

upna

Universidad Pública de Navarra
Nafarroako Unibertsitate Publikoa

ARQUITECTURA DE REDES, SISTEMAS Y SERVICIOS
Área de Ingeniería Telemática

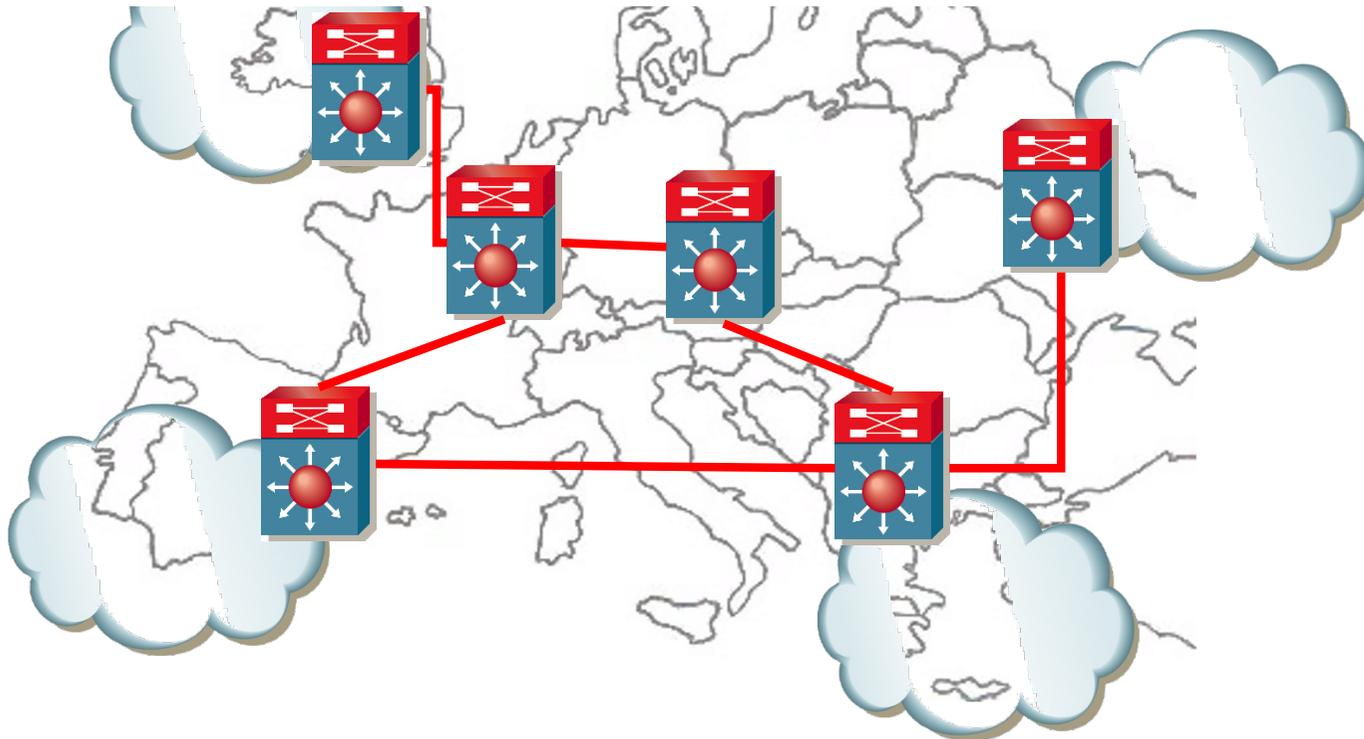
Otras tecnologías LAN y WAN

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

Arquitectura de Redes, Sistemas y Servicios

WANs

- Cubre un area muy amplia (un país, un continente, un planeta...)
- Datos y voz
- Interconecta LANs y MANs
- Mediante conmutadores (circuitos y/o paquetes)
- Normalmente controlada por un operador
- Tecnologías: ATM, SDH, Frame Relay, MPLS, etc.



upna

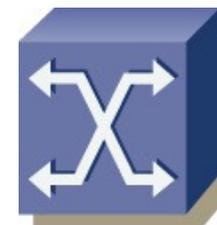
Universidad Pública de Navarra
Nafarroako Unibertsitate Publikoa

