

ТЕНЗОРНАЯ МОДЕЛЬ МНОГОПОЛЮСНОЙ ТЕЛЕКОММУНИКАЦИОННОЙ СЕТИ

Введение

В соответствии с количеством корреспондентов (источников и получателей), участвующих в процессе информационного обмена, в рамках телекоммуникационных сетей (ТКС) традиционно выделяют соединения типа «точка-точка», описываемые двухполюсными сетевыми моделями, и соединения «точка-многоточка» и «многоточка-точка», относящиеся к многополюсному случаю. Хотя графовые модели последних двух типов соединений отличаются лишь направлением передачи трафика, на практике их применение связано с решением совершенно разных задач: соединение «точка-многоточка» описывает беспроводные сети, радио- и телевидение, многоадресную рассылку в IP-сети, в то время как соединение «многоточка-точка» имеет место в случае пиринговых сетей, например, работающих по протоколу BitTorrent, или при получении комплексного сервиса, где отдельные атомарные сервисы предоставляются различными серверами, например, при реализации технологии облачных вычислений (Cloud Computing).

В рамках данной статьи внимание будет сосредоточено на многополюсных телекоммуникационных сетях, реализующих соединения «многоточка-точка». В данном случае несколько источников, например серверов некой распределенной файлообменной системы, одновременно адресует свой трафик к одному и тому же получателю, задействуя при этом множество путей в телекоммуникационной сети. При этом немаловажным фактором, определяющим как эффективность использования вычислительных ресурсов серверов, так и ресурсов ТКС, является распределение нагрузки между источниками трафика и, соответственно, множеством используемых путей. В то же время при управлении порядком распределения нагрузки на сервера следует исходить из требований пользователя, запрашивающего ту или иную услугу и ожидающего вполне определенное качество ее предоставления (Quality of Service, QoS). Таким образом, в условиях телекоммуникационных сетей, в которых телекоммуникационная услуга организуется посредством одновременного подключения к множеству серверов (источников трафика), актуальной является задача распределения нагрузки на серверы и доставки соответствующего трафика конечному пользователю с выполнением при этом ряда требований к основным показателям качества обслуживания: задержке, джиттеру, надежности и скорости передачи.

Такая постановка задачи обуславливает необходимость разработки соответствующей математической модели ТКС, в рамках которой исходная задача будет сформулирована и решена как оптимизационная. Однако модель ТКС с множеством источников с целью формализации задачи оптимального управления трафиком должна в обязательном порядке включать в себя математически формализованные условия обеспечения качества обслуживания, предпочтительно в аналитическом виде. Подобного рода условия были получены с использованием методики тензорного моделирования в контексте решения задачи многопутевой маршрутизации для двухполюсной сети [1]. Кроме возможности аналитического учета связи между различными QoS-показателями, как показано в [2], применение этих условий позволило свести к нулю многопутевой джиттер, обусловленный разницей в задержках передачи потоков пакетов вдоль различных путей. Именно данный факт обусловил выбор тензорного анализа сетей в качестве математического аппарата для описания ТКС в режиме «многоточка-точка».

Тензорное описание многополюсной ТКС

В рамках тензорного подхода ТКС описывается смешанным двухвалентным тензором [1, 2]

$$Q = T \otimes \Lambda, \quad (1)$$

где \otimes – знак прямого тензорного умножения, компоненты тензора Q представляют собой одновалентный ковариантный тензор средних задержек пакетов T и одновалентный контравариантный тензор интенсивности потока пакетов Λ .

Причем тензоры средних задержек пакетов T и интенсивности потока пакетов Λ связаны между собой тензорными уравнениями вида [1, 2]

$$\Lambda = GT, \quad (2)$$

$$T = E\Lambda, \quad (3)$$

где G – двухвалентный контравариантный тензор, выполняющий в данном случае роль метрического, т.е. определяющий свойства метрического пространства, связываемого с моделируемой ТКС; E – двухвалентный ковариантный метрический тензор.

