

# OPNET/Riverbed Modeler: Transport Layer

Roman Dunaytsev

The Bonch-Bruевич Saint-Petersburg  
State University of Telecommunications

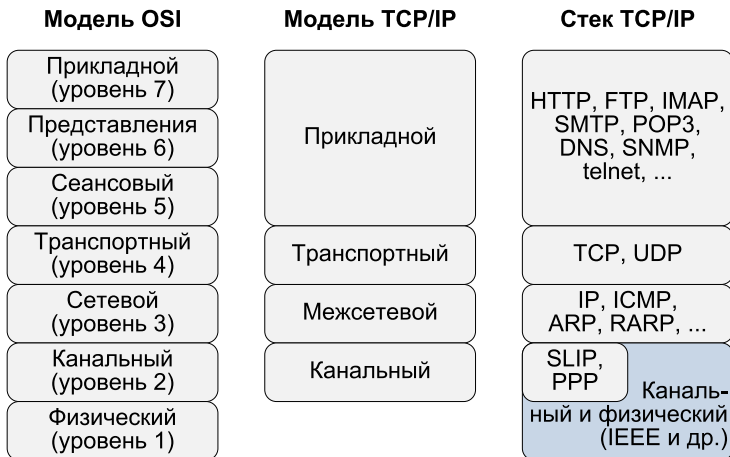
[roman.dunaytsev@spbgut.ru](mailto:roman.dunaytsev@spbgut.ru)

Lecture № 10

- 1 Протоколы транспортного уровня
- 2 Протоколы транспортного уровня в OPNET
- 3 UDP в OPNET
- 4 TCP в OPNET
- 5 Сравнение параметров

- 1 Протоколы транспортного уровня
- 2 Протоколы транспортного уровня в OPNET
- 3 UDP в OPNET
- 4 TCP в OPNET
- 5 Сравнение параметров

- Эталонная модель OSI, модель и стек протоколов TCP/IP

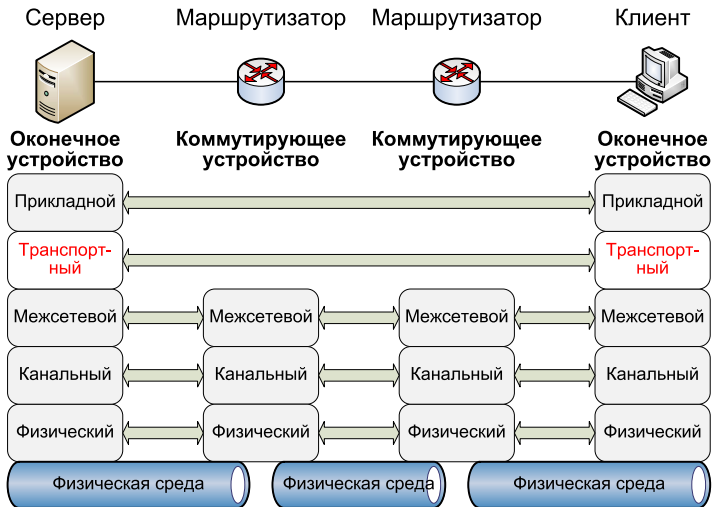


- User Datagram Protocol vs. Transmission Control Protocol

UDP	TCP
Ориентирован на работу с сообщениями	Ориентирован на работу с потоком байтов
Без установления соединения	С установлением соединения
Без запоминания состояния	С запоминанием состояния
Ненадежный	Надежный
Однонаправленная или групповая передача	Только однонаправленная передача
Используется немногими пользовательскими приложениями (VoIP, потоковое мультимедиа и др.)	Используется многими пользовательскими приложениями (WWW, email, FTP, Telnet и др.)
Используется многими сетевыми службами (RIP, SNMP, DNS и др.)	Используется немногими сетевыми службами (например, зонные передачи DNS)

# Протоколы транспортного уровня

- Протоколы UDP и TCP являются **сквозными** (end-to-end)



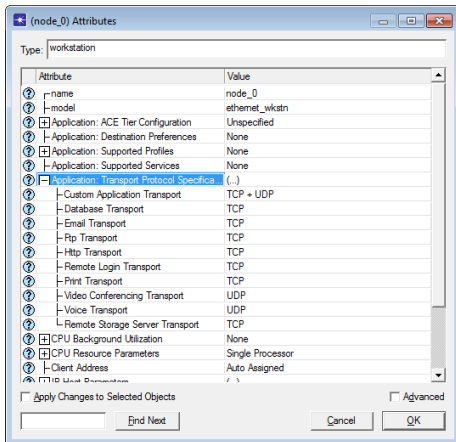
- 1 Протоколы транспортного уровня
- 2 Протоколы транспортного уровня в OPNET
- 3 UDP в OPNET
- 4 TCP в OPNET
- 5 Сравнение параметров

- OPNET поддерживает как UDP, так и TCP
- UDP и TCP реализованы лишь в моделях **оконечных** устройств:
  - \* **\_wkstn** (ethernet\_wkstn, ppp\_wkstn, ...)
  - \* **\_server** (ethernet\_server, ppp\_server, ...)
  - \* **\_LAN** (100BaseT\_LAN, FDDI\_LAN, ...)
- TCP используется в большинстве стандартных приложений:
  - Database
  - Email
  - Ftp
  - Http
  - Print
  - Remote Login
  - Remote Storage Server
- UDP используется лишь в:
  - Video Conferencing
  - Voice



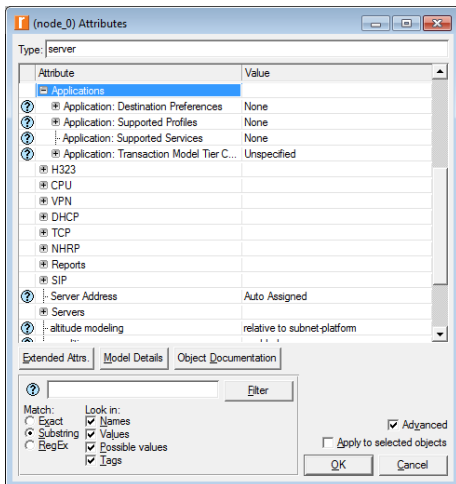
# Протоколы транспортного уровня в OPNET

