# Taller de diseño de redes de campus

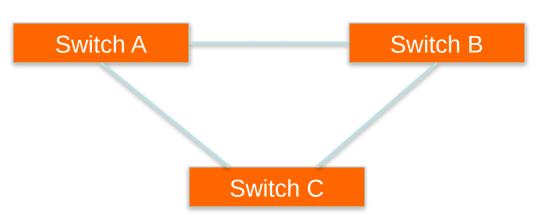
#### Ingeniería de capa 2 – Spanning Tree



This work is a derivative of work by NSRC – University of Oregon. This work, updated license, footer, add answers to questions, footnote and add link Lab STP last transparency, is too licensed under the Creative Commons Attribution-NonCommercial 4.0 International license

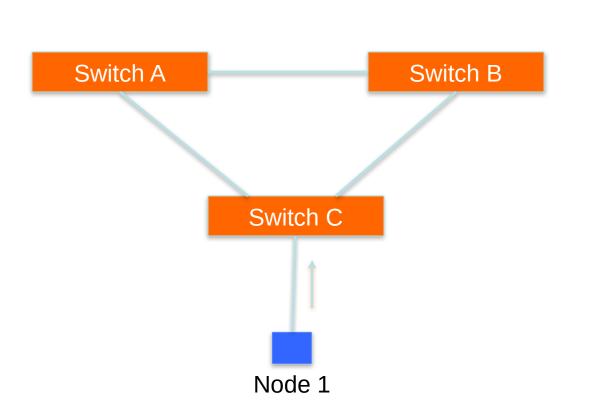
(http://creativecommons.org/licenses/by-nc/4.0/) by Ricardo Feijoo Costa.

## Bucle (loop)

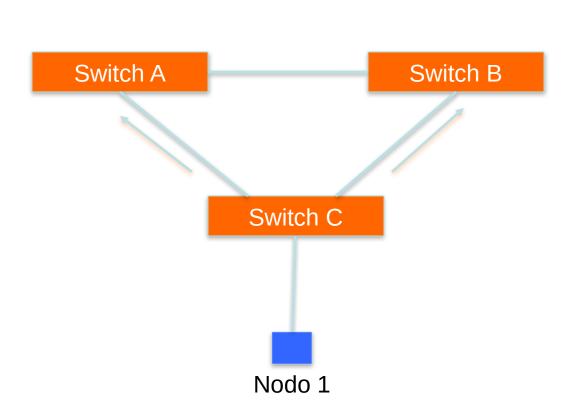


- Cuando existe más de un camino entre dos switches cualesquiera
- ¿Cuáles son los posibles problemas?

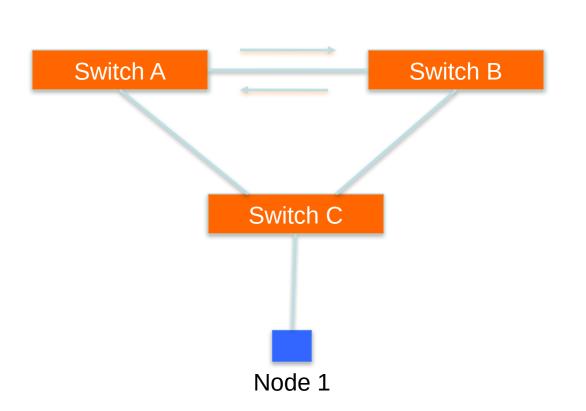
- Si existe más de un camino entre dos switches:
  - Las tablas de reenvío se vuelven inestables
    - Las mismas direcciones MAC de origen aparecen en múltiples puertos continuamente
  - Los switches reenviarán las tramas broadcast de otros switches
    - El efecto se multiplica
    - Se utiliza todo el ancho de banda disponible
    - Los procesadores de los switches no pueden sostener la carga



Nodo 1 envía una trama de broadcast (ej. petición ARP)

