

① Постановка задачи.

Дана задача линейного программирования.
Необходимо построить прямую и двойственную задачи
и решить их симплекс методом с выбором начального
приближения методом перебора и методом искусственного
базиса.

Исследовать "ценность" ресурсов, указать чувствительность
решений к их изменению. Определить как видят погрешность коэф.
функции и цену на погрешность решений задачи. Решить задачи
в excel и сравнивать результаты.

② Исследование применимости метода.

-] А - матрица ограничений задачи в канонической форме.
-] $\text{rang}(A) = M$, M - число ограничений
-] N - число переменных.

Симплекс метод применим при $M \leq N$

③ Описание алгоритма.

- 1 приведение задачи к канонической задаче Л.П.

Входные данные: (в программах)

- размерность задачи (количество уравнений, количество переменных)
 - матрица ограничений задачи $A [M, N]$
 - вектор ограничений $b [M]$
 - вектор целевой функции $c [N]$
- 2 Теоретически обосновано, что оптимальное решение поставленной задачи Л.П. достигается на опорном векторе.

алгоритм нахождения опорного вектора:

1 нахождение начального приближения

Начальное базисное решение задачи: $C^T [N] x [N] \rightarrow \min$
 $S = \{x [N] \mid A [M, N] x [N] = b [M]; x [N] \geq 0\}$

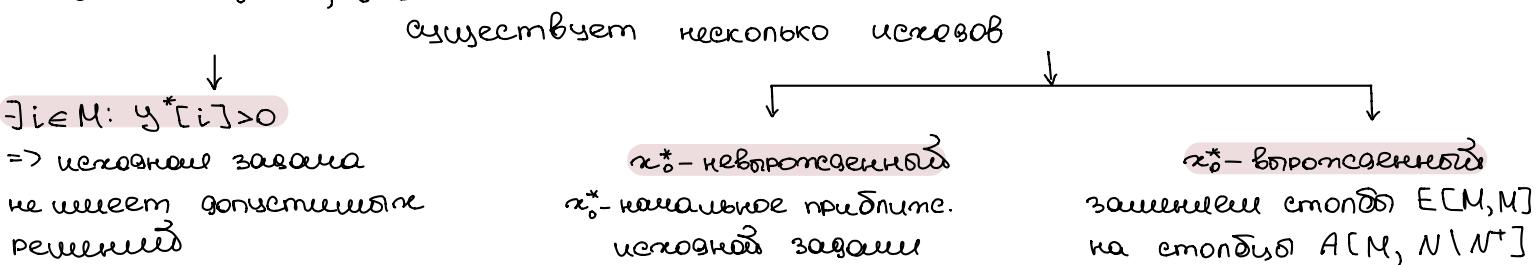
$$N_0^+ = \{i \in N \mid x_0[i] > 0\} \quad N_0^0 = \{i \in N \mid x_0[i] = 0\}$$

↗ Вспомогательную каноническую задачу для нахождения опорного вектора
(най. приближение): $\sum_{i \in M} y [i] \rightarrow \min$

$$A [M, N] x [N] + E [M, M] y [M] = b [M], \quad b [M] \geq 0 \quad (\text{иначе } x \leftarrow -1) \\ x [N] \geq 0, \quad x [M] \geq 0$$

Приведённая задача с начальным опорным вектором $x^*[N]=0$ и $y^*[M]=b[M]>0$

Методом искусственного базиса, основанного на simplex методе
найдём $x_0^*[N]$, $y^*[M]$



2 Решение исходной задачи с начальным опорным вектором x_0^*
(Simplex метод)

описем один шаг алгоритма

$$k=1; |N|=n; |M|=m$$

$$N_k^+ = \{i \in N \mid x_0^*[i] > 0\}; \text{если } |N_k^+| < m, \text{ то дополним } i \in N: x_0^*[i] = 0 \text{ max, } |N_k^+| = m.$$

$$L_k = N \setminus N_k$$

Максимум $A[M, N_k^+]$ дополним столбцами из $A[M, N_k^+]$ max, что бы
она стала квадратной и $\det A[M, N_k] \neq 0$

$$\begin{aligned} \text{Найдём } B[N_k, M] &= A^{-1}[M, N_k] \\ \text{Справедл. } y_k^T[M] &= c^T[N_k] B[N_k, M] \end{aligned}$$

