

ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА № 2

Решение планов основной задачи линейного программирования симплексным методом

2.1. Цель и задачи работы

Цель работы – Изучение метода последовательного улучшения плана (симплексного метода) и нахождение оптимального плана основной задачи линейного программирования Экспериментальная проверка (на основе вычислительного эксперимента) теоретических положений.

Задачи работы:

Построение основной задачи линейного программирования.

Нахождение первого опорного плана

Нахождение оптимального плана или установление неразрешимости задачи симплексным методом

2.2. Краткие теоретические сведения

Рассмотрим опорный план основной задачи линейного программирования $X=(x_1, x_2, x_3, \dots, x_m, 0, \dots, 0)$. Этот план соответствует системе векторов, образующих базис m -мерного пространства. Каждый из векторов может быть представлен в виде линейной комбинации векторов базиса A_1, A_2, \dots, A_m

$$A_j = \sum_{i=1}^m x_{ij} A_i . \quad \text{Если векторы } A_i \text{ – единичные, то } x_{ij} = a_{ij} .$$

Определение.

Величины $\Delta_j = \sum_{i=1}^m c_i - c_j$ называются *оценками* опорного плана X

Условия оптимальности и разрешимости

Условие 1.

Если все оценки опорного плана X основной задачи линейного программирования на максимум неотрицательны, т.е., $\Delta_j \geq 0$ ($j=1,..,n$), то план X – оптimalен.

Условие 2.

Если $\exists k : \Delta_k < 0$, $1 \leq k \leq n$ и $a_{ik} \leq 0 \quad \forall i, i=1,..,m$, то целевая функция основной задачи линейного программирования не ограничена сверху на множестве планов.

Условие 3.

Если опорный план X основной задачи линейного программирования на максимум не вырожден и $\exists k, i : \Delta_k \leq 0$, то $\exists X^* : F(X^*) > F(X)$, т.е. план X не оптimalен.

Симплексная таблица.

i	Базис	C_δ	B	c_1	c_2	...	c_m	c_{m+1}	...	c_n
				A_1	A_2	...	A_m	A_{m+1}	...	A_n
1	A_1	c_1	b_1	1	0	...	0	$A_{1 m+1}$...	$A_{1 n}$
2	A_2	c_2	b_2	0	1	...	0	$A_{2 m+1}$...	$A_{2 n}$
.
.
.
r	A_r	c_r	b_r	0	0	...	0	$A_{r m+1}$...	$A_{r n}$
.
.
m	A_m	c_m	b_m	1	A_{m+1}	...	$A_{n n}$
$m+1$			F	0	0	...	0	Δ_{m+1}	...	Δ_n

Алгоритм симплексного метода.

1. Нахождение начального опорного плана.
2. Составление симплексной таблицы.
3. Проверка опорного плана на оптимальность в соответствии с условием 1;
если условие выполнено, то конец работы алгоритма.

4. Проверка задачи на разрешимость в соответствии с условием 2; если условие выполнено, то конец работы алгоритма.
5. Переход к новому опорному плану:
 - Определение разрешающего столбца (столбца симплексной таблицы с максимальной по абсолютной величине отрицательной оценкой);
 - Определение разрешающей строки (строки с минимальным из отношений компонент столбца В к положительным компонентам направляющего столбца);
 - Переход к новому базису, заключающийся в выведении из прежнего базиса вектора, расположенного в разрешающей строке и введении вектора, расположенного в разрешающем столбце. При этом производится преобразование симплексной таблицы методом Жордана.
6. Переход к п.3.

2.3. Варианты заданий:

№ варианта	Целевая функция	Ограничения
1	$F = x_1 - 2x_2 - 4x_3 + x_4$ \max	$-x_1 + 2x_2 + 3x_3 + 10x_4 \leq 5$ $2x_1 + 4x_2 + 6x_3 - 11x_4 = 10$ $x_1 + 15x_2 - 13x_3 - 9x_4 \geq -2$ $x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$
2	$F = -9x_1 + 14x_2 + 4x_3 + 13x_4$ \min	$-3x_1 + 7x_3 + 6x_4 \leq 8$ $2x_1 - 2x_2 - 5x_3 + 3x_4 = 5$ $-8x_1 + 6x_2 - x_3 + x_4 \geq -2$ $x_1, x_2, x_4 \geq 0$
3	$F = -10x_1 - 2x_3 + 12x_4$ \max	$2x_1 + 5x_2 - x_3 - x_4 = 11$ $-3x_1 + 2x_3 - 5x_4 \leq 7$ $-5x_2 - 4x_3 + x_4 = 1$ $x_1, x_4 \geq 0$

