

УДК 004.942

В.В. Онищенко

Державний університет телекомунікацій, Київ

УПРАВЛІННЯ ІНФОРМАЦІЙНОЮ СИСТЕМОЮ З ЗАВАДАМИ ІМПУЛЬСНОГО ТИПУ

У статті розглянуті можливості управління інформаційним потоком з завадами імпульсного типу.

Ключові слова: дискретно-неперервна динаміка, завада, дельта-функція Дірака, конфліктно-керований процес, інтеграл Ауманна.

Вступ

Для забезпечення високої якості обслуговування при впровадженні сучасних технологічних рішень у галузі телекомунікацій і надання високотехнологічних телекомунікаційних послуг потрібна наявність системи управління, яка дозволяє ефективно керувати мережею.

Розподілені (або Інтернет - базовані) інформаційні системи утворюються сучасні інформаційно-телекомунікаційні середовища колективного користування, різноманітні прикладні інформаційні системи, які працюють в глобальному середовищі, пошукові системи типу Google, засоби та технології доступу до віддалених інформаційних та обчислювальних ресурсів, системи публікації-підписки, тощо.

Системи розподіленої обробки даних в Intranet-мережі належать до найбільш прогресивних форм організації програмно-технічних засобів у вигляді продуктивного інформаційного середовища, вони базуються на технологіях паралельних і «хмарних» обчислень. Ефективність доступу користувачів значною мірою залежить від організації інформаційно-обчислювального середовища, в тому числі з використанням мережі Internet.

Постановка задачі. Основними завданнями розподіленої системи є організація ефективного доступу користувачів до інформаційних і програмних ресурсів, а також ефективна взаємодія як користувачів з ресурсами, так і різних видів ресурсів між собою.

Розробити модель та дослідити процеси в інформаційно-телекомунікаційних систем за допомогою конфліктно-керованих процесів на основі дискретно-неперервної динаміки.

Математична модель інформаційних потоків

Спробуємо описати процеси в інформаційно-телекомунікаційних системах за допомогою лінійної керованої динамічної системи.

Завдання прийняття рішення про найефективнішу управляючу дію в теорії інформації формулюється таким чином: знаючи цільовий стан об'єкту

управління, на основі його інформаційної моделі, визначити такі входні параметри, які з урахуванням передісторії і поточного стану об'єкту управління, а також впливу середовища, з найбільшою ефективністю переведуть його в цільовий стан, що характеризується вихідними параметрами.

Розглянемо спрощену ситуацію: інформація про функціонування телекомунікаційної мережі та двох її компонентів надходить до системи управління. В результаті обробки інформації, що надійшла до системи управління від об'єктів (елементів) управління, формується узагальнена інформаційна модель стану мережі телекомунікацій, на підставі якої визначаються рішення різного рівня і виконуються необхідні процедури управління.

Для опису цієї ситуації застосуємо лінійну керовану динамічну систему, еволюція якої описується рівнянням [1]

$$\dot{z} = Az + u - v, \quad z \in R^m. \quad (1)$$

Тут A – квадратна матриця порядку m , $u = u(t)$ – керування першим інформаційним потоком P (переслідувача), $v = v(t)$ – керування другим інформаційним потоком E (утікача). Структура керувань потоками буде описана нижче в кожному з випадків.

Задача переслідувача полягає в тому, щоб, певним чином обираючи керування u , за скінченний час вивести траєкторію системи (1) на термінальну множину (тобто вузол, куди необхідно скерувати інформаційний потік). Задача утікача протилежна – уникнути зустрічі з термінальною множиною M^* .

Мета системи управління – скерувати перший інформаційний потік до відповідного вузла мережі, незважаючи на перешкоди другого потоку.

