

QueueManagement + QoS

Area de Ingeniería Telemática
<http://www.tlm.unavarra.es>

Redes
4º Ingeniería Informática

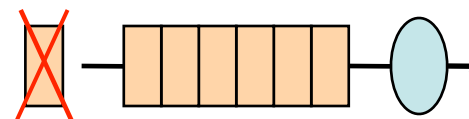
Hoy...

1. Introducción a las redes
2. Tecnologías para redes de área local
3. Conmutación de circuitos
4. Tecnologías para redes de área extensa y última milla
5. Encaminamiento
- 6. Arquitectura de conmutadores de paquetes**
 - Scheduling / planificación
 - **Queue Management**
 - **Arquitecturas de QoS**
 - Control de acceso al medio
 - Transporte extremo a extremo

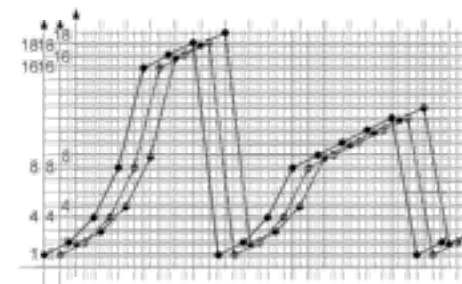
Queue Management

Pasivo

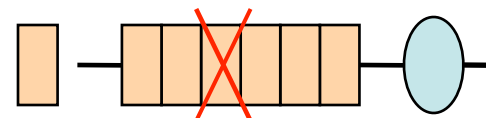
- *Drop-Tail* (la más habitual)
 - Simple
 - Provoca injusticias entre fuentes sincronizadas en épocas de congestión
 - Introduce sincronización global cuando hay varias conexiones TCP atravesando ese enlace
 - Controla la congestión pero no la evita, posible synch.



- *Head-drop*
 - Tira los paquetes que más tiempo llevan en el buffer
 - Probablemente ya han sido retransmitidos (TCP)
 - Probablemente ya llegan tarde (UDP/RTP)
 - Controla la congestión pero no la evita, posible synch



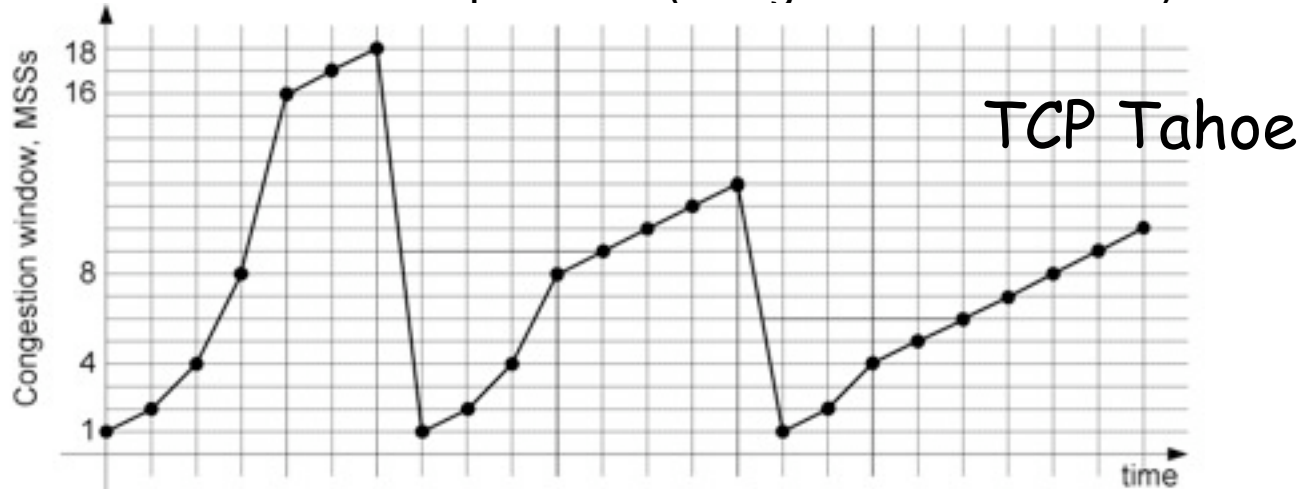
- *Random-Drop* (ante cola llena)
 - Se puede reducir la sincronización global pero no controlar UDP
 - Controla la congestión pero no la evita



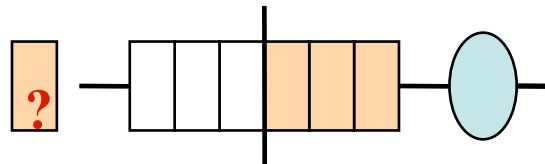
Queue Management

Activo (AQM)

- Pensando en TCP, no controla UDP igual de bien
- Evita sincronizaciones, menores retardos y fluctuaciones
- TCP regula su tasa al detectar pérdidas (*Congestion avoidance*)

