

Активные и пассивные измерения

к.ф.-м.н., м.н.с. Степанов Евгений Павлович

Оценка качества сервиса

- Зачем оценивать качество сервиса?
- Классификация: внутри сети, вне сети, на моделях
- Оценка показателей качества сервиса (B, D, L, J)

Качество сервиса наложенного канала

- Наложённые каналы – SD-WAN, CDN, NPC, CFN, CPN, ...
- Пассивные измерения – есть статистика по наблюдаемым потокам (network-limited vs application-limited)
- Активные измерения – посылаем дополнительные пакеты

Активные/пассивные измерения: задержка

- r - переменная, начальная оценка RTT
- m - измерение RTT для последнего подтвержденного пакета
- Вычисляем взвешенное среднее -
$$r := a * r + (1 - a) * m, \text{ где } 0 < a < 1 \text{ (обычно } 7/8)$$

Введение в сети ЭВМ: лекция «Перегрузки»

Активные/пассивные измерения: вариация задержки

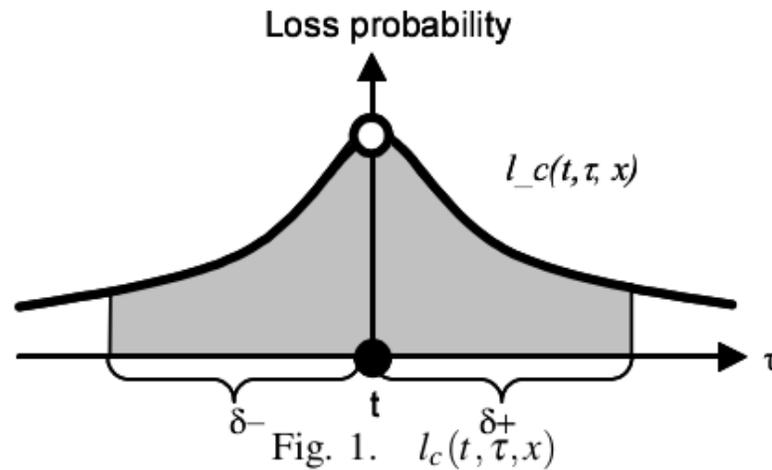
- RFC 1889 (RTP) – interarrival jitter

```
int transit = arrival - r->ts;  
int d = transit - s->transit;  
s->transit = transit;  
if (d < 0) d = -d;  
s->jitter += (1./16.) * ((double)d - s->jitter);
```

- RFC 3393 – IP packet Delay Variation
 - IPDV
 - PDV

Активные/пассивные измерения: потери

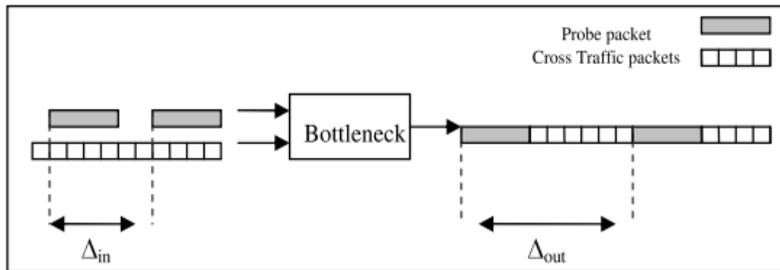
- Статистика по потерям
- ERL, EURL



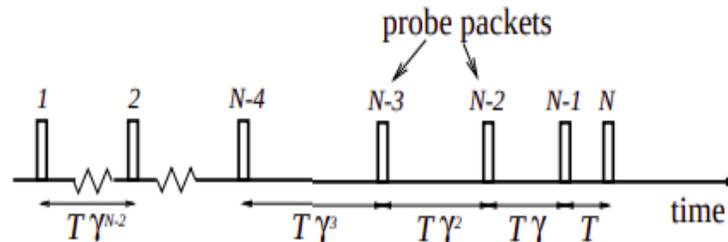
Активные измерения: пропускная способность

Доступная пропускная способность канала (ДПС) — неиспользованная часть пропускной способности канала (которую может получить поток пользователя)

Активные методы оценки ДПС



Probe gap model:
Spurce



Probe rate model:
pathLoad, pathChirp, YAZ,
pathQuick3, pathML

Burst Queue Recovery:
FABMon

Spurce

Probe gap model - модель пробирования зазора. Используется информация о временном промежутке между прибытием двух последовательных служебных пакетов на получателе.

