

Дифференциальное уравнение

12.02.2004г.

Лекция №1

$$y' = f(x, y)$$

$$y(x)$$

$$y^{(n)}(x) = f(x, y, y', \dots, y^{(n-1)})$$

Порядок уравнения определяется порядком старшей производной:

$F(x, y, y', \dots, y^{(n)}) = 0$ - уравнение в неявном виде.

Если задать x_0 и $y(x_0) = y_0$, то выделится единственное решение уравнения $y' = f(x, y)$

Это т.н. начальное условие.

Начальное условие + уравнение - это задача.

Задача имеет единственное решение.

Для $y^{(n)} = f(x, y, y', \dots, y^{(n-1)})$ это $x_0, y(x_0) = y_0$

$$y'(x_0) = y'_0$$

$$y^{(n-1)}(x_0) = y_0^{(n-1)}$$

Пусть заданы $u_1(x), u_2(x), \dots, u_n(x)$, тогда

$$\begin{cases} u_1' = f_1(x, u_1, u_2, \dots, u_n) \\ u_2' = f_2(x, u_1, u_2, \dots, u_n) \\ \dots \\ u_n' = f_n(x, u_1, u_2, \dots, u_n) \end{cases} \text{ - нормальная система}$$

В векторном виде:

$$\vec{u}(x) = \{u_1(x), u_2(x), \dots, u_n(x)\}; \quad \vec{f} = \{f_1, f_2, \dots, f_n\}$$

$$\frac{d\vec{u}}{dx} = \vec{u}'(x) = \vec{f}(x, \vec{u})$$

В случае $n=1$ система совпадает с ДУ 1 порядка.

Любое уравнение n -ного порядка можно записать в виде нормальной системы.

$$u_1(x) \equiv y(x)$$

$$u_2(x) \equiv y'(x)$$

$$\dots$$
$$u_{n-1}(x) \equiv y^{(n-2)}(x)$$

$$u_n(x) \equiv y^{(n-1)}(x)$$

$$\begin{cases} u_1' = u_2 \\ u_2' = u_3 \\ \dots \\ u_{n-1}' = u_n \end{cases}$$

$$u_n' = f(x, u_1, u_2, \dots, u_n)$$

Отсюда следует, что достаточно изучать нормальную систему.

Имеется ли задана решение? $\begin{cases} \vec{u}'(x) = \vec{f}(x, \vec{u}) \\ \vec{u}(x_0) = \vec{u}_0 \end{cases}$

Единственно ли это решение? $\vec{u}(x_0) = \vec{u}_0$

Пусть имеется задана, записанная в виде:

$u = \varphi(u)$ (1) - так можно записать любую задану.

Например: $L(u) = 0$

$$u = u - L(u)$$

$$u = \frac{u - g(u)L(u)}{g(u)}, \quad g(u) \neq 0$$

$$u = \varphi(u)$$

Теорема

: Пусть выполнены условия:

- 1) $U \in V$, V - полное метрическое пространство
- 2) φ - это такое преобразование, что оно переводит V в V , т.е. $\varphi: V \rightarrow V$
- 3) φ - сжимающее отображение, т.е. $\exists q < 1: \forall u_1, u_2 \in V: \rho(\varphi(u_1), \varphi(u_2)) \leq q \rho(u_1, u_2)$

Ограничим итерационный процесс (2):

$$u_{n+1} = \varphi(u_n), \quad u_0 \in V$$

Тогда:

- 1) $\exists! a: a \equiv \varphi(a)$
- 2) Для любого $u_0 \in V \exists \lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = \bar{u}$
- 3) $\bar{u} = a$
- 4) $\rho(u, a) \leq \frac{a}{1-q} \cdot q^n, \quad a = \rho(u_1, u_0)$

Примечания.

U - метрическое, т.е. в нем есть метрика, в нем можно измерить разность между элементами.

Метрика $\rho(u_1, u_2)$

Пространство называется метрическим, если

- $\forall u_1, u_2 \in U \exists \rho(u_1, u_2)$ - число:
1. $\rho(u_1, u_2) \geq 0$, $\{\rho(u_1, u_2) = 0\} \Leftrightarrow \{u_1 = u_2\}$
 2. $\rho(u_1, u_2) = \rho(u_2, u_1)$
 3. $\rho(u_1, u_2) \leq \rho(u_1, u_3) + \rho(u_3, u_2)$

В качестве метрики может быть модуль разности, норма.

Если пространство нормировано, то $\rho(u_1, u_2) \equiv \|u_1 - u_2\|$

Если есть метрика, то можно ввести норму: $\|u\| = \rho(u, 0)$.

$\{u_n\} \rightarrow u$ означает, что $\rho(u_n, u) \rightarrow 0$, т.е. $\forall \varepsilon > 0 \exists N \forall n \geq N \rho(u_n, u) < \varepsilon$

Полное метрическое пространство - это метрическое пространство, в котором справедлив критерий Коши.

$\varphi: U \rightarrow U$ означает, что $\forall u \in U \varphi(u) \in U$

Доказательство:

Рассмотрим итерационный процесс (2) и расстояние:

$$\rho(u_{n+1}, u_n) = \rho(\varphi(u_n), \varphi(u_{n-1})) \leq q \cdot \rho(u_n, u_{n-1}) \leq \dots \leq q^n \cdot \rho(u_1, u_0)$$

$$\rho(u_{n+p}, u_n) \leq \rho(u_{n+p}, u_{n+p-1}) + \rho(u_{n+p-1}, u_n) \quad (\text{по 3 акс. метрики})$$

(Т.к. n и p любые, то это расстояние между любыми u .)

$$\begin{aligned} \rho(u_{n+p}, u_n) &\leq \rho(u_{n+p}, u_{n+p-1}) + \rho(u_{n+p-1}, u_n) \leq \sum_{k=0}^{p-1} \rho(u_{n+k+1}, u_{n+k}) \leq \sum_{k=0}^{p-1} q^{n+k} \rho(u_1, u_0) \leq \\ &\equiv \sum_{k=0}^{p-1} q^k \cdot a \cdot q^n \leq a \cdot q^n \sum_{k=0}^{+\infty} q^k \equiv \frac{a}{1-q} \cdot q^n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0 \end{aligned}$$

Т.о. последовательность $\{u_n\}$ - фундаментальная, а значит, т.к. пространство полное, - сходится, т.е. $\exists \lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = \bar{u}, \forall u_0 \in U$

$$\bar{u} = \lim_{n \rightarrow +\infty} u_{n+1} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \varphi(u_n) = \varphi(\bar{u}), \text{ т.о. } \alpha = \bar{u},$$

т.е. решение существует и $\alpha = \bar{u}$.

$$\rho(u_n, u_{n+p}) \leq \frac{a}{1-q} \cdot q^n$$

p -любое, при $p \rightarrow +\infty$:

$$\rho(u_n, \bar{u}) = \lim_{p \rightarrow +\infty} \rho(u_n, u_{n+p}) \leq \frac{a}{1-q} \cdot q^n$$

Пусть $\alpha: \alpha = \varphi(\alpha)$

$\beta: \beta = \varphi(\beta)$

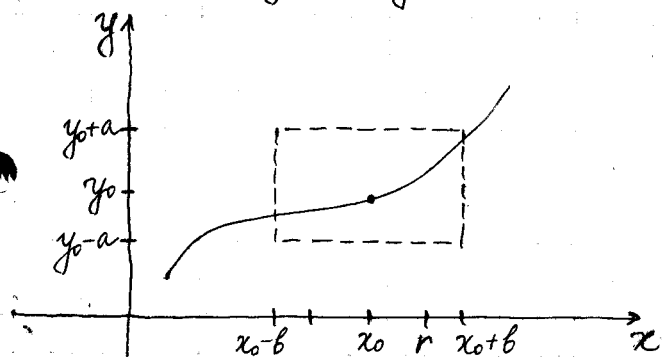
$$\rho(\alpha, \beta) = \rho(\varphi(\alpha), \varphi(\beta)) \leq q \cdot \rho(\alpha, \beta)$$

$(1-q) \cdot \rho(\alpha, \beta) \leq 0$, т.к. $q < 1$, то $1-q > 0$, тогда

$$\rho(\alpha, \beta) \leq 0, \text{ т.о. по 1 аксиоме } \{\rho(\alpha, \beta) = 0\} \Leftrightarrow \{\alpha = \beta\}$$

Доказано.

