

**МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ
РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ
ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ
УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ
«РОССИЙСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ДРУЖБЫ НАРОДОВ ИМЕНИ ПАТРИСА ЛУМУМБЫ»
Факультет физико-математических и естественных наук
Кафедра теории вероятностей и кибербезопасности**

«Допустить к защите»

Заведующий кафедрой
теории вероятностей
и кибербезопасности
д. т. н., профессор
_____ К. Е. Самуйлов
«__» _____ 20__ г.

**Выпускная квалификационная работа
бакалавра**

Направление 02.03.02 «Фундаментальная информатика и информационные технологии»

Тема «Название работы»

Выполнил студент Тагиев Байрам Алтай оглы

Группа НФИбд-02-20

Студенческий билет № 1032200531

Руководитель выпускной
квалификационной работы
профессор кафедры
теории вероятностей
и кибербезопасности
д. ф.-м. н., профессор
Д. С. Кулябов

Автор _____

**Москва
2024**

**МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ
РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ
ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ
УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ
«РОССИЙСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ДРУЖБЫ НАРОДОВ ИМЕНИ ПАТРИСА ЛУМУМБЫ»**

**Аннотация
выпускной квалификационной работы**

Тагиева Байрама Алтай оглы

на тему: Название работы

Алгоритм управления очередью, который применяется в маршрутизаторах, играет важную роль в обеспечении качества обслуживания (QoS). В этой работе представляется оценка производительности на основе моделирования и сравнения некоторых популярных методов управления очередями, такие как случайное раннее обнаружение (RED) и DropTail с точки зрения размера очереди, задержки в очереди, изменения задержки в очереди, скорости отбрасывания пакетов и использования полосы пропускания. Моделирование проходит в рамках имитационного и натурного моделирования для понимания эталонной модели и реальных показателей. Результаты моделирования показывают, что алгоритмы семейства RED показывают лучшие результаты в отношении Drop Tail с точки зрения задержки в очереди, изменения задержки в очереди.

Содержание

Перечень условных обозначений и сокращений	4
Введение	5
1. Теоретическое введение	7
1.1. Методы моделирования	7
1.2. Алгоритмы управления очередями	7
1.3. Алгоритмы активного управления очередью семейства RED	7
1.4. Средства моделирования	10
2. Моделирование алгоритмов	12
2.1. Эталонная модель	12
Заключение	13
Список литературы	14
A. Название первого приложения	15
A.1. Название секции	15
A.2. Название секции	15
B. Название второго приложения	16
B.1. Название секции	16
B.2. Название секции	16
C. Заголовочный файл diffur.h	17
D. Файл diffur.c	25
Список иллюстраций	28
Список таблиц	29

Перечень условных обозначений и сокращений

PQM — Passive Queue Management — алгоритм пассивного управления очередью

AQM — Active Queue Management — алгоритм активного управления очередью

RED — Random Early Detection — алгоритм случайного раннего обнаружения

ARED — Adaptive RED — самонастраивающийся RED

RARED — Refinde ARED — улучшенный ARED

NS-2 — Network Simulator 2

Введение

Данное исследование посвящено анализу и сравнению алгоритмов управления очередями на основе RED, реализованных с использованием программных средств NS2 и MiniNet. Основная цель исследования - изучить принципы работы и эффективность алгоритмов RED путем моделирования их поведения в различных сетевых условиях. В рамках проекта была предпринята попытка смоделировать поведение сетей с использованием алгоритмов RED и сравнить их производительность с целью определения оптимальных настроек для обеспечения качественной и надежной передачи данных. Результаты моделирования предназначены для определения оптимальных параметров алгоритмов управления очередями, которые могут способствовать общему повышению производительности сетевых систем.

Актуальность темы

Важность этого исследования заключается в изучении механизма активного управления очередями (AQM) в RED, который помогает оптимизировать распределение сетевых ресурсов и обеспечивает соответствие требованиям пользователей к скорости и надежности передачи данных.

Цель работы:

Целью данной выпускной квалификационной работы является исследование и анализ алгоритмов семейства RED (Random Early Detection) для активного управления очередью. Основная задача заключается в изучении принципов работы и эффективности данных алгоритмов в контексте управления потоками данных в сетевых маршрутизаторах, а также сравнительный анализ различных алгоритмов в рамках натурной и имитационной модели.