ARQUITECTURA DE REDES, SISTEMAS Y SERVICIOS
Área de Ingeniería Telemática

ATM: Arquitectura

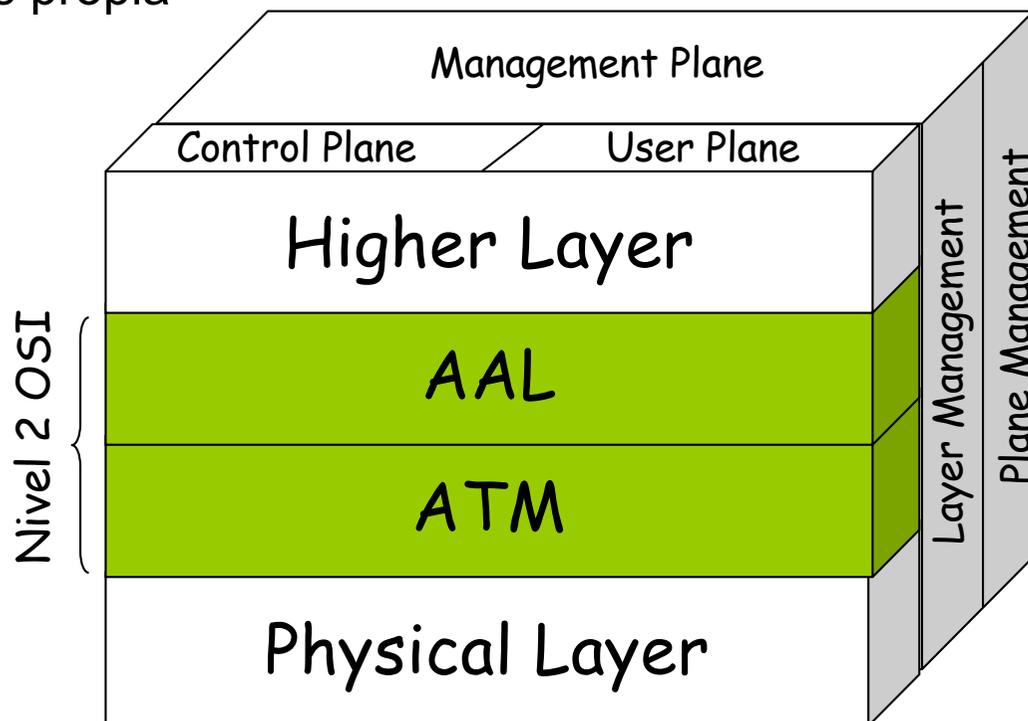
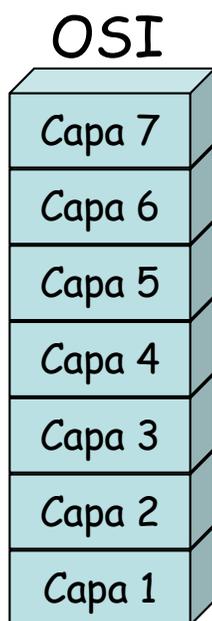
ATM

- ATM = *Asynchronous Transfer Mode*
- Estándar de la ITU-T (I.150) y el ATM Forum
- Diseñada con operadoras en mente, principalmente para WAN
- Seleccionada por la ITU como tecnología para la RDSI de banda ancha (BISDN)
- Una red para todo tipo de tráfico
 - Voz
 - Vídeo
 - Datos
- Fue el núcleo de la red 3G
- Intentó llegar hasta el escritorio y dar un servicio de LAN
- En LAN no triunfó, pero en WAN aún se encuentra
- Puede ofrecer garantías de calidad para los flujos de paquetes



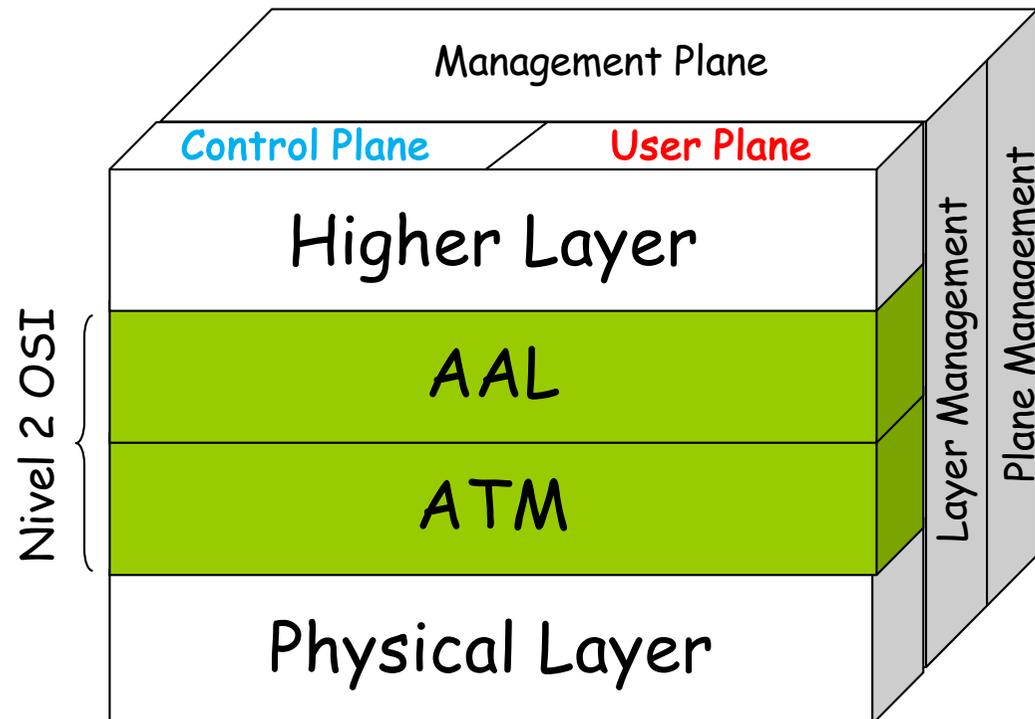
ATM

- Conmutación de paquetes: Eficiencia ante tráfico intermitente
- Paquetes de tamaño fijo (“celdas”): Simplicidad para el diseño de conmutadores de alta velocidad
- Paquetes de tamaño pequeño: Facilita la implementación de mecanismo de calidad de servicio (QoS)
- Mantiene el orden de las celdas
- No asegura que lleguen
- Arquitectura de protocolos propia



