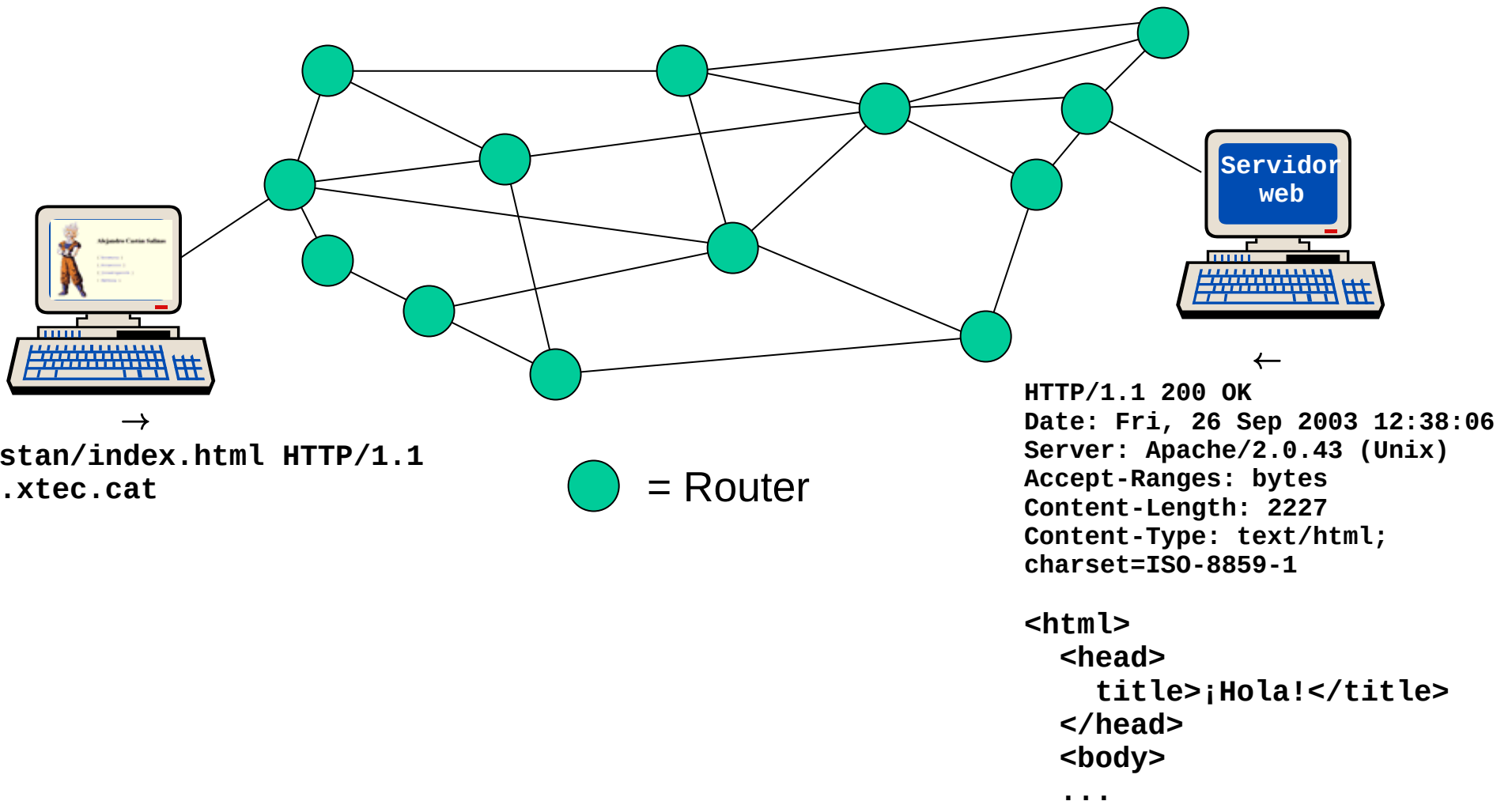


Dos ordenadores se comunican a través de Internet. La información puede atravesar decenas de nodos antes de llegar a su destino.



Dos ordenadores se comunican a través de Internet. La información puede atravesar decenas de nodos antes de llegar a su destino.

La capacidad de enviar información de un extremo puede sobrepasar con creces la capacidad de recibir información del otro extremo, que puede ser más lento o estar saturado.

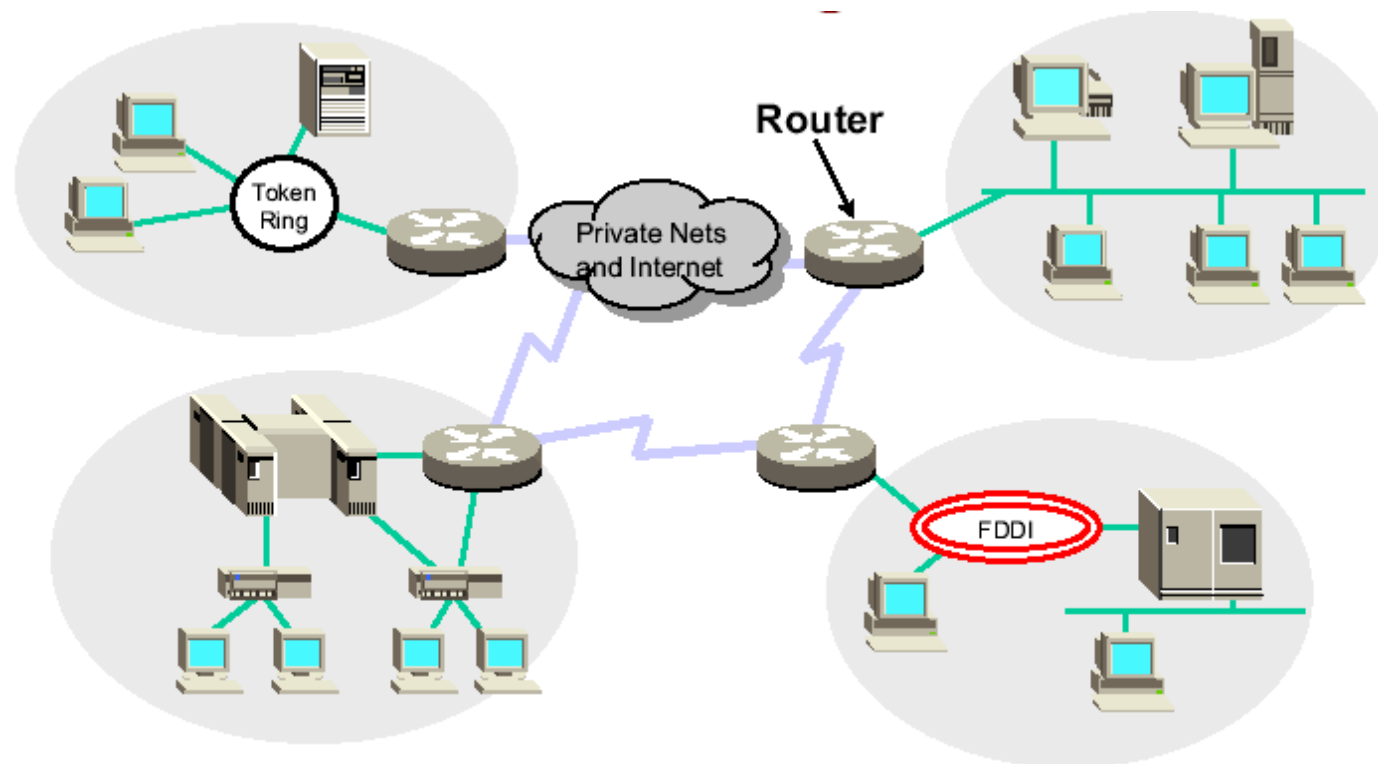
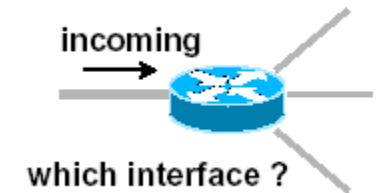
- **¿Cómo encuentra la información el camino desde el origen hasta el destino?**
- **¿Por qué llega la información sin errores?**
- **¿Por qué llega la información en el mismo orden que se envió?**
- **¿Por qué no se pierde parte de la información?**
- **¿Por qué no se mezcla la información, cuando un ordenador tiene abiertas al mismo tiempo dos aplicaciones que reciben datos de Internet?**

- **Conecta ordenadores, independientemente del sistema operativo, formando redes.**
- **Conecta redes, independientemente de sus diferentes topologías y del hardware de red, formando redes más amplias.**
- **TCP/IP es la familia de protocolos (IP, TCP, UDP, ICMP, ...) encargados de la transmisión de los paquetes de información.**
- **Es una especificación abierta y no propietaria.**
- **IETF: desarrolla estándares y protocolos.**
NIC: asigna nombres de dominio y direcciones únicas.
IANA: asigna nombres de servicios.

INTERNET (IV)

4 de 44

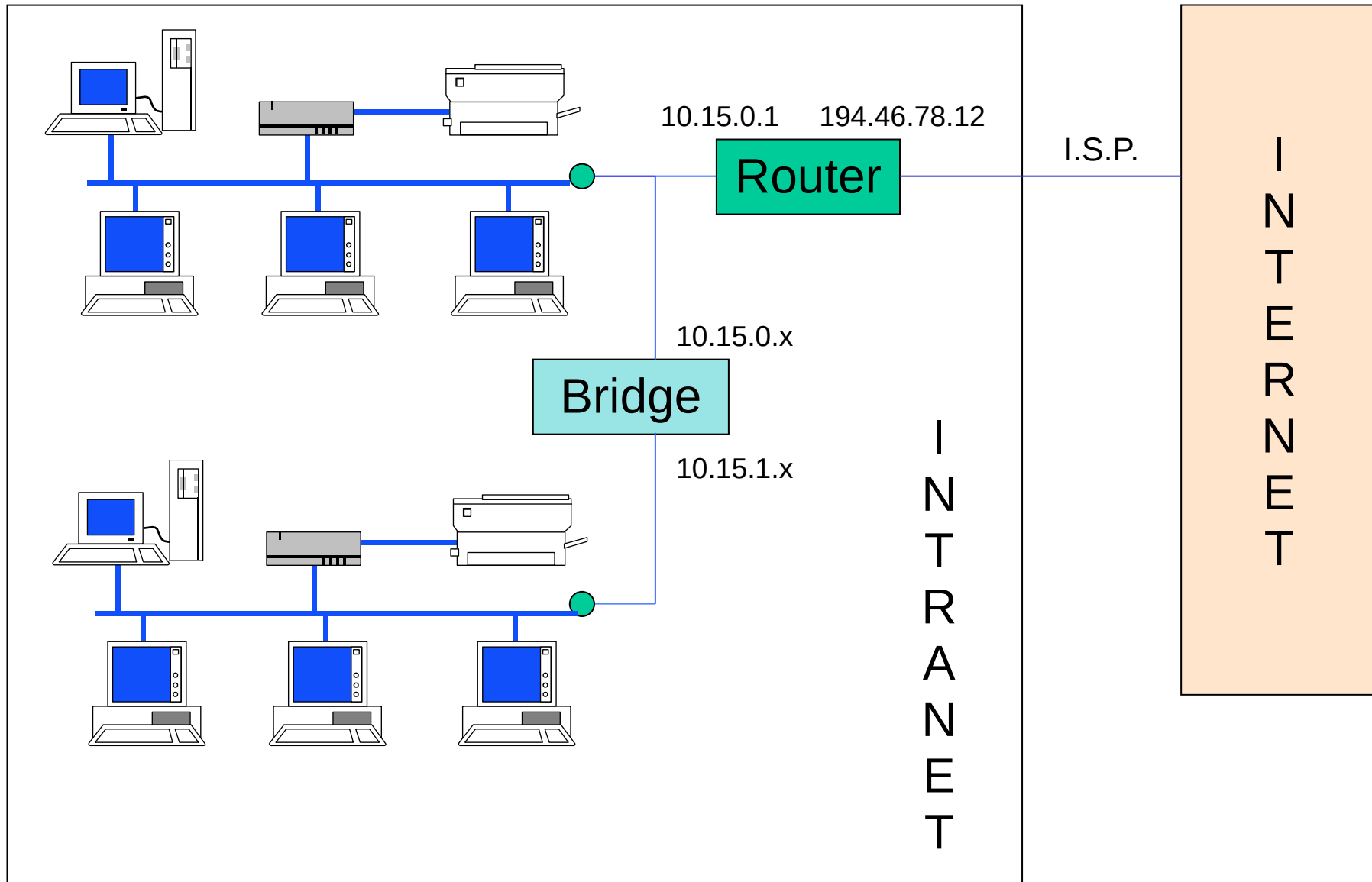
- El encaminamiento de paquetes fuera de la red local lo realiza un router, buscando en la tabla de encaminamiento y decidiendo por cual interfaz de red enviarlos.