- Используемые протоколы транспортного уровня можно изменить, поменяв значение параметра **Application: Transport Protocol Specification**



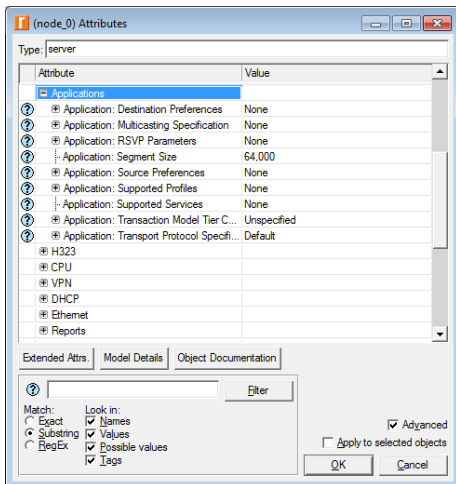
# Протоколы транспортного уровня в OPNET

- В серверах этот параметр отсутствует в стандартных моделях (\*\_server)



# Протоколы транспортного уровня в OPNET

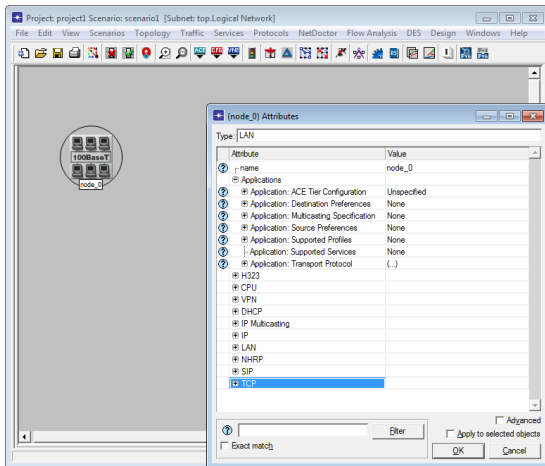
- Лишь модели с дополнительными опциями имеют эту настройку (\*\_server\_adv)



- 1 Протоколы транспортного уровня
- 2 Протоколы транспортного уровня в OPNET
- 3 UDP в OPNET**
- 4 TCP в OPNET
- 5 Сравнение параметров

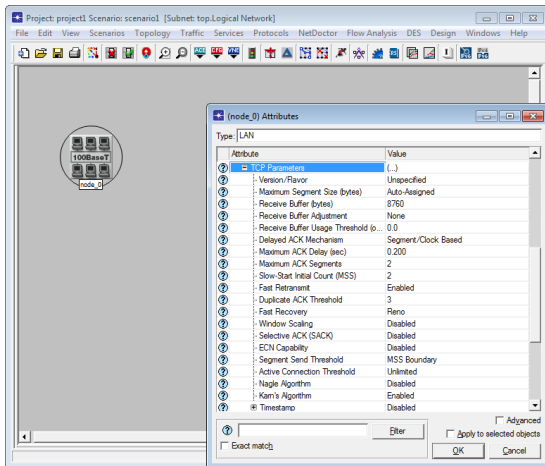
# UDP в OPNET

- UDP, будучи достаточно простым протоколом, не имеет особых настроек в OPNET



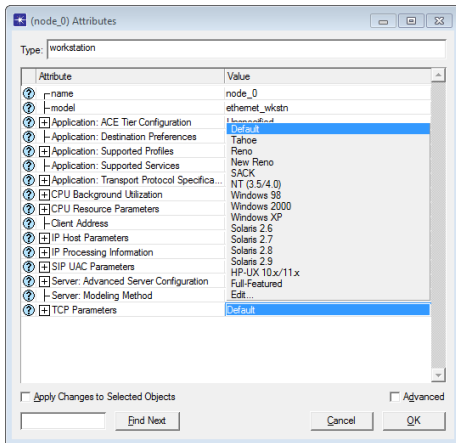
- 1 Протоколы транспортного уровня
- 2 Протоколы транспортного уровня в OPNET
- 3 UDP в OPNET
- 4 TCP в OPNET**
- 5 Сравнение параметров

- TCP, будучи достаточно сложным протоколом, имеет множество настроек в OPNET



- **Version/Flavor**

- По алгоритмам (Tahoe, Reno, New Reno, SACK, Full-Featured)
- По ОС (NT (3.5/4.0), Windows 98, Windows 2000, ...)

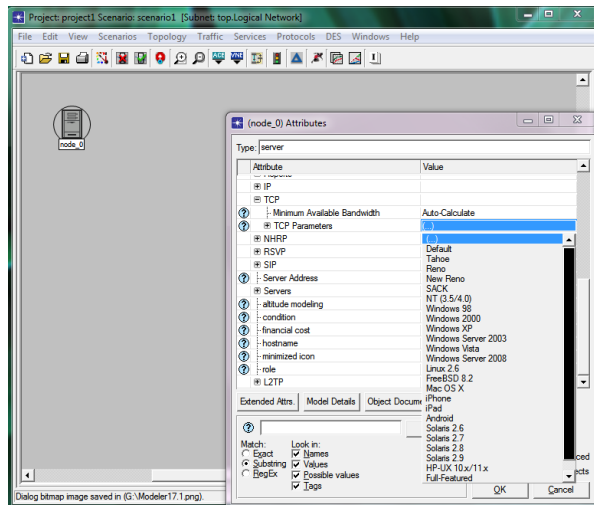




- Стандартные версии TCP (см. Request for Comments, RFC)