Задача:
$$\begin{cases} y' = f(x, y) \\ y(x_0) = y_0 \end{cases}$$



Уравнение можно переписать в виде:

$$y = y_0 + \int_{x_0}^x f(t, y) dt \equiv \varphi(y)$$

$$\varphi(y) = y_0 + \int_{x_0}^x f(t, y) dt = y^*(x)$$

$|y^*(x) - y_0| \leq a$ (т.к. иначе для некоторых x функции не будет принадлежать рассматриваемой области).

$$|y^*(x) - y_0| \leq \int_{x_0}^x |f(t, y)| dt \leq b \cdot K \leq a \Rightarrow \begin{cases} f(x, y) \text{ непрерывна на промежутке,} \\ \text{а значит ограничена, т.е.} \\ |x - x_0| \leq r \quad |f(x, y)| \leq K \text{ в } \Pi(r, a) \end{cases}$$

$$\begin{cases} r \leq b \\ r \leq \frac{a}{K} \end{cases}$$

$$\rho(u_1, u_2) = \|u_2 - u_1\|$$

$$\|g(x)\| = \max_{a \leq x \leq b} |g(x)|$$

$$\|\varphi(y_1) - \varphi(y_2)\| = \left\| \int_{x_0}^x [f(t, y_1(t)) - f(t, y_2(t))] dt \right\| \leq$$

$$\leq \max_{x_0 \leq x \leq x_0+r} \left| \int_{x_0}^x [f'(\tilde{y}, t)(y_1(t) - y_2(t))] dt \right| \leq$$

поскольку $\frac{\partial f}{\partial y}$ - непрерывна (\Rightarrow ограничена)

$$\leq L \cdot z \cdot \max_{x-r \leq x \leq x+r} |y_1(t) - y_2(t)| = Lr \|y_1(t) - y_2(t)\| =$$

$$(L = |f'_y(x, \tilde{y})|)$$

$$= Lr \rho(y_1, y_2), \quad \rho = Lr < 1 \Rightarrow r < \frac{1}{L}$$

$$r. o. \begin{cases} z \leq b \\ z \leq \frac{a}{K} \\ z \leq \frac{1}{L} \end{cases}$$

Чтобы последовательность $\{f_n(x)\}$ сходилась равномерно $\lim_{n \rightarrow +\infty} \sup_{x \in X} |f_n(x) - f(x)| = 0$.

В терминах нормы (для непрерывной функции \sup и \max совпадают):

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \max_{x \in X} |f_n(x) - f(x)| = \lim_{n \rightarrow +\infty} \|f_n - f\| = 0$$

Критерий Коши: $\lim_{n \rightarrow +\infty} \|f_{n+p} - f_n\| = 0$

Условие Липшица: функции по какой-то переменной удовлетворяет условию Липшица, если существует такая константа, что

$$|g(x, y_1) - g(x, y_2)| \leq M \cdot |y_1 - y_2|$$

Иногда вместо $f'_y(x, y)$ непрерывная требуется условие Липшица для $f(x, y)$ по y .

Можно требовать $\exists f'_y(x, y)$ и ее ограниченности (без непрерывности).

Т.о. облас теорема доказана и задана имеет единственное решение.

Доказано

Для системы, т.е. векторного случая, доказательство аналогично.

Линейные уравнения.

$$L_n[y] \equiv a_0(x)y^{(n)}(x) + a_1(x)y^{(n-1)}(x) + \dots + a_n(x)y(x) = f(x)$$

$$L_n[y] = f(x)$$

Предполагается, что $\begin{cases} a_i(x) - \text{непрерывные функции,} \\ a_0(x) \neq 0 \end{cases}$

Тогда можно рассматривать оператор:

$$L_n[y] \equiv y^{(n)}(x) + p_1 y^{(n-1)} + \dots + p_n(x)y(x) = f(x)$$

Если $f(x) \equiv 0$, т.е. $L_n[y] = 0$ - однородное уравнение.

Лекция №2.

19.02.2004г.

$$L_n[y] \equiv \sum_{k=0}^n p_k(x) y^{(k)}(x) = f(x) \quad (1)$$

$$\begin{cases} y(x_0) = y_0 \\ y'(x_0) = y_0' \\ \dots \\ y^{(n-1)}(x_0) = y_0^{(n-1)} \end{cases} \quad \begin{array}{l} p_0(x), p_1(x), \dots, p_n(x) - \text{непрерывны} \\ \text{и } f(x) \end{array}$$

Тогда верна теорема существования и единственности решения.

$$p_0(x) \neq 0$$

Следовательно, не ограничивая общности, можно считать, что $p_0(x) \equiv 1$.

Однородное линейное уравнение:

$$L_n[y] = 0 \quad (f(x) \equiv 0) \quad (2)$$

Если имеется какое-то конечное число решений уравнения (2), то любая их линейная комбинация - тоже решение уравнения (2).

Теорема 1:

$$y_k(x), k = \overline{1, n} : L_n[y_k] \equiv 0$$

$$\text{тогда } \forall c_k, k = \overline{1, n} \quad L_n\left[\sum_{k=1}^n c_k y_k\right] \equiv 0.$$

Предположим $y_1(x), y_2(x), \dots, y_n(x)$ какие-то функции.

Ф-ции линейно независимы, если их линейная комбинация тождественно равна 0 тогда и только тогда, когда все коэффициенты равны 0.

Система ф-ций называется линейно зависимой, если линейная комбинация тождественно равна 0, но не все коэффициенты при этом равны 0.

$y_1(x), \dots, y_n(x)$ - линейно независимы.

Каждая из них имеет хотя бы $(n-1)$ производных.

Тогда можно составить определитель:

$$\begin{vmatrix} y_1(x) & y_2(x) & \dots & y_n(x) \\ y_1'(x) & y_2'(x) & \dots & y_n'(x) \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ y_1^{(n-1)}(x) & y_2^{(n-1)}(x) & \dots & y_n^{(n-1)}(x) \end{vmatrix}$$

Это т.к. определитель Вронского

$$W \equiv W(x) \equiv W[y_1, \dots, y_n] = \begin{vmatrix} y_1(x) & y_2(x) & \dots & y_n(x) \\ y_1'(x) & y_2'(x) & \dots & y_n'(x) \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ y_1^{(n-1)}(x) & y_2^{(n-1)}(x) & \dots & y_n^{(n-1)}(x) \end{vmatrix}$$

Теорема 2 Пусть система $\{y_k(x)\}, k = \overline{1, n}$ линейно зависима.

Тогда определитель Вронского этой системы равен 0, т.е. $W(x) \equiv 0$.

Доказательство: Для ф-ции $y_k(x) \exists$ такая линейная комбинация, что она равна 0, а не все C_k равны 0.

Пусть C_n не равно 0, т.е.

$$\exists \tilde{C}_k, \tilde{C}_n \neq 0: \sum_{k=1}^n C_k y_k(x) = 0$$

$$y_n(x) = - \sum_{k=1}^{n-1} \frac{C_k}{C_n} y_k(x) \equiv \sum_{k=1}^{n-1} d_k y_k(x)$$

$$y_n^{(\ell)}(x) \equiv \sum_{k=1}^{n-1} d_k y_k^{(\ell)}(x), \ell = \overline{0, n-1}$$

Значит, последний столбец есть линейная комбинация всех остальных, а значит, определитель равен 0: $W(x) \equiv 0$.

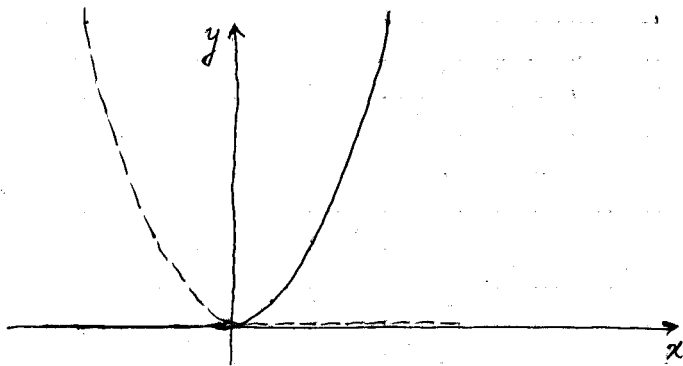
Доказано.

В случае линейной независимости ф-ций можно об определителе Вронского сказать нельзя:

1) e^x, e^{-x} : $W(x) = \begin{vmatrix} e^x & e^{-x} \\ e^x & -e^{-x} \end{vmatrix} = -1 - 1 = -2$

2) $y_1(x) = \begin{cases} 0, & x \leq 0 \\ x^2, & x \geq 0 \end{cases}$

$y_2(x) = \begin{cases} x^2, & x \leq 0 \\ 0, & x \geq 0 \end{cases}$



$$W(x) \equiv 0.$$

Теорема 3: Пусть система функций $\{y_k(x)\}$ линейно независима, а каждая из них - решение уравнения (2), т.е.

имеется система линейно независимых решений ОДУ,

тогда $\forall x: W(x) \neq 0$.

Доказательство:

Пусть $\exists x_0: W(x_0) = 0$

$$y_k^{(l)}(x_0) = y_{k,0}^{(l)} \quad \begin{matrix} k = \overline{1, n} \\ l = \overline{0, n-1} \end{matrix}$$

$\vec{y}_{k,0}$

$\{c_1 \vec{y}_{1,0} + c_2 \vec{y}_{2,0} + \dots + c_n \vec{y}_{n,0} = \vec{0} ?$ можно ли найти такие c_k ?