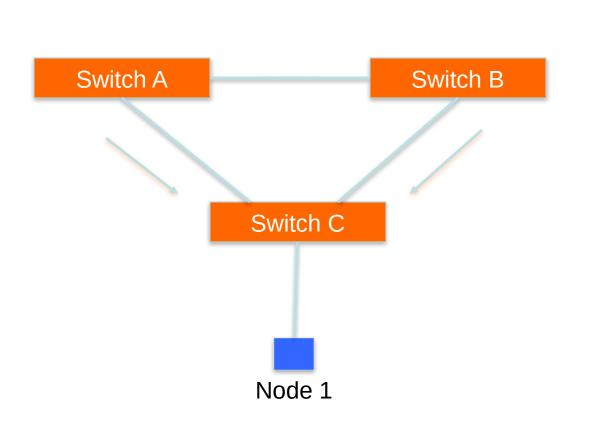


Switch C envía la trama de Nodo 1 como broadcast por todos los demás puertos

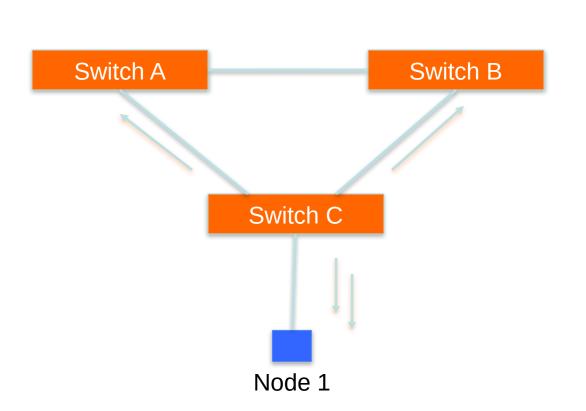


Los switches A y B reenvían la trama de Nodo 1 como broadcast por todos sus puertos

#### Switching Loop

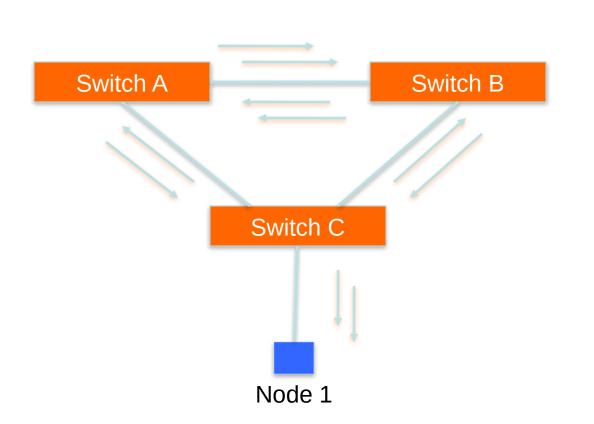


Los switches A y B reenvían la trama de Nodo 1 como broadcast por todos sus puertos



Switch C envía la trama de Nodo 1 como broadcast por todos sus puertos

#### Bucle - resultado final



Reciben los broadcasts de los demás y los reenvían por todos los puertos

Ahora hay un círculo vicioso de broadcast infinito

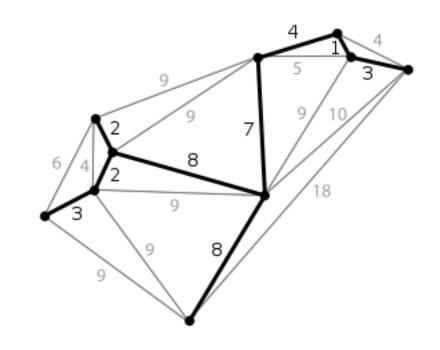
Esto se llama una tormenta de broadcast

#### Múltiples caminos

- Pero podemos sacar provecho de los múltiples caminos sin crear problemas
  - Los caminos redundantes ayudan cuando:
    - Un switch falla
    - El cableado falla
- Cómo podemos aprovechar esta redundancia sin crear situaciones peligrosas?

## ¿Qué es un "spanning tree"?

- "Dado un grafo sin dirección, un spanning tree o árbol de distribución de dicho grafo es un subgrafo con forma de árbol que conecta todos los vértices".
- Un grafo puede tener múltiples árboles.



#### Protocolo de Spanning Tree

• El objetivo del protocolo es que los switches determinen automáticamente un sub-grafo que esté libre de bucles (un árbol) y que aún tenga suficiente conectividad para que, dentro de lo físicamente posible, haya un camino entre cada switch y todos los demás.

