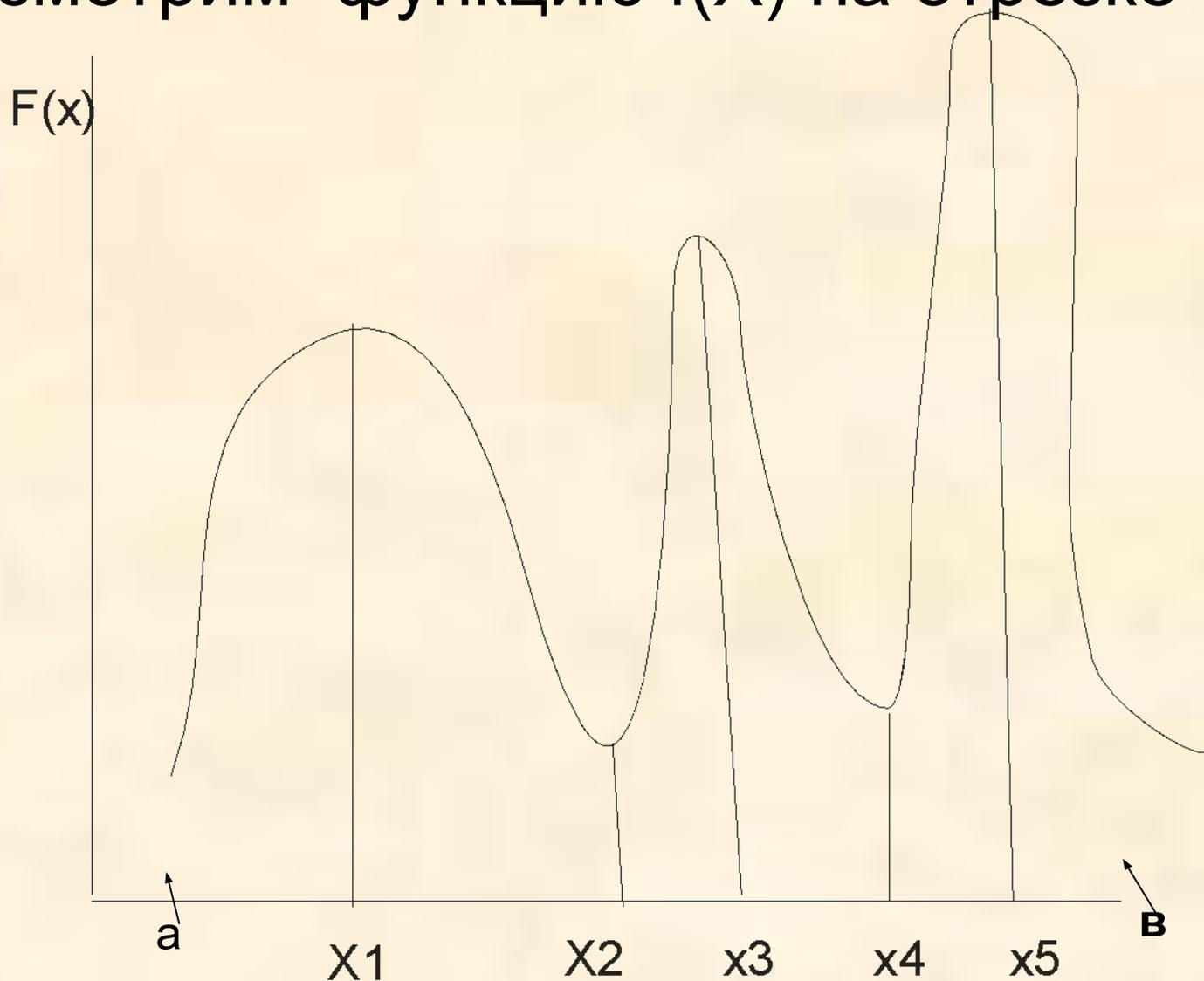


Задачи нелинейного программирования

- Общая задача НП заключается в отыскании экстремального значения ЦФ, зависящей от n переменных.
- Точка X_0 является точкой максимума, если в ее окрестностях значение функции $f(X)$ не превосходит $f(X_0)$. Для минимума - $f(X) \geq f(X_0)$.