Метрики ТКС, представленные тензорами G и E , в рамках описания (1) обеспечивают функциональную связь между координатами тензоров средних задержек пакетов T и пакетной интенсивности потока Λ . И, например, в системе координат (СК) ветвей при условии моделирования i -го сетевого интерфейса в виде системы массового обслуживания с отказами вида $M/M/1/N$ проекцией тензора G является диагональная матрица $G_v = \left\| g_v^{ii} \right\|$ размера $n \times n$, элементы главной диагонали которой рассчитываются согласно выражению [1]

$$g_{(v)}^{ii} = \frac{(1 - (\rho_{(v)}^i)^{N_i + 1})(1 - \rho_{(v)}^i)(\lambda_{(v)}^i)^2}{\rho_{(v)}^i - (\rho_{(v)}^i)^{N_i + 2} - (N_i + 1)(\rho_{(v)}^i)^{N_i + 1}(1 - \rho_{(v)}^i)}, \quad (4)$$

где индекс v указывает на принадлежность системе координат ветвей, в рамках которой сеть рассматривается как совокупность n трактов передачи $v_i, i = \overline{1, n}$; $\rho_{(v)}^i = \frac{\lambda_{(v)}^i}{\phi_i}$ – коэффициент

загруженности i -го тракта передачи; $\lambda_{(v)}^i$ и ϕ_i – интенсивность потока пакетов и пакетная пропускная способность i -го тракта передачи соответственно.

Методика тензорного моделирования ТКС всецело основывается на постулатах обобщения Г. Крона [3], согласно которым тензорные уравнения (2) и (3) сохраняют свою форму неизменной независимо от координатной системы рассмотрения сети. В общем случае для каждой ТКС существует конечное множество допустимых систем координат ее рассмотрения (или базисов), каждая из которых обеспечивает новую точку зрения на ТКС и позволяет осветить определенные аспекты ее функционирования. Например, в рамках упомянутой выше СК ветвей B_v ТКС рассматривается как совокупность трактов передачи, а в рамках системы координат контуров и узловых пар $B_{\langle \pi \eta \rangle}$ – как совокупность $\mu = n - m + 1$ независимых контуров и $\phi = n - 1$ узловых пар, $\phi + \mu = n$, где m – число узлов сети. Тогда согласно второму постулату Г. Крона в СК ветвей и в СК контуров и пар узлов тензорное уравнение (2) принимает вид

$$\Lambda_v = G_v T_v, \quad (5)$$

$$\Lambda_{\pi \eta} = G_{\pi \eta} T_{\pi \eta}, \quad (6)$$

где $G_{\pi\eta}$ – проекция двухвалентного контравариантного метрического тензора G в СК контуров и узловых пар; Λ_v и T_v – проекции тензоров Λ и T в СК ветвей B_v , элементами которых являются соответственно интенсивности потоков $\lambda_{(v)}^i$ и задержки пакетов $\tau_i^{(v)}$ в трактах передачи сети, $i = \overline{1, n}$; $\Lambda_{\pi\eta}$ и $T_{\pi\eta}$ – проекции тензоров интенсивности потоков Λ и задержки пакетов T в СК $B_{\langle\pi\eta\rangle}$; причем $\Lambda_v, \Lambda_{\pi\eta}, T_v, T_{\pi\eta}$ представляют собой векторы размера n .