#### Protocolo de Spanning Tree

- Hay varios estándares de esta idea:
  - Spanning Tree tradicional (802.1d)
  - Rapid Spanning Tree o RSTP (802.1w)
  - Multiple Spanning Tree o MSTP (802.1s)
- Versiones antiguas y cerradas:
  - Per-VLAN Spanning Tree o PVST (Cisco)

## Spanning Tree Tradicional (802.1d)

- Los switches intercambian mensajes que les permiten calcular el árbol
  - Estos mensajes se llaman BPDUs (Bridge Protocol Data Units)
  - Hay dos tipos de BPDUs:
    - Configuración
    - Notificación de cambio de topología (TCN)

## Spanning Tree Tradicional (802.1d)

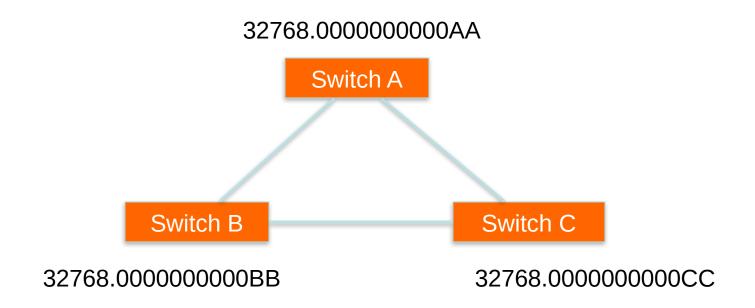
#### Primer paso

- Determinar un punto de referencia: el **switch raíz**
- El proceso de elección se basa en el identificador del switch, el cual está compuesto por:
  - <u>La prioridad del switch</u>: Un número de dos octetos que es configurable
  - <u>La dirección MAC</u>: Una dirección única que no se puede cambiar.

### Elección del switch raíz (802.1d)

- Cada switch comienza enviando BPDUs poniéndose a sí mismo como raíz
  - Yo soy el switch raíz!
- Los BPDUs recibidos se analizan para ver si hay un identificador de switch raíz menor
  - Si es el caso, cada switch sustituye el valor del switch raíz en sus BPDUs con este valor menor
- Al final todos los switches se ponen de acuerdo en cuanto al switch raíz

### Selección del switch raíz (802.1d)



- Todos los switches tienen la misma prioridad
- ¿Quién es elegido como switch raíz? Pues como todos los switches tienen la misma prioridad y debido a que el Switch A posee la MAC más pequeña tendremos que el Switch A es el switch raíz ó root switch

- Ahora cada switch tiene que determinar dónde está situado con relación al switch raíz
  - Cada switch debe determinar su *Puerto raíz*
  - La clave es encontrar el puerto con el menor Costo hacia el switch raíz
    - El costo acumulado de todos los enlaces hasta llegar al switch raíz.

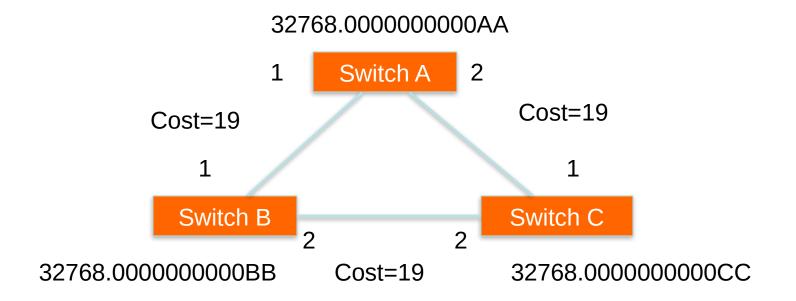
- Cada enlace en el switch tiene un "costo"
  - Inversamente proporcional al ancho de banda del enlace
    - e.g. Mientras más rápido el enlace, menor será el "costo"

Velocidad del enlace	Costo de STP
10 Mbps	100
100 Mbps	19
1 Gbps	4
10 Gbps	2

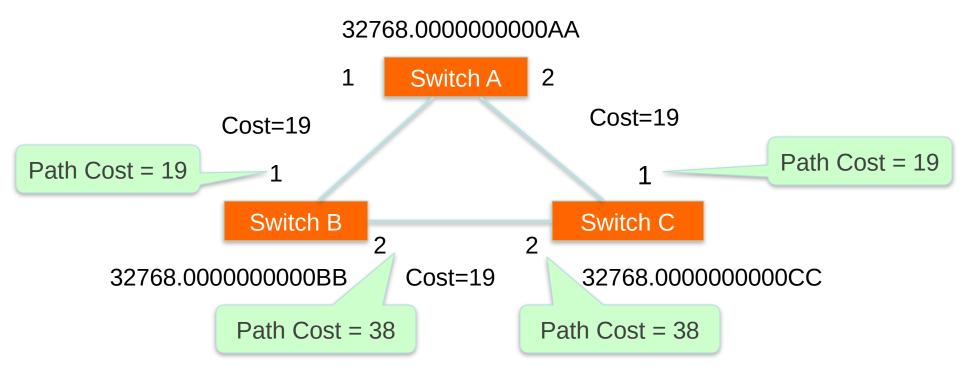
- El Costo del camino hacia el switch raíz es la acumulación del costo del enlace y los costos aprendidos de los otros switches.
  - Responde a la pregunta: cuánto cuesta llegar al switch raíz a través de este puerto?