- Рассмотрим функцию $f(x)$ на отрезке $[a, b]$. .



$f(x_5)$ -глобальный максимум, $f(x_1)$, $f(x_3)$ – локальные максимумы.
 $f(x_1)$ – нестрогий максимум. x_2 , x_4 – точки минимумов.

- Необходимое условие существования экстремума функции $f(\mathbf{x})$ в точке \mathbf{x}_0 является равенство нулю градиента функции в этой точке $\mathbf{grad} f(\mathbf{x}_0)=0$
- $\mathbf{grad} f(\mathbf{X})=(df/dx_1, \dots, df/dx_n)$ – задает угол наклона касательной к графику функции.
- Это условие не является достаточным, т.к. оно выполняется для точек перегиба и седловых точек, их называют стационарными точками.

Методы решения задач НП

аналитические

градиентные

непрямые методы

методы случайного поиска

Аналитические методы

- Основаны на использовании необходимых и достаточных условий экстремумов функций.
- Для их использования необходимо, чтобы ЦФ и функции ограничений были непрерывными вместе с их частными производными первого порядка.

Численные методы

- Для поиска экстремума функции, зависящей от 1-й переменной.
- Выделяется диапазон значений x , на котором может находиться точка экстремума, затем диапазон сужается до тех пор, пока не будет найдена точка экстремума с заданной точностью

Покоординатные методы

- Отыскание экстремального значения функции по каждой из переменных.

Методы случайного поиска

- Выбирается любое допустимое решение.
- Переход к следующему решению производится в случайным образом выбранном направлении.
- Если при этом получаем улучшенное значение целевой функции, то дальше движемся в выбранном направлении, иначе – меняем направление.
- В результате получаем приближенное решение с заданной точностью.

Градиентные методы

- Основаны на использовании градиента ЦФ (градиент в точке указывает направление скорейшего возрастания функции).
- Пошаговый переход от одного допустимого решения к другому в направлении градиента.
- Получаем приближенное решение с заданной точностью. Это наиболее универсальные методы.

Непрямые методы

- Сведение задачи НП к более простой задаче, например задаче ЛП.
- В зависимости от вида ЦФ и функций ограничений выделяют следующие классы

Методы квадратичного программирования

- Целевая функция представляет собой сумму линейной функции и квадратичной формы, а функции ограничений являются линейными функциями.
- $$F = \sum_{j=1, n} c_j x_j + \sum \sum_{ik} a_{ik} x_j x_k$$

$$j=1, n \quad k=1, n$$

Методы сепарабельного программирования

- Функции ограничений сепарабельны:
- $F(x_1, \dots, x_n) = F_1(x_1) + \dots + F_n(x_n)$
- Методы решения основаны на линейной аппроксимации ЦФ и применении симплекс-метода.

Методы геометрического программирования.

- Целевая функция и функции ограничений являются полиномами и имеют следующий вид:

- $F = \sum u_k$

$$u_k = c_k \sum_{i=1}^m x_i^{a_{ik}}$$

- c_k - положительны, a_{ki} - целые числа.

Методы стохастического программирования.

- Целевая функция и функции ограничений являются линейными, но при этом коэффициенты a_{ij} , b_i – случайные числа, а ограничения должны выполняться с некоторыми вероятностями.

Общая задача нелинейного программирования формулируется следующим образом: найти вектор

$$X = \left(x_1, \dots, x_n \right)$$

удовлетворяющий системе ограничений:

$$\begin{cases} g_i(x_1, \dots, x_n) \leq b_i & (i = \overline{1, k}) \\ g_i(x_1, \dots, x_n) = b_i & (i = \overline{k+1, m}) \end{cases}$$

и обращающий в максимум (или минимум) целевую функцию

$$F = F \left(x_1, \dots, x_n \right)$$

- Вектор $X = (x_1, \dots, x_n)$

удовлетворяющий системе ограничений называется **допустимым решением задачи нелинейного программирования**

- Допустимое решение, при котором целевая функция F достигает максимального значения (в случае задачи максимизации) или минимального значения (в случае задачи минимизации) называется **оптимальным**.

