

ОБ ОСОБЫХ ТРАЕКТОРИЯХ НЕПРЕРЫВНЫХ КУСОЧНО-АФФИННЫХ СИСТЕМ

Ю.И. Гильдерман (Новосибирск)

1. Постановка задачи

Один из признаков, отличающих негрубые системы от грубых, состоит в наличии траекторий, "особенность" которых проявляется на их обоих концах - сепаратрис, идущих из седла в седло, или сепаратрис, образующих петли. В [1] был построен простой пример непрерывной кусочно-аффинной системы, обладающей сепаратрисой, идущей из седла в седло. В настоящей работе решается более общая задача - построение кусочно-аффинных систем, траектории которых соединяют пару заданных точек. Это, в частности, дает возможность построить непрерывные кусочно-аффинные системы с петлями сепаратрис, а также с сепаратрисами, идущими из седла в седло, с циклами, содержащимися один в другом, и некоторые другие.

Напомним [2], что динамическую систему

$$x' = f(x), \quad x \in R^n, \quad (1)$$

мы называем непрерывной кусочно-аффинной, если $f(x)$ непрерывна и

$$\text{при } x \in G_k; \bigcup_{k=1}^N G_k = R^n, \dim G_k \cap G_j \leq n-1, k \neq j; \quad (2)$$

A_k и b_k постоянны.

Слово "непрерывная" мы для краткости будем опускать. Области G_k будем называть областями аффинности $f(x)$, а равенство (2) - аффинным представлением $f(x)$ в G_k . Из непрерывности $f(x)$ следует [2], что для областей G_k и G_j таких, что $G_k \cap G_j \neq \emptyset$, выполняется равенство

$$A_k = A_j + \alpha \beta, \quad b_k = b_j - \alpha h, \quad (3)$$

где $\beta x = h$ - уравнение пересечения $G_k \cap G_j$.

2. Некоторые свойства векторов и матриц

Нам потребуются некоторые свойства квадратных матриц второго порядка и

двумерных векторов.

Пусть z - строка, $z = (z_1, z_2)$, или столбец, $z = (z_1, z_2)^*$. Образует векторы z^\perp по формулам: $z^\perp = Jz^* = (z_2, -z_1)^*$ для строки и $z^\perp = z^*J = (-z_2, z_1)$ для столбца, где J - матричная мнимая единица, $J = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix}$.

Для любого z очевидно, что $(z^\perp)^\perp = z$. Кроме того, легко проверить равенства

$$zx^\perp = 0, \quad xy^\perp + yx^\perp = 0, \quad \det \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = xy^\perp \quad (4)$$

для строк

$$\text{и } x^\perp z = 0, \quad xy^\perp - yx^\perp = y^\perp x E, \quad \det(x|y) = x^\perp y \quad (5)$$

для столбцов.

Пусть теперь имеется некоторая матрица второго порядка A . Рассмотрим вместе с нею присоединенную матрицу $A^V = ESpA - A$. Пользуясь равенством $JA^V = A^*J$, найдем

$$(Az)^\perp = z^\perp A^V \quad \text{и} \quad (zA)^\perp = A^V z^\perp. \quad (6)$$

Используя (6) и положив во втором равенстве (4) $x = u$, $y = vA^V$, получим для строк u, v :

$$uA^V v^\perp + vA^V u^\perp = 0. \quad (7)$$

Положив $x = z$, $y = A^V z$ во втором равенстве (5), получим для столбца z :

$$zz^\perp A - A^V zz^\perp = z^\perp A z E. \quad (8)$$

Аналогично, положив $x = Az^\perp$, $y = z^\perp$, получим для строки z :

$$Az^\perp z - z^\perp z A^V = z A z^\perp E. \quad (8')$$

Далее, пусть q_1 и q_2 - столбцы некоторой матрицы Q . Тогда

$$Q^V = (q_1 | q_2)^V = -JQ^*J = -J \begin{pmatrix} q_1^* \\ q_2^* \end{pmatrix} J = \begin{pmatrix} -q_2^\perp \\ q_1^\perp \end{pmatrix}. \quad (9)$$

Аналогично, если q_1 и q_2 - строки матрицы Q , то

$$Q^V = \begin{pmatrix} q_1 \\ q_2 \end{pmatrix}^V = (q_2^\perp | -q_1^\perp). \quad (10)$$