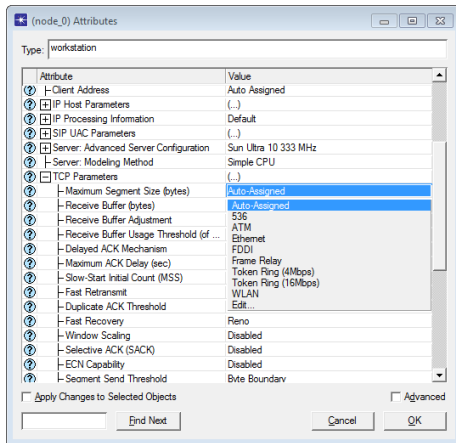
Алгоритм	Версия TCP			
	Tahoe	Reno	NewReno	SACK
Подтверждения	Кумулятивные	Кумулятивные	Кумулятивные	Кумулятивные и выборочные
Алгоритм Карна				
Медленный запуск				
Предотвращение перегрузки				
Быстрая повторная передача				Расширенный
Быстрое восстановление	Нет		Модифицированный	Расширенный

- OPNET Modeler 17.1: новые ОС и новые варианты настроек TCP



- **Maximum Segment Size (MSS)**

- MSS = MTU – заголовок IP – заголовок TCP
- Ethernet II: 1500 – 20 – 20 = 1460 байт

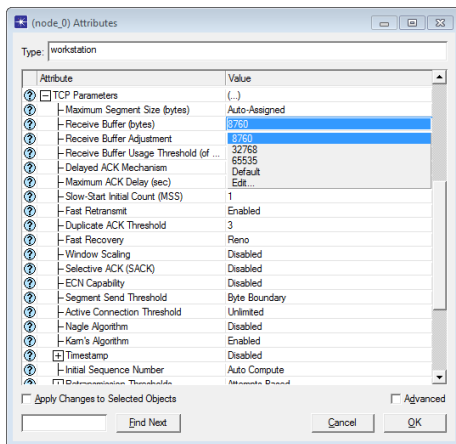


- Maximum Transmission Unit (MTU)

RFC	Технология	MTU (байт)
894	Ethernet II (DIX-Ethernet)	1500
1042	Ethernet SNAP	1492
1042	Token Bus (IEEE 802.4)	8166
1042	4 Mbits/s Token Ring (IEEE 802.5)	4464
отсутствует	16 Mbits/s Token Ring (IBM)	17914
1055	Serial Line Internet Protocol (SLIP)	1492
1356	X.25, ISDN	1500
1626	IP over ATM AAL5	9180
1661	Point-to-Point Protocol (PPP)	1500
2019	Fiber Distributed Data Interface (FDDI)	4352
2516	PPP over Ethernet (PPPoE)	1492

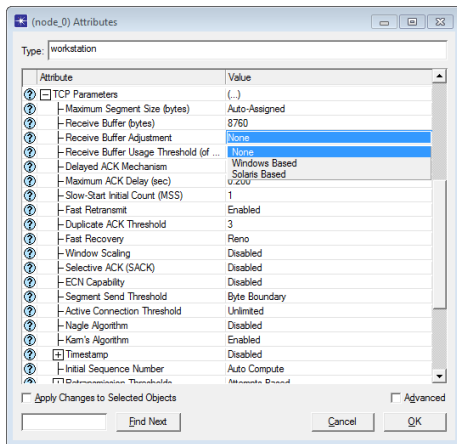
- Receive Buffer

- Размер передаваемого окна =  $\min\{\text{cwnd}, \text{rwnd}\}$



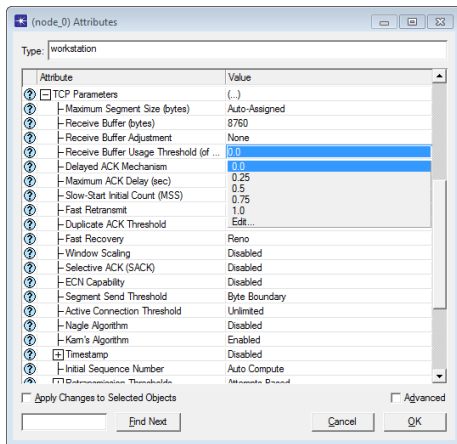
- **Receive Buffer Adjustment**

- Windows Based: округление rwnd до четного числа MSS
- Solaris Based: округление rwnd до целого числа MSS

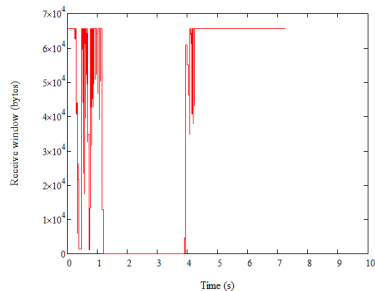
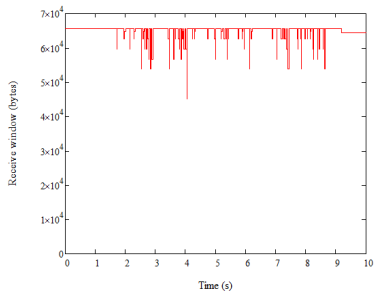


- **Receive Buffer Usage Threshold**

- Порог занятости буфера, по достижению которого накопленные данные передаются приложению



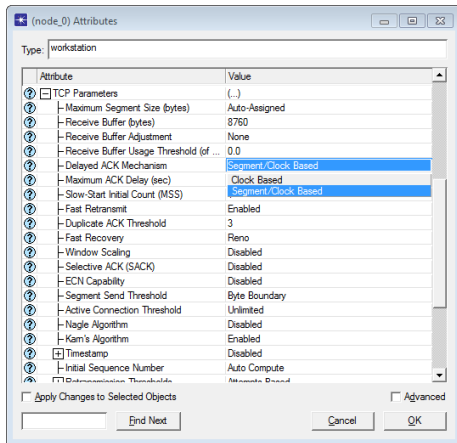
- В реальности размер окна приемника (rwnd) может изменяться динамически
- Ненулевое окно приемника
- Нулевое окно приемника