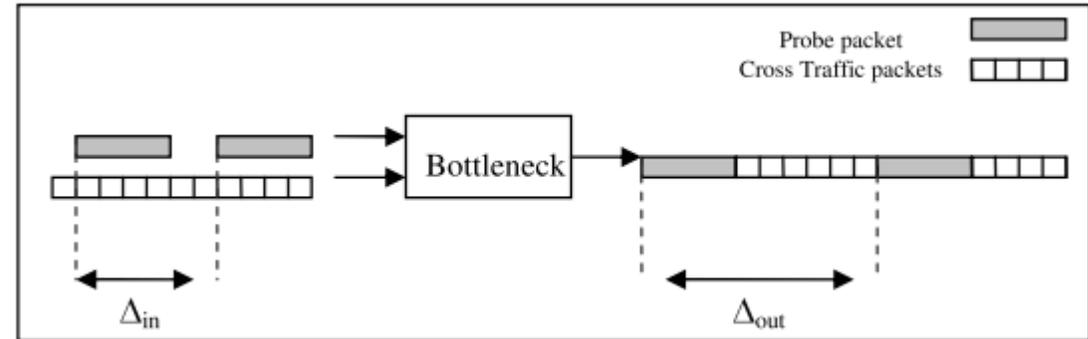
Предполагается единственное узкое место с ПС равной C

Δ_{in} - временной промежуток между посылкой данных

Δ_{out} - временной промежуток между получением данных

A - искомая ДПС

$$A = C \times \left(1 - \frac{\Delta_{out} - \Delta_{in}}{\Delta_{in}} \right).$$



Spurce:

C - предполагается известным;

Δ_{in} - время прохождения 1500 байт по узкому месту;

ДПС в момент времени t - среднее последних K измерений (по умолчанию, $K = 100$);

Межпарный интервал - по

экспоненциальному закону со средним $\tau \gg \Delta_{in}$

PathLoad

Probe rate model – модель пробирования скорости, основана на концепции самовызванной перегрузки. Общая идея: будем отправлять последовательности служебных пакетов, r_{in} – скорость отправки пакетов, r_{out} – скорость на получателе, A – ДПС.

Тогда:
$$\frac{r_{in}}{r_{out}} = \begin{cases} \leq 1 & r_{in} \leq A \\ > 1 & r_{in} > A \end{cases}$$

Перебираем r_{in} до некоторого порогового значения, после которого начинаются перегрузки. Это значение и будет искомой ДПС.

PathLoad: для скорости отправки R проводятся N измерений длиной K пакетов, R итеративно изменяется. Эти N потоков в совокупности называются флотом. Пакеты имеют одинаковый размер и в рамках одного потока отправляются через равные промежутки времени.

Алгоритм оценки ДПС

Упрощенный

R_{min} , R_{max} – нижняя и верхняя границы для A после потока n . При $n = 0$: $R_{min}=0$, $R_{max} \gg A$

$R(n)$ – скорость отправки потока n , для $n = 1, 2, \dots$

- Если $R(n) > A$, то $R^{max} = R(n)$
- Если $R(n) \leq A$, то $R^{min} = R(n)$

$$R(n+1) = (R^{max} + R^{min})/2$$

Выход при: $(R^{max} - R^{min}) \leq \Omega$

В pathLoad

Если для флота из N потоков нельзя однозначно сказать $R > A$ или $R \leq A$, то считается, что R принадлежит “серой зоне”: $R > A$. Ее границы: G_{min} и G_{max}

При $R(n) < A$, $R(n) > A$ или если G_{min} , G_{max} неизвестны – действуем по упрощенному алгоритму.