ATM

- Plano de datos
 - Paquetes y protocolos que transportan datos de usuarios
 - Lo que hemos estado viendo hasta ahora
- Plano de control
 - Paquetes y protocolos para "controlar" o "hacer funcionar" la red
- Por ejemplo en Ethernet hemos visto solo plano de datos (aunque sí tiene protocolos del plano de control)



upna

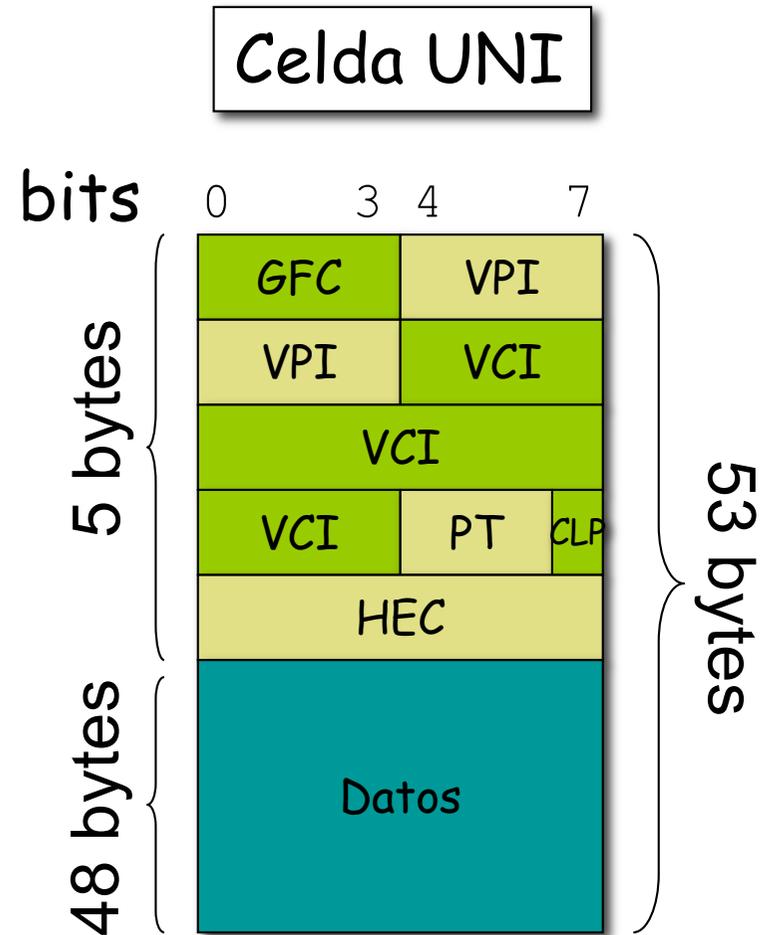
Universidad Pública de Navarra
Nafarroako Unibertsitate Publikoa