Керування інформаційним потоком з імпульсними завадами

Продовжимо дослідження [1]. Нехай тепер керування інформаційним потоком P являє собою вимірну функцію часу зі значеннями з компакта U ,

$U \subset \mathbb{R}^m$. Інформаційний потік E , в свою чергу, може впливати на систему (1) лише в моменти $\{\tau_i\}$ і його керування має імпульсний тип вигляду:

$$v(t) = \sum_{i=0}^{\infty} v_i \delta(t - \tau_i), \quad (2)$$

де вектори стрибків v_i належать деякому компактному V , $V \subset \mathbb{R}^m$. Згідно з [2] в даному випадку, як і в попередньому[1], розв'язок системи (1) при вибраних керуваннях потоків існує при будь-якій початковій умові $z_0 = z(0)$, він єдиний і абсолютно неперервний на інтервалах (τ_i, τ_{i+1}) , $i \in \mathbb{N} \cup \{0\}$.

Введемо функцію $n(t) = \max\{i \in \mathbb{N} \cup \{0\} : \tau_i \leq t\}$ і розглянемо множини

$$W_i(t, v) = \int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} \pi e^{A(t-\theta)} U d\theta - \pi e^{A(t-\tau_i)} v, \quad i = \overline{0, n(t)-1}, \quad (3)$$

$$W_{n(t)}(t, v) = \int_{\tau_{n(t)}}^t \pi e^{A(t-\theta)} U d\theta - \pi e^{A(t-\tau_{n(t)})} v, \quad W_i(t) = \int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} \pi e^{A(t-\theta)} U d\theta - \pi e^{A(t-\tau_i)} V, \quad i = \overline{0, n(t)-1}, \quad (4)$$

$$W_{n(t)}(t) = \int_{\tau_{n(t)}}^t \pi e^{A(t-\theta)} U d\theta - \pi e^{A(t-\tau_{n(t)})} V.$$

Інтеграл в означенні множин $W_i(t, v)$ і $W_i(t)$ слід розуміти як інтеграл Ауманна [2] від багатозначного відображення.

Позначимо $\mathfrak{T} = \{t \geq 0 : W_i(t) \neq \emptyset, i = 0, \dots, n(t)\}$. Слід зауважити, що як правило $\tau_i \notin \mathfrak{T}$ для всіх $i \in \mathbb{N} \cup \{0\}$, оскільки множини $W_i(\tau_i)$ непорожні тільки якщо множина πV складається з однієї точки.

Умова 1 Множина \mathfrak{T} непорожня.

Для будь-якого моменту часу t , $t \in \mathfrak{T}$, зафіксуємо набір векторів

$$\omega = \omega(t) = \{w_i(t) : w_i(t) \in W_i(t), i = 0, \dots, n(t)\}.$$

Покладемо

$$\xi(t, z, \omega) = \pi e^{A(t-\tau_0)} z + \sum_{i=0}^{n(t)} w_i(t). \quad (5)$$

Введемо функції

$$\tilde{\alpha}_i(t, z, v, \omega) = \sup\{\alpha \geq 0 : \alpha(M - \xi(t, z, \omega)) \cap (W_i(t, v) - w_i(t)) \neq \emptyset\}. \quad (6)$$

Позначимо

$$k = k(t, z, v, \omega) =$$

$$= \min \left\{ j \in \{0, \dots, n(t)\} : \sum_{i=0}^j \tilde{\alpha}_i(t, z, v, \omega) \geq 1 \right\}, \quad (7)$$

якщо нерівність у фігурних дужках не виконується при жодному j , $j \in \{0, \dots, n(t)\}$, покладемо $k = n(t) + 1$. Визначимо розв'язуючі функції

$$\alpha_i(t, z, v, \omega) = \begin{cases} \tilde{\alpha}_i(t, z, v, \omega), & i = 0, \dots, k-1, \\ 1 - \sum_{j=0}^{k-1} \tilde{\alpha}_j(t, z, v, \omega), & i = k, \\ 0, & i = k+1, \dots, n(t). \end{cases} \quad (8)$$

де $t \in \mathfrak{T}$, $i = 0, 1, \dots, n(t)$, $z \in \mathbb{R}^m$, $v \in V$.