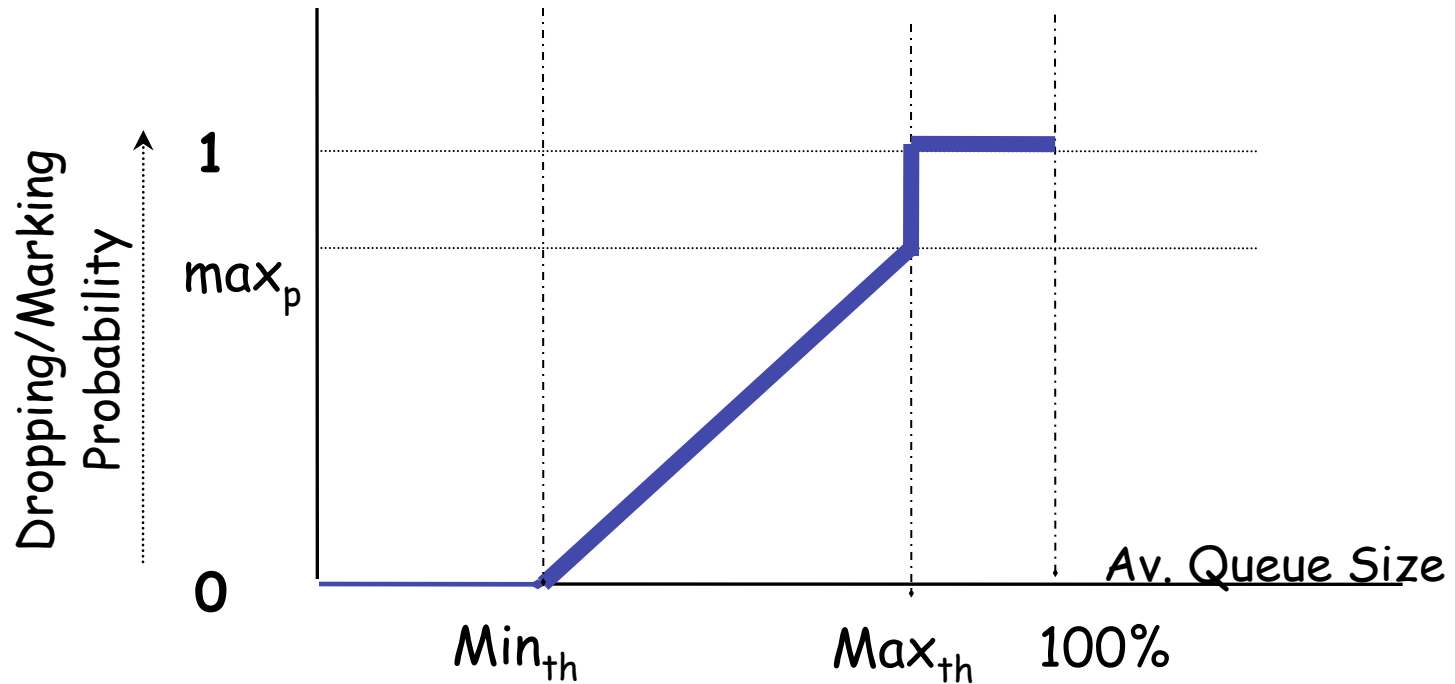


- *Early-Random-Drop* (cola no llena)
 - Si la cola excede un nivel se tira cada paquete que llega con una probabilidad fija



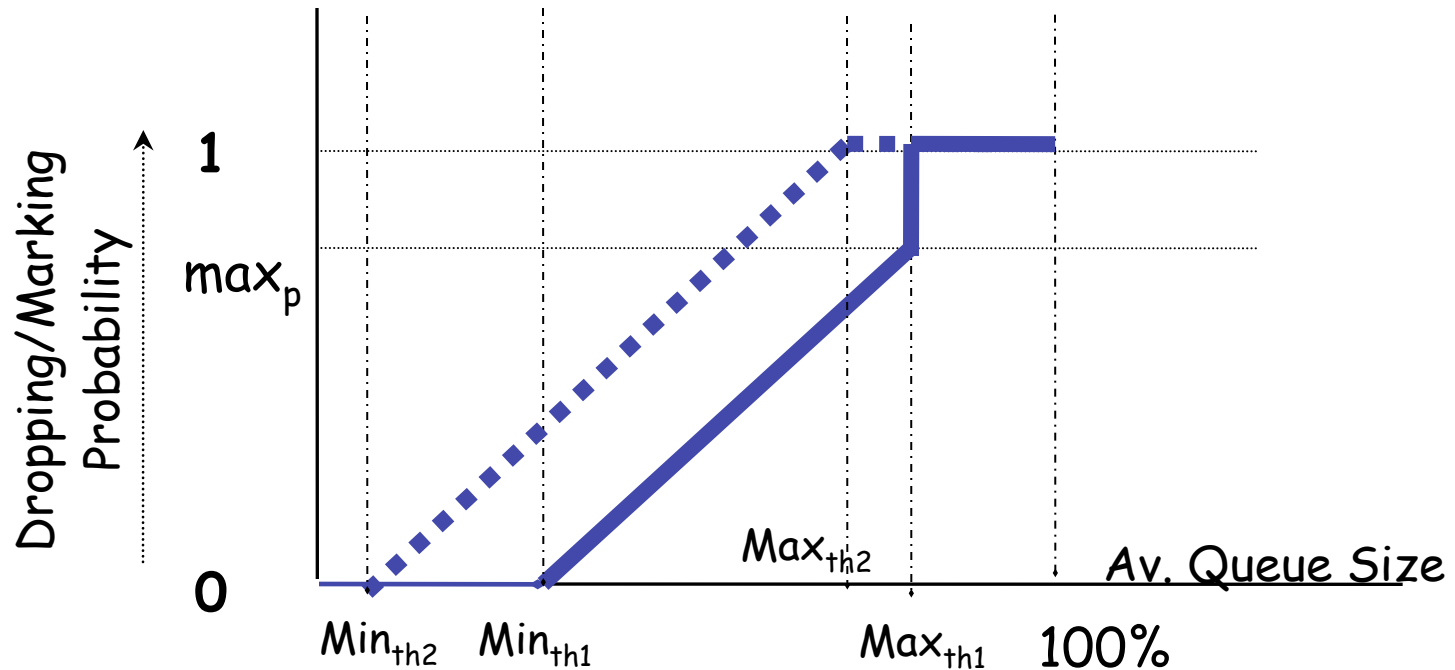
Active Queue Management

- *RED (Random Early Detection)*
 - RFC 2309
 - Evalúa la ocupación media del buffer (*exponential weighted moving average*)
 - Descartar paquetes probabilísticamente antes de la congestión
 - Ojo: Con mala configuración se comporta peor que *drop-tail*



Active Queue Management

- *WRED (Weighted RED)*
 - Emplea un Min_{th} diferente para diferentes clases de tráfico
 - Mayor cuanto mayor es el valor de precedencia



Efectos

- Si el protocolo de transporte reacciona a las pérdidas reduciendo su velocidad...