- **Es una Internet corporativa, aislada de Internet.**
- **Aprovecha la tecnología de Internet (aplicaciones, protocolos, ...) para una red corporativa.**
- **Utiliza direcciones IP privadas.**
- **Se puede conectar a Internet mediante algún dispositivo de red que transforme las direcciones IP privadas en públicas:**
 - **Un router con NAT (Network Address Translation) o PAT (Port Address Translation).**
 - **Un ordenador que realice IP masquerading, que además puede incorporar un cortafuegos y un proxy-cache.**

INTRANET (II)

6 de 44



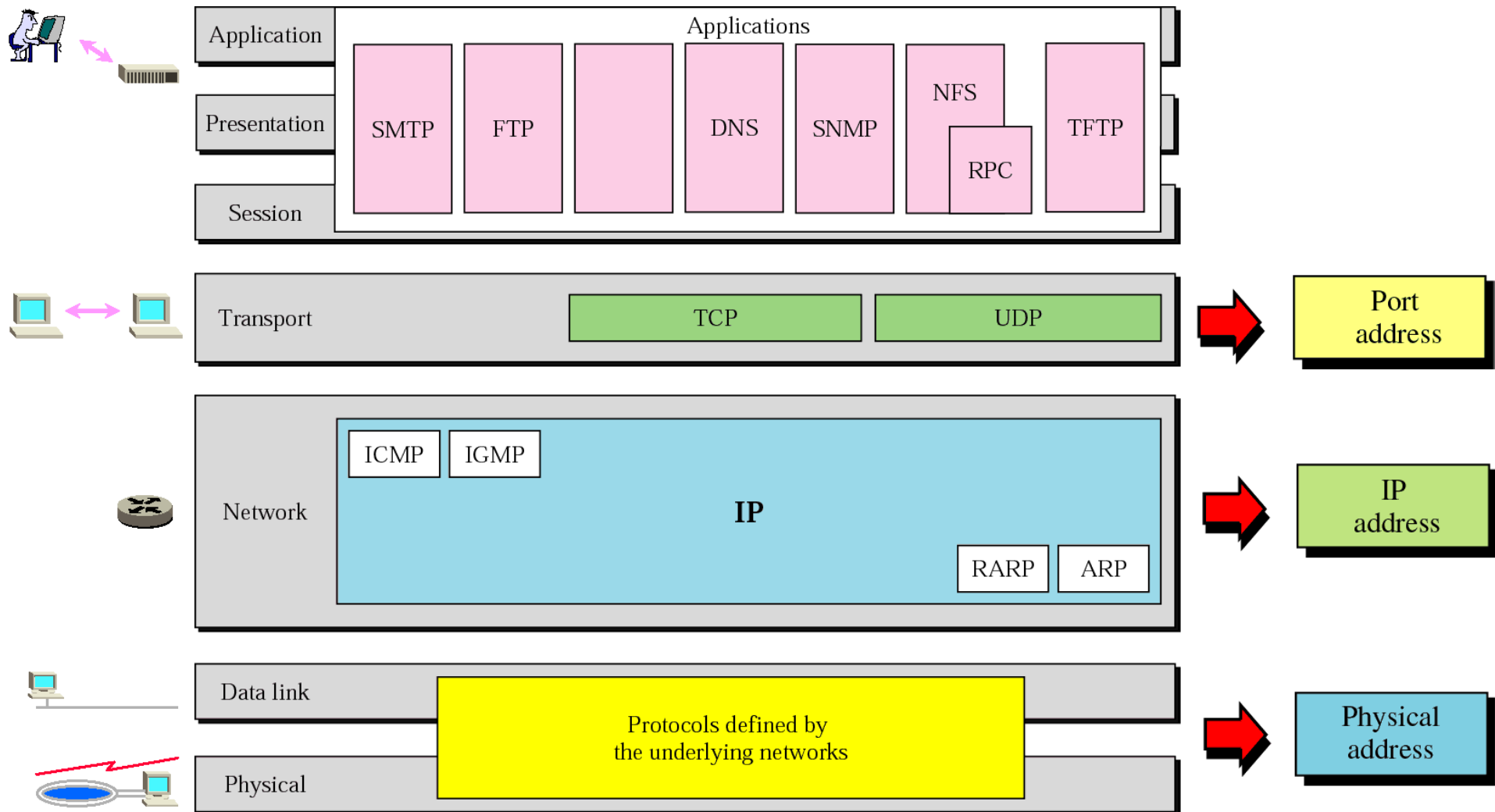
- **1957 USSR Sputnik, USA funda ARPA**
- **1969 ARPA funda ARPANET**
- **1971 Red con 15 nodos**
- **1974 Protocolo Cerf/Kahn**
- **1973 Ethernet**
- **1982/83 TCP/IP protocolo central**
- **1983 4.2BSD - primera implementación TCP/IP disponible**
- **1986 4.3BSD - mejoras de rendimiento**
- **1988 4.3BSD Tahoe - añade inicio lento, control de congestión y retransmisión rápida.**
- **1990 4.3BSD Reno - añade predicción de cabecera TCP, compresión SLIP y una nueva tabla de encaminamiento.**
- **1993 4.4BSD - añade multicasting.**

¹ Historia de Internet: https://en.wikipedia.org/wiki/History_of_the_Internet

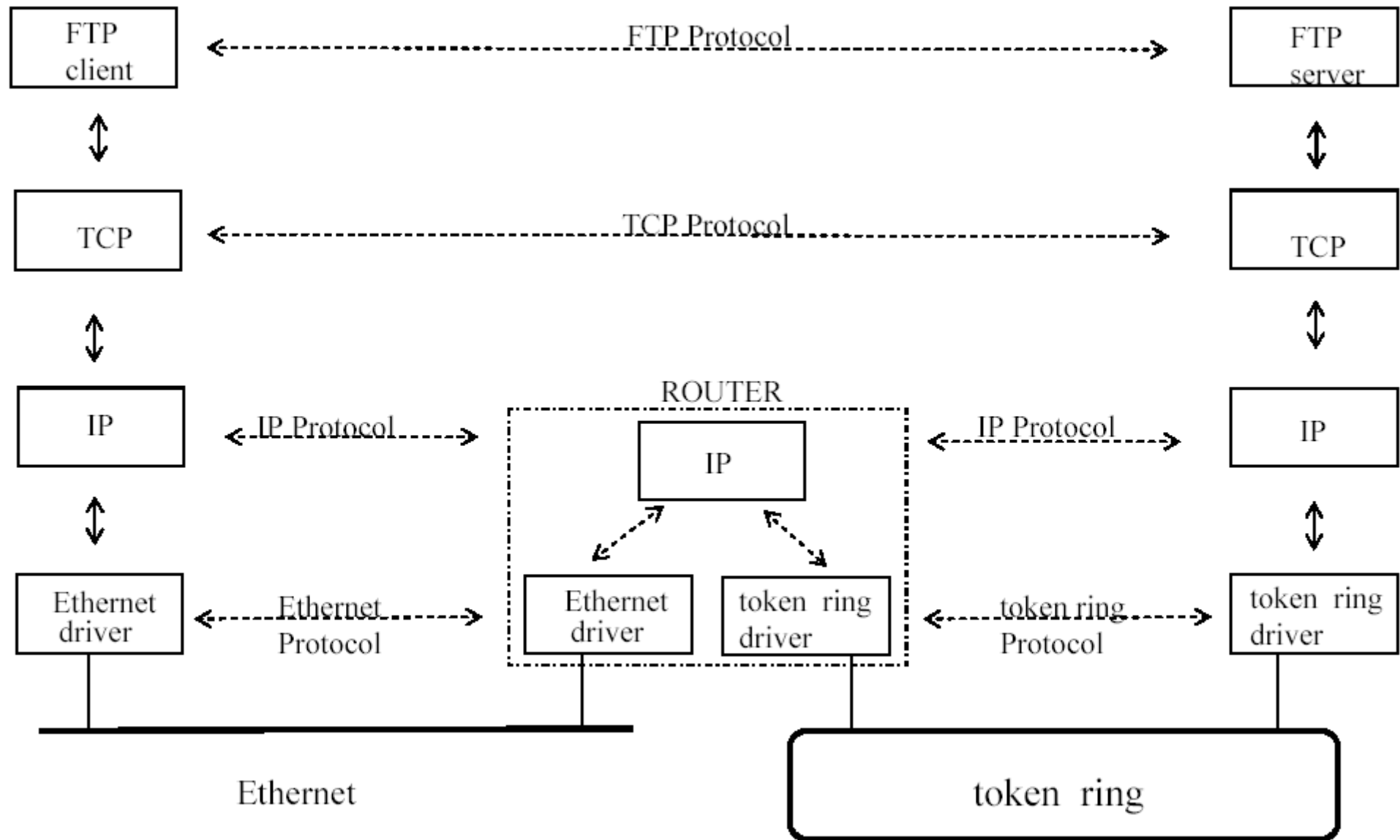
² Historia de TCP/IP: https://en.wikipedia.org/wiki/Internet_protocol_suite