- 1. El switch raíz envía BPDUs con un costo de "root path cost" de 0
- El switch vecino recibe esta BPDU y agrega el costo del puerto al costo recibido
- El switch vecino reenvía las BPDUs con el costo acumulado
- Otros switches vecinos más adelante repiten el mismo procedimiento

 En cada switch, el puerto con el menor costo para alcanzar al switch raíz se convierte en el puerto raíz.



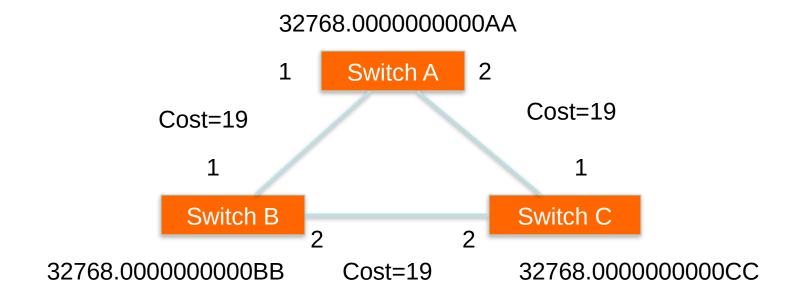
- ¿Cuál es el costo de camino al raíz en cada puerto?
- ¿Cuál es el puerto raíz en cada switch?



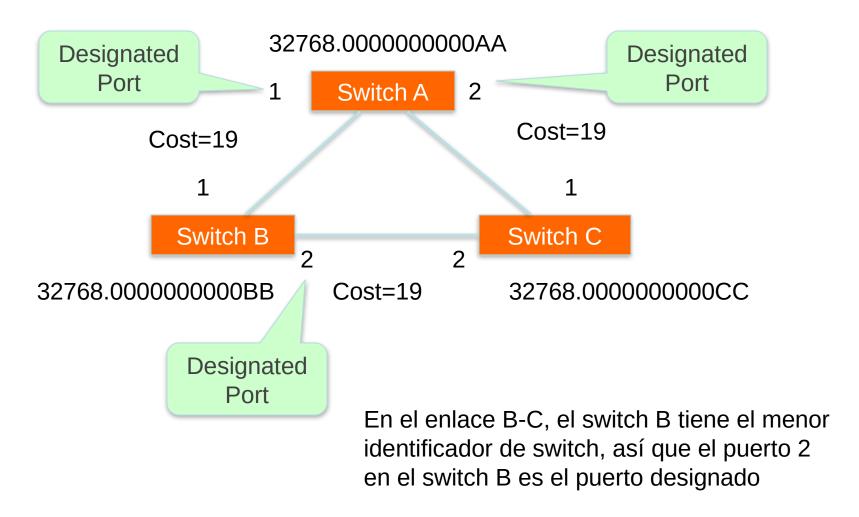
Nota: El costo del camino al raíz es la suma del valor en la BPDU recibida del vecino neighbour más el costo del enlace

- OK, hemos seleccionado los puertos raíz pero no hemos resuelto del problema del bucle, o sí?
  - Los enlaces todavía siguen activados!
- Cada segmento de red debe tener un solo switch reenviando tráfico desde y hacia dicho segmento
- Entonces cada switch debe identificar un *Puerto* designado por segmento de red
  - El que tenga el menor costo acumulativo para llegar al switch raíz

- Es posible tener dos o más puertos en un segmento con costos hacia el switch raíz, lo cual constituye un empate
- Todas las decisiones de STP están basadas en la siguiente lista de propiedades:
  - El identificador de switch¹ raíz menor
  - El costo menor de camino al switch raíz
  - El identificador de switch de envío menor
  - El identificador de puerto de envío menor