Определитель этой системы есть определитель Вронского (равен в точке x_0 , а $W(x_0) \neq 0$).

Т.е. определитель системы ~~не~~ равен 0, а значит существует нетривиальное решение, т.е. $\vec{c} \neq \vec{0}$.

$$\tilde{y}(x) = \sum_{k=1}^n \tilde{c}_k y_k(x) \Rightarrow \begin{cases} L_n[\tilde{y}] = 0 & \text{(по теореме 1)} \\ \tilde{y}(x_0) = 0 \\ \tilde{y}'(x_0) = 0 \\ \dots \\ \tilde{y}^{(n-1)}(x_0) = 0 \end{cases}$$

задача \Rightarrow (по теореме $\tilde{y}(x) \equiv 0$ сущ. и един. реш.) (т.к. это ф-ция удовл. усл. задачи, а значит и един.)

Тогда ф-ции $\{y_k(x)\}$ линейно зависимы. Имеем противоречие. Доказано.

Теорема 4: Пусть $\{y_k(x)\}, k = \overline{1, n}$ - решения уравнение (2)

$$\text{Тогда или } \forall x: W(x) \equiv 0; \\ \text{или } \forall x: W(x) \neq 0.$$

Любая система из n линейно независимых решений уравнения (2) называется фундаментальной системой решений (или базисом).

Теорема 5: Всегда существует базис.

Если дано ур-ние (2) $L_n[y] = 0$, то

$$\exists \{ \hat{y}_k(x) \} \equiv \hat{y}(x), k = \overline{1, n} \text{ (базис).}$$

Доказательство:

Возьмем n^2 чисел, таких, что составленный из них определитель не равен 0.

$$a_{k, l-1} \equiv a_k^{l-1}, \quad \begin{matrix} k = \overline{1, n} \\ l = \overline{1, n} \end{matrix}$$

$$\begin{pmatrix} a_{1,0}^0 & a_{1,1}^1 & \dots & a_{1,n-1}^{n-1} \\ a_{2,0}^0 & a_{2,1}^1 & \dots & a_{2,n-1}^{n-1} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n,0}^0 & a_{n,1}^1 & \dots & a_{n,n-1}^{n-1} \end{pmatrix} \neq 0$$

$$\hat{y}_k(x): L_n[\hat{y}_k] = 0$$

$$y_k^{(l-1)}(x_0) = a_k^{l-1}$$

Имеем задачу. В силу теоремы Э!, существует и единственная ф-ция, удовл. этой задаче.

Всего таких ф-ций n .

Они и образуют базис: их n штук и их определитель Вронского не равен 0 (при том, что это решение), а значит, они и линейно независимы (тв. 4).

Т.о. базис всегда существует, и базисов бесконечно много.

Доказано.

Теорема 6: Любое решение уравнения (2) может быть выражено линейной комбинацией базиса.

Пусть $y(x) \forall$ р-н. (2), тогда

$$\exists! \vec{c} = \{c_1, c_2, c_3, \dots, c_n\}: y(x) \equiv \sum_{k=1}^n c_k \hat{y}_k(x) \equiv \hat{y}(x)$$

$\{\hat{y}_k(x)\}$ - базис.

Доказательство:

Возьмем любое x_0 и рассмотрим значение решения и его производных:

$$y^{(l-1)}(x_0) = y_0^{(l-1)}, \quad l = \overline{1, n}$$

$$\left\{ \sum_{k=1}^n c_k \hat{y}_k(x) = y_0^{(l-1)}, \quad l = \overline{1, n} \right.$$

система из n уравнений с n неизвестн.

$\exists! \vec{c}$ (определитель этой системы - это определитель Вронского в x_0 для базиса, он не равен 0, значит, решение \exists и оно единственно).

Т.о. начальные (начальное) условия отвечают и $y(x)$ и $\hat{y}(x)$, а значит

$$y(x) \equiv \sum_{k=1}^n c_k \hat{y}_k(x).$$

Доказано

Линейное дифференциальное уравнение с постоянными коэффициентами.

$$p_i(x) = \text{const} \equiv p_i$$

Будет ли ф-ция $e^{\lambda x}$ решением (2)?

$$L_n[e^{\lambda x}] \equiv \sum_{i=0}^n p_i \lambda^{n-i} e^{\lambda x} = 0$$

$$\boxed{\sum_{i=0}^n p_i \lambda^{n-i} = 0}$$

характеристическое уравнение.

Если это уравнение имеет n различных действительных корней, тогда мы имеем базу: $e^{\lambda_1 x}, e^{\lambda_2 x}, \dots, e^{\lambda_n x}$

Теперь предположим, что некоторые корни кратные. Если λ - корень кратности s , то ему можно сопоставить s решений: $x^{\nu} e^{\lambda x}, \nu = 0, s-1$.

Если корни комплексные, тогда функции имеют вид:

$$e^{(\alpha \pm i\beta)x} = e^{\alpha x} (\cos \beta x \pm i \sin \beta x) \quad (\text{т.к. } \rho_i - \text{вещь, то комплексные корни обязательно сопряж.})$$

$$0 \equiv L[u \pm iv] = L[u] \pm iL[v]$$

$$L[u] \stackrel{\Downarrow}{=} 0 \quad \text{и} \quad L[v] = 0$$

Т.о. корни $\lambda = \alpha \pm i\beta$ соотв. $e^{\alpha x} \cos \beta x$ и $e^{\alpha x} \sin \beta x$.

Пусть известно решение уравнения (1) $Y(x)$; $L_n[Y] = f(x)$

$$y(x) = Y(x) + u(x)$$

$$u(x) = y(x) - Y(x)$$

$$L_n[u] \equiv L_n[y - Y] \equiv L_n[y] - L_n[Y] \equiv f(x) - f(x) \equiv 0$$

Т.о. $u(x)$ - решение уравнения (2)

$$y(x) = \sum_{k=1}^n \hat{c}_k \hat{y}_k(x) + Y(x)$$

Следовательно, любое решение уравнения (1) можно представить в виде суммы его частного решения и общего решения уравнения (2)

Нахождение частного решения уравнения (1) $Y(x)$:

Метод вариации постоянных

$$y(x) = \sum_{k=1}^n \hat{c}_k \hat{y}_k(x) + Y(x), \quad L_n[Y] \equiv f(x)$$

Попробуем найти $Y(x)$ в виде:

$$Y(x) = c_1(x) \hat{y}_1(x) + \dots + c_n(x) \hat{y}_n(x)$$

$$Y'(x) = c_1(x) \hat{y}'_1(x) + \dots + c_n(x) \hat{y}'_n(x) + [c'_1(x) \hat{y}_1(x) + \dots + c'_n(x) \hat{y}_n(x)] = 0$$

$$Y''(x) = c_1(x) \hat{y}''_1(x) + \dots + c_n(x) \hat{y}''_n(x) + [c'_1(x) \hat{y}'_1(x) + \dots + c'_n(x) \hat{y}'_n(x)] = 0$$

$$Y^{(n-2)}(x) = c_1(x) \hat{y}_1^{(n-2)}(x) + \dots + c_n(x) \hat{y}_n^{(n-2)}(x) + [c'_1(x) \hat{y}_1^{(n-2)}(x) + \dots + c'_n(x) \hat{y}_n^{(n-2)}(x)] = 0$$

$$Y^{(n)}(x) = c_1(x) \hat{y}_1^{(n)}(x) + \dots + c_n(x) \hat{y}_n^{(n)}(x) + c'_1(x) \hat{y}_1^{(n-1)}(x) + \dots + c'_n(x) \hat{y}_n^{(n-1)}(x)$$

4.03.2004г.

Лекция №3

$$L_n[y] \equiv \sum_{i=0}^n p_i(x) y^{(n-i)}(x) = f(x), \quad [p_0(x) \equiv 1]$$

$$y(x) = y^{(0)}(x) + y^{(2)}(x)$$

$$y^{(0)}(x) = \sum_{k=1}^n C_k y_k(x)$$

Предположим, что какое-то частное решение неоднородного уравнения имеет вид:

$$y^{(2)}(x) = c_1(x) y_1(x) + \dots + c_n(x) y_n(x)$$

$$y'(x) = c_1(x) y_1'(x) + \dots + c_n(x) y_n'(x) + [c_1'(x) y_1(x) + \dots + c_n'(x) y_n(x)] = 0$$

пусть это выражение равно 0
(выберем такие $c_i(x)$)

$$y''(x) = c_1(x) y_1''(x) + \dots + c_n(x) y_n''(x) + [c_1'(x) y_1'(x) + \dots + c_n'(x) y_n'(x)] = 0$$

$$y^{(n-1)}(x) = c_1(x) y_1^{(n-1)}(x) + \dots + c_n(x) y_n^{(n-1)}(x) + [c_1'(x) y_1^{(n-2)}(x) + \dots + c_n'(x) y_n^{(n-2)}(x)] = 0$$

$$y^{(n)}(x) = c_1(x) y_1^{(n)}(x) + \dots + c_n(x) y_n^{(n)}(x) + [c_1'(x) y_1^{(n-1)}(x) + \dots + c_n'(x) y_n^{(n-1)}(x)] = f(x) \cdot \frac{1}{p_0(x)}$$

$$L_n[y] \equiv \sum_{k=1}^n C_k(x) \left[\sum_{i=0}^n p_i(x) y_k(x) \right] + p_0(x) [c_1'(x) y_1^{(n-1)}(x) + \dots + c_n'(x) y_n^{(n-1)}(x)] = f(x)$$

0

Определитель полученной системы - определитель Вронского, который не равен 0, т.к. $y_i(x)$ - базис; следовательно, система имеет единственное решение.