Иначе, если известны G_{min} , G_{max} и $R > A$:
обновляется одна из границ G_{min} , G_{max} и затем

$$R(n+1) = (G^{max} + R^{max})/2, \text{ если } R(n) = G^{max}$$

$$R(n+1) = (G^{min} + R^{min})/2, \text{ если } R(n) = G^{min}$$

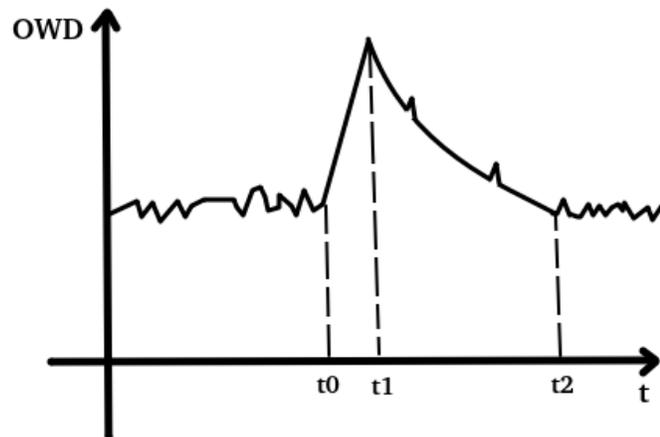
Выход при: $(R^{max} - R^{min}) \leq \Omega$ либо $R^{max} - G^{max} \leq \chi$ и $G^{min} - R^{min} \leq \chi$ одновременно

FABMon

Новый метод: **Burst Queue Recovery (BQR)** - восстановление очереди пакетов.

Средство: FABMon. 2 фазы:

1. “Загрузка”: вызывается мгновенная перегрузка - loading train
2. “Инспекция”: 2 потока: вычисление ДПС - главный, подсчет OWD - вспомогательный



$$\Delta t = t^{(2)} - t^{(0)}$$

P - объем сгенерированного трафика за $[t^{(0)}; t^{(2)}]$

$\hat{A} = P/\Delta t$ - оценка ДПС

Моделирование компьютерных сетей с помощью Network Simulator

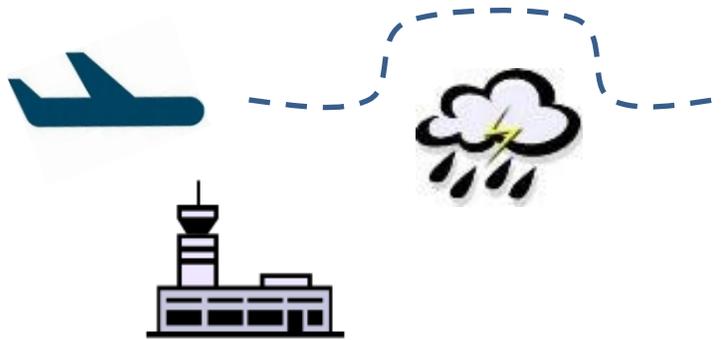
к.ф.-м.н., м.н.с. Степанов Евгений Павлович

Network Simulator

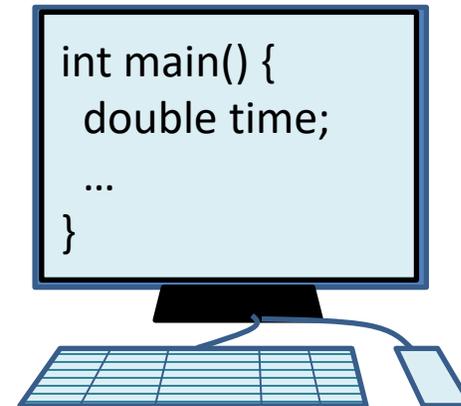
- NS – среда дискретно-событийного моделирования компьютерных сетей
- NS ориентирована на исследования
 - Гибкость, модульность, расширяемость
 - Сопряжение с физическими устройствами
 - Поддержка стандартных методов IO
- Написана на C++ и Python
- OpenSource (GNU GPLv2)
- <http://www.nsnam.org>