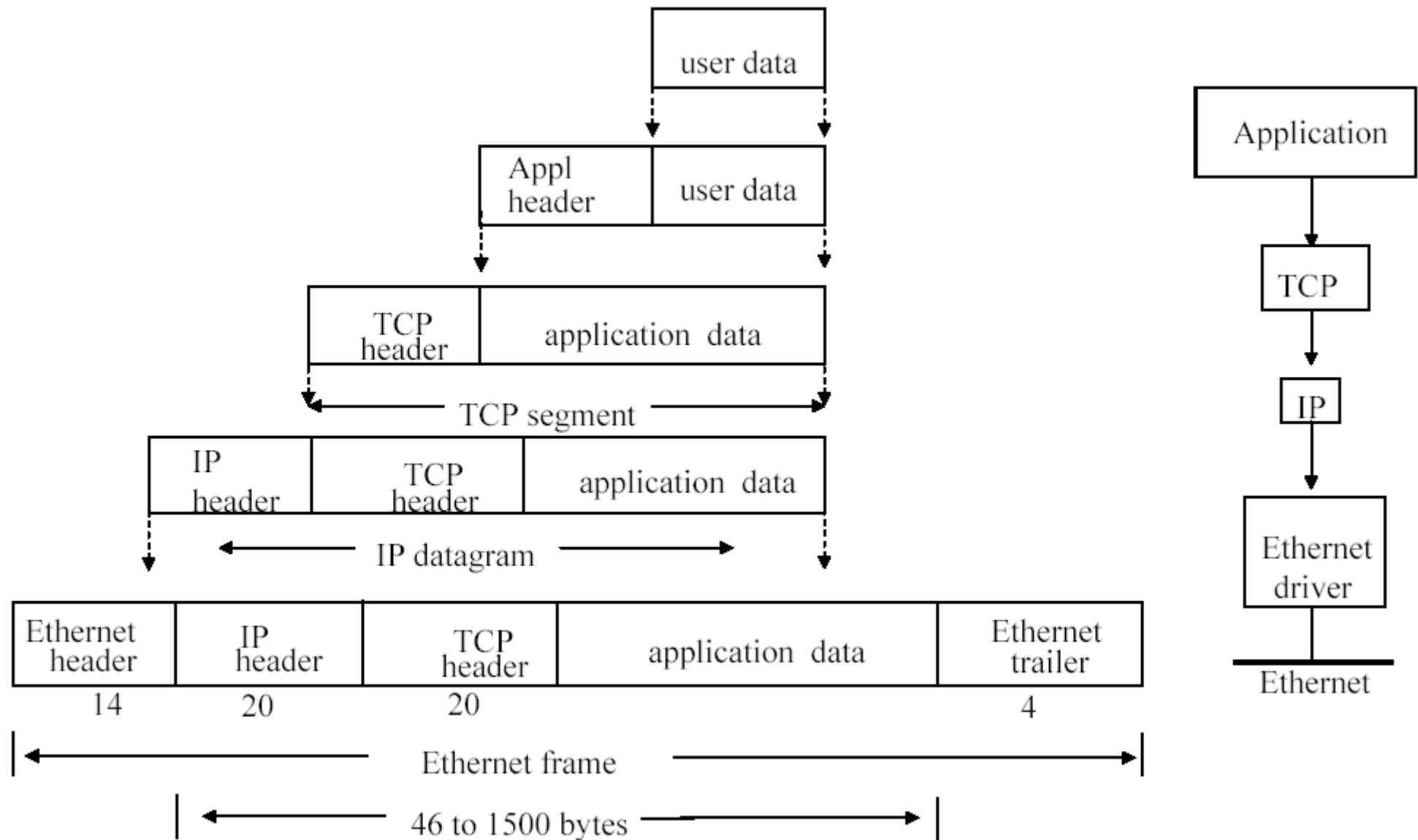
NIVELES Y PROTOCOLOS (I)

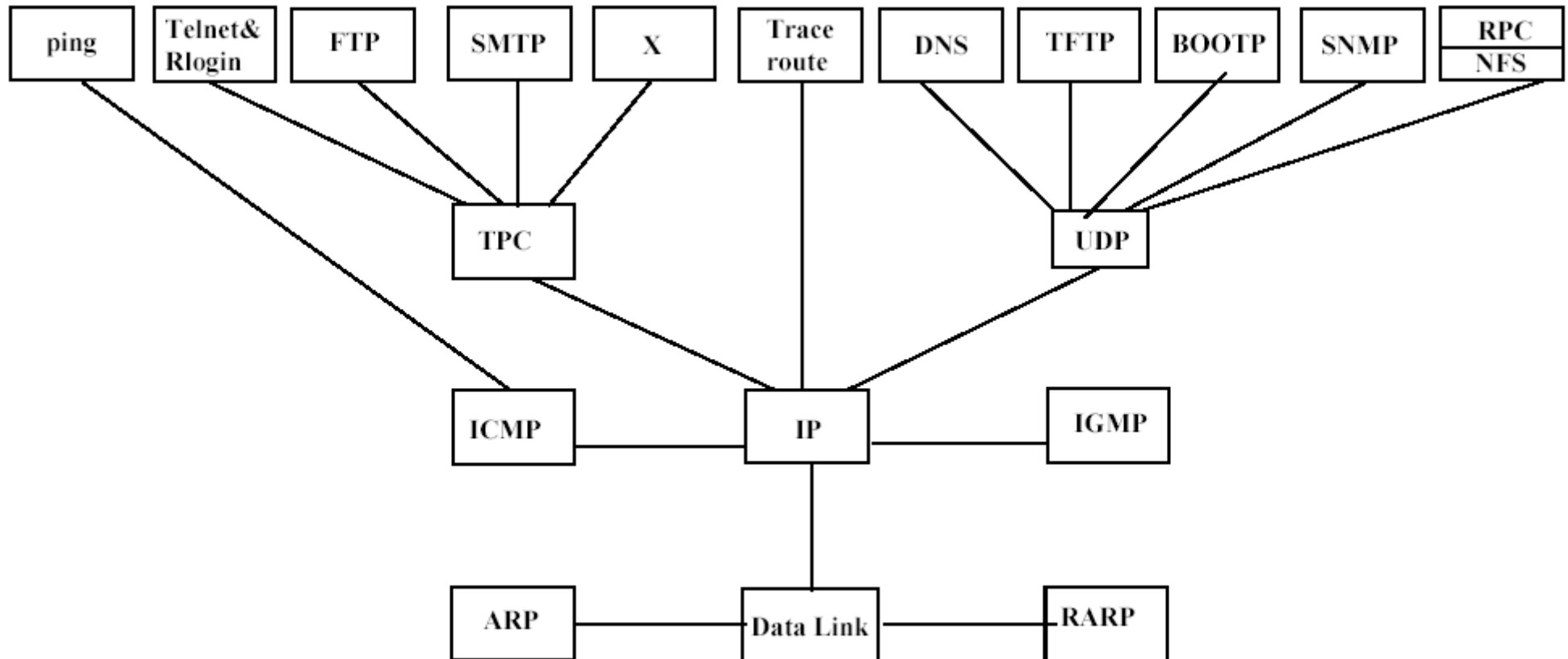
8 de 44



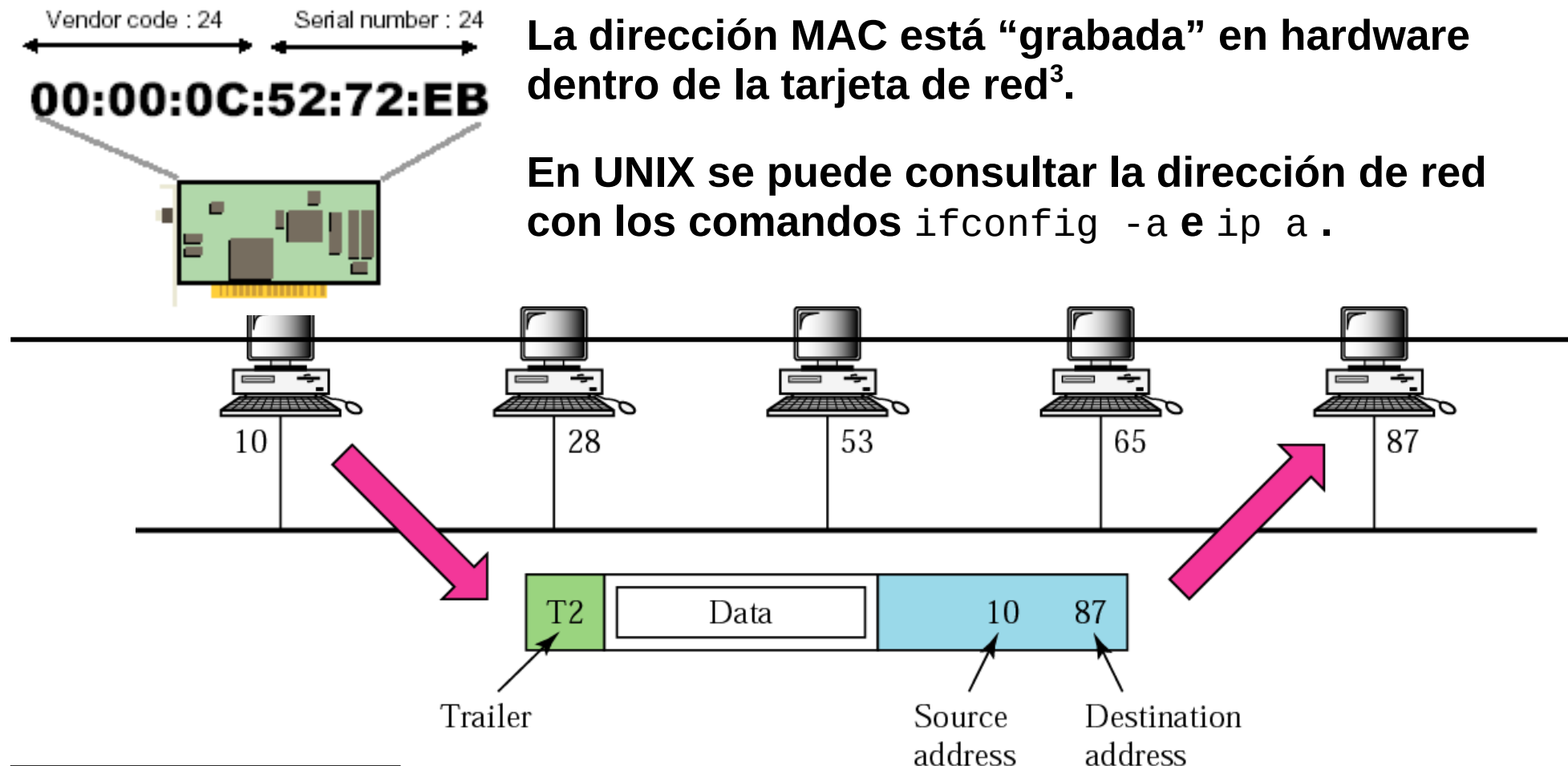
- **IP:** encargado de que los datos lleguen a su destino, escogiendo el camino por el que enviar los paquetes de información.
- **TCP:** encargado de que la información se reconstruya de forma correcta cuando llegue a su destino, para pasarla a la aplicación.
- **UDP:** lo mismo que TCP pero en sencillo (más inseguro pero más rápido).
- **ICMP:** mensajes de error que ayudan al nivel IP.
- **DNS:** convierte nombre de Internet (nombre_máquina.nombre_dominio) en dirección de Internet (IP).
- **ARP:** convierte dirección de Internet (IP) en dirección física (MAC).







Normalmente, en redes locales se usa una dirección física de 48 bits (6 bytes), escrita como 12 dígitos hexadecimales separados dos a dos por un guión. Es la dirección hardware (MAC) asignada a la tarjeta de red.



³ Se pueden consultar los datos del vendedor de la tarjeta de red, en <http://standards-oui.ieee.org/oui.txt>

En IPv4, la dirección IP tiene una longitud de 32 bits, expresada como cuatro números decimales de un byte separados por un punto.

Por ejemplo: 132.24.75.9

Una máquina puede tener más de una dirección IP, cada una asociada a su interfaz de red. En UNIX se puede consultar la dirección IP con los comandos `ifconfig -a` e `ip a`.

- **Públicas:** Son asignadas por el N.I.C. (se paga por su utilización) y hacen que el ordenador sea “visible” en Internet.
- **Privadas:** me las asigno yo mismo y el ordenador no es “visible” en Internet.

10.0.0.0 → 10.255.255.255
172.16.0.0 → 172.31.255.255
192.168.0.0 → 192.168.255.255

- **Loopback:** usadas para comunicarse una aplicación cliente con una aplicación servidor en la misma máquina: 127.x.x.x

DIRECCIONES IP (II)

15 de 44

- El identificador de equipo “todo ceros” está reservado para especificar el número de red. Por ejemplo: 192.150.30.0
- El identificador de equipo “todo unos” está reservado para especificar la dirección de broadcast de la red. Por ejemplo: 192.150.30.255

Clase A: 0.0.0.0 a 127.255.255.255 $2^{24} - 2 = 16.777.214$ direcciones usables

0	id. red (7 bits)	id. equipo (24 bits)
---	------------------	----------------------

Clase B: 128.0.0.0 a 191.255.255.255 $2^{16} - 2 = 65.534$ direcciones usables

1	0	id. red (14 bits)	id. equipo (16 bits)
---	---	-------------------	----------------------

Clase C: 192.0.0.0 a 223.255.255.255 $2^8 - 2 = 254$ direcciones usables

1	1	0	id. red (21 bits)	id. equipo (8 bits)
---	---	---	-------------------	---------------------

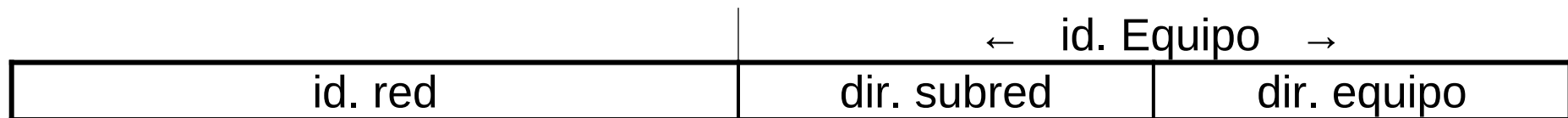
Clase D: 224.0.0.0 a 239.255.255.255

1	1	1	0	dirección multicast
---	---	---	---	---------------------

Clase E: 240.0.0.0 a 255.255.255.255

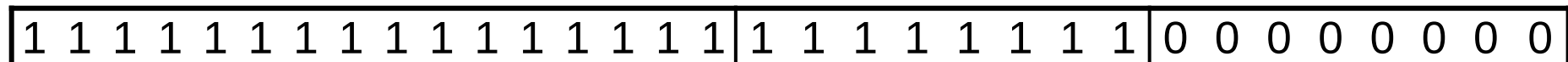
1	1	1	1	no usados de momento
---	---	---	---	----------------------

- Las subredes se asignan dividiendo el identificador de equipo en dos piezas de longitud apropiada: la dirección de subred más la dirección de equipo.

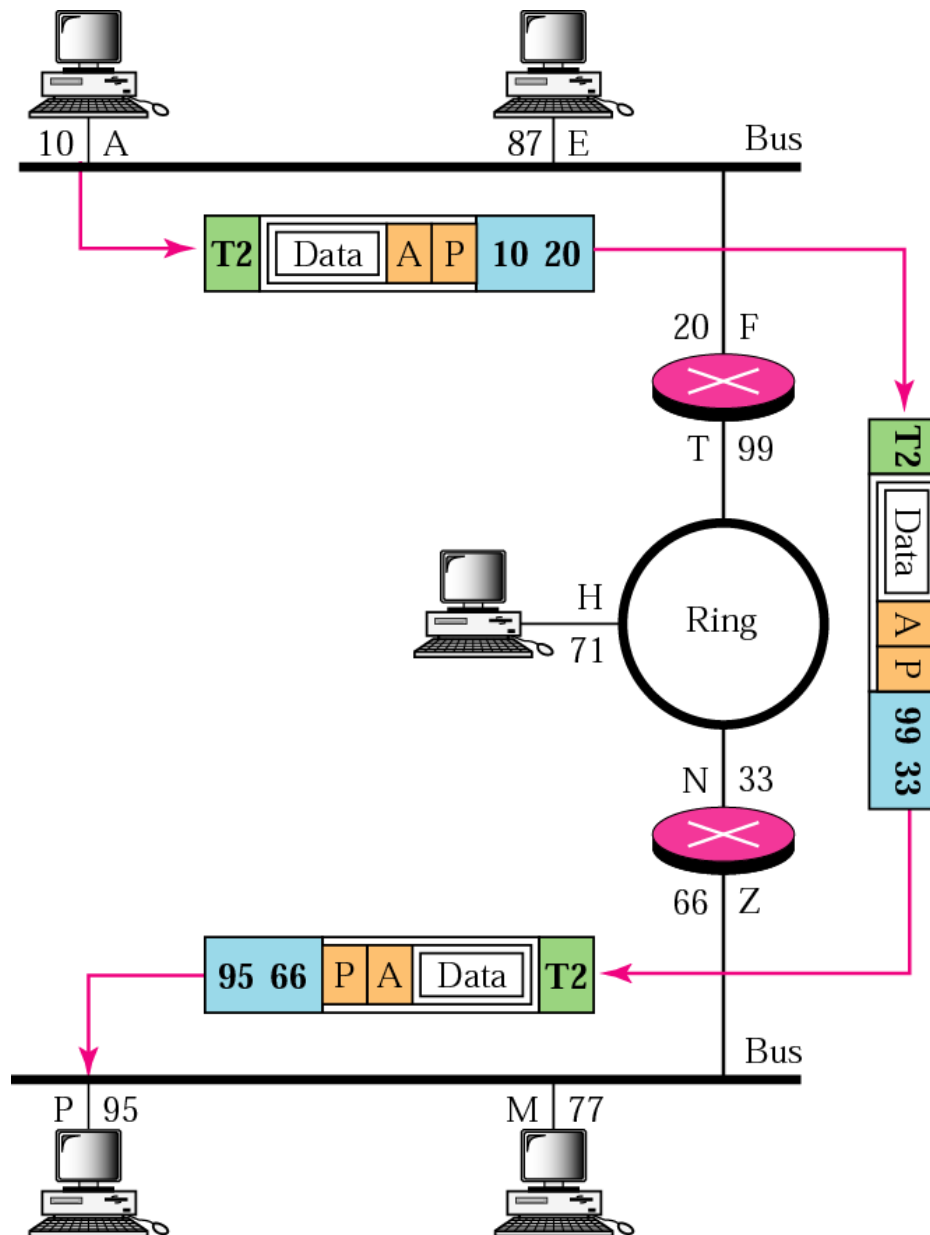


Por ejemplo, la dirección de clase B 158.108 puede utilizar su tercer byte para identificar la subred: 158.108.1.X , 158.108.2.X , ... donde X es una dirección de equipo que va de 1 a 254.

- La máscara de subred es un número de 32 bits que indica al router cómo reconocer el campo de subred. Este número se crea cubriendo con bits 1 la dirección de red y subred, y con bits 0 la dirección de equipo.



En el ejemplo anterior, la máscara de subred sería 255.255.255.0



Un usuario puede a la vez utilizar varias aplicaciones que trabajen a través de Internet. Por ejemplo puede:

- Estar consultando una o más páginas Web (protocolo HTTP)
- Estar recuperando su correo electrónico (protocolo POP3)
- Estar bajando un fichero (protocolo FTP)
- Estar conectado a otro ordenador (protocolo TELNET)

Recibirá una serie de paquetes con información de distinto tipo que es necesario distinguir a qué aplicación pertenecen. La dirección IP solo vale para saber que van dirigidos a nuestro ordenador. Necesitamos información extra en el paquete para identificar el tipo de información que contiene.

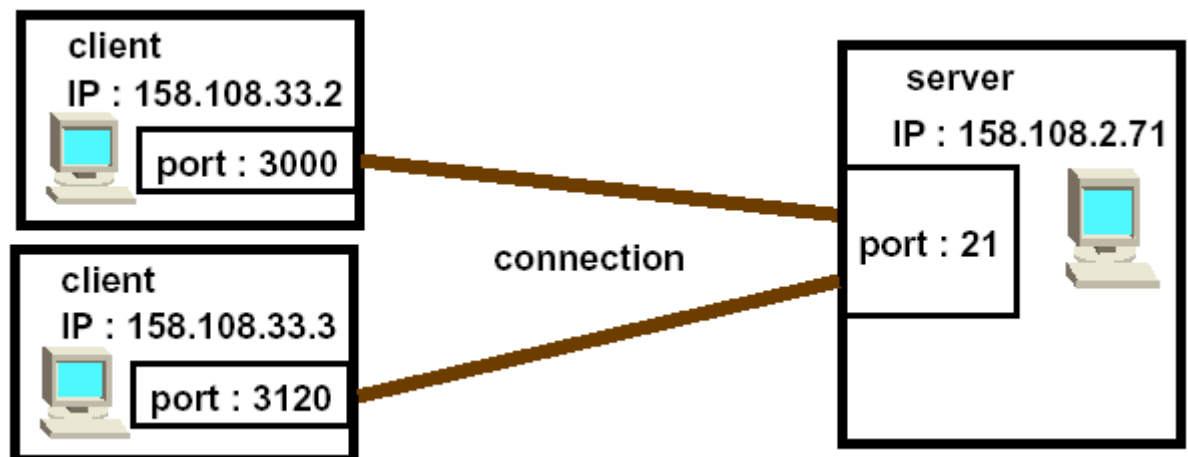
IP 10.0.0.1	80	↔	1047	IP 10.0.0.2
	80	↔	1048	
	110	↔	1049	
	21	↔	1050	
	23	↔	1051	
	1048	↔	1052	
	1049	↔	1053	

← Petición		
Origen	Destino	
10.0.0.2:1047	10.0.0.1:80	mensaje

Respuesta →		
Origen	Destino	
10.0.0.1:80	10.0.0.2:1047	mensaje

La dirección de un puerto es un número de 16 bits, expresado como un número decimal.

- Los números de puertos están divididos en tres rangos:
 - puertos bien conocidos (del 0 al 1023),
 - puertos registrados (del 1024 al 49151) y
 - puertos dinámicos y/o privados (del 49152 hasta el 65535).
- En UNIX se puede consultar el estado de los puertos abiertos con el comando `netstat -tuapen` o `ss -tuapen`, y ver la lista de puertos bien conocidos consultando el fichero `/etc/services`.
- Un mismo puerto de un servidor puede ser accedido simultáneamente por varios clientes.

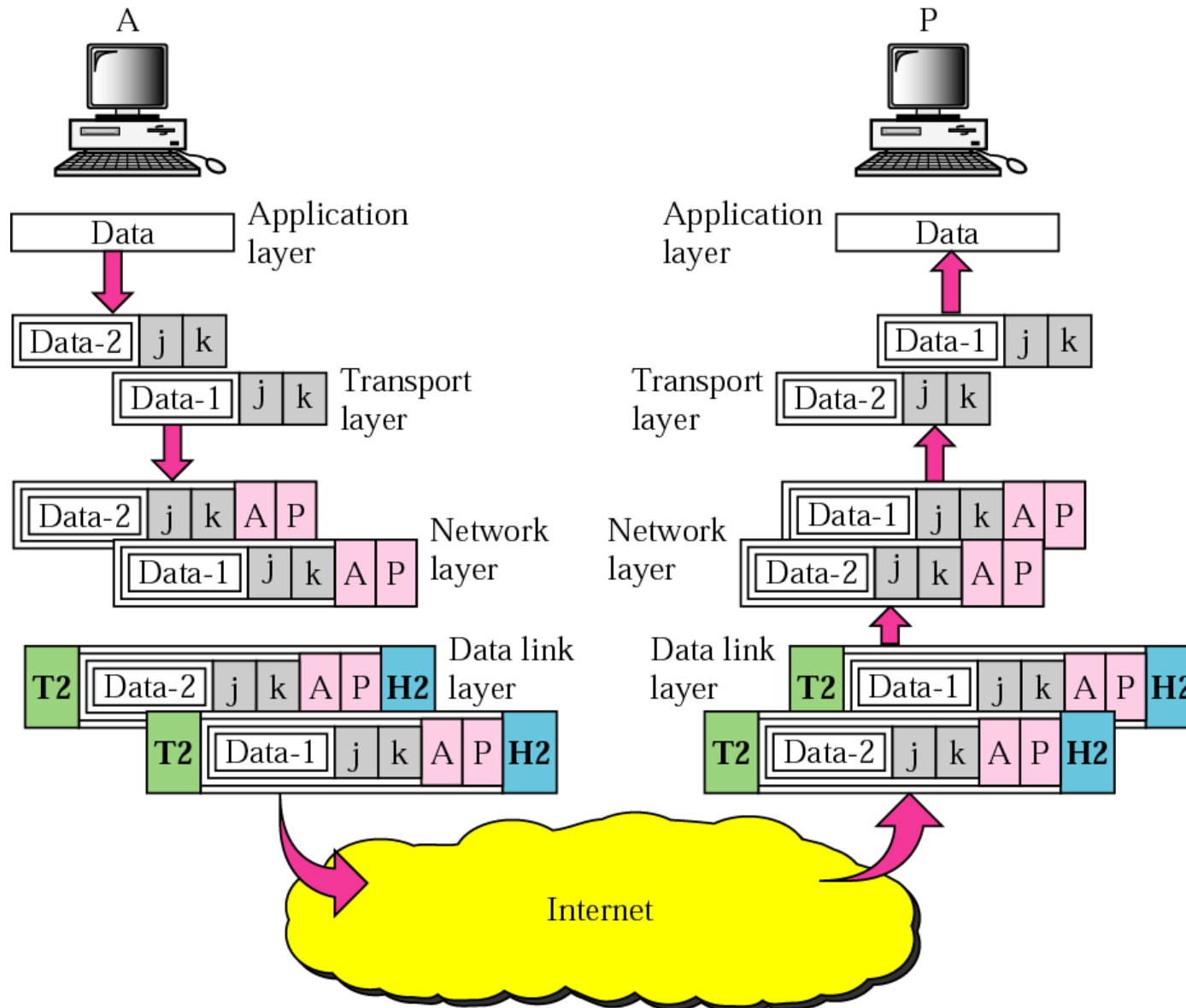


DIRECCIONES DE PUERTOS (III)

20 de 44

Ejemplos de puertos bien conocidos con sus protocolos/aplicaciones asociadas:

FTP	21	tcp	Protocolo de transferencia de ficheros
SSH	22	tcp	Conexión de terminal segura
TELNET	23	tcp	Conexión de terminal
HTTP	80 y 80xx	tcp	World Wide Web
HTTPS	443	tcp	World Wide Web segura
SMTP	25	tcp	Protocolo de transporte de correo
POP3	110	tcp	Transferencia de correo
IMAP	143	tcp	Consulta de correo
DNS	53	udp/tcp	Servidor de nombres de dominios
DHCP server	67	udp	Servidor de configuración de IP
DHCP client	68	udp	Cliente de configuración de IP
PORTMAP/RPCBIND	111	tcp/udp	Llamada a procedimiento remoto
LDAP	389	tcp/udp	Protocolo de acceso
NFS	2049	tcp/udp	Compartición de ficheros en Unix
NetBIOS/SAMBA	137-139	tcp	Compartición de ficheros en Windows
X11	6000-6255	tcp	Servidor X Windows



nontri.ku.ac.th

↓ DNS

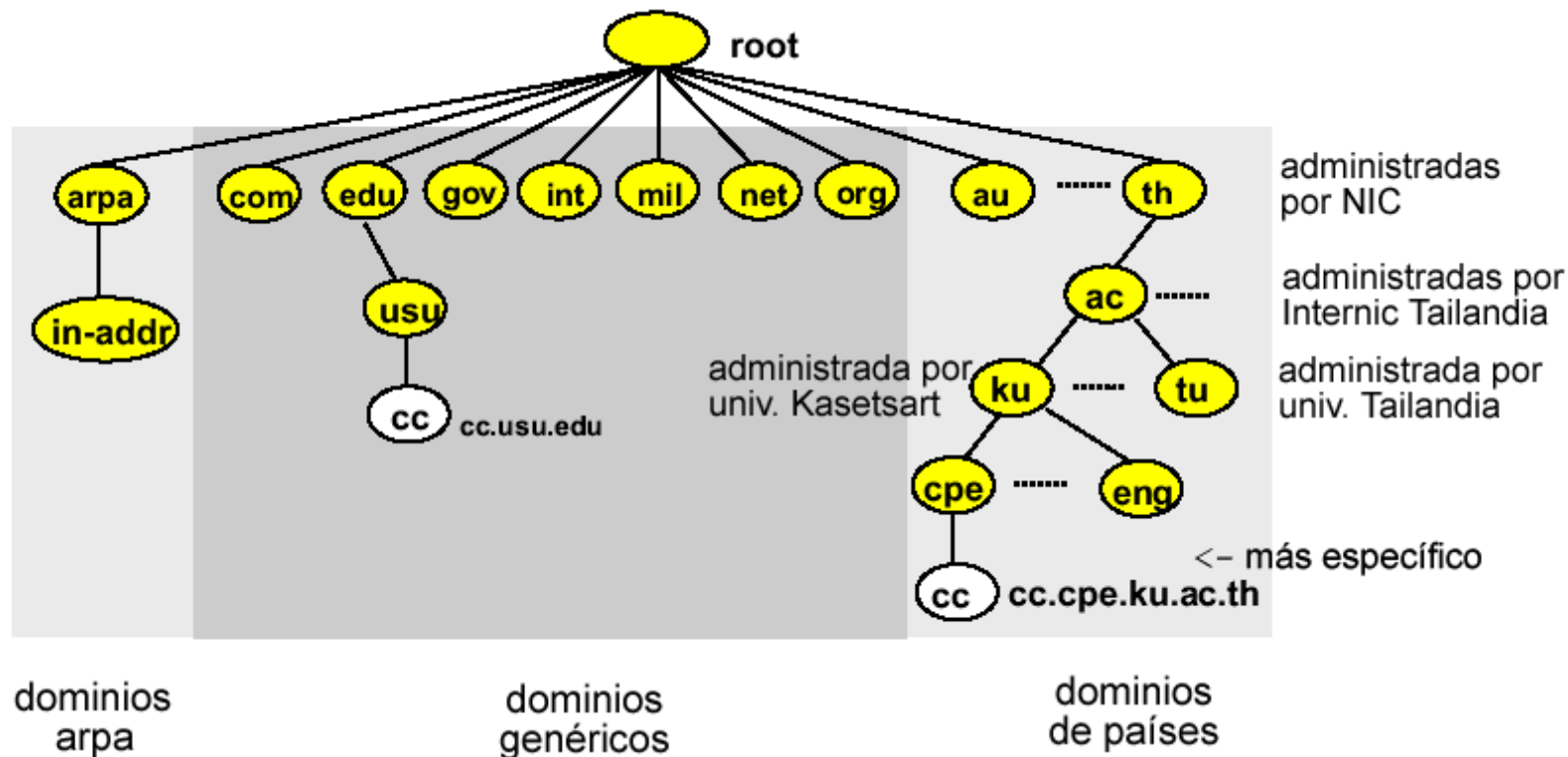
158.108.2.71

↓ ARP

00:00:0C:06:13:4A

- **Transformar el nombre en dirección IP:**
 - En la red local: tabla 'hosts' o servidor DNS.
 - En Internet: servidores DNS.
- **Transformar la dirección IP en dirección de red**
 - En la red local: ARP
 - En Internet: dirección de red del router.

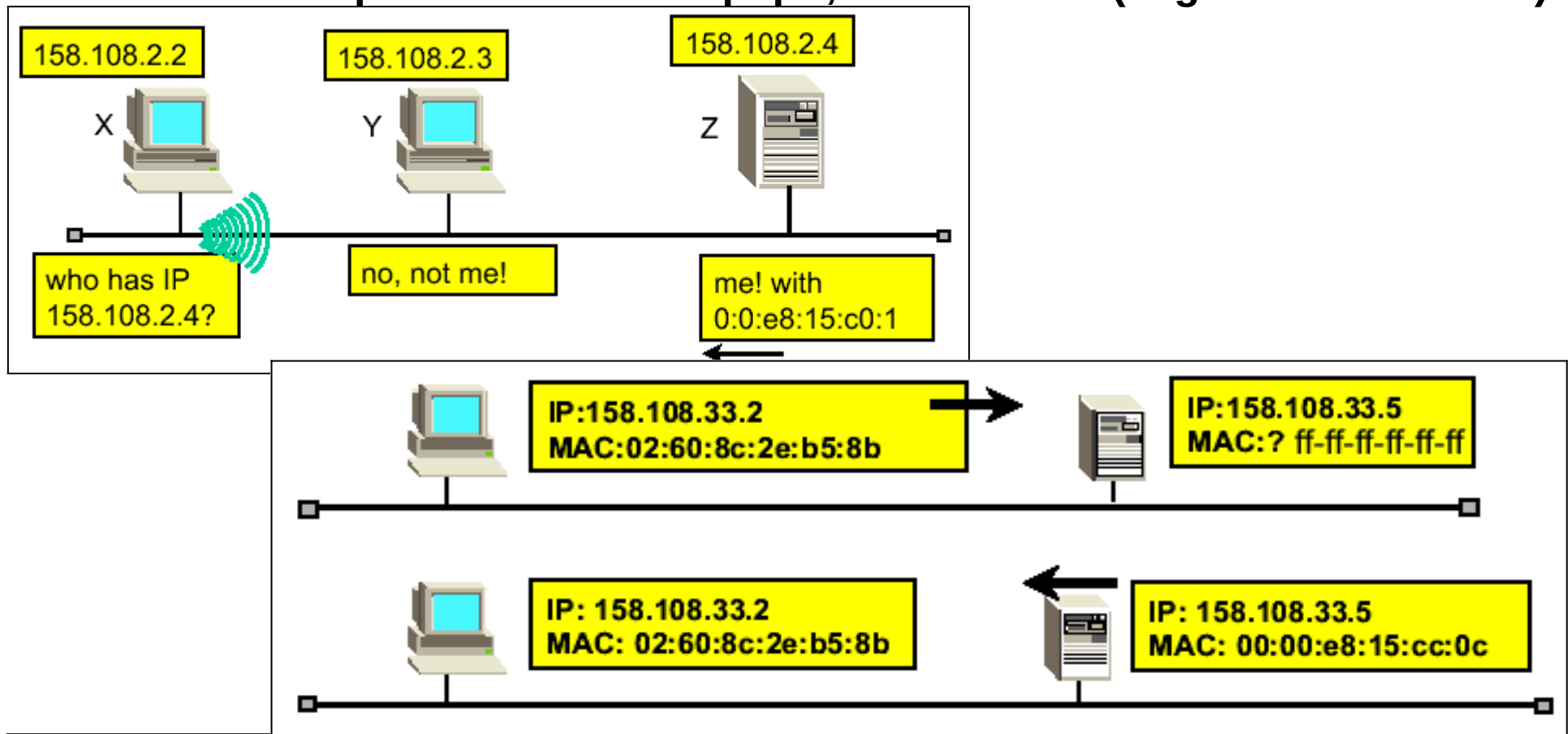
- El servidor DNS (puerto 53) guarda la relación de los nombres e IPs en un dominio. Utiliza una cache para reducir el tráfico DNS.
- Utiliza protocolo UDP para la petición y respuesta, pero si la respuesta es muy grande usa el protocolo TCP para devolverla.



⁴ <http://www.faqs.org/rfcs/rfc1591.html> o <ftp://ftp.rfc-editor.org/in-notes/rfc1591.txt> - Servidores DNS raíz: <http://www.root-servers.org/>

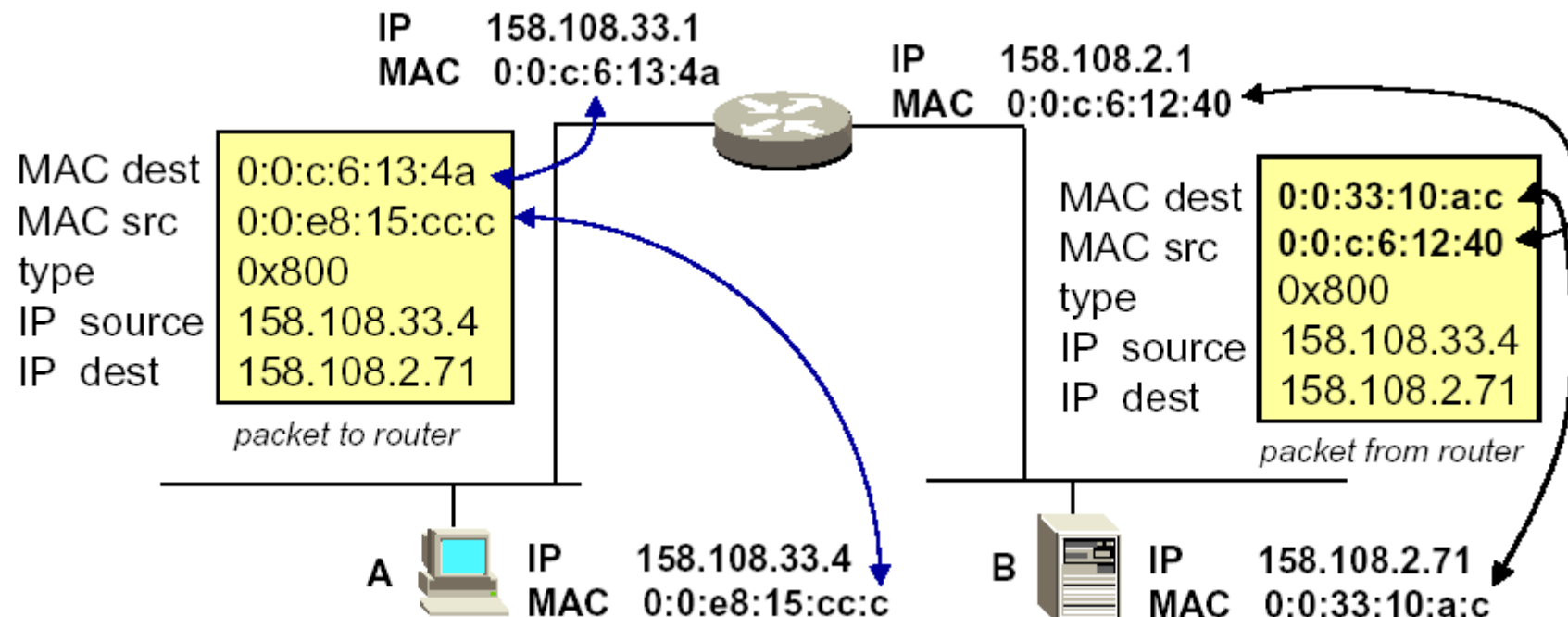
Cuando un equipo de una red quiere obtener la dirección MAC de otro:

1. Envía una solicitud ARP a la dirección MAC de broadcast (ff-ff-ff-ff-ff-ff).
2. Recibe una respuesta ARP del equipo, con su MAC (la guardará en tabla).



⁵ <http://www.faqs.org/rfcs/rfc826.html> o <ftp://ftp.rfc-editor.org/in-notes/rfc826.txt>

- Un router contiene una tabla de encaminamiento que indica que conexión debe usarse para alcanzar cada red, y una indicación del rendimiento de dicha conexión.
- Se puede consultar dicha tabla con el comando Unix `ip route`
- Se pueden añadir manualmente entradas a dicha tabla con el comando Unix `ip route add <IP> via <gateway>`



IP es el protocolo encargado de que los datos lleguen a su destino, escogiendo el camino por el que enviar los paquetes de información (datagramas).

Los paquetes pueden perderse, llegar duplicados y/o en secuencia diferente a como se enviaron.

cabecera ethernet		cabecera IP		datos (paquetes TCP, UDP, ICMP, IPv6, ARP, ...)			
0	4	8	15	16	19	24	31
Versión	Long. Cab.	Tipo de Servicio		Longitud Total			
Identificación				Indicad.	Desplazamiento de Fragmento		
Tiempo de Vida		Protocolo		Suma de Verificación de la Cabecera			
Dirección IP de Origen							
Dirección IP de Destino							
Opciones IP (si las hay)						Relleno	
Datos							
							...

⁶ <http://www.faqs.org/rfcs/rfc791.html> o <ftp://ftp.rfc-editor.org/in-notes/rfc791.txt>

- **Versión (del protocolo IP):** formato de la cabecera (IPv4 = 4, IPv6 = 6).
- **Long. cab.:** longitud de la cabecera IP en múltiplo de 32 bits (sin opciones = 5, con opciones = ?).
- **Tipo de servicio (TOS):** Se utiliza para priorizar paquetes IP.
 - Bits 0-2 (precedencia): nivel de prioridad del paquete.
 - Bits 3-6 (tipo de servicio): cómo debe la red equilibrar entre espera, rendimiento, fiabilidad y coste al encaminar el paquete IP.
 - Bit 8 (MBZ): no se utiliza y debe ser cero.
- **Longitud total:** longitud en bytes del paquete IP (incluyendo la cabecera).
- **Número de identificación, indicadores y desplazamiento de fragmento:** se utilizan para el seguimiento de las partes cuando un paquete se deba partir, por ejemplo, porque se reenvíe por una red para la cual es demasiado grande.

- **Tiempo de vida:** Número máximo de routers a través de los que puede pasar el paquete IP. Dicho número se decrementa cada vez que el paquete pasa a través de un sistema. Cuando llega a cero, el paquete se destruye y se envía un mensaje ICMP al origen.
- **Protocolo:** número que indica cual es el protocolo del paquete contenido dentro de la sección de datos del paquete IP (1 = ICMP, 6 = TCP, 17 = UDP)
- **Suma de verificación de cabecera:** permite comprobar si la cabecera se dañó durante el transporte. No hay suma de comprobación de datos.
- **Dirección IP de origen:** para saber de donde viene el paquete.
- **Dirección IP destino:** para que las puertas de enlace intermedias sepan hacia donde deben dirigir el paquete.
- **Opciones IP:** información adicional para controlar funciones como la seguridad y el encaminamiento (no operación, seguridad, ruta de origen desconectada, ruta de origen estricta, registro de ruta, identificador de flujo y marcas de tiempo).

Fragmentación: los paquetes IP se deben partir cuando pasan por una red cuya unidad máxima de transferencia es menor que el tamaño del paquete.

32	47	48	49	50	51	63
Identificación		R	DF	MF	Desplazamiento de Fragmento	

Campos:

- **Identificación:** número que identifica el paquete IP.
- **R:** Reservado (debe ser cero).
- **DF:** 0 = se puede fragmentar, 1 = no se puede fragmentar.
- **MF:** 0 = es el último fragmento, 1 = todavía hay más fragmentos.
- **Desplazamiento:** distancia en múltiplo de 8 bytes de los datos desde el inicio del paquete.

Ejemplo: paquetes IP de 2020 bytes por ethernet de MTU de 1500 bytes.

Cabecera ...	Ident:232	R:0	DF:0	MF:0	Desplaz:0	... (20 bytes)	Datos (2000 bytes): 0...1999
↓							
Cabecera ...	Ident:232	R:0	DF:0	MF:1	Desplaz:0	... (20 bytes)	Datos (1480 bytes): 0...1479
+							
Cabecera ...	Ident:232	R:0	DF:0	MF:0	Desplaz:185	... (20 bytes)	Datos (520 bytes): 1480...1999

TCP es el protocolo encargado de que la información se reconstruya de forma correcta cuando llegue a su destino, para pasarla a la aplicación.

- **Detección y corrección de errores, cuando los datos están corruptos.**
- **Control de flujo, previniendo que el transmisor sobrepase la capacidad de recibir datos del receptor.**
- **Ordenar los datos, ya que IP puede entregar los paquetes enviados en cualquier orden.**
- **Eliminar segmentos duplicados que se han creado debido a los mecanismos de recuperación de errores de TCP.**
- **Solicitar de nuevo los segmentos que no han llegado.**

cabecera ethernet	cabecera IP	cabecera TCP	datos
------------------------------	------------------------	-------------------------	--------------

⁷ <http://www.faqs.org/rfcs/rfc793.html> o <ftp://ftp.rfc-editor.org/in-notes/rfc793.txt>

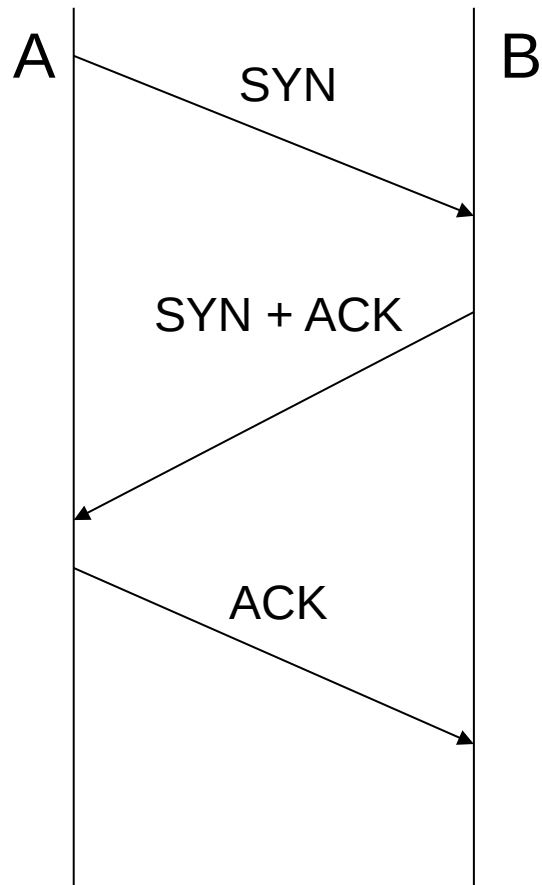
0	4	10	15	16	24	31
Puerto TCP de origen				Puerto TCP de destino		
Número de Secuencia						
Número de Acuse de Recibo						
Desplaz.	Reservado	Señales de código		Tamaño de Ventana		
Suma de Verificación TCP				Puntero de Urgencia		
Opciones TCP (si las hay)					Relleno	
Datos						
...						

- **Puertos origen y destino:** identifican las aplicaciones en los extremos de la conexión, para el seguimiento de diferentes conversaciones.
- **Número de secuencia:** se utiliza para que el extremo que recibe los datagramas se asegure de colocarlos en el orden correcto y de no haber extraviado ninguno. TCP asigna un número de secuencia a cada byte transmitido, no a cada datagrama. Así, si hay 500 bytes de datos en cada datagrama, el primer datagrama será numerado 0, el segundo 500, el siguiente 1000, etc.

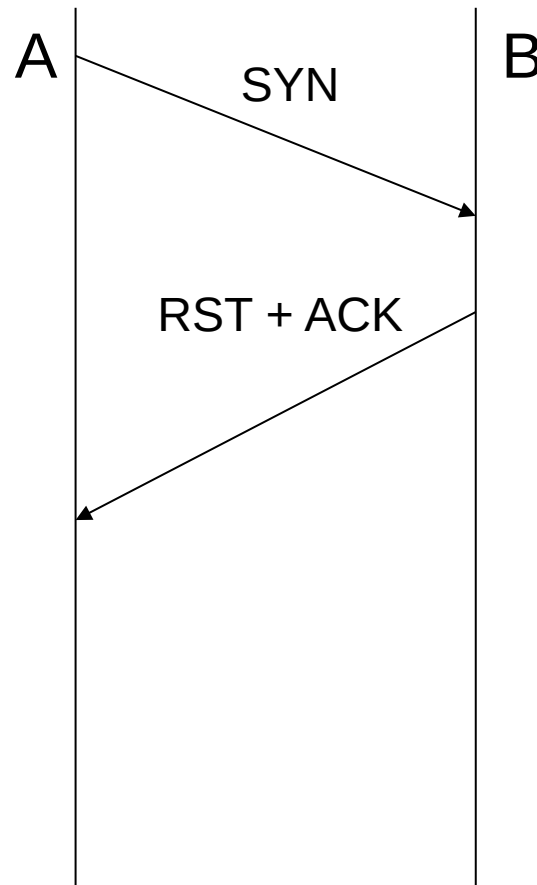
- **Número de acuse de recibo:** guarda el valor del siguiente número de secuencia esperado y confirma que se han recibido todos los datos a través del número de acuse de recibo menos uno. El ordenador que recibe los datos debe devolver un segmento con el bit ACK activado en el campo de código para confirmar que recibió la información. Si no lo hace antes de un cierto periodo de tiempo, se retransmiten los datos.
- **Desplazamiento:** longitud de la cabecera TCP en múltiplo de 32 bits (sin opciones = 5, con opciones = ?). Indica donde comienzan los datos.
- **Señales de código:**
 - **URG (bit 10):** El campo de puntero urgente es válido.
 - **ACK (bit 11):** El campo de acuse de recibo es válido.
 - **PSH (bit 12):** El receptor no pondrá en cola los datos, sino que los pasará inmediatamente a la aplicación.
 - **RST (bit 13):** Destruir la conexión.
 - **SYN (bit 14):** Iniciar la conexión - Sincronizar los números de secuencia.
 - **FIN (bit 15):** Finalizar la conexión - El emisor ha llegado al final de su flujo de datos.

- **Tamaño de ventana:** se utiliza para controlar cuanta información puede estar en tránsito en un momento dado. Cada extremo indica en este campo cuantos bytes de datos nuevos está actualmente preparado para aceptar.
- **Suma de verificación TCP:** permite comprobar si la cabecera y los datos se dañaron durante el transporte. Si la suma de todos los bytes del datagrama recibido no coincide con la de este campo, no se envía el segmento ACK de confirmación y los datos son reenviados
- **Puntero de urgencia:** posición de los datos que deben ser procesados primero.
- **Opciones TCP:** información adicional (tamaño máximo de segmento, escala de ventana, marca de tiempo, no operación (NOP), acuse de recibo selectivo, acuse de recibo selectivo permitido (SackOK) y datos del acuse de recibo selectivo).

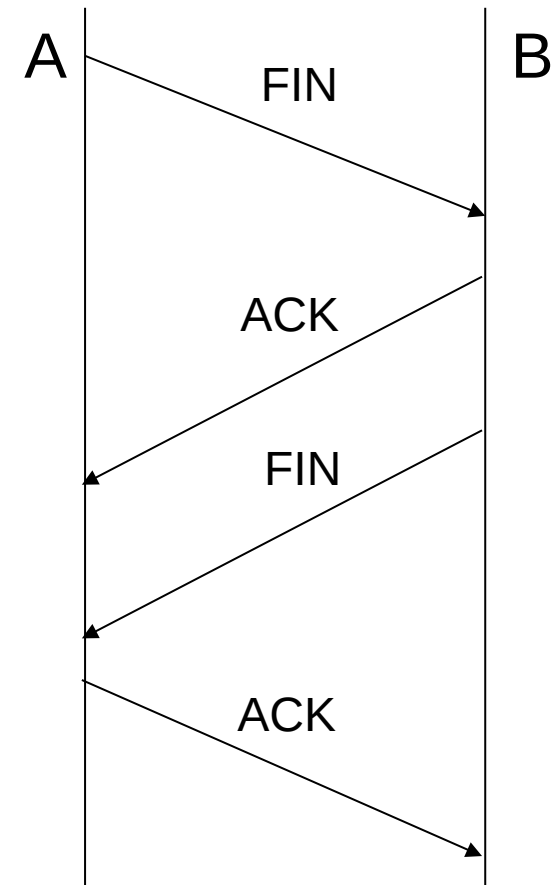
Establecimiento de conexión (puerto abierto)



Establecimiento de conexión (puerto cerrado)



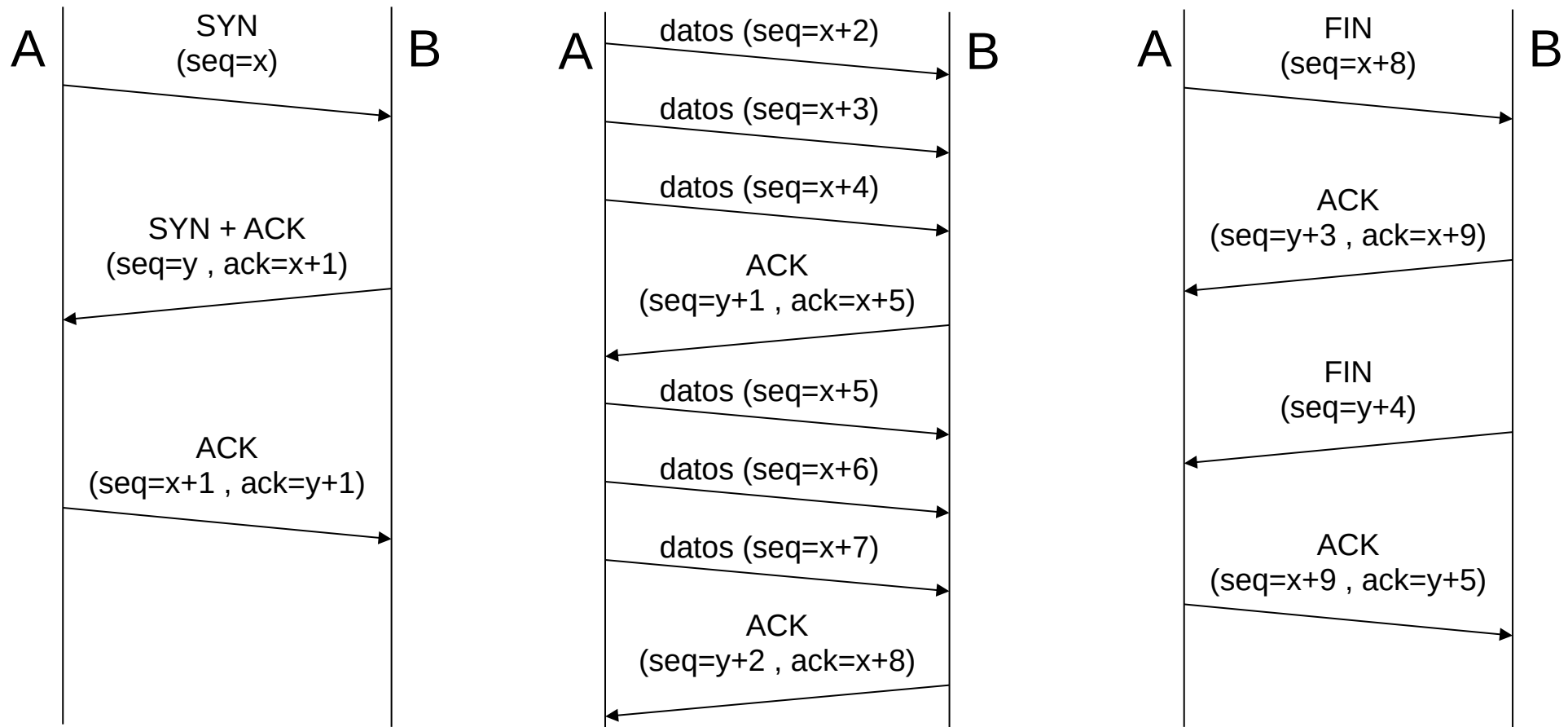
Cierre de la conexión



Establecimiento de la conexión

Envío de la información (6 paquetes, ventana = 3)

Cierre de la conexión



UDP es un protocolo alternativo a TCP, que se utiliza cuando se desea enviar pocos datos rápidamente, sin tener en cuenta si llegan a su destino o no.

- **Aplicaciones donde no es esencial que lleguen el 100% de los paquetes (como el flujo de sonido o vídeo).**
- **Los mensajes caben en un solo paquete (por ejemplo los protocolos DNS, RPC, NFS, SNMP) y no es necesaria la complejidad de TCP (si no se obtiene respuesta pasados unos segundos, se vuelve a enviar).**

cabecera ethernet	cabecera IP	cabecera UDP	datos
------------------------------	------------------------	-------------------------	--------------

⁸ <http://www.faqs.org/rfcs/rfc768.html> o <ftp://ftp.rfc-editor.org/in-notes/rfc768.txt>

0	15	16	31
Puerto UDP de origen		Puerto UDP de destino	
Longitud del mensaje UDP		Suma de verificación UDP	
Datos			
...			

- **Puertos origen y destino:** identifican las aplicaciones en los extremos de la conexión, para el seguimiento de diferentes conversaciones.
- **Longitud:** longitud en bytes del paquete UDP (incluyendo la cabecera).
- **Suma de verificación:** permite comprobar si la cabecera y los datos se dañaron durante el transporte.

TCP (más seguro)

- **Genera una conexión previa al intercambio de datos.**
- **Conexión punto a punto.**
- **Realiza suma de comprobación de los datos.**
- **Los paquetes de datos tienen un número. Cuando son recibidos se ordenan para entregarlos a la aplicación. Se envían confirmaciones de que los paquetes han llegado a su destino. Si el envío falla se reenvían.**

UDP (más rápido)

- **Envía los datos “sin avisar”.**
- **Puede realizar broadcast.**
- **Puede realizar suma de comprobación de los datos.**
- **Confía en que los paquetes de datos lleguen.**

Son mensajes de error que ayudan al nivel IP:

- **Un problema de transmisión en un nodo genera un mensaje ICMP (se excedió el tiempo de vida del paquete, no se alcanzó el destino, ...).**
- **También se utiliza para diagnosticar el funcionamiento de la red (ping, traceroute, ...).**
- **Los mensajes de error no se generan ni en direcciones broadcast/multicast, ni cuando se produce un error dentro del mismo mensaje de error.**

cabecera ethernet	cabecera IP	tipo error, código y suma comprobación	datos específicos de cada error ICMP
------------------------------	------------------------	---	---

⁹ <http://www.faqs.org/rfcs/rfc792.html> o <ftp://ftp.rfc-editor.org/in-notes/rfc792.txt>

0	7	8	15	16	31
Tipo		Código		Suma de Verificación	
Más campos y datos dependientes del tipo de mensaje					
...					

- **Tipo:** tipo de mensaje ICMP.
- **Código:** subtipo de mensaje ICMP (información más detallada del tipo).
- **Suma de verificación:** permite comprobar si la cabecera y los datos se dañaron durante el transporte.

tipo	código	significado
0	0	Respuesta de eco
3	0	Red inalcanzable
3	1	Equipo inalcanzable
3	3	Puerto inalcanzable
8	0	Solicitud de eco
11	0	Tiempo excedido para un datagrama

Limitaciones de IPv4:

- El espacio de direcciones IPv4 quedará exhausto entre 2005 y 2011.
- Tablas de encaminamiento cada vez más grandes.
- Necesidad de nuevas características: multimedia, seguridad, ...
- Oportunidad de implementar mejoras que han ido apareciendo.

Ventajas de IPv6 (que es compatible con IPv4):

- Mayor espacio de direcciones: 128 bits.
- Soporte para tiempo real.
- Autoconfiguración de estaciones de trabajo.
- Seguridad.

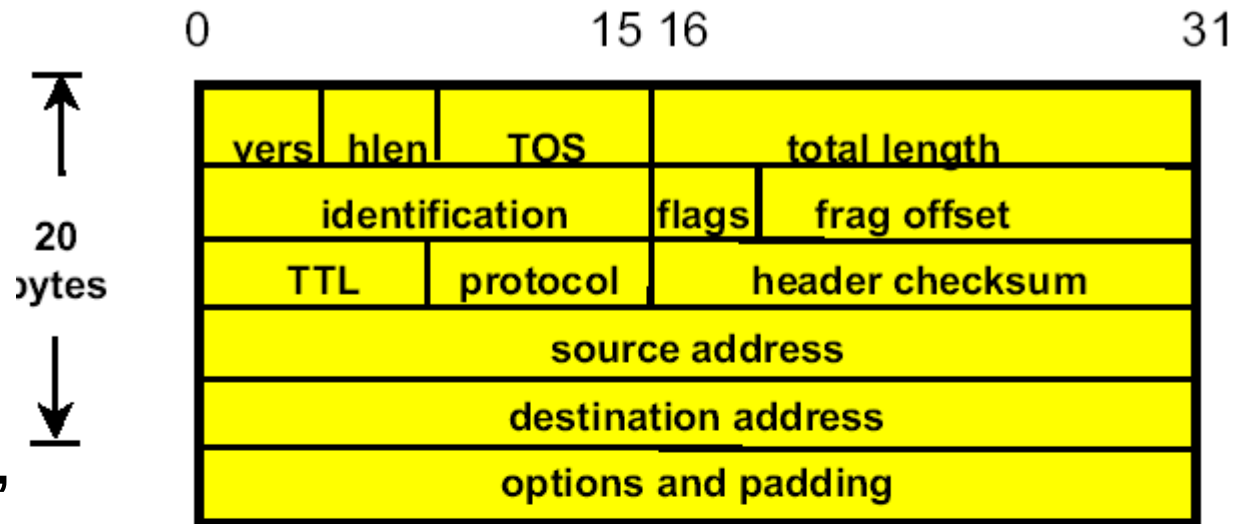
¹⁰ <http://www.faqs.org/rfcs/rfc2460.html> o <ftp://ftp.rfc-editor.org/in-notes/rfc2460.txt>

En IPv6, la dirección IP tiene una longitud de 128 bits, expresada como ocho números hexadecimales de dos bytes separados por dos puntos.

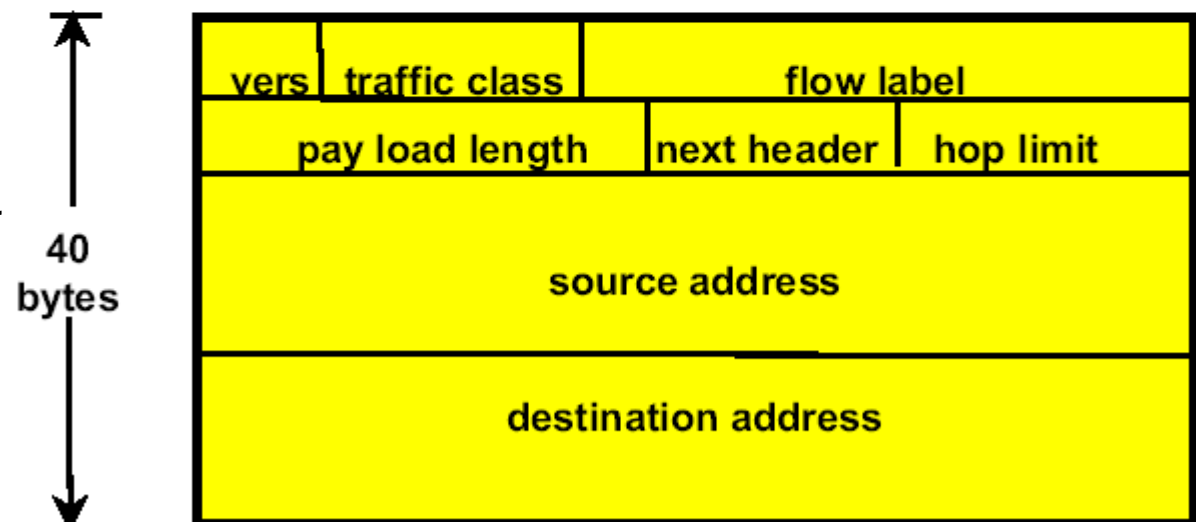
Por ejemplo: 1080:0:0:0:8:800:200C:417A → 1080::8:800:200C:417A

- **Unicast:** Representa un interfaz de red. Cada paquete enviado a una dirección unicast se entrega a la interfaz identificada por esa dirección.
- **Anycast:** Representa un conjunto de interfaces de red. Cada paquete enviado a una dirección anycast se entrega a una de las interfaces.
- **Multicast:** Representa un conjunto de interfaces de red. Cada paquete enviado a una dirección multicast se entrega a todas las interfaces.

- **Eliminado:**
ID, flags, frag offset, TOS, hlen y header checksum.
- **Cambiado:**
total length → payload, protocol → next header, y TTL → hop limit.
- **Añadido:**
traffic class y flow label.
- **Expandido:**
direcciones de 32 bits a 128 bits.



IPv4



IPv6

Autoconfiguración:

- **Estática:** prefijo router (4c00::/80) + dirección tarjeta de red (00:A0:C9:1E:A5:B6) = dirección IPv6 (4c00::00:A0:C9:1E:A5:B6).
- **Dinámica:** solicitud DHCP enviando dirección tarjeta de red (00:A0:C9:1E:A5:B6) => respuesta DHCP (4c00::00:A0:C9:1E:A5:B6).

Seguridad:

- **Autenticación:** MD5.
- **Confidencialidad:** DES-CBC + encriptación del payload.

Migración IPv4 a IPv6:

1. **Actualizar los servidores de DNS para que manipulen direcciones IPv6.**
2. **Introducir sistemas con pilas duales, que soporten IPv4 e IPv6.**
3. **Conectar redes IPv6 separadas por redes IPv4 a través de túneles.**
4. **Eliminar el soporte para IPv4.**
5. **Utilizar traslación de cabeceras para sistemas que sólo utilicen IPv4.**