ARQUITECTURA DE REDES, SISTEMAS Y SERVICIOS
Área de Ingeniería Telemática

ATM: Celdas

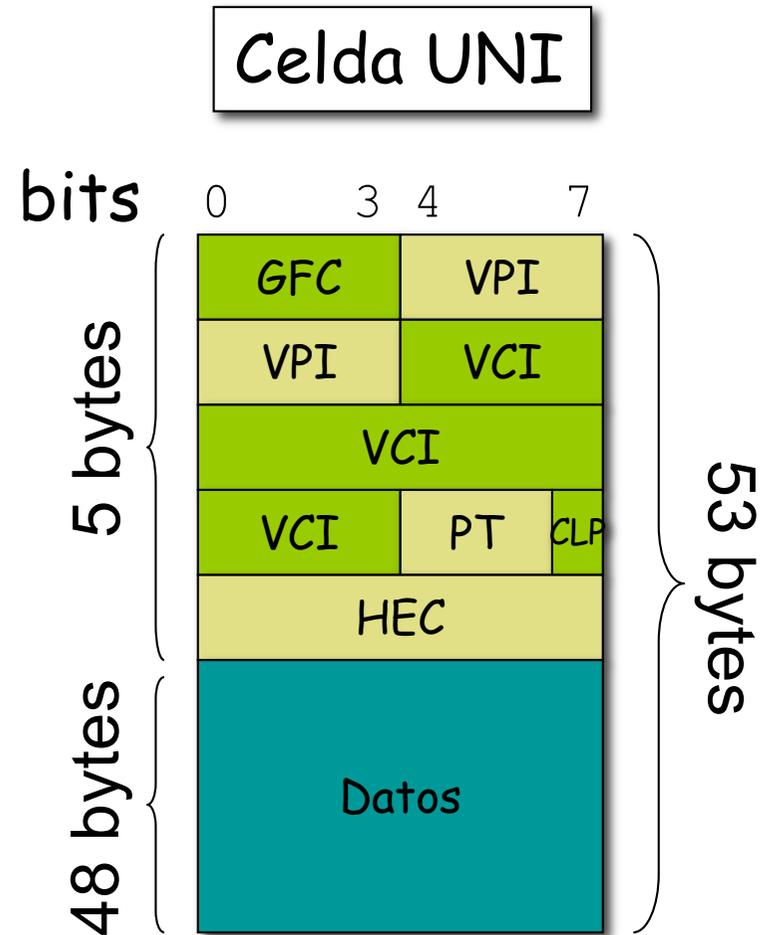
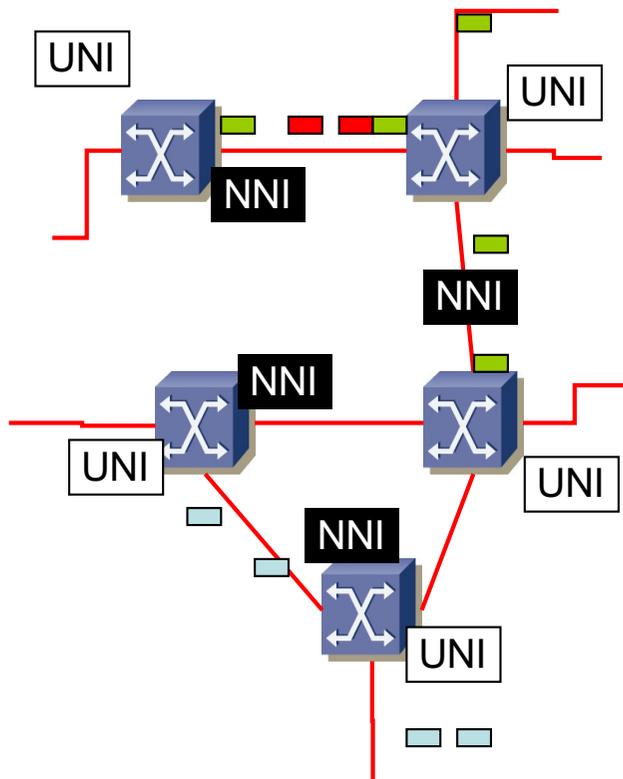
Estructura básica de las celdas

- 5 bytes cabecera
+ 48 bytes datos
= 53 bytes
- **VPI** = *Virtual Path Identifier*
- **VCI** = *Virtual Circuit Identifier*



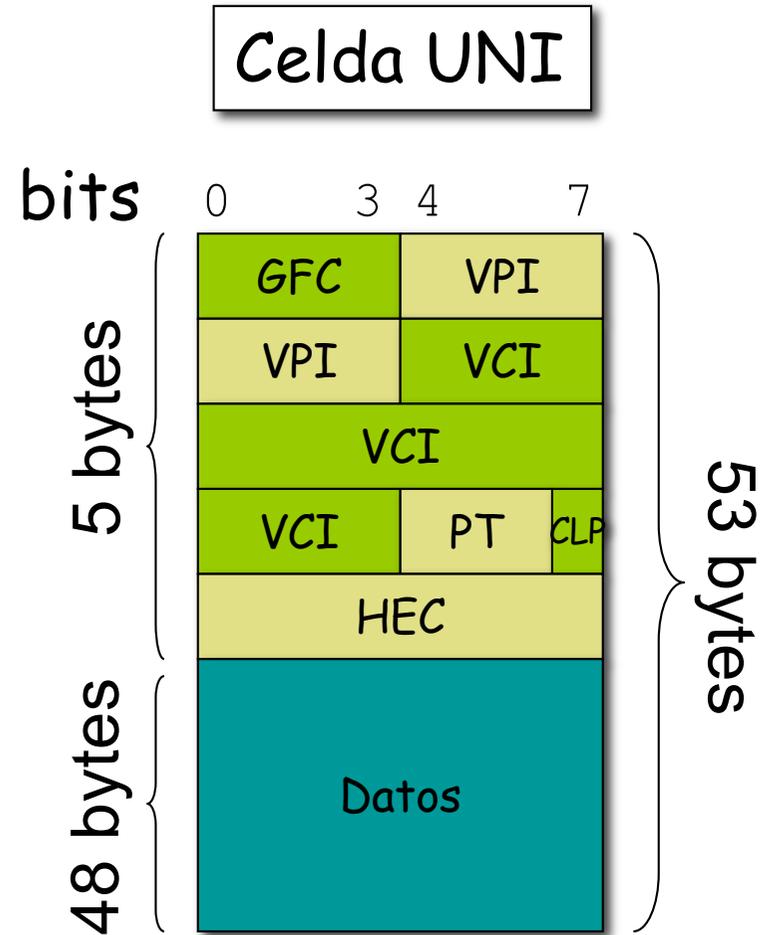
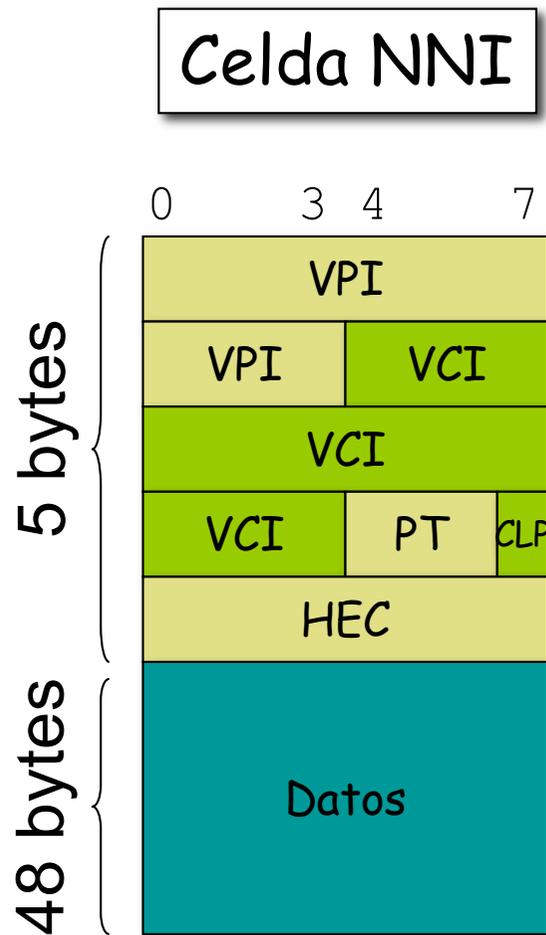
Estructura básica de las celdas