Пусть $f(x)$ - квазимногоугольник, т.е. имеет вид:

$$f(x) = [P_{m_1}(x) \sin \beta x + Q_{m_2}(x) \cos \beta x] e^{\alpha x}, \quad \text{а } p_i(x) \equiv \text{const.}$$

Тогда частное решение можно искать в виде:

$$y^{(2)}(x) = x^s [P_m(x) \sin \beta x + Q_m(x) \cos \beta x] e^{\alpha x},$$

$$m = \max(m_1, m_2)$$

s - обобщенная кратность: кратность корня $\mu = \alpha \pm i\beta$ в решении характеристического уравнения.

Если μ - не корень, то $s=0$.

Пример 1: $y'' + y = 4 \sin x$

$$y'' + y = 4 \sin x;$$

$$y'' + y = 0;$$

$$\lambda^2 + 1 = 0;$$

$$\lambda = \pm i$$

$$y = e^{\lambda x} = e^{\pm i x} = \cos x \pm i \sin x$$

$$y_1 = \cos x$$

$$y_2 = \sin x$$

$$y^{(0)}(x) = c_1 \cos x + c_2 \sin x$$

$$4 \sin x = [4 \sin x + 0 \cdot \cos x] e^{0x}$$

$$m_1 = 0; p_0(x) \equiv 4; Q(x) \equiv 0 \Rightarrow \alpha = 0, \beta = 1,$$

$$\text{т.о. } \mu = \alpha \pm i\beta = \pm i, \text{ знаменит, } s = 1.$$

Знаемт, частные решения надо искать в виде:

$$y^{(2)}(x) = x[a \sin x + b \cos x]$$

$$y'(x) = [a \sin x + b \cos x] + x[a \cos x - b \sin x] =$$
$$= (a - bx) \sin x + (ax + b) \cos x$$

$$y''(x) = -b \sin x + (a - bx) \cos x + a \cos x + (ax + b)(-\sin x) =$$
$$= (ax - 2b) \sin x + (2a - bx) \cos x$$

$$(-2b - 4) \sin x - ax \sin x + 2a \cos x - bx \cos x + ax \sin x + bx \cos x = 0$$

$$(-2b - 4) \sin x + 2a \cos x = 0$$

$$\begin{cases} 2b + 4 = 0 & b = -2 \\ 2a = 0 & a = 0 \end{cases}$$

$$y^{(2)}(x) = -2x \cos x.$$

$$y(x) = c_1 \cos x + c_2 \sin x - 2x \cos x.$$

$$\text{Ответ: } y(x) = c_1 \cos x + c_2 \sin x - 2x \cos x.$$

Пример 2: $y'' + y = 4 \sin x$ методом вариации постоянной

$$\begin{cases} c_1'(x) \cos x + c_2'(x) \sin x = 0 \\ c_1'(x)(-\sin x) + c_2'(x) \cos x = 4 \sin x \end{cases} \begin{cases} \cos x \\ \sin x \end{cases}$$

$$c_2'(x) = +4 \sin x \cos x;$$

$$c_2(x) = + \int \sin 2x d2x;$$

$$c_2(x) = -\cos 2x + c_2 = 2 \cos^2 x + c_2 \quad (\cos 2x = 2 \cos^2 x - 1 + \text{учет конст.})$$

$$c_1'(x) = -4 \sin^2 x = -2(1 - \cos 2x)$$

$$c_1(x) = -2x + \sin 2x + c_1$$

$$C_1 \cos x + C_2 \sin x - 2x \cos x - 2 \sin x \cos x - 2 \cos^2 x \sin x + 2 \cos^2 x \sin x - 2 \cos^2 x \sin x = C_1 \cos x + C_2 \sin x - 2x \cos x$$

Ответ: $y(x) = C_1 \cos x + C_2 \sin x - 2x \cos x$.

Фазовое пространство.

Любое уравнение можно свести к нормальной системе:

$$\vec{x}(t) = (x_1(t), \dots, x_n(t))$$

$$\dot{\vec{x}} = \frac{d\vec{x}}{dt} = \vec{f}(t, \vec{x}(t))$$

$$\dot{x} = f(t, x)$$

Автономная система:

$$\dot{x} = f(x) \quad (\text{правая часть не зависит явно от } t)$$

Фазовым пространством называется n -мерное пространство, в котором задано решение, а t - параметр.

Время t , когда производная равна 0. Такие точки называются точками покоя. Эти точки - решения:

$$\dot{x} = f(x) = 0$$

1.03.2004г.

Лекция №4.

$$\dot{x} = \frac{dx}{dt} = f(t, x)$$

Система автономна, если она имеет вид:

$$\dot{x} = f(x) \quad (\text{нет явной зависимости от } t)$$

n -мерное пространство, в котором "откладываются" точки в определенном t , называется фазовым.

Набор этих точек называется траекторией системы.

Исследование удается провести только в случае линейных функций.

$$\begin{cases} \dot{x}_1 = a_1 x_1 + b_1 x_2 \\ \dot{x}_2 = a_2 x_1 + b_2 x_2 \end{cases} \quad \text{линейная двумерная система.}$$

$$\begin{cases} \dot{x}_1 = a_1 x_1 + b_1 x_2 \\ \dot{x}_2 = a_2 x_1 + b_2 x_2 \end{cases}$$

$$\vec{x} \equiv x \equiv \begin{pmatrix} x_1(t) \\ x_2(t) \end{pmatrix}$$

$$A = \begin{pmatrix} a_1 & b_1 \\ a_2 & b_2 \end{pmatrix}$$

$$\boxed{\dot{x} = Ax}$$

Точками покоя называются точки, которые не движутся. Они характеризуются равенством нулю производной.

Точками покоя являются точки $x=0$.

На фазовой плоскости начало отсчета - всегда точка покоя.

Для решения системы нужно найти собственные значения матрицы A .

Каждому собственному значению ставится в соответствие собственный вектор.

$$\begin{vmatrix} a_1 - \lambda & b_1 \\ a_2 & b_2 - \lambda \end{vmatrix} = 0$$

I. Собственные значения действительные, вещественное и различные и не равные 0, т.е. $\lambda_1 \lambda_2 \neq 0$, $|\lambda_1| < |\lambda_2|$ (или наоборот, это не имеет значения)

① $\lambda_1 \lambda_2 > 0$, т.е. λ_1 и λ_2 - одного знака.

$$A h_1 = \lambda_1 h_1$$

$$A h_2 = \lambda_2 h_2, \quad h_1 \text{ и } h_2 - \text{собственные вектора}$$

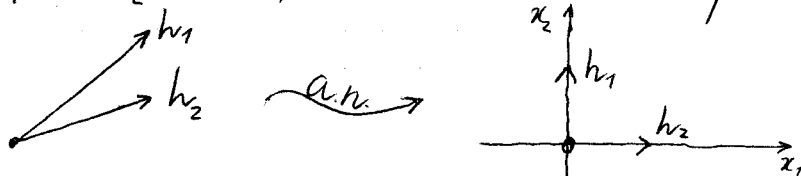
$$x = c_1 h_1 e^{\lambda_1 t} + c_2 h_2 e^{\lambda_2 t}$$

$$\dot{x} = \lambda_1 c_1 h_1 e^{\lambda_1 t} + \lambda_2 c_2 h_2 e^{\lambda_2 t}$$

$$A x = c_1 e^{\lambda_1 t} \lambda_1 h_1 + c_2 e^{\lambda_2 t} \lambda_2 h_2$$

Т.о. $\dot{x} = A x$ и x является решением.

h_1 и h_2 - лнз, т.е. неколлинеарны.



Аффинное преобразование = перенос + поворот + растяжение.

Не ограничивая общности, можно считать перпендикулярными и единичными.

