



3º Grado en Ingeniería Informática

# Transmisión de Datos y Redes de Computadores

### TEMA 3. CAPA DE ENLACE Y REDES DE ÁREA LOCAL

(2021-2022)



# TEMA 3. Índice

- 3.1. Conmutación LAN. (2h)
- 3.2. Spanning-Tree Protocol. (1h)
- 3.3. Virtual LAN. (1h)







### **TDRC**

# Tema 3.2. Spanning-Tree Protocol

Antonio M. Mora García



PREGUNTA: Viendo las cabeceras IP y Ethernet, ¿qué mecanismos ofrecen para evitar bucles en una red formada por Routers (Capa 3) y por Switches (Capa 2) respectivamente?

16 31 Tamaño Cabecera IPv4 Versión Tipo de Servicio **Longitud Total** Cabecera Identificador Flags Posición de Fragmento Tiempo de Vida Protocolo Suma de Control de Cabecera Dirección IP de Origen Dirección IP de Destino Opciones Relleno 8 bytes 2 b 46 - 1500 bytes 6 bytes 6 bytes 4 bytes **Cabecera Ethernet** Dirección Dirección Tipo Preámbulo **DATOS** CRC Origen Destino

PREGUNTA: Viendo las cabeceras IP y Ethernet, ¿qué mecanismos ofrecen para evitar bucles en una red formada por Routers (Capa 3) y por Switches (Capa 2) respectivamente?



#### Tiempo de vida (TTL):

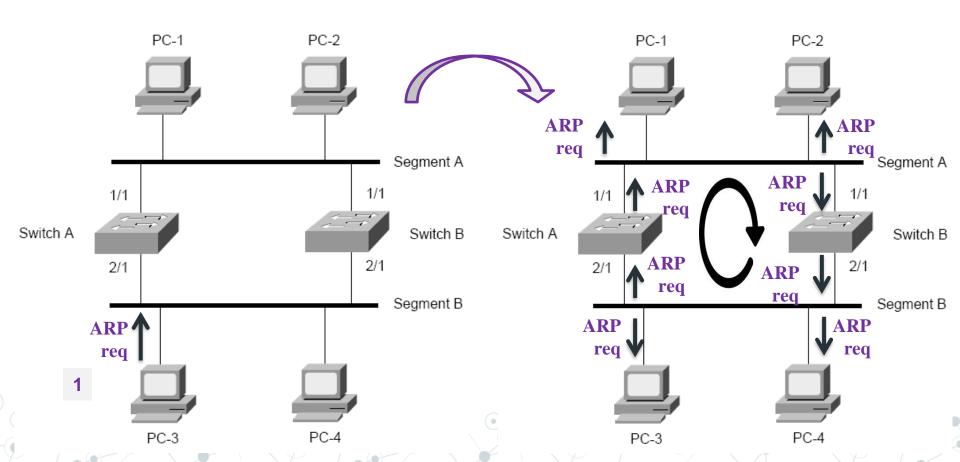
Tiempo que puede estar el paquete en una red.

**Cabecera Ethernet** 

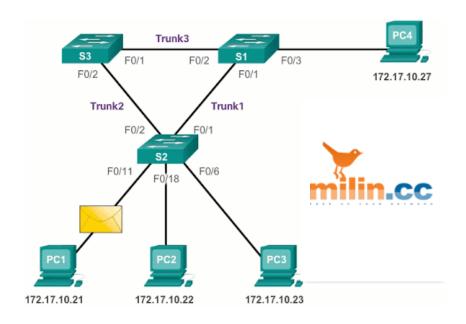
Cabecera IPv4

8 bytes	6 bytes	6 bytes	2 b	46 - 1500 bytes	4 bytes
Preámbulo	Dirección Destino	Dirección Origen	Tipo	DATOS	CRC

¡¡¡NO HAY!!!