Заметим, наконец, что если x - столбец, а y - строка, то

$$(xy)^V = -J(xy)^*J = -y^\perp x^\perp. \quad (11)$$

Нам потребуются также некоторые равенства, связанные с матрицей $A + \alpha\beta$,

$\alpha = (\alpha_1, \alpha_2)^*$, $\beta = (\beta_1, \beta_2)$. Легко проверить, что

$$|A + \alpha\beta| = |A| - \alpha^\perp A \beta^\perp = |A| + \beta A^V \alpha. \quad (12)$$

Отсюда видно, что при $A\beta^\perp \neq 0$ всегда можно указать такое α , что

$|A + \alpha\beta| \neq 0$. В этом случае в силу (11) можем написать

$$(A + \alpha\beta)^{-1} = \frac{(A + \alpha\beta)^V}{|A + \alpha\beta|} = \frac{A^V - \beta^\perp \alpha^\perp}{|A| - \alpha^\perp A \beta^\perp}. \quad (13)$$

Далее, характеристическому уравнению $|A + \alpha\beta - \lambda E| = 0$ в силу (12) мож-

но придать вид $|A - \lambda E| + \beta(A^V - \lambda E)\alpha = 0$ или $\lambda^2 - \lambda(S\rho A + \beta\alpha) + |A| + \beta A^V \alpha = 0$.

Отсюда и из формул Виетта $\beta\alpha = \lambda_1 + \lambda_2 - S\rho A$, $\beta A^V \alpha = \lambda_1 \cdot \lambda_2 - |A|$, пользуясь (4) и (10), легко найдем

$$\alpha = \frac{1}{\beta A \beta^\perp} [A \beta^\perp (\lambda_1 + \lambda_2 - S\rho A) - \beta^\perp (\lambda_1 \lambda_2 - |A|)]. \quad (14)$$

Заметим, что эта формула справедлива лишь в предположении, что $\beta A \beta^\perp \neq 0$, т.е. что β^\perp не является собственным вектором матрицы A . В противном случае $A \beta^\perp = \mu \beta^\perp$, и, следовательно, $(A + \alpha \beta) \beta^\perp = A \beta^\perp = \mu \beta^\perp$, т.е. матрицы A и $A + \alpha \beta$ имеют общими одно собственное число и один собственный вектор. Мы не будем рассматривать это "необщее" положение, предполагая, что при заданной матрице A вектор β выбирается так, что $\beta A \beta^\perp \neq 0$.

В дальнейшем нам придется рассматривать линейные системы $x' = Bx$, матрица B которых имеет различные собственные числа λ_1, λ_2 . В качестве собственных векторов этой матрицы мы будем брать векторы $p_i = (B^V - \lambda_i E)q$, где q - произвольный вектор, а в качестве фундаментальной матрицы $M(t) = P \text{diag}(e^{\lambda_1 t}, e^{\lambda_2 t}) P^{-1}$, где $P = (p_1 | p_2)$. Так как $P = B^V q(1, 1) - q(\lambda_1, \lambda_2)$, то, пользуясь (9) и (12), получаем

$$M(t) = \frac{1}{\det P} [e^{\lambda_2 t} p_2 p_1^\perp - e^{\lambda_1 t} p_1 p_2^\perp] = \frac{1}{q B q^\perp} [e^{\lambda_2 t} p_2 p_1^\perp - e^{\lambda_1 t} p_1 p_2^\perp] \frac{1}{\lambda_1 - \lambda_2} \quad (15)$$

Для выбранных собственных векторов выполняется равенство

$$p_i p_{3-i}^\perp = -q^\perp B q (B - \lambda_{3-i} E), \quad i=1, 2. \quad (16)$$

(Оно следует из (8) и теоремы Гамильтона-Кэли.) Отсюда и из (15) непосредственно вытекает известное представление $M(t) = e^{Bt}$ в виде полинома Лагранжа-Сильвестра:

$$e^{Bt} = \frac{1}{\lambda_1 - \lambda_2} [e^{\lambda_1 t} (B - \lambda_2 E) - e^{\lambda_2 t} (B - \lambda_1 E)].$$

Как правило, в качестве матрицы B мы будем рассматривать $B = A + \alpha \beta$, где A и β заданы, а α выбирается из тех или иных соображений. Для собственных векторов матрицы $A + \alpha \beta$ подобно предыдущему можно взять

$$p_i = (A + \alpha \beta - \lambda_i E)^V q.$$

Положив $q = \alpha$, получим $p_i = (A^V - \beta^\perp \alpha^\perp - \lambda_i E) \alpha = (A^V - \lambda_i E) \alpha$ с сохранением формул (15) и (16).