No solo controlan la congestión sino que la evitan (congestion avoidance)

Funciona con TCP pero no con UDP

- Los routers con RED ayudan a TCP a reaccionar a la congestión antes de que se produzca

Ese es otro problema fundamental de redes

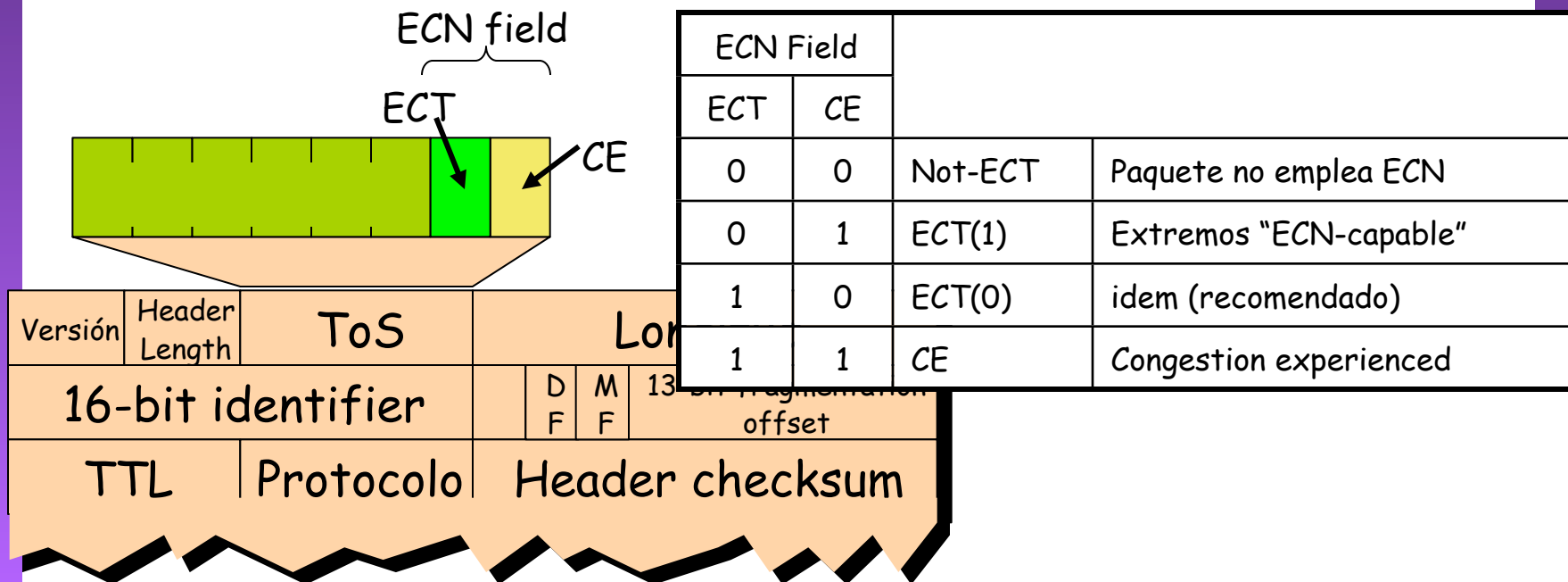
Detección/evitación de congestión

- Un paso más...

Detección de congestión asistida por la red

ECN

- *Explicit Congestion Notification*
- RFC 3168
- Extensión a RED: marcar en vez de descartar
- Bit ECT = *ECN-Capable Transport*
- Bit CE = *Congestion Experienced*
- Requiere extender el control de congestión de TCP



En resumen

- Queue management pasivo
 - Drop-Tail, Head-Drop, Random-Drop
- Active queue management (AQM)
 - RED, WRED...
 - Pensado normalmente para TCP
 - Protocolo de nivel de transporte que intenta reaccionar a la congestión de la red
 - ECN: notificar al nivel de transporte de que hay congestión
 - Problema de la **congestión** en la red
 - Mas sobre esto en las clases de TCP

Arquitecturas de QoS

Propuestas del IETF

- **IntServ** (Integrated Services)
 - Filosofía: reserva de recursos
 - Cada router del trayecto ha de tomar nota y efectuar la reserva solicitada
- **DiffServ** (Differentiated Services)
 - Filosofía: priorización de tráfico
 - El usuario marca los paquetes con un determinado nivel de prioridad
 - Los routers van agregando las demandas de los usuarios y propagándolas por el trayecto
 - Esto le da al usuario una confianza razonable de conseguir la QoS solicitada
- Pueden coexistir

IntServ: Características

- RFC 1633
- Para cada flujo (puede ser agregado) reserva recursos en todo el camino
- Orientado a conexión
- Requiere un protocolo de señalización que soporten todos los routers
- No requiere modificar los protocolos existentes

IntServ: Servicios

- *Best Effort*
- *Controlled load service*
 - RFC 2211
 - “commitment ... to provide ... with service closely equivalent to unloaded best-effort”
 - Prácticamente sin pérdidas
 - No da garantías estrictas
- *Guaranteed service*
 - RFC 2212
 - “provides firm (mathematically provable) bounds on end-to-end datagram queueing delays.”
 - Garantías de BW
 - Retardo acotado
 - Sin pérdidas en buffers
 - Garantías estrictas