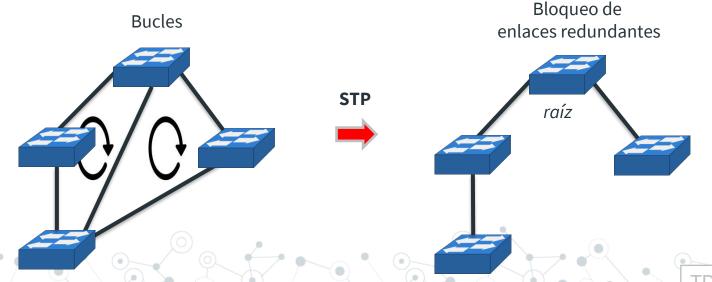


- Broadcast storm.
- Se producen bucles a nivel de la Capa 2.
- Se dan en redes formadas integramente por switches Ethernet.
- Por existencia de enlaces redundantes.
- Todo se inicia con un único mensaje de broadcast.
- Se pueden acumular más mensajes de broadcast (de otros hosts).
- Puede llegar a bloquear la red por exceso de tráfico al agotarse sus recursos (ancho de banda).



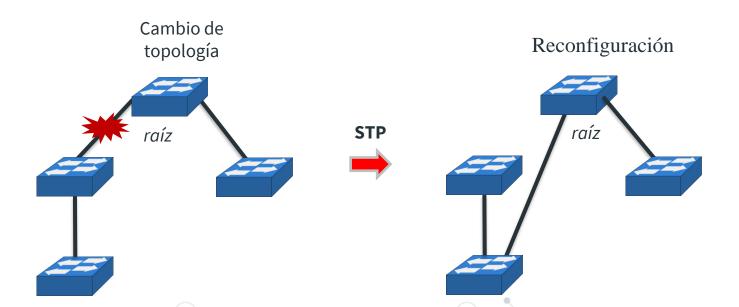
### Spanning Tree Protocol (STP) - Resumen

- Protocolo de Capa 2. Especificado en IEEE 802.1d.
- Busca eliminar bucles en Capa 2 para evitar la tormenta.
- A partir de un switch raíz, STP se encarga de construir un árbol lógico (árbol de expansión)
   que interconecta a todos los switches de la red sin redundancias de caminos.



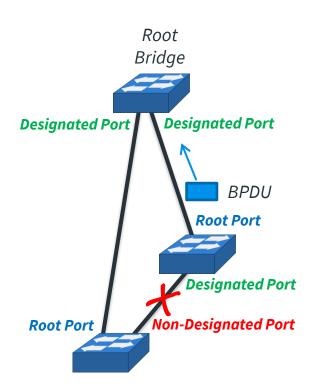
### Spanning Tree Protocol (STP) - Resumen

• En el caso de que haya un cambio de topología, STP también se encarga de levantar enlaces bloqueados.



#### **CONCEPTOS Y TERMINOLOGÍA**

- **Root Bridge (RB)**: Es el bridge (switch) raíz a partir del cual se crea el árbol STP.
- Bridge Packet Data Unit (BPDU): Es el mensaje que se intercambian los bridges (switches) para construir el árbol.
- Ports: Son las interfaces que participan del protocolo STP.
- Root Port (RP): Es el puerto de un switch más "cercano" al RB. Siempre está en modo Forwarding ya que es parte del árbol creado por STP.
- Designated Port (DP): Es el puerto dentro de un enlace que está más 'cerca' del RB (según un coste administrativo). Puede transmitir BDPU en ese segmento.
- Non-Designated Port (NDP): Puerto bloqueado.



#### **ROOT BRIDGE (RB)**

- Es el origen del árbol STP y desde el que parten todos los mensajes (BPDUs).
- En STP los switches se identifican mediante 8 bytes:
  - **BID** → Prioridad.MAC
  - **Prioridad** → Número por defecto 32768.

El administrador de red puede asignar la que quiera a cada switch (múltiplo de 4096).

Ejemplo BID: 32768.aaaa.bbbb.cccc

- El switch con el identificador (BID) más bajo se convertirá en RB.
- Todos los puertos del RB están siempre en Forwarding (activos).

#### **ELECCIÓN DEL ROOT BRIDGE**

- Al arrancar un switch en STP todos los puertos están bloqueados (para envío de datos de usuario, pero habilitados para enviar BPDUs).
- Los switches se mandan BPDUs Hello a la dirección multicast 01-80-c2-00-00-00 cada 2 segs.
- Cada switch asume que él es el RB, por lo que comienza a generar y enviar BPDUs incluyendo su BID.
- Aquellos switches que detectan BPDUs generadas por otros switches con identificación mas baja, dejan de generar sus propias BPDUs y comienzan a retrasmitirla.
  - \*\* Un BID será más bajo si tiene menor prioridad o la misma prioridad pero una MAC menor \*\*
- Al final <u>SOLO PUEDE QUEDAR UNO</u>, que se convertirá en el RB.