Время в имитационном моделировании

Исследуемая система



Имитационная модель



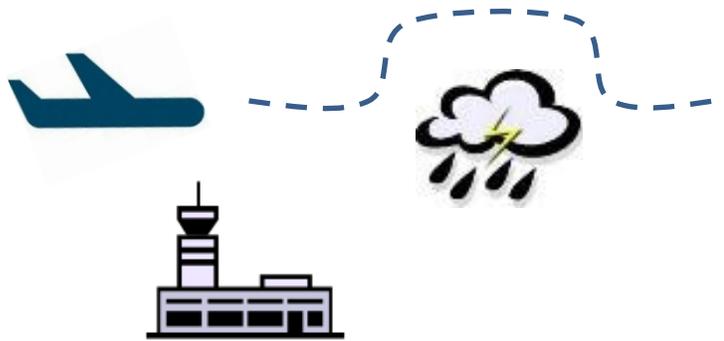
1. *Физическое время* – время исследуемой системы
[Интервал с 12:00 до 13:00 1 января 2017 года]
2. *Модельное время* – время исследуемое модели
[C++ double в интервале [0.0, 1.0]]
3. *Инструментальное время* – время выполнения модели на аппаратуре
[Интервал с 9:00 до 9:15 12 октября 2016 года]

Способы продвижения модельного времени

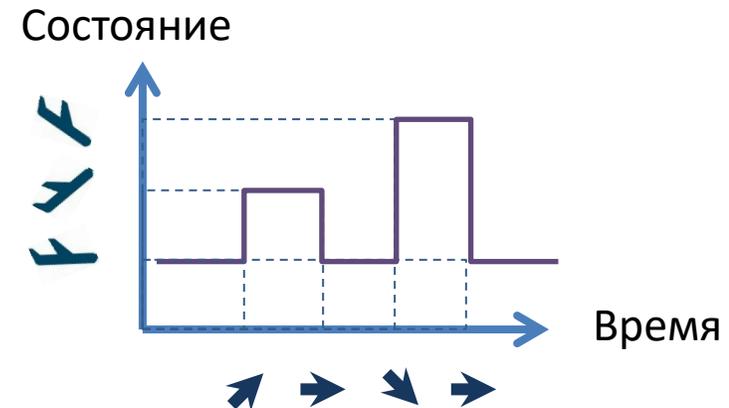
- Максимально быстрое (As-Fast-As-Possible)
 - Продвижения модельного времени могут не соответствовать продвижениям физического времени
- В реальном времени
 - Изменения модельного времени и физического времени строго синхронизированы между собой
- В масштабируемом реальном времени
 - Модельное время движется в N раз быстрее/медленнее физического времени

Дискретно-событийное имитационное моделирование

Исследуемая система



Имитационная модель



Состояние системы – набор переменных

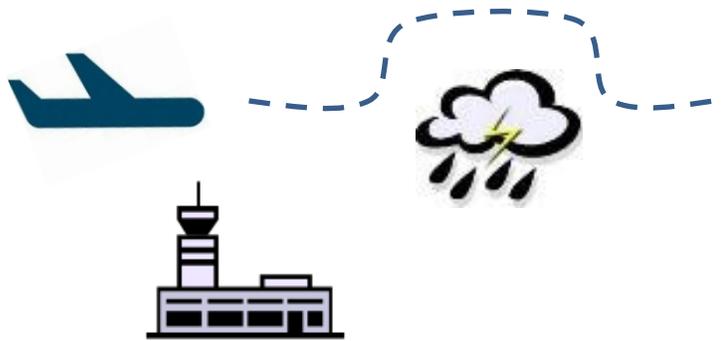
Событие – переход между состояниями системы

События происходят мгновенно в дискретные моменты модельного времени

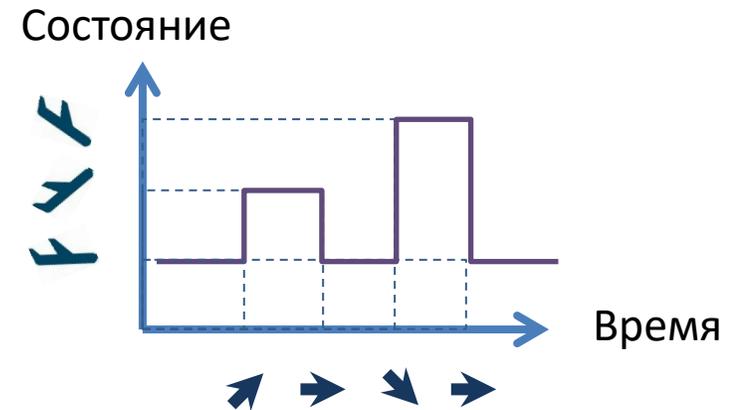
Внутри имитационной программы поддерживается *список событий*