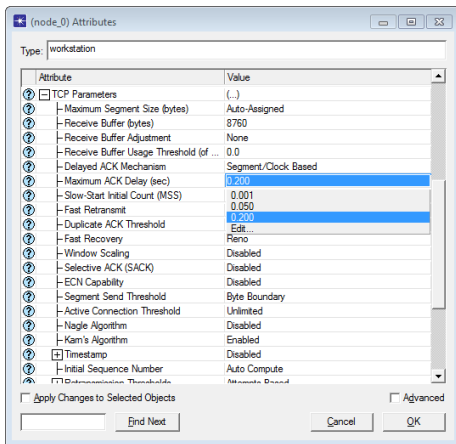


- **Delayed ACK Mechanism**

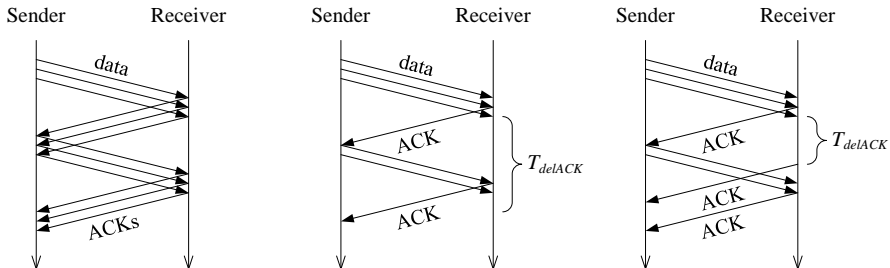
- Clock Based: ACK по таймауту
- Segment/Clock Based: по таймауту или на каждые 2 сегмента



- **Maximum ACK Delay**
  - RFC 1122: не более 500 мс
  - На практике: 200 мс

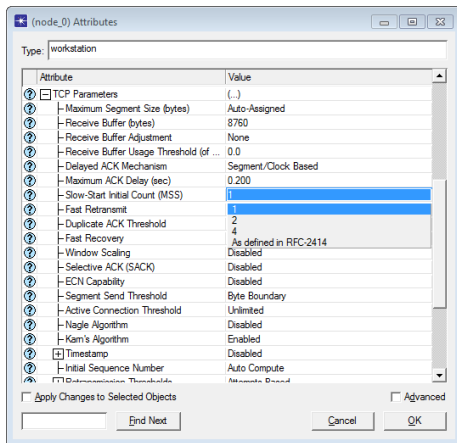


- Алгоритм отправки ACK-сегментов (без данных)
  - Подтверждения посылаются без задержки
  - Второй сегмент приходит раньше, чем истекает таймаут
  - Таймаут истекает раньше, чем приходит второй сегмент



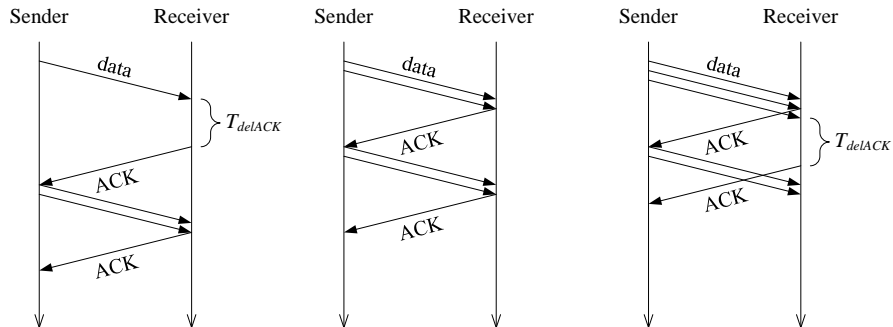
- **Slow-Start Initial Count (MSS)**

- RFC 3390: Initial Window =  $\min\{4MSS, \max\{2MSS, 4380 \text{ байт}\}\}$
- Ethernet II:  $IW = 1 \times 1460, 2 \times 1460, 3 \times 1460 \text{ байт}$



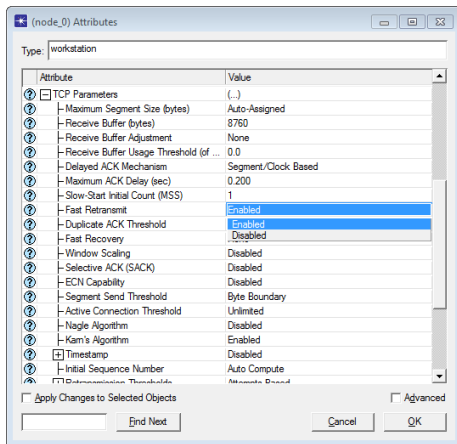
- IW и отправка ACK-сегментов

- Для передачи небольших объемов данных использование большего значения исходного окна (IW) существенно ускоряет доставку

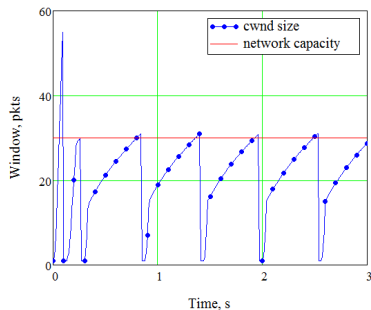
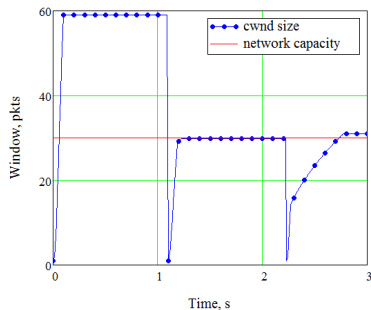


- **Fast Retransmit**

- Enabled: алгоритм быстрой повторной передачи используется
- Disabled: обнаружение потерь лишь по таймауту