IntServ: *Flow parametrization*

filterspec (*Filter specification*)

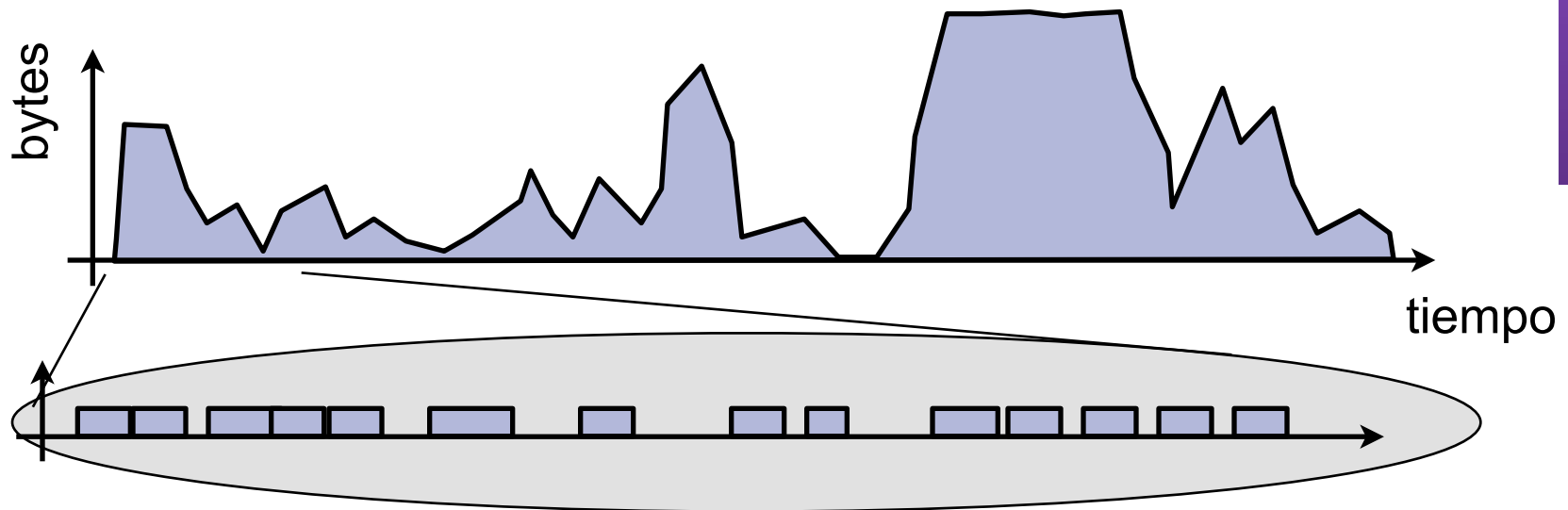
- Determina qué paquetes forman el flujo
- Flujo identificado en base a IPs + puertos
- Separa en diferentes colas

flowspec (*Flow specification*)

- **Tspec** (*Traffic specification*)
 - Descripción del tráfico
 - Parámetros de un *token bucket* por el que pasa el tráfico
 - Mean rate, token bucket depth, max rate, max packet length
- **Rspec** (*Service Request specification*)
 - Requisitos de QoS impuestos a la red
 - BW, retardo, probabilidad de pérdida