- UNI: User to Network Interface (público o privado)
- NNI: Network to Network Interface (público o privado)



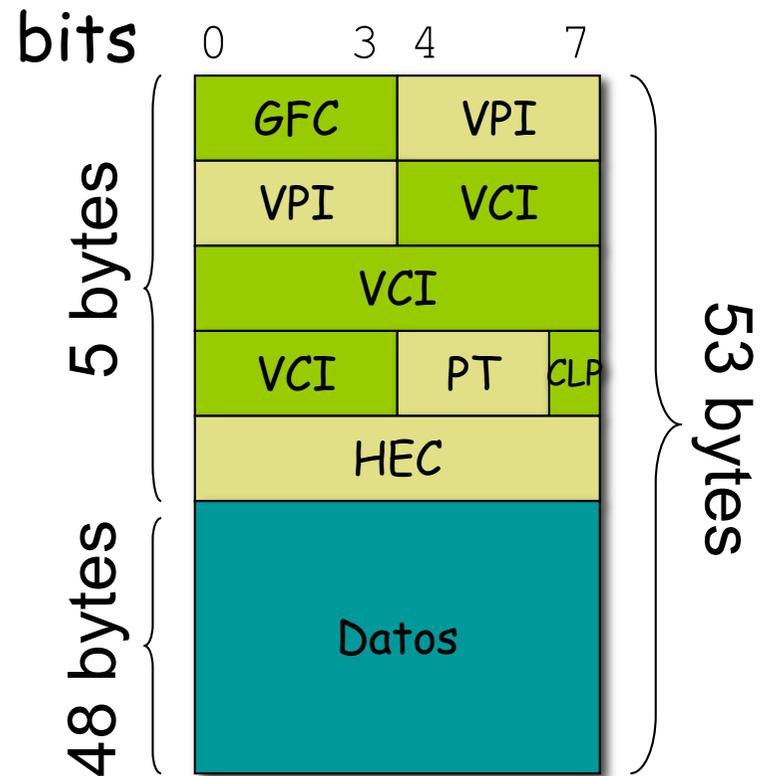
Estructura básica de las celdas

- UNI: User to Network Interface (público o privado)
- NNI: Network to Network Interface (público o privado)



VPI/VCI

- No hay direcciones en las celdas
- El par VPI/VCI identifica al “circuito”



