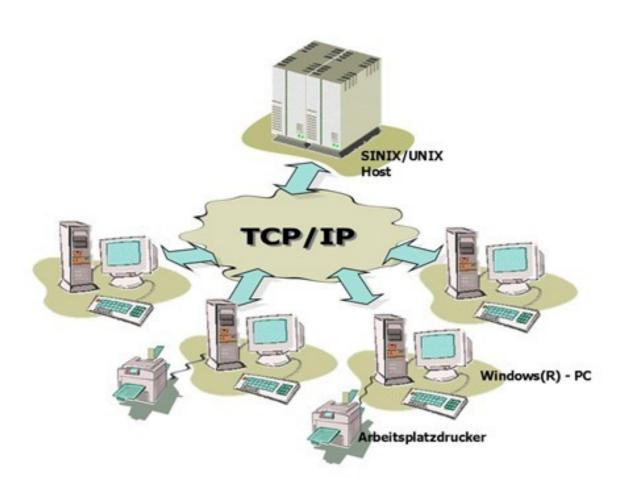
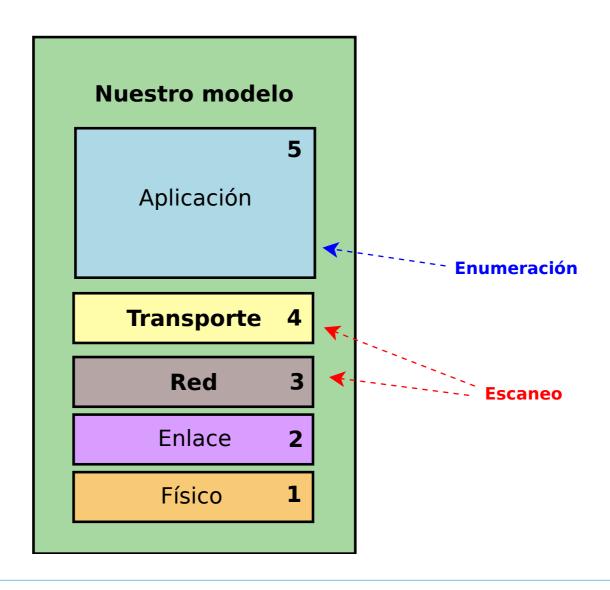
## REDES TCP/IP



## Índice de contenido

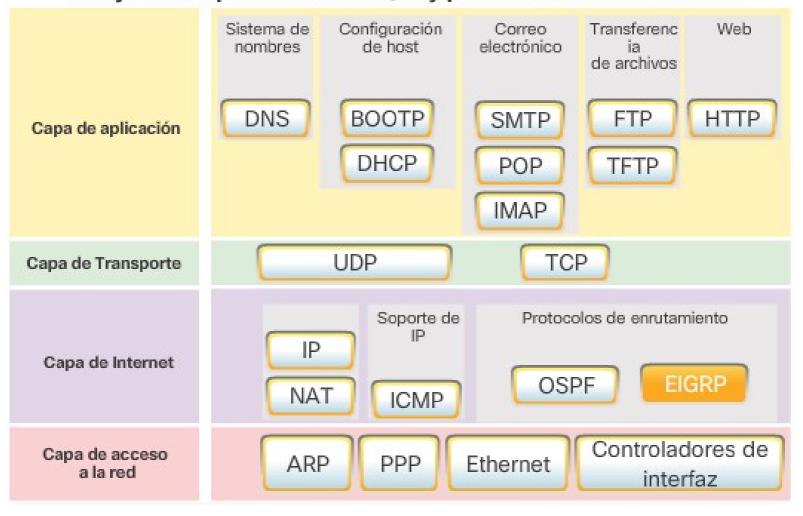
- 1.Pila de red TCP/IP.
- 2. Nivel 2 o nivel de enlace.
- 3. Nivel 3 o nivel de red.
- 4. Nivel 4 o nivel de transporte.

## Pila de red TCP/IP



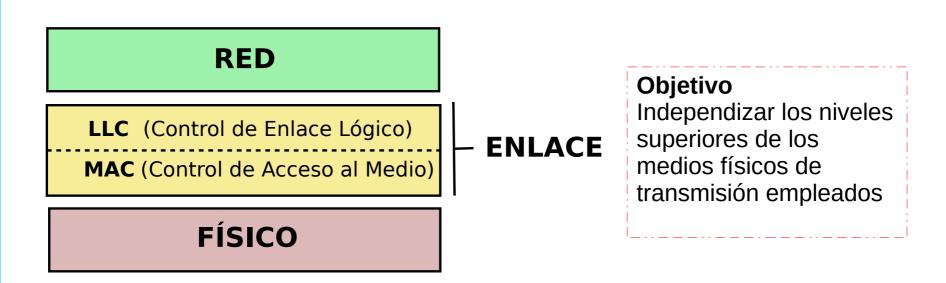
## Pila de red TCP/IP

#### Conjunto de protocolos TCP/IP y proceso de comunicación



### Funciones <u>principales</u>

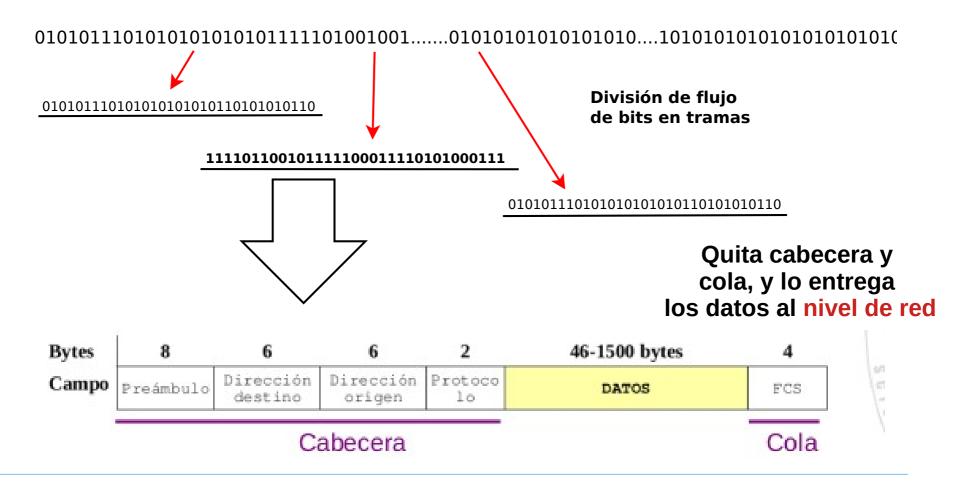
- Tramado
- Direccionamiento Físico
- Control de Acceso al Medio



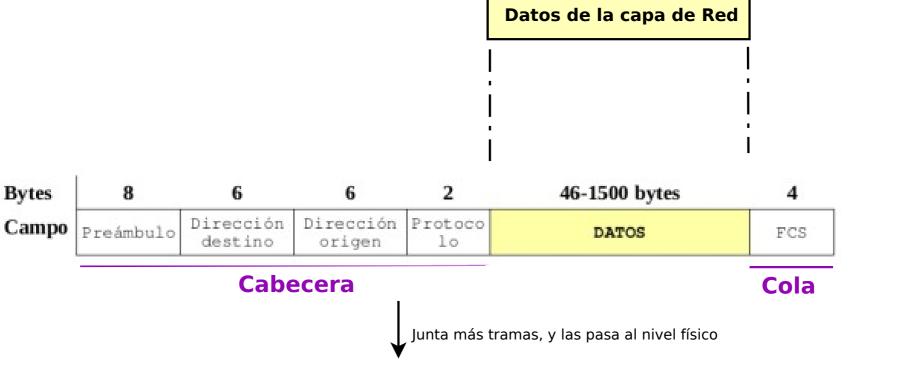
### Tramado

- El receptor, divide la <u>secuencia de bits recibida</u> por el **nivel físico** en bloques de información llamados tramas.
- El emisor, recibe los datos del nivel de red y añade una cabecera de control y una cola

### Lo que ocurre en el receptor



Lo que ocurre en el emisor



#### Direccionamiento físico.

- A nivel de enlace <u>no se usan IPs</u>.
- Se identifican los nodos con direcciones físicas.
- También conocidas como dirección MAC.
  - 48 bits o 6 parejas de dígitos hexadecimales Ej: AA:BB:CC:DD:EE:FF)
- Son únicas a nivel mundial! → Escritas directamente en el HW de la tarjeta / interfaz de red.
- Es determinada y configurada por el IEEE:
  - Los primeros 24 bits → asignados a cada fabricante
  - Los últimos 24 bits → corresponden a cada adaptador

- Direccionamiento físico.
  - Si a nivel de enlace se usan direcciones MAC, ¿cómo es que yo uso IP para comunicarme con los nodos de mi red?
  - Protocolo ARP (Es un protocolo de nivel 2)
    - Traduce las direcciones IP a direcciones físicas.
    - Si la dirección IP no pertenece al segmento de red, la dirección física del destino será la de la puerta de enlace.
  - Protocolo RARP.
  - Ver documentación Anexa de CISCO

### Nivel 2 o de enlace

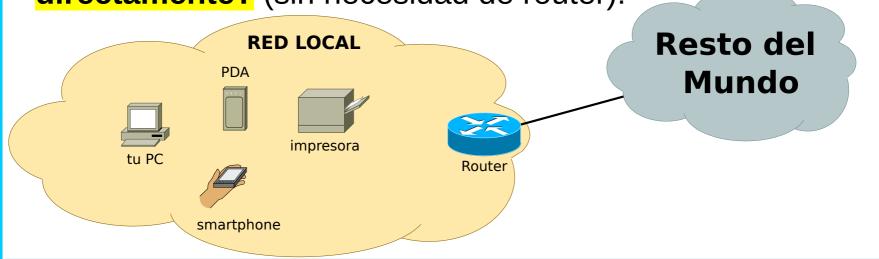
- Control de Acceso al Medio.
  - Una colisión se produce cuando 2 equipos o más transmiten al mismo tiempo
    - Tramas ininteligibles → inservibles
  - Los Métodos de Acceso al Medio tratan de arbitrar el acceso al medio de transmisión:
    - Minimizar las colisiones.
    - Maximizar el rendimiento.
  - Ejemplos: CSMA/CA, CSMA/CD, FDM, TDM, Paso de testigo, ...

## Repaso de redes

#### Resumen hasta ahora

- Hasta ahora hemos visto, por el nivel 2 o de enlace → comunicarnos dentro de una red local.
- Local Networking: Cómo comunicarte con un host que está en tu misma red local.

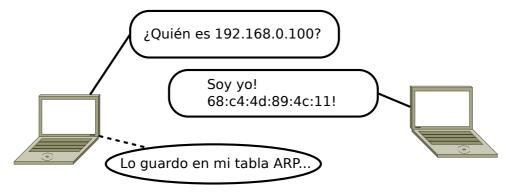
Todo equipo está en una red local: una red local la componen las máquinas con las que puedes ¿comunicarte directamente? (sin necesidad de router):



# Repaso de redes

#### Resumen hasta ahora

- > ¿Comunicarse directamente?
  - Cada equipo posee una tarjeta de red (NIC) con una dirección MAC.
  - La IP de tu equipo cambia si sales de casa, pero tu MAC no.
  - Cuando envías un paquete a un PC en tu red local, pones en él tu dirección MAC.
  - Para enviar algo a alguien de tu red local, necesitas su MAC, y la obtienes con el protocolo **ARP** (*Address Resolution Protocol*)



# Repaso de redes

#### Resumen hasta ahora

- ¿Cómo nos comunicamos con dispositivos situados en otras redes?
  - Nivel 3 en adelante!

Capa más baja encargada de la comunicación extremo-aextremo.

### Resumen de sus funciones:

- Encaminamiento de paquetes.
- Asignar direcciones lógicas únicas a todas las máquinas de la red.
- Gestión de información de mantenimiento de la red.
- Interconectar redes con distinta tecnología a nivel de enlace.

Protocolo principal: **IP** 

Hay otros protocolos: ICMP, BGP, RIP, ...

Encaminamiento de paquetes: proceso para encontrar el camino entre 2 puntos cualquiera de la red.

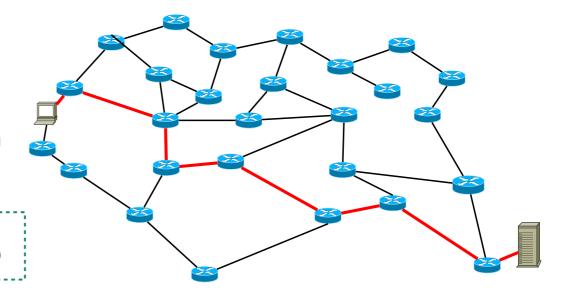
#### No es una tarea sencilla!!

- Hay muchos caminos posibles:
  - Problemas geopolíticos
  - Congestión de la red
- Hay que decidir **cuál es mejor en** cada momento

Problema resuelto con **Algoritmos de encaminamiento** 

#### **Protocolos**

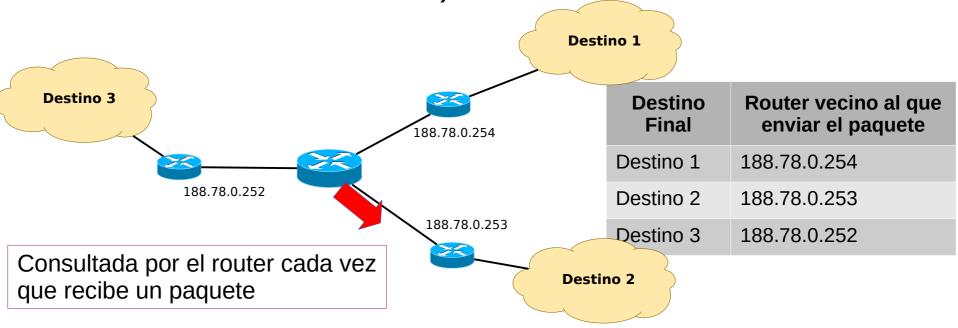
RIP, RIPv2, OSPF, EIGRP...



Los algoritmos y protocolos de enrutamiento producen como resultado una Tabla de Rutas.

Cada router mantiene su propia tabla (los dispositivos

finales también tienen una).

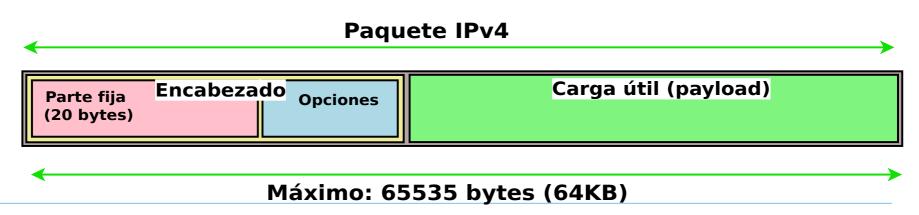


- Direcciones IP → identifica de manera unívoca a un dispositivo en la red.
- Dos versiones del protocolo IP:
  - IPv4
    - direcciones de 32 bits
    - $2^32 = 4.294_1967.296 = 4.2 \times 10^9$
  - **IPv6** → direcciones de 128 bits
    - Direcciones de 128 bits
    - $2^{128} = 3,402823669 \times 10^{38}$

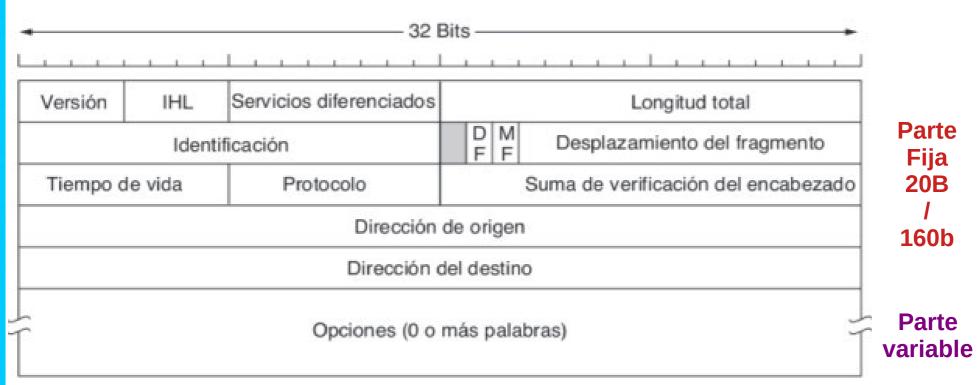
#### **Protocolo IP. Funciones Principales**

- Medio para identificar unívocamente un dispositivo en la red
- 2) Modo de definir redes y subredes de manera jerárquica → localizar geográficamente un host a través de su IP
- Define una unidad de información (Paquete IP) susceptible de ser encaminada individualmente

- Un paquete o datagrama IPv4 tiene 2 partes:
  - Encabezado:
    - Datos añadidos por la capa de red
    - Tiene a su vez, 2 subpartes:
      - Parte fija: 20 bytes
      - Parte opcional: de longitud variable
  - Carga útil: datos procedentes de / dirigidos a la capa superior (la de transporte)



Formato del paquete IP



#### Direcciones IPv4.

- Las direcciones IP son jerárquicas (organizadas en redes) y en ella distinguimos dos partes.
- Dirección de Red:
  - Indica a qué red pertenece esa IP (bits de la izquierda)
  - Tiene el mismo valor para todos los equipos de una misma red.
  - Se trata de un bloque de direcciones IP contiguas.
- Dirección de Host:
  - Indica un host en una red (bits de la derecha)
  - Es único dentro de una red.
- La máscara de red sirve para distinguir ambas.

- Máscara de red o prefijo de red: Acompaña siempre a una dirección IP y nos sirve para separar la parte de host de la de red.
- 2 Formas de representarla:
  - Forma 1 (Máscara con <u>notación punteada</u>):

• IP: 192.168.10.1

Máscara: 255.255.255.0

 Para obtener la dirección de red, se hace una operación AND entre la IP y la máscara en binario

#### Forma 1:

192.168.10.1	11000000.10101000.00001010.00000001
255.255.255.0	1111111.1111111.111111.0000000
Resultado AND	11000000.10101000.00001010.00000000

#### Por tanto:

Parte o porción de red 192.168.10.0 Parte de host

-	Tenemos	la	red	192	.168	3.10	.0
---	---------	----	-----	-----	------	------	----

- Esta red tiene el siguiente **rango de direcciones IP**:
  - De 192.168.10.1 a 192.168.10.255

A	В	A AND B
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

 La parte de host tiene 8 bits, por tanto podemos tener 28 direcciones posibles (256)

- Forma 2 (usando un prefijo de red):
  - Prefijo de red es una expresión /N que se añade al final de la IP
  - N es el número de bits de la parte de red.
  - En nuestro ejemplo anterior: 192.168.10.1 y
     255.255.255.0 se representaría como 192.168.10.1/24
    - Es decir, la parte de red tiene 24 bits!

192.168.10.1

Parte de Red Parte de Host

3 octetos de 8 bits = 24 bits

1 octeto de 8 bits

- Reparto de direcciones IP. De ello se encarga el ICANN (Internet Corporation for Assigned Names and Numbers o Corporación de Internet para la Asignación de Nombres y Números), con sede en California.
  - Delega en autoridades regionales llamadas RIR (Regional Internet Registries o Registros Regionales de Internet)
  - Reparten direcciones IP a ISPs y grandes compañías.



#### Direcciones IP especiales.

- **De red:** la más baja del rango. Ej. 192.168.1.0
- **De broadcast:** La más alta del rango: 192.168.1.255 ó 255.255.255.255.
- Privadas: Usadas en LAN. No válidas en redes públicas.
  - **10.0.0.0** a **10.255.255.255** (10.0.0.0/8)
  - **172.16.0.0** a **172.31.255.255** (172.16.0.0/**12**)
  - **192.168.0.0** a **192.168.255.255** (192.168.0.0/**16**)
- Ruta predeterminada: 0.0.0.0 Esta red o este host.
- Loopback: 127.0.0.1 Comunicación con uno mismo
- Dirección de enlace local o APIPA (Automatic Private Internet Protocol Addressing): Imposible asignar IP – 169.254.0.0 – 169.254.255.255.

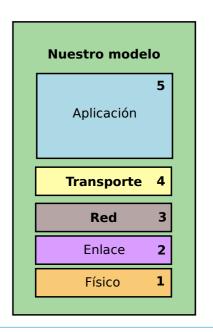
- La capa de transporte permite la comunicación a **nivel de procesos.** 
  - Recuerda que en capa de red era <u>a nivel de dispositivo</u>.
  - Una vez que se alcanza un host en la red a partir de su
     IP, hay que ver <u>a qué proceso corresponden esos datos</u>.

### Los 2 protocolos principales son:

- UDP: no orientado a conexión y no fiable
  - dns, dhcp, ntp, juegos online, voip, iptv, ...
- TCP: orientado a conexión y fiable
  - http, ftp, ssh, smtp, imap, smb, https, sftp, ... <u>Importante</u>

La capa 4 <u>no es consciente de los nodos intermedios!</u>

Se ejecuta sólo en los extremos finales



► Funciones. Aunque TCP y UDP tienen funciones extra, sus funciones comunes son:

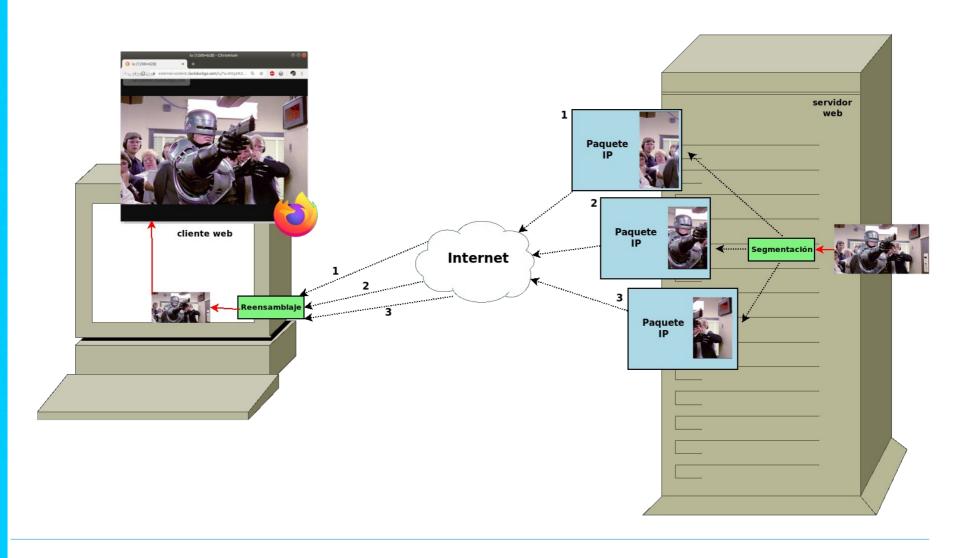
### Segmentación y reensamblaje:

- Redes suelen tener limitada cantidad a transmitir.
- Capa 4 trocea (segmenta) los bytes de la capa de aplicación en origen.
- Los reensambla en el destino y los entrega a la capa de aplicación.

### - Multiplexación de conversaciones:

- Pueden existir varias aplicaciones ejecutándose en cada host. Ej.
   Spotify, varias pestañas del navegador, ...
- A cada una se le asigna un número de puerto para que la capa de transporte sepa a quién va dirigida la comunicación

### Segmentación y reensamblaje



### Multiplexación

- IP me permite alcanzar el host final en la red
- La capa 4, mediante TCP o UDP y a través del Puerto me permite alcanzar la aplicación destinataria
- En un dispositivo puede haber múltiples conexiones de múltiples aplicaciones!!



**Chrome** → 4301

**Spotify** → 3251

**Instagram** → 60871

- Una IP identifica a un dispositivo en la red
- Un Puerto identifica una aplicación en un dispositivo.
- En un dispositivo puede haber varias aplicaciones comunicándose a la vez → a cada una se le asigna un número único → Puerto (16 bits).



Chrome → 4301

**Spotify** → 3251

**Instagram** → 60871

Para una misma IP hay varios puertos que se corresponden con aplicaciones que se comunican con aplicaciones en otros dispositivos (servidores)



- Por tanto, un servicio en red se identifica por la combinación:
  - Socket = dirección IP : número de puerto
- Ejemplos:
  - 188.43.0.248:22 (servidor ssh)
  - 188.43.0.248:80 (servidor web)
  - 188.43.0.248:53 (servidor dns)

Ejemplo: aplicaciones con su número de puerto en un móvil

Mi Móvil IP: 51.75.141.58



Servidor ieszaidinvergeles.org

**IP:** 217.160.0.64

Puerto: 80



 $51.75.141.58:41505 \leftrightarrow 154.56.135.51:80$ 

 $51.75.141.58:3251 \leftrightarrow 104.199.64.74:4070$ 



Puerto: 41505



**Spotify** 

Puerto: 3251



Servidor spotify

**IP**: 104.199.64.74

**Puerto**: 4070

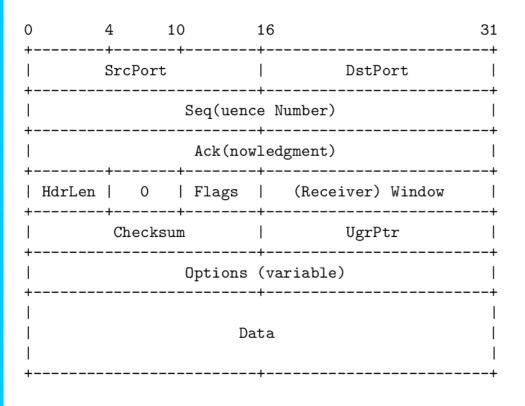


### Números de puerto

- Varios grupos distintos:
  - Puertos bien conocidos [0, 1024]
    - Reservados para aplicaciones conocidas: http, ssh, telnet, dns, ...)
    - Asignados por IANA (Autoridad de Números de Internet)
    - Wikipedia!
  - Puertos registrados [1025, 49151]
    - Puertos asignados a procesos no tan comunes como el apartado anterior: 10000 (¿?), 8080, 3306, 1521, ...
  - Puertos dinámicos o privados [49152. 65535]
    - Asignados de manera dinámica y aleatoria a aplicaciones del cliente cuando inician una conexión.

#### **TCP**

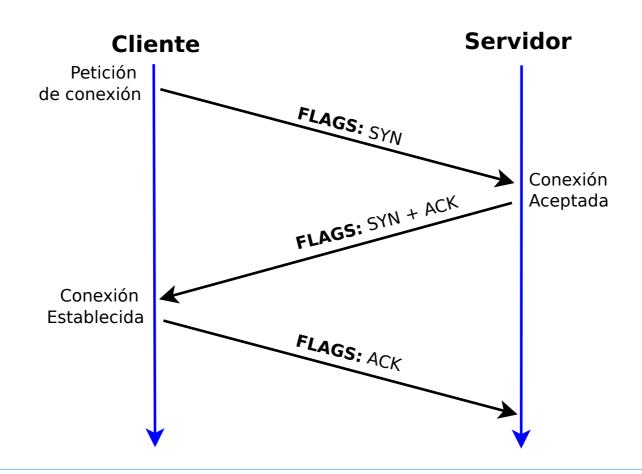
- Protocolo de transporte por excelencia de Internet.
- Servicios que ofrece:
  - **Orientado a conexión:** Conversación entre extremos
  - Transferencia fiable: evita errores, duplicados y desorden
  - Conexiones full-dúplex: transmisiones bidireccionales
  - Control de flujo: Emisor no satura a receptor lento
  - Control de la congestión: Reacciona a congestión en red.
- Las PDU (Protocol Data Unit) de TCP se llaman segmentos.



- **SrcPort**: Puerto del proceso emisor
- DstPort: Puerto del proceso receptor
- Seq: Número de secuencia del segmento dentro del flujo de datos.
- **Ack**: Siguiente byte esperado
- **HdrLen**: Longitud de la cabecera
- **Flags**:
  - SYN: Sincronización
  - **FIN**: Fin de la transmisión
  - **ACK**: Confirmación de recepción
- **Checksum**: De cabecera y datos

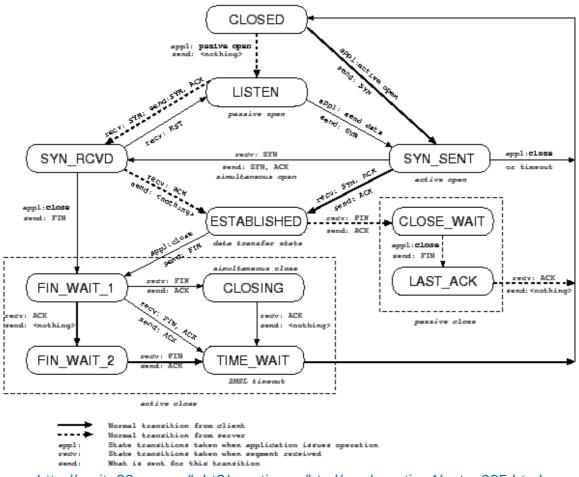
#### **TCP**

Establecimiento de la conexión se hace mediante el Three Way Handshake



#### **TCP**

Diagrama de estados de los puertos TCP (vídeo explicativo).



http://maite29.upc.es/labt2/practiques/html/esp/practica4/c tcp005.html

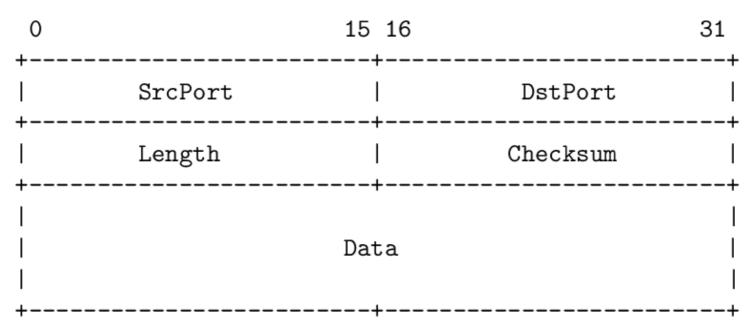
#### **UDP**

- User Datagram Protocol (UDP)
- Las PDUs de UDP se llaman Datagramas!
- Ofrece un servicio de entrega de datagramas no orientado a conexión (no establece sesión), y por tanto:
  - No confiable.
  - No ordenado.
  - Sin control de flujo.
- Proporciona un servicio básico:
  - Segmentación y reensamblaje.
  - Multiplexación a través del número de puerto.

#### **UDP**

- Si es un servicio tan básico, ¿Por qué no usar TCP?
- Situaciones en las que UDP es mejor:
  - Si necesitamos minimizar la latencia para envíos de muy poca información → Por ejemplo, DNS, DHCP.
  - Cuando se permite la pérdida de datos:
    - En streaming, voip, ... no es una ventaja el reenvío de datagramas. (retardos y desfases, ...)
  - Para hacer transmisiones multicast: de uno a muchos.
- Ejemplos de protocolos de aplicación que usan UDP :
  - DNS, SNMP, DHCP, RIP, TFTP, Juegos OnLine, Voip,

**UDP** 



- SrcPort: Puerto del proceso emisor (16 bits)
- DstPort: Puerto del proceso de destino (16 bits)
- Length: Longitud en bytes del datagrama (cabecera + datos) (16 bits)
- Checksum: Suma de comprobación. Es opcional. Si es 0, no se calcula.

## Redes TCP/IP

Fin