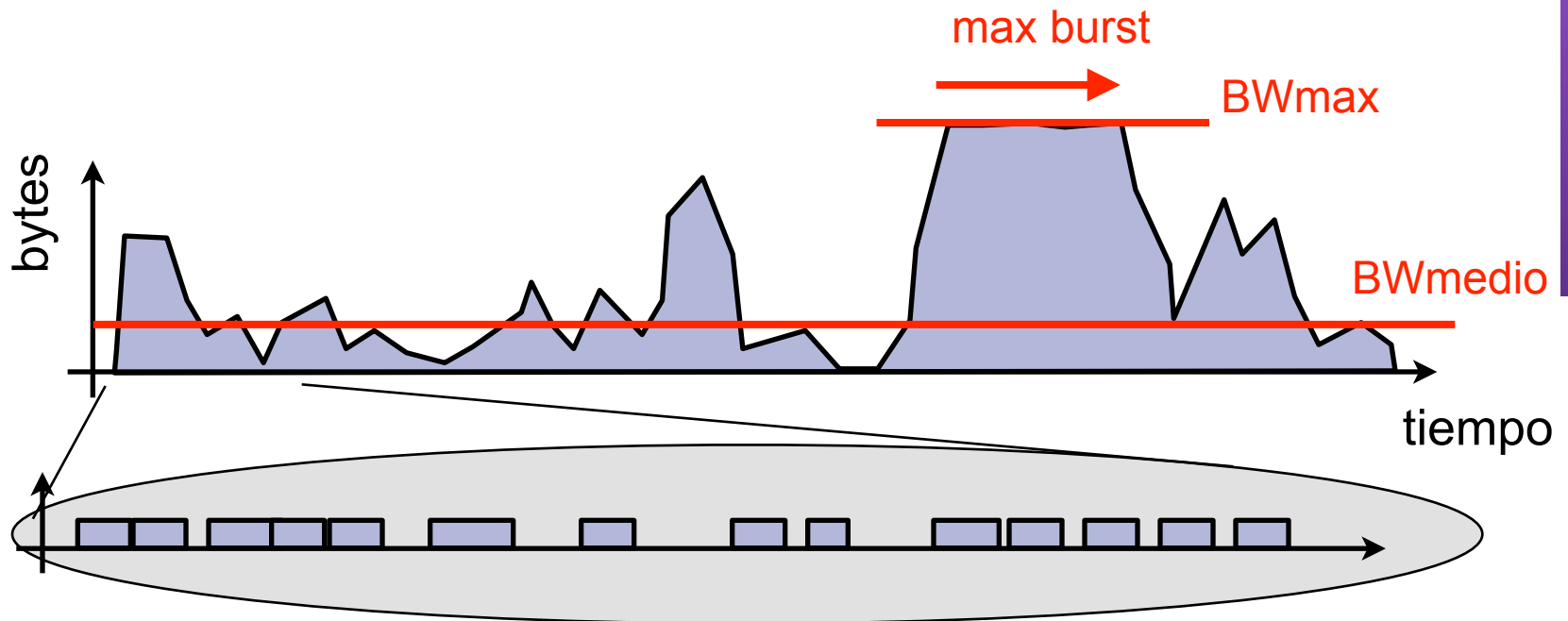
Descripción del tráfico

- Ancho de banda medio (bps)
- Tamaño medio de paquete (bytes)
- Pero normalmente no es regular...



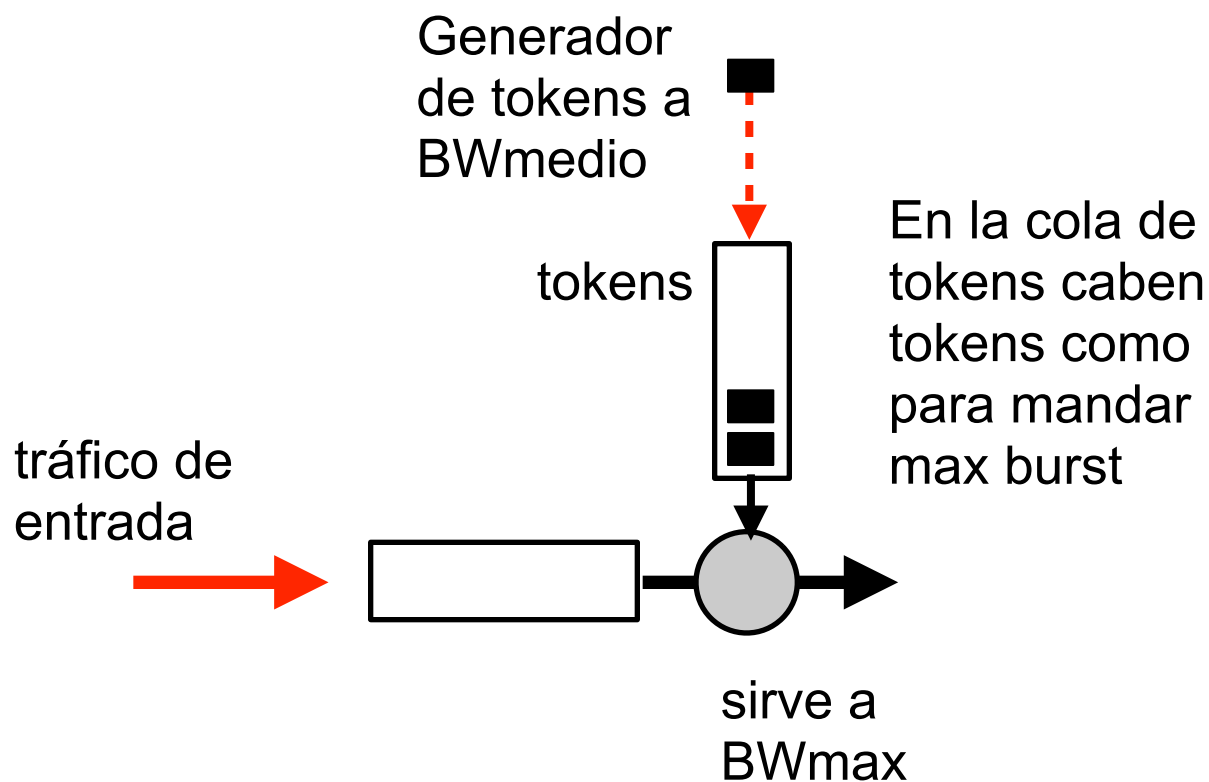
Descripción del tráfico

- Ancho de banda medio (bps)
- Tamaño medio de paquete (bytes)
- Tasa de pico (bps)
- Tamaño máximo de ráfaga sostenida (bytes)



Descripción del tráfico

- Token bucket (leaky bucket)



- El tráfico que sale de aquí cumple las limitaciones de BWmax, MaxBurst y BWmedio
- Esto es un regulador (shaper) de tráfico

IntServ: *Signaling*

- Requisitos
 - Debe poderse usar en redes IP
 - Emplear tablas de rutas existentes
 - Reaccionar ante cambios de rutas
 - Soportar multicast
 - Flujos que se agregan en árbol
 - Pequeña sobrecarga
 - Pocos mensajes y pequeños
 - Modular y fácil de extender
- Resultado:
 - RSVP (*Resource reSerVation Protocol*)
 - RFC 2205
 - *Soft state (periodic updates)*
 - ¡ No sirve para calcular el camino !
 - No es exclusivo de IntServ (MPLS, DiffServ, ...)