4	$F = 11x_1 - 4x_2 - 8x_3 - x_4$ <i>min</i>	$3x_1 + 8x_2 + 11x_3 + 7x_4 \geq 15$ $-5x_1 - 15x_2 - 9x_4 = 1$ $4x_1 + 13x_2 + 3x_3 = 11$ $x_2, x_4 \geq 0$
5	$F = 15x_1 - 4x_2 + 7x_3 + 5x_4$ <i>max</i>	$8x_1 - 3x_2 - 6x_3 + 7x_4 \geq -1$ $-13x_1 + 3x_2 - 2x_3 - 15x_4 \leq 3$ $5x_1 + x_2 - 6x_3 + 11x_4 = 12$ $x_2 + x_3 \geq 4$ $x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$
6	$F = 15x_1 + 7x_2 - 2x_3$ <i>min</i>	$-5x_1 + 5x_2 + 8x_3 - 2x_4 = 10$ $11x_1 - 12x_2 + 3x_3 + x_4 \leq 5$ $-4x_1 + x_2 - 2x_3 - 7x_4 \geq -2$ $x_4, x_5 \geq 0$
7	$F = 10x_1 + 8x_2 + 7x_3 - 11x_4$ <i>max</i>	$5x_1 + 7x_2 + 8x_4 + 4x_5 \leq 0$ $x_1 + 6x_2 \geq -3$ $-8x_1 + 14x_2 + 5x_3 = 3$ $x_2 + x_3 \geq 4$ $x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$
8	$F = 5x_1 - 5x_2 + 4x_3$ <i>min</i>	$x_1 - 6x_3 + x_4 = 7$ $x_2 + x_3 = 2$ $-2x_1 - 4x_2 + 5x_3 + 3x_4 \leq 5$ $x_2 - 2x_3 \geq -1$ $x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$
9	$F = 2x_1 + x_2 + 5x_3 - 3x_4$ <i>max</i>	$2x_1 + 7x_2 + 5x_3 - 7x_4 \geq 8$ $-2x_2 - 4x_3 + 9x_4 \leq 10$ $-6x_1 + 2x_2 + 3x_3 - 9x_4 = 8$ $x_2 + x_3 \geq 4$ $x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$
10	$F = 6x_1 - 7x_2 + x_3 - x_4$	$3x_1 - 7x_2 + 6x_3 + 9x_4 = 5$ $6x_2 + 9x_3 \geq 1$

	\min	$-5x_1 + 12x_2 - 7x_3 \leq 6$ $x_2 + 2x_3 \geq 9$ $x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$
11	$F = 9x_1 + 14x_2 + 4x_3 + 13x_4$ \max	$3x_1 + 7x_2 + 6x_4 \leq 8$ $12x_1 - 2x_2 - 5x_3 + 3x_4 + = 7$ $-8x_1 + 6x_2 - x_3 + x_4 \geq -2$ $x_1, x_3, x_4 \geq 0$
12	$F = -10x_1 - 2x_3 + 12x_4$ \min	$-12x_1 + 5x_2 - x_3 - x_4 = 11$ $13x_1 + 12x_3 - 5x_4 \leq 7$ $15x_2 - 4x_3 + x_4 = 1$ $x_1, x_2, x_4 \geq 0$

2.4. Содержание отчета.

1. Описание симплексного метода и алгоритма его программной реализации.
2. Текст программы.
3. Результаты тестирования программы.
4. Таблицы результатов.

2.5. Контрольные вопросы

1. Чем отличаются условия оптимальности для основных задач линейного программирования на максимум и на минимум?
2. Как может быть сформулировано условие неограниченности целевой функции снизу?
3. Каким образом в рамках симплексного метода устанавливается неразрешимость задачи в силу отсутствия планов (противоречивости ограничений задачи линейного программирования)?
4. Что является признаком неединственности оптимального плана?
5. Как влияет погрешность вычислений на решение основной задачи линейного программирования симплексным методом?