#### **ELECCIÓN DEL ROOT BRIDGE**

#### **BPDU**

Field Description	Number of Bytes		
Protocol ID (always 0)	2		
Version (always 0)	1		
Message Type (Configuration or TCN BPDU)	1		
Flags	1		
Root Bridge ID	8 ELECCIÓN DEL RB		
Root Path Cost	4		
Sender Bridge ID	8		
Port ID	2		
Message Age (in 256 <sup>ths</sup> of a second)	2		
Maximum Age (in 256 <sup>ths</sup> of a second)	2		
Hello Time (in 256 <sup>ths</sup> of a second)	2		
Forward Delay (in 256 <sup>ths</sup> of a second)	2		

#### **PUERTOS: ESTADOS**

- **Disabled**: Corresponde a *shutdown* (puerto inactivo).
- **Blocking**: Primer paso después de inicializar los puertos. Recibe BPDU para procesamiento de STP, pero no las reenvía. Tampoco reenvía tramas de usuario. Se decide si es RP, DP o NDP.
- **Listening**: Desde Blocking se pasa a este estado si el switch detecta que ese puerto es candidato a convertirse en RP o DP. Recibe y reenvía BPDUs pero no reenvía tramas de usuarios. Este estado dura el tiempo de *Forward Delay*.
- **Learning**: Similar al estado de Listening sólo que además aprende entradas de la Tabla de Conmutación por conmutación transparente. Este estado dura el tiempo de *Forward Delay*.
- Forwarding: Recibe y reenvía BPDUs y tramas de usuarios. Éste es el estado activo normal.



#### **PUERTOS: ROOT PORT (RP)**

- En cada switch, es el puerto más "cercano" al Root Bridge.
- Puerto más cercano: aquel por el cual se reciba la BDPU generada por el RB con el Root Path Cost (RPC) más bajo.
- RPC: la suma de costes hasta llegar al RB. El RB genera BPDUs con el campo RPC a valor 0. El switch que recibe la BPDU, actualiza el valor de RPC sumando el correspondiente al enlace por donde la recibió (ver la tabla).
- Es el puerto por el que cada switch se une al árbol de expansión (spanning tree).
- El RP de un switch siempre está en estado Forwarding (activo).



Link Bandwidth	STP Cost
4 Mbps	250
10 Mbps	100
16 Mbps	62
45 Mbps	39
100 Mbps	19
155 Mbps	14
622 Mbps	6
1 Gbps	4
10 Gbps	2

#### **PUERTOS: DESIGNATED PORT (DP)**

- El DP es el puerto que transmite BPDUs con mayor calidad en un segmento de red (enlace).
- Existe un único DP por cada segmento de red. Es el puerto por el que cada segmento se une al árbol de expansión.
- Las reglas para decidir en cada segmento de red cuál es la BPDU de mayor calidad son:
  - 1) Más bajo Root Bridge Id
  - 2) Más bajo Root Path Cost
  - 3) Más bajo Sender Bridge Id (el switch que ha transmitido la BPDU al enlace)
  - 4) Más bajo Sender Port Id (prioridad del puerto.puerto, *Ejemplo: 128.4*)
- Todos los puertos del RB son DP.
- Los puertos **DP** siempre están en **Forwarding** (activo).