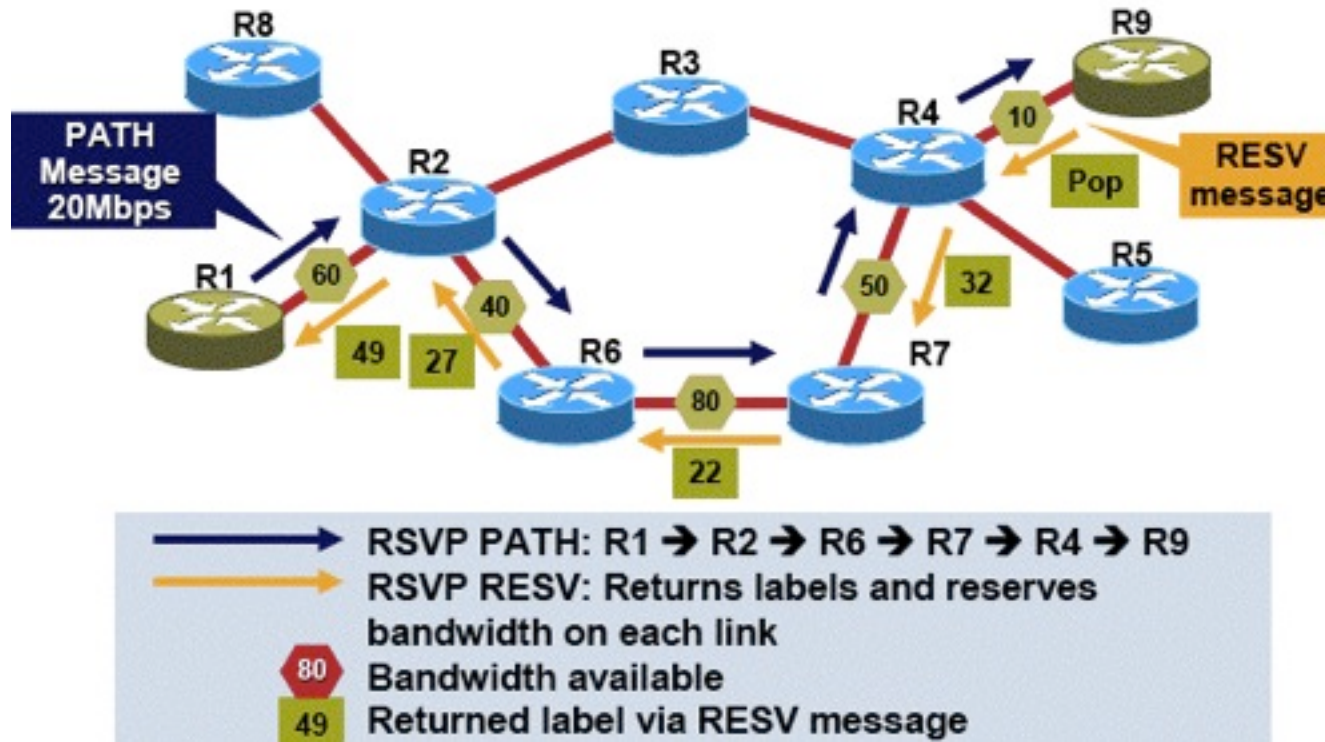
RSVP: Mensajes

PATH

- Desde fuente de tráfico, Tspec
- Establecer camino
- Puede hacerse CAC

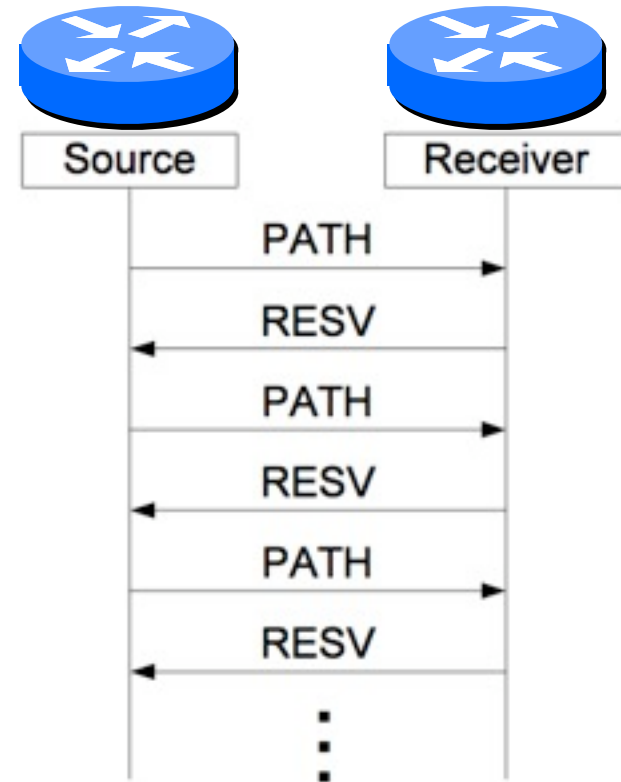
RESV

- Camino inverso al PATH
- Incluye Rspec
- Hacer la reserva en los routers



RSVP: *states*

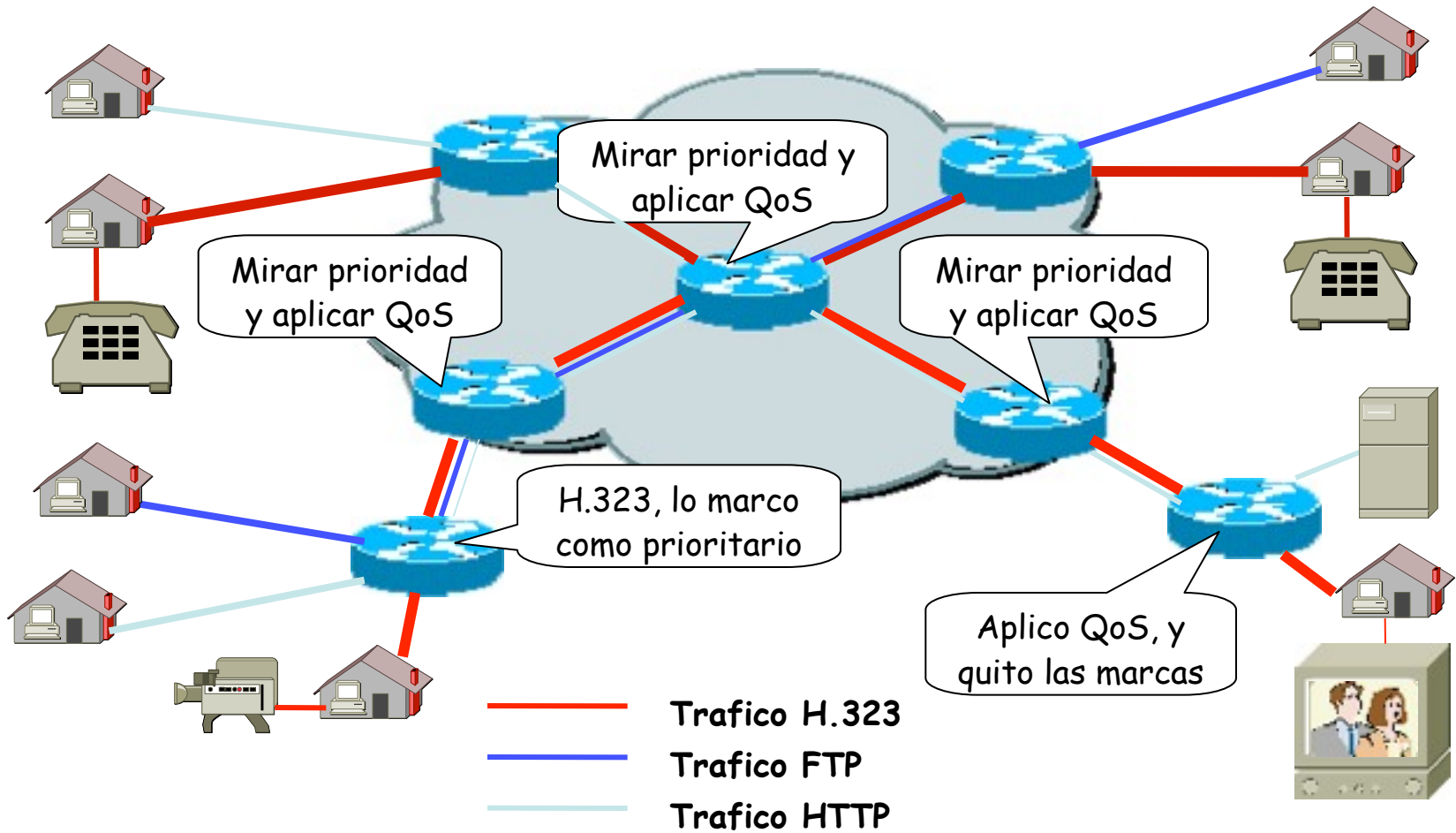
- Actualizaciones periódicas refrescan el estado
- Se libera al dejar de recibir actualizaciones
- Alternativa (no soportada): Hard state
 - Se mantiene hasta liberarlo explícitamente
 - Requiere algoritmo ante errores



DiffServ

- IntServ no escala bien
- RFC 2475, 2638
- Clasificar el tráfico en pocas clases
- Clasifican los *ingress routers* (complejidad en la frontera) con un *codepoint* en la cabecera IP
- DiffServ mapea en cada nodo el *codepoint* en el paquete a un PHB en concreto
- PHB = *Per Hop Behavior*