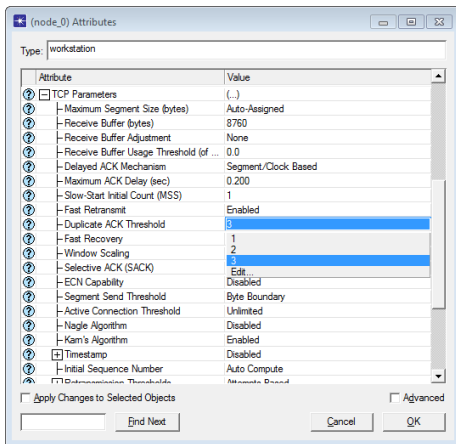


- Использование Fast Retransmit существенно ускоряет обнаружение потери сегмента
- TCP Tahoe без Fast Retransmit
- TCP Tahoe с Fast Retransmit



- Duplicate ACK Threshold

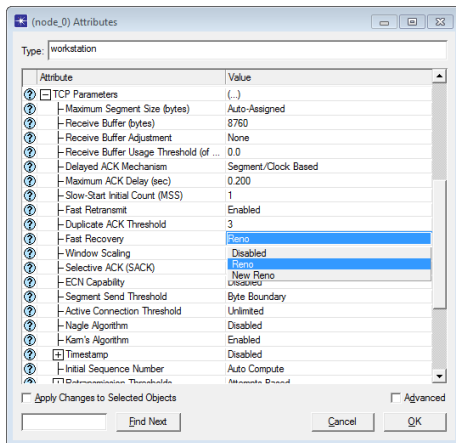
- Число повторных подтверждений, необходимых для запуска алгоритма быстрой повторной передачи



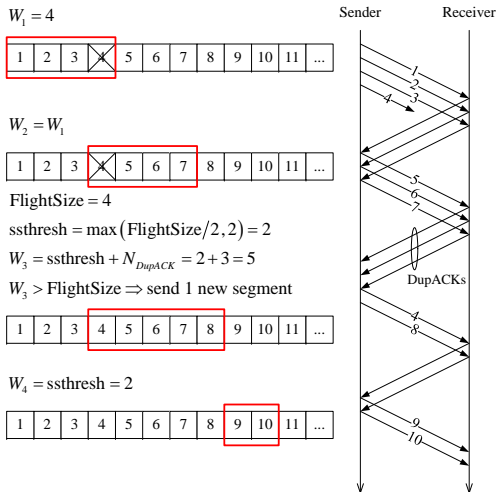


- **Fast Recovery**

- Использование и модификация (Reno/NewReno) алгоритма быстрого восстановления

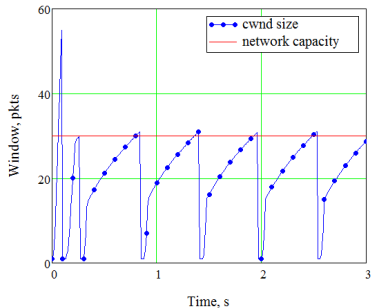


- Совместное использование алгоритмов быстрой повторной передачи и быстрого восстановления (Fast Recovery)

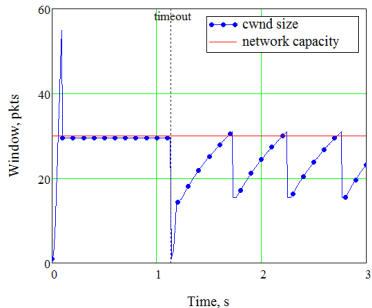


- Сравнение стандартных версий TCP

- Tahoe без Fast Recovery

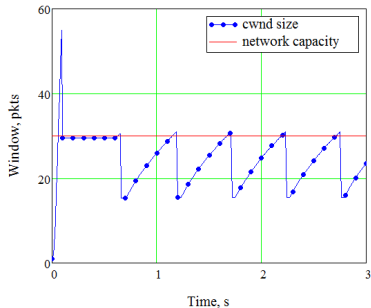


- Reno с Fast Recovery

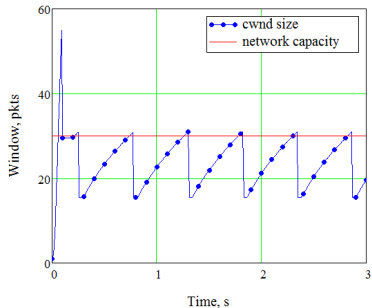


- Сравнение стандартных версий TCP

- NewReno с Fast Recovery

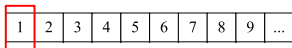


- SACK с Fast Recovery

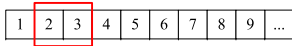


- Использование алгоритма медленного запуска (Slow Start)
  - сwnd растёт **экспоненциально**, увеличиваясь в 1,5/2 раза каждый раунд

