_1$	4	2	2	16
	$A_2$	3	3	2	17		$A_2$	3	3	2	16
	$A_3$	1	2	5	18		$A_3$	1	2	5	18
	Спрос	20	20	10	50		Спрос	20	20	10	50
9		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас	22		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас
	$A_1$	4	5	2	15		$A_1$	4	5	2	15
	$A_2$	3	3	2	17		$A_2$	3	3	2	16
	$A_3$	1	2	5	18		$A_3$	1	2	5	19
	Спрос	20	20	10	50		Спрос	20	20	10	50
10		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас	23		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас
	$A_1$	4	1	2	15		$A_1$	4	1	2	15
	$A_2$	3	3	2	17		$A_2$	3	3	2	16
	$A_3$	5	2	5	18		$A_3$	2	2	5	19
	Спрос	20	20	10	50		Спрос	20	20	10	50

№	Транспортная задача					№	Транспортная задача				
11		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас	24		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас
	$A_1$	4	1	4	15		$A_1$	4	1	4	15
	$A_2$	3	3	2	17		$A_2$	3	3	2	17
	$A_3$	1	2	5	18		$A_3$	6	2	5	18
	Спрос	20	20	10	50		Спрос	15	25	10	50
12		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас	25		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас
	$A_1$	4	1	2	15		$A_1$	4	1	2	15
	$A_2$	3	3	2	17		$A_2$	3	3	2	17
	$A_3$	4	2	5	18		$A_3$	4	2	5	18
	Спрос	20	20	10	50		Спрос	20	25	5	50
13		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас	26		$B_1$	$B_2$	$B_3$	Запас
	$A_1$	4	1	2	15		$A_1$	4	1	2	15
	$A_2$	3	3	2	17		$A_2$	3	3	2	17
	$A_3$	5	2	5	18		$A_3$	5	2	5	18
	Спрос	20	20	10	50		Спрос	10	25	15	50

### 5. Контрольные вопросы

1. Записать математическую модель сбалансированной транспортной задачи?
2. Что называется базисом транспортной задачи?
3. Дать определение базисного решения.
4. Что такое смежный базис?
5. Дать определение потенциалов строк и столбцов таблицы транспортной задачи.
6. По какой формуле рассчитываются относительные оценки небазисных клеток.
7. Как определить клетку, включаемую в базис.
8. Как определяется клетка, исключаемая из базиса.
9. Перечислить основные шаги метода потенциалов для транспортной задачи.