 - El tratamiento que se le da al paquete en cuestión de scheduling y gestión de cola en ese nodo
 - El mapeo *codepoint* \leftrightarrow *PHB* debe ser configurable
- No es sensible a los requisitos de un flujo individual

Ejemplo



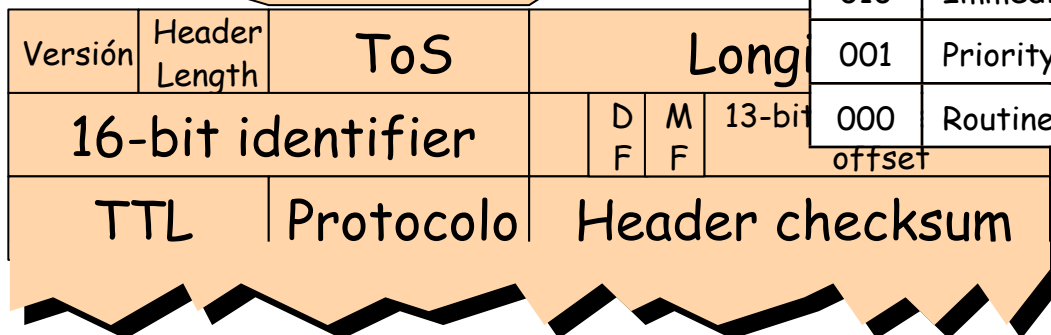
DiffServ: DSCP

- Originalmente 3 primeros bits del ToS = *Precedence* bits
- Fácil mapeo a 802.1p bits
- ToS ahora se llama DS (*Differentiated Services*)
- 6 de sus bits son el DSCP (*Differentiated Services CodePoint*)
- *Class Selector Codepoint*:
 - CSx = XXX000
 - Compatibilidad con *precedence*

Precedence bits



CSx	Significado histórico	Uso generalizado
111	Network Control	Tráfico de control (ej: routing)
110	Internetwork Control	
101	CRITIC/ECP	Voz
100	Flash Override	Vconf., streaming
011	Flash	Call signaling
010	Immediate	Libres para clasificar tráfico de datos
001	Priority	
000	Routine	default