3. Лемма о продолжении

При конструировании заданных полей мы будем опираться на решение следующей "краевой" задачи. Пусть вне некоторого угла G со сторонами Γ_i , $i=1, 2$, задана непрерывная кусочно-аффинная функция $f(x)$ так, что снаружи к каждому

лучу Γ_i примыкает только одна область аффинности $f(x)$. На лучах Γ_i отмечено по одной (отличной от вершины) точке. Требуется так доопределить $f(x)$ в G , чтобы она всюду была непрерывной кусочно-аффинной, чтобы в G не было точек покоя и чтобы система $x' = f(x)$ имела траекторию, проходящую через отмеченные точки. В этом разделе докажем лемму, с помощью которой решается подобная задача.

Найдем сначала аффинное представление $f(x)$ в G , если угол G представляет собой только одну область аффинности.

Не нарушая общности, можем считать, что вершина G совпадает с началом координат. Тогда $G = \{x | \beta_1 x \geq 0, \beta_2 x \leq 0\}$ и лучи, его ограничивающие $\Gamma_i = \{x | x = k\beta_i^\perp, k \geq 0\}$, если $\beta_1, \beta_2^\perp > 0$. (Это означает, что β_1 направлен внутрь угла G , а β_2 во вне.)

Пусть $f(x) = A_i x + b_i$ в области, примыкающей к лучу Γ_i вне G , и $f(x) = Ax + b$ внутри G . Тогда, в силу (3), $A = A_i + \alpha_i \beta_i$, $b = b_i - \alpha_i h_i = b_i$, $i = 1, 2$, так как $h_i = 0$, а в силу непрерывности, $A k \beta_i^\perp + b = A_i k \beta_i^\perp + b_i$. Отсюда $A \beta_i^\perp = A_i \beta_i^\perp$, $i = 1, 2$, и после умножения первого из этих равенств справа на β_2 , а второго на β_1 , получим, пользуясь (5),

$$A = \frac{A_2 \beta_2^\perp \beta_1 - A_1 \beta_1^\perp \beta_2}{\beta_1 \beta_2^\perp}. \quad 17.$$

При этом из (12) легко следует, что

$$|A| = \frac{\beta_1 A_1^\perp A_2 \beta_2^\perp}{\beta_1 \beta_2^\perp}. \quad 18$$

В общем случае кусочно-аффинная система с построенной матрицей A может не обладать траекторией, проходящей через отмеченные точки на лучах. Поэтому мы будем строить продолжение $f(x)$, разбивая угол G на две области аффинности лучом, выходящим из вершины. Для наших целей достаточно рассмотреть тот случай, когда стороны угла являются лучами без контактов.

Пусть для определенности при $x \in \Gamma_1$ выполняется неравенство $\beta_1 f(x) > 0$, т.е. $\beta_1 f(k\beta_1^\perp) > 0, k \geq 0$. Если $f(x) = A_i x + b$ - аффинное представление $f(x)$ в области, примыкающей к Γ_1 снаружи, то написанное неравенство принимает вид $k\beta_1 A_i \beta_1^\perp + \beta_1 b > 0, k \geq 0$. Если $\beta_1 b = 0$, то это значит, что $\beta_1 A_i \beta_1^\perp > 0$. Если же $\beta_1 b \neq 0$, то $\beta_1 A_i \beta_1^\perp \geq 0$ и $\beta_1 b > 0$. В последнем случае нестрогое неравенство можно заменить строгим. Иными словами, будем предполагать, что вектор β_1^\perp не является собственным вектором матрицы A_i .

Лемма. Пусть вне угла G задана кусочно-аффинная непрерывная функция $f(x)$ так, что направления поля на сторонах угла, являющихся лучами без контактов, совпадают. Пусть $x_i^0, i = 1, 2$, - отмеченные точки на сторонах угла

Γ_i . Тогда существует продолжение f в G , при котором G разбивается на два угла, каждый из которых является областью аффинности f , причем всякая траектория, начинающаяся на Γ_1 , пересекает угол G вплоть до Γ_2 , а траектория, выходящая из точки $x_1^0 \in \Gamma_1$, проходит через точку $x_2^0 \in \Gamma_2$.

