# CONCEPTOS BÁSICOS DE REDES

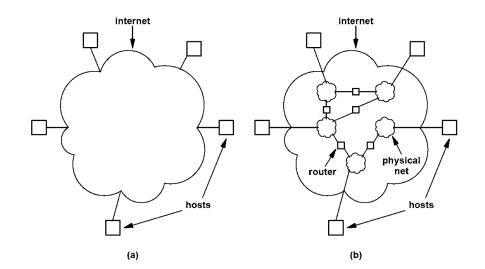
## Contenido

- 1. Descripción general de Internet y evolución prevista
- 2. Protocolo IP
  - Funciones y servicios del nivel de red
  - Interconexión de redes: conceptos básicos
  - Arquitectura TCP/IP, direcciones y puertos
  - Direcciones, encaminamiento básico
  - Datagrama y su procesamiento
  - VLAN
- 3. Protocolos asociados
  - Notificación de errores (ICMP)
  - Resolución de direcciones (ARP)
  - Configuración dinámica (DHCP)
  - Multicast (IGMP)
  - Protocolo NAT
  - Protocolo IPv6

# DESCRIPCIÓN GENERAL DE INTERNET Y EVOLUCIÓN PREVISTA

## Características

- Los hosts ven una red única
  - Direccionamiento global
  - Cabecera IP
    - Encaminamiento
    - Fragmentación
  - Control de flujo extremo a extremo
  - Diferentes sistemas operativos



#### Estado de Internet en en mundo

2019 This Is What Happens In An Internet Minute



# PROTOCOLO IP

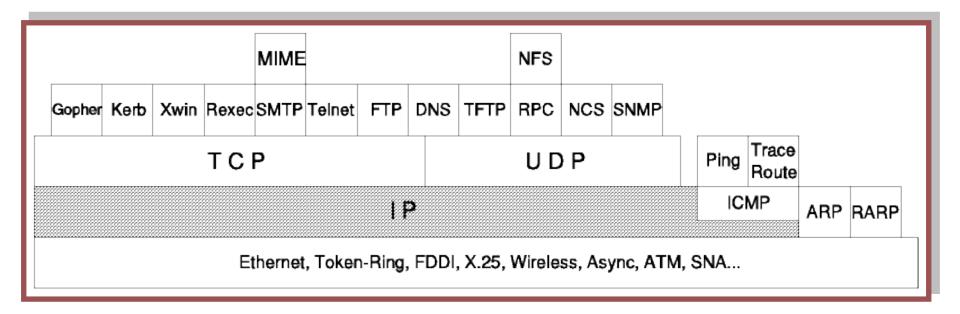
## Protocolo IP

- Red de Conmutación de Paquetes
- Una red conmutada consta de una serie de CONMUTADORES interconectados.
- Los conmutadores son dispositivos hardware y/o software capaces de crear conexiones temporales entre dos o más dispositivos conectados al conmutador
  - Algunos de éstos se conectan a dispositivos de comunicación
  - El resto se utiliza para realizar el encaminamiento
- Métodos de Conmutación:
  - Conmutación de Circuitos
  - Conmutación de Paquetes
- En una red de conmutación de paquetes los datos son transmitidos en paquetes:
  - Son unidades discretas de longitud (potencialmente) variable:
    - La red establece la longitud máxima del paquete
  - Se componen de dos partes:



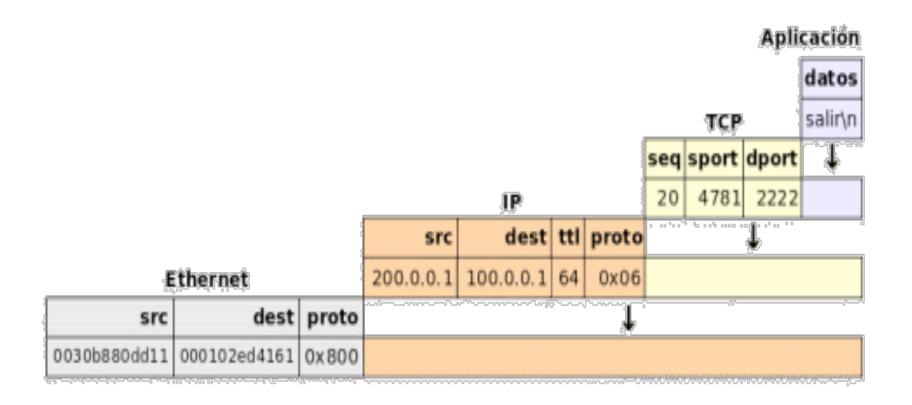
## Protocolo IP

- Formato del datagrama
- Formato y reglas de asignación de direcciones.
- Algoritmo de encaminamiento
- Fragmentación y reensamblado.



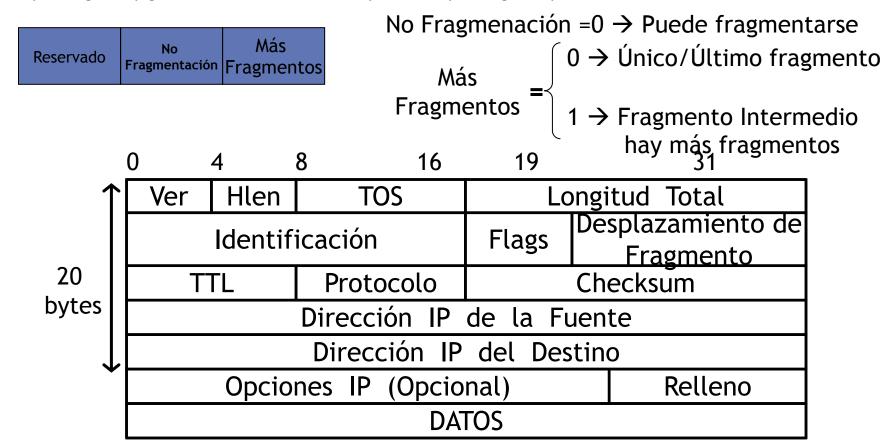
#### Protocolo IP

#### Paquete TCP/IP

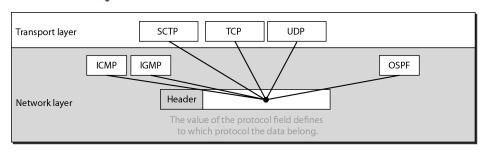


# Formato del Datagrama

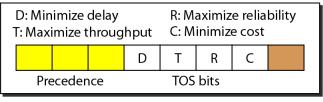
- Los Datagramas IP están formados por Palabras de 32 bits.
- La cabecera de un Datagrama tiene un mínimo de cinco palabras
   (20 bytes) y un máximo de quince (60 bytes).



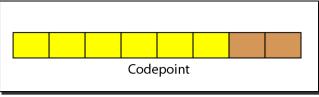
#### Campos de la cabecera IP



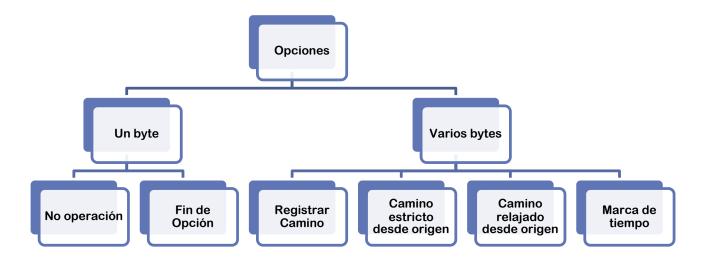
Value	Protocol
1	ICMP
2	IGMP
6	TCP
17	UDP
89	OSPF







Differentiated services



- Las redes están conectadas unas con otras formando Internet Internet.
- Las direcciones de nivel 2 no son adecuadas para emplearse directamente a nivel de red
  - Incompatibilidad de direcciones entre diferentes tecnologías (tamaño, formato)
- Cualquier ordenador que esté conectado directamente a la red Internet es un host, y cada host tiene una dirección de 32 bits que lo identifica.
- Las direcciones de 32 bits constan de dos partes variables.
  - Identificador de Red (NetId)
  - Identificador de Host (HostId o identificador local).
  - → una dirección IP es un par de la forma (NetId, HostId).

- Todos los host pertenecientes a una misma red comparten un mismo prefijo (NetID).
  - Los routers también tienen direcciones en los interfaces
- El encaminamiento de los datagramas a través de redes se realiza de acuerdo a la dirección de la red destino:
  - La dirección de red se extrae de la dirección destino.
  - En el encaminamiento no interviene la parte de la dirección del host.
  - Dado que todos los hosts de una red comparten el identificador de red es más fácil realizar el encaminamiento.

- Se representan en Notación Decimal o Notación Punto
  - 10000000 00001010 00000010 00011110  $\rightarrow$  128.10.2.30
- Cada dirección de Red lleva asociada una MÁSCARA:
  - Patrón de 32 bits que permite distinguir que bits pertenecen al identificador de Red y cuales al identificador de host en un dirección IP perteneciente a dicha red
  - Las máscaras de red se representan en notación decimal

#### CIDR

- Estándar para la interpretación de direcciones IP
- BLOQUE CIDR → A.B.C.D/N
  - 4 Decimales separados por puntos (PREFIJO), seguidos de una barra de división y un número de 0 a 32 (LONGITUD DEL PREFIJO)
- Una dirección IP está incluida en un bloque CIDR si los N bits iniciales de dirección y el prefijo son iguales
- VLSM Máscara de Subred de Longitud Variable

# Direcciones IP: Formato y Rango

	0	1	2	3	4	7	8		15	16		23	24		31
Clase A	0			red			host								
Clase B	1	0			red					ho	st				
Clase C	1	1	0		red								host		
Clase D	1	1	1	0	GRUPO MULTICAST (MULTIDIFUSIÓN)										
Clase E	1	1	1	1	Direcciones reservadas (no se pueden utilizar)										

Clase	Formato (r=red, h=host)	Número de redes	Número de hosts por red	Rango de direcciones de redes	Máscara de subred
A	r.h.h.h	128	16.777.214	0.0.0.0 - 127.0.0.0	255.0.0.0
В	r.r.h.h	16.384	65.534	128.0.0.0 - 191.255.0.0	255.255.0.0
С	r.r.r.h	2.097.152	254	192.0.0.0 - 223.255.255.0	255.255.255.0
D	grupo	-	-	224.0.0.0 - 239.255.255.255	-
E	no válidas	-	-	240.0.0.0 - 255.255.255.255	-

# Direcciones IP: Formato y Rango

 Dada una dirección IP, el identificador de red se determinará aplicando la función AND a la dirección IP original con la máscara.

```
150.214. 58 .9 (CLASE B)

AND 255.255.0.0

150.214.0.0
```

- Asignación de direcciones IP
  - http://www.internic.net/
  - <a href="http://www.iana.org/assignments/ipv4-address-space">http://www.iana.org/assignments/ipv4-address-space</a>
  - Network Information Center (NIC)
    - En España; ES-NIC, gestionado por RedIris

## **Direcciones IP Reservadas**

#### Direcciones Reservadas

NETID	HOSTID	Descripción
todos 0s	todos Os	Host local (1)
todos 0s	HOST	Host de la red local(1)
todos 1s	todos 1s	Difusión local(2)
NET	todos 1s	Difusión para una red(2)
127	cualquier cosa	Loopback(3)

- (1) No son direcciones destino válidas.
- (2) No son direcciones fuente válidas.
- Direcciones IP estáticas y dinámicas
- Direcciones Privadas
  - Algunos rangos de direcciones han sido reservados y designados como rangos de direcciones "privadas".
  - Estas direcciones no son encaminadas en Internet.

Clase	Redes
Α	10.0.0.0 hasta 10.255.255.255
В	172.16.0.0 hasta 172.31.0.0
С	192.168.0.0 hasta 192.168.255.0

- La definición de subredes es una forma de organizar los hosts que hay dentro de una red en grupos lógicos.
- El encaminamiento de subred permite que numerosas subredes existan dentro de una misma red.
- Cuando usamos encaminamiento de subred la dirección IP pasa de ser el par (netid,hostid) a ser una terna (netid,subnetid,hostid).
- Una máscara de subred es un patrón de 32 bits que se representan en notación decimal igual que las direcciones IP.
  - Permite distinguir e interpretar que bits de la dirección IP pertenecen a la dirección de red y cuáles a la dirección de host
  - Por lo tanto las submáscaras más usadas son:
    - 255.255.255.0
    - · 255.255.0.0
    - 255.0.0.0

 El identificador de red se determina aplicando la función AND a la dirección IP original con la máscara

150.214. 58 .9 AND 255.255.255.0

Dirección de RED 150.214.58.0 (Dirección lógica de tipo C)

- Dirección de difusión en la red (Broadcast)
  - Aplicando la función OR a la dirección IP de red con la inversa de la máscara

150.214. 58 .0 OR 0.0.0.255

Dirección de difusión en la red es la 150.214.58.255

Class A Host/Subnet Table

CT	as	S	A	

				_
TATe:	ımb	02	_	£
TAL	ш	$e_{T}$	U	_

Bits Borrowed	Subnet	Effective	Number of	Number of Subnet
from Host Portion	Mask	Subnets	Hosts/Subnet	Mask Bits
1	255.128.0.0	2	8388606	/9
2	255.192.0.0	4	4194302	/10
3	255.224.0.0	8	2097150	/11
4	255.240.0.0	16	1048574	/12
5	255.248.0.0	32	524286	/13
6	255.252.0.0	64	262142	/14
7	255.254.0.0	128	131070	/15
8	255.255.0.0	256	65534	/16
9	255.255.128.0	512	32766	/17
10	255.255.192.0	1024	16382	/18
11	255.255.224.0	2048	8190	/19
12	255.255.240.0	4096	4094	/20
13	255.255.248.0	8192	2046	/21
14	255.255.252.0	16384	1022	/22
15	255.255.254.0	32768	510	/23
16	255.255.255.0	65536	254	/24
17	255.255.255.128	131072	126	/25
18	255.255.255.192	262144	62	/26
19	255.255.255.224	524288	30	/27
20	255.255.255.240	1048576	14	/28
21	255.255.255.248	2097152	6	/29
22	255.255.255.252	4194304	2	/30
23	255.255.255.254	8388608	2*	/31

#### Class B Host/Subnet Table

Class B	Subnet	Effective	Effective	Number of Subnet
Bits	Mask	Subnets	Hosts	Mask Bits
1	255.255.128.0	2	32766	/17
2	255.255.192.0	4	16382	/18
3	255.255.224.0	8	8190	/19
4	255.255.240.0	16	4094	/20
5	255.255.248.0	32	2046	/21
6	255.255.252.0	64	1022	/22
7	255.255.254.0	128	510	/23
8	255.255.255.0	256	254	/24
9	255.255.255.128	512	126	/25
10	255.255.255.192	1024	62	/26
11	255.255.255.224	2048	30	/27
12	255.255.255.240	4096	14	/28
13	255.255.255.248	8192	6	/29
14	255.255.255.252	16384	2	/30
15	255.255.255.254	32768	2*	/31

#### Class C Host/Subnet Table

Class C	Subnet	Effective	Effective	Number of Subnet
Bits	Mask	Subnets	Hosts	Mask Bits
1	255.255.255.128	2	126	/25
2	255.255.255.192	4	62	/26
3	255.255.255.224	8	30	/27
4	255.255.255.240	16	14	/28
5	255.255.255.248	32	6	/29
6	255.255.255.252	64	2	/30
7	255.255.255.254	128	2*	/31

# Ejemplos de Subredes

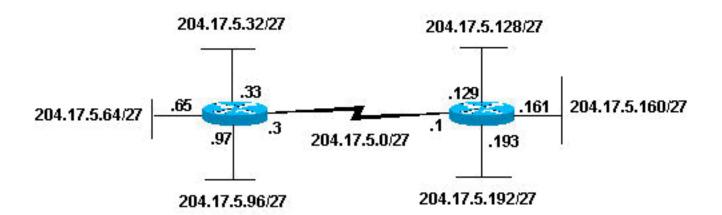
Tenemos la red clase C 204.17.5.0 queremos dividirla en 8 subredes:

```
204.17.5.0 - 11001100.00010001.00000101.00000000
255.255.255.224 - 11111111111111111111111111111100000
------|sub|----
```

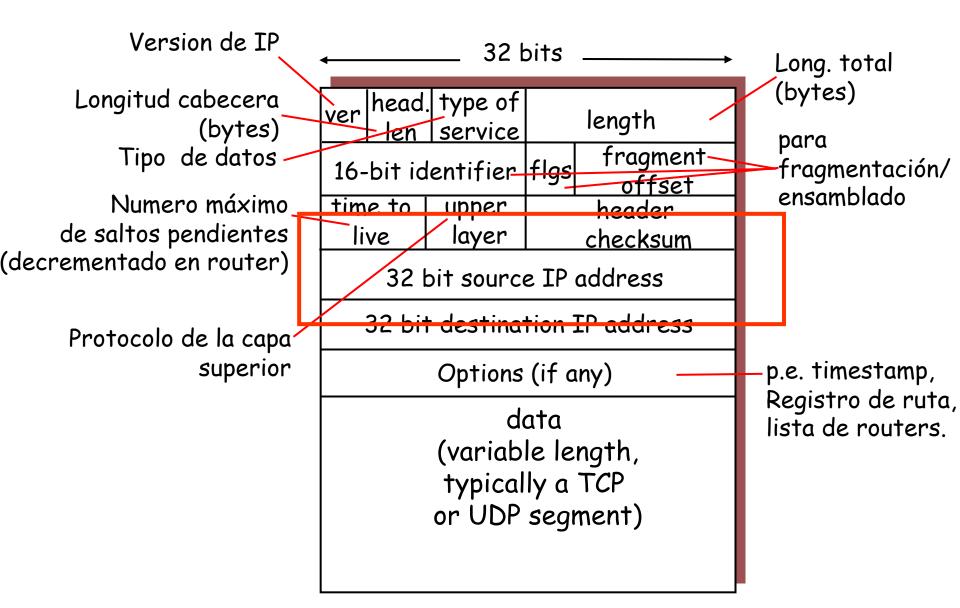
- 204.17.5.0 255.255.255.224 host va de 1 to 30
- 204.17.5.32 255.255.255.224 host va del 33 to 62
- 204.17.5.64 255.255.255.224 host va del 65 to 94
- 204.17.5.96 255.255.255.224 host va del 97 to 126
- 204.17.5.128 255.255.255.224 host va del 129 to 158
- 204.17.5.160 255.255.255.224 host va del 161 to 190
- 204.17.5.192 255.255.255.224 host va del 193 to 222
- 204.17.5.224 255.255.255.224 host va del 225 to 254

# Ejemplos de Subredes

En la configuración con dos routers y 8 subredes



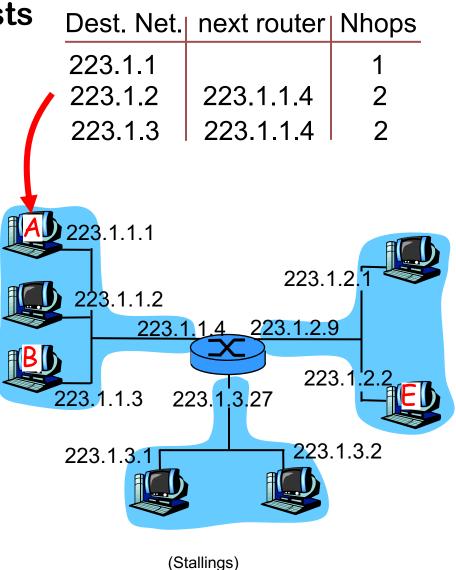
#### **Encaminamiento IP**



Tablas en los routers y hosts

- Ejemplo 1:
  - A y B están en la misma red

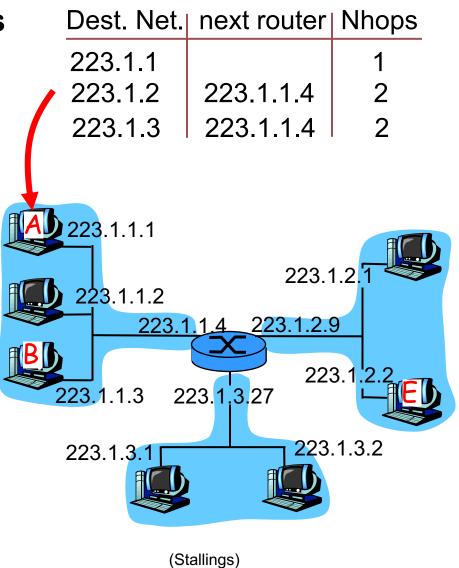
misc	222 1 1 1	222442	4 - 4 -
fields	223.1.1.1	223.1.1.3	аата



Tablas en los routers y hosts

- Ejemplo 2:
  - A y E en diferentes redes
    - A envía al router 223.1.1.4

misc	222 1 1 1	222422	4.4.
fields	223.1.1.1	223.1.2.2	аата



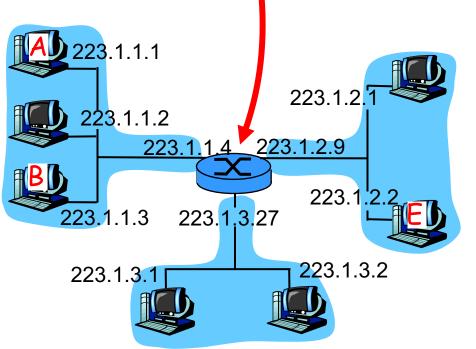
#### Tablas en los routers y hosts

- Ejemplo 2:
  - El router recibe el datagrama
  - B está accesible desde el router por el interfaz 223.1.2.9
  - Envío directo a E

misc	222444	222422	4.4.
fields	223.1.1.1	223.1.2.2	аата

#### Tabla del router

Dest. Net	router	Nhops	interface
223.1.1	-	1	223.1.1.4
223.1.2	-	1	223.1.2.9
223.1.3	_	1	223.1.3.27



#### **Encaminamiento IP**

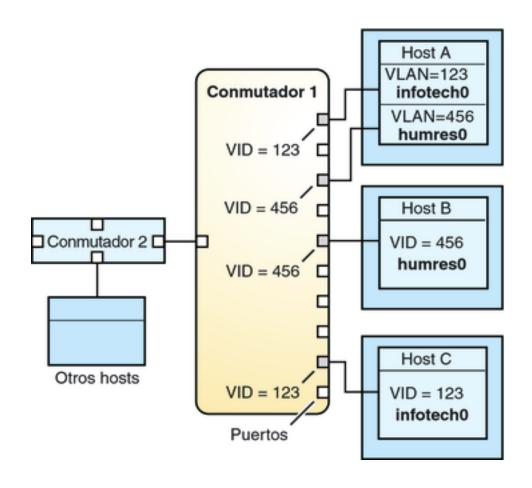
Algunas herramientas software para conocer/modificar las direcciones e información de encaminamiento

- Ping
  - Conectividad entre nodos
- Traceroute
  - Muestra ruta origen-destino
- Ipconfig
  - Información de interfaces de red
- Route
  - Tablas de encaminamiento

#### **VLAN-Redes Virtuales**

- Una VLAN (*Red de área local virtual* o *LAN virtual*) es una red de área local que agrupa un conjunto de equipos de manera lógica y no física.
- Existen dos tipos básicos de VLANs:
  - VLAN etiquetadas están basadas en la especificación IEEE 802.1Q. Cada paquete tiene una etiqueta 4-byte agregado al oyente de paquetes. El conmutador debe ser compatible con el etiquetado de IEEE 802.1Q, y debe configurarse de forma debida.
  - Sin etiquetas o port-based VLAN se configuran estáticamente en el conmutador. Son transparentes para los dispositivos conectados.

#### **VLAN-Redes Virtuales**



## PROTOCOLOS ASOCIADOS

## Protocolos Relacionados con IP

#### ARP

- Traduce direcciones IP → direcciones físicas
- Ámbito de red local: Mensaje de difusión
- Caché interna con las últimas traducciones

#### RARP

- Traduce direcciones físicas → direcciones IP
- ICMP: Notificación y estadística de errores
  - Encapsulado en IP
  - Host inalcanzable, TTL excedido en tránsito, Error y perdida de paquetes
  - Comando PING, traceroute

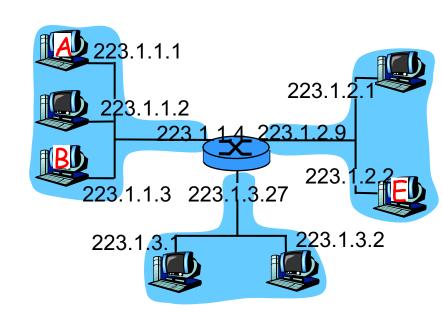
#### IGMP

- IP Multicast
- Gestión y envío a grupos

#### Protocolo ARP

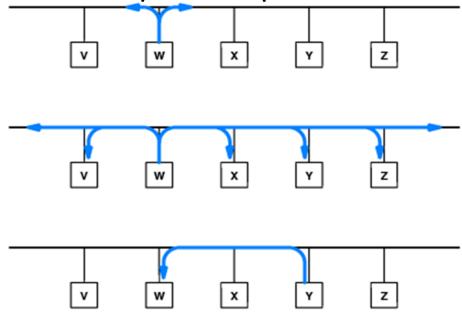
- Correspondencia entre dirección física (Ethernet) y dirección IP resolución de dirección
- Un router/host usa la resolución de dirección antes de enviar un paquete
- La resolución es local y nunca se puede hacer para un host remoto más allá de la propia red
- Mecanismos
  - Tabla con las últimas resoluciones
  - Protocolo de resolución ARP
  - Protocolo RARP para resolución inversa

IP	Física
223.1.1.2	0A:07:4B:12:82:36
223.1.1.4	0A:9C:28:12:82:8D



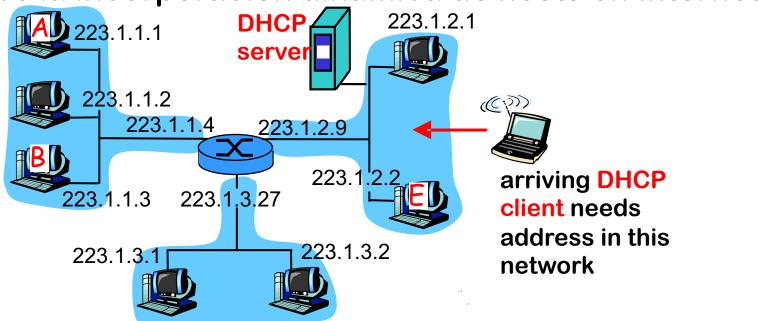
#### Protocolo ARP

- Envío de petición a todos los interfaces de la red
  - Mecanismo de difusión propio de la red física
- Procesamiento a nivel ARP en todos los hosts/routers
  - Comprobación de la IP con la propia
- Respuesta desde el nodo adecuado
  - Envío directo al nodo que hizo la petición



# DHCP: Protocolo de configuración dinámica de host

Resuelve la incorporación dinámica de hosts en Internet



# DHCP: Protocolo de Configuración dinámica de Host

#### Mecanismos básicos

- Envío de parámetros de configuración al host
- Asignación dinámica de dirección IP

#### Interesante:

- Permite reutilizar direcciones de un conjunto limitado, ya que sólo los hosts activos en la red usan direcciones IP
- Ofrece cierta movilidad de los usuarios entre redes, aunque no mantiene las conexiones
- Permite la asignación de direcciones fijas en función de la dirección física del host
- Es compatible con la existencia de host configurados manualmente en la misma red

Ver RFCs 2131y 2132

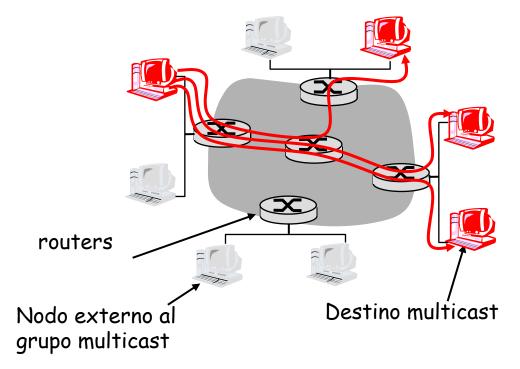
# DHCP: Protocolo de Configuración dinámica de Host

### **DHCP: Visión general**

- El host difunde un mensaje "DHCP discover"
  - Difusión empleando la red física
  - Los agentes de reenvío (routers) pueden hacer llegar la petición a otro red física diferente a la del host
- El servidor DHCP responde con "DHCP offer"
- El host pide una dirección IP: "DHCP request"
- El servidor DHCP envía la dirección en "DHCP ack"
  - La dirección IP que se proporciona tiene una caducidad, y el cliente debe pedir su mantenimiento o reasignación periódicamente
  - La petición del cliente puede indicar una petición sin caducidad

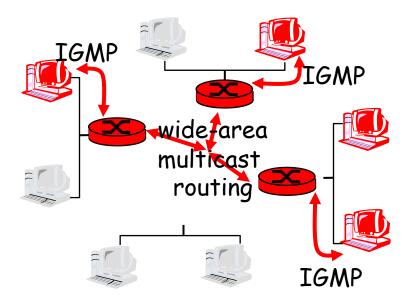
### Multidifusión (Multicast)

- Unicast: los envíos de datagramas vistos hasta ahora, con un origen y un destino.
- Multicast: envío de un datagrama a un grupo de receptores con una sola operación "send"



#### Protocolos para Multidifusión en la capa de red

- Protocolo de gestión de grupos IGMP
  - Local a routers y hosts para mantener los grupos
- Protocolos de encaminamiento de los datagramas basados en la topología de toda la red
  - Implementan los algoritmos de encaminamiento
  - Ejemplos: PIM, DVMRP, MOSPF



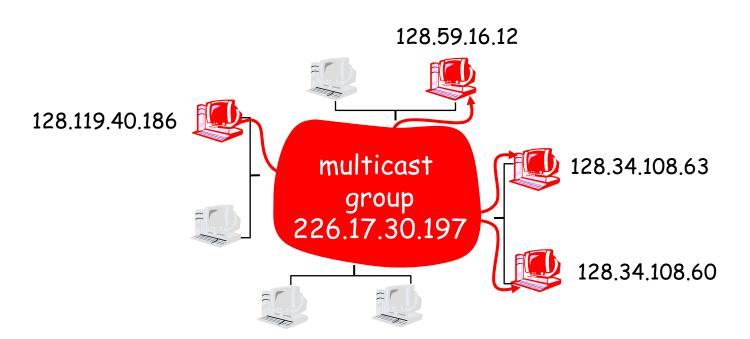
## Multidifusión (Multicast)

 Multicast a nivel de red: los routers participan activamente en el multicast, reenviando las copias necesarias de los datagramas hacía otros routers y hosts.

Router multicast Destino multicast Nodo externo al grupo multicast

#### Multidifusión en la capa de red

- Se emplean grupos multicast, con identificador propio en lugar de la dirección destino
- El host origen envía a la dirección del grupo
- Los routers reenvían hacía los hosts que se han unido al grupo



## Multidifusión en la capa de red

Recordatorio de clases de direcciones IP

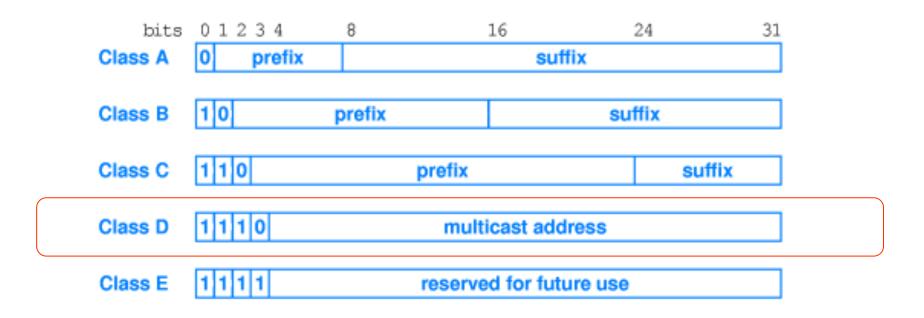


Figure 18.1 The five classes of IP addresses in the original classful scheme. The address assigned to a host is either class A, B, or C; the prefix identifies a network, and the suffix is unique to a host on that network.

#### Multidifusión en la capa de red

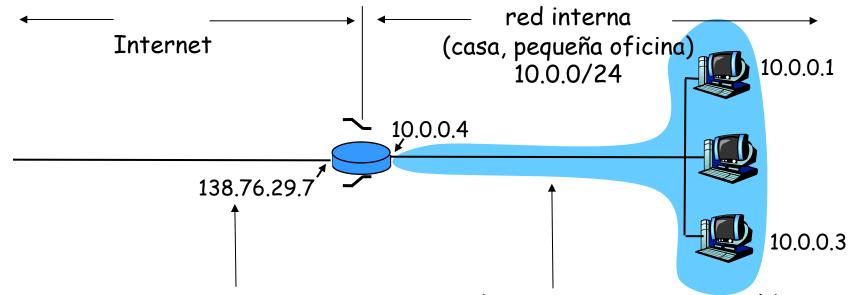
 Las direcciones de clase D en Internet se reservan para multicast (224.0.0.0 a 239.255.255.255)

1110 Multicast Group ID

- Significado de un grupo multicast:
  - Cualquier host puede "unirse" a un grupo multicast
  - Cualquier host puede enviar a un grupo (incluso sin ser del grupo)
- Necesario: una infraestructura para reenviar datagramas destinados a dirección multicast para que lleguen a todos los hosts del grupo

## NAT: Traductor de direcciones de red

 Mecanismo para que un grupo de hosts con dirección IP privada aparezcan en Internet con una dirección pública



Todos los datagramas que entran y salen se refieren a la IP: 138.76.29.7,

pero cambiando el número de puerto

Los datagramas con origen/destino en esta red usan IP privadas y los puertos habituales

# Motivos para usar NAT

- Es posible asignar direcciones internas a tantos equipos como necesitemos sin restricciones (ordenadores fijos y portátiles, teléfonos, video consolas, etc.)
  - Adecuado contra la escasez de direcciones (junto a DHCP y CIDR)
- Es posible cambiar la dirección de los hosts privados con libertad, sin cambiar el interfaz de cara a la red
  - Junto a DHCP permiten dispositivos "plug-an-play"
- Los dispositivos internos no son direccionables directamente desde el exterior, con lo que se consigue cierta seguridad
  - Por defecto, el traductor NAT no conoce los dispositivos internos hasta que éstos realizan peticiones

# Implementación de NAT

Para los datagramas salientes: cambiar

(IP origen, puerto origen) por (IP de NAT, nuevo puerto)

- El cliente/servidor remoto contesta a (IP de NAT, nuevo puerto)
- El router NAT almacena en la tabla de traducciones la correspondencia

(IP origen, puerto origen) - (IP de NAT, nuevo puerto)

 Para los datagramas entrantes: cambiar (IP de NAT, nuevo puerto) en el campo destino por (IP origen, puerto origen) almacenado en la tabla NAT

## Críticas a NAT

- Los router no deberían procesar por encima de la capa de red
- Violan el argumento extremo-a-extremo
  - La existencia de NAT debería ser conocida por los diseñadores de aplicaciones, p.e. de las aplicaciones P2P
  - Algunos servidores pueden no ser alcanzables
- Se debería usar IPv6 para resolver los problemas de asignación de direcciones

- Motivación inicial: según previsiones de los años 90, las direcciones de 32 bits estarían agotadas en 2008.
- Motivos adicionales:
  - Una cabecera que permita procesamiento/reenvío más rápido (IPv4 calcula un checksum en cada router)
  - Facilidades para QoS en la cabecera
  - Nuevas direcciones "anycast" para hacer un envío al "mejor" de varios destinos (servidores de aplicaciones replicados)
- Formato del datagrama IPv6:
  - Cabecera fija de 40 bytes
  - Direcciones IP de 128 bits
  - No se permite fragmentación/ensamblado
- Dirección ocho grupos de cuatro dígitos hexadecimales
- Ejemplo:
  - 2001:0db8:85a3:08d3:1319:8a2e:0370:7334

- Direccionamiento IPv6
- En IPv6 hay tres clases de direcciones:
  - Unicast: Identifican un solo dispositivo.
  - Multicast: Representa un grupo de dispositivos. Las direcciones multicast inician con FFxx::/8.
  - Anycast: Representa un grupo de dispositivos. A diferencia de las direcciones Multicast, cuando se envía un paquete a una dirección Anycast sólo lo recibe el dispositivo más cercano de ese grupo.

- Direccionamiento IPv6
- Hay dos tipos de direcciones Unicast: Unicast global y Link Local.
  - Direcciones Unicast Global: estas direcciones son parecidas a las direcciones públicas IPv4. Se pueden enrutar hacia el internet y son asignadas por un ISP.
  - Direcciones Link Local: estas direcciones son usadas por los dispositivos para comunicarse con otros que se encuentran en el mismo segmento (subred). No se pueden enrutar fuera de un determino segmento. Estas direcciones se encuentran en el rango FE80::/10.

#### Direccionamiento IPv6

- Una dirección Unicast Global tiene 3 elementos:
  - Prefijo de enrutamiento Global: es la porción de red asignada por el proveedor de servicio al cliente. Esta parte está compuesta por los primeros 48 bits.
  - Identificador de Subred: Son los Bits usados por el cliente para subnetting.
     Compuesto por 16 bits.
  - Identificador del Hosts: Identifica a un dispositivo. Compuesto por los últimos 64 bis.

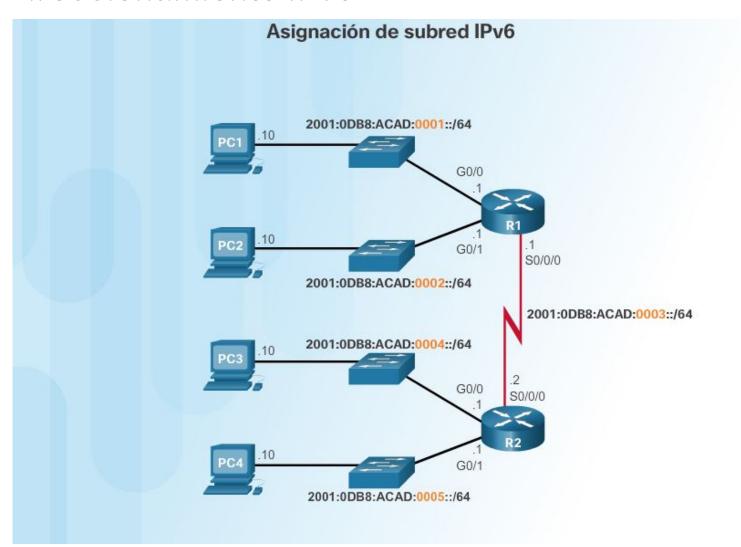
#### Ejemplo:

2001:0DBB:ACAD:0001:0000:0000:A00:AAAA

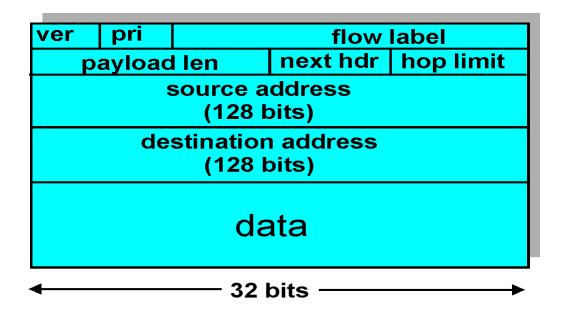
- -La parte en Rojo representa el prefijo /48 asignado por el ISP a un cliente.
- -Parte Azul: 16 bits usados por el cliente para hacer subredes.
- -Parte negra: identificador del host. Aleatorio o autoconfiguración de direcciones sin estado (SLAAC)

Esto quiero decir que el prefijo /64 (48+16) corresponde a los bits de red y los últimos 64 bits corresponden al host.

#### **Direccionamiento IPv6**



- Nuevos campos de datagrama IPv6:
  - Prioridad: prioridad entre flujos de datos
  - Etiqueta de flujo: identifica datagramas del mismo "flujo" (Src, dst IP, Src, dst Port, Protocol)
  - Sig. cabecerea: identifica el protocolo del nivel superior o un campo de opciones



## Transición de IPv4 a IPv6

- Implantación muy lenta: previsiones para 2008/2018
- Motivos por los que se implanta lentamente:
  - Mecanismos para amortiguar la escasez de direcciones en IPv4: CIDR, DHCP, NAT
  - Soluciones para QoS en IPv4: ST2 (IPv5?), RSVP
- ¿ Nuevo impulso a IPv6 ?
  - Los teléfonos móviles tienden a usar IPv6
  - Otros dispositivos en la "Internet of things"
  - Mayor uso de multimedia
  - Apoyos oficiales