Дискретно-событийное имитационное моделирование

Исследуемая система



Имитационная модель



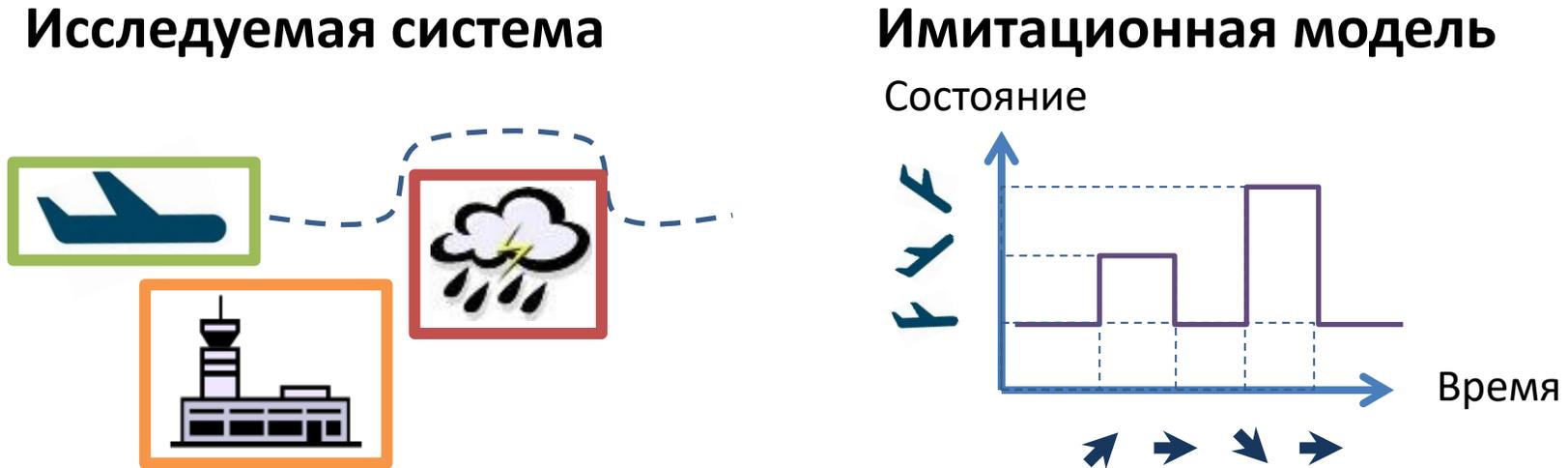
Обработка события:

1. Изменение переменных состояния модели
2. Планирование новых событий в будущее
3. Исключение события из списка

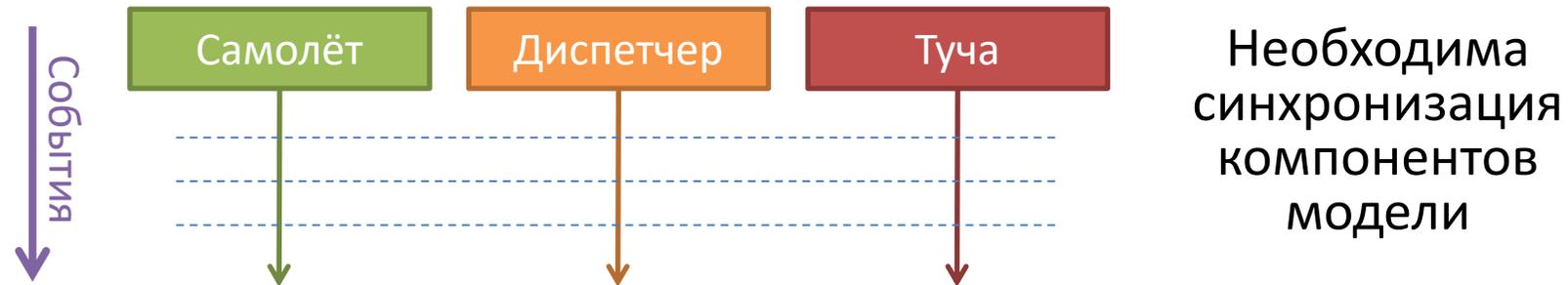
Выполнение модели – обработка событий из списка в порядке увеличения их модельного времени