Доказательство. Как мы уже отмечали, не нарушая общности, можно считать, что вершина угла G является началом координат, и если $A_i x + b$ - аффинное представление $f(x)$ в областях, примыкающих к Γ_i снаружи, а β_i - нормали к Γ_i , то

$$\beta_i A_i \beta_i^\perp > 0, \quad \beta_i b \geq 0, \quad \beta_1 \beta_2^\perp > 0.$$

Проведем луч

$$\Gamma_0 = \{x \mid \beta_0 x \geq 0, \beta_0 x = 0, \beta_0 = \gamma \beta_1 + (1-\gamma) \beta_2, 0 < \gamma < 1\}.$$

Для областей

$$G_i = \{x \mid (-1)^{i-1} \beta_i x \geq 0, (-1)^i \beta_0 x \geq 0\}$$

имеем соответственно $f(x) = B_i x + b, i=1,2$. При этом, в силу (3),

$$B_1 = A_1 + \alpha_1 \beta_1, \quad B_2 = B_1 + \alpha_2 \beta_2, \quad A_2 = B_2 + \alpha_2 \beta_2. \quad (19)$$

Отсюда после сложения имеем

$$A_2 - A_1 = (\alpha_1 + \gamma \alpha) \beta_1 + [\alpha_2 + (1-\gamma) \alpha] \beta_2.$$

Умножив это равенство справа сначала на β_1^\perp , а затем на β_2^\perp , мы сумеем выразить α_i через α . Подставив полученное выражение в (19) и воспользовавшись еще раз вторым равенством (5), можем написать

$$B_i = A_i + \frac{(A_2 - A_1) \beta_{3-i}^\perp \beta_i}{\beta_1 \beta_2^\perp} + \gamma_i \alpha \beta_i = A + \gamma_i \alpha \beta_i, \quad i=1,2,$$

где A - матрица, определяемая формулой (17), и для симметрии обозначим

$$\gamma_1 = -\gamma, \quad \gamma_2 = 1-\gamma.$$

Для траекторий соответствующих систем $x' = (A + \gamma_i \alpha \beta_i) x + b$,

$i=1,2$, имеем:

$$x_i(t) = M_i(t) [k_{2-i} \beta_{2-i}^\perp - z_i] + z_i,$$

где $k_{2-i} > 0, M_i(t) = e^{(A + \gamma_i \alpha \beta_i)t}, z_i = -(A + \gamma_i \alpha \beta_i)^{-1} b = \frac{-A - \gamma_i \beta_i^\perp \alpha_i^\perp}{\lambda_i^{(i)} \lambda_2^{(i)}} b$,
 $\lambda_k^{(i)}$ - собственные числа матрицы

Потребуем прежде всего, чтобы траектория первой из этих систем, начинающаяся в точке $x_1(0) = k_1 \beta_1^\perp$, при некотором $t_1 > 0$ пересекала луч Γ_0 , т.е. чтобы при любом $k_1 > 0$ нашлось такое $t_1 > 0$, что

$$\beta_0 x_1(t_1) = 0. \quad (20)$$

и затем, чтобы траектория второй системы, начинающаяся в точке $x_2(t_1)$, при некотором $t_2 > 0$ пересекала луч Γ_2 , т.е. чтобы

$$\beta_2 x_2(t_2) = \beta_2 M_2(t_2) [x_1(t_1) - z_2] + \beta_2 z_2 = 0, \quad t_2 > 0. \quad (21)$$

Если при любом $k_i > 0$ такие $t_1 > 0$ и $t_2 > 0$ найдутся, то это будет означать, что все траектории системы $x' = f(x)$, где $f(x) = (A + \gamma_i \alpha \beta_i) x + b$, $x \in G_i$, пересекают угол G от одной его стороны до другой.