Поскольку принятые в рассмотрение базисы ветвей B_v и контуров и узловых пар $B_{\langle\pi\eta\rangle}$ относятся к одной и той же сети, структура которой предполагается известной и выступает в качестве исходных данных, связь базисов между собой так же известна. Она формализуется в виде так называемых матриц ко- и контравариантного координатного преобразования, которые в полном обозначении выглядят как $A_v^{\langle\pi\eta\rangle}$ и $C_{\langle\pi\eta\rangle}^v$ (в дальнейшем просто A и C). Тогда, имея правила преобразования самих базисов, получаем возможность вычисления координат тензора (проекции тензора) в одной системе координат по известным его координатам в другой системе координат:

$$T_v = A T_{\pi\eta}, \quad (9)$$

$$\Lambda_v = C \Lambda_{\pi\eta}. \quad (10)$$

Взаимосвязь проекций двухвалентных контравариантных метрических тензоров формализуется следующим образом:

$$G_v = C G_{\pi\eta} C^t; \quad G_{\pi\eta} = A^t G_v A. \quad (11)$$

В соответствии с рассмотрением сети как совокупности контуров и узловых пар в рамках системы координат $B_{\langle\pi\eta\rangle}$ элементы полученных в ней проекций $\Lambda_{\pi\eta}$ и $T_{\pi\eta}$ могут быть сгруппированы следующим образом:

$$\Lambda_{\pi\eta} = \begin{Bmatrix} \Lambda_{\pi} \\ \Lambda_{\eta} \end{Bmatrix}, \quad \Lambda_{\pi} = \begin{Bmatrix} \lambda_{(\pi)}^1 \\ \vdots \\ \lambda_{(\pi)}^j \\ \vdots \\ \lambda_{(\pi)}^{\mu} \end{Bmatrix}, \quad \Lambda_{\eta} = \begin{Bmatrix} \lambda_{(\eta)}^1 \\ \vdots \\ \lambda_{(\eta)}^j \\ \vdots \\ \lambda_{(\eta)}^{\phi} \end{Bmatrix}, \quad T_{\pi\eta} = \begin{Bmatrix} T_{\pi} \\ T_{\eta} \end{Bmatrix}, \quad T_{\pi} = \begin{Bmatrix} \tau_1^{(\pi)} \\ \vdots \\ \tau_j^{(\pi)} \\ \vdots \\ \tau_{\mu}^{(\pi)} \end{Bmatrix}, \quad T_{\eta} = \begin{Bmatrix} \tau_1^{(\eta)} \\ \vdots \\ \tau_j^{(\eta)} \\ \vdots \\ \tau_{\phi}^{(\eta)} \end{Bmatrix}, \quad (12)$$

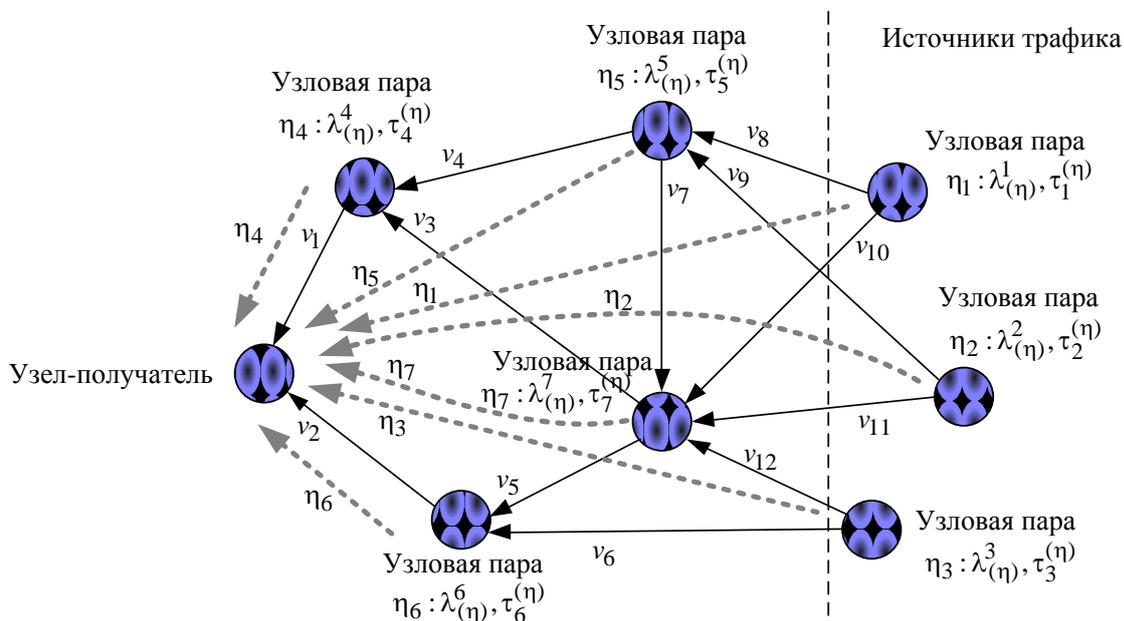
где Λ_{π} и T_{π} – подвекторы размера μ , элементами которых являются контурные компоненты $\lambda_{(\pi)}^j$ и $\tau_j^{(\pi)}$ проекций тензоров Λ и T , относящиеся к базисным контурам сети; Λ_{η} и T_{η} – подвекторы размера ϕ , элементами которых являются узловые компоненты проекций соответствующих тензоров в СК $B_{\langle\pi\eta\rangle}$. При этом узловые компоненты проекции тензора Λ указывают на интенсивность потока пакетов между опорным узлом сети и другими, непопорными узлами данной пары, а узловые компоненты проекции тензора T отражают наблюдаемую при этом задержку (рисунок).

