3. NIVEL DE RED

Planificación y
Administración de Redes
ASIR1

CONTENIDOS

- 1. Introducción
- 2. Direcciones IPv4, máscaras de red. Direcciones IP especiales
- 3. Direcciones IP públicas y privadas
- 4. Cálculo de parámetros de red
- 5. Protocolo IP. Datagrama IP
- 6. Encaminamiento IP
- 7. Algoritmos de encaminamiento: RIP, IGRP, EIGRP, OSPF, BGP
- 8. IPv6. Características básicas
- 9. Clases de direcciones IP
- 10. Subdivisión de redes. VLSM
- 11. Superredes y CIDR
- 12. Routers NAT

Nivel de Aplicación HTTP, FTP, POP3, TELNET, SSH, ...

Nivel de Trasporte

Conexión extremo-a-extremo y fiabilidad de los datos TCP, UDP

Nivel de Red ICMP, IP, ARP, RARP, ...

Nivel de Enlace de Datos Direccionamiento físico (MAC y LLC)

Nivel Físico

Señal y transmisión binaria

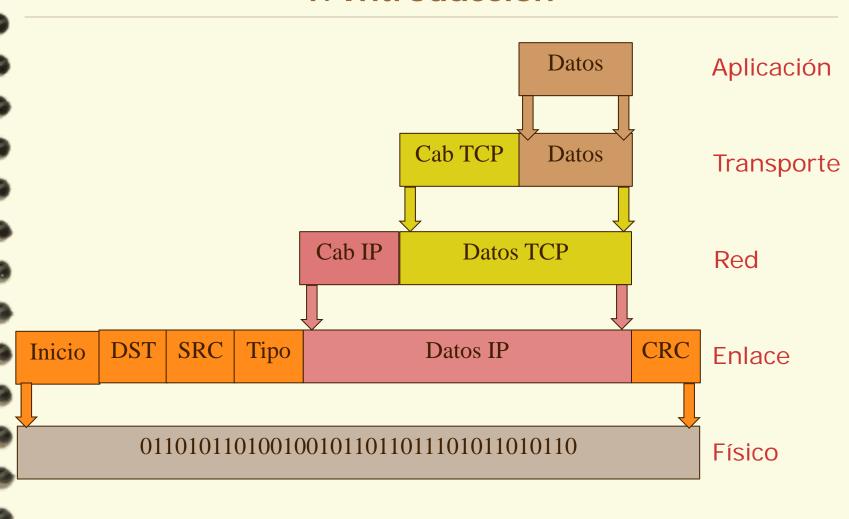
El nivel de red se encarga de que los paquetes que salen del emisor lleguen a su destino final, aunque emisor y receptor no estén en la misma red.

Funciones:

- Encaminamiento de paquetes
- Asignación de direcciones únicas a las máquinas de la red
- Interconexión de redes
- Control de la congestión

Dentro del nivel de red destaca el protocolo IP.

- Protocolo no orientado a conexión: no hay acuerdo previo entre el origen y el destino
- No fiable: no se garantiza que los datos lleguen al destino pero se intenta dar el mejor servicio posible en cada momento
- Basado en datagramas:
 cabecera + datos del nivel de transporte

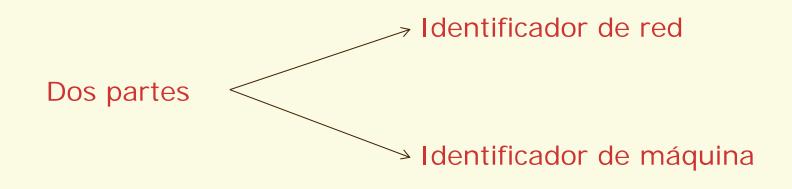


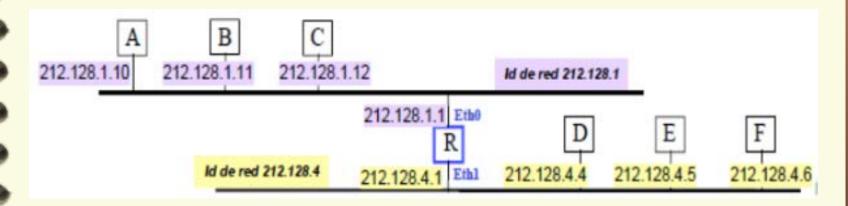
Necesitamos identificar de forma única los equipos de la red → Direcciones IP

Dirección IP: Número de 32 bits que identifica de forma única a un host (equipo, impresora, router, ...) en una red TCP/IP

Ejemplo: 192.168.23.1

En binario sería: 11000000.10101000.00010111.00000001





Dos direcciones especiales:

Dir. de red: Identifica a la red

Identificador de máquina todo a Os

Dir. de broadcast: Identifica a todas las máquinas Identificador de máquina todo a 1s

IP mínima: Primera dirección que se puede asignar a una máquina de la red.

IP máxima: Última dirección que se puede asignar a una máquina de la red.

Máscara de red

Combinación de bits que indica la parte de red y la parte de máquina.

Está formada por 32 bits:

- Los bits que identifican a la red valen 1
- Los bits que identifican a la máquina valen 0

Máscara de red

Ejemplo:

Dirección red: 100.0.0.0

01100100.00000000.00000000.00000000

Máscara:

Ejercicio

Calcular la máscara de red de las redes cuyas direcciones IP están en este rango:

192.168.1.0	10.10.0.0	172.0.0.0
192.168.1.1	10.10.0.1	172.0.0.1

3. Direcciones IP públicas y privadas

Existen unos rangos de direcciones privadas, reservadas para ámbito local, y que no son utilizables en Internet -> direcciones IP privadas

El resto son direcciones IP públicas

Rangos de direcciones privadas IPv4		
Direcciones IP	Rangos	
10.x.x.x	x entre 0 y 255	
172.y.x.x	y entre 16 y 31	
	x entre 0 y 255	
192.168.x.x	x entre 0 y 255	
169.254.x.x	x entre 0 y 255	
	No utilizar este rango	

Calcular los parámetros de una red consiste en calcular los siguientes datos:

- IP del equipo
- Máscara de red
- Dirección de la red
- IP mínima
- IP máxima
- Dirección de broadcast
- Ejemplo: 192.168.1.1 y máscara /16

Ejercicio 1

Ejemplo: En un ordenador conectado a una red local se observa que su IP y su máscara de red son:

IP: 10.8.8.3

Máscara: 255.255.25.0

Calcular IP, Máscara de red, Dirección de red, IP mínima, IP máxima y Dirección de broadcast.

¿Cuál es el número máximo de equipos que se pueden conectar en esta red?

Ejercicio 2

Si tenemos dos estaciones con las direcciones 147.83.153.100 y 147.83.153.200

- 1. ¿Están en la misma red si su máscara de red es 255.255.255.0?
- 2. ¿Y si la máscara es 255.255.255.128?

Ejercicio 3

Suponiendo que la dirección IP de una estación es 192.168.206.100,

¿cuáles serían las direcciones del resto de estaciones si la máscara de red es /29?

Ejercicio 4

¿Qué direcciones IP son correctas y utilizables?

Dirección IP: 261.230.190.192

Máscara red: 255.0.0.0

Dirección IP: 135.70.191.256

Máscara red: 255.255.254.0

Dirección IP: 200.10.10.128

Máscara red: 255.255.232.0

Dirección IP: 165.100.255.189

Máscara red: 255.255.255.192

Ejercicio 5

¿Cuál es la red a la que pertenece la dirección IP 200.100.100.10/27

¿Cuántos equipos se pueden direccionar en esa red?

Ejercicio 6

Si un nodo de una red tiene la dirección 172.16.45.14/30, ¿cuál es la dirección de la red a la que pertenece ese nodo?

Ejercicio 7

Sea una dirección IP 150.214.141.32, con una máscara de red 255.240.0.0

Comprobar cuáles de estas direcciones no pertenecen a la misma red que dicha IP:

150.215.141.32

150.203.141.138

150.210.142.23

- El envío de datos se hace utilizando una estructura denominada datagramas IP.
- Datagrama = Cabecera

+

Datos procedentes del nivel superior (Transporte)

- Un datagrama se estructura en palabras de 32 bits
- Cabecera habitual: 5 palabras de 32 bits.
- Puede llegar a tener un máximo de 15 palabras.

0b 4	8	1	6 19	9	31
Versión	Tamaño	Tipo de Servicio		Tamaño total	
	Identific	ación	Flags	Desplazamiento (Fragm. Offse	t)
Tiempo de V	Vida (TTL)	Protocolo		Checksum Cabecera	
		Dirección	IP Orige	en	
		Dirección	IP Desti	no	
		Opci	ones		
		Da	tos		

0b 4 8 1			6 19	9 31
Versión	Tamaño	Tipo de Servicio	Tamaño total	
Identificación		icación	Flags	Desplazamiento (Fragm. Offset)
Tiempo de	Vida (TTL)	Protocolo	Checksum Cabecera	
Dirección IP Origen				
Dirección IP Destino				
Opciones				

- VERSIÓN: Es la versión del protocolo IP.
 (P. ejemplo 4 o 6)
- **TAMAÑO:** Es la longitud de la cabecera IP contada en palabras de 32 bits. En la cabecera hay campos fijos y campos variables. Por eso es necesario indicar su tamaño.

0b 4 8 16 19 31			
Versión Tamaño	Tipo de Servicio	Tamaño total	
Identificación Flags Desplazamiento (Fragm. Offse			
Tiempo de Vida (TTL)	Protocolo	o Checksum Cabecera	
Dirección IP Origen			
Dirección IP Destino			
Opciones			

- TIPO DE SERVICIO: Es una indicación de la calidad del servicio solicitado para este datagrama IP. Lo rellena quien envía el datagrama.
- TAMAÑO TOTAL: Es la longitud total del datagrama, cabecera + datos, especificada en bytes.
 Son 16 bits → Máximo datagrama = 65.535 bytes.

0b 4	8 1	5 19 31
Versión Tama	ño Tipo de Servicio	Tamaño total
Identificación		Flags Desplazamiento (Fragm. Offset)
Tiempo de Vida (TTL) Protocolo Checksum Cabecera		
Dirección IP Origen		
Dirección IP Destino		
Opciones		

- IDENTIFICACIÓN: Es un número único de 16 bits que asigna el emisor para ayudar a reensamblar un datagrama fragmentado. Los fragmentos de un datagrama tendrán el mismo número de identificación.
- FLAGS: Son 3 bits que ayudan en el control de la fragmentación (si hay más fragmentos, si es el último, ...)

0b 4 8 16 19 3				
Versión	Tamaño	Tipo de Servicio		Tamaño total
<u>Identificación</u>		Flags	Desplazamiento (Fragm. Offset)	
Tiempo de	e Vida (TTL)	Protocolo	rotocolo Checksum Cabecera	
Dirección IP Origen				
Dirección IP Destino				
Opciones				

- Desplazamiento: Indica la posición exacta del fragmento en el paquete IP original.
- TTL: Es el número de saltos máximo que este paquete puede dar. En cada salto su valor se decrementa en uno y cuando llega a cero, el paquete se descarta.

0b 4 8 16 19 31				
Versión	Tamaño	Tipo de Servicio	Tamaño total	
Identificación		icación	Flags	Desplazamiento (Fragm. Offset)
Tiempo de Vida (TTL) Protocolo Checksum Cabecera		Checksum Cabecera		
Dirección IP Origen				
Dirección IP Destino				
Opciones				

- Protocolo: Número que indica el protocolo del nivel superior (TCP, UDP, ICMP, ...)
- Checksum Cabecera: Se utiliza para verificar la cabecera. Si el checksum no se corresponde con los contenidos, el datagrama se desecha porque hay algún error.

0b 4 8 16			6 19	9 31
Versión	Tamaño	Tipo de Servicio	Tamaño total	
Identificación		icación	Flags	Desplazamiento (Fragm. Offset)
Tiempo de	e Vida (TTL)	(TTL) Protocolo Checksum Cabecera		Checksum Cabecera
Dirección IP Origen				
Dirección IP Destino				
Opciones				

- Dirección IP Origen: Dir. IP de 32 bits del emisor.
- Dirección IP Destino: Dir. IP de 32 bits del receptor.
- Opciones: Campo de longitud variable (hasta un máximo de 10 palabras de 32 bits). Se incluyen, por ejemplo, opciones para pruebas de red o depuración.

Funciones principales del ROUTER:



- Encaminamiento
- Segmentación

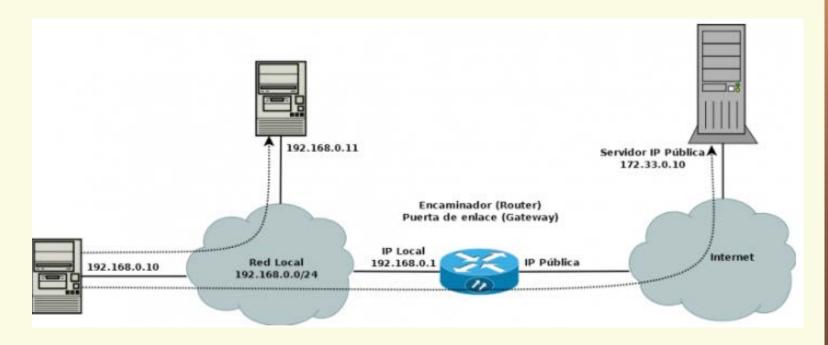


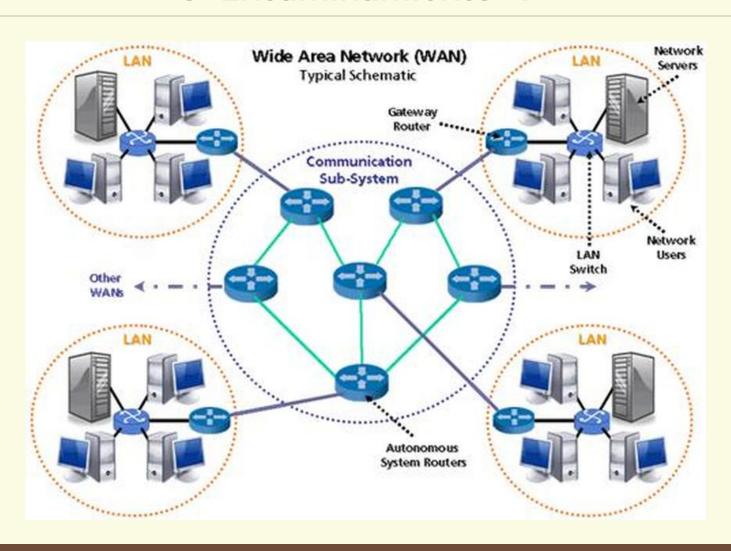
Encaminamiento: proceso por el cual se encuentra el camino entre dos puntos de la red, tanto si están en la misma red como en redes distintas.

Cuestiones a resolver:

- Si hay varios caminos, ¿cuál hay que coger?
- ¿Cómo saber qué camino es mejor?
- ¿Qué ocurre si se cae un router del camino escogido?

De forma general, si un equipo transmite un mensaje a otro equipo de su red, lo enviará directamente. Si no está en su misma red lo enviará a un encaminador o router.





Algoritmo de encaminamiento: procedimiento por el cual los routers toman las decisiones acerca de cuál es la mejor ruta para alcanzar un destino concreto.

Distintos criterios: número de saltos, ancho de banda, prioridades, ...

Para ello se utilizan tablas de encaminamiento:

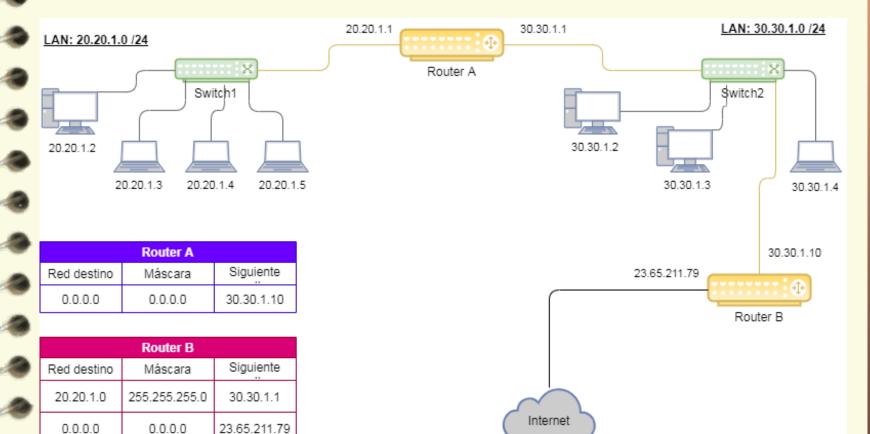
Encaminador vecino al que enviar el paquete
V1
V2
V3

Tablas de encaminamiento: se trata de bases de datos o archivos donde se almacenan las rutas para alcanzar los diferentes nodos de una red informática.

Consta generalmente de los siguientes campos:

- Dirección IP
- Máscara de red
- Gateway
- Métrica

Tablas de encaminamiento



Tablas de encaminamiento

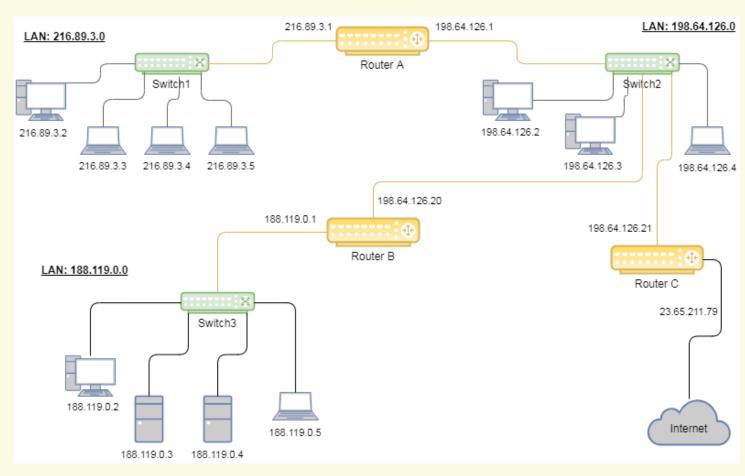


Tabla de encaminamiento de A

Red destino	Máscara	Siguiente salto	
188.119.0.0	255.255.255.0	198.64.126.20	
0.0.0.0	0.0.0.0	198.64.126.21	

Tabla de encaminamiento de B

Red destino Máscara		Siguiente salto
216.89.3.0	255.255.255.0	198.64.126.1
0.0.0.0	0.0.0.0	198.64.126.21

Tablas de encaminamiento de C

Red destino	Máscara	Siguiente salto
216.89.3.0	255.255.255.0	198.64.126.1
188.119.0.0	255.255.255.0	198.64.126.20
0.0.0.0	0.0.0.0	23.65.211.80

Rutas estáticas: el administrador las introduce manualmente. Se necesita un conocimiento profundo de la red. Las tablas de encaminamiento no se actualizan automáticamente cuando hay cambios en la red.

Rutas por defecto: permiten sustituir rutas estáticas que tienen una misma puerta de enlace. (IP 0.0.0.0 y máscara 0.0.0.0)

Rutas dinámicas: se basan en la comunicación, a través de broadcasts, entre los routers. No es necesario mantenerlas de forma manual ya que se actualizan automáticamente ante cambios en la red.

Ejercicios de encaminamiento

Comando route: muestra la tabla de encaminamiento de un equipo.

route print: imprime las rutas

route add: agrega una ruta

route delete: elimina una ruta

route change: modifica una ruta existente

Comando route

```
C:\WINDOWS\system32\cmd.exe
                                                                          _ | 🗆 |
:\Documents and Settings\CCB-12>route print
-----<del>-</del>
Lista de interfaces
               ..... MS TCP Loopback interface
x2 ...00 19 66 a2 87 be ..... Realtek RTL8102E Family PCI-E Fast Ethernet NIC
Minipuerto del administrador de paquetes
x3 ...08 00 27 00 78 Of ..... VirtualBox Host-Only Ethernet Adapter - Minipuer
o del administrador de paquetes
utas activas:
estino de red
                                                                 Métrica
                    Máscara de red
                                     Puerta de acceso
                                                        Interfaz
                         0.0.0.0
                                       10.42.42.1
                                                     10.42.42.112
         0.0.0.0
      10.42.42.0
                   255.255.255.0
                                     10.42.42.112
                                                     10.42.42.112
                 255.255.255.255
    10.42.42.112
                                        127.0.0.1
                                                        127.0.0.1
       127.0.0.0
                       255.0.0.0
                                        127.0.0.1
                                                        127.0.0.1
    192.168.56.0
                   255.255.255.0
                                     192.168.56.1
                                                     192.168.56.1
                 255.255.255.255
                                        127.0.0.1
                                                        127.0.0.1
    192.168.56.1
       224.0.0.0
                       240.0.0.0
                                     10.42.42.112
                                                     10.42.42.112
                                     192.168.56.1
                                                     192.168.56.1
                       240.0.0.0
```

Comando route

Direcciones especiales que pueden aparecer en el comando route:

0.0.0.0/0 → coincide con cualquier dirección IP

 $127.0.0.0/8 \rightarrow \text{bucle local o localhost}$

224.0.0.0 a 239.255.255.255 → multicast y tareas administrativas

Comando route

	utas activas:				
	estino de red	Máscara de red	Puerta de acceso	Interfaz	Métrica
Н	0.0.0.0	0.0.0.0	10.42.42.1	10.42.42.112	20
П	10.42.42.0	255.255.255.0	10.42.42.112	10.42.42.112	20
П	10.42.42.112	255 - 255 - 255 - 255	127.በ.በ.1	127.0.0.1	20
	127.0.0.0	255.0.0.0	127.0.0.1	127.0.0.1	1
	192.168.56.0	255.255.255.0	192.168.56.1	192.168.56.1	20
П	192.168.56.1	255 - 255 - 255 - 255	127.0.0.1	127.0.0.1	20
П	224.0.0.0	240.0.0.0	10.42.42.112	10.42.42.112	20
	224.0.0.0	240.0.0.0	192.168.56.1	192.168.56.1	20

Salida Internet

Localhost

Comando route

	utas activas:				
	estino de red		Puerta de acces		
	0.0.0.0	0.0.0.0	10.42.42.1	10.42.42.112	20
\rightarrow	10 42 42 0	255 255 255 A	10 42 42 112	10 42 42 112	20
	10.42.42.112	255.255.255.255	127.0.0.1	127.0.0.1	20
	127.0.0.0	255.0.0.0	127.0.0.1	127.0.0.1	1
	192.168.56.0	255.255.255.0	192.168.56.1	192.168.56.1	2Й
	192 168 56 1	955 955 955 955	199 A A 1	197 A A 1	20
	224.0.0.0	240.0.0.0	10.42.42.112	10.42.42.112	20
	224.0.0.0	240.0.0.0	192.168.56.1	192.168.56.1	20

Red 2

Red 1

Multidifusión local

Comando route

```
:\Documents and Settings\CCB-12>route print
______
Lista de interfaces
  ..... MS TCP Loopback interface
x2 ...00 19 66 a2 87 be ..... Realtek RTL8102E Family PCI-E Fast Ethernet NIC
Minipuerto del administrador de paquetes
x3 ...08 00 27 00 78 0f ..... VirtualBox Host-Only Ethernet Adapter - Minipuer
utas activas:
                    Máscara de red
                                                      Interfaz Métrica
estino de red
                                    Puerta de acceso
        0.0.0.0
                        0.0.0.0
                                     10.42.42.1
                                                   10.42.42.112
                                                                     20
                   255.255.255.0
                                    10.42.42.112
                                                   10.42.42.112
                                                                     20
     10.42.42.0
   10.42.42.112
                 255.255.255.255
                                                                     20
                                       127.0.0.1
                                                      127.0.0.1
      127.0.0.0
                      255.0.0.0
                                      127.0.0.1
                                                      127.0.0.1
                   255.255.255.0
                                                                     20
   192.168.56.0
                                    192.168.56.1
                                                   192.168.56.1
   192.168.56.1
                 255.255.255.255
                                      127.0.0.1
                                                      127.0.0.1
       224.0.0.0
                       240.0.0.0
                                    10.42.42.112
                                                   10.42.42.112
                                                                     20
                                    192.168.56.1
                                                   192.168.56.1
                       240.0.0.0
       224.ค.ค.ค
```

Red 1

Interfaz: 10.42.42.112 Máscara: 255.255.255.0

Gateway: 10.42.42.1

Red 2

Interfaz: 192.168.56.1 Máscara: 255.255.255.0

Gateway: ---

Comando route. Ejercicio

Destino	Máscara	Gateway	Interfaz	Métrica
0.0.0.0	0.0.0.0	172.16.0.1	172.16.0.86	20
127.0.0.0	255.0.0.0	127.0.0.1	127.0.0.1	20
172.16.0.0	255.255.0.0	172.16.0.86	172.16.0.86	10
8.8.8.8	255.255.255.255	172.16.0.1	172.16.0.86	10

- ¿Cuántas interfaces de red diferentes hay?
- Indique la configuración de red (IP, Máscara, Gateway) de las interfaces identificadas
- ¿Qué interfaces proporcionan acceso a Internet?

Comando route. Ejercicio

Destino	Máscara	Gateway	Interfaz	Métrica
0.0.0.0	0.0.0.0	172.16.0.10	172.16.0.50	20
0.0.0.0	0.0.0.0	65.20.0.1	65.20.0.3	25
127.0.0.0	255.0.0.0	127.0.0.1	127.0.0.1	20
172.16.0.0	255.128.0.0	172.16.0.50	172.16.0.50	10
89.50.0.0	255.255.255.0	65.20.0.2	65.20.0.3	20
8.8.8.8	255.255.255.255	172.16.0.10	172.16.0.50	10
65.20.0.0	255.255.255.240	65.20.0.3	65.20.0.3	10

- ¿Cuántas interfaces de red diferentes hay?
- Indique la configuración de red (IP, Máscara, Gateway) de las interfaces identificadas
- ¿Qué interfaces proporcionan acceso a Internet?

7. Algoritmos de encaminamiento: RIP, IGRP, EIGRP, OSPF, BGP

Enrutamiento dinámico: las rutas se eligen de forma dinámica mediante la comunicación de información entre los propios routers.

VENTAJAS

- Mejor funcionamiento ante cambios de red
- Más cómodo para el administrador de red

INCONVENIENTES

- Se pierde el control del enrutamiento
- Aumenta el tráfico en la red debido a la información que comparten los routers entre sí

7. Algoritmos de encaminamiento: RIP, IGRP, EIGRP, OSPF, BGP

Protocolos de enrutamiento dinámico

Protocolo RIP v1: Protocolo estándar. No admite CIDR ni VLSM. Se basa únicamente en el número de saltos

Protocolo RIP v2: Igual al anterior pero sí admite CIDR y VLSM

IGRP: Protocolo propietario de CISCO. Aparte del número de saltos tiene también en cuenta el ancho de banda y la latencia. No admite CIDR ni VLSM

(*) CIDR: Classless Inter-Domain Routing VLSM: Variable Length Subnet Mask (Subnetting)

7. Algoritmos de encaminamiento: RIP, IGRP, EIGRP, OSPF, BGP

Protocolos de enrutamiento dinámico

EIGRP: Mejora de IGRP para que pueda admitir tanto CIDR como VLSM

OSPF: Protocolo moderno de enrutamiento que tiene en cuenta diversos parámetros, no solo los anteriores. Sus desventajas son que solo funciona con routers modernos y que añade más tráfico de datos a la red

BGP: Protocolo moderno utilizado en sistemas perimetrales, aunque en algunos casos se utiliza para sistemas internos.

8. IPv6. Características básicas

- Destinado a sustituir al estándar IPv4
- Soluciona el problema del número de direcciones IP
- Amplía el número de servicios que se pueden ofrecer
- Dirección formada por 128 bits, con lo que hay 2¹²⁸ direcciones IP diferentes (miles de millones de direcciones IP para cada habitante de la tierra)
- Para simplificarla y que sea más corta se utilizan dígitos hexadecimales (8 grupos de 4 dígitos hexadecimales cada uno)

8. IPv6. Características básicas

- Ejemplo dirección IPv6:

1234: 90CD: F123: 0000: 0000: 567A: 0056: 0000

- Las direcciones IP se pueden simplificar utilizando dos estrategias:
 - Los ceros a la izquierda en cualquier grupo se pueden eliminar

1234: 90CD: F123: 0: 0: 567A: 56: 0

 Los grupos consecutivos de ceros se pueden sustituir por :: pero solo se puede simplificar con esta regla un grupo de 0s.

1234: 90CD: F123:: 567A: 56: 0

8. IPv6. Características básicas

- Otro ejemplo: dirección IPv6:

3400:0000:0000:0000:00E4:0000:0000:543D

3400:0:0:0:E4:0:0:543D

3400::E4:0:0:543D

9. Clases de direcciones IP

Clase	Rango del primer Byte (IPv4)	Aplicación tradicional
Α	0 - 127	Redes grandes Nota: Las direcciones que comienzan por 127 están reservadas como loopback y no se usan para comunicar equipos.
В	128 - 191	Redes Medianas
С	192 - 223	Redes Pequeñas
D	224 - 239	Multicast
E	240 - 255	Investigación

0 1	L	8	16	24 31
clase A 0	red		número de hos	it
clase B 1	nún	nero de red	númer	o de host
clase C 1 1	L 0	número de	red	número de host
clase D 1	1 1 0	dire	cción multicast	
clase E 1	1 1 1		reservado	

9. Clases de direcciones IP

Históricamente se han definido varios tipos de redes:

 Clase A: el primer octeto para identificar la red y los tres últimos octetos para los hosts

CLASE A	Red	Host		
Octeto	1	2 3 4		
Bits	11111111	00000000	00000000	00000000
Mascara (defecto)	255	0	0	0

CLASE		DIRECCIONES DISPONIBLES		CANTIDAD DE	APLICACIÓN
CLASE	DESDE	HASTA	REDES	HOSTS	AFLICACION
Α	0.0.0.0	127.255.255.255	128*	16.777.214	Redes grandes

Dirección de Red: Primer octeto (8 bits) Dirección de Host: Últimos 3 octetos (24 bits)

 Clase B: los dos primeros octetos para identificar la red y los dos últimos para los hosts

CLASE B	Red		Red		Но	ost
Octeto	1 2		3	4		
Bits	11111111	11111111	00000000	00000000		
Mascara x defecto	255	255	0	0		

CLASE	DIRECCIONES DISPONIBLES		CANTIDAD DE	CANTIDAD DE	APLICACIÓN
	DESDE	HASTA	REDES	HOSTS	APLICACION
В	128.0.0.0	191.255.255.255	16.384	65.534	Redes medianas

Dirección de Red: Primeros 2 octetos (16 bits) Dirección de Host: Últimos 2 octetos (16 bits)

9. Clases de direcciones IP

 Clase C: los tres primeros octetos para identificar la red y el último para los hosts

CLASE C		Host		
Octeto	1	2	3	4
Bits	11111111	11111111	11111111	00000000
Mascara x defecto	255	255	255	0

c	CLASE	DIRECCION	ES DISPONIBLES	CANTIDAD DE	CANTIDAD DE	APLICACIÓN
	CLMSE	DESDE	HASTA	REDES	HOSTS	AFLICACION
	С	192.0.0.0	223.255.255.255	2.097.152	254	Redes pequeñas

Dirección de Red: Primeros 3 octetos (24 bits) Dirección de Host: Último octeto (8 bits)

- Clase D: multicast

	CLASE	DIRECCIONES DISPONIBLES		CANTIDAD DE	CANTIDAD DE	API ICACIÓN	
		DESDE	HASTA	REDES	HOSTS	APLICACION	
	D	224.0.0.0	239.255.255.255	no aplica	no aplica	Multicast	

Clase E: investigación

CLASE	DIRECCIONES DISPONIBLES		CANTIDAD DE	CANTIDAD DE	APLICACIÓN	
	DESDE	HASTA	REDES	HOSTS	APEICACION	
E	240.0.0.0	255.255.255.255	no aplica	no aplica	Investigación	

El subnetting es la subdivisión de una red en varias subredes. Cada subred funciona a nivel de envío y recepción de paquetes como una red individual.

En su versión más simple, la red se divide en subredes con el mismo número de equipos en cada una de ellas.

Procedimiento: algunos bits de la parte de host se "pasan" a la parte de red, quedando una dirección de red diferente y obteniendo varias subredes.

■ Ejemplo: supongamos que queremos dividir la red 200.3.25.0 en 8 subredes

Red Original	24 bits 8		B bits	
	Red (200.3.25)	F	lost	
Máscara de 24 bits	11111111.1111111111.000	0000	0	
Red Subdividida	24 bits 3 bit		s 5 bits	
	Red (200.3.25)	SR	Host	
Máscara de 27 bits	шини. шиш. шиш. п	0000	00	

■ Red original: 200.3.25.0 /24

11111111.111111111.11111111.**111**00000

Las subredes que salen son:

200.3.25.0/27

200.3.25.32/27

200.3.25.64/27

200.3.25.96/27

200.3.25.128/27

200.3.25.160/27

200.3.25.192/27

200.3.25.224/27

11001000.00000011.00011001.**000**00000

11001000.00000011.00011001.**001**00000

11001000.00000011.00011001.**010**00000

11001000.00000011.00011001.**011**00000

11001000.00000011.00011001.**100**00000

11001000.00000011.00011001.**101**00000

11001000.00000011.00011001.**110**00000

11001000.00000011.00011001.**111**00000

■ Ejercicio 1

Para la red 192.168.50.0 con máscara 255.255.255.0, obtener subredes de 60 hosts cada una.

□ Ejercicio 2

En esa misma red inicial, ¿podría obtener subredes de 130 hosts cada una?

VLSM: Variable Length Subnet Mask Se trata de máscaras de subred de longitud variable.

Es el resultado de dividir una red en subredes más pequeñas cuyas máscaras son diferentes según se adaptan a las necesidades de hosts por subred.

Ventaja: permite administrar redes de forma más eficiente aprovechándolas mejor y desperdiciando pocas direcciones.

CIDR (Classless Inter-Domain Routing): Enrutamiento inter-dominios sin clases.

CIDR engloba:

- La técnica VLSM para usar prefijos de red de longitud variable
- La agregación de múltiples prefijos contiguos en superredes reduciendo el número de entradas en una tabla de enrutamiento

Simplificación de tablas de rutas

Se pueden simplificar mediante dos mecanismos:

- Ruta por defecto: cuando una ruta se alcanza por el mismo interfaz que la ruta por defecto se elimina dicha ruta
- Agregación de rutas o rutas sumarizadas:
 - Deben salir por la misma interfaz
 - Deben ser direcciones de red consecutivas

Pasos para la agregación o sumarización

- Escribir las direcciones IP de destino en binario
- Buscar los bits comunes en las dos subredes. Dejar tal cual esos bits y rellenar con 0 todos los bits desde el primero diferente hacia la derecha
- Escribir en decimal la dirección obtenida y utilizar como máscara nueva la posición de bits que son comunes en ambas subredes

Ejemplo:

193.14.0.0 / 255.255.255.128

193.14.0.128 / 255.255.255.128

193.14.1.0 / 255.255.255.0

193.14.00000000.00000000 (128 direcciones)

193.14.00000000.10000000 (128 direcciones)

193.14.00000001.00000000 (256 direcciones)

Agregación de rutas:

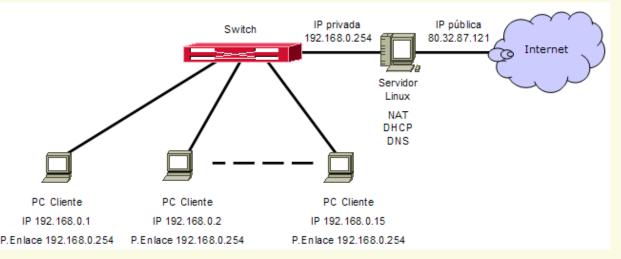
193.14.00000000.00000000

255.255.11111100.00000000 255.255.254.0

12. Routers NAT

Los routers NAT (Network Address Translation) permiten que redes de ordenadores utilicen un rango de direcciones especiales (IPs privadas) y se conecten a Internet usando una única dirección IP (IP pública)

Con esto se consigue usar una única dirección IP y no una IP para cada máquina



PETICIÓN
Origen 192.168.0.1
Destino 8.8.8.8

PETICIÓN TRADUCIDA
Origen 80.32.87.121
Destino 8.8.8.8

PRÁCTICAS

- 1. Ejercicios para calcular los parámetros de una red.
- 2. Configuración de adaptadores de red en SSOO libres y propietarios.
- 3. Prácticas enrutamiento estático.
- 4. Ejercicios de asignación de direcciones IP Privadas y Públicas a redes. Tablas de enrutamiento.