

**МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ УКРАЇНИ**  
**ТАВРІЙСЬКИЙ ДЕРЖАВНИЙ АГРОТЕХНОЛОГІЙНИЙ НІВЕРСИТЕТ**  
**ФАКУЛЬТЕТ ІНЖЕНЕРІЇ ТА КОМП'ЮТЕРНИХ ТЕХНОЛОГІЙ**

Кафедра Комп'ютерних наук

**ЗАДАЧІ ЦІЛОЧИСЕЛЬНОГО**  
**ПРОГРАМУВАННЯ. МЕТОД ГОМОРИ**

Методичні вказівки до лабораторної роботи з дисципліни  
**«Дослідження операцій»**  
для здобувачів ступеня вищої освіти Бакалавр зі спеціальності 122  
«Комп'ютерні науки та інформаційні технології»

Мелітополь  
2017

**Задачі цілочисельного програмування. Метод Гоморі.** Методичні вказівки до лабораторної роботи з дисципліни «Дослідження операцій» для здобувачів ступеня вищої освіти Бакалавр зі спеціальності 122 «Комп'ютерні науки та інформаційні технології» – Таврійський державний агротехнологічний університет, 2017 – 16 с.

Розробили: д.т.н., проф. Малкіна В.М., ст. викл. Зінов'єва О.Г.

Рецензент: к.т.н., доц. Щербіна В.М.

Розглянуто і схвалено на засіданні кафедри  
«\_24\_» листопада\_\_2017\_\_р. Протокол №\_06\_\_\_\_\_

Затверджено методичною комісією факультету ІКТ  
«\_30\_» листопада\_\_2017\_\_р. Протокол №\_4\_\_\_\_\_

## ЗМІСТ

Введення.....	4
1 Лабораторна робота №11 .....	5
1.1 Порядок виконання роботи .....	5
1.2 Завдання для самопідготовки.....	5
1.3 Теоретичні відомості .....	5
1.4 Практична частина .....	7
1.4.1 Контрольний приклад.....	7
1.5 Самостійна робота.....	12
1.6 Контрольні питання .....	16
Список літератури .....	16

## ВВЕДЕННЯ

Дані методичні вказівки є керівництвом для проведення практичних занять за курсом “Дослідження операцій”.

Метою методичних вказівок є закріплення студентами вивченого теоретичного матеріалу і придбання практичних навичок для розв’язання задач лінійного програмування методом штучного базису.

Методичні вказівки складені з урахуванням того, що студенти попередньо розібрали теоретичний матеріал і приклади, що наведено в конспекті лекцій.

У результаті студенти повинні навчитися будувати розширену задачу, знаходити опорний план розширеної задачі, скласти симплекс-таблиці, визначати дозвільні стовпець і рядок, перевіряти опорний план задачі на оптимальність і вміти переходити до нового плану.

Практичне заняття містить основні теоретичні відомості, контрольний приклад, задачі для самостійної роботи, домашнє завдання і контрольні питання.

Дані методичні вказівки призначені для студентів факультету інженерії та комп’ютерних технологій денної форми навчання.

# ЛАБОРАТОРНА РОБОТА №11

**Тема:** Цілочисельне програмування

**Ціль:**

- 1) Навчити будувати розширену задачу.
- 2) Навчити знаходити опорний план розширеної задачі.
- 3) Навчити складати симплекс-таблицю і визначати дозвільні стовпець і рядок.
- 4) Навчити перевіряти опорний план задачі на оптимальність.
- 5) Навчити переходити до нового плану задачі.

**Час:** 2 ч.

## 1.1 Порядок виконання роботи

- Проробити практичну частину.
- Виконати домашнє завдання.

## 1.2 Завдання для самопідготовки

У процесі підготовки до заняття студент в обов'язковому порядку повинен виконати наступні завдання:

- а) вивчити конспект лекцій;
- б) опрацювати рекомендовану літературу: [1] с. 134-142;

## 1.3 Теоретичні відомості

Екстремальна задача, змінні якої приймають лише цілочисельні значення, називається задачею цілочисельного програмування.

