к.т.н. Бельков Д.В.

Донецкий национальный технический университет, Украина

СПОСОБЫ АНАЛИЗА ФРАКТАЛЬНОСТИ ТРАФИКА

При исследовании сетевого трафика актуальной задачей является учет его фрактальных свойств. В работе [1] в среде Excel был выполнен анализ трафика посещений главной страницы yandex.ru (http://stat.yandex.ru/). Получено значение параметра самоподобия (показателя Херста) H=0,778 и значение фрактальной размерности D=1,222, что свидетельствует о фрактальных свойствах трафика. В данной работе предлагаются два иных способа определения фрактальных параметров трафика временного ряда [1].

2. Определение фрактальной размерности

На этапе вычислительного эксперимента осуществлен с исходным временным рядом следующий агрегационный процесс. Выполнено уменьшение размера шкалы наблюдений в 2 раза. Для этого сформирован новый ряд, полученный при помощи операции нахождения среднего каждых двух последовательных исходных наблюдений. Полученный ряд состоит из 15 событий. Произошло уменьшение рассматриваемой шкалы в 2 раза: каждое единичное деление новой шкалы содержит 2 единицы исходной. Затем аналогично выполнено уменьшение размера исходной шкалы наблюдений в т раз, для m=3, m=5, m=6 и m=10. Каждое деление новой шкалы содержит т единиц исходной [1].

Для каждого временного ряда вычислим коэффициенты вариации по формуле (1), где $D_{\rm m}$ - дисперсия, μ - среднее значение, одинаковое для всех рядов.

$$CV_{m} = \frac{D_{m}}{\mu} \tag{1}$$

График зависимости $\ln(CV_m)$ от $\ln(m)$ представляет собой прямую с наклоном, равным $(-\gamma)$. Фрактальная размерность D временного ряда равна $D=1+\gamma$. Построив график зависимости и линию тренда, как показано на рисунке 1, определим аппроксимированное значение γ : $\gamma=0,23$. Следовательно,

D = 1 + 0.23 = 1.23 и H = 2 - D = 0.77. Это примерно соответствует результатам, полученным в работе [1].

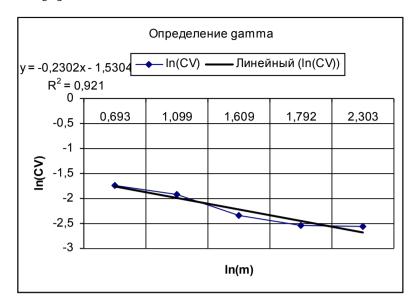


Рисунок 1.- Определение у

2. Оценка тяжести хвоста вероятностного распределения

Тяжелый хвост вероятностного распределения посещений главной страницы yandex может является свидетельством фрактальности трафика. Распределение имеет тяжелый хвост, если выполняется условие (2):

$$P[X > x] \sim x^{-\alpha}, 0 < \alpha < 2 \tag{2}$$

Простейшим распределением с тяжелым хвостом является распределение Парето, для которого функция плотности распределения имеет вид $p(x) = \alpha k^{-\alpha-1}, \alpha, k>0, x\geq k \text{ и функция распределения } F(x) = P[X\leq x] = 1 - \left(\frac{k}{x}\right)^{\alpha}.$

Чтобы оценить тяжесть хвоста для имеющихся данных, разделим диапазон данных на 10 непересекающихся интервалов, вычислим частоты попадания в каждый интервал, вычислим функции распределения F(x) и 1-F(x). График дополнительной функции распределения 1-F(x) в логарифмической шкале показан на рисунке 2. Построив линию тренда, как показано на рисунке 3, получим тангенс угла ее наклона к горизонтальной оси. Он является оценкой тяжести хвоста распределения и равен $-\alpha$. В данном случае α принимает значение равное 1,354, попадает в промежуток от 0 до 2,

следовательно, распределение имеет свойство тяжелого хвоста. Показатель Херста H связан с α по формуле H = $\frac{3-\alpha}{2}$. Вычислив H, получим H = $\frac{3-1,354}{2}$ = 0,823, что примерно соответствует результатам, полученным в работе [1] и в первой части данной работы.

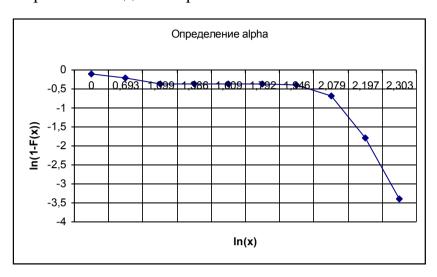


Рисунок 2.-Тяжелый хвост

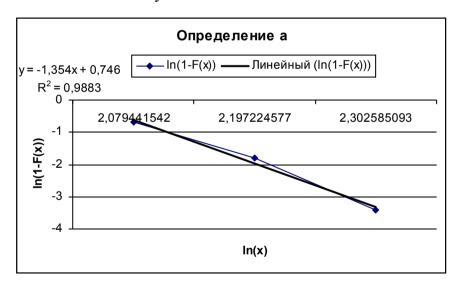


Рисунок 3.- Определение α

Литература

1. Бельков Д.В. Анализ трафика компьютерной сети. Материалы Internet-конференции "Становление современной науки - 2008".

//www.rusnauka.com/Page ru.htm

2. Кучук Г.А. Учет фрактальных свойств пульсирующего трафика. //www.nstu/content/ docs/pdf/past/2004/1intel/05/18.pdf.