Моделирование завершается, когда список событий пуст

Дискретно-событийное имитационное моделирование



Модель представляет систему в виде набора независимых *логических процессов*, генерирующих собственные потоки событий



Подходы к синхронизация времени

- Общее модельное время для всех логических процессов
 - Простота реализации и использования
 - Синхронное, часто последовательное выполнение логических процессов
- Собственное модельное время для каждого логического процесса
 - Большая автономность процессов
 - Необходимость использования дополнительных алгоритмов синхронизации
 - Поддержка распределённого моделирования

Основные абстракции NS3

- Node – узел сети
- NetDevice – сетевая карта
- Interface – интерфейс сетевого уровня
- Application – приложение на узле
- Protocol Stack
- Channel – физическая линия связи
 - CSMAChannel, PointToPointChannel, WifiChannel

Представление пакетов

- Virtual zero bytes
 - Вместо передачи случайных данных система моделирования может передавать их размер
 - Снижает требования по памяти
- Packet tags
 - В рамках среды моделирования к пакетам можно привязывать дополнительные атрибуты
 - Передача информации между не связанными между собой объектами моделирования

Приложения

- PacketSinkApplication
 - Получает пакеты по UDP или TCP
- OnOffApplication
 - Моделирует потоки с переменной активностью
 - Хорошо подходит для моделирования VOIP
- BulkSendApplication
 - Непрерывно передаёт данные
 - Хорошо подходит для моделирования FTP
- UDPEchoClientApplication
 - Посылает одиночные пакеты с заданным интервалом
- UDPEchoServerApplication
 - Отвечает на полученные пакеты

Построение модели сети

- Создать множество узлов
- Установить стек протоколов
- Добавить к узлам сетевые карты
- Соединить сетевые карты линиями связи
- Сконфигурировать сетевые интерфейсы
- Развернуть на узлах приложения
- Настроить время запуска и время остановки
- -> Запустить моделирование

Создание узлов и линий связи

```
../* Build nodes. */  
→ NodeContainer h1, h2;  
→ h1.Create(1);  
→ h2.Create(1);  
  
→ NodeContainer router;  
→ router.Create(1);  
  
../* Build link. */  
→ CsmaHelper h1_link;  
→ h1_link.SetChannelAttribute("DataRate", DataRateValue(100000000));  
→ h1_link.SetChannelAttribute("Delay", TimeValue(Milliseconds(100)));  
  
→ CsmaHelper h2_link;  
→ h2_link.SetChannelAttribute("DataRate", DataRateValue(100000000));  
→ h2_link.SetChannelAttribute("Delay", TimeValue(Milliseconds(100)));
```

Добавление сетевых интерфейсов

```
→ /* Build link net device container. */  
→ NodeContainer h1_and_router;  
→ h1_and_router.Add(h1);  
→ h1_and_router.Add(router);  
→ NetDeviceContainer h1_link_devs := h1_link.Install(h1_and_router);  
  
→ NodeContainer h2_and_router;  
→ h2_and_router.Add(h2);  
→ h2_and_router.Add(router);  
→ NetDeviceContainer h2_link_devs := h2_link.Install(h2_and_router);
```

```
.. /* Install the IP stack. */  
→ InternetStackHelper StackHelper;  
→ StackHelper.Install(h1);  
→ StackHelper.Install(h2);  
→ StackHelper.Install(router);
```

Конфигурирование сетевых интерфейсов

```
../* IP assign. */  
..Ipv4AddressHelper ipv4;  
→ ipv4.SetBase("10.0.1.0", "255.255.255.0");  
→ Ipv4InterfaceContainer h1_iface = ipv4.Assign(h1_link_devs);  
→ ipv4.SetBase("10.0.2.0", "255.255.255.0");  
→ Ipv4InterfaceContainer h2_iface = ipv4.Assign(h2_link_devs);  
  
../* Generate Route. */  
→ Ipv4GlobalRoutingHelper::PopulateRoutingTables();
```