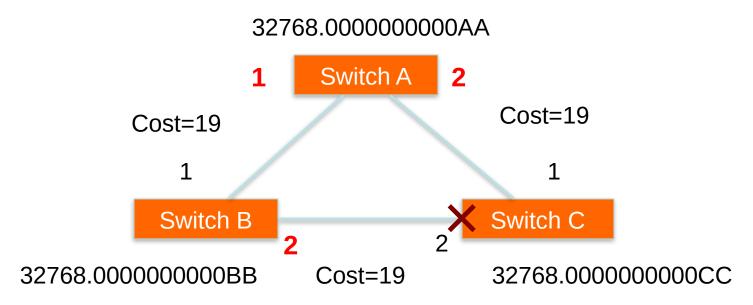
 ¿Cuál puerto debería ser el puerto designado en cada segmento?



#### Bloqueando un puerto

- Cualquier puerto que no haya sido elegido como el puerto raíz, ni como puerto designado se pone en estado bloqueado.
- Este paso rompe con el bucle y completa el Spanning Tree

## Puertos designados en cada segmento (802.1d)



 El puerto 2 en el switch C entra en estado bloqueado porque no es ni puerto raíz ni puerto designado

#### Estados de los puertos en el protocolo STP

- Deshabilitado (Disabled)
  - El puerto se apaga
- Bloqueado (Blocking)
  - No reenvía tramas
  - Recibe BPDUs
- Escuchando (Listening)
  - No reenvía tramas
  - Envía y recibe BPDUs

#### Estados de los puertos en el protocolo STP

- Aprendiendo (Learning)
  - No reenvía tramas
  - Envía y recibe BPDUs
  - Aprende nuevas direcciones MAC
- Reenviando (Forwarding)
  - Reenvía tramas
  - Envía y recibe BPDUs
  - Aprende nuevas direcciones MAC

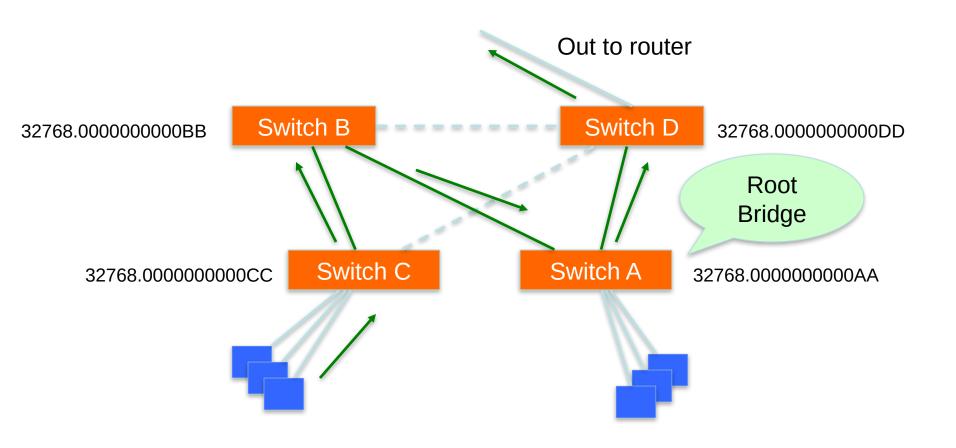
## Cambios de topología en STP

- Los switches tendrán que re-calcular si:
  - Se introduce un nuevo switch
    - Podría ser un nuevo switch raíz!
  - Un switch falla
  - Un enlace falla