upna

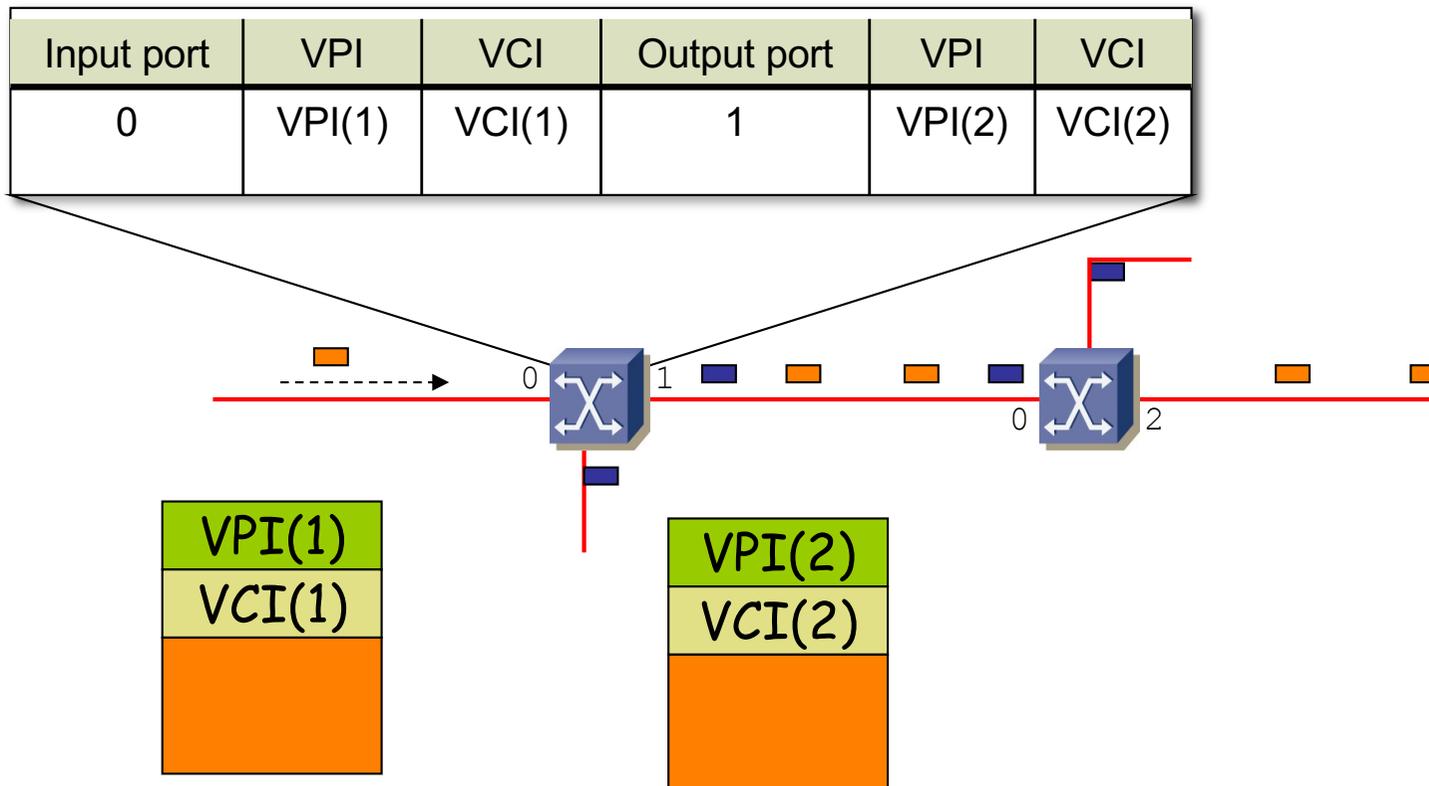
Universidad Pública de Navarra
Nafarroako Unibertsitate Publikoa