Настройка приложений

```
→ /* Receiver application. */
→ PacketSinkHelper·sinkHelper("ns3::TcpSocketFactory",
→ → → → → InetSocketAddress(h1_iface.GetAddress(0), 1234));
→ ApplicationContainer·sinkApp = sinkHelper.Install(h1.Get(0));
→ sinkApp.Start(Seconds(0.0));
→ sinkApp.Stop(Seconds(10.0));

→ /* Sender application. */
→ BulkSendHelper·sendHelper("ns3::TcpSocketFactory",
→ → → → → InetSocketAddress(h1_iface.GetAddress(0), 1234));
→ sendHelper.SetAttribute("MaxBytes", UIntegerValue(1000000));
→ ApplicationContainer·sendApp = sendHelper.Install(h2.Get(0));
→ sendApp.Start(Seconds(0.1));
→ sendApp.Stop(Seconds(10.0));
```

Запуск среды выполнения

```
../* Simulation. */  
→ /* Pcap output. */  
→ CsmHelper helper;  
→ helper.EnableAsciiAll("sample");  
→ helper.EnablePcapAll("sample");  
..  
../* Stop the simulation after x seconds. */  
..uint32_t stopTime = 11;  
→ Simulator::Stop(Seconds(stopTime));  
../* Start and clean simulation. */  
..Simulator::Run();  
..Simulator::Destroy();  
,
```

Логирование

- Указание компонентов в коде
`LogEnableComponent(<log-component>, <option> | <option>)`
- Установка переменной NS_LOG
`$ NS_LOG="<log-component>=<option> | <option>...:<log-component>..."`
- Компоненты – модули NS3
 - Список компонентов выводится при указании неизвестного компонента
- Опции – фильтры для логов
 - Уровни логирования (error, log, debug, info, ...)
 - Префиксы (function, time, node, ...)
- Пример:
 - `$ export NS_LOG=UdpEchoClientApplication=level_all`
 - `$ export 'NS_LOG=UdpEchoClientApplication=level_all | prefix_func: UdpEchoServerApplication=level_all | prefix_func'`

Трассировка

- Модули определяют trace source – изменяющиеся параметры модели, которые может быть полезно отслеживать
- Модели могут подписываться на trace source, устанавливая собственные callback-функции, которые необходимо вызвать при изменении параметра
- Каждый trace-source может поддерживать множество callback-функций одновременно

Управление trace sources

- Все trace source в системе доступны через единый реестр на этапе конфигурации модели
- На этапе инициализации NS3 устанавливает связи между существующими trace source и подписавшимися на них компонентами модели

```
void CwndTracer (uint32_t oldval, uint32_t newval) {}  
Config::ConnectWithoutContext(  
    "/NodeList/0/$ns3::TcpL4Protocol/SocketList/0/CongestionWindow",  
    MakeCallback(&CwndTracer)  
);
```

Резюме

- NS-3 хорошо подходит для моделирования компьютерных сетей на низком уровне
- NS-3 имеет серьёзные ограничения по масштабируемости исследуемых моделей

Программа курса

Подходы:

- 1. Управление перегрузкой**
 - Современные протоколы управления перегрузкой TCP
- 2. Демультимплексирование/мультиплексирование**
 - Многопоточные транспортные протоколы
 - Маршрутизация на уровне интернет провайдеров
 - Network Coding
- 3. Сегментация**
 - TCP Proxy
- 4. Балансировка**
 - Балансировка нагрузки и управление трафиком
- 5. Преобразование сообщений**
 - FEC
 - Сжатие

Модели оценки качества сервиса:

- Активные и пассивные измерения
- NS3: моделирование поведения сети с высокой точностью
- Сетевое исчисление: математический подход к качеству сервиса

Примеры:

- Управление сетевыми ресурсами в Центрах Обработки Данных
- Обеспечение качества сервиса в сетях доставки контента
- Пропускная способность по требованию