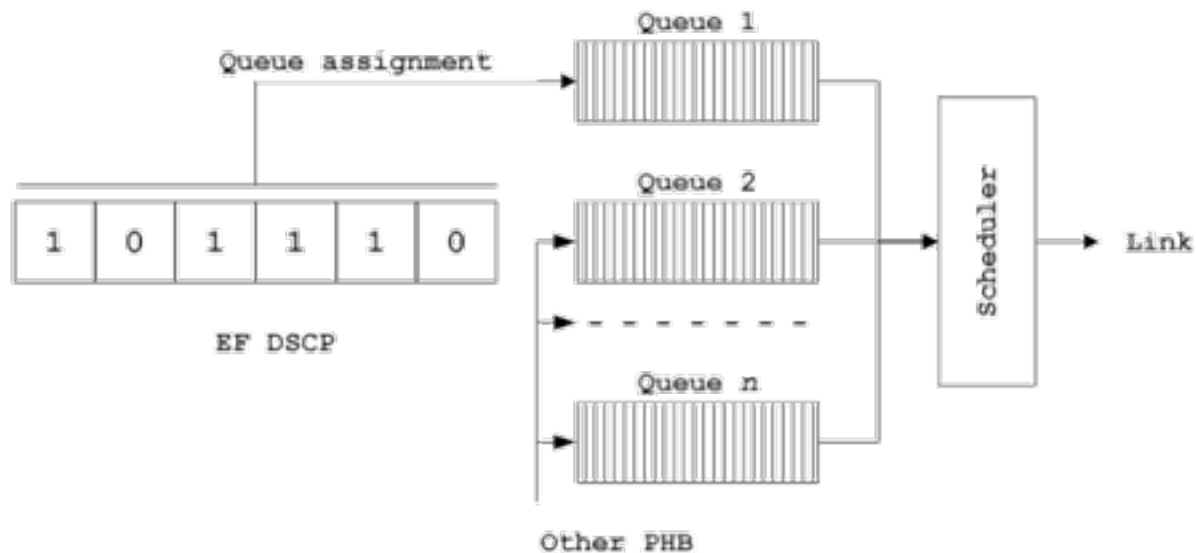
PHBs

PHBs

- *Best-Effort* (BE)
- *Assured Forwarding* (AFxy)
- *Expedited Forwarding* (EF)

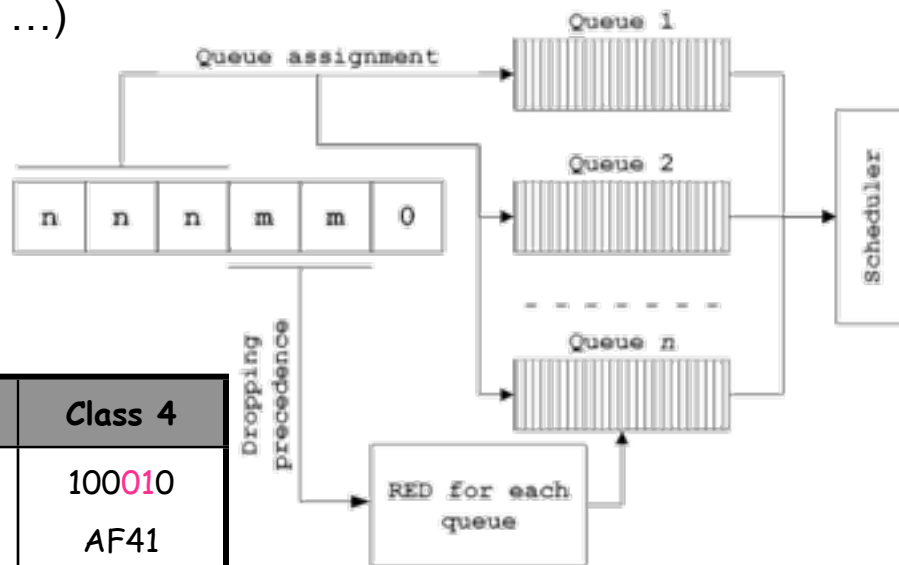
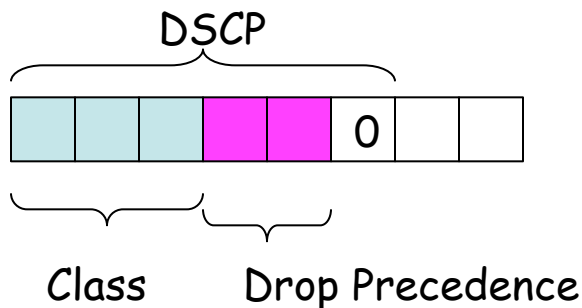
PHB: Expedited Forwarding (EF)

- RFC 2598
- Alta prioridad
- DSCP 10110
- *“...the departure rate of the aggregate's packets from any diffserv node must equal or exceed a configurable rate.”*
- *“The EF traffic SHOULD receive this rate independent of the intensity of any other traffic attempting to transit the node.”*
- Este PHB se puede implementar con PQ, WRR, CBQ, etc.



PHB: Assured Forwarding (AF)

- RFC 2597
- Se definen 4 clases (AF1x, AF2x, AF3 y AF4x)
- Cada una tiene una reserva en cada nodo (BW, buffer)
- Cada una con 3 probabilidades de descarte (*drop*)
- DSCP xxxyy0 : xxx la clase, yy la prob. Descarte
- Debe emplear AQM (RED, WRED, ...)



Drop	Class 1	Class 2	Class 3	Class 4
Low	001010 AF11	010010 AF21	011010 AF31	100010 AF41
Medium	001100 AF12	010100 AF 22	011100 AF32	100100 AF42
High	001110 AF13	010110 AF23	011110 AF33	100110 AF43

Conclusiones

- Dos arquitecturas para QoS del IETF
 - **IntServ**
 - Reserva de recursos
 - Establecimiento de sesiones ligeras con RSVP
 - Garantías por flujo
 - Poco escalable y poco usado
 - **DiffServ**
 - Clasificación de tráfico y marcado con el campo DSCP
 - Más escalable