У математичному програмуванні в задачі цілочисельного програмування цільова функція і функції в системі обмежень можуть бути лінійними, нелінійними, змішаними. Обмежимося випадком, коли цільова функція і функції в системі обмежень є лінійними.

Постановка задачі ЦП (випадок лінійної ц.ф. і функцій обмежень).

Знайти максимум функції

$$F = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n \rightarrow \max \quad (1)$$

при умовах

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ \dots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \\ x_i \geq 0 \quad (i = 1, n) \\ x_i - \text{цілі} \end{cases} \quad \begin{matrix} (2) \\ \\ (3) \end{matrix}$$

## Метод Гоморі

Спочатку розв'язують задачу (1)-(2) звичайним симплекс-методом без врахування умови (3). Після чого знаходять оптимальний план і переглядають його компоненти. Якщо серед них дробових чисел немає, то план є оптимальним і для задачі (1)-(3). Якщо ж є  $x_i$  дробові, то до системи рівнянь (2) додають нерівність

$$\sum_j f(a_{ij}^*)x_j \geq f(b_i^*)$$

$$f(a_{i1}^*)x_1 + f(a_{i2}^*)x_2 + \dots + f(a_{in}^*)x_n \geq f(b_i^*). \quad (4)$$

Тут  $a_{ij}^*$  і  $b_i^*$  – величини з останньої симплекс-таблиці (рядок  $i$ ).

$f(a_{ij}^*)$  і  $f(b_i^*)$  – дробові частини чисел  $a_{ij}^*$  і  $b_i^*$ .

Якщо дробових  $x_i$  декілька, то вибирають  $x_i$  з максимальною дробовою частиною.

Потім розв'язують задачу (1), (2), (4). Якщо в новому плані змінні приймають дробові значення, то додають ще одну нерівність, і процес обчислень повторюють. Процес повторюють доти, поки або не одержать цілочисельний розв'язок задачі, або не прийдуть до висновку про її нерозв'язність.

### Алгоритм.

1. Використовуючи симплекс-метод знаходять розв'язок задачі (1)-(2) без врахування умови (3).

2. Складають додаткове обмеження для дробової змінної в оптимальному плані з максимальною дробовою частиною.
3. Використовуючи двоїтий симплекс-метод знаходять розв'язок задачі (1)-(2), (4).
4. Перевіряють цілочисельність отриманого оптимального плану. У разі потреби додають додаткове обмеження.

## 1.4 Практична частина

### 1.4.1 Контрольний приклад

#### Задача

На придбання обладнання для нового цеху підприємство виділяє кошти в обсязі 21 грош. од. Обладнання повинно бути розташовано на площі, яка не перевищує  $5 \text{ м}^2$ . Підприємство може замовити обладнання двох видів: машини типу *A* вартістю 7 грош. од. за один комплект, які потребують виробничу площу  $1 \text{ м}^2$  та забезпечують продуктивність 2 т продукції за зміну, та машини типу *B* вартістю 3 грош. од. за один комплект, які займають площу  $1 \text{ м}^2$  та забезпечують продуктивність 1 т продукції за зміну.

Необхідно розрахувати оптимальний план придбання обладнання, що забезпечує максимальну загальну продуктивність.

#### Розв'язання

Позначимо через  $x_1$  кількість комплектів машин типу *A*, через  $x_2$  - кількість машин типу *B*.

Необхідно вибрати такий комплект обладнання, щоб максимізувати продуктивність, тобто функцію  $F = 2x_1 + x_2 \rightarrow \max$ .

При цьому повинні бути виконані наступні обмеження:

- по вартості продукції  $7x_1 + 3x_2 \leq 21$ ,

- по виробничій площі  $x_1 + x_2 \leq 5$ .

На змінні  $x_1, x_2$  необхідно накладати додаткові обмеження

цілочисельності та невід'ємності.

Таким чином, математична постановка задачі має наступний вигляд.