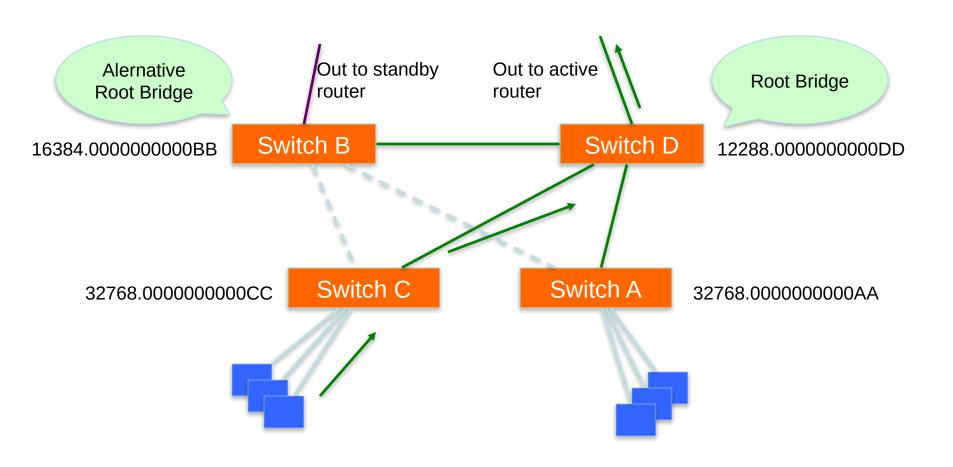
#### Ubicación del switch raíz

- Si utilizamos los parámetros por defecto de STP podríamos obtener resultados indeseados
  - El flujo del tráfico no será óptimo
  - Un switch inestable o lento puede ser elegido para ser raíz
- Debe tener un plan para asignar las prioridades de sus switches cuidadosamente

#### Mala ubicación del switch raíz



#### Buena ubicación del switch raíz



## Protección de la topología STP

- Algunos fabricantes han añadido funcionalidades que protegen la topología de STP:
  - Root Guard
  - BPDU Guard
  - Loop Guard
  - UDLD
  - Etc.

#### Pautas de diseño con STP

- Active STP a
  ún si no tiene enlaces redundantes
- Siempre planifique y configure las prioridades de cada switch
  - Haga que la elección del switch raíz sea determinística
  - Incluya un switch raíz alternativo
- De ser posible, no acepte las BPDUs en los puertos de acceso
  - Aplique BPDU Guard o similar

#### 802.1d Velocidad de convergencia

- Cambiar del estado de bloqueo al estado de reenvío toma al menos 2 x unidades de Forwarding Delay (~ 30 secs.)
  - Esto puede ser molesto al conectar estaciones de usuarios
- Algunos fabricantes han creado opciones como PortFast, que reducen este retardo al mínimo para los puertos de usuarios
  - No utilice PortFast o similar en los enlaces entre switches
- Los cambios de topología toman también hasta 30 segundos
  - Esto es inaceptable en redes en producción actuales

### Rapid Spanning Tree (802.1w)

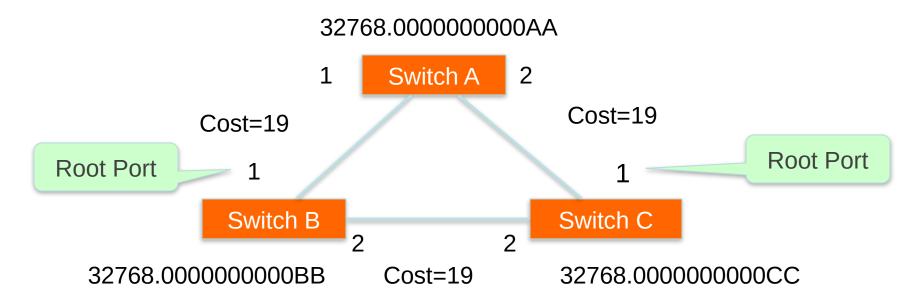
- Compatible con 802.1d
- Provee convergencia mucho más rápida
- Hay que configurar cuáles puertos son los puertos de acceso
  - ej. para usuarios finales, no para conexiones con otros switches

## Multiple Spanning Tree (802.1s)

- También compatible con los anteriores
- La misma convergencia rápida de RSTP
- Además, le permite configurar múltiples árboles (con raíces diferentes) para diferentes grupos de VLANs
  - De esta manera se puede balancear la carga entre enlaces
  - Generalmente no vale la pena por la complejidad añadida

#### Configuración: Cisco

- STP está activado por defecto
- Seleccione el STP estándar (recomendado!)
  - spanning-tree mode mst
- Configure la prioridad del switch:
  - spanning-tree mst 0 priority 12288
- Para switches viejos que sólo aceptan PVST:
  - spanning-tree vlan 1 priority 12288
  - Repetir para todas las vlans!
- Activar portfast en todos los puertos de acceso:
  - spanning-tree portfast default



#### Configuración: HP

- Es necesario activarlo explícitamente!
  - spanning-tree
- Configure la prioridad del switch:
  - spanning-tree priority 3
  - Actual priority is  $3 \times 4096 = 12288$
- Desactive el port fast en cada enlace troncal:
  - no spanning-tree <port> auto-edge-port

## Lab de STP