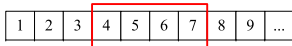
$$W_1 = IW = 1$$



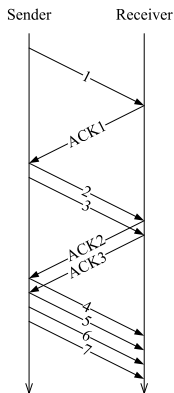
$$W_2 = W_1 + 1 = 2$$



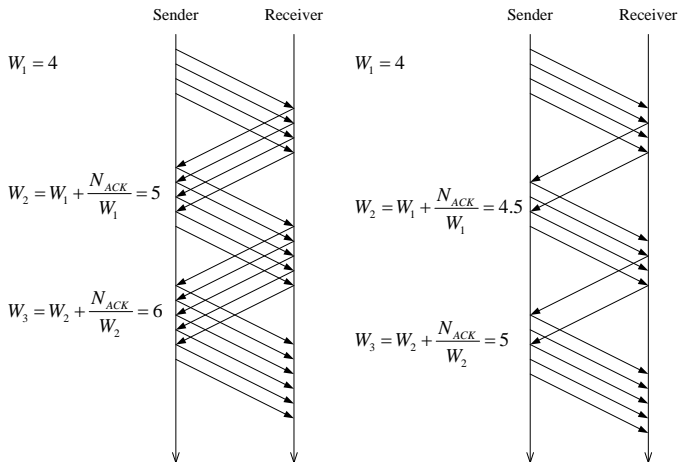
$$W_3 = W_2 + 2 = 4$$



$$W_{i+1} = W_i + W_i = 2W_i$$

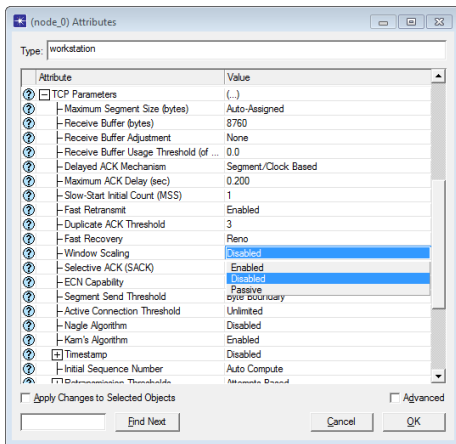


- Использование алгоритма предотвращения перегрузки (Congestion Avoidance)
  - сwnd растёт **линейно**, увеличиваясь на  $0.5/1$  MSS каждый раунд



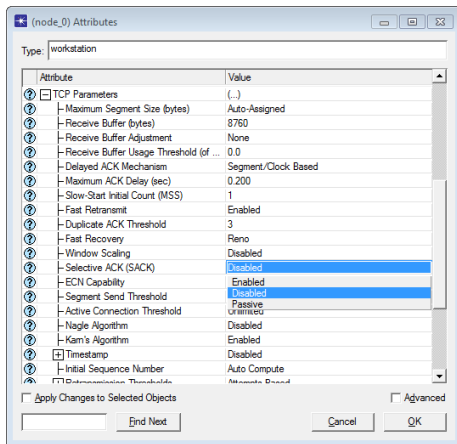
- Window Scaling

- rwnd без масштабирования максимум:  $2^{16} - 1 = 65535$  байт
- rwnd с масштабированием максимум:  $65535 \times 2^S$ ,  $S = 0, \dots, 14$



- **Selective ACK (SACK)**

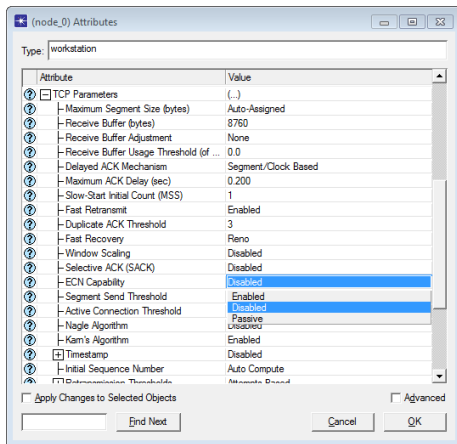
- Без SACK: только кумулятивные подтверждения
- С SACK: кумулятивные и выборочные подтверждения



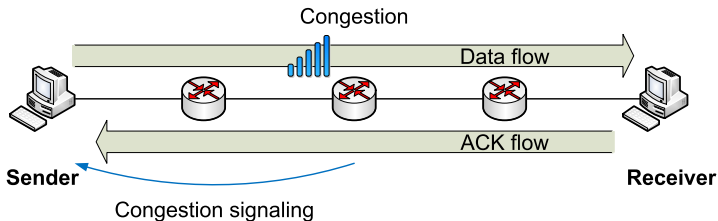


- **ECN Capability**

- Без ECN: снижение скорости по факту перегрузки и потерь
- С ECN: снижение скорости по указанию маршрутизатора

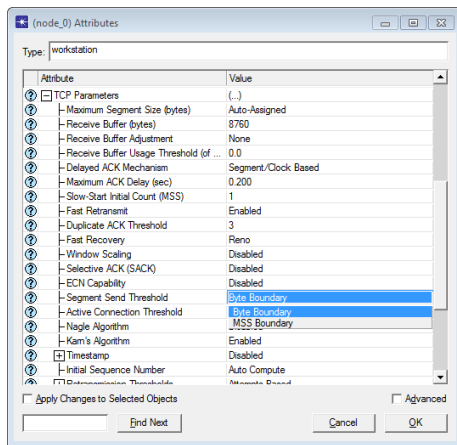


- Явное уведомление о перегрузке (Explicit Congestion Notification, ECN) требует одновременной поддержки на стороне:
  - Передатчика
  - Приемника
  - Маршрутизатора узкого участка



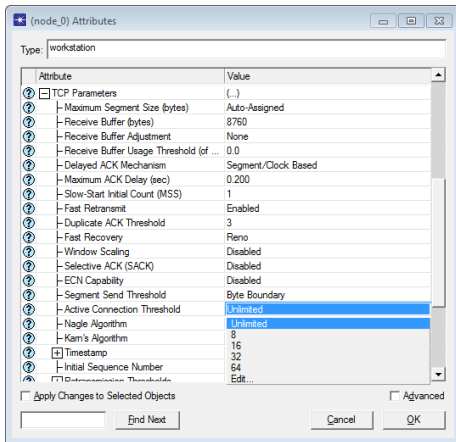
- **Segment Sent Threshold**

- Byte Boundary: при потере  $ssthresh = \frac{cwnd}{2}$
- MSS Boundary: при потере  $ssthresh = \lceil \frac{cwnd}{2} \rceil \times MSS$