Знайти максимальне значення функції

$$F = 2x_1 + x_2 \rightarrow \max \quad (1.5)$$

при обмеженнях

$$\begin{cases} 7x_1 + 3x_2 \leq 21, \\ x_1 + x_2 \leq 5, \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, \\ x_1, x_2 \in \mathbb{Z}^+. \end{cases} \quad (1.6)$$

Розв'язуємо задачу без урахування умови цілочисельності. Для розв'язання задачі приводимо її до канонічного вигляду:

$$F^* = 2x_1 + x_2 \rightarrow \max$$

$$\begin{cases} 7x_1 + 3x_2 + x_3 = 21, \\ x_1 + x_2 + x_4 = 5, \\ x_j \geq 0, j = \overline{1,4} \end{cases} \quad (1.7)$$

Заповнюємо першу симплекс-таблицю:

- 1) У стовпець базис записуємо базисні змінні  $x_3, x_4$ .
- 2) У стовпець  $C_{bi}$  записуємо коефіцієнти цільової функції  $F^*$  при базисних змінних.
- 3) У стовпець  $b_i$  записуємо праві частини рівнянь системи обмежень, а в стовпці  $x_1 \dots x_4$  – матрицю системи.

- 4) В  $(m+1)$ -ому рядку виписуємо значення  $\Delta_j = \sum_{i=1}^2 c_{ai} \cdot x_j - c_j$  для  $j = \overline{1,4}$ .

$$\Delta_1 = -2, \quad \Delta_2 = -1,$$

$$\Delta_3 = 0, \quad \Delta_4 = 0,$$

$$F^* = 200 \cdot 0 + 150 \cdot 0 + 100 \cdot 0 = 0.$$

Таблиця 1.1 – Перша симплекс-таблиця



				2	1	0	0	
$i$	базис	$C_{a_s}$	$b_i$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$\Theta_i$
1	$x_3$	0	21	7	3	1	0	3
2	$x_4$	0	5	1	1	0	1	5
3	$\Delta_j$			-2	-1	0	0	

Серед значень  $\Delta_j$  ( $j = \overline{1,4}$ ) є від'ємні, тому план не є оптимальним.

Напрямний стовпець  $k$  визначається за умови, що  $|\Delta_k| = \max_{\Delta_j < 0} |\Delta_j|$ . Це

стовпець  $x_1$ . Для визначення напрямного рядка розраховуємо значення

$\Theta_i = \frac{b_i}{a_{i1}}$  ( $i = \overline{1,2}$ ). Напрямний рядок  $r$  визначаємо за умови, що

$\Theta_r = \min \Theta_i$ . Це рядок  $x_3$ . Переходимо до другої симплекс-таблиці:

- 1) Змінну  $x_1$  вводимо до базису, змінну  $x_3$  виводимо з базису.
- 2) Всі елементи напрямного рядка ділимо на дозвільний елемент.
- 3) Інші елементи таблиці перераховуємо за правилом прямокутника.

Наприклад,  $b'_2 = 5 - \frac{21 \cdot 1}{7} = 2$ ;  $a'_{22} = 1 - \frac{3 \cdot 1}{7} = \frac{4}{7}$  і т.п.

Таблиця 1.2 – Друга симплекс-таблиця

				2	1	0	0	
$i$	базис	$C_{a_s}$	$b_i$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$\Theta_i$
1	$x_1$	2	3	1	3/7	1/7	0	7
2	$x_4$	0	2	0	4/7	-1/7	1	7/2
3	$\Delta_j$			0	-1/7	2/7	0	

Серед значень  $\Delta_j$  ( $j = \overline{1,4}$ ) є від'ємні, тому отриманий план  $X = (3,0,0,2)$  не оптимальний. Слід перейти до нового плану.

Заповнюємо третю симплекс-таблицю.

Для визначення напрямного стовпця знаходимо  $\max_{\Delta_j < 0} |\Delta_j| = -\frac{1}{7}$ .

Напрямним стовпцем є стовець  $x_2$ . Серед значень  $\Theta_i$  вибираємо мінімальне  $\Theta_r = \frac{7}{2}$ , тому напрямним рядком є рядок  $x_4$ . Змінну  $x_4$  виводимо з базису, змінну  $x_2$  вводимо до базису.

Таблиця 1.3 – Третя симплекс-таблиця

				2	1	0	0
$i$	базис	$C_{á_s}$	$b_i$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$
1	$x_1$	2	3/2	1	0	1/4	-3/4
2	$x_2$	1	7/2	0	1	-1/4	7/4
3	$\Delta_j$			0	0	1/4	1/4

Отримали оптимальний план  $X = (3/2; 7/2; 0; 0)$ . Цільова функція при цьому плані приймає значення  $F = 2 \cdot \frac{3}{2} + 1 \cdot \frac{7}{2} = \frac{13}{2}$ . Але цей план не відповідає умові цілочисельності змінних. Розв'язуємо задачу методом Гоморі, складаємо нове обмеження.

Компоненти плану  $x_1, x_2$  мають однакові дробові частини:

$$f\left(\frac{3}{2}\right) = \frac{1}{2},$$

$$f\left(\frac{7}{2}\right) = \frac{1}{2}.$$

Додаткове обмеження складаємо у вигляді (1.4) по будь-якому рядку, наприклад, по рядку  $x_1$ .

$$f(0)x_1 + f(1)x_2 + f\left(\frac{1}{4}\right)x_3 + f\left(-\frac{3}{4}\right)x_4 \geq f\left(\frac{7}{2}\right),$$

$$0 \cdot x_1 + 0 \cdot x_2 + \frac{1}{4} \cdot x_3 + \frac{1}{4} \cdot x_4 \geq \frac{1}{2},$$

$$\frac{1}{4} x_3 + \frac{1}{4} x_4 \geq \frac{1}{2}.$$

Для того, щоб позбавитися від дробових частин, домножимо обидві частини нерівності на (-4)

$$-x_3 - x_4 \leq -2.$$

Приводимо додаткове обмеження до канонічної форми:

$$-x_3 - x_4 + x_5 = -2.$$

Це обмеження додаємо до задачі (1.5), (1.7) і додаємо відповідний рядок до останньої симплекс-таблиці.

Отримано нову задачу лінійного програмування з трьома обмеженнями. Серед  $b_i$  є від'ємні, тому розв'язуємо задачу двоїстим симплекс-методом.

Таблиця 1.4 – Четверта симплекс-таблиця

				2	1	0	0	
$i$	базис	$C_{\acute{a}_s}$	$b_i$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
1	$x_1$	2	3/2	1	0	1/4	-3/4	0
2	$x_2$	1	7/2	0	1	-1/4	7/4	0
3	$x_5$	0	-2	0	0	-1	-1	1
4	$\Delta_j$			0	0	1/4	1/4	0
5	$\Theta_i$			-	-	1/4	1/4	-

Напрямний рядок визначається за максимальним за модулем від'ємним  $b_i$ . В нашому випадку це рядок  $x_5$ . Відповідно  $x_5$  виключаємо з базису. Для визначення напрямного стовпця знаходимо

$$\min \Theta_j = \min \left( -\frac{\Delta_j}{a_{i5}} \right), \quad a_{i5} < 0. \quad \text{Напрямним стовпцем є стовпець } x_4.$$

Змінну  $x_4$  вводимо до базису.

Таблиця 1.5 – П'ята симплекс-таблиця

				2	1	0	0	
$i$	базис	$C_{a_3}$	$b_i$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
1	$x_1$	2	1	1	0	0	-1	1/4
2	$x_2$	1	4	0	1	0	2	-1/4
3	$x_3$	0	2	0	0	1	1	-1
4	$\Delta_j$			0	0	0	0	1/4

Отриманий план  $X = (1,4,2,0)$  є оптимальним і цілочисельним.

Значення цільової функції становить  $F = 2 \cdot 1 + 1 \cdot 4 = 6$  (т).