Таким образом, исходя из физического смысла введенных обозначений, можно сделать следующие выводы:

1) с целью исключения петель в маршрутах передачи потоков все элементы вектора T_{π} должны быть равны нулю, т.е. $\tau_j^{(\pi)} = 0$;

2) если в j -й узловой пара один из узлов является источником трафика, а другой – его получателем, то величина $\lambda_{(\eta)}^j$ указывает на интенсивность потока для этой пары;

3) если j -я узловая пара не содержит узел-источник, то соответствующая величина $\lambda_{(\eta)}^j$ должна быть приравнена нулю.



Пример многополюсной ТКС и ее базисные узловые пары

Условия обеспечения качества обслуживания в многополюсной ТКС

Рассмотрим в рамках тензорной модели (1) – (12) задачу гарантированного обеспечения качества обслуживания в ТКС для многополюсного случая. В качестве исходных данных выступают:

- 1) исходная структура ТКС, что позволяет сформировать матрицы координатного преобразования A и C ;
- 2) пропускные способности трактов передачи и размеры буферной емкости на узлах сети, что необходимо для формирования матриц проекций метрических тензоров в СК ветвей;
- 3) модели самого трафика и процесса его обслуживания на узлах сети, которые определяют правила формирования матрицы проекций метрических тензоров в СК ветвей;
- 4) направление передачи с указанием множества источников трафика и одного получателя;
- 5) требования к основным показателям качества обслуживания трафика, задаваемые в виде требуемой скорости передачи потока $\lambda^{(mpб)}$ и допустимой средней задержки $\tau_{(дон)}$.

С целью вывода условий обеспечения качества обслуживания в многополюсной ТКС запишем уравнение (6) в следующем виде

$$\left\| \begin{array}{c} \Lambda_{\pi} \\ \Lambda_{\eta} \end{array} \right\| = \left\| \begin{array}{c|c} G_{\pi\eta}^{(1)} & G_{\pi\eta}^{(2)} \\ \hline G_{\pi\eta}^{(3)} & G_{\pi\eta}^{(4)} \end{array} \right\| \cdot \left\| \begin{array}{c} T_{\pi} \\ T_{\eta} \end{array} \right\|, \quad (13)$$

где $\left\| \begin{array}{c|c} G_{\pi\eta}^{\langle 1 \rangle} & G_{\pi\eta}^{\langle 2 \rangle} \\ \hline G_{\pi\eta}^{\langle 3 \rangle} & G_{\pi\eta}^{\langle 4 \rangle} \end{array} \right\| = G_{\pi\eta}$, причем $G_{\pi\eta}^{\langle 1 \rangle}$, $G_{\pi\eta}^{\langle 4 \rangle}$ – квадратные подматрицы размера $\mu \times \mu$ и $\phi \times \phi$ соответственно, $G_{\pi\eta}^{\langle 2 \rangle}$ – подматрица размера $\mu \times \phi$, $G_{\pi\eta}^{\langle 3 \rangle}$ – подматрица размера $\phi \times \mu$.

На основании (13) с учетом обоснованного выше требования $\tau_j^{(\pi)} = 0$ (или, что равнозначно $T_\pi = 0$) имеет место соотношение

$$\Lambda_\eta = G_{\pi\eta}^{\langle 4 \rangle} T_\eta. \quad (14)$$

Как было отмечено, вектор Λ_η содержит как нулевые, так и ненулевые компоненты. Условимся при формировании базиса контуров и узловых пар начинать нумерацию с узловых пар, образованных источниками трафика и получателем, тогда вектор узловых компонент проекции тензора интенсивностей потоков в СК контуров и узловых пар имеет следующую структуру

$$\Lambda_\eta = \left\| \lambda_{(\eta)}^1 \quad \dots \quad \lambda_{(\eta)}^k \quad 0 \quad \dots \quad 0 \right\|^t, \quad (15)$$

где k – число узловых пар, образованных источниками трафика и получателем.

Причем в соответствии с исходными данными суммарная интенсивность трафика, поступающего от множества источников, должна обеспечивать скоростные требования к качеству обслуживания, т.е.

$$\sum_{j=1}^k \lambda_{(\eta)}^j = \lambda^{\langle mp\delta \rangle} \quad \text{или} \quad \sum_{j=1}^k \lambda_{(\eta)}^j \geq \lambda^{\langle mp\delta \rangle}. \quad (16)$$

С другой стороны, компоненты вектора T_η связаны с временными показателями качества обслуживания: первые ее k элементов $\tau_1^{(\eta)}, \dots, \tau_k^{(\eta)}$ содержат требования к межконцевой средней задержке $\tau_{\langle don \rangle}$, при этом остальные элементы вектора T_η являются неизвестными.

Таким образом, векторы Λ_η и T_η могут быть разделены на подвекторы следующим образом

$$\Lambda_\eta = \left\| \begin{array}{c} \Lambda_\eta^{\langle k \rangle} \\ \hline \Lambda_\eta^{\langle \phi-k \rangle} \end{array} \right\|, \quad T_\eta = \left\| \begin{array}{c} T_\eta^{\langle k \rangle} \\ \hline T_\eta^{\langle \phi-k \rangle} \end{array} \right\|,$$

где $\Lambda_\eta^{\langle k \rangle}$ и $T_\eta^{\langle k \rangle}$ – векторы размера k , элементы которых относятся к узловым парам, образованным источниками трафика и получателем.

Тогда выражение (14) может быть преобразовано к виду

$$\left\| \begin{array}{c} \Lambda_\eta^{\langle k \rangle} \\ \hline \Lambda_\eta^{\langle \phi-k \rangle} \end{array} \right\| = \left\| \begin{array}{c|c} G_{\pi\eta}^{\langle 4,1 \rangle} & G_{\pi\eta}^{\langle 4,2 \rangle} \\ \hline G_{\pi\eta}^{\langle 4,3 \rangle} & G_{\pi\eta}^{\langle 4,4 \rangle} \end{array} \right\| \cdot \left\| \begin{array}{c} T_\eta^{\langle k \rangle} \\ \hline T_\eta^{\langle \phi-k \rangle} \end{array} \right\|, \quad (17)$$

где $\left\| \begin{array}{c|c} G_{\pi\eta}^{\langle 4,1 \rangle} & G_{\pi\eta}^{\langle 4,2 \rangle} \\ \hline G_{\pi\eta}^{\langle 4,3 \rangle} & G_{\pi\eta}^{\langle 4,4 \rangle} \end{array} \right\| = G_{\pi\eta}^{\langle 4 \rangle}$, причем $G_{\pi\eta}^{\langle 4,1 \rangle}$ – квадратная матрица размера $k \times k$ $G_{\pi\eta}^{\langle 4 \rangle}$.

На основании выражения (15) и подставляя $\Lambda_{\eta}^{\langle \phi-k \rangle} = 0$, получим

$$\Lambda_{\eta}^{\langle k \rangle} = \left(G_{\pi\eta}^{\langle 4,1 \rangle} - G_{\pi\eta}^{\langle 4,2 \rangle} \left[G_{\pi\eta}^{\langle 4,4 \rangle} \right]^{-1} G_{\pi\eta}^{\langle 4,3 \rangle} \right) T_{\eta}^{\langle k \rangle}. \quad (18)$$

Выражение (16) определяет количественную взаимосвязь между интенсивностью трафика, поступающего от каждого из k источников, и наблюдаемой при этом задержкой. Тогда с учетом заданных требований, содержащихся в векторах $\Lambda_{\eta}^{\langle k \rangle}$ и $T_{\eta}^{\langle k \rangle}$, имеем следующее неравенство

$$\Lambda_{\eta}^{\langle k \rangle} \leq \left(G_{\pi\eta}^{\langle 4,1 \rangle} - G_{\pi\eta}^{\langle 4,2 \rangle} \left[G_{\pi\eta}^{\langle 4,4 \rangle} \right]^{-1} G_{\pi\eta}^{\langle 4,3 \rangle} \right) T_{\eta}^{\langle k \rangle}, \quad (19)$$

выполнение которого совместно с выполнением одного из условий (16) гарантирует достижение заданных значений скоростных и временных показателей качества обслуживания.

Выводы

В статье предложена тензорная модель многополюсной ТКС, в которой предполагается одновременная передача потоков пакетов от множества источников, будь то серверы или равные по рангу узлы сети, образующие в совокупности единую инфокоммуникационную систему. В рамках тензорной формализации удалось получить для таких сетей условия обеспечения качества обслуживания одновременно по двум показателям – скорости передачи и средней задержке, представленные в аналитическом виде. Полученные условия позволяют решить следующие две задачи управления трафиком в многополюсной ТКС с QoS: задачу многопутевой маршрутизации трафика от множества источников к одному получателю, где в качестве заданных величин выступают величины интенсивности потоков, создаваемых каждым из источников, а в качестве неизвестных величин рассматриваются интенсивности потоков пакетов в отдельных трактах передачи сети; а также задачу распределения нагрузки между серверами и многопутевой маршрутизации, в которой оба типа величин являются неизвестными и подлежат расчету.

Список литературы: 1. Лемешко, А.В., Евсеева, О.Ю. Тензорная модель многопутевой маршрутизации с гарантиями качества обслуживания одновременно по множеству разнородных показателей // Проблемы телекоммуникаций. – 2012. – № 4 (9). – С. 16 - 31. – Режим доступа: http://pt.journal.kh.ua/2012/4/1/124_lemeshko_tensor.pdf. 2. Лемешко, А.В., Евсеева, О.Ю., Гаркуша, С.В. Результаты исследования тензорной модели многопутевой маршрутизации с обеспечением качества обслуживания в телекоммуникационных сетях // Вестник южно-уральского гос. ун-та : Серия «Компьютерные технологии, управление, радиоэлектроника». – 2013. – Т.13, №4. – С. 38 – 54. 3. Крон, Г. Тензорный анализ сетей. – М. : Сов. радио, 1978. – 719 с.

Харьковский национальный
университет радиоэлектроники

Поступила в редколлегию 05.10.2013