

0	4	10	16	24	31
Порт отправителя			По	Порт получателя	
		Код пози	ции в сообы	цении	ля цим рмации
Номер октета, который должен прийти следующим					
Hlen	Резерв	Флаги	Pa	Размер окна	
Ко	нтрольная	сумма	Указатель	Указатель важной информации	
Опции, если таковые имеются Заполнитель					10000
		1	Данные		
					-

Поле *HLEN* - определяет длину заголовка сегмента, которая измеряется в 32-разрядных словах

Указатель важной информации представляет собой указатель байта, содержащий информацию, которая требует немедленного реагирования

# Поле флаги

- Поле *флаги* Значение бита =1
- **URG** Флаг важной информации. *Указатель важной информации* имеет смысл, если urg=1 (Del или Ctrl-C).
- **ACK** Номер октета, который должен прийти следующим, правилен.
- **PSH** Этот сегмент требует выполнения операции push. Получатель должен передать эти данные прикладной программе как можно быстрее.
- **RST** Прерывание связи.
- **SYN** Флаг для синхронизации номеров сегментов, используется при установлении связи.
- FIN Отправитель закончил посылку байтов.

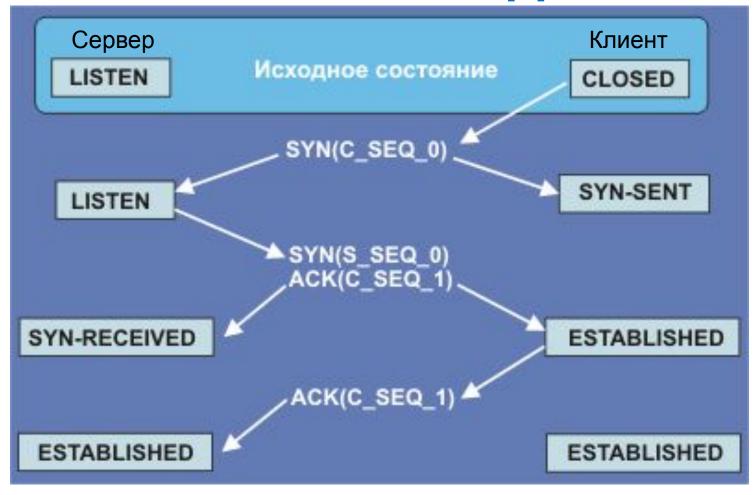
## Опции ТСР



Размер поля *Опции* переменен и дополняется до кратного 32-бит с помощью поля *заполнитель*. В TCP определены следующие опции:

- 0 Конец списка опций.
- 1 Никаких операций. Используется для заполнения поля опции до числа октетов, кратного 4.
- 2 Максимальный размер сегмента (MSS).

#### Установление соединения



Сервер откликается, посылая свой SYN-сегмент, содержащий идентификатор **ISN** (Initial Sequence Number)

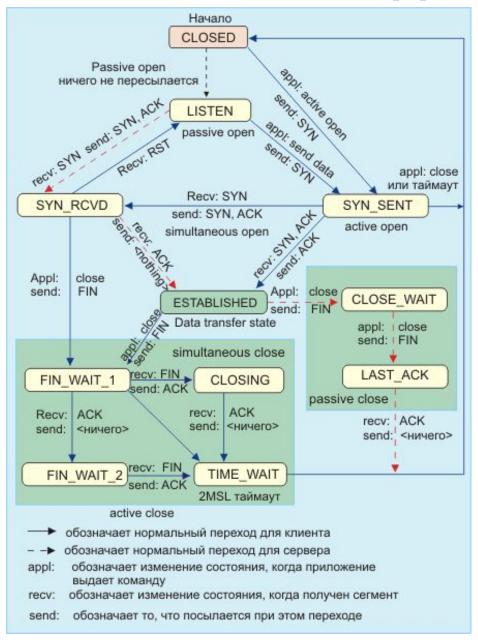
# Установление-разрыв соединения

- Для установление связи требуется обмен тремя сегментами, а для разрыва четырьмя. Но протокол допускает совмещение первого АСК и второго FIN в одном сегменте, сокращая полное число закрывающих сегментов с четырех до трех.
- Машина состояний для протокола ТСР не предусматривает изменения состояний при посылке или получении обычных пакетов, содержащих данные

# Клиент **С** установливает FTPсоединения с сервером **s**

- c -> s:syn(ISN<sub>c</sub>)
   s -> c:syn(ISN<sub>s</sub>), ack(ISN<sub>c</sub>)
   c -> s: ack(ISN<sub>s</sub>) (Связь установлена)
   c -> s: данные
   и/или
   s -> c: данные
- Проблема двух армий
- Машина состояний для протокола ТСР не предусматривает изменения состояний при посылке или получении обычных пакетов, содержащих данные

#### Машина состояний для ТСР



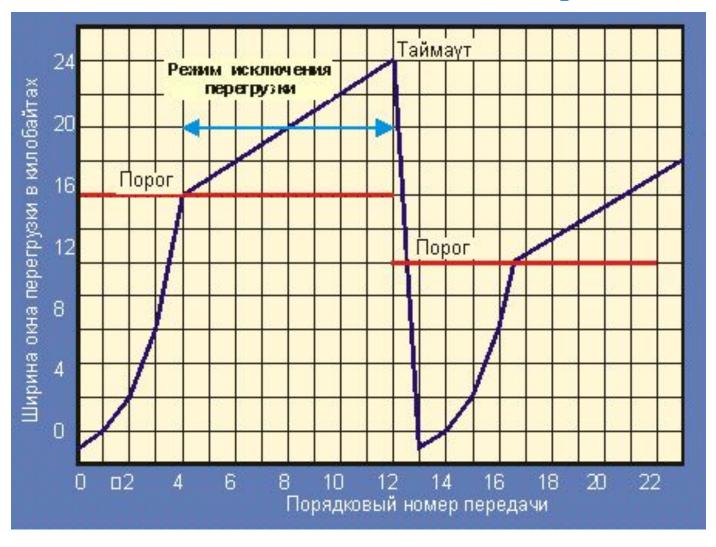
#### Скользящее окно



Нужно учитывать, что потерей пакета будет считаться, как вариант потери информационного сегмента, так и потеря отклика на него. Эти два варианта не различимы.