Факторы, затрудняющие решение задач нелинейного программирования.

1. В задачах ЛП ЦФ имеет абсолютный глобальный экстремум, в НП ЦФ может иметь несколько локальных экстремумов, при этом не существует методов, с помощью которых можно установить, является ли этот экстремум глобальным

1. Для задачи ЛП множество допустимых решений задачи образует выпуклый многогранник, при этом оптимальное решение достигается в одной из его вершин, т.е. за конечное число шагов мы можем найти оптимальное решение (если оно существует).

В НП множество допустимых решений образует область, которая не всегда выпукла. Оптимальное решение может находиться не только на границе области, но и в **любой внутренней точке**. Следовательно, его нельзя найти с помощью перебора.

1. В ЛП множество точек, в которых ЦФ принимает постоянное значение есть гиперплоскость $c_1x_1 + \dots + c_nx_n = \text{const}$. При различных значениях const мы получаем параллельные гиперплоскости.

В НП множество точек, в которых ЦФ принимает постоянное значение есть гиперповерхность $f(x_1, \dots, x_n) = \text{const}$. При различных значениях const мы получаем гиперповерхности, которые могут пересекаться.

Геометрический метод решения задач НП

- Если определена область допустимых решений, то нахождение решения задачи нелинейного программирования сводится к определению такой точки этой области, через которую проходит гиперповерхность наивысшего уровня (в случае максимизации) или наинизшего уровня (в случае минимизации):

$$F(x_1, \dots, x_n) = h$$

Решение задачи нелинейного программирования графическим способом :

1. Находят область допустимых решений задачи. Если она пуста, то задача решения не имеет.
2. Строят гиперповерхность .

$$F(x_1, \dots, x_n) = h$$

1. Определяют гиперповерхность наивысшего (наинизшего) уровня или устанавливают неразрешимость задачи из-за неограниченности функции F сверху (снизу) на множестве допустимых решений.
2. Находят точку области допустимых решений, через которую проходит гиперповерхность наивысшего (наинизшего) уровня, и определяют значение целевой функции F в этой точке

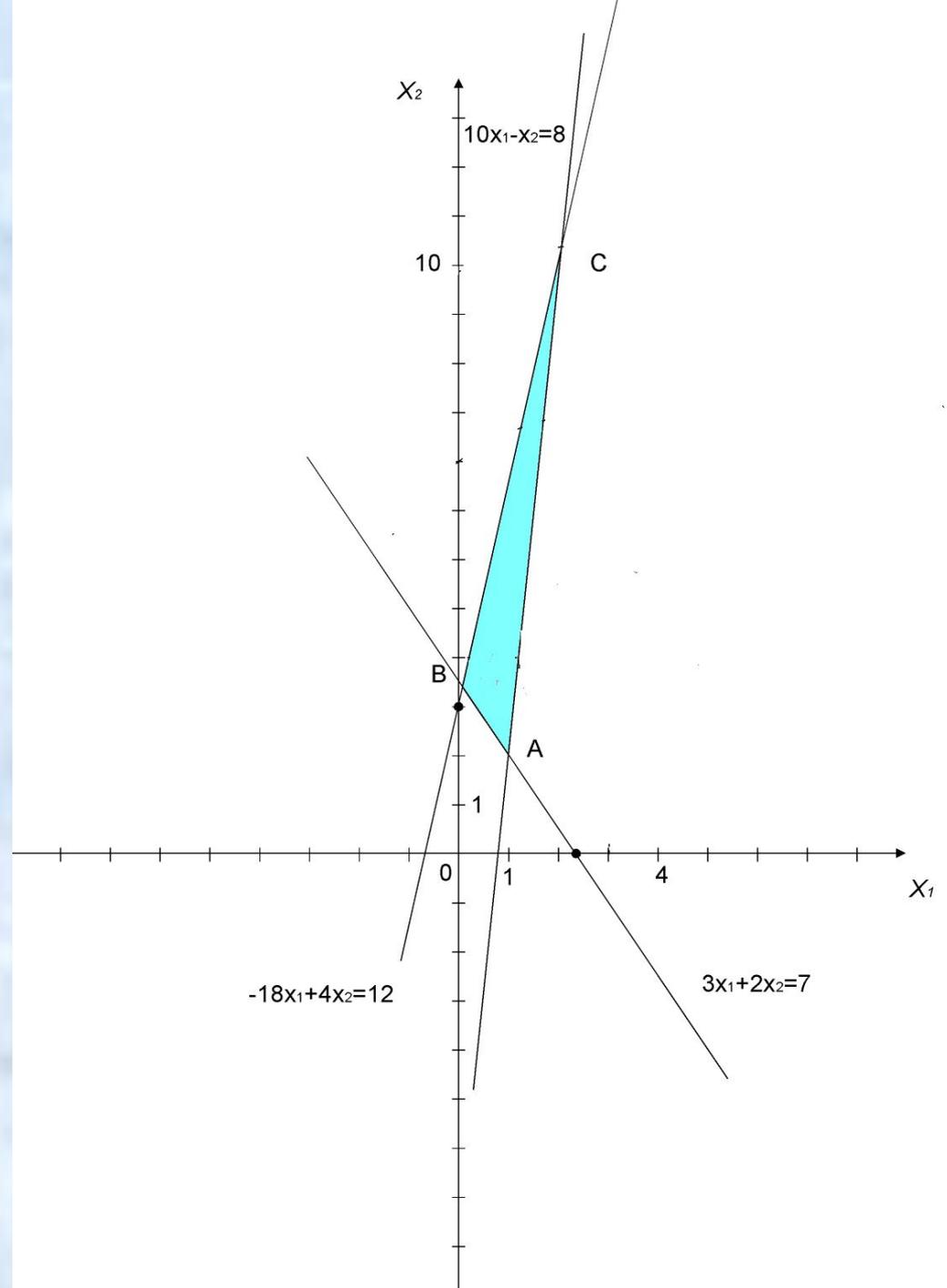
Пример. Найти максимальное и минимальное значение функции

$$F = (x_1 - 3)^2 + (x_2 - 4)^2$$

При выполнении условий

$$\begin{cases} 3x_1 + 2x_2 \geq 7 \\ 10x_1 - x_2 \leq 8 \\ -18x_1 + 4x_2 \leq 12 \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0. \end{cases}$$