$$d_k^T[L_k] = c^T[L_k] - c^T[L_k] B[N_k, M] A[M, L_k]$$



$$d_k[L_k] \geq 0:$$

$x_0^*[N]$ - оптимальное
решение

конец метода

$$\rightarrow \text{Справедл. } u_k[N_k] = B[N_k, M] A[M, j_k]; \quad u_k[j_k] = -1; \quad u_k[L_k \setminus j_k] = 0$$

$$u_k[N_k] \leq 0$$

$$\exists j_k \in L_k : d_k[j_k] < 0 :$$

продолжаем алгоритм

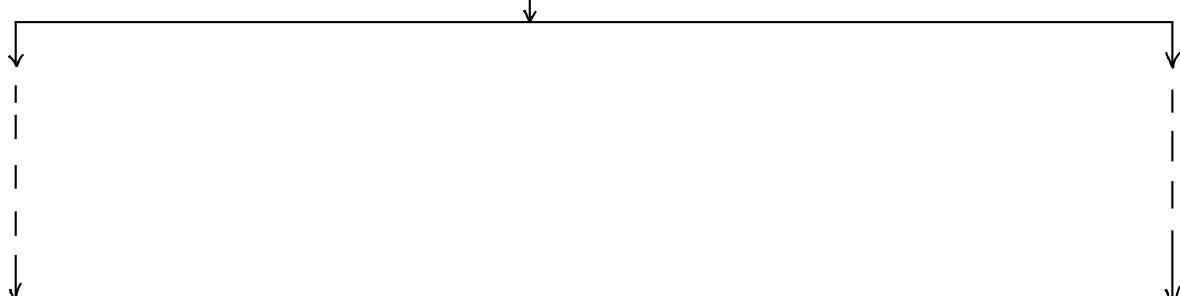


$$\exists i \in N_k : u_k[i] > 0$$

\Rightarrow оп-л. условие не ограничено

столбцы на S.

конец метода



$\alpha_0^*[N]$ -квадр. оп. вектор

$$\Rightarrow N_k = N_k^+$$

$$\Rightarrow \exists \theta_k = \min_{i \in N_k} \frac{\alpha_0^*[i]}{U_k[i]} \quad (*)$$

сформир. новой опорной вектор:

$$(**) \alpha_i^*[N] = \alpha_0^*[N] - \theta_k U_k[N]$$

переходили к новому шагу алгоритма

$\alpha_0^*[N]$ -базир. оп. б.

$$U_k[N_k \setminus N_k^+] \leq 0$$

$$\exists i \in N_k \setminus N_k^+ : U_k[i] > 0$$

замена базиса

новый шаг алгоритма

\Rightarrow находишь

θ_k и α_i^* по $(*)$ $(**)$

переходили к новому
шагу алгоритма

3 Замена базиса

Дерёж суполдцы $\bar{a}_i : i \in N_k \setminus N_k^+$ и заменили на $\bar{a}_i : i \in L_k$
проверили, является ли новая система векторов линейно независимой.
($\det(\dots) \neq 0$)

ЛНЗ

ЛЗ

продолжаем замену суполдцов

Этие предотвращают заискивание вносить случайного
изменения в базис с помощью индексов.

1.2 Нахождение начального приближения методом перебора.

если начального набора индексов N_k сформир. шаприкуа

- $A[M, N_k] ; k=1, \dots, C_n^m$
- Сии $\det(A[M, N_k]) = 0$, тогда берем следующий N_{k+1} .
- Нахождение решение л.у.: $A[M, N_k] \alpha[N_k] = b[M]$

$$\alpha[N_k] \geq 0$$

$$\] \alpha[N \setminus N_k] = 0$$

$\alpha[N]$ -опорный
вектор

$$\] \alpha[i] < 0, i \in N_k$$

переходим к N_{k+1}

4.