**PUERTOS: DESIGNATED PORT (DP)** 

**BPDU** 

Field Description	Number of Bytes	
Protocol ID (always 0)	2	
Version (always 0)	1	
Message Type (Configuration or TCN BPDU)	1	
Flags	1	
Root Bridge ID	8	
Root Path Cost	4 CALIDAD PROLL	
Sender Bridge ID	8 CALIDAD BPDU	
Port ID	2	
Message Age (in 256 <sup>ths</sup> of a second)	2	
Maximum Age (in 256 <sup>ths</sup> of a second)	2	
Hello Time (in 256 <sup>ths</sup> of a second)	2	
Forward Delay (in 256 <sup>ths</sup> of a second)	2	

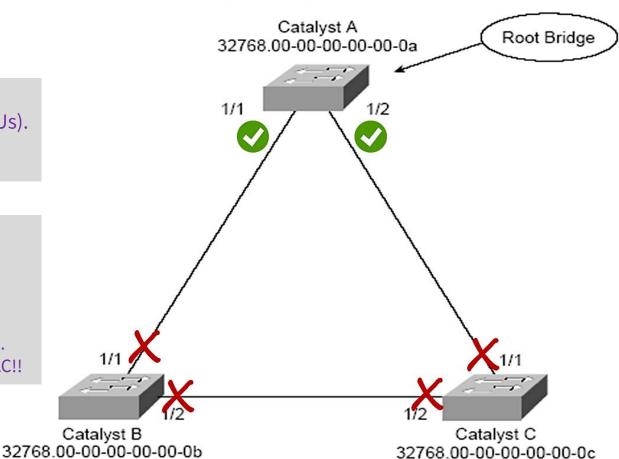
#### **EJEMPLO**

**Paso 0**. Todos los puertos están bloqueados (para datos, no BPDUs).

Paso 1. Elección del RB.

#### Identificación: Prioridad.MAC\*

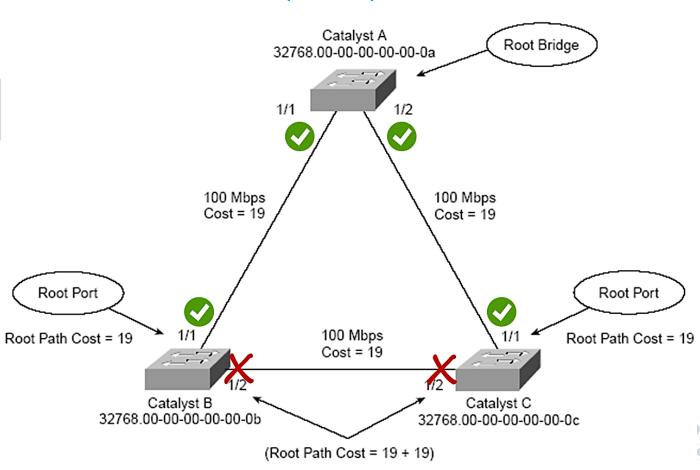
(\*) La MAC del switch es parte de la identificación del switch para operaciones de gestión.
No tiene nada que ver con los puertos.
¡¡Los puertos del switch NO tienen MAC!!



#### **EJEMPLO**

Paso 2.
Puertos RP

Link Bandwidth	STP Cost
4 Mbps	250
10 Mbps	100
16 Mbps	62
45 Mbps	39
100 Mbps	19
155 Mbps	14
622 Mbps	6
1 Gbps	4
10 Gbps	2



#### **EJEMPLO**

#### Paso 3.

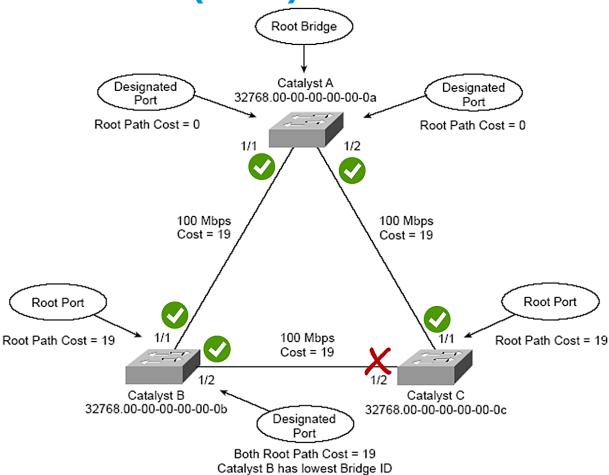
Puertos DP

- Los del RB
- El puerto del Sender BID más bajo

Al finalizar el proceso todos aquellos puertos que no sean ni RP ni DP seguirán bloqueados.

Los enlaces entre RPs y DPs estarán activos.