Для достижения поставленных целей будут проведены исследования и анализ различных алгоритмов из семейства RED. В ходе работы будет проанализировано влияние параметров алгоритмов RED на производительность и стабильность сетевых систем, а также будет проведено сравнение эффективности различных вариантов алгоритма RED.

Для достижения целей работы будет использовано программное обеспечение и инструменты моделирования NS2 и Mininet. Основным фокус будет сосредоточен на сравнительном анализе результатов моделирования и выборе оптимальных параметров алгоритма RED для достижения наилучшей производительности.

Основными задачами работы будут:

- Изучение принципов работы алгоритмов семейства RED.
- Сравнительный анализ эффективности различных вариантов алгоритма RED.

- Проведение экспериментов с использованием различных инструментов моделирования для оценки эффективности алгоритмов RED.

В итоге данной работы ожидается получение информации об алгоритмах семейства RED и их применении в сетевых системах, а также оценка эффективности этих алгоритмов с использованием различных инструментов моделирования. Полученные результаты могут быть использованы для оптимизации управления потоками данных в сетевых системах и повышения их производительности и стабильности.

В результате этого исследования мы стремимся получить представление об алгоритмах в рамках RED и их применении в сетевых маршрутизаторах. Мы также оценим эффективность этих алгоритмов с помощью различных инструментов моделирования. Результаты, полученные в результате этого исследования, могут быть использованы для оптимизации управления потоками данных в сетевых системах и повышения их производительности и стабильности.

Краткое содержание работы

Данная работа состоит из введения, трех основных разделов, списка литературы и приложений. В первом разделе рассматриваются инструменты сетевого моделирования и принципы их работы, а также краткий обзор проверяемых алгоритмов. Во втором разделе представлен обзор алгоритмов RED и их реализации в моделях в средствах моделирования NS-2 и Mininet. В третьем разделе подробно представлены результаты моделирования, построены необходимые графики и сделаны выводы относительно эффективности предложенных алгоритма с использованием двух инструментов моделирования, обобщены результаты работы и сделаны основные выводы.

Глава 1. Теоретическое введение

1.1. Методы моделирования

Натурным моделированием называют проведение исследования на настоящем предмете с последующей обработкой результатов опыта на основе теории подобия. Натурное моделирование разделяется на научный эксперимент, комплексные испытания и производственный эксперимент. Научный эксперимент характеризуется обширным применением средств автоматизации, использованием весьма всевозможных средств обработки информации, возможностью вмешательства человека в процесс выполнения эксперимента.

Имитационное моделирование — это способ исследования, при котором исследуемая система сменяется моделью, с достаточной точностью описывающей настоящую систему, с которой проводятся опыты с целью извлечения информации об этой системе. Такую модель можно «проиграть» во времени, как для одного испытания, так и заданного их множества.

1.2. Алгоритмы управления очередями

Алгоритмы управления и обработки очереди разделяются на два основных класса:

Алгоритмы пассивного управления очередью (PQM) — класс алгоритмов, применяемых для обработки очередей, при котором при достижении порогового значения, алгоритм отбрасывает пакеты в соответствии с некоторым правилом конкретной реализации алгоритма. Данные алгоритмы просты в исполнении, однако лишены возможности адаптироваться под разные нагрузки.

Примеры алгоритмов пассивного управления очередью:

- DropTail — отбрасывает пакеты с конца очереди
- DropHead — отбрасывает пакеты с начала очереди
- RandomDrop — отбрасывает случайные пакеты из очереди

Алгоритмы активного управления очередью (AQM) — класс алгоритмов, при
FIXME: добавить сюда про AQM

1.3. Алгоритмы активного управления очередью семейства RED

1.3.1. RED

RED [1] (Random Early Detection, произвольное раннее обнаружение) — алгоритм активного управления очередью (AQM) для управления переполнением очередей маршрутизаторов с возможностью предотвращения перегрузок.