ARQUITECTURA DE REDES, SISTEMAS Y SERVICIOS
Área de Ingeniería Telemática

ATM: Conmutación

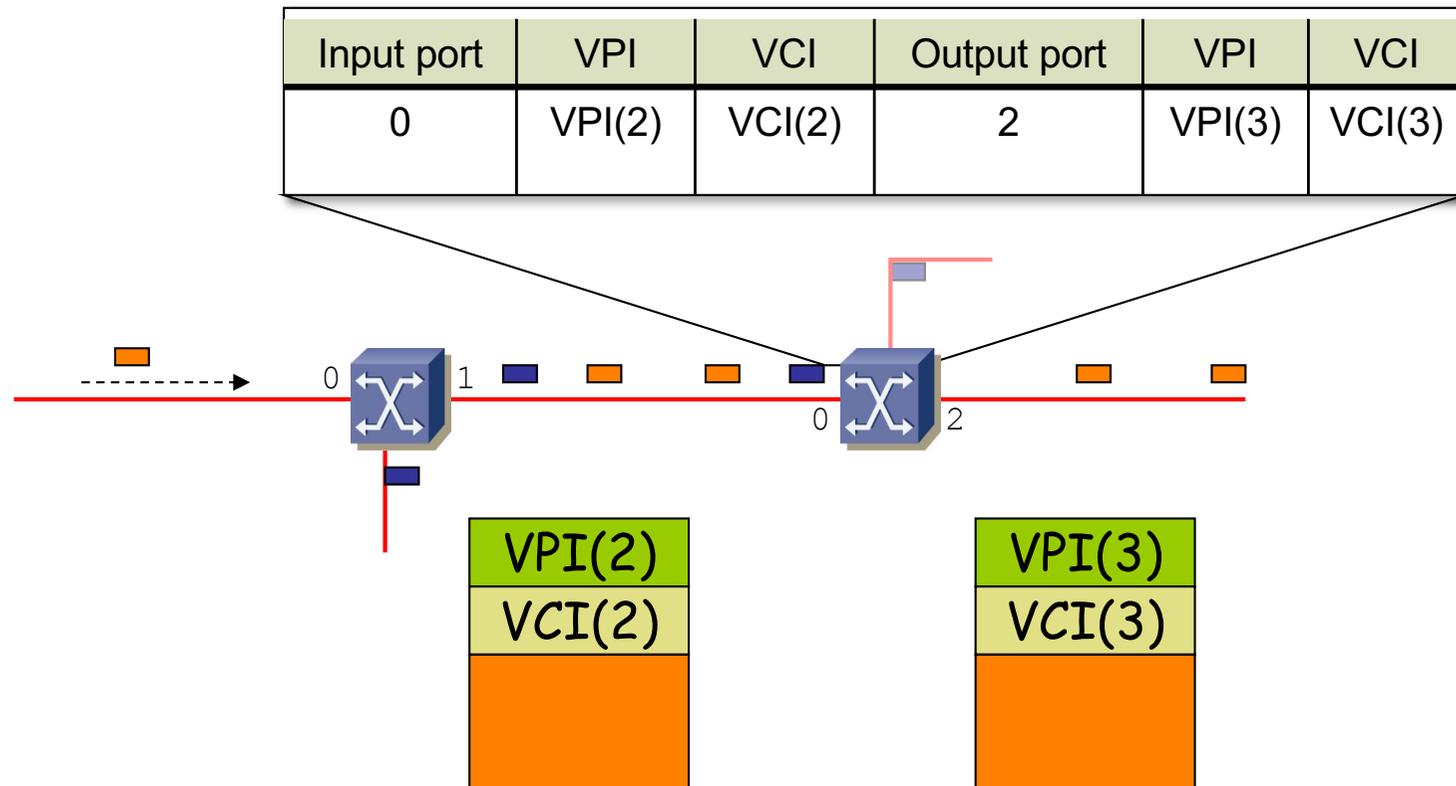
Conmutación en ATM

- Los conmutadores toman la decisión de reenvío en función del puerto de entrada y el valor de VPI/VCI de la celda
- La operación de reenvío puede modificar la cabecera de la celda: el VCI e incluso el VPI (o pueden no cambiar)



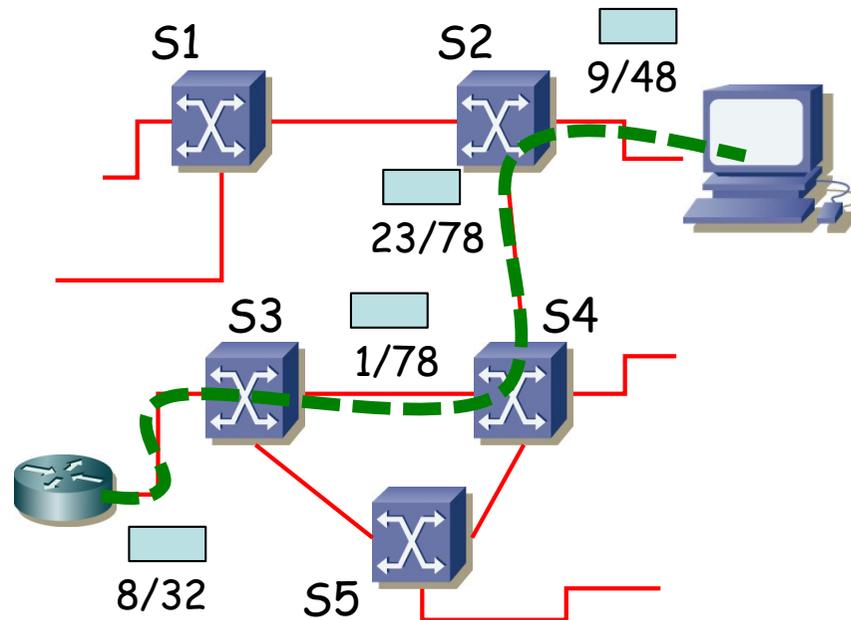
Conmutación en ATM

- El VPI/VCI tiene sentido solo localmente a un enlace entre dos equipos



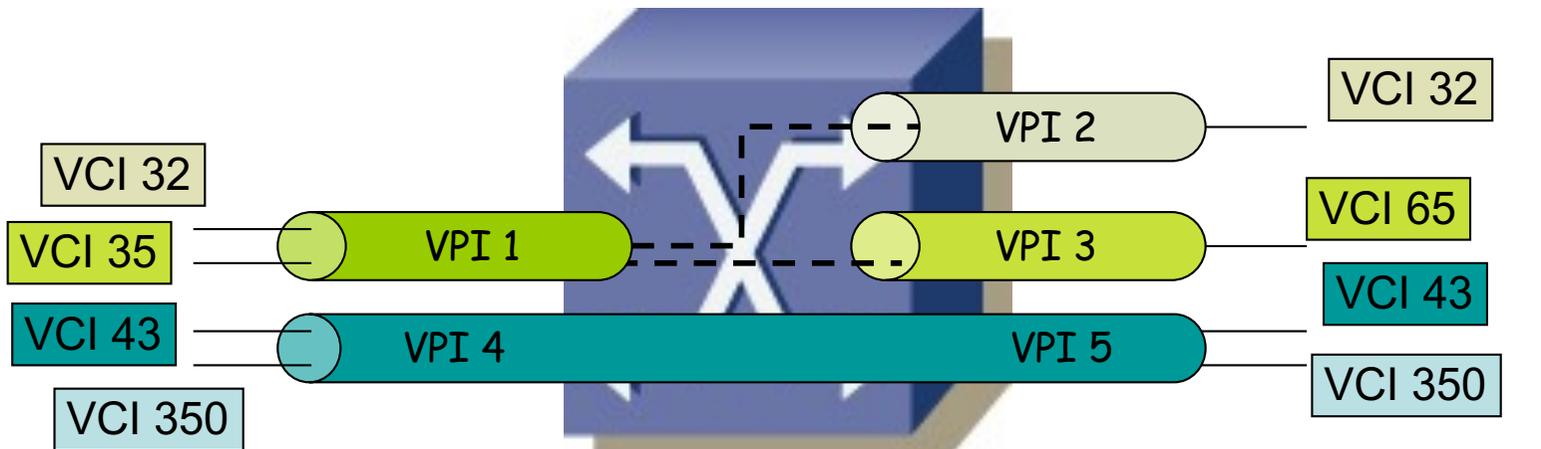
Ejemplo

- Mismos valores en sentido contrario
- Al camino se le llama “circuito virtual”