Отриманий план  $X = (1,4,2,0)$  є оптимальним і цілочисельним.

Значення цільової функції становить  $F = 2 \cdot 1 + 1 \cdot 4 = 6$  (т).

**Висновок.** Підприємству необхідно придбати 1 машину типу  $A$  та 4 машини типу  $B$ . При цьому буде досягнута максимальна продуктивність роботи обладнання 6 т продукції за зміну. Економія грошових коштів складає 2 грош. од.

### 1.5 Самостійна робота

Знайти цілочисельний розв'язок задач лінійного програмування методом Гоморі

Варіант 1	Варіант 2
-----------	-----------

$F = x_1 + x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 3x_1 + 3x_2 \leq 15 \\ 3x_1 + x_2 \leq 12 \\ x_1 - x_2 \geq 1 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цїлі} \end{cases}$	$F = 2x_1 + x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 4x_1 + 5x_2 \leq 20 \\ 3x_1 - 3x_2 \leq 13 \\ x_1 + 2x_2 \geq 2 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цїлі} \end{cases}$
<p style="text-align: center;"><b>Варіант 3</b></p> $F = 4x_1 - x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 4x_1 - x_2 \geq 9 \\ 4x_1 + 3x_2 \leq 26 \\ x_1 + 7x_2 \leq 7 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цїлі} \end{cases}$	<p style="text-align: center;"><b>Варіант 4</b></p> $F = x_1 + x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 4x_1 + 3x_2 \leq 25 \\ 4x_1 + x_2 \leq 16 \\ x_1 + 2x_2 \geq 2 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цїлі} \end{cases}$
<p style="text-align: center;"><b>Варіант 5</b></p> $F = 6x_1 - x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 3x_1 + x_2 \leq 9 \\ 6x_1 - x_2 \leq 13 \\ 2x_1 + 3x_2 \geq 10 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цїлі} \end{cases}$	<p style="text-align: center;"><b>Варіант 6</b></p> $F = 8x_1 - x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} x_1 + 7x_2 \leq 7 \\ 4x_1 - x_2 \leq 10 \\ 10x_1 + 5x_2 \geq 10 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цїлі} \end{cases}$
<p style="text-align: center;"><b>Варіант 7</b></p> $F = 6x_1 - x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 3x_1 - 7x_2 \leq 14 \\ 3x_1 + 7x_2 \leq 21 \\ x_1 + 2x_2 \geq 3 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цїлі} \end{cases}$	<p style="text-align: center;"><b>Варіант 8</b></p> $F = 10x_1 - x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 5x_1 - 5x_2 \geq 25 \\ 4x_1 + 8x_2 \leq 36 \\ 4x_1 + 3x_2 \leq 26 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цїлі} \end{cases}$
<b>Варіант 9</b>	<b>Варіант 10</b>

$F = 6x_1 + 2x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 9x_1 - 9x_2 \geq 18 \\ 2x_1 + 4x_2 \leq 18 \\ 4x_1 - x_2 \geq 9 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цїлі} \end{cases}$	$F = 9x_1 - x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 4x_1 - x_2 \geq 4 \\ 2x_1 - 3x_2 \leq 12 \\ x_1 + x_2 \leq 8 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цїлі} \end{cases}$
<p><b>Варіант 11</b></p> $F = 2x_1 + 6x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} x_1 + 2x_2 \geq 16 \\ 4x_1 - x_2 \leq 40 \\ 2x_1 + x_2 \leq 4 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цїлі} \end{cases}$	<p><b>Варіант 12</b></p> $F = 9x_1 - 12x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 2x_1 + 2x_2 \leq 18 \\ 3x_1 + 5x_2 \leq 50 \\ 5x_1 + 6x_2 \leq 6 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цїлі} \end{cases}$
<p><b>Варіант 13</b></p> $F = 8x_1 - 8x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 3x_1 + x_2 \leq 90 \\ 4x_1 - x_2 \leq 120 \\ 2x_1 + 3x_2 \leq 24 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цїлі} \end{cases}$	<p><b>Варіант 14</b></p> $F = 30x_1 + 8x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 5x_1 + 5x_2 \leq 40 \\ 2x_1 + x_2 \leq 32 \\ 8x_1 + 5x_2 \leq 32 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цїлі} \end{cases}$

<p><b>Варіант 15</b></p> $F = 18x_1 - 3x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 8x_1 + 10x_2 \leq 24 \\ 7x_1 + 3x_2 \leq 40 \\ 4x_1 - 9x_2 \leq 20 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цілі} \end{cases}$	<p><b>Варіант 16</b></p> $F = 21x_1 - x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 4x_1 + 2x_2 \geq 16 \\ 24x_1 + 9x_2 \leq 108 \\ 4x_1 - x_2 \leq 12 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цілі} \end{cases}$
<p><b>Варіант 17</b></p> $F = 24x_1 + 3x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 3x_1 + 6x_2 \leq 35 \\ 2x_1 - 4x_2 \leq 28 \\ 4x_1 - x_2 \geq 10 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цілі} \end{cases}$	<p><b>Варіант 18</b></p> $F = 18x_1 - 5x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 4x_1 - 2x_2 \geq 7 \\ 4x_1 + 3x_2 \leq 24 \\ 7x_1 + x_2 \leq 56 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цілі} \end{cases}$
<p><b>Варіант 19</b></p> $F = 20x_1 - 2x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 4x_1 + 3x_2 \leq 28 \\ 3x_1 - 2x_2 \leq 14 \\ 3x_1 + x_2 \leq 72 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цілі} \end{cases}$	<p><b>Варіант 20</b></p> $F = 4x_1 - 2x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 4x_1 - x_2 \leq 16 \\ x_1 - 4x_2 \leq 60 \\ 2x_1 + 8x_2 \leq 44 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цілі} \end{cases}$
<p><b>Варіант 21</b></p> $F = 6x_1 + x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 4x_1 + 3x_2 \leq 30 \\ 14x_1 + 2x_2 \leq 84 \\ x_1 + x_2 \geq 12 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цілі} \end{cases}$	<p><b>Варіант 22</b></p> $F = 12x_1 - 3x_2 \rightarrow \max$ $\begin{cases} 15x_1 - 5x_2 \geq 24 \\ 4x_1 + 8x_2 \leq 36 \\ x_1 + 3x_2 \leq 60 \\ x_1, x_2 \geq 0 \\ x_1, x_2 - \text{цілі} \end{cases}$

## 1.6 Контрольні питання

- 1 Яка задача називається задачею цілочисельного програмування?
- 2 Які методи існують для розв'язання задач цілочисельного програмування?
- 3 Наведіть алгоритм методу Гоморі.
- 4 Як скласти нерівність Гоморі по рядку симплексної таблиці?
- 5 Які розв'язки враховуються як оптимальні для задачі цілочисельного програмування?

## СПИСОК ЛІТЕРАТУРИ

1. Акулич И.Л. Математическое программирование в примерах и задачах: Учеб. пособие для студентов эконом. спец. Вузов/И.Л. Акулич.- М.: Высш. шк., 1986.- 319 с.
2. Боровик О.В. Дослідження операцій в економіці (Текст): навч. посібник: Рекомендовано МОН України/О.В. Боровик, Л.В. Боровик.- К.:Центр учбової літератури,2007
3. Экономико-математические методы и прикладные модели: Учеб. пособие для вузов/ В.В. Федосеев, А.Н. Гармаш, Д.М. Дайитбегов и др.; Под ред. В.В. Федосеева. — М.: ЮНИТИ, 1999. - 391 с.
4. Івченко І.Ю. Математичне програмування: Навчальний посібник/І.Ю. Івченко. – К.: Центр учбової літератури,2007 – 232 с.
5. Алесинская Т.В. Учебное пособие по решению задач по курсу "Экономико-математические методы и модели"/Т.В. Алесинская, В.Д. Сербин, А.В. Катаев. Таганрог: Изд-во ТРТУ, 2002, 153 с