Вероятность p_b маркировки на отбрасывание пакетов представляет собой функцию, линейно зависящую от \hat{q} , минимального q_{\min} и максимального q_{\max} пороговых значений и параметра p_{\max} , определяющего часть отбрасываемых пакетов при достижении средним размером очереди значения q_{\max} и вычисляется следующим образом:

$$p_b = \begin{cases} 0, & 0 < \hat{q} \leq q_{\min}, \\ \frac{\hat{q} - q_{\min}}{q_{\max} - q_{\min}} p_{\max}, & q_{\min} < \hat{q} \leq q_{\max}, \\ 1, & \hat{q} > q_{\max}. \end{cases}$$

1.3.2. Разбор алгоритма RED

Пакет при поступлении в систему попадает в модуль сброса. Решение о сбросе пакета принимается на основе значения вероятности p , получаемого от управляющего модуля. Вероятность p сброса пакетов зависит от экспоненциально взвешенного скользящего среднего размера длины очереди \hat{q} , также вычисляемого управляющим модулем, основываясь на текущем значении длины очереди q (см. рис. 1.1).

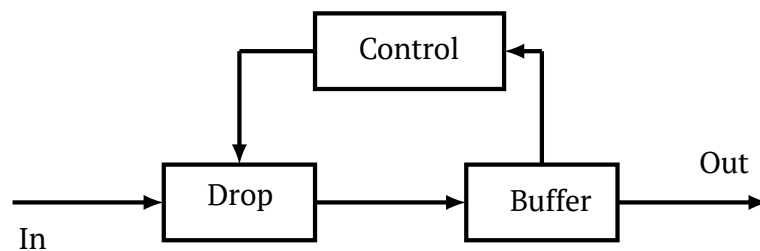


Рис. 1.1.. Модуль RED

График вероятности потери пакета в зависимости от среднего размера очереди приведен на графике 1.2.

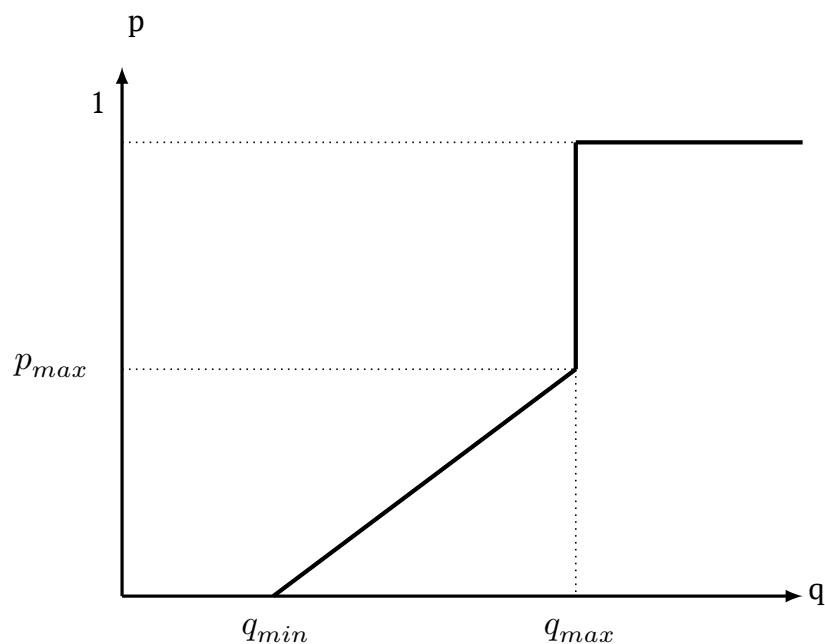


Рис. 1.2.. Вероятность потери пакета в RED

Реализация функции просчета вероятности на отбрасывание пакета в алгоритме RED выглядит следующим образом:

Algorithm 1 RED p calculation

```

1: if  $\hat{q} \geq q_{max}$  then
2:    $p = 1$ 
3: else
4:    $p = k * \hat{q} + b$ 
5:    $p^* = q_{max}$ 
6: end if

```

▷ график прямой от q_{min} до q_{max}

1.3.3. Проблемы RED

Одна из фундаментальных проблем с дизайном RED заключается в том, что он зависит от размера очереди как показателя рабочей нагрузки. В то время как наличие постоянной очереди указывает на состояние перегрузки, длина очереди предоставляет очень мало информации о серьезности состояния перегрузки.

Из-за зависимости алгоритма RED от размера очереди ему присуща проблема точного определения степени перегруженности. Как следствие, RED требует правильных параметров для правильной работы в различных сценариях перегрузки. В то время как RED может

достичь идеального рабочего состояния, это может быть достигнуто только при наличии достаточной буферной емкости и соотминимального порога q_{\min} ветствующих настроек параметров.

1.3.4. ARED

В алгоритме Adaptive RED (ARED), разработанном Фенгом [2; 3] и усовершенствованная С. Флойд [4], функция сброса модифицируется посредством изменения по принципу AIMD (принцип AIMD заключается в том, что увеличение некоторой величины производится путём сложения с некоторым параметром, у уменьшение — путём умножения на параметр).

Алгоритм ARED функционирует следующим образом. Для каждого интервала interval (параметр) в секундах, если \hat{q} больше целевого (желаемого) значения \hat{q}_t и $p_{\max} \leq 0,5$, то p_{\max} увеличивается на некоторую величину α ; в противном случае, если \hat{q} меньше целевого значения \hat{q}_t и $p_{\max} \geq 0,01$, то p_{\max} уменьшается в β раз:

$$p_{max} = \begin{cases} p_{\max} + \alpha, & \hat{q} > \hat{q}_t, \quad p_{\max} \leq 0,5, \\ \beta * p_{\max}, & \hat{q} < \hat{q}_t, \quad p_{\max} \geq 0,01, \end{cases}$$

где

$$q_{\min} + 0,4(q_{\max} - q_{\min}) < \hat{q}_t < q_{\min} + 0,6(q_{\max} - q_{\min}).$$

Преимущества:

- Автоматическая установка минимального порога q_{\min} .
- Автоматическая установка максимального порога q_{\max} .
- Адаптивная настройка p_{\max} .

1.4. Средства моделирования

1.4.1. Средство имитационного моделирования ns-2

NS-2 (Network Simulator 2) — это симулятор дискретных событий, предназначенный для исследования компьютерных сетей. NS-2 предоставляет существенную поддержку для моделирования протоколов TCP, маршрутизации и многоадресной рассылки по проводным и беспроводным (локальным и спутниковым) сетям.

1.4.2. Средство натурного моделирования Mininet

Mininet — это симулятор сетевых топологий, который позволяет моделировать и анализировать поведение сети в имитируемой среде. Симулятор основан на виртуальных

машинах Linux и технологиях пространства имен, которые используются для создания изолированных сетевых компонентов. Используя Mininet, можно изучать различные сетевые протоколы, алгоритмы маршрутизации и методы управления трафиком. Возможности моделирования Mininet включают создание виртуальных сетевых узлов, настройку топологий (включая связь между узлами и конфигурацию IP-адресов), моделирование различных сетевых условий (таких как задержки, потеря пакетов и пропускная способность) и интеграцию с контроллерами для изучения новых протоколов и алгоритмов.

Глава 2. Моделирование алгоритмов

2.1. Эталонная модель

В рамках анализа алгоритмов была создана эталонная модель, в рамках которой будут проводиться тестирование. Описание моделируемой сети:

- Сеть состоит из 10 TCP-источников и TCP-приемников, двух маршрутизаторов R1 и R2 между приемниками и источниками.
- Между TCP-источниками и первым маршрутизатором установлена задержка в 20 мс.
- Между TCP-приемниками и вторым маршрутизатором также установлена задержка в 20 мс.
- Между маршрутизаторами установлена задержка в 15 мс. и очередью типа DropTail / RED / ARED (именно здесь и будет происходить сравнение изучаемых алгоритмов).
- Максимальный размер TCP-окна 32; размер передаваемого пакета 1000 байт; время моделирования — 20 секунд.

Данную модель реализовать как в Mininet, так и в NS-2. Сравнение в разных средствах моделирования представлено для понимания того, как модель себя будет вести в идеальной среде (в рамках имитационного моделирования) и в реальной среде (в рамках натурного моделирования).

Реализация данной эталонной модели представлено в прил. А

FIXME: добавить код и комментарии к нему

Заключение

Текст.

В работе было рассмотрено:

1. Принципы работы алгоритмов пассивного и активного управления очередями.
2. Примеры алгоритмов семейства RED, преимущества и недостатки.
3. Произведен сравнительный анализ алгоритмов в рамках тестового сценария нагрузки сети, сделан вывод в пользу FIXME: указать алгоритм, который покажет себя лучше.

FIXME: добавить еще пункты

Итог: FIXME: Добавить сюда результаты

Список литературы

1. *Floyd S., Jacobson V.* Random Early Detection Gateways for Congestion Avoidance // IEEE/ACM Transactions on Networking. — 1993. — Сент. — Т. 1. — С. 397—413. — DOI: 10.1109/90.251892.
2. Techniques for Eliminating Packet Loss in Congested TCP/IP Networks / W.-с. Feng [и др.]. — 1999. — Окт.
3. Self-configuring RED gateway / S.-с. Gateway [и др.] // Proceedings - IEEE INFOCOM. — 2000. — Нояб. — Т. 3.
4. *Floyd S., Gummadi R., Shenker S.* Adaptive RED: An Algorithm for Increasing the Robustness of RED's Active Queue Management. — 2001. — Сент.

Приложение А. Название первого приложения

А.1. Название секции

Текст.

А.2. Название секции

Текст.

Приложение В. Название второго приложения

В.1. Название секции

Текст.

В.2. Название секции

Текст.

В данном приложении представлен исходный код программы для моделирования алгоритмов RED среде Mininet и NS-2.

Приложение С. Заголовочный файл diffur.h

```

/*
    Name: Header file for SDE computing
    Author: Andrew "Atcher" Tchernoisivanov
           tchernoisivanov@gmail.com
    Copyright: Raccoon Programming Division
*/

# include <stdio.h>
# include <math.h>
# include <gsl/gsl_errno.h>
# include <gsl/gsl_matrix.h>
# include <gsl/gsl_odeiv.h>

# define N 1 // Количество узлов
# define Q_MAX 60 // Максимальное пороговое значение пакетов для
    ↪ алгоритма RED
# define Q_MIN 20 // Минимальное пороговое значение пакетов для
    ↪ алгоритма RED
# define W_MAX 32 // Максимальный размер ТСРокна-
# define R 100 // Размер буфера
# define Tp 0.01 // Время прохождения пакета от источника до узла
# define wq 0.0007 // Вес очереди
# define delta 0.01 //
# define C_SMALL 1600 // Количество обслуживаемых за 1 секунду пакетов

double Q_TR_L;
double Q_TR_R;
double Q_TR;
double ALPHA;
double BETA = 0.9;
double BETA_powared = 5; // Compress factor
double P_MAX = 0.1; // Максимальная вероятность сброса
int K = 3; // Possible values are - 2,3,4

// Описываем нашу индикаторную функцию
double tau (double x)

```

```

{
    if (x > 0.0 )
        return 1.0;
    else
        return 0.0;
}

// Описываем функцию T
double T (double x)
{
    return (Tp+x/(double)C_SMALL);
}

// Описываем функцию C
double C (double x)
{
    if (C_SMALL < x)
        return (double)C_SMALL;
    else
        return x;
}

// Задаем функцию вычисления вероятности сброса
double p_RED (double x) // RED
{
    double p1,p2;

    if ((0.0 <= x) && (x < (double)Q_MIN))
        return 0;
    else if (x > (double)Q_MAX)
        return 1;
    else
    {
        p1 = (double)(x -(double)Q_MIN);
        p2 = (double)((double)Q_MAX - (double)Q_MIN);
        return (double)((p1/p2)*P_MAX);
    }
}

```

```

}

double p_ARED (double x) // ARED
{
    double p, p1, p2;

    // Computing P_MAX
    ALPHA = fmin(0.01, P_MAX/4);

    if ((x > Q_TR) && (P_MAX <= 0.5))
        p = P_MAX+ALPHA;
    else if ((x <= Q_TR) && (P_MAX >= 0.01))
        p = P_MAX*BETA;

    if (p<0.01) P_MAX=0.01;
    if (p>0.5) P_MAX=0.5;
    P_MAX = p;

    // Computing p
    if ((0.0 <= x) && (x < (double)Q_MIN))
        return 0;
    else if (x > (double)Q_MAX)
        return 1;
    else
    {
        p1 = (double)(x -(double)Q_MIN);
        p2 = (double)((double)Q_MAX - (double)Q_MIN);
        return (double)((p1/p2)*P_MAX);
    }
}

double p_RARED (double x) // RARED
{
    int a,b;
    double c,d,p,p1,p2;
    // Computing P_MAX
    if ((x > Q_TR) && (P_MAX <= 0.5))

```

```

{
    a = Q_TR - x;
    c = (double) a / (double) Q_TR;
    d = c * P_MAX;
    ALPHA = 0.25 * d;
    p = P_MAX + ALPHA;
}
else if ((x <= (double) Q_TR) && (P_MAX >= 0.01))
{
    a = Q_TR - x;
    b = (int)Q_TR - (int)Q_MIN;
    c = (double)a / (double)b;
    d = 0.17 * c;
    BETA = 1 - d;
    p = P_MAX * BETA;
}
if (p < 0.01) P_MAX = 0.01;
if (p > 0.5) P_MAX = 0.5;
P_MAX = p;
// Computing P
if ((0.0 <= x) && (x < (double)Q_MIN))
    return 0;
else if (x > (double)Q_MAX)
    return 1;
else
{
    p1 = (double)(x - (double)Q_MIN);
    p2 = (double)((double)Q_MAX - (double)Q_MIN);
    return (double)((p1/p2) * P_MAX);
}
}

double p_POWERED (double x) //POWERED
{
    double p, sigma, dev, p1, p2, p3, p4, p11, p21;
    //Computing p_max
    dev = x - Q_TR;

```

```

if (dev < 0)
{
    p1 = (double)dev / (double)Q_TR;
    p3 = p1 / (double) BETA;
    p4 = pow(p3,K);
    sigma = fabs(p4);
    p = P_MAX-sigma;
    if ( p < 0) p = 0;
    P_MAX = p;
}
else if (dev > 0)
{
    p11 = (double) R - (double)Q_TR;
    p1 = dev / p11;
    p3 = p1 / (double) BETA;
    p4 = pow(p3,K);
    sigma = fabs(p4);
    p = P_MAX+sigma;
    if ( p > 1 ) p = 1;
    P_MAX = p;
}
else if (dev == 0) p = P_MAX;
//Computing p
if ((0.0 <= x) && (x < (double)Q_MIN))
    return 0;
else if (x > (double)Q_MAX)
    return 1;
else
{
    p1 = (double)(x -(double)Q_MIN);
    p2 = (double)((double)Q_MAX - (double)Q_MIN);
    return (double)((p1/p2)*P_MAX);
}
}

double W_Reno_RED (double y[])
{

```

```

    return (double)((tau((double)W_MAX-y[0]))*(1/T(y[1])))
    +(-((y[0])/2)*(y[0]/T(y[1])))*p_RED(y[2]));
}

```

```

double W_Reno_ARED (double y[])
{
    return (double)((tau((double)W_MAX-y[0]))*(1/T(y[1])))
    +(-((y[0])/2)*(y[0]/T(y[1])))*p_ARED(y[2]));
}

```

```

double W_Reno_RARED (double y[])
{
    return (double)((tau((double)W_MAX-y[0]))*(1/T(y[1])))
    +(-((y[0])/2)*(y[0]/T(y[1])))*p_RARED(y[2]));
}

```

```

double W_Reno_POWARED (double y[])
{
    return (double)((tau((double)W_MAX-y[0]))*(1/T(y[1])))
    +(-((y[0])/2)*(y[0]/T(y[1])))*p_POWARED(y[2]));
}

```

```

double W_FReno_RED (double y[])
{
    return (double)((tau((double)W_MAX-y[0])/T(y[1]))
    + (-(((y[0]))*((y[0])/2)*(1-p_RED(y[2]))
    *p_RED(y[2]) / T(y[1]))+ ((y[0])*(1-(y[0]))*(p_RED(y[2])
    *p_RED(y[2])) / T(y[1]))));
}

```

```

double W_FReno_ARED (double y[])
{
    return (double)((tau((double)W_MAX-y[0])/T(y[1]))
    + (-(((y[0]))*((y[0])/2)*(1-p_ARED(y[2]))
    *p_ARED(y[2]) / T(y[1]))+ ((y[0])*(1-(y[0]))
    *(p_ARED(y[2])*p_ARED(y[2])) / T(y[1]))));
}

```

```
double W_FReno_RARED (double y[])
{
    return (double)((tau((double)W_MAX-y[0])/T(y[1]))
    + (-(((y[0]))*((y[0]))/2)*(1-p_RARED(y[2]))
    *p_RARED(y[2]) / T(y[1]))+((y[0])*(1-(y[0]))
    *(p_RARED(y[2])*p_RARED(y[2])) / T(y[1]))));
}
```

```
double W_FReno_POWARED (double y[])
{
    return (double)((tau((double)W_MAX-y[0])/T(y[1]))
    + (-(((y[0]))*((y[0]))/2)*(1-p_POWARED(y[2]))
    *p_POWARED(y[2]) / T(y[1]))+((y[0])*(1-(y[0]))
    *(p_POWARED(y[2])*p_POWARED(y[2])) / T(y[1]))));
}
```

```
double Q_RED (double y[])
{
    return (double)(-C(y[1])+(tau((double)R-y[1]))
    *(y[0]/T(y[1]))*(1-p_RED(y[2]))*N);
}
```

```
double Q_ARED (double y[])
{
    return (double)(-C(y[1])+(tau((double)R-y[1]))
    *(y[0]/T(y[1]))*(1-p_ARED(y[2]))*N);
}
```

```
double Q_RARED (double y[])
{
    return (double)(-C(y[1])+(tau((double)R-y[1]))
    *(y[0]/T(y[1]))*(1-p_RARED(y[2]))*N);
}
```

```
double Q_POWARED (double y[])
{

```

```

    return (double)(-C(y[1])+(tau((double)R-y[1]))
    *(y[0]/T(y[1]))*(1-p_POWARED(y[2]))*N);
}

double Qe (double y[])
{
    return (double)((((log(1-wq)/delta)*y[2])
    -((log(1-wq)/delta)*y[1]));
}

int func (double t, const double y[], double f[], void *params)
{
    f[0]=W_FReno_ARED(y);
    f[1]=Q_ARED(y);
    f[2]=Qe(y);

    return GSL_SUCCESS;
}

```


Приложение D. Файл `diffur.c`

```

/*
    Name: Main file for SDE computing
    Author: Andrew "Atcher" Tchernovanov
           tchernovanov@gmail.com
    Copyright: Raccoon Programming Division
*/

# include <stdio.h>
# include <math.h>
# include <gsl/gsl_errno.h>
# include <gsl/gsl_matrix.h>
# include <gsl/gsl_odeiv.h>
# include "diffur.h"

int main ()
{
    // Задаем границы нашего временного интервала
    double t0 = 0.0, t1 = 200.0;
    // Задаем точку начала отсчета
    double t = t0;
    // и определяем желаемый шаг, с которым у нас будет вычисляться
    ↪ значения
    double h = 1e-3;

    // Размерность системы
    int dim_ode = 3;

    // Векторстолбец-, задающий начальные условия
    double y[3] = {1.0, 0.0, 0.0};

    // Определяем метод, который будет использоваться для решения данной
    ↪ системы уравнений
    const gsl_odeiv_step_type *P = gsl_odeiv_step_rk4;

    // Программная: возвращает указатель на начало массива координат
    // для заданного шага и размерности системы

```

```

gsl_odeiv_step *s = gsl_odeiv_step_alloc (P,dim_ode);
// Программная: создание переменной, в которой будет храниться
// накопленная при вычислениях ошибка
gsl_odeiv_control *c = gsl_odeiv_control_y_new (h, t0);
// Программная: возвращает указатель на массив для
// заданной размерности системы
gsl_odeiv_evolve *e = gsl_odeiv_evolve_alloc (dim_ode);

// Определяем нашу общую систему уравнений, передавая
// func - указатель на нашу систему диффузов
// NULL - здесь указывается якобиан, если он есть
// dim_ode - размерность нашей системы уравнений
// NULL - дополнительные параметры, если имеются
gsl_odeiv_system sys = {func, NULL, dim_ode, NULL};

ALPHA = fmin (0.01, P_MAX/4);
Q_TR_L = (Q_MIN + (0.4*(Q_MAX-Q_MIN)));
Q_TR_R = (Q_MIN + (0.6*(Q_MAX-Q_MIN)));
Q_TR = (Q_TR_L + Q_TR_R) / 2;

// Запускаем наш таймер
while (t < t1)
{
    // Считаем значения нашей системы в заданный момент
    // времени при заданных условиях
    int status = gsl_odeiv_evolve_apply (e,c,s,&sys,&t,t1,&h,y);

    if (status != GSL_SUCCESS) // В случае ошибки
        break;                // прерываем выполнение
    // Выдаем необходимые нам параметры
    printf ("%f %f %f %f\n", t, y[0], y[1], y[2]);
}

// Освобождаем память
gsl_odeiv_evolve_free (e);
gsl_odeiv_control_free (c);

```

```
gsl_odeiv_step_free (s);  
  
exit (0);  
}
```

Список иллюстраций

1.1. Модуль RED	8
1.2. Вероятность потери пакета в RED	9

Список таблиц