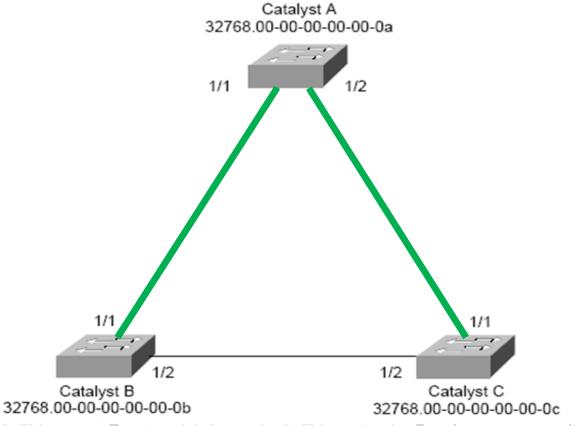
Los enlaces con puertos bloqueados quedarán inactivos.



**EJEMPLO** 

**FINAL** 

Árbol de Expansión



#### **TIMERS**

#### **DEFINIDOS POR EL RB:**

- **Hello Time**: El intervalo de generación de mensajes *Hello* por parte del RB. Por defecto 2 seg.
- Maximum Age: Se usa para detectar cambios de topología en combinación con el contador Message Age. Si una BPDU no se refresca dentro del tiempo permitido se da por perdida y se da por hecho que es debido a un cambio de topología. Activa el mecanismo para que algún puerto pase de Blocking a Forwarding (si es RP o DP). Por defecto 20 seg.
- **Forward Delay**: Tiempo dedicado al estado de *Learning*, para que por *transparent switching*, la Tabla de conmutación (MAC-interfaz) del switch esté lo más actualizada posible, especialmente en lo que afecta al puerto que presumiblemente pasará a *Forwarding*. Por defecto 15 seg. Es también el tiempo que se está en los estados *Listening* y *Learning*.

#### SE MODIFICA SWITCH A SWITCH:

• **Message Age:** El RB genera la BDPU con Message Age=0. Cada switch lo incrementa en 1 cada vez que se reenvía la BDPU. Se usa en combinación con **Max. Age** para determinar el tiempo de validez de la BPDU.

TIMERS

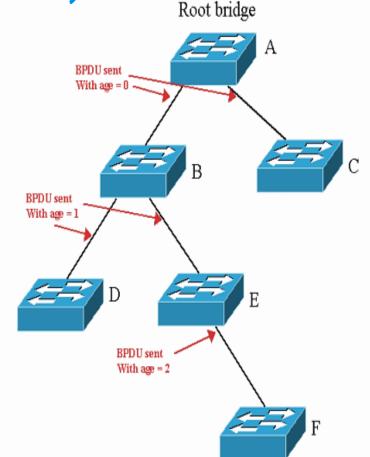
Field Description	Number of Bytes
Protocol ID (always 0)	2
Version (always 0)	1
Message Type (Configuration or TCN BPDU)	1
Flags	1
Root Bridge ID	8 .
Root Path Cost	4
Sender Bridge ID	8
Port ID	2
Message Age (in 256 <sup>ths</sup> of a second)	2
Maximum Age (in 256 <sup>ths</sup> of a second)	2 TIMERS
Hello Time (in 256 <sup>ths</sup> of a second)	2 TIVIERS
Forward Delay (in 256 <sup>ths</sup> of a second)	2

#### **EJEMPLO TIMERS**

#### **Ejemplo:**

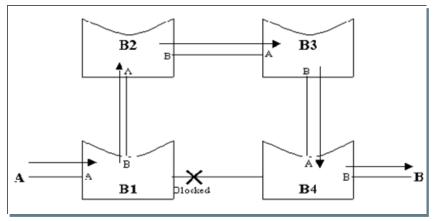
Uso combinado de Max Age - Message Age

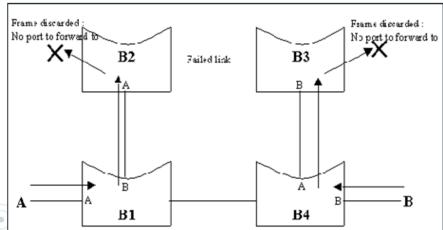
- 1) Switches B y C reciben la BPDU con Message Age=0. Para estos switches, la BPDU recibida del RB se hará obsoleta en: Max Age – 0=20 segs
- 2) Switches D y E reciben la BPDU con Message Age=1. Para estos switches, la BPDU recibida del Swich B se hará obsoleta en: Max Age – 1=19 segs
- 3) Switch F recibe la BPDU con Message Age=2. Para este switch, la BPDU recibida de Swich E se hará obsoleta en: Max Age 2=18 segs