Conexiones en los conmutadores

- **VCC: Virtual Channel Connection.** La conmutación depende tanto de VPI y VCI
- **VPC: Virtual Path Connection.** La conmutación depende solo del VPI
- Las VPCs permiten conmutar múltiples flujos (diferente VPI/VCI) con una sola entrada en la tabla porque tienen el mismo VPI (siguen el mismo *Path*)



Input port	VPI	VCI	Output port	VPI	VCI
0	1	32	1	2	32
0	1	35	1	3	65
0	4	X	1	5	X

upna

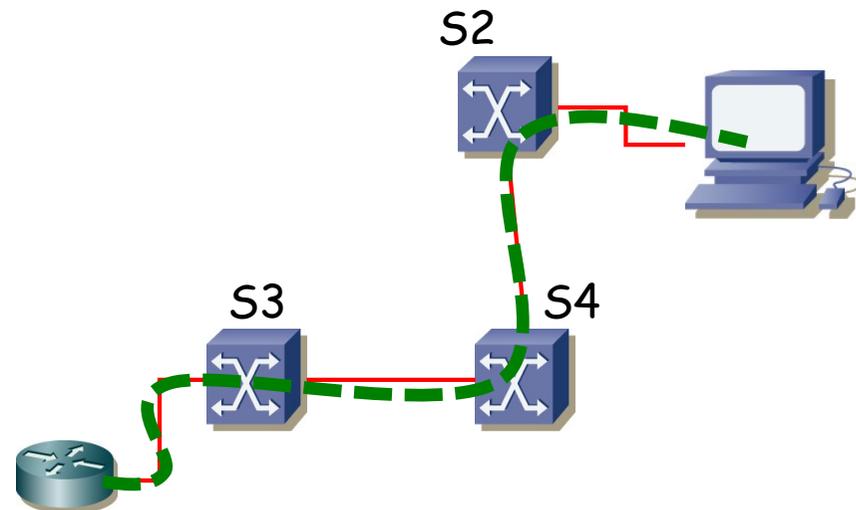
Universidad Pública de Navarra
Nafarroako Unibertsitate Publikoa

ARQUITECTURA DE REDES, SISTEMAS Y SERVICIOS
Área de Ingeniería Telemática

ATM: Circuitos virtuales

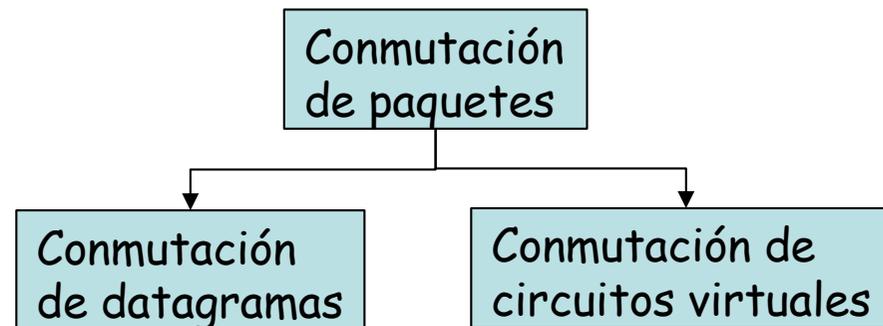
Circuitos virtuales

- La red no tiene una forma de aprender automáticamente
- Se le deben rellenar las tablas del camino antes de poder enviar celdas con datos de usuario
- Se pueden rellenar "a mano" esas tablas
- O se pueden emplear protocolos de "señalización" o de control
- Es decir, los conmutadores se comunican entre ellos para completar las tablas, o el administrador con ellos
- En cualquier caso, el usuario extremo debe solicitar a la red que elija un camino antes de poder enviar algo al otro extremo
- Ese camino, con esa configuración de los conmutadores, es lo que llamamos el "circuito virtual"



Circuitos virtuales

- *PVC: Permanent Virtual Circuit*
 - Configuración manual
 - Depuración más simple
 - No escala
- *SVC: Switched Virtual Circuit*
 - Establecido mediante señalización
 - Optimiza el camino. Se recupera de fallos de enlaces
 - Mayor complejidad



- La conmutación de circuitos virtuales es un subtipo de la “conmutación de paquetes”
- Diferente de la “conmutación de datagramas”

Tiempo de establecimiento

- Para un SVC el usuario hace la solicitud a la red
- Los equipos de la red deben decidir el camino (un equipo central o de forma distribuida)
- Los equipos deben comunicarse entre ellos para acordar ese camino
- Al menos involucrará a todos los que están en el camino
- Veremos que esto va a llevar un tiempo
- ¡ No es rentable establecer un circuito para enviar pocos paquetes !