

## ОЦЕНКА АДЕКВАТНОСТИ СПЛАЙНОВОЙ ИНТЕРПОЛЯЦИИ ТРАФИКА ШИРОКОПОЛОСНОЙ ЦИФРОВОЙ СЕТИ ИНТЕГРАЛЬНОГО ОБСЛУЖИВАНИЯ

к.т.н. Г.А. Кучук

(представил д.т.н., проф. А.В. Королёв)

*Предложен метод, позволяющий построить быстроходящийся итерационный процесс оценки адекватности сплайновой интерполяции реальному трафику широкополосной цифровой сети интегрального обслуживания (ШЦСИО).*

**Введение.** Быстрое развитие новых информационных технологий привело к существенному росту объема трафика, циркулирующего в глобальных и корпоративных вычислительных сетях. Повсеместный переход к использованию широкополосных цифровых сетей интегрального обслуживания остро поставил проблему исследования характеристик сетевого трафика. **Анализ исследований и публикаций** по данному вопросу показал, что в большинстве работ данной области используется классический подход, основанный на построении адекватной динамической модели в виде систем обыкновенных дифференциальных уравнений, например [1]. Однако для построения такой модели необходимо знание значительного объема априорной информации об исследуемом процессе [2]. Кроме этого, обязательным является предположение про гауссовский характер отдельных составляющих процесса [3]. Подробный анализ реального трафика широкополосной цифровой сети интегрального обслуживания показывает наличие в нем долговременных зависимостей, ведущих к распределениям с «тяжелыми хвостами» [4]. А учет фрактального характера как суммарного трафика, так и трафика от отдельных источников (ОИ) конкретных служб ШЦСИО, не позволяет построить классическую динамическую модель. Однако применение аппарата сплайн-функций с достаточно малыми интервалами разбиений для каждого ОИ позволяет провести достаточно точную и быструю аппроксимацию исследуемой сессии [5]. При этом **актуальным** становится вопрос оценки адекватности полученной модели реальному трафику, что и является **целью данной статьи**.

**1. Сплайновая интерполяция трафика ШЦСИО.** Рассмотрим сеть с  $K$  службами, причем  $k$ -ая служба ( $k = \overline{1, K}$ ) обслуживает трафик из  $L_k$

источников. Пусть  $W^{(k, \ell_k)}(t)$  – объем информации, поступающей к  $k$ -й службе от источника  $\ell_k$  ( $\ell_k = \overline{1, L_k}$ ) за исследуемую сессию  $t \in [t_0, T_c]$ . Для анализа характера данной функции используем аппарат локальных сплайнов [6], позволяющий учесть различный характер поведения  $W^{(k, \ell_k)}(t)$  на разных временных интервалах сессии с наименьшей ошибкой аппроксимации относительно нормы в пространстве  $L_2[t_0, T_c]$ . Для построения локального  $n^{(k, \ell_k)}$ -сплайна с узлами интерполяции  $t_i^{(k, \ell_k)}$ , где  $i = \overline{0, n^{(k, \ell_k)}}$ ,  $t_0^{(k, \ell_k)} = t_0$ ,  $t_{n^{(k, \ell_k)}}^{(k, \ell_k)} = T_c$ , необходимо на каждом отрезке интерполяции  $\tau_i^{(k, \ell_k)} = [t_{i-1}^{(k, \ell_k)}, t_i^{(k, \ell_k)}]$  построить интерполяционный полином  $P_{n^{(k, \ell_k)}, i}^{(k, \ell_k)}(t)$ . Тогда сплайн, аппроксимирующий  $W^{(k, \ell_k)}(t)$ , в общем случае можно представить как [6]:

$$S^{(k, \ell_k)}(t) = \sum_{i=1}^{n^{(k, \ell_k)}} \alpha_i^{(k, \ell_k)} \cdot P_{n^{(k, \ell_k)}, i}^{(k, \ell_k)}(t), \quad (1)$$

где  $\alpha_i^{(k, \ell_k)}$  – набор постоянных коэффициентов в линейно-независимом функциональном базисе  $\left\{ P_{n^{(k, \ell_k)}, i}^{(k, \ell_k)} \right\}$ , который существенно зависит от характера поведения  $W^{(k, \ell_k)}(t)$  на рассматриваемом интервале  $\tau_i^{(k, \ell_k)}$ . Так, если

$$W^{(k, \ell_k)}(t) \in C^\beta(\tau_i), \quad (2)$$

то соответствующий аппроксимирующий полином может иметь степень не выше  $2\beta + 1$ , а при  $W^{(k, \ell_k)}(t) \in C^\infty(\tau_i)$  возможна аппроксимация и тригонометрическими сплайнами [7].

Рассмотрим построение кусочно-полиномиального сплайна на интервале  $\tau_i$  при выполнении условия (2). Зададим узлы  $t_{j,i}^{(k, \ell_k)}$  ( $j = \overline{0, n_i^{(k, \ell_k)}}$ ) и определим значения функции в них  $W^{(k, \ell_k)}(t_{j,i}^{(k, \ell_k)})$ . В качестве степени аппроксимирующего полинома будем рассматривать число  $\gamma = \overline{0, \beta - 1}$ . Для каждого  $j$ -го узла построим интерполяционный полином  $P_{\beta, j, i}^{(k, \ell_k)}(t, W_{j,i}^{(k, \ell_k)})$ , исходя из значений в узлах  $t_{j-\gamma, i}^{(k, \ell_k)}, \dots, t_{j-\gamma+\beta, i}^{(k, \ell_k)}$ . Тогда со-

ответствующий кусочно-полиномиальный сплайн для интервала  $\tau_i^{(k, \ell_k)}$  определяется как

$$S_i^{(k, \ell_k)}(t, \beta) = Q_{2\beta+1}^{(k, \ell_k)}(t, j),$$

$$\text{где } \left. \frac{d^m}{dt^m} Q_{2\beta+1}^{(k, \ell_k)}(t, j) \right|_{t=t_{j,i}^{(k, \ell_k)}} = \left. \frac{d^m}{dt^m} P_\beta(t, W_{j,i}^{(k, \ell_k)}) \right|_{t=t_{j,i}^{(k, \ell_k)}};$$

$$\left. \frac{d^m}{dt^m} Q_{2\beta+1}^{(k, \ell_k)}(t, j) \right|_{t=t_{j+1,i}^{(k, \ell_k)}} = \left. \frac{d^m}{dt^m} P_\beta(t, W_{j,i}^{(k, \ell_k)}) \right|_{t=t_{j+1,i}^{(k, \ell_k)}}; \quad m = \overline{1, \beta}.$$

Представим  $Q_{2\beta+1}^{(k, \ell_k)}(t, j)$  как  $Q_{2\beta+1}^{(k, \ell_k)}(t, j) = P_\beta(t, W_{j,i}^{(k, \ell_k)}) + R_{2\beta+1}^{(k, \ell_k)}(t, j)$ ,

где  $R_{2\beta+1}^{(k, \ell_k)}(t, j)$  – поправка к классическому интерполяционному полиному на интервале  $\tau_i$ , равная при выполнении (2) [7]:

$$R_{2\beta+1}^{(k, \ell_k)}(t, j) = (t_{j+1} - t_j)^{\beta+1} \cdot W_{2\beta+1}^{(k, \ell_k)}(t_{j-\gamma}, t_{j-\gamma+1}, \dots, t_{j-\gamma+\beta+1}) \cdot q_{2\beta+1}(\tilde{t}, j),$$

где  $W_{2\beta+1}^{(k, \ell_k)}(t_{j-\gamma}, t_{j-\gamma+1}, \dots, t_{j-\gamma+\beta+1})$  – разностное отношение порядка  $2\beta+1$ ;

$$\tilde{t} = \frac{t - t_j}{t_{j+1} - t_j}; \quad q_{2\beta+1}(\tilde{t}, j) = \frac{t_{j+\beta-\gamma+1} - t_{j-\gamma}}{t_{j+1} - t_j} \cdot \sum_{r=0}^{\beta} \left( \left( \frac{d^2}{d\tilde{t}^2} \prod_{\xi=0}^{\beta} \left( \tilde{t} - \frac{t_{j-\gamma+\xi}}{t_{j+1} - t_j} \right) \right)_{\tilde{t}=1} \right) \cdot \theta_r(\tilde{t});$$

$$\theta_r(\tilde{t}) = \frac{\tilde{t}^{j+1} \cdot (\tilde{t} - 1)^r}{r! j!} \cdot \sum_{m=0}^{\beta-r} (-1)^m \frac{(\beta + m)!}{m!} (\tilde{t} - 1)^m.$$

В качестве интерполяционного полинома (ИП) в данном случае можно выбрать ИП Лагранжа степени  $\beta$  [7]:

$$P_\beta(t, W_{t_{j,i}^{(k, \ell_k)}}^{(k, \ell_k)}) = \sum_{m=0}^{\beta} W_{t_{m,i}^{(k, \ell_k)}}^{(k, \ell_k)} \left( t_{m,i}^{(k, \ell_k)} \right) \cdot \frac{\prod_{m_1=0}^{\beta} (t - t_{m_1,i}^{(k, \ell_k)})}{\prod_{m_2=0}^{m-1} (t_{m,i}^{(k, \ell_k)} - t_{m_2,i}^{(k, \ell_k)}) \cdot \prod_{m_3=m+1}^{\beta} (t_{m,i}^{(k, \ell_k)} - t_{m_3,i}^{(k, \ell_k)})}. \quad (3)$$

В соответствии с [6] можно оценить погрешность (3) как норму значения невязки  $R_{\beta,i}^{(k, \ell_k)} = \left\| W^{(k, \ell_k)}(t) - S_i^{(k, \ell_k)}(t, \beta) \right\|_{L_2(\tau_i)}$ , следовательно,

$$R_{\beta, j_i}^{(k, \ell_k)}(t) \leq \sup_{t \in \tau_{j_i}^{(k, \ell_k)}} \left| \frac{d^{n_i^{(k, \ell_k)}}}{dt^{n_i^{(k, \ell_k)}}} W_{j_i}^{(k, \ell_k)}(t) \right| \cdot \frac{\prod_{m=0}^{\beta} (t - t_{m,i}^{(k, \ell_k)})}{(\beta + 1)!}, \quad (4)$$

т.е. при увеличении  $\beta$  растет точность интерполяционного приближения, однако увеличивается сложность обработки.

Поэтому выбор значения  $\beta^{(i)} \leq \beta$  для каждого интервала  $\tau_i$  является отдельной задачей, зависящей от требований к аппроксимации  $W^{(k, \ell_k)}(t)$ .

**2. Итерационный метод оценки адекватности.** Используя (1) – (4) можно предложить интерполяционный метод оценки адекватности обобщенного сплайна  $S = \bigcup_{k=1}^K \bigcup_{\ell=1}^L S^{(k, \ell)}(t)$  реальному трафику на интервале  $[t_0, T_c]$ .

Представим интервал  $[t_0, T_c]$  как объединение  $I$  временных интервалов

$$[t_0, T_c] = \bigcup_{i=1}^I [t_{i-1}, t_i], \quad t_i|_{i=0} = t_0; \quad t_i|_{i=I} = T_c,$$

на каждом из которых проводилось число измерений, необходимое для построения сплайн-полинома требуемой степени гладкости. В качестве критерия точности интерполяции будем использовать  $\varepsilon_i^{(k, \ell)}$ -ограниченную невязку [8]:

$$\rho(W^{(k, \ell)}(t), P_m^{(k, \ell)}(t)) \leq \varepsilon_i^{(k, \ell)}, \quad (5)$$

где  $t \in \tau_i = [t_{i-1}, t_i]$ ;  $m$  – степень интерполирующего полинома, равная

$$m = \arg \min_{m'} P_{m'}^{(k, \ell)}(t); \quad (6)$$

а расстояние  $\rho(\bullet)$  определено в пространстве  $L_2[t_0, T_c]$ , т.е.

$$\rho(W^{(k, \ell)}(t), P_m^{(k, \ell)}(t)) = \sup_{t \in \tau_i} |W^{(k, \ell)}(t) - P_m^{(k, \ell)}(t)|. \quad (7)$$

Введя обозначение  $\tilde{W}_m^{(k, \ell)} = \sup_{t \in \tau_i} \left| \frac{d^m W^{(k, \ell)}(t)}{dt^m} \right|$  и используя (6), (7), мож-

но критерий (5) записать как

$$\sup_{t \in \tau_i} |W^{(k, \ell)}(t) - P_m^{(k, \ell)}(t)| \leq \frac{\tilde{W}_{m+1}^{(k, \ell)}}{(m+1)!} \sup_{t \in \tau_i} \left| \prod_{r=0}^m (t - t_r) \right| \leq \varepsilon_i^{(k, \ell)}. \quad (8)$$

Тогда из (8) можно найти для каждой пары  $(k, \ell)$  значения  $\tilde{m}^{(k, \ell)}$  и

$W_{\tilde{m}^{(k,\ell)+1}}^{(k,\ell)}$ , при которых будет обеспечена требуемая точность интерполяции, выбирая  $t_j^{(i)}$  и  $t_i$  таким образом, чтобы эти значения совпадали с корнями многочлена Чебышева  $t_j^{(i)} = \frac{t_{i-1} + t_i}{2} - \frac{t_{i+1} + t_i}{2} \cos\left(\frac{2j-1}{2m} \pi\right)$ ,  $j \in \overline{1, m}$ , для использования известной [3] верхней оценки

$$\sup_{t \in \tau_i} \left| \prod_{r=0}^m (t^{(i)} - t_r^{(i)}) \right| \leq 2 \left( \frac{t_{i-1} - t_i}{4} \right)^m. \quad (9)$$

Оценивая адекватность сплайн-интерполяции реальному трафику с использованием (5) – (9) на каждом из шагов итерации будем проводить анализ (8) на степень несоответствия по всем  $k \in \overline{1, K}$  и  $\ell = \overline{1, L}$  [8] и в зависимости от степени отклонения от  $\varepsilon_1^{(k,\ell)}$  проводить новое разбиение  $[t_o, T_c]$ . Согласно [8] данный интегральный процесс является быстросходящимся и позволяет определить полиномиальную сплайн-интерполяцию трафика, обладающую высокой точностью аппроксимации суммарного трафика ШЦСИО  $W(t)$  на интервале  $[t_o, T_c]$ , описывающем типичную сессию сети.

**Выводы и перспективы дальнейших исследований.** Предложенный метод можно использовать при проведении оценки адекватности сплайновой интерполяции трафика широкополосной цифровой сети интегрального обслуживания. Для почти регулярного трафика возможна реализация метода в режиме реального времени с динамическим уточнением постоянных коэффициентов сплайна (1). Отсутствие быстрой сходимости описанного выше итерационного процесса будет свидетельствовать о невозможности сплайновой интерполяции из-за наличия большого количества нерегулярных составляющих, моделирование которых является **направлением дальнейших исследований** в рассматриваемом вопросе.

## ЛИТЕРАТУРА

1. Чураков Е.П. *Оптимальные и адаптивные системы*. – М.: Энергоатомиздат, 1987. – 242 с.
2. Халсалл Ф. *Передача данных, сети компьютеров и взаимосвязь открытых систем*. – М.: Радио и связь, 1995. – 408 с.
3. Еришов В.А., Ковалёв В.В. *Метод расчета пропускной способности звена передачи ШЦСИС* // *Электросвязь*. – 2000. – № 3. – С. 18 – 26.
4. Кучук Г.А. *Фрактальный гауссовский шум в трафиковых трассах* // *Системы обработки информации*. – Х.: ХВУ. – 2004. – Вып. 3. – С. 91 – 99.
5. Аджемов А.С., Сонева И.С. *Метод аналогово-цифровых преобразований на основе сплайн-интерполяции* // *Электросвязь*. – 1998. – № 2. – С. 37 – 39.

6. Корнейчук Н.П. Сплайны в теории приближений. – М.: Наука, 1984. – 352 с.
7. Каханер Д., Моулер К., Нэш С. Численные методы и математическое обеспечение. – М.: Мир, 1998. – 576 с.
8. Варакин Л.Е. Интеллектуальная сеть // Электросвязь. – 1992. – № 1. – С. 2 – 7.

Поступила 31.03.2004

**КУЧУК Георгий Анатольевич**, канд. техн. наук, ст. науч. сотр., нач. НИО ИВЦ ХВУ.  
В 1977 году окончил мехмат Московского госуниверситета. Область научных интересов – оптимизация информационных систем.

---