Тогда, если h_1 и h_2 - репер, то $x = \xi_1 h_1 + \xi_2 h_2$

$$x = \xi_1 h_1 + \xi_2 h_2$$

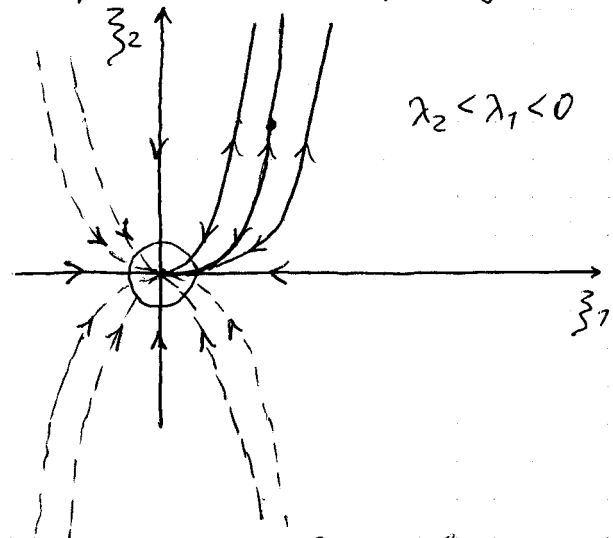
$$\xi_1 = c_1 e^{\lambda_1 t}$$

$$\xi_2 = c_2 e^{\lambda_2 t}$$

Т.о. вектор x можно представить как точку с координатами (ξ_1, ξ_2)

Фазовую траекторию достаточно построить в одной координате, а затем разложить на слагаемые

Пусть $\lambda_1 \leq 0, \lambda_2 \leq 0; c_1, c_2 > 0$. Тогда с ростом t ξ_1 и $\xi_2 \rightarrow 0$; при этом ξ_2 будет стремиться быстрее ξ_1



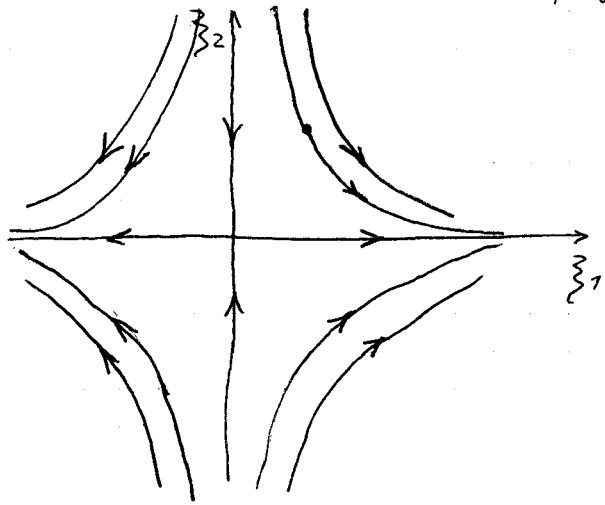
Аналогично при $t \rightarrow -\infty$ ξ_2 растет быстрее ξ_1 . По теореме Э! через каждую точку проходит только одна кривая.

Для $\lambda_2 > \lambda_1 > 0$ то же самое, но в противоположном направлении.

Это узел. Узел возможен только если λ_1 и λ_2 вещ., равны, одного знака.

Если $\lambda_2 < \lambda_1 < 0$, то узел устойчив, при $t \rightarrow +\infty$ кривая приходит в точку покоя.

② $\lambda_1 \lambda_2 < 0$, т.е. λ_1 и λ_2 - разнознака.



Пусть $t \rightarrow +\infty$

Если λ_1 и λ_2 вещ., различны и разных знаков, то это седло.

Седло всегда неустойчиво.

II λ_1 и λ_2 комплексные (соств., обязательно различные).

$$\lambda = \alpha \pm i\mu \quad (\mu \neq 0)$$

$$h = \frac{1}{2} (h_1 \mp i h_2)$$

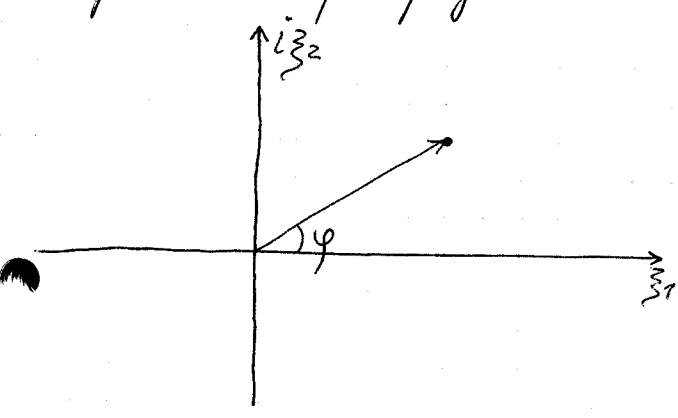
$$x(t) \equiv x = \underbrace{c h e^{\lambda t} + \bar{c} \bar{h} e^{\bar{\lambda} t}}_{\text{действительная вектор-функция}}$$

Рассмотрим \mathbb{C} -число $c e^{\lambda t} \equiv \xi \equiv \xi_1 + i \xi_2$

$$\begin{aligned}
 x(t) &= (\xi_1 + i\xi_2) \cdot \frac{1}{2}(h_1 - ih_2) + (\xi_1 - i\xi_2) \cdot \frac{1}{2}(h_1 + ih_2) = \\
 &= \frac{1}{2}\xi_1 h_1 - \frac{1}{2}i\xi_1 h_2 + \frac{1}{2}i\xi_2 h_1 + \frac{1}{2}\xi_2 h_2 + \frac{1}{2}\xi_1 h_1 + \frac{1}{2}i\xi_1 h_2 - \frac{1}{2}i\xi_2 h_1 + \frac{1}{2}\xi_2 h_2 = \\
 &= \frac{1}{2}\xi_1 h_1 + \frac{1}{2}\xi_2 h_2 + \frac{1}{2}\xi_1 h_1 + \frac{1}{2}\xi_2 h_2 = \xi_1 h_1 + \xi_2 h_2
 \end{aligned}$$

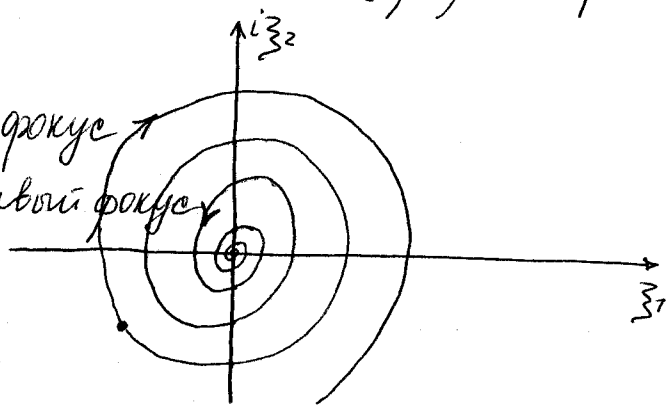
$$\begin{aligned}
 x(t) &= \xi_1 h_1 + \xi_2 h_2 \\
 \xi &= ce^{\lambda t} = \xi_1 + i\xi_2
 \end{aligned}$$

Аргументное преобразование: $h_1 \rightarrow e_1; h_2 \rightarrow i$

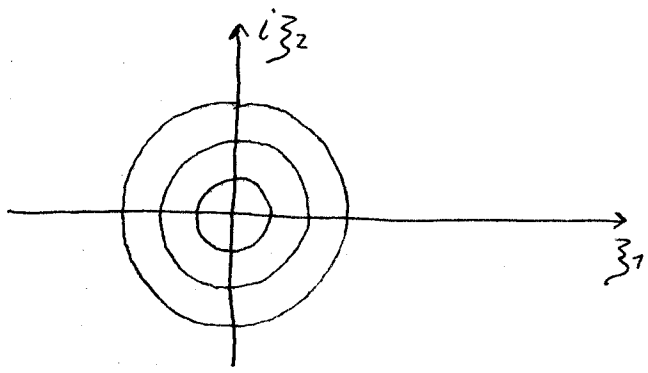


$$\begin{aligned}
 \xi_1 + i\xi_2 &= \xi = \rho e^{i\varphi} \\
 c &= \rho e^{i\psi} \\
 e^{\lambda t} &= e^{\alpha t} e^{i\mu t} \\
 \xi_1 + i\xi_2 &= \xi = \rho e^{i\varphi} = \rho e^{\alpha t} e^{i(\mu t + \psi)} \\
 \rho &= \rho e^{\alpha t} \\
 \varphi &= \mu t + \psi
 \end{aligned}$$

1) $\alpha \neq 0$ - фокус
 $\alpha > 0, t \rightarrow +\infty$ - неуст. фокус
 $\alpha < 0, t \rightarrow +\infty$ - устойчивый фокус
 $\mu > 0$ - положительн. напр.
 $\mu < 0$ - отрицат. напр.