Роль параметров при поиске решений уравнений (20) и (21) играют скаляр β и вектор α . Вместо α можно использовать пару собственных чисел $\lambda_k^{(i)}$, $k=1,2$, однозначно связанную с α и с $\lambda_k^{(2)}$ в силу (14):

$$\alpha = \frac{1}{\gamma_i \beta_i A \beta_i^\perp} [A \beta_i^\perp (\lambda_1^{(i)} + \lambda_2^{(i)} - Sp A) - \beta_i^\perp (\lambda_1^{(i)} \lambda_2^{(i)} - |A|)] , i=1,2. \quad (22)$$

Рассмотрим сначала уравнение (20), обозначив для удобства $\lambda_k^{(i)} = \lambda_k$. Пользуясь (15) и (16), можем написать

$$x_i(t_i) = \frac{1}{\lambda_2 - \lambda_1} \left[\frac{P_1 C_i}{\beta_1 P_1} e^{\lambda_1 t_i} - \frac{P_2 C_i}{\beta_2 P_2} e^{\lambda_2 t_i} \right] - \frac{A^\vee \gamma_i \beta_i^\perp \alpha^\perp}{\lambda_1 \lambda_2} b, \quad (23)$$

где $C_k = \beta_i P_k P_{3-k}^\perp [k_i \beta_i^\perp - z_i] \frac{1}{\alpha^\perp A \alpha} =$

$$= \beta_i (A + \gamma_i \alpha \beta_i - \lambda_{3-k} E) (k_i \beta_i^\perp - z_i) = \frac{1}{\lambda_k} \beta_i A^\vee b - k_i \beta_i A \beta_i^\perp - \beta_i b.$$

Отсюда следует, что уравнению (20) можно придать вид

$$\tilde{c}_1 e^{\lambda_1 t_i} - \tilde{c}_2 e^{\lambda_2 t_i} + \tilde{q} = 0, \quad (24)$$

где $\tilde{c}_k = C_k \frac{\beta_i A \beta_i^\perp}{\beta_i P_k} (\gamma_i \beta_2 - \gamma_i \beta_1) P_k = (\gamma_i \beta_2 - \gamma_i \beta_1) P_k P_{3-k}^\perp \beta_i^\perp \times$

$$\times \frac{C_k \beta_i A \beta_i^\perp}{\beta_i P_k P_{3-k}^\perp \beta_i^\perp} = [(\gamma_i \beta_2 - \gamma_i \beta_1) A \beta_i^\perp + \gamma_i \beta_1 \beta_2^\perp \lambda_{3-k}] C_k \quad (25)$$

в силу (16), и

$$\begin{aligned} \tilde{q} &= (\lambda_2 - \lambda_1) (\gamma_2 \beta_2 - \gamma_1 \beta_1) z_i \beta_i A \beta_i^\perp = \beta_i A \beta_i^\perp \frac{\lambda_1 - \lambda_2}{\lambda_1 \lambda_2} \left[(\gamma_2 \beta_2 - \gamma_1 \beta_1) A^\vee \gamma_i \beta_2 \beta_1^\perp \alpha^\perp \right] b = \\ &= \frac{\lambda_1 - \lambda_2}{\lambda_1 \lambda_2} \left\{ (\gamma_2 \beta_2 - \gamma_1 \beta_1) \beta_i A \beta_i^\perp A^\vee + \gamma_2 \beta_2 \beta_1^\perp (Sp A \beta_i A^\vee - \beta_i A^\vee A) + \right. \\ &\quad \left. + (\gamma_2 \beta_1 \beta_2^\perp [(\lambda_1 + \lambda_2) \beta_i A^\vee - \lambda_1 \lambda_2 \beta_i]) \right\} b = \\ &= (\lambda_2 - \lambda_1) \left\{ \gamma_2 \beta_1 \beta_2^\perp \beta_i b - \frac{\beta_i A^\vee b}{\lambda_1 \lambda_2} \left[(\beta_2 \gamma_2 - \beta_1 \gamma_1) A \beta_i^\perp + (\lambda_1 + \lambda_2) \gamma_2 \beta_1 \beta_2^\perp \right] \right\} \quad (26) \end{aligned}$$

в силу (22) и (8').