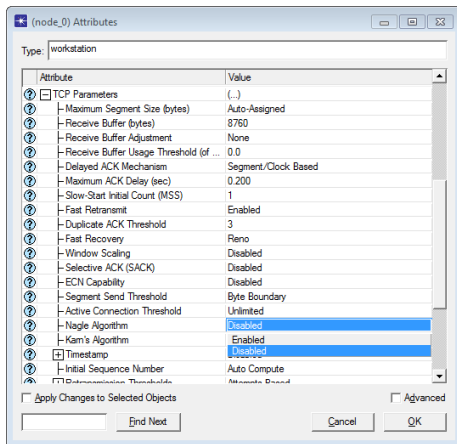
- Active Connection Threshold

- Максимальное число активных TCP-соединений для узла



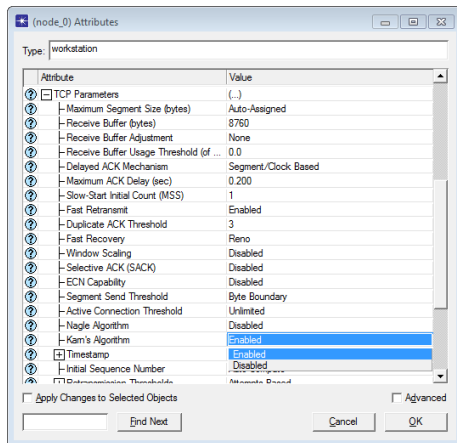
## ● Nagle Algorithm

- Enabled: не отправлять сегмент меньше MSS, пока не придет ACK
- Disabled: не задерживать отправку сегментов при любом объеме

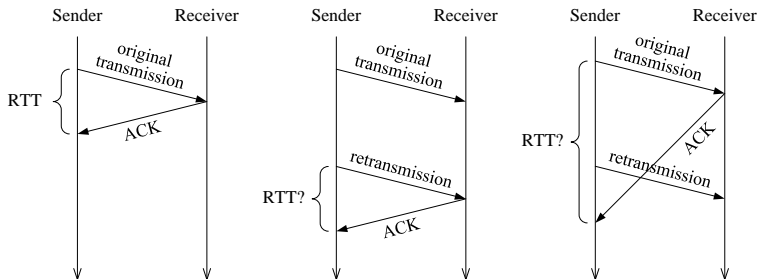


- Karn's Algorithm

- Игнорировать замеры RTT при повторных передачах
- Вместо этого удваивать прежнее значение таймаута

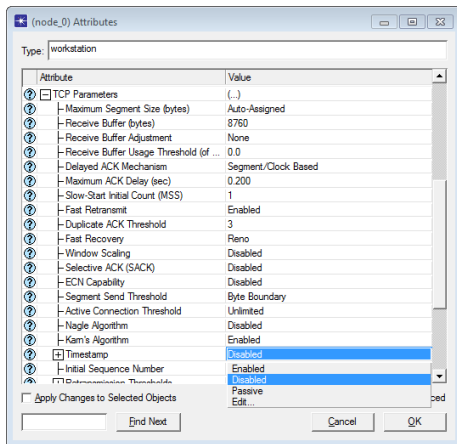


- Как корректно определить время обращения сегмента (Round-Trip Time, RTT) при повторной передаче для расчета таймаута повторной передачи (Retransmission Time-Out, RTO)?
  - Вопрос: к какой передаче относится полученный ACK-сегмент?
  - Ответ: не считать RTT, а просто удвоить прежнее значение RTO!
  - $RTO, 2 \times RTO, 4 \times RTO, 8 \times RTO, 16 \times RTO, 32 \times RTO, 64 \times RTO, 64 \times RTO, 64 \times RTO, \dots$



- **Timestamp**

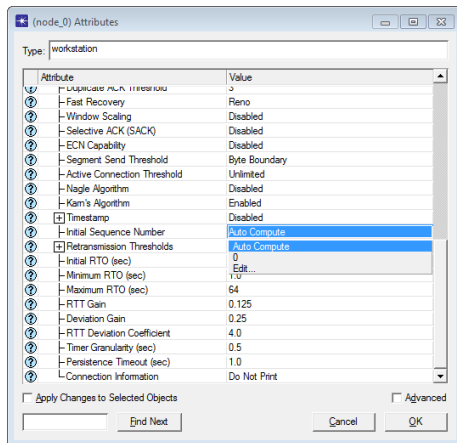
- Enabled/Passive: использовать временные метки
- Disabled: не вставлять временные метки в сегменты





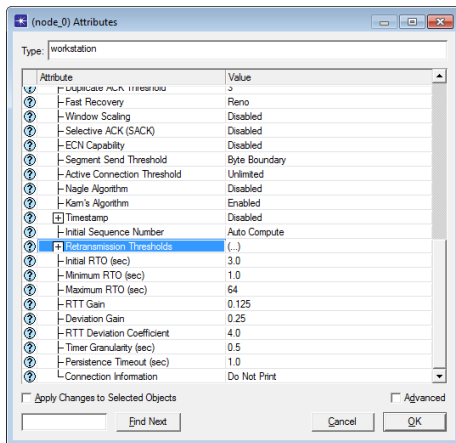
- Initial Sequence Number

- Auto Compute: отсчет с произвольного числа от 0 до  $2^{32} - 1$
- 0: начинать отсчет передаваемых байтов всегда с 0



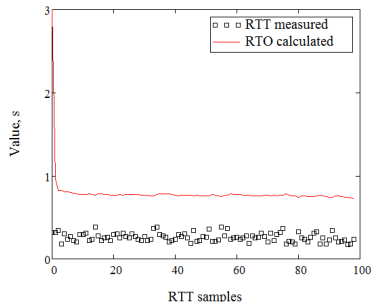
- RTO/RTT

- $RTO = SRTT + \max\{\text{Timer Granularity}, 4 \times RTTVAR\}$
- Exponentially Weighted Moving Average (EWMA)