2) $\alpha = 0$ - центр



III. $\lambda_1 = \lambda_2 = \lambda \neq 0$

λ соотв. собственный вектор: $Ah_1 = \lambda h_1$

Возьмем $\forall h_2$, неколлинеарной с h_1 , т.е. $\forall h_2 \neq h_1$

Тогда h_2 и h_1 - базис

$$Ah_2 = \alpha h_1 + \beta h_2$$

$A^* = \begin{pmatrix} \lambda & 0 \\ \alpha & \beta \end{pmatrix}$ — матрица A в репере h_1, h_2

Подобное преобразование: $C^{-1}AC$

При подобном преобразовании собственные значения не меняются.

Т.е. у A и A^* одни и те же собственные значения, а значит, $\beta = \lambda$

$$A^* = \begin{pmatrix} \lambda & 0 \\ \alpha & \lambda \end{pmatrix}$$

$$Ah_2 = \alpha h_1 + \lambda h_2$$

1) $Ah_1 = \lambda h_1$ и $\exists h_2: Ah_2 = \lambda h_2$, т.е. $\alpha = 0$

2) $\exists h_2: Ah_1 = \lambda h_1$

$$Ah_2 = \alpha h_1 + \lambda h_2, \text{ т.е. } \alpha \neq 0$$

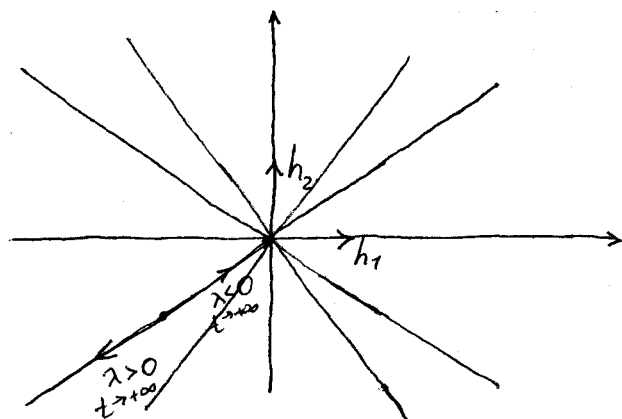
$$Ah = \lambda h$$

$$\alpha Ah = \alpha \lambda h$$

$$A\alpha h = \lambda \alpha h$$

$$Ah_1 = \lambda h_1, \text{ тогда } Ah_2 = \lambda h_2 + h_1$$

$$(1) \Rightarrow x(t) = c_1 h_1 e^{\lambda t} + c_2 h_2 e^{\lambda t} = (c_1 h_1 + c_2 h_2) e^{\lambda t}$$



Дикритический узел.

Возможен только при $a_1 = b_2$
 $a_2 = b_1$

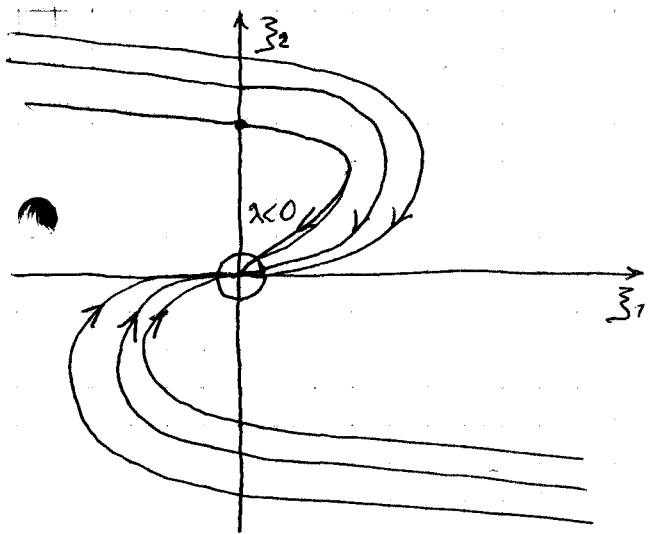
(2) \Rightarrow Вирогенный узел:

$$x(t) = c_1 h_1 e^{\lambda t} + c_2 (t h_1 + h_2) e^{\lambda t}$$

$$x(t) = c_1 h_1 e^{\lambda t} + c_2 (t h_1 + h_2) e^{\lambda t} \equiv \xi_1 h_1 + \xi_2 h_2$$

$$\xi_1 = (c_1 + c_2 t) e^{\lambda t}$$

$$\xi_2 = c_2 e^{\lambda t}$$

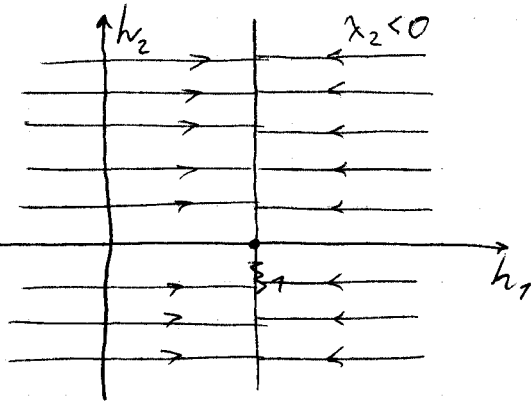


$\lambda \leq 0$ - устойчивый
 $\lambda \geq 0$ - неустойчивый

IV. $\lambda_1, \lambda_2 = 0$ (вместе или по отдельности).

1) $\lambda_1 = 0, \lambda_2 \neq 0$

$x(t) = c_1 h_1 + c_2 h_2 e^{\lambda_2 t}$; $x(t) = \xi_1 h_1 + \xi_2 h_2$; $\xi_1 = c_1$; $\xi_2 = c_2 e^{\lambda_2 t}$



$\lambda_2 < 0$ - устойчивый
 $\lambda_2 > 0$ - неустойчивый

2) $\lambda_1 = \lambda_2 = 0$

$x(t) = c_1 h_1 + c_2 h_2$

Любая точка есть точка покоя и решения.

18.03.2004.

Лекция № 5

Устойчивость решений
 д.у n-ного порядка.

Имеется автономная система:

$\frac{dx}{dt} \equiv \dot{x} = \vec{f}(x)$ (1)

Предположим, что в некоторой точке t_0 (обычно берём $t=0$), всё можно делать лм. замену $\tau = t - t_0$ $x(t_0) = \xi$, т.е.

$x(0) = \xi$

$$x(0) = \xi$$

Тогда получаем задачу, которая имеет единственное решение.

Решение $\varphi(t, \xi)$

$\varphi(t, \xi)$ удовл. уравнению и $\varphi(t_0, \xi) = \xi$.

Точкой покоя системы называется такая ^{точка} ~~решения~~ a , что $f(a) = 0$ (a - вектор в n -мерном пространстве).

Можно ввести $y(t) \equiv x(t) - a$. Левая часть при этом не изменится, а f изменится $\rightarrow \tilde{f}$.

Т.о., не ограничивая общности, можно считать $a = 0$. Везде левая часть $y(t) \equiv x(t) - a$ не влияет на непрерывность и дифференцируемость.

Точка a называется устойчивой (точка покоя), если

$$1) \exists \rho : \forall \epsilon > 0 \exists \delta > 0 \forall \xi \text{ (вектор)} \forall \zeta \text{ (вектор)} \|\zeta - a\| < \delta \Rightarrow \|\varphi(t, \zeta) - a\| < \epsilon$$

Т.е. $\exists \rho$: в ρ окрестности точки a существует решение системы (1). ~~с нек. условиями~~

||c Нормы $\|x\|$: 1) $\forall x \in X \ \|x\| \geq 0$ и $\{\|x\| = 0\} \Leftrightarrow \{x = 0\}$

$$2) \forall \lambda \ \| \lambda x \| = |\lambda| \|x\|$$

$$3) \|x_1 + x_2\| \leq \|x_1\| + \|x_2\|$$

Если есть расстояние, то $\rho(x, y) \Rightarrow \|z\| \equiv \rho(z, 0)$

и наоборот $\|z\| \Rightarrow \rho(x, y) \equiv \|x - y\|$

Две нормы называются эквивалентными, если \exists такие c_1 и c_2 (незав. от x), что $\|x\|_\alpha \leq c_1 \|x\|_\beta \leq c_2 \|x\|_\alpha$

В этом случае можно одну выразить через другую.

В конечномерном пространстве норм бесконечно много и все они эквивалентны.

В пространстве ф-ций:

1) пр-во C (непрер. ф-ций) $\|f\| = \max_{a \leq x \leq b} |f|$ (равном. норма)

2) пр-во разрывн. ф-ций (L_1) абсолютно интегрируемых $\|f\| = \int_a^b |f| dx$

3) ф-ции с интерпр. квадр. (L_2) $\|f\| = \sqrt{\int_a^b f^2 dx}$

Эти три нормы наиболее употребительны.