Так как $\tilde{c}_1 + \tilde{q} - \tilde{c}_2 = -k_1 \beta_1 A \beta_1^\perp \gamma_2 \beta_1 \beta_2^\perp (\lambda_2 - \lambda_1) < 0$ при $\lambda_2 - \lambda_1 > 0$, то уравнение (24), т.е. (20), имеет положительное решение t_1 при любом $k_i > 0$, если $\tilde{c}_2 < 0$, т.е. если, например,

$$\frac{1}{\lambda_2} \beta_1 A^V \delta - k_1 \beta_1 A \beta_1^\perp - \beta_1 \delta < 0, (\gamma_2 \beta_2 - \gamma_1 \beta_1) A \beta_1^\perp + \gamma_2 \beta_1 \beta_2^\perp \lambda_1 > 0. \quad (27)$$

Эти неравенства вместе с условием $\lambda_2 - \lambda_1 > 0$ выполняются при достаточно большом положительном λ_2 и $\gamma_2 \beta_1 \beta_2^\perp \lambda_1 > (\gamma_2 \beta_2 - \gamma_1 \beta_1) A \beta_1^\perp$. При этих λ_k все траектории, начинающиеся на луче Γ_1 , достигают луча Γ_0 .

Займемся теперь уравнением (21). Заметим прежде всего, что $x_1(t_1) = k_0 \beta_0^\perp = k_0 (\gamma_2 \beta_2^\perp - \gamma_1 \beta_1^\perp)$. Отсюда $k_0 = \frac{\beta_1 x_1(t_1)}{\gamma_2 \beta_1 \beta_2^\perp}$, что вместе с (23)

и (24) дает

$$k_0 = \frac{-c_2 e^{\lambda_2 t_1} - \beta_1 \delta + \frac{1}{\lambda_2} \beta_1 A^V \delta}{(\gamma_2 \beta_2 - \gamma_1 \beta_1) A \beta_1^\perp + \gamma_2 \beta_1 \beta_2^\perp \lambda_2}. \quad (28)$$

Имея это в виду, а также используя (15) и (16), перепишем (21) в виде

$$d_1 e^{\mu_1 t_2} - d_2 e^{\mu_2 t_2} - \frac{\mu_2 - \mu_1}{\mu_2 \mu_1} \beta_2 A^V \delta = 0, \quad (29)$$

где для удобства обозначено $\lambda_k^{(2)} = \mu_k$ и

$$d_k = \beta_2 (A + \gamma_2 \alpha \beta_2 - \mu_{3-k} E) (k_0 \beta_0 - z_2) = \\ = \frac{1}{\mu_k} \beta_2 A^V \delta - \beta_2 \delta - k_0 [\gamma_1 \mu_k \beta_1 \beta_2^\perp + (\gamma_2 \beta_2 - \gamma_1 \beta_1) A \beta_2^\perp], \quad k=1,2.$$

Чтобы установить существование положительного решения t_2 у этого уравнения, мы по-прежнему должны исследовать знак выражения

$$d_1 - d_2 - \frac{\mu_2 - \mu_1}{\mu_1 \mu_2} \beta_2 A^V \delta$$

в зависимости от того или иного выбора μ_k . Однако этот выбор уже не является свободным, так как μ_k связаны с λ_k равенством (22). Кроме того, от λ_k , по формуле (28), зависит и k_0 . Таким образом, необходимо d_k выразить через λ_k или те и другие выразить через какие-нибудь промежуточные параметры. Понятно при этом, что, например, t_1 - решение уравнения (24) - в общем случае мы не сможем выразить явно через λ_k . Поэтому нам придется использовать какие-нибудь "крайние", например, очень большие значения λ_k и μ_k .

Обозначим $\beta_i \alpha = \xi_i$. Из (22) имеем

$$\lambda_1^{(i)} + \lambda_2^{(i)} = \gamma_i \xi_i + \delta p A, \quad \lambda_1^{(i)} \lambda_2^{(i)} = \frac{\gamma_i}{\beta_{3-i} \beta_i^\perp} (\beta_{3-i} \xi_i - \beta_i \xi_{3-i}) A \beta_i^\perp + |A|.$$

Отсюда, положив $\xi_2 = z \xi_1 = z \xi$, $z > 0$, получим при больших $|\xi|$, $\xi < 0$, с точностью до бесконечно малых

$$\begin{aligned} \lambda_2^{(i)} &= \gamma_1 \xi + \delta p A + \frac{(-1)^i}{\beta_1 \beta_2^\perp} (\tau^{3-2i} \beta_i - \beta_{3-i}) A \beta_i^\perp, \\ \lambda_1^{(i)} &= \frac{(-1)^{i+1}}{\beta_1 \beta_2^\perp} (\tau^{3-2i} \beta_i - \beta_{3-i}) A \beta_i^\perp. \end{aligned} \quad (30)$$

