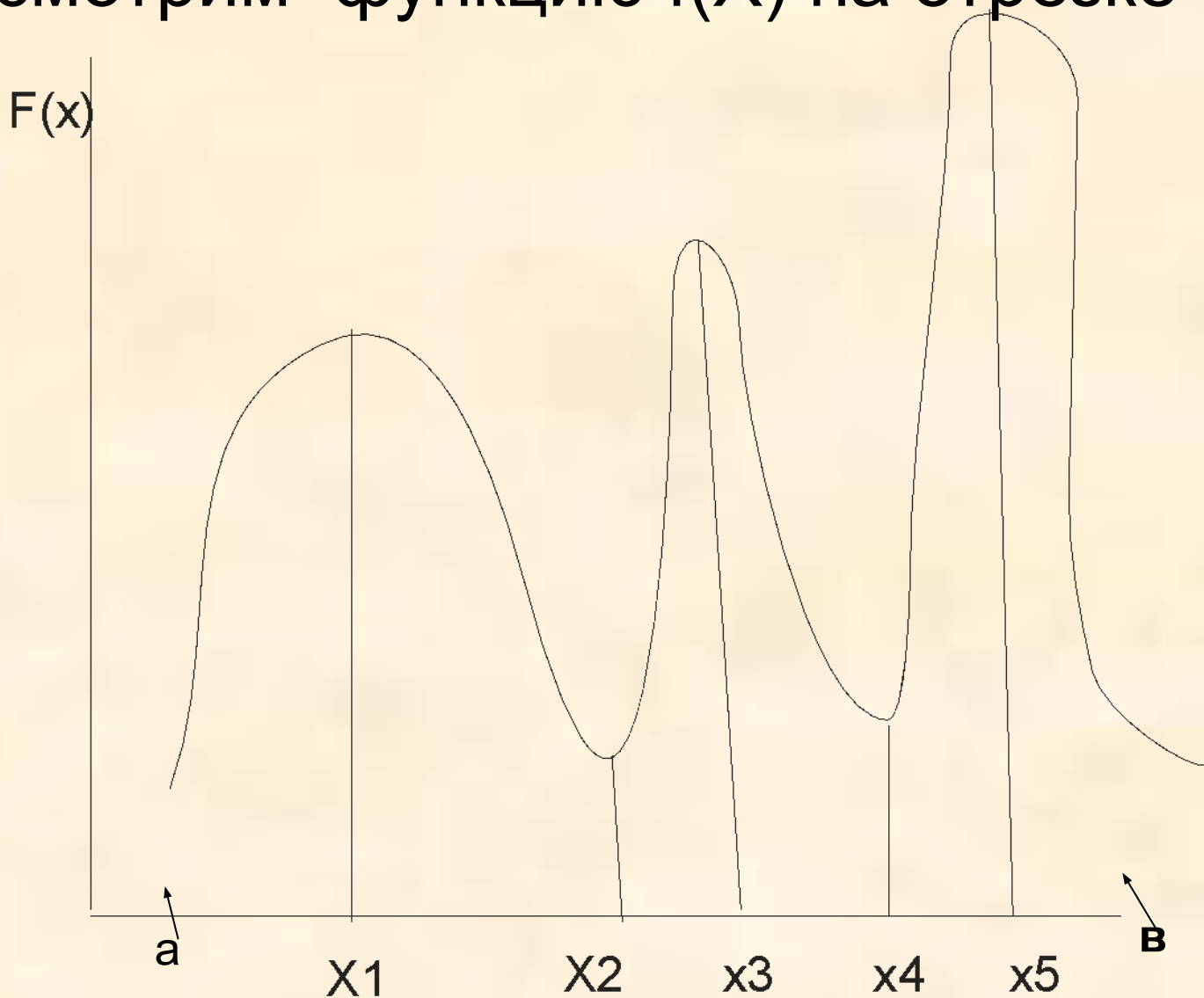


# Задачи нелинейного программирования

- 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  $\text{const}$  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  $\text{const}$  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

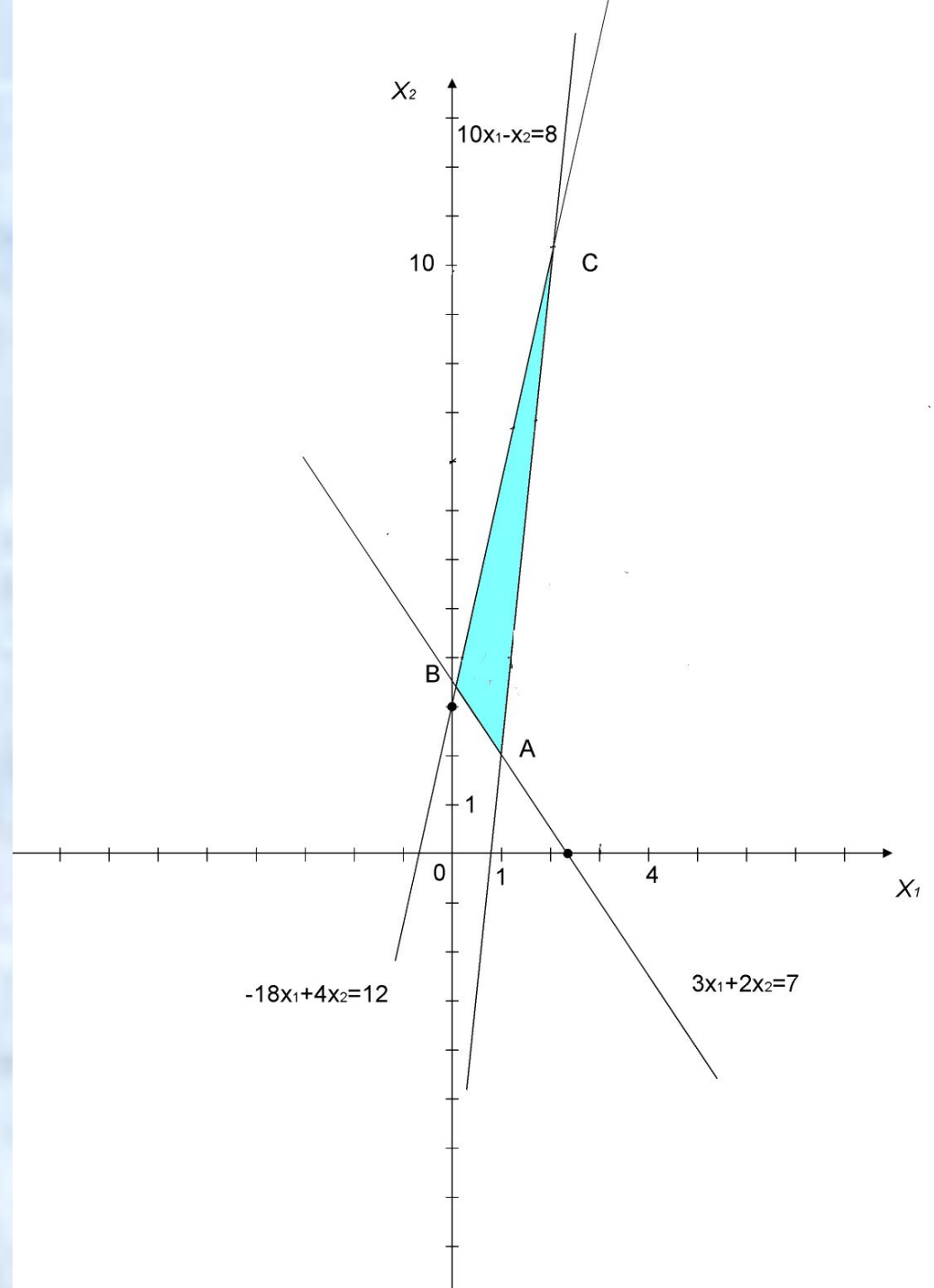
Пример. Найти максимальное и минимальное значение функции

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

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  $ABC$

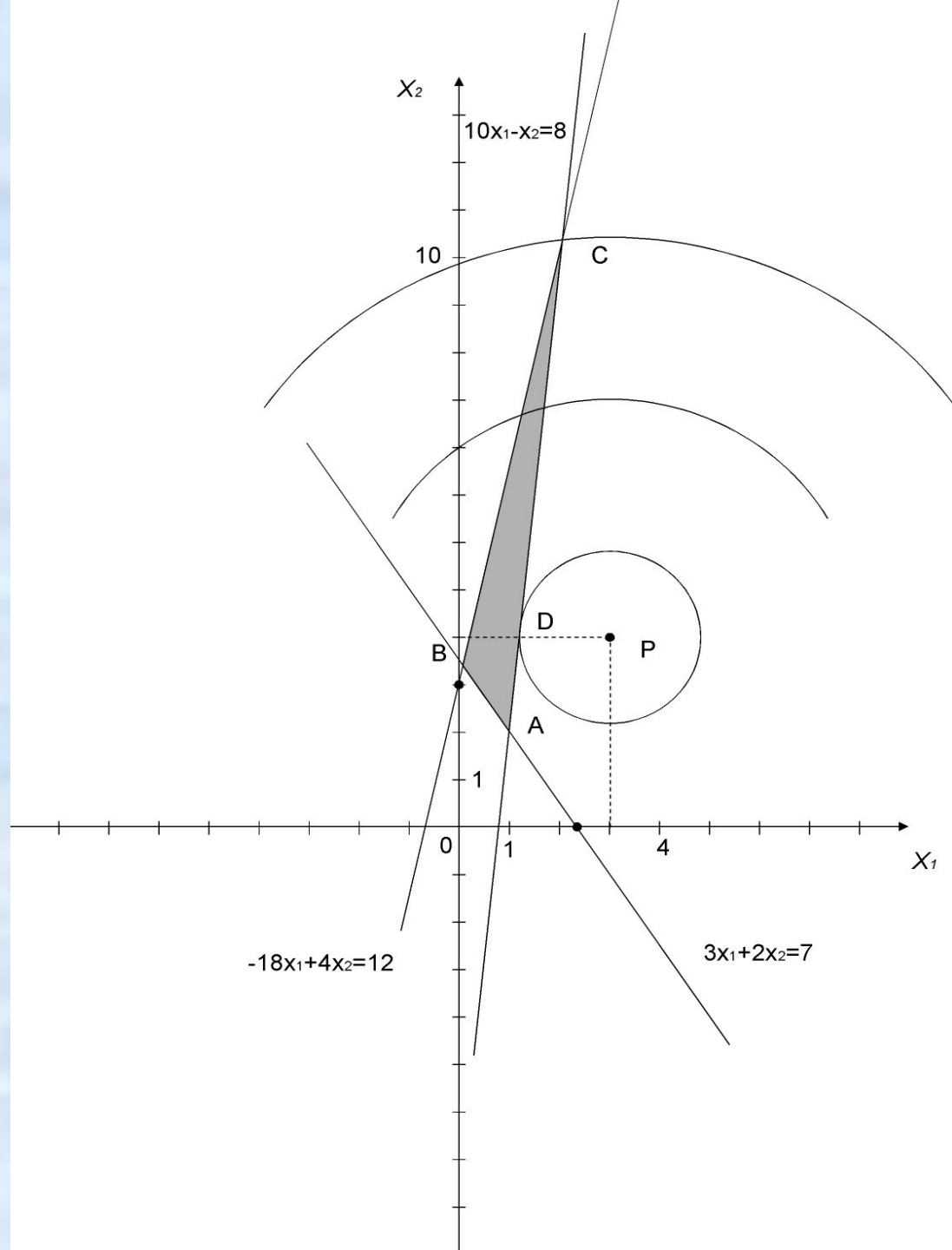


- Полагая значение целевой функции  $F$  равным некоторому числу  $h$ , получаем линии уровня

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

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:

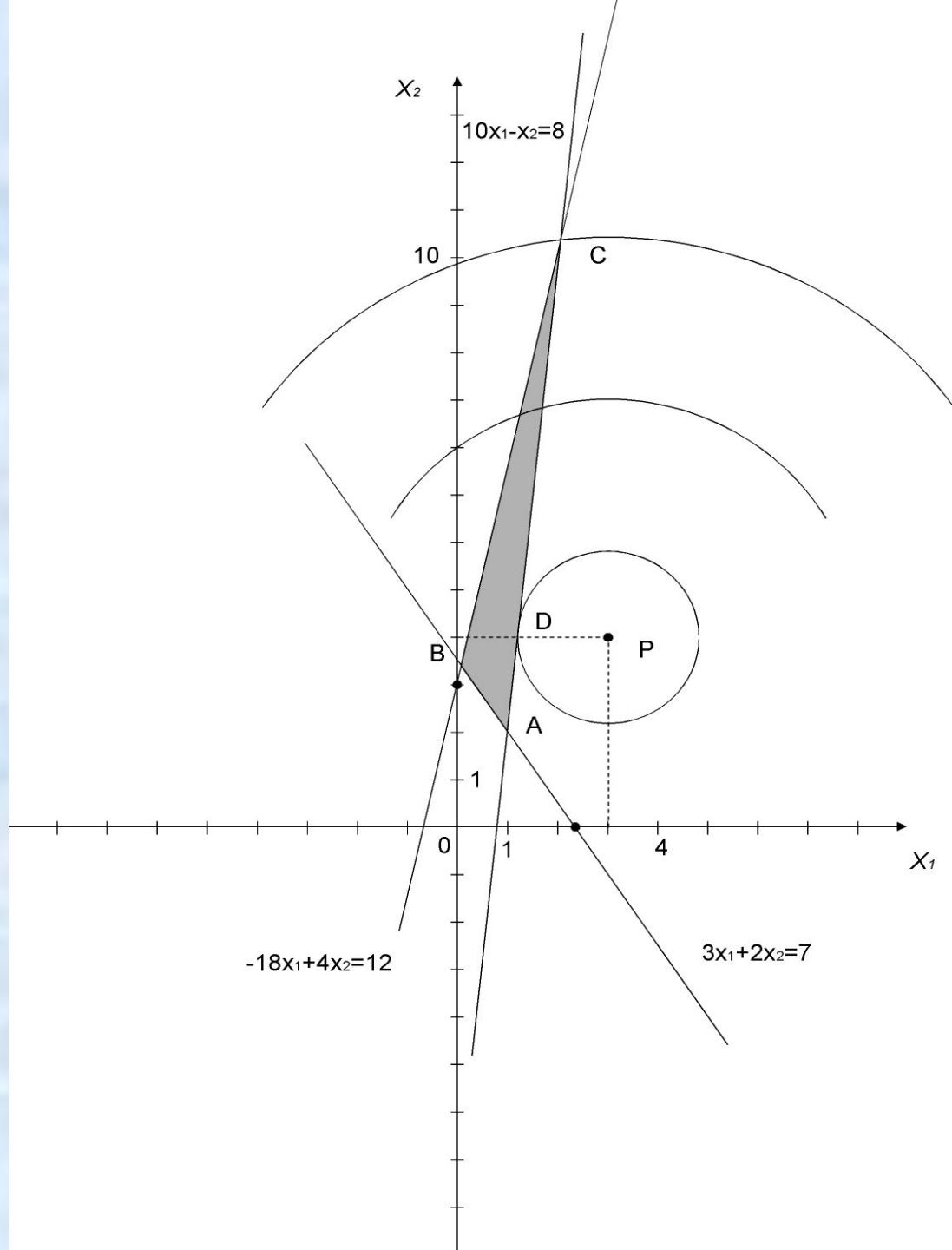
$$\begin{cases} x_1 + 10x_2 = 43 \\ 10x_1 - x_2 = 8 \end{cases}$$

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**

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

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