Аналогичные нормы для векторов:

$$1) \|x\|_1 = \max_{1 \leq i \leq n} |x_i|$$

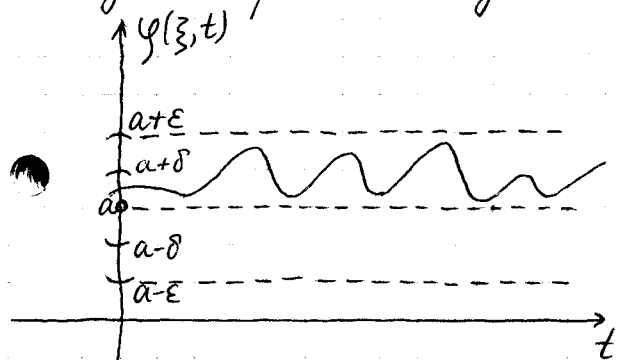
$$2) \|x\|_2 = \sum_{i=1}^n |x_i|$$

$$3) \|x\|_3 = \sqrt{\sum_{i=1}^n x_i^2} \quad (\text{т.н. евклидова норма})$$

$$2) \forall \varepsilon > 0 \exists \delta > 0: \forall \xi \| \xi - a \| < \delta$$

$$\| \varphi(t, \xi) - a \| < \varepsilon \quad \forall t \geq t_0$$

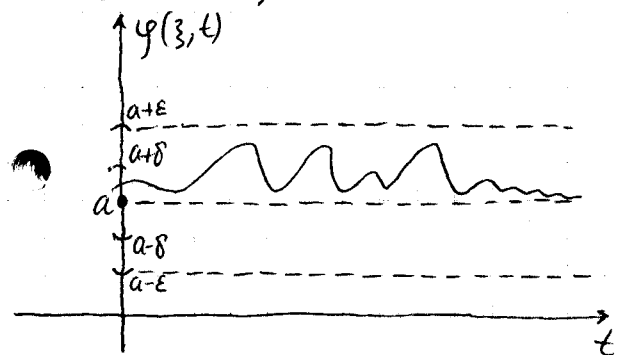
Одномерный случай:



Требования 1 и 2 отбрасывают устойчивость.

3) Условие асимптотической устойчивости:

$$\lim_{t \rightarrow +\infty} \| \varphi(\xi, t) - a \| = 0$$



Теорема: Пусть $f(x) \equiv Ax$, т.е. $\dot{x} = Ax$ линейная автономная система.

В этом случае очевидно, что $a \equiv 0$

Если $\lambda_j = \alpha_j + i\mu_j$, $\alpha_j < 0 \quad \forall j$; где λ_j - соб. зн. A

то положение равновесия асимптотически устойчиво.

Теорема Ляпунова об исследовании устойчивости по первому приближению

$$\forall f(x) \quad \text{Пусть } \exists A: R(x) \equiv f(x) - Ax \quad [\dot{x} = f(x) \equiv R(x) + Ax]$$

$$\exists \varepsilon > 0 : \exists c : \|f(x)\| \leq c \cdot \|x\|^{2+\varepsilon}$$

Если намлась такая матрица A , что это утверждение верно, тогда, если $\forall j : \lambda_j(A) \equiv \alpha_j + i\mu_j$, $\alpha_j \leq 0$, то $x \equiv a$ - асимптотически устойчива.

Если предположить, что f_i максва, что $\exists \frac{\partial^2 f_i}{\partial x_k \partial x_l}$ и непрерывна, тогда утверждение верно.

$$\exists \frac{\partial^2 f_i}{\partial x_k \partial x_l}, \text{ тогда } f(x) \equiv f(a) + \frac{\partial f}{\partial x}(x-a) + \frac{\partial^2 f}{\partial x^2} \cdot \frac{1}{2}(x-a)^2 \text{ (ф-ла Тейлора)}$$

$$f(x) \equiv f(a) + f'(a)(x-a) + \frac{1}{2} f''(\xi)(x-a)^2$$

(ξ берется вместо a , чтобы не писать дальнейшие члены).

Если f - вектор-ф-ция, то ее производная - матрица:

$$f'(x) = \left(\frac{\partial f_i}{\partial x_j} \right) \text{ (якобиан)}$$

$f(a) = 0$ (точка покоя).

$f'(x)$ и есть матрица A ($f'(a)$).

$$\frac{1}{2} f''(x) \stackrel{(x-a)}{=} \frac{1}{2} \sum_{k=1}^n \sum_{l=1}^n \frac{\partial^2 f}{\partial x_k \partial x_l} (x_k - a)(x_l - a)$$

Соответственно, с это $n^2 \times n^2$, а $\xi = 1$ где K -огр. $\frac{\partial^2 f}{\partial x_k \partial x_l}$

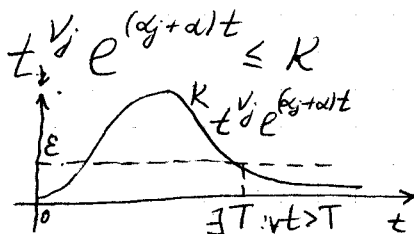
Доказательство:

$$\lambda_j(A) = \alpha_j + i\mu_j \Rightarrow t e^{\alpha_j t} \begin{cases} \cos \mu_j t \\ \sin \mu_j t \end{cases}, \text{ где } \mu_j^2 = \alpha_j^2 - \lambda_j^2$$

$$\forall j : \alpha_j < 0 \Rightarrow \exists \alpha > 0 \forall j : \alpha_j < -\alpha < 0 \quad [\alpha_j + \alpha < 0]$$

$$\text{Рассмотрим } \frac{|u_j|}{e^{\alpha t}} = t^{\nu_j} e^{(\alpha_j + \alpha)t} \rightarrow 0 \text{ при } t \rightarrow +\infty$$

$$\frac{t^{\nu_j}}{e^{-(\alpha_j + \alpha)t}} \text{ прогнор. } \nu_j \text{ раз получим } \frac{C}{\alpha e^{-(\alpha_j + \alpha)t}} \xrightarrow{t \rightarrow +\infty} 0$$



на $[0; T]$ ф-ция непрер., а значит ограничена

$$\text{Т.о. } \forall t \geq 0 \exists j : \|u_j\| \leq K e^{-\alpha t}$$

$\psi_i(t) \equiv \varphi(t, e_i)$, e_i - перер i -ой координаты

$$\xi = (\xi_1, \xi_2, \dots, \xi_n) = \sum_{i=1}^n \xi_i e_i$$

Тогда $\varphi(\xi, t) \equiv \sum_{i=1}^n \xi_i \psi_i(t)$ [$\psi_i(0) = \varphi(0; \xi) = e_i$]

Норма суммы меньше или равна сумме норм, а знаменит:

$$\begin{aligned} \|\varphi(t, \xi)\| &\leq \sum_{i=1}^n |\xi_i| \|\psi_i(t)\| \leq \left(\sum_{i=1}^n \|\psi_i(t)\| \right) \|\xi\|_1 \leq n \cdot \|\xi\|_1 \cdot \max_i \|\psi_i(t)\| \leq \\ &\leq n^2 \|\xi\|_1 \cdot K e^{-\alpha t} \leq C \|\xi\|_1 e^{-\alpha t} \end{aligned}$$

Следовательно, норма любого решения допускает оценку:

$$\|\varphi(t, \xi)\| \leq C \|\xi\|_1 e^{-\alpha t}$$

$$\forall \varepsilon > 0 \exists \delta = \frac{\varepsilon}{C} \|\xi\| > \delta \implies \|\varphi(t, \xi)\| < \varepsilon$$

Т.о. система устойчива (точнее, ее положение равно весу) и асимптотически устойчива ($C \|\xi\|_1 e^{-\alpha t} \xrightarrow[t \rightarrow \infty]{\alpha > 0} 0$).

Доказано.

Пр. $\forall \vec{x} = \sum_{i=1}^n x_i e_i$

$$\|x\| \leq \sum_{i=1}^n |x_i| \|e_i\| \leq \left(\sum_{i=1}^n \|e_i\| \right) \max_{1 \leq i \leq n} |x_i| = \left(\sum_{i=1}^n \|e_i\| \right) \|x\|_1$$

Т.о. мы оценили любую норму через первую, а $\sum_{i=1}^n \|e_i\|$ не зависит от x .

$$\text{Т.о. } \|x\| = C \|x\|_1$$

Значит, любая оценка для $\|x\|_1$ может быть перенесена на любую другую норму с соответв. konst. //

Пример: $\dot{x} = -\sin x$

$$x \equiv 0 = a$$

$$\sin x = x + \bar{O}(x^2)$$

$$\dot{x} = -x + \bar{O}(x^2)$$

Собств. зн. $-1 < 0 \Rightarrow \text{т.о. асимпт. устойчива}$

Ответ: $a=0$; ас. ус.

$$\sin x < x < \operatorname{tg} x \Rightarrow \frac{\sin x}{x} > \cos x \quad (\text{I квадрант})$$

$$\frac{\sin x}{x} < 1$$

$$\cos x < \frac{\sin x}{x} < 1$$

$$1 - 2\sin^2 \frac{x}{2} < \frac{\sin x}{x} < 1$$

$$0 < 1 - \frac{\sin x}{x} < 2\sin^2 \frac{x}{2} < 2\left(\frac{x}{2}\right)^2 = \frac{x^2}{2}$$

$$\sin x = x + \bar{O}(x^2) \Leftrightarrow \frac{\sin x}{x} = 1 + \bar{O}(x)$$

$$1 - \frac{\sin x}{x} = \bar{O}(x)$$

15.03.2004г.