Значения ξ и τ мы и возьмем в качестве новых параметров. Заметим прежде всего, что при выбранных знаках ξ и τ , если $|\xi|$ достаточно велико, оба неравенства (27) выполняются вместе с неравенством $\lambda_2 - \lambda_1 > 0$ и, следовательно, уравнение (20) имеет положительное решение t_1 . При этом λ_2 положительно и сколь угодно велико, а λ_1 ограничено. Отсюда следует, что значение $e^{\lambda_1 t_1}$ можно сделать сколь угодно близким к 1, а $\tilde{c}_2 e^{\lambda_2 t_1}$ сколь угодно близким к $\tilde{c}_1 + \tilde{y} = -k_1 \gamma_2 \beta_1 \beta_2^\perp (\lambda_2 - \lambda_1) \beta_1 A \beta_1^\perp + \tilde{c}_2$.

Так как после подстановки значения λ_1 выполняется $\tilde{c}_2 = [\tau(1-\gamma) + \tilde{y}] \beta_1 A \beta_1^\perp \left(\frac{1}{\lambda_2} \beta_1 A^\vee \beta - \beta_1 \beta_1^\perp k_1 - \beta_1 \beta \right)$, то вместе с предыдущим равенством получаем, что $\tilde{c}_2 e^{\lambda_2 t_1} \approx \beta_1 A \beta_1^\perp \left[(\gamma_2 \tau - \gamma_1) \left(\frac{1}{\lambda_2} \beta_1 A^\vee \beta - \beta_1 \beta \right) - k_1 (\gamma_2 \beta_1 \beta_2^\perp \lambda_2 + (\gamma_2 \beta_2 - \gamma_1 \beta_1) A \beta_1^\perp) \right]$. Отсюда и из (28) следует, что $k_0 \approx \frac{k_1}{\gamma_2 \tau - \gamma_1}$.

Теперь мы можем перейти к анализу уравнения (21). Из (30) следует, что при выбранных значениях ξ и τ , т.е. при $\xi < 0, \tau > 0$ и $|\xi|$ достаточно большим, собственное число μ_2 отрицательно и сколь угодно велико по модулю, а μ_1 ограничено. Зная выражение последнего и значение k_0 , найдем, что

$$d_1 - \frac{\mu_2 - \mu_1}{\mu_1 \mu_2} \beta_2 A^\vee \beta \approx -\beta_2 \beta - \frac{k_1}{\tau} \beta_2 A \beta_2^\perp + \frac{1}{\mu_2} \beta_2 A^\vee \beta < 0$$

при достаточно большом $|\xi|$, т.е. при достаточно большом $|\mu_2|$. Кроме того, $d_1 - d_2 - \frac{\mu_2 - \mu_1}{\mu_1 \mu_2} \beta_2 A^\vee \beta = k_0 \gamma_1 \beta_1 \beta_2^\perp (\mu_2 - \mu_1) > 0$. Отсюда следует, что при выбранных ξ и τ уравнение (21) также имеет положительное решение t_2 .

Итак, если выбрать α таким, чтобы $\beta_1 \alpha = \xi, \beta_2 \alpha = \xi$ было достаточно большим по модулю и отрицательным, а $\beta_2 \alpha = \xi_2 = \tau \xi_1, \tau > 0$, то все траектории системы $x' = f(x), f(x) = (A + \gamma_i \alpha \beta_i) x + \beta$, при $x \in G_i$, начинающиеся на одном из граничных лучей, пересекают угол G вплоть до его другого граничного луча.

Для завершения доказательства леммы мы должны показать, что ξ и τ можно выбрать так, что найдется траектория, соединяющая выбранные точки на лучах, например, $x_1^0 = \beta_1^\perp$ и $x_2^0 = \beta_2^\perp$.

Используя (29) и соображения, аналогичные тем, которые мы применяли, получая (23), найдем, что

$$x_2(t_2) = \frac{\beta_2^1}{\beta_2 A^V \beta_2^1} \left(d_2 e^{\mu_2 t_2} - \frac{1}{\mu_2} \beta_2 A^V b + \beta_2 b \right).$$

Выбрав $|\xi|$ столь большим, чтобы значение $e^{\mu_1 t_2}$ было близким к единице, получим, что с точностью до бесконечно малых

$$d_2 e^{\mu_2 t_2} = d_1 - \frac{\mu_2 - \mu_1}{\mu_1 \mu_2} \beta_2 A^V b = -\beta_1 b - \frac{1}{\tau} z_2 A \beta_2^1 + \frac{1}{\mu_2} \beta_2 A^V b.$$

Отсюда $x_2(t_2) \simeq \frac{1}{\tau} \beta_2^1$, и, следовательно, варьируя z , мы сумеем добиться и равенства $x_2(t_2) = \beta_2^1$. Лемма доказана.

4. Следствия леммы

Доказанная лемма позволяет строить с помощью кусочно-аффинных систем достаточно сложные плоские поля.

Одним из ее следствий является иное, чем в [3], доказательство существования кусочно-линейной системы с заданной локальной структурой окрестности точки покоя. Чтобы получить такую систему, достаточно построить последовательность $4m$ углов с общей вершиной в начале; в углах с нечетными номерами построить исключительные направления заданного типа, выбрав для этого подходящим образом линейное представление $f(x)$ в этих углах; в остальные углы продолжить $f(x)$, пользуясь доказанной леммой (точнее, ее правой частью).

Далее, в [2] было показано существование двухкомпонентной кусочно-аффинной системы с предельным циклом. Если не требовать минимального числа компонент, то с помощью леммы легко построить трехкомпонентную кусочно-аффинную систему с предельным циклом. Для этого можно взять линейную систему с фокусом, вырезать из фазовой плоскости угол так, чтобы точка покоя лежала на его биссектрисе вне угла, и, пользуясь леммой, переопределить $f(x)$ в углу. Аналогичным образом можно построить кусочно-аффинные системы с несколькими предельными циклами, лежащими один вне или внутри другого.

Также просто решается задача о построении кусочно-аффинной системы с сепаратрисой, идущей из седла в седло. Разбив фазовую плоскость на четыре угла с общей вершиной, определим $f(x)$ в двух несмежных между собой углах так, чтобы в каждом из них было по седлу и стороны одного из углов, их разделяющих, были бы лучами без контактов с одинаковым направлением поля на них. Затем, пользуясь леммой, доопределим $f(x)$ в этом углу так, чтобы траектория внутри угла соединяла точки пересечения сепаратрис седел со сторонами угла.

Покажем, наконец, как с помощью кусочно-аффинных систем можно построить петлю сепаратрисы. Мы рассмотрим только тот случай, когда односвязная

ячейка, примыкающая к точке покоя, ограничена только одной петлей. В этом случае петля сепаратрисы (замыкаясь точкой покоя), ограничивает область, заполненную траекториями некоторого эллиптического сектора. Построим сначала этот сектор из траекторий некоторой кусочно-линейной системы с точкой покоя в начале координат так, как это предлагается в [3]. При этом, очевидно, можно устроить так, чтобы любой из двух лучей - исключительных направлений, ограничивающих этот сектор, - являлся граничным лучом областей аффинности, а в секторе, лежащем снаружи петли, был сепаратрисой. Можно считать также, что построенные петли эллиптического сектора симметричны относительно биссектрисы угла \mathcal{H} , образованного исключительными направлениями. Теперь из фазовой плоскости вырежем угол G большего раствора, не содержащий начала, с вершиной внутри угла \mathcal{H} и с той же биссектрисой.

Пользуясь леммой, переопределим $f(x)$ в G так, чтобы одна из траекторий внутри G соединяла точки пересечения исключительных направлений и сторон угла G . Эта траектория вместе с отрезками исключительных направлений и составит искомую петлю.

Повторяя этот прием, можно строить фазовую картину с любым числом петель из сепаратрис, лежащих одна вне другой.

Литература

1. Гильдерман Ю.И. Кусочно-аффинная система с сепаратрисой, идущей из седла в седло. - В кн.: Теория кубатурных формул и приложения функционального анализа к задачам математической физики. Труды семинара С.Л. Соболева. Новосибирск, 1977, №1, с.43-49.
2. Гильдерман Ю.И. О предельных циклах кусочно-аффинных систем.- Докл. АН СССР, 1976, т.230, №3, с.512-515.
3. Гильдерман Ю.И. Динамические системы на плоскости с непрерывными правыми частями, линейными в углах.- Сиб.мат.журн., 1972, т.13, №1, с. 163-173.