Можна показати, що якщо множина M опукла, то для визначених таким чином розв'язуючих функцій при $t \in \mathfrak{T}$, $i = 0, 1, \dots, n(t)$, $z \in \mathbb{R}^m$, $v \in V$, $w_i(t) \in W_i(t)$, справедливі співвідношення

$$\alpha_i(t, z, v, \omega)(M - \xi(t, z, \omega)) \cap (W_i(t, v) - w_i(t)) \neq \emptyset. \quad (9)$$

Доведення цього твердження проводиться аналогічно доведенню леми 1 в [1]. При цьому для доведення опуклості множин $W_i(t, v)$ слід використовувати той факт, що інтеграл від рівномірно обмеженого компактозначного відображення являє собою опуклий компакт (теорема Ауманна [3]).

Розглянемо множину

$$T(z, \omega) = \left\{ t \in \mathfrak{T} : \sum_{i=0}^{n(t)} \inf_{v \in V} \alpha_i(t, z, v, \omega) = 1 \right\}. \quad (10)$$

Якщо рівність у фігурних дужках не виконується при жодному $t \in \mathfrak{T}$, покладемо $T(z, \omega) = \emptyset$.

Теорема 1. Якщо для системи (1) при імпульсному керуванні інформаційним потоком E (2) виконана умова 1, $\tau_i \notin \mathfrak{T}$ для всіх $i \in \mathbb{N} \cup \{0\}$, множина M опукла, для початкового стану z_0 і набору ω множина $T(z_0, \omega)$ непорожня, то для будь-якого $T \in T(z_0, \omega)$ траєкторія системи (1) може бути приведена з початкового стану z_0 на термінальну множину в момент T .

Доведення. Позначимо $N = n(T)$ і зафіксуємо певний набір векторів-стрибків $\{v_i\}$.

Припустимо спочатку, що $\xi(T, z_0, \omega) \notin M$. Позначимо $K = k(T, z_0, v, \omega)$, тоді згідно з (7), (8)

$$\sum_{i=0}^K \alpha_i(T, z_0, v_i, \omega) = 1.$$

Нехай $K = N$. Тоді на інтервалах $[\tau_i, \tau_{i+1})$, $i = 0, 1, \dots, K-1$, будемо вибирати керування переслідувача таким чином, щоб виконувались вклучення

$$\int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} \pi e^{A(T-\vartheta)} u(\vartheta) d\vartheta - \pi e^{A(T-\tau_i)} v_i - w_i(T) \in \alpha_i(T, z_0, v_i, \omega) (M - \xi(T, z_0, \omega)), \quad (11)$$

а на відрізку $[\tau_K, T]$ – так, щоб було справедливе включення

$$\int_{\tau_K}^T \pi e^{A(T-\vartheta)} u(\vartheta) d\vartheta - \pi e^{A(T-\tau_K)} v_K - w_K(T) \in \alpha_K(T, z_0, v_K, \omega) (M - \xi(T, z_0, \omega)). \quad (12)$$

В силу співвідношення (9) і умови 1 ці включення мають вимірні розв'язки. Якщо ж $K < N$, то на інтервалах $[\tau_i, \tau_{i+1}]$, $i = 0, 1, \dots, K$ будемо вибирати керування інформаційним потоком P так, щоб виконувались співвідношення (11), а на інтервалах $[\tau_i, \tau_{i+1}]$, $i = K + 1, \dots, N - 1$, в якості керування інформаційним потоком P візьмемо розв'язок рівнянь Фредгольма I-го роду:

$$\int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} \pi e^{A(T-\vartheta)} u(\vartheta) d\vartheta - \pi e^{A(T-\tau_i)} v_i = w_i(T). \quad (13)$$

На відрізку $[\tau_N, T]$ виберемо в якості керування інформаційним потоком P розв'язок інтегрального рівняння Вольєрра I-го роду:

$$\int_{\tau_N}^T \pi e^{A(T-\vartheta)} u(\vartheta) d\vartheta - \pi e^{A(T-\tau_N)} v_N = w_N(T). \quad (14)$$

В силу включень $w_i(T) \in W_i(T)$, $i = 0, \dots, N$, з умови 1 випливає, що рівняння (13), (14) мають вимірні розв'язки.