#### Проблема сверхбольшого буфера

# Медленный старт



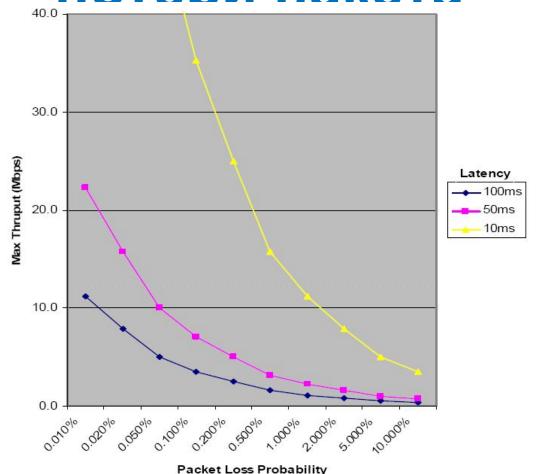
cwnd - congestion windowssthreth - slow start threshold

#### **CWND**

- Окно перегрузки (CWND) позволяет согласовать полную загрузку виртуального соединения и текущие возможности канала, минимизируя потери пакетов при перегрузке.
- T <= (MSS/RTT)×(1/SQRT{p}), где MSS максимальный размер сегмента, р вероятность потери пакета; Т [Мбит/с]</li>

Таким образом в Интернет при вероятности потери пакета 1% и RTT=50 мсек максимальная пропускная способность будет меньше 3 Мбит/с вне зависимости от широкополосности канала.

# Зависимость пропускной способности от вероятности потери пакета



Отсюда следует, что каналы с BER ~10<sup>-3</sup> не способны эффективно использовать свою полосу пропускания. Это относится практически ко всем мобильным каналам.

$$RTT_{m} = a \times RTT_{m} + (1-a) \times RTT_{i'}$$
• RTT<sub>m</sub> = RTT<sub>m</sub> + g(RTT<sub>i</sub>-RTT<sub>m</sub>)
$$D = D + d(|RTT_{i} - RTT_{m}| - D)$$

$$RTO = RTT_{m} + 4D,$$
window > RTT×B/MSS

- **B** полоса пропускания канала в бит/с, а **MSS** максимальный размер сегмента в битах, а **window** в сегментах.
- **D** среднее отклонение RTT от равновесного значения, а коэффициенты  $\mathbf{g} = 0,125$ ,  $\mathbf{D} = 0,25$ . Чем больше  $\mathbf{g}$ , тем быстрее растет **RTO** по отношению к RTT.

Для того чтобы точнее отслеживать вариации RTT, временные метки помещаются в каждый посылаемый сегмент.

# Таймеры ТСР

- RTO таймер повторной передачи
- Таймер запросов persist timer
- Таймер keepalive
- 2MSL-таймер (Maximum Segment Lifetime) контролирует время пребывания канала в состоянии TIME\_WAIT. Выдержка таймера по умолчанию равно 2 мин
- Если в ходе ТСР-сессии получено сообщение **ICMP(4)**, то cwdn делается равным одному сегменту, а ssthresh не изменяется. На ICMP-сообщения о недостижимости сети или ЭВМ

# Алгоритм Нагля (1984; RFC-896)

- В режиме удаленного терминала (telnet/ssh) при нажатии любой клавиши формируется и посылается 41-октетный сегмент, который содержит всего один байт полезной информации
- Нагль предложил при однобайтовом обмене посылать первый байт, а последующие буферизовать до прихода подтверждения получения посланного (работа с мышкой!)

## Синдром узкого окна

Существует еще одна проблема при пересылке данных по каналам TCP, которая называется синдром узкого окна (silly window syndrome; Clark, 1982). Такого рода проблема возникает в том случае, когда данные поступают отправителю крупными блоками, а интерактивное приложение адресата считывает информацию побайтно. Предположим, что в исходный момент времени буфер адресата полон и передающая сторона знает об этом (window=0). Интерактивное приложение считывает очередной октет из ТСР-потока, при этом ТСР-агент адресата посылает уведомление отправителю, разрешающее ему послать один байт. Этот байт будет послан и снова заполнит до краев буфер получателя, что вызовет отправку АСК со значением window=0.

## Некоторые проблемы ТСР

- Каждый сегмент в ТСР-протоколе снабжается 32-битным идентификатором. Время жизни IP-пакета (TTL) определяется по максимуму 255 шагами или 255 секундами в зависимости оттого, что раньше наступит. Трудно предсказуемая ситуация может произойти, когда канал ликвидирован, затем создан снова (для той же комбинации ІР-адресов и портов), а какой-то пакет из предшествующей сессии, погуляв по Интернет, придет уже во время следующей. Одной из мер, упомянутых ранее, можно считать использование ограничения по максимальному времени жизни сегмента (MSL) или TTL, хотя снижение значения TTL не всегда возможно - ведь ІР-пакетами пользуется не только ТСРпротокол и нужна очень гибкая система задания его величины.
- Высокопроизводительные каналы (1 Гбит/с) уже сегодня могут исчерпать разнообразие идентификационных кодов пакетов за один сеанс связи. Появление же двух пакетов с