Результаты решения

① Формализация

	меньше	больше	равно
Первое	x	y	z
Второе	m	n	l

$$\begin{cases} x, y, z, m, n, l \geq 0 \\ 0,1(x+y+z) \leq x \\ 0,4(x+y+z) \geq z \\ 0,5(m+n+l) \geq n \\ x+y+z+m+n+l \leq 1000 \end{cases}$$

$$f = 1500(x+y+z) - 800x - 500y - 1000z + \\ + 2000(m+n+l) - 800m - 500n - 1000l = 100(7x + 10y + 5z + 12m + 15n + 10l)$$

$$\begin{cases} x, y, z, m, n, l \geq 0 \\ x+y+z+m+n+l \leq 1000 \\ -0,1x + y + z \leq 0 \\ -2x - 2y + 3z \leq 0 \\ -m + n - l \leq 0 \end{cases} \quad \begin{cases} x, y, z, m, n, l, s_1, s_2, s_3, s_4 \geq 0 \\ x+y+z+m+n+l+s_1 = 1000 \\ -0,1x + y + z + s_2 = 0 \\ -2x - 2y + 3z + s_3 = 0 \\ -m + n - l + s_4 = 0 \end{cases}$$

и можно решить задачу в канонической форме:

$$A = \begin{pmatrix} x & y & z & m & n & l & s_1 & s_2 & s_3 & s_4 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ -0,1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ -2 & -2 & 3 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & 1 & -1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad B = \begin{pmatrix} 1000 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \quad C = (7 \ 10 \ 5 \ 12 \ 15 \ 10 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0)$$

Нормированные гомоморфные задачи в канонической форме

$$A = \begin{pmatrix} 1 & -0,1 & -2 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & -2 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 3 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & -1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & -1 \end{pmatrix} \quad B = \begin{pmatrix} 7 \\ 10 \\ 5 \\ 12 \\ 15 \\ 10 \end{pmatrix} \quad C^T = (1000 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0)$$

② Решение

$$x=0, y=0, z=0, m=500, n=500, l=0$$

$$a) \text{прямой задачи: } x_n^T = (0 \ 0 \ 0 \ 500 \ 500 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0)$$

$$f = 1350000$$

$$b) \text{гомоморфная задача: } x_n^T = (1350 \ 30 \ 180 \ 150 \ 0 \ 0 \ 1450 \ 0 \ 0 \ 200) \\ x=1350; y=30; z=180; m=150; n=0; l=0 \\ f = 1350000$$

b) Сравнение результатов с Excel:

$$- \text{прямой задачи: } x_n^T = (0 \ 0 \ 0 \ 500 \ 500 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0) \\ f = 1350000 \quad x=0; y=0; z=0; m=500; n=500 \\ l=0$$

$$- \text{гомоморфная задача: } x_n^T = (1350 \ 00 \ 150 \ 650 \ 350 \ 850 \ 0 \ 0 \ 200) \\ f = 1350000$$

$$x=1350; y=0; z=0; m=150; n=650 \\ l=350$$

Добавленная страница 1

x	- количество	кинограната	меди в первом сплаве
y	- количество	кинограната	цинка в первом сплаве
z	- количество	кинограната	никеля в первом сплаве
m	- количество	кинограната	меди во втором сплаве
n	- количество	кинограната	цинка во втором сплаве
l	- количество	кинограната	никеля во втором сплаве

S_1, S_2, S_3, S_4 - вспомогательные переменные

Построение двойственной задачи

Примарная задача:

$$100(7x + 10y + 5z + 12m + 15n + 10l) \rightarrow \max$$

$$\begin{cases} x + y + z + m + n + l \leq 1000 \\ -8x + y + z \leq 0 \\ -2x - 2y + 3z \leq 0 \\ -m + n - l \leq 0 \end{cases} \quad x, y, z, m, n, l \geq 0$$

Двойственная задача:

$$\begin{cases} y_1 - 9y_2 - 2y_3 \geq 7 & 1000y_1 \rightarrow \max \\ y_1 + y_2 - 2y_3 \geq 10 \\ y_1 + y_2 + 3y_3 \geq 5 & y_1, y_2, y_3, y_4 \geq 0 \\ y_1 - y_4 \geq 12 \\ y_1 + y_4 \geq 15 \\ y_1 - y_4 \geq 10 \end{cases}$$

⑤ Чемкость ресурсов

Учувственность решений к их изменению

] cost - цена на металлы

f - значение целевой ф-ии

1) медв: cost - 400

$$f = 1600000$$

cost - 200

$$f = 1450000$$

...

cost + 400

$$f = 1250000$$

2) чинк: cost - 400

$$f = 1550000$$

cost - 200

$$f = 1450000$$

...

cost + 400

$$f = 1200000$$

3) никель: cost - 400

$$f = 1450000$$

cost - 200

$$f = 1349999, \text{ (g)}$$

...

cost + 400

$$f = 1350000$$

Первое изначально

число за килограммом металла и прибавляется к нему сканка -400, потом -200, -100; -50; 50; 100; 200; 400 и смотреть на изменение целевой функции.

Всё при уменьшении стоимости металлов целевая ф-я сильно возрастает,

то можно сказать первое, что данный металл "ценен" для данной задачи.

Пакет образом получается, что наиболее ценной ресурс — медв. На втором месте чинк, наименее ценной — никель.

⑥ Влияние погрешности козар-ф на погр-ть решений

При изменении матрицы А менее, чем на 1% от нормы данной матрицы значение целевой ф-ии максимум не изменяется менее, чем на 1% от исходного.

Аналогично при внесении малых изменений в козар-таб целевой ф-ии это приводит к малым отклонениям результатов.

Пакет образом, можно заключить, что комплекс методов — стабильный.

7) Обоснование достоверности решения

Вспоминаем следствие 2 из теоремы о недоказанных и доказанных условиях оптимальности:

$$x_*[N] - \text{opt}, \text{ если } \exists y_*[M]: c^T[M] - y_*^T[M] A[M, N] \geq 0 \\ (c^T[N] - y_*^T[M] A[M, N]) x_*[N] = 0$$

$$\text{Получим } x_*[N] = (0 \ 0 \ 0 \ 500 \ 500 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0)^T$$

$$\text{Возьмем } y = c^T[N_k] A^{-1}[M, N_k] = (-13.5 \ -0.3 \ -1.9 \ -1.5)^T$$

В силу базиса у второе условие бен. автоматически проверено первое условие:

$$d = \begin{pmatrix} -7 \\ -10 \\ -5 \\ -12 \\ -15 \\ -10 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} -13.5 \\ -0.3 \\ -1.9 \\ -1.5 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ -9 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ -2 & -2 & 3 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0.3 \\ 0 \\ 0 \\ 14.5 \\ 1.9 \\ 2 \\ 13.5 \\ 1.5 \end{pmatrix} \geq 0$$

Таким образом первое условие также выполнено.

т.е. данное решение оптимальное

8) Аналитическая оценка погрешности

Симплекс-метод является прямым методом, т.е. погрешность в ответе получается только в следующем вычислительном порядке.

В худшем случае в симплекс-методе будет введенство

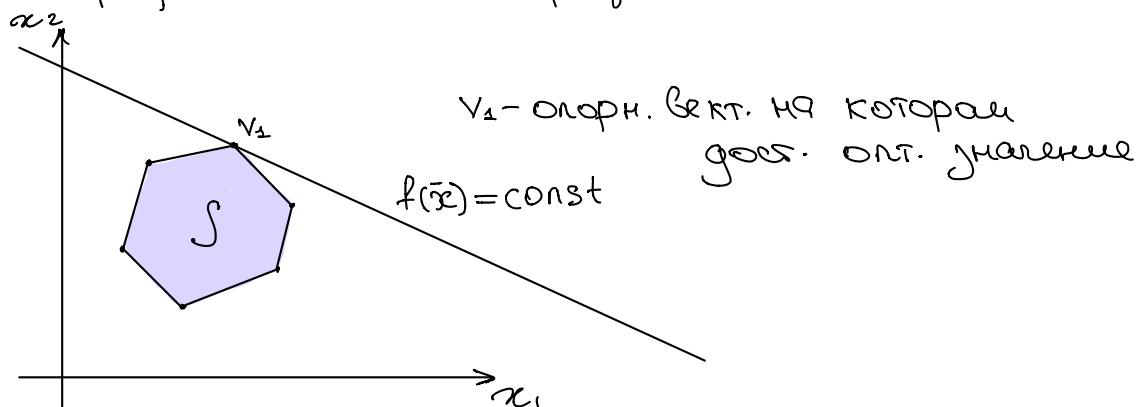
C_{10}^4 шагов. Таким образом, при условии точности типа double-
 10^{-16} получим погрешность $\sim 10^{-13}$

Универсальность решений к движению кофр. функции цен

Движение кофр-ов ф-ции цен не зависит набор опорных векторов. И в силу линейности, а также и теперь. ф-ции цен в некоторой окрестности кофр. ф-ции цен и её значение линейно зависят.

При добавлении новых движений кофр-ов имеют универсальный опорный вектор на котором формируется линейное значение целевой функции.

Графический иллюстрации:



Внесли изменение $(f + \delta)(\bar{x})$