З формули Коші для системи (1) і властивостей дельта-функції випливає представлення (15):

$$\begin{aligned} \pi z(T) = & \pi e^{A(T-\tau_0)} z_0 + \\ & + \sum_{i=0}^{N-1} \left(\int_{\tau_i}^{\tau_{i+1}} \pi e^{A(T-\vartheta)} u(\vartheta) d\vartheta - \pi e^{A(T-\tau_i)} v_i \right) + \\ & + \int_{\tau_N}^T \pi e^{A(T-\vartheta)} u(\vartheta) d\vartheta - \pi e^{A(T-\tau_N)} v_N. \end{aligned} \quad (15)$$

Додамо і віднімемо з правої частини рівності (15) таку величину

УПРАВЛЕНИЕ ИНФОРМАЦИОННЫМИ СИСТЕМАМИ С ПОМЕХАМИ ИМПУЛЬСНОГО ТИПА

В.В. Онищенко

В статье рассмотрены возможности управления информационными потоками с помехами импульсного типа.

Ключевые слова: дискретно-непрерывная динамика, помеха, дельта-функции Дирака, конфликтно-управляемый процесс, интеграл Ауманна.

CONTROL OF INFORMATION SYSTEMS WITH DISTURBANCES OF IMPULSE TYPE

V.V. Onyshchenko

Possibilities for control of information systems with disturbances of impulse type are treated in the paper.

Keywords: discrete-continuous dynamics, disturbance, Dirac delta function, conflict controlled process, Aumann integral.

$$\sum_{i=0}^N w_i(T).$$

Тоді, враховуючи закони вибору керування переслідувачем (11)–(14), а також опуклість множини M , дістаємо включення:

$$\pi z(T) \in \xi(T, z_0, \omega) +$$

$$+ \sum_{i=0}^K \alpha_i(T, z_0, v_i, \omega) (M - \xi(T, z_0, \omega)) = M, \quad (16)$$

звідки безпосередньо випливає, що $z(T) \in M^*$.

Нехай тепер $\xi(T, z_0, \omega) \in M$. На інтервалах $[\tau_i, \tau_{i+1}]$, $i = 0, 1, \dots, N - 1$ будемо вибирати в якості керування переслідувача розв'язки рівнянь (13), а на відрізку $[\tau_N, T]$ – розв'язок рівняння (14). В результаті, враховуючи формулу (16), одержимо $\pi z(T) = \xi(T, z_0, \omega) \in M$ або $z(T) \in M^*$.

Висновок

Запропонована математична модель для опису процесів в інформаційних системах. Створено метод дослідження ігрових задачі для систем з імпульсним впливом, де керування одного або кількох потоків адитивно включає узагальнені функції (дельта-функцію Дирака). Окремо розглянуто випадок коли завади мають імпульсний тип. Випадок двох інформаційних потоків в подальшому планується розширити на p та змоделювати відповідні процеси.

Список літератури

1. Онищенко В.В. Управління інформаційною системою з дискретно-неперервною динамікою / В.В. Онищенко // Системи управління, навігації та зв'язку: Збірник наукових праць. – Полтава : ПолтНТУ – 2015. – Вип. 2 (34). – С. 51–53.
2. Филиппов А.Ф. Дифференциальные уравнения с разрывной правой частью / А.Ф. Филиппов. – М.: Наука, 1985. – 224 с.
3. Кривонос, Ю.Г. Динамические игры с разрывными траекториями / Ю.Г. Кривонос, И.И. Матичин, А.А. Чикрий. - К.: Наукова думка, 2005. – 220 с.

Надійшла до редколегії 25.12.2014

Рецензент: д-р техн. наук, проф. Л.Ф. Купченко, Харківський університет Повітряних Сил ім. І. Кожедуба, Харків.