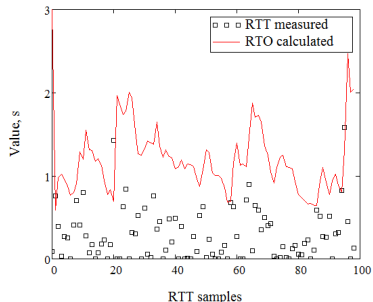


- Экспоненциально взвешенное скользящее среднее :
- Round-Trip Time Variation (RTTVAR)
  - **Deviation Gain = 0,25**
- Smoothed Round-Trip Time (SRTT)
  - **RTT Gain = 0,125**
- Retransmission Time-Out (RTO)
  - **RTT Deviation Coefficient = 4,0**
- Первый замер RTT (R):
  - $SRTT \leftarrow R$
  - $RTTVAR \leftarrow R/2$
  - $RTO \leftarrow SRTT + \max\{\text{Timer Granularity}, 4,0 \times RTTVAR\}$
- Последующие замеры RTT (R'):
  - $RTTVAR' \leftarrow (1 - 0,25) \times RTTVAR + 0,25 \times |SRTT - R'|$
  - $SRTT' \leftarrow (1 - 0,125) \times SRTT + 0,125 \times R'$
  - $RTO' \leftarrow SRTT' + \max\{\text{Timer Granularity}, 4,0 \times RTTVAR'\}$

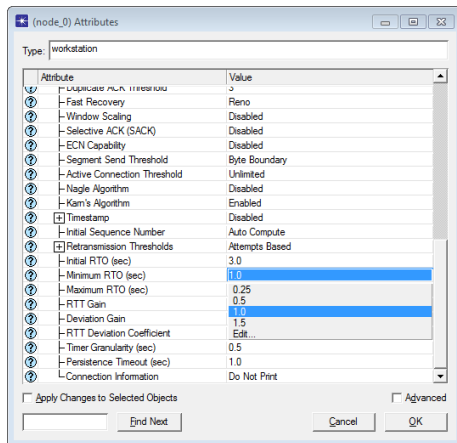
- Без ограничения снизу на значение RTO:
- Малый разброс RTT



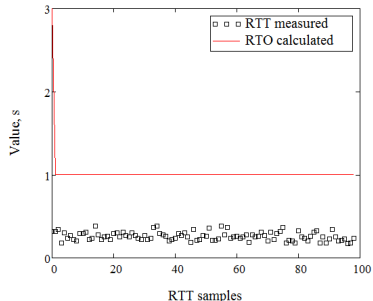
- Большой разброс RTT



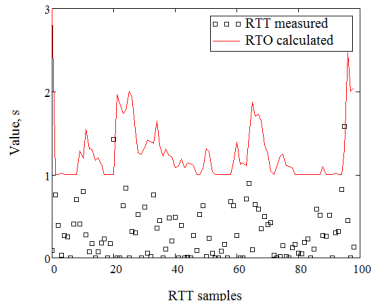
- Minimum RTO
  - Минимальное значение RTO



- С ограничением снизу на значение RTO:
- Малый разброс RTT

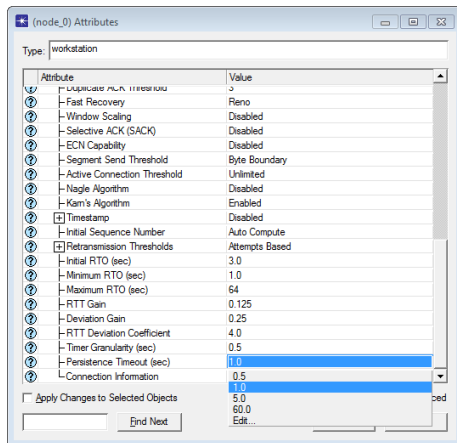


- Большой разброс RTT

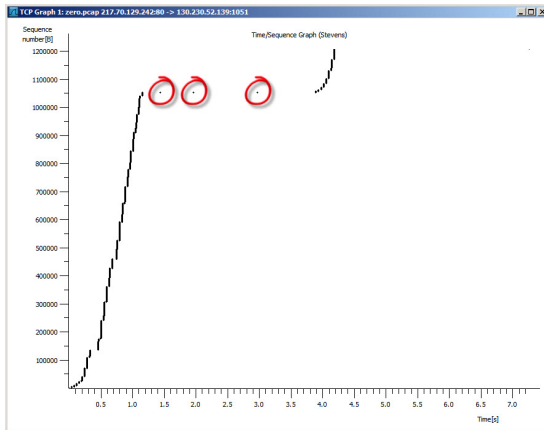


- Persistence Timeout

- Исходное значение таймаута для отправки пробных сегментов при объявлении приемником нулевого окна(?)



- Посылка пробных сегментов, чтобы гарантированно получить новое (ненулевое) значение окна приемника
  - Приемник отвечает на пробные сегменты, указывая текущий объем свободного места в своем буфере





- 1 Протоколы транспортного уровня
- 2 Протоколы транспортного уровня в OPNET
- 3 UDP в OPNET
- 4 TCP в OPNET
- 5 Сравнение параметров

# Сравнение параметров

- *'Microsoft Windows 2000: TCP/IP Implementation Details,' 2000*
  - Доверяй, но проверяй! ☺

Параметр	Windows 2000			
	OPNET IT Guru Academic Edition	Microsoft White Paper	Windows 2000 Pro SP4 2195	Совпало?
Maximum Segment Size	Auto-Assigned	Auto-Assigned	Auto-Assigned	
Receive Buffer	16384 байт	16384 байт	64240 байт	нет
Delayed ACK Mechanism	Segment/Clock Based	Segment/Clock Based	Segment/Clock Based	
Maximum ACK Delay	200 мс	200 мс		
Slow Start Initial Count	2xMSS	2xMSS	1xMSS	нет
Duplicate ACK Threshold	3	2		нет
Window Scaling	Disabled	do not initiate options but if requested provide them	Disabled	нет
Selective ACK (SACK)	Enabled	Enabled	Enabled	
Nagle Algorithm	Enabled	Enabled		
Initial RTO	3 с	3 с	3 с	