- Решение.
- Областью допустимых решений этой задачи является треугольник ABC

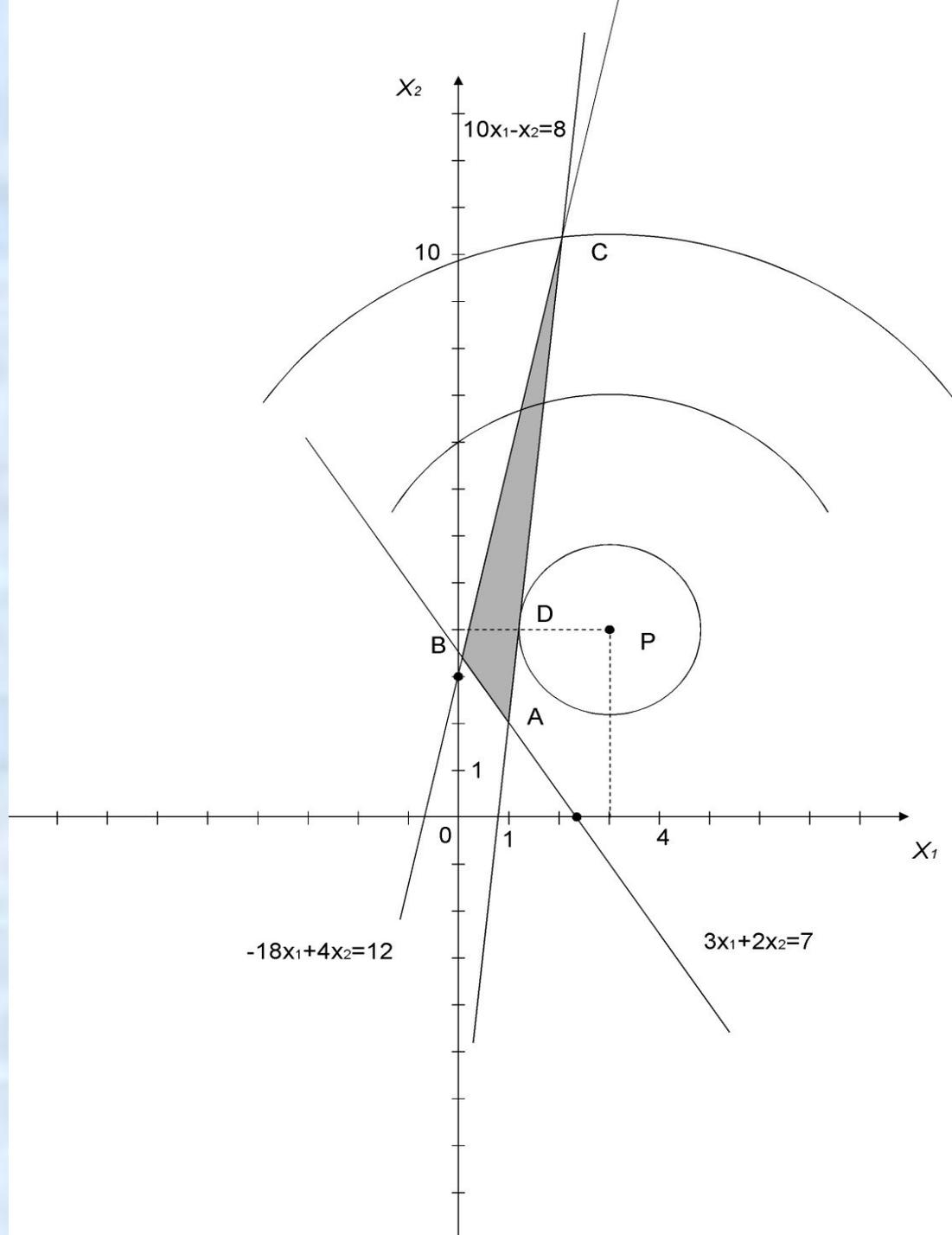


- Полагая значение целевой функции F равным некоторому числу h , получаем линии уровня

$$(x_1 - 3)^2 + (x_2 - 4)^2 = h$$

которые являются окружностями с центром $P(3, 4)$ и радиусом \mathbf{h} . С увеличением (уменьшением) \mathbf{h} значения функции F соответственно увеличиваются (уменьшаются).

Проводя из точки P , окружности различных радиусов, получим, что **минимальное** значение функция F принимает в точке D , в которой окружность касается области решений



- Координаты точки ***D*** определяются из равенства угловых коэффициентов прямой

$$10x_1 - x_2 = 8$$

и касательной к окружности в точке ***D***.

Из уравнения прямой видим, что ее угловой коэффициент в точке ***D*** равен **10**.

Угловой коэффициент касательной к окружности в точке ***D*** определим как значение производной функции **x_2** от переменной **x_1** в этой точке

- Рассматривая X_2 как неявную функцию от переменной X_1 и дифференцируя уравнение окружности, получим

$$2(x_1 - 3) + 2(x_2 - 4) \cdot x_2' = 0$$

откуда $x_2' = -\frac{(x_1 - 3)}{(x_2 - 4)} = 10$

- получим систему:

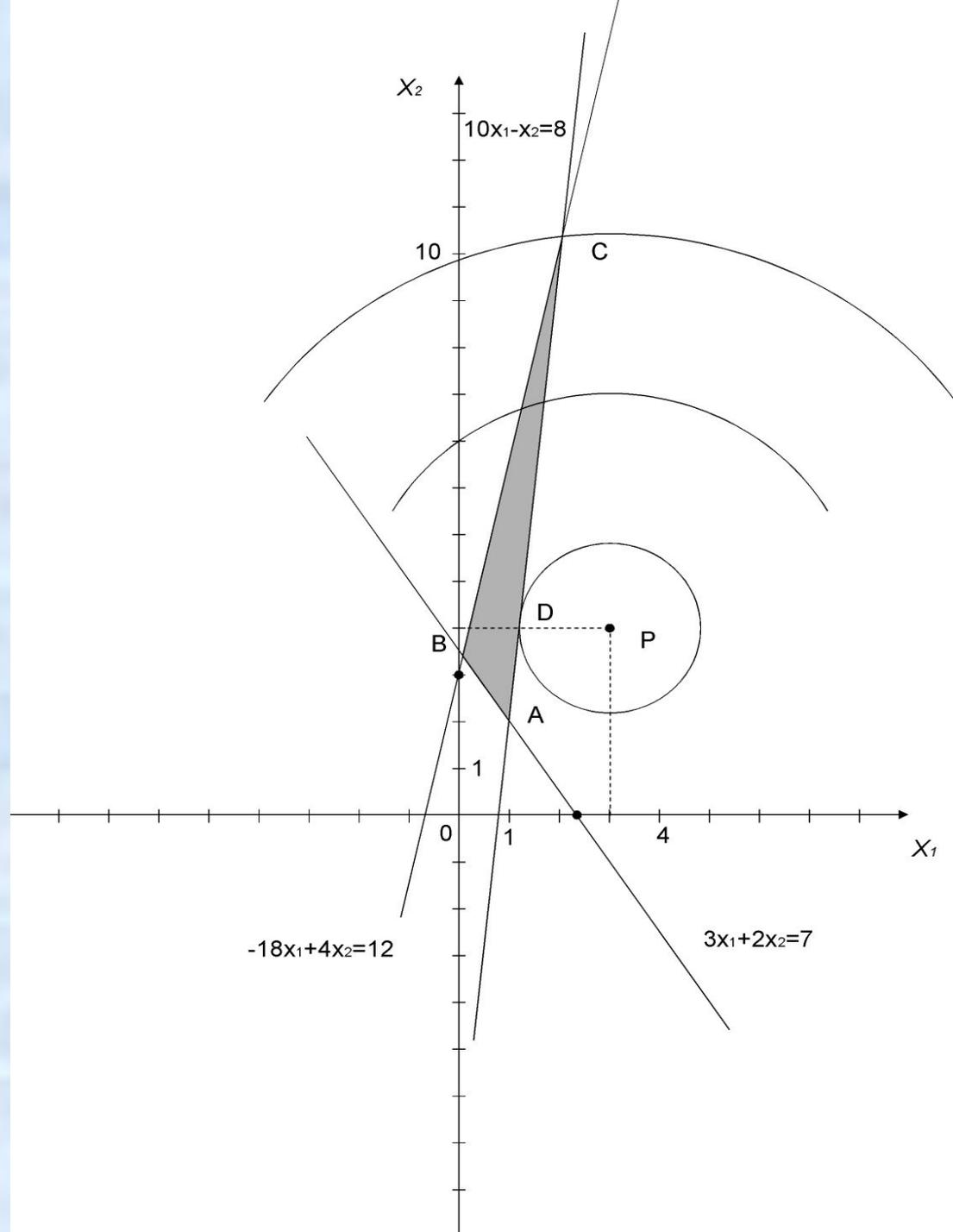
$$\begin{cases} x_1 + 10x_2 = 43 \\ 10x_1 - x_2 = 8 \end{cases}$$

Решая систему, получим

$$x_1^* = 123/101 \quad x_2^* = 422/101$$

$$F_{\min} = F(D) = 324/101.$$

- Целевая функция F принимает максимальное значение в точке C ..



- Координаты точки **C** находят решая систему уравнений, соответствующих прямым **BC** и **AC**

$$\begin{cases} -18x_1 + 4x_2 = 12 \\ 10x_1 - x_2 = 8 \end{cases}$$

$$x_1^* = 2 \quad x_2^* = 12 \quad F_{\max} = F(C) = 65$$