#### **CAMBIOS DE TOPOLOGÍA**

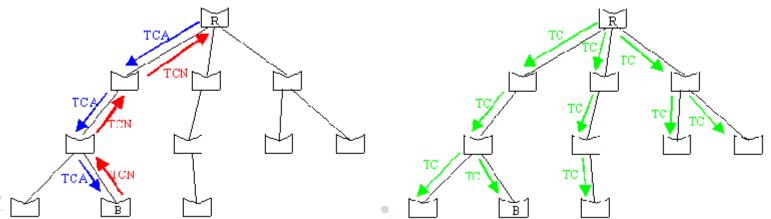
- Inicialmente, A y B se comunican a través de los switches B1-B2-B3-B4.
- Un cambio de topología entre B2 y B3 (caída del enlace que los une) hace que el puerto del switch B1 a B4 pase de Blocked a Forwarding.
- Problema: La tabla CAM (tabla de conmutación) de B1 contiene entradas que apuntan erróneamente a B2 para llegar a B. Lo mismo ocurre con la tabla CAM de B4 para llegar a A. Típicamente en un switch, una entrada no refrescada dura unos 300" antes de ser eliminada de la tabla CAM.
- **Solución**: Cuando haya un cambio de topología, las tablas CAM deben actualizarse rápidamente, sin esperar a los 300". Para ello se usa la BPDU tipo *Topology Change Notification*.





#### **CAMBIOS DE TOPOLOGÍA**

- El switch B conoce el cambio de topología y manda una BPDU del tipo **Topology Change Notification** (TCN) a través de su RP (cada 2 seg). El siguiente switch hace lo propio hasta llegar al RB. Todos los switches envían un **Topology Change ACK** (TCA).
- El RB manda una BPDU con el flag cambio de topología (TC) activado.
- Todos los switchs reducen el tiempo de vaciado de su Tabla de conmutación de 300 seg. a Forward Delay (15 seg). Esto evita que tablas corruptas se mantengan más allá de 15 segs pero a costa de generar inundaciones durante el tiempo del aprendizaje transparente.



#### **CAMBIOS DE TOPOLOGÍA**

**BPDU** 

Field Description	Number of Bytes
Protocol ID (always 0)	2
Version (always 0)	1
Message Type (Configuration or TCN BPDU)	1 CAMBIOS DE
Flags	1 TOPOLOGÍA
Root Bridge ID	8
Root Path Cost	4
Sender Bridge ID	8
Port ID	2
Message Age (in 256 <sup>ths</sup> of a second)	2
Maximum Age (in 256 <sup>ths</sup> of a second)	2
Hello Time (in 256 <sup>ths</sup> of a second)	2
Forward Delay (in 256 <sup>ths</sup> of a second)	2

# ¿Alguna duda?

### Bibliografía

- James F. Kurose, Keith W. Ross. Redes de computadoras. Un enfoque descendente. 7º Edición. Editorial Pearson S.A., 2017.
- P. García-Teodoro, J.E. Díaz-Verdejo, J.M. López-Soler. Transmisión de datos y redes de computadores, 2ª Edición. Editorial Pearson, 2014.
- Behrouz A. Forouzan. Transmisión de datos y redes de comunicaciones, 4º Edición. Editorial Mc Graw Hill 2007.
- David Hucaby. CCNP Self-Study, CCNP BCMSN Exam. Certification Guide, CCIECisco Press, ISBN: 1-58720-077-5, 2004.
- Michael Valentine, Keith Barker. Cisco CCNA Routing and Switching 200-120 Exam Cram, Fourth Edition, Video Enhanced Edition, Pearson IT Certification.
- Ernesto Ariganello. Redes Cisco: guía de estudio para la certificación CCNA Routing y Switching.