

Тихомиров С. С. Если линейная функция Золотого  
19С493Т мн. про. Ограничена на многоугольнике  
исследования, то:

1) Существует такая глобальная точка минимума функции решений, в которой минимальная функция задачи минимального программирования достигает своего оптимума;

2) Каждый отдельный план соответствует одной точке многогранника решений, поэтому для решения задачи линейного программирования необходимо исследовать только угловые точки многогранника решений, т.е. только отдельные планы.

Традиция может развиваться:

- Задачи, заданные в канонической форме с числом свободных переменных  $n-r \leq 2$

12 - показ мощности системы озонирования

→ Задачи общего вида, которые после приведения к канонической форме будут содержать не более двух свободных переменных.

Бетт В. Сидни:

$I$  - пустая область

II - вынужденный приросты.

III - многоименная выпуклая многогранная оболочка

I - не имеет решения, II - имеет оптимальное решение, III - зависимость от направления вектора  $\bar{N}$ , поэтому можно сказать или не имеет решения, зависимость obviously с  $F_{\max} \rightarrow +\infty$  или  $F_{\min} \rightarrow -\infty$

Алгоритм нахождения пересечения

1) Строим прямые уравнения, которые получаются в результате замены в ограниченных и знаках неравенств на знаки точных равенств

2) Какое-то количество, обусловленное  
количеством из ограниченной задержки.



Тихомиров С.С.

- 190937 3) Находят многогранник решений
- 4) Строят вектор  $\bar{C} = (c_1, c_2)$
- 5) Строят прямую  $c_1 x_1 + c_2 x_2 = L$ , проходящую через многогранник решений
- 6) Переводят прямую  $c_1 x_1 + c_2 x_2 = L$  в направлении вектора  $\bar{C}$ , врезультате чего находят точку (точки), в которой целевая функция принимает макс. значение, либо указывают на неограниченность свек. функции на множестве планов;
- 7) Определяют координаты точки максимума функции и вычисляют значение целевой функции в этой точке.

Транспортная задача линейного программирования.

Транспортная задача ~~о~~ относится к задачам л.п. пр., и так как матрица системы ограничений транспортной задачи своеобразна, то для ее решения разработаны специальные методы. Эти методы позволяют

найти <sup>оптимальное</sup> начальное решение, а затем, улучшая его, получить оптимальное решение. Формулировка транспортной задачи. Пусть имеется  $m$  пунктов  $A_1 \dots A_m$  производства определенного продукта и имеется пунктов  $B_1 \dots B_n$  потребления этого определенного продукта. Для каждого пункта производства задается объем производства  $a_1 \dots a_m$ . Для каждого пункта потребления задается объем потребления  $b_1 \dots b_n$ . Транспортные издержки по транспортным единицам продукта из  $A_i$  в  $B_j$  составляют  $C_{ij}$ . Требуется составить такой план перевозок, при котором:

- транспортные издержки были минимальны.
- спрос каждого потребителя был бы удовлетворен
- из каждого пункта производства был бы вывезен весь произведенный продукт
- выполнялись бы данные перевозки



Введем переменную  $x_{ij}$  - количество груза перевозимого из  $A_i$  в  $B_j$ .

Тогда транспортная задача в канонической форме записывается в следующем виде:

$$L = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n (c_{ij} x_{ij}) \rightarrow \min,$$

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

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

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

В транспортной задаче переменные  $x_{ij}$  записываются в виде матрицы и называются планом перевозки.

Матрица  $C = \|c_{ij}\|$  называется матрицей транспортных издержек.