Лекция №6.

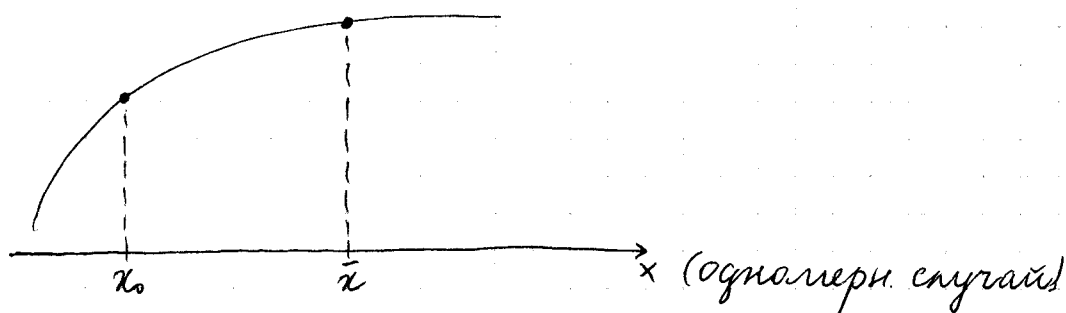
Первый интеграл (характеристики).

$$\left\{ \frac{d\vec{y}}{dx} = \vec{y}' = \vec{f}(x, \vec{y}) \quad (1) \text{ Задача.} \right.$$

$$\left\{ \vec{y}(x_0) = \vec{y}_0^0 \quad (2) \right.$$

$$y_i(x) = \varphi(x_0, x, y_1^0, \dots, y_n^0) \quad (\text{решения})$$

$$y_n(x) = \varphi(x_0, x, y_1^0, \dots, y_n^0)$$



$$\text{Решения в } \bar{x}: \left. \begin{aligned} y_i(\bar{x}) &= \varphi(x_0, \bar{x}, y_1^0, \dots, y_n^0) \\ y_n(\bar{x}) &= \varphi(x_0, \bar{x}, y_1^0, \dots, y_n^0) \end{aligned} \right\} \equiv \vec{y}$$

Решим задачу:

$$\left\{ \begin{aligned} \frac{d\vec{y}}{dx} &= \vec{y}' = \vec{f}(x, \vec{y}) \\ \vec{y}(\bar{x}) &= \vec{y} \end{aligned} \right.$$

$$\vec{y}_0 \equiv \begin{cases} y_i^0(x_0) = \varphi(x_0, \bar{x}, y_1^0, \dots, y_n^0) \\ y_n^0(x_0) = \varphi(x_0, \bar{x}, y_1^0, \dots, y_n^0) \end{cases} \quad \parallel y_i(x_0) = y_i^0!$$

Из точки x_0 можно попасть в \bar{x} и наоборот (в силу предположений о выполнении теоремы существования и единственности).

Т.о. \vec{y}_0 и \vec{y} взаимозаменяемы.

$$\begin{cases} y_1 = \varphi_1(x_0, x, c_1, \dots, c_n) & (\text{переобозначим } y_i^0 \equiv c_i) \\ y_2 = \varphi_2(x_0, x, c_1, \dots, c_n) & (3) \\ \dots \\ y_n = \varphi_n(x_0, x, c_1, \dots, c_n) \end{cases}$$

Это же можно переписать в виде:
(не т.к. x_0 формально c_i зависит от x_0).

$$\begin{cases} \varphi_1(x, y_1, \dots, y_n) = c_1 \\ \varphi_2(x, y_1, \dots, y_n) = c_2 \\ \dots \\ \varphi_n(x, y_1, \dots, y_n) = c_n \end{cases}$$

φ -уши c не являются тождественными константами, но если подставить в них решение, то они обратятся в константы.

Каждая функция φ называется первым интегралом.

ПИ называется такая функция, что:

- 1) она не тождественная константа;
- 2) если в нее подставить решение ^{системы} заданной, то она будет тождественной константой.

Это т.к. первый интеграл системы д.у.

Набор из n первых интегралов называется системой первых интегралов системы.

Можно дать другое, эквивалентное определение первого интеграла.

Теорема:

$$\varphi(x, y_1, \dots, y_n) = c \quad (4)$$

Для того, чтобы такое соотношение было ПИ, необходимо и достаточно, чтобы функция φ удовлетворяла уравнению:

$$\frac{\partial \varphi}{\partial x} + \sum_{k=1}^n \frac{\partial \varphi}{\partial y_k} \cdot f_k(x, y_1, \dots, y_n) = 0 \quad (5)$$

Доказательство: ■

Необх.: $\varphi(x, y_1, \dots, y_n) = c$ - ПИ

Доказать: φ удовл. (5)

Подставим в φ решение:

$$\varphi(x, y_1(x), \dots, y_n(x)) \equiv c$$

Т.о. φ зависит только от x , $\varphi \equiv c$ ($\varphi(x) = c$), т.е.

$$\psi'(x) \equiv 0$$

$$\frac{d}{dx} \varphi = \frac{\partial \varphi}{\partial x} + \sum_{k=1}^n \frac{\partial \varphi}{\partial y_k} \cdot \frac{dy_k}{dx} = \frac{\partial \varphi}{\partial x} + \sum_{k=1}^n \frac{\partial \varphi}{\partial y_k} \cdot \frac{dy_k}{dx} = \frac{\partial \varphi}{\partial x} + \sum_{k=1}^n \frac{\partial \varphi}{\partial y_k} f_k$$

(т.к. y_k - перм. и зависит только от x)

$$\text{Т.о. } \frac{\partial \varphi}{\partial x} + \sum_{k=1}^n \frac{\partial \varphi}{\partial y_k} \cdot f_k(x, y_1, \dots, y_n) = 0 \quad (5)$$

Формой нулевой:

$$0 \equiv d\varphi = \frac{\partial \varphi}{\partial x} \cdot dx + \sum_{k=1}^n \frac{\partial \varphi}{\partial y_k} dy_k$$

Разделим на dx - получим по те. Держано.

Доказат.: $\varphi(x, y_1, \dots, y_n) = C$
 $\frac{\partial \varphi}{\partial x} + \sum_{k=1}^n \frac{\partial \varphi}{\partial y_k} f_k(x, y_1, \dots, y_n) = 0$

Доказать: Если y_i - перм. (т), то φ - монотон. const.

$$\psi(x) = \varphi(x, y_1(x), \dots, y_n(x)) = C \text{ (независимые переменные)}$$

$$\psi'(x) = \frac{d}{dx} \varphi = \frac{\partial \varphi}{\partial x} + \sum_{k=1}^n \frac{\partial \varphi}{\partial y_k} \cdot \frac{dy_k}{dx} = \frac{\partial \varphi}{\partial x} + \sum_{k=1}^n \frac{\partial \varphi}{\partial y_k} f_k(x, y_1, \dots, y_n) = 0$$

(как обычно берем производ. от обеих частей)

$$\text{Т.о. } \frac{d\varphi}{dx} = 0 \Rightarrow \varphi(x, y_1(x), \dots, y_n(x)) \equiv \text{const.} \quad \text{Доказано.}$$

$$\text{или } \frac{dc}{dx} = 0 \Rightarrow c = \text{const} \Rightarrow \varphi(x, y_1(x), \dots, y_n(x)) = \text{const.} \quad \blacksquare$$

$$\frac{d\vec{y}}{dx} \equiv \vec{y}' = \vec{f}(x, \vec{y})$$

$$\begin{cases} \frac{dy_1}{dx} = f_1(x, y_1, \dots, y_n) \\ \dots \\ \frac{dy_n}{dx} = f_n(x, y_1, \dots, y_n) \end{cases} \Rightarrow$$

$$\begin{cases} \frac{dy_1}{f_1(x, y_1, \dots, y_n)} = dx \\ \dots \\ \frac{dy_n}{f_n(x, y_1, \dots, y_n)} = dx \end{cases} \Rightarrow$$

$$\frac{dy_1}{f_1(x, y_1, \dots, y_n)} = \frac{dy_2}{f_2(x, y_1, \dots, y_n)} = \dots = \frac{dy_n}{f_n(x, y_1, \dots, y_n)} = dx = \frac{dx}{1}$$

Умножим знаменатели на $\varphi(x, y_1, \dots, y_n)$: