

Министерство образования и науки РФ
Федеральное государственное автономное образовательное учреждение
высшего профессионального образования
«Уральский федеральный университет имени первого Президента России
Б.Н.Ельцина»
Институт радиоэлектроники и информационных технологий - РТФ
Кафедра информационных технологий

Домашняя работа (образец)

По дисциплине «**Методы оптимизации**»

Тема работы: **Динамическое программирование**

Вариант № ____

Семестр № 1

Оценка (баллы) _____

Преподаватель: доцент Черногорова Г. М.

Студент гр. РИМ-150209

(подпись, дата)

(ФИО, подпись)

Екатеринбург 2015

Динамическое программирование

Задача о загрузке самолета

Рассмотрим задачу целочисленного программирования с нелинейной целевой функцией.

$$\sum_{j=1}^n \omega(C_j, x_j) \rightarrow \max ,$$

$$\sum_{j=1}^n a_j x_j \leq b ,$$

$$x_j \geq 0, \quad x_j - \text{целые.}$$

Будем интерпретировать эту задачу как задачу загрузки самолета, который может быть заполнен различными по весу и ценности грузами.

Пусть известны:

x_j - количество груза j -го типа,

C_j - стоимость единицы груза j -го типа,

a_j - вес единицы груза j -го типа,

ω_j - функция эффективности решения на j -м шаге,

b - максимальная грузоподъемность самолета.

Необходимо выбрать такой набор грузов, при котором максимизируется общая ценность груза.

Индивидуальное задание

Математическая модель задачи

Целевая функция

$$Z = c_1 x_1^2 + \sum_{j=2}^4 c_j x_j \rightarrow \max$$

при ограничениях:

$$\sum_{j=1}^4 a_j x_j \leq b, \quad x \geq 0, \quad x_1 \leq 3, \quad x - \text{целое.}$$

Пусть имеется 4 типа грузов и заданы следующие параметры:

$$C = (2, 4, 1, 3), \quad a = (2, 3, 1, 2), \quad b = 15.$$

Процесс загрузки разобьем на 4 шага по типам грузов так, чтобы на каждом шаге загружался груз только одного типа. Введем обозначения:

b_j - ресурс загрузки на начало j -го шага,

b_0 - начальный ресурс ($b_0 = b$), $b_j = b_{j-1} - a_j x_j$, ($j = 1, 2, 3, 4$),

u_j - решение, принимаемое на j -м шаге: $u_j = x_j$,

ω_j - функция эффективности принятого решения на j -м шаге.

$$\omega_j = c_j x_j^2 \text{ при } j = 1; \quad \omega_j = c_j x_j \text{ при } j = 2, 3, 4.$$

$$\begin{array}{ccccccc} & b_0=b & & b_1=b_0-a_1x_1 & & b_2=b_1-a_2x_2 & & b_3=b_2-a_3x_3 & & b_4=b_3-a_4x_4 \\ O & \xrightarrow[\omega_1=c_1x_1, u_1=x_1]{} & O & \xrightarrow[\omega_2=c_2x_2, u_2=x_2]{} & O & \xrightarrow[\omega_3=c_3x_3, u_3=x_3]{} & O & \xrightarrow[\omega_4=c_4x_4, u_4=x_4]{} & O \end{array}$$

Процесс вычислений начинаем с последнего шага, т.е. из состояния b_3 переходим в состояние b_4 , затем последовательно $b_2 \rightarrow b_3, b_1 \rightarrow b_2, b_0 \rightarrow b_1$.

Шаг 1: $b_3 \rightarrow b_4$. Вычисляем при $C = (2, 4, 1, 3), \quad a = (2, 3, 1, 2)$

$$f_1(b_3) = \max_{0 \leq x_4 \leq \lfloor \frac{b_3}{a_4} \rfloor} C_4 x_4 = 3 \left\lfloor \frac{b_3}{2} \right\rfloor \text{ достигается при } x_4^0 = \left\lfloor \frac{b_3}{2} \right\rfloor.$$

Шаг 2: $b_2 \rightarrow b_3$. Вычисляем

$$\begin{aligned} f_2(b_2) &= \max_{0 \leq x_3 \leq \lfloor \frac{b_2}{a_3} \rfloor} (C_3 x_3 + f_1(b_3)) = \\ &= \max_{0 \leq x_3 \leq b_2} (C_3 x_3 + f_1(b_2 - a_3 x_3)) = \max_{0 \leq x_3 \leq b_2} \left(x_3 + 3 \left\lfloor \frac{b_2 - x_3}{2} \right\rfloor \right). \end{aligned}$$

Выполним табулирование функции $f_2(b_2)$ для чётных и нечётных значений

$$0 \leq x_3 \leq b_2.$$

Таблица 1

Табулирование функции $f_2(b_2)$

x_3	0	1	2	3	4 ...	b_2
$f_2(b_2)$	$3 \left\lfloor \frac{b_2}{2} \right\rfloor$	$1 + 3 \left\lfloor \frac{b_2 - 1}{2} \right\rfloor$	$2 + 3 \left\lfloor \frac{b_2 - 2}{2} \right\rfloor$	$3 + 3 \left\lfloor \frac{b_2 - 3}{2} \right\rfloor$	$4 + 3 \left\lfloor \frac{b_2 - 4}{2} \right\rfloor$	b_2
$b_2 = 14$	21	19	20	18	19	14
$b_2 = 15$	21	22	20	21	19	15

Получаем: $f_2(b_2) = 1 + 3 \left\lceil \frac{b_2 - 1}{2} \right\rceil$ при $x_3^0 = 1$ для **нечётных** значений b_2 ;

$f_2(b_2) = 3 \left\lceil \frac{b_2}{2} \right\rceil$ при $x_3^0 = 0$ для **чётных** значений b_2 .

Для дальнейшего расчёта выберем, например, $x_3^0 = 1$.

Шаг 3: $b_1 \rightarrow b_2$.

$$f_3(b_1) = \max_{0 \leq x_2 \leq \left\lceil \frac{b_1}{a_2} \right\rceil} (C_2 x_2 + f_2(b_2)) = \max_{0 \leq x_2 \leq \left\lceil \frac{b_1}{3} \right\rceil} \left(4x_2 + 1 + 3 \left\lceil \frac{b_1 - 3x_2 - 1}{2} \right\rceil \right).$$

Выполним табулирование функции $f_3(b_1)$ для чётных и нечётных значений $0 \leq x_2 \leq \left\lceil \frac{b_1}{3} \right\rceil$.

Таблица 2

Табулирование функции $f_3(b_1)$

x_2	0	1	2	3	4	$\left\lceil \frac{b_1}{3} \right\rceil$
$f_3(b_1)$	$1 + 3 \left\lceil \frac{b_1 - 1}{2} \right\rceil$	$5 + 3 \left\lceil \frac{b_1 - 4}{2} \right\rceil$				
$b_1=9$	13	10	12	10	-	-
$b_1=10$	13	14	12	13	-	-
$b_1=14$	19	20	18	19	17	-
$b_1=15$	22	20	21	19	20	18

Получаем $f_3(b_1) = 1 + 3 \left\lceil \frac{b_1 - 1}{2} \right\rceil$, при $x_2^0 = 0$ для **нечётных** значений b_1 .

$f_3(b_1) = 5 + 3 \left\lceil \frac{b_1 - 4}{2} \right\rceil$ при $x_2^0 = 1$ для **чётных** значений b_1 .

Для дальнейшего расчёта выберем, например, $x_2^0 = 0$.

Шаг 4: $b_0 \rightarrow b_1$

$$\begin{aligned} f_4(b_0) &= \max_{0 \leq x_1 \leq \left\lfloor \frac{b_0}{a_1} \right\rfloor} (C_1 x_1^2 + f_3(b_1)) = \\ &= \max_{0 \leq x_1 \leq \left\lfloor \frac{b_0}{a_1} \right\rfloor} \left(2x_1^2 + 1 + 3 \left\lfloor \frac{b_0 - 2x_1 - 1}{2} \right\rfloor \right) = \\ &= \max_{0 \leq x_1 \leq 7} (2x_1^2 + 1 + 3(7 - x_1)) = \max_{0 \leq x_1 \leq 7} (2x_1^2 + 22 - 3x_1); \end{aligned}$$

Выполним табулирование. Учтём условие $x_1 \leq 3$.

Таблица 3

Табулирование функции $f_4(b_0)$

x_1	0	1	2	3
$f_4(b_0)$	22	21	24	31

$$f_4(b_0) = 31, \text{ при } x_1^0 = 3.$$

Выпишем результаты проделанных шагов:

$$f_1(b_3) = 3 \left\lfloor \frac{b_3}{2} \right\rfloor \quad \text{при } x_4^0 = \left\lfloor \frac{b_3}{2} \right\rfloor;$$

$$f_2(b_2) = 1 + 3 \left\lfloor \frac{b_2 - 1}{2} \right\rfloor \quad \text{при } x_3^0 = 1 \text{ и } \textit{нечётном} \text{ значении } b_2;$$

$$f_3(b_1) = 1 + 3 \left\lfloor \frac{b_1 - 1}{2} \right\rfloor \quad \text{при } x_2^0 = 0 \text{ и } b_1 - \textit{нечётном};$$

$$f_4(b_0) = 31 \quad \text{при } x_1^0 = 3.$$

Выполним пересчёт результатов b_j , выполняя последовательно шаги, начиная из начального состояния: $b_0 \rightarrow b_1, b_1 \rightarrow b_2, b_2 \rightarrow b_3, b_3 \rightarrow b_4$.

$$\begin{array}{ccccccc} & b_0 = b & & b_1 = b_0 - a_1 x_1 & & b_2 = b_1 - a_2 x_2 & & b_3 = b_2 - a_3 x_3 & & b_4 = b_3 - a_4 x_4 \\ \text{O} & \xrightarrow[\substack{\omega_1 = c_1 x_1 \\ u_1 = x_1}]{b_0 = b} & \text{O} & \xrightarrow[\substack{\omega_2 = c_2 x_2 \\ u_2 = x_2}]{b_1 = b_0 - a_1 x_1} & \text{O} & \xrightarrow[\substack{\omega_3 = c_3 x_3 \\ u_3 = x_3}]{b_2 = b_1 - a_2 x_2} & \text{O} & \xrightarrow[\substack{\omega_4 = c_4 x_4 \\ u_4 = x_4}]{b_3 = b_2 - a_3 x_3} & \text{O} & \xrightarrow[\substack{\omega_4 = c_4 x_4 \\ u_4 = x_4}]{b_4 = b_3 - a_4 x_4} & \text{O} \end{array}$$

1. $x_1^0 = 3, b_1 = b_0 - a_1 x_1^0 = 9. b_1 - \textit{нечётное!}$

2. $x_2^0 = 0, b_2 = b_1 - a_2 x_2^0 = 9. b_2 - \textit{нечётное!}$

3. $x_3^0 = 1, b_3 = b_2 - a_3 x_3^0 = 8.$

4. $x_4^0 = 4, b_4 = b_3 - a_4 x_4^0 = 8 - 2 * 4 = 0.$

Получили оптимальное решение $x^0 = (3, 0, 1, 4)$, при котором значение целевой функции $Z(x^0) = 2 \cdot 3^2 + 1 \cdot 1 + 3 \cdot 4 = 31$.

Список литературы

1. Аттетков А.В. Методы оптимизации: учеб. для вузов / А.В. Аттетков, С.В. Галкин, В.С. Зарубин. М.: МГТУ им. Н.Э. Баумана, 2003. 440 с.
2. Васильев Ф.П. Методы оптимизации. Книга 1. Учебник для вузов. М.: МЦМНО, 2011.- 620 с.
3. Пантелеев А.В., Летова Т.А. Методы оптимизации. Практический курс. Учеб. пособие. М.: Логос, 2011.- 424 с.
4. Черногорова Г.М. Методы оптимизации. Нелинейное программирование: учебное пособие/ Г.М. Черногорова. Екатеринбург: УГТУ - УПИ, 2007. 113 с.
5. Черногорова Г.М. Теория принятия решений: учебное пособие/ Г.М. Черногорова. Екатеринбург: УГТУ - УПИ, 2006. 183 с.