

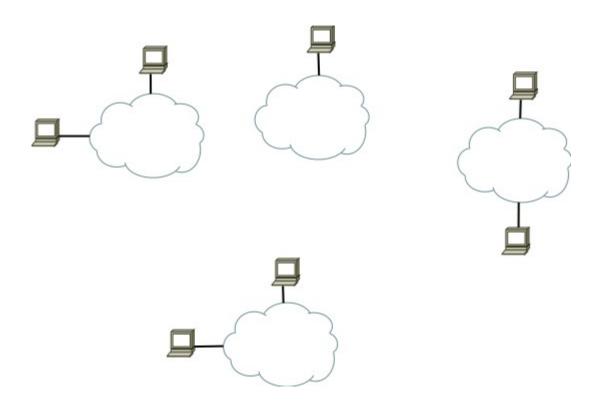


#### Contenido

- Introducción
- Direccionamiento IP
- Protocolo IP, estructura del mensaje
- Ruteo Estático IP
- Fragmentación

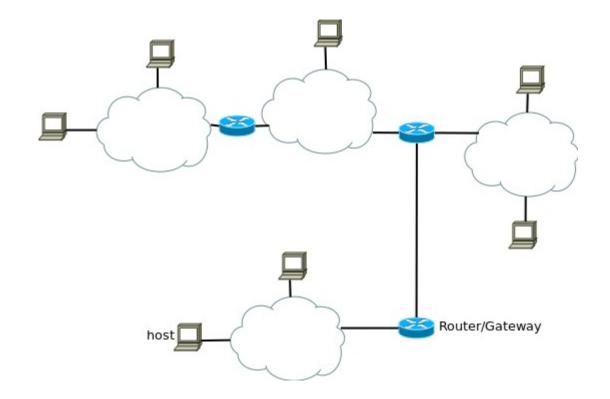


Conjunto de redes





Conjunto de redes interconectadas



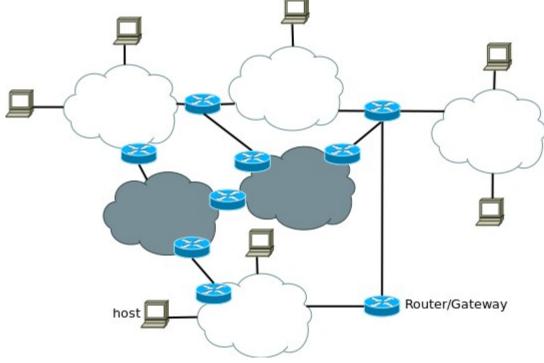


Conjunto de redes interconectadas y agregadas

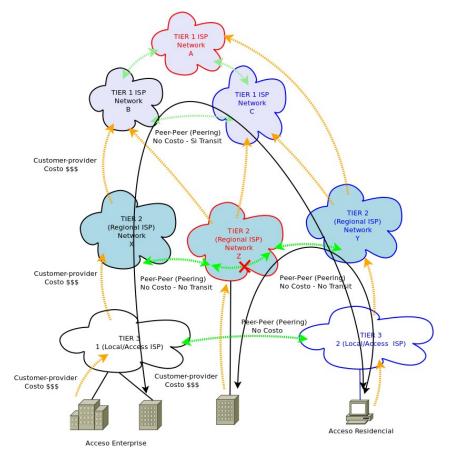
Red de redes

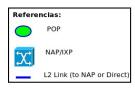
- □ Acceso
- Carrier/Transporte

Protocolo común:IP



 Conjunto de redes interconectadas y agregadas de forma "jerárquica"





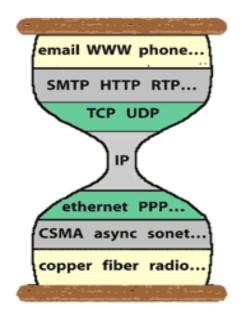


- Net Neutrality (Neutralidad de la Red)
  - □ Tratamiento de todo el tráfico de forma equivalente por redes de ISP y carriers.
- Open Internet (Internet abierta)
- Accesibilidad de Internet.



## Modelo de Internet

Modelo de reloj de arena:

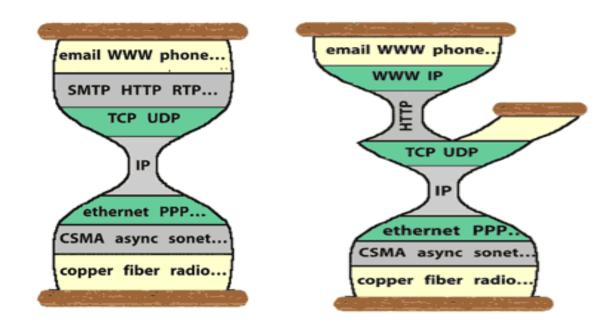


Fuente: http://isoc.org/wp/ietfjournal/?p=454



#### Modelo de Internet

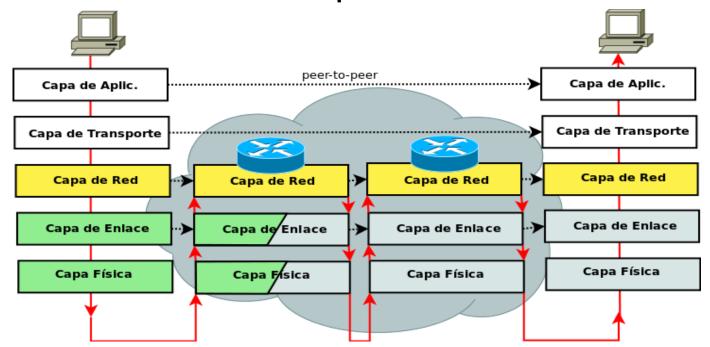
Modelo de reloj de arena actual ?



Fuente: http://isoc.org/wp/ietfjournal/?p=454

# Cómo trabaja IP

- End-to-End (Extremo-a-extremo)
- Ruteo se produce hop-by-hop (salto-a-salto)
- Cada nodo debe implementar IP





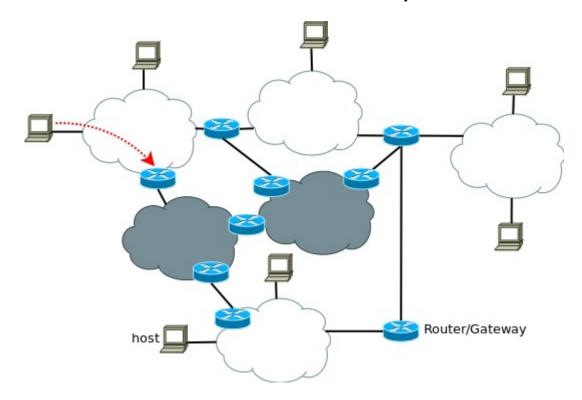
#### Protocolos IP actuales

- Brinda servicios a Transporte.
- Usa servicios de Enlace.
- IPv4, comúnmente llamado IP.
- IPv6 llamado antiguamente IP-ng.
- No son versiones de uno mismo, no son compatibles.
- En este texto se comenzará a estudiar IPv4.

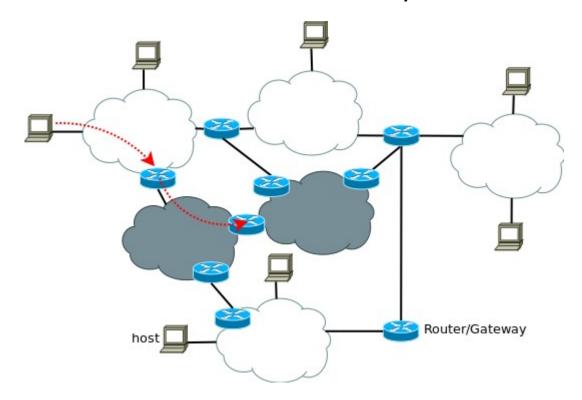
## Características de IPv4

- Protocolo de Red no orientado a conexión.
- Protocolo de Mejor Esfuerzo: best-effort, no confiable (no asegura el arribo de los mensajes).
- PDU: datagrama o paquete.
- Definido RFC 791 (STD-5).
- Funcionalidad:
  - Direccionamiento.
  - Ruteo/Forwarding/Switching L3.
  - Mux/Demux de protocolos superiores.
  - Accesorias (Solucionar deficiencias del protocolo)
    - Fragmentación.
    - Otras: como evitar loops (TTL), detección de errores.

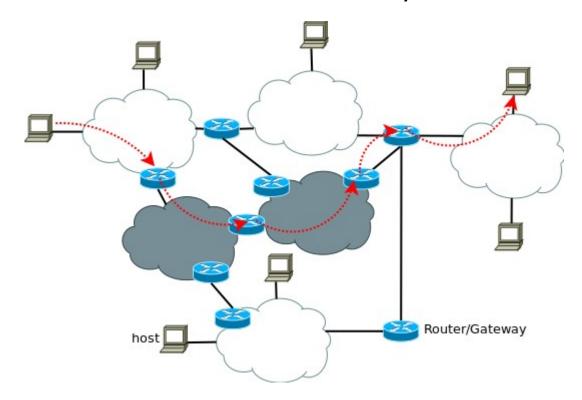




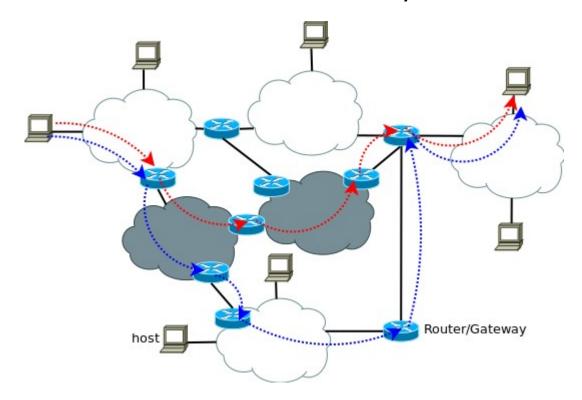




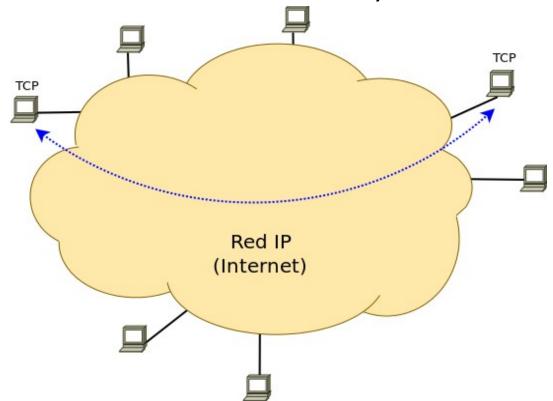






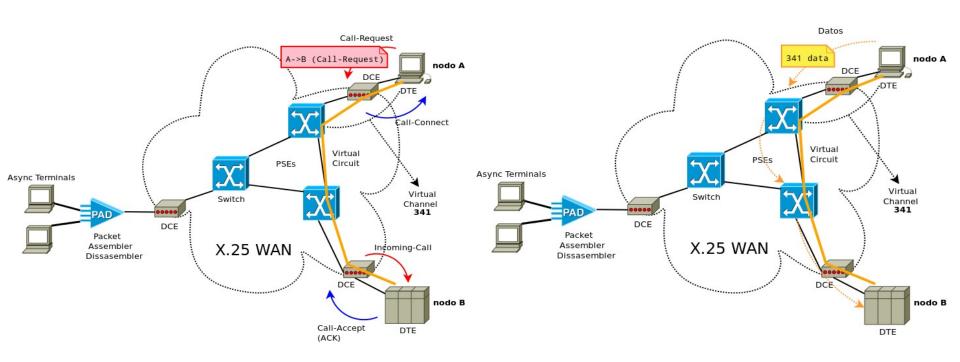




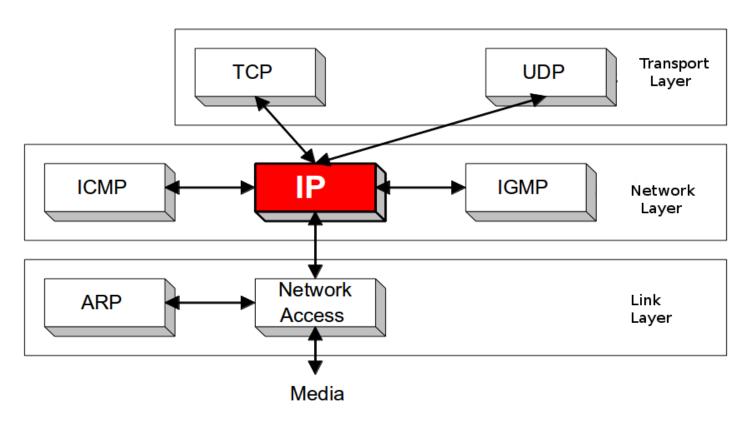


## Versus orientado a conexión

X.25, ATM usan Virtual Circuits (VC)



## Esquema de IP en TCP/IP



- Es el núcleo de la Internet.
- Requiere protocolos "Helpers".



## Direccionamiento IP

**<u>Dir IP:</u>** identifica unívocamente un punto de acceso (interfaz) a la red.

- Un router o un host multi-homed tienen varias IPs. Cada interfaz un valor único. Puede tener varias Dir. IP una interfaz.
- Tienen un significado global en la Internet o privado (local).
- Globales: asignadas por autoridad central:
  - Principio: John Postel, InterNIC (Internet Network Information Center).
  - Hoy: el IANA (Internet Assigned Numbers Authority), responsable, el ICANN, delegando la asignación a los RIRs (Regional Internet. Registers), siendo para América Latina y parte del Caribe: LACNIC.



### Direcciones IP

- Son números de 32 bits, expresados en notación decimal delimitada por puntos byte a byte (e.g. 163.10.45.77).
- Son 4G de direcciones (2^32) puras, que organizadas en forma jerárquica se reducen.
- Para facilidad de los usuarios, mapping con nombres de domino (DNS - Domain Name Server).
- Son necesarias para rutear la información por la Internet.
- Son direcciones lógicas.

#### Direcciones IP

- Codificadas en dos partes:
  - □ Red (Net).
  - □ Anfitrión (Host).

net. pfix	Hostid		
4	.16.4.21		
00000100	00010000	00000100	00010101

- Hasta 1981, solo había pocas redes con mucho hosts disponibles. Sin clases. Redes 8 bits. (1979 RFC-758).
- En 1981: RFC-790 define clases.



### Direcciones IP

- Cada Clase para diferentes tipos de redes:
  - Clases A, pocas redes grandes.
  - Clases B, más redes medianas.
  - Clases C, muchas redes chicas.

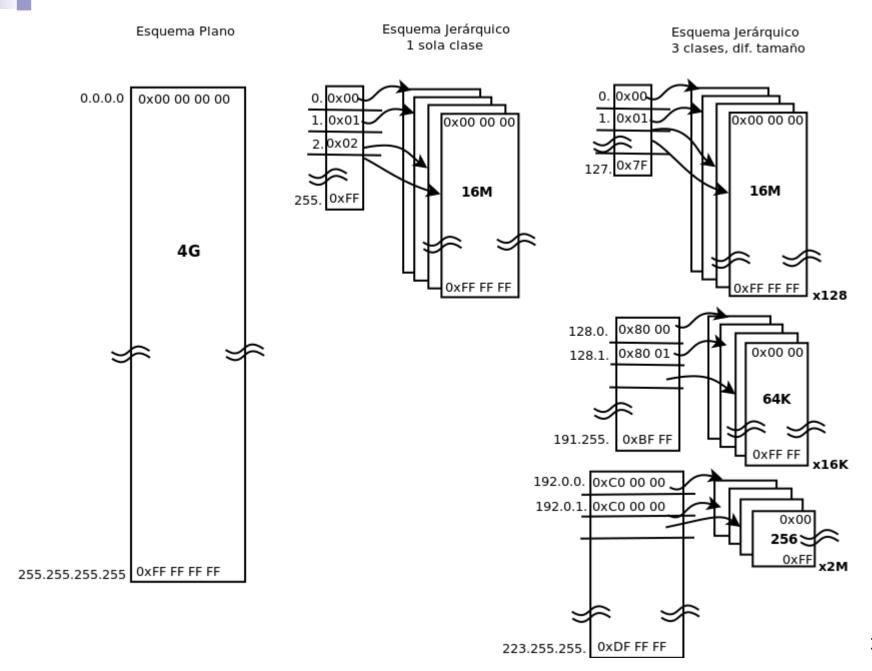
	network prefix		Hostid		
	172.16.		.4.21		
10	101100	00010000	00000100	0001010	1

■ En 1984 se agrega una tercer parte, subred y se requiere un máscara: RFC-917.

## Clases de Direcciones IP

Class	First Octet Range	Max Hosts	Fo	ormat
А	1-126	16M	NETID 0	HOSTID 3 Octets
В	128-191	64K	NETID  1 0  2 Octets	HOSTID 2 Octets
С	192-223	254	1 1 0 3 Oct	HOSTID
D	224-239	N/A		icast Address
E	240-255	N/A	1 1 1 1	perimental

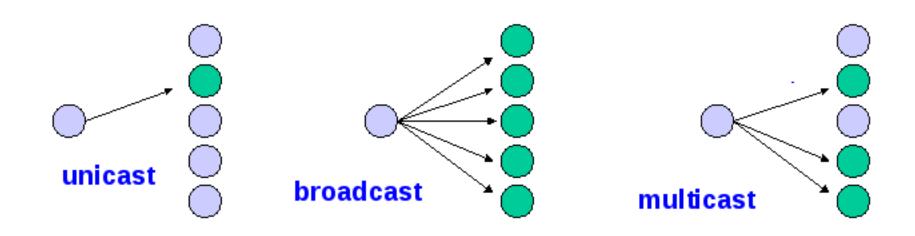
Definidas en , RFC-790 (Assigned Numbers), RFC-796 (Address mapping).



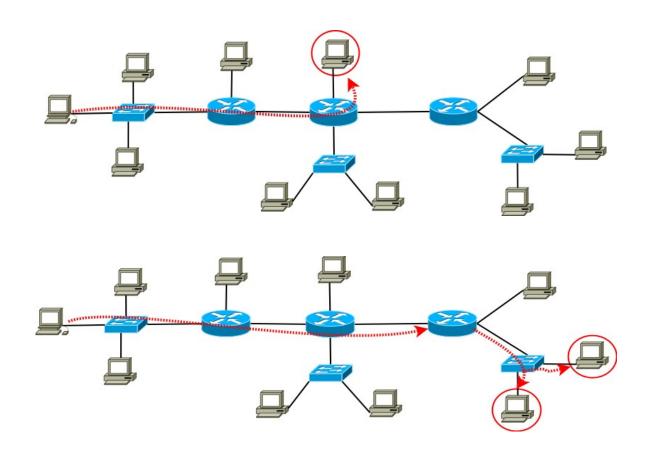


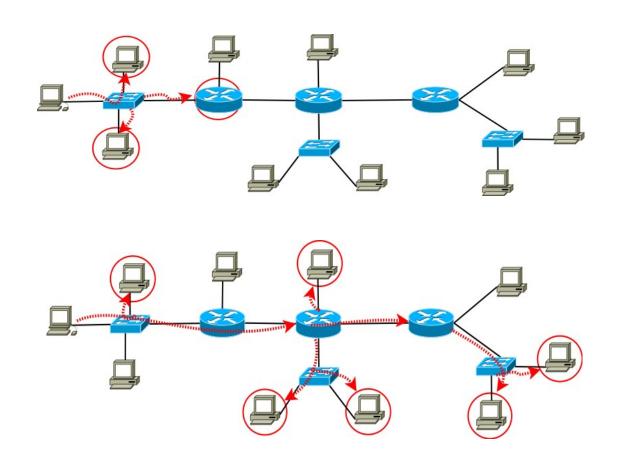
- Unicast: destino a un host/interfaz en particular, son las más comunes.
  - □ e.g: 172.16.4.21
- Broadcast: destino a todos los hosts en una red.
- Multicast: destinada a un grupo de hosts en una red o varias redes. Clase D.
- Anycast: destinada al primero que resuelva. IPv4 no hay casos especiales.





## м





## ×

# Direcciones IP especiales

- loopback: unicast, red clase A. 127.0.0.1
  - □ La más utilizada: 127.0.0.1, localhost.
  - Aunque podría ser cualquier otra:
    - **127.10.0.1**
    - **127.34.34.1**, etc.
- Dirección de red: la primera (zero).
  - □ e.g. 172.16.0.0, 192.168.1.0.
- Dirección de broadcast:
  - Directed Broadcast: la última (ones).
  - □ e.g. 172.16.255.255, 192.168.1.255.



# Direcciones IP especiales

- Limited Broadcast: (all ones).
- □ 255.255.255.255.
- "Este host", cuando aún no tiene asignada una dirección:
  - 0.0.0.0(Utilizada en BOOTP/DHCP)

## M

#### Direcciones Privadas

- No tienen significado global no son únicas.
- Definidas en RFC-1918.
- Se utilizan en Intranets. Redes autónomas sin conexión a Internet.
- Para conectar a Internet requieren un proceso de transformación: NAT, RFC-1631.
- No deberían pasar a la Internet. Filtradas por routers de borde.
  - □ 10.0.0.0 10.255.255.255, 1 Clase A.
  - □ 172.16.0.0 − 172.31.255.255, 16 Clases B.
  - □192.168.0.0 192.168.255.255, 256 Clases C.

## .

## Direccionamiento Fijo (Ejemplo)

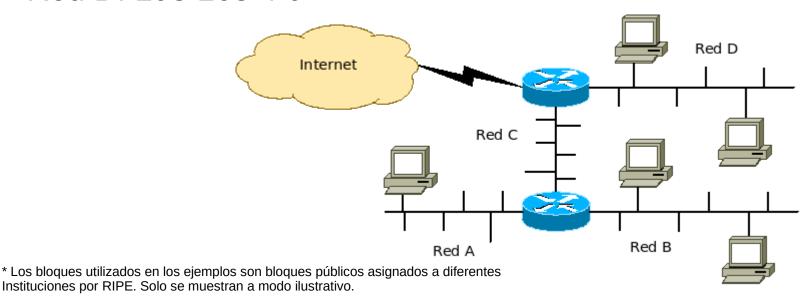
- 4 Redes físicas, requieren 4 redes IP:
  - ☐ Si cada red menos de 254 hosts, por ejemplo 25 c/red. se pueden utilizar 4 clases C:

Red A: 193.168.1.0\*

Red B: 193.168.2.0

Red C: 193.168.3.0

Red D: 193.168.4.0





## Problemas con Dir. IP Fijo

- Prefijos de longitud fija por clase, provoca un uso ineficiente en el espacio de direcciones.
- Muchos equipos, produce escasez de direcciones.
- Crecimiento acelerado de la Internet, evidencia la falta de escalabilidad del esquema. Crecimiento de tablas de ruteo en el núcleo de la red.
- Codificar la red en la dirección IP implica que si un host cambia de red, cambiará su dirección (IP Mobility). Problema atacado en IPv4, mejor resuelto en IPv6.
- Soluciones IPv4: subnetting, CIDR, NAT, DHCP.
- Definitivamente solucionados en IPv6.

# Subnetting IP

- Se toma una parte del hostid.
- Su utiliza para generar redes dentro de la red.
- Se agrega una "máscara" de bits.
- Para saber la subred se aplica un "AND" lógico.

network prefix		Subnet	Hostid	
172.16.		. 4	. 21	
10	101100	00010000	0000010	00010101
11	.111111	11111111	1111111	1 0000000
172.16.4.				<b>- 0</b>



- En 1984 se agrega una tercer parte y se requiere una "máscara" de subred: RFC-917, RFC-940, RFC-950.
- Agregar un nivel más en la estructura:
  - Red, Subred, Host.
  - □ Ejemplo usar un bloque clase B como 256 clases C:

network prefix		Subnet	Hostid	
172.16.		. 4	.21	
10	101100	00010000	0000010	00010101
11	111111	11111111	1111111	0000000

## M

## Subnetting

- Las máscaras se escriben en notación decimal o hex.
  - □ 255.255.255.0 o 0xff ff ff 00.
- También pueden escribirse como longitud de prefijo: /24.
- Otros ejemplos:
  - □ 255.255.255.192 /26.
  - 255.224.0.0 /11.
  - □ 255.255.255.252 /30.
- Las máscaras defaults:
  - ☐ Clase A: 255.0.0.0.
  - □ Clase B: 255.255.0.0.
  - □ Clase C: 255.255.255.0.

## W

## Subnetting

- Valen los mismos conceptos para redes completas.
- Ejemplo para 172.16.4.21:
  - Dirección de broadcast: 172.16.4.255.
  - Dirección de red: 172.16.4.0.
  - □ Redes y hosts: (2^n), (2^(32-(m+n))).
  - $\square$  Ejemplo Clase B con /24: n=8, m=16.
    - Cantidad de hosts: (2^8).
    - Cantidad de hosts útiles: (2^8)-2.
    - Cantidad de subredes: (2^8).
    - Cantidad de subredes útiles: (2^8)-2.
    - Las 2 que se restan a las subredes se pueden utilizar: dando: 2^8 redes útiles.



# Ejemplo Subnetting Fijo

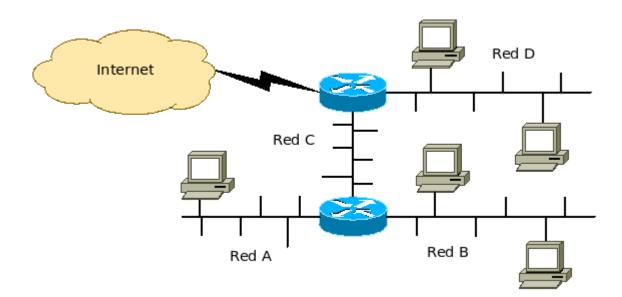
Si cada red menos de 254 hosts, por ejemplo 25 c/red. Se pueden utilizar 1 clase C dividida en 4:

Red A: 193.168.4.0 255.255.255.192 o /26

Red B: 193.168.4.64 "

Red C: 193.168.4.128 "

Red D: 193.168.4.192 "





- - $\Box$  4 redes requieren 2 bits  $2^2 = 4$ .
  - Si fuesen 6, se requieren  $2^3 = 8 \sim 6$ . Siempre potencias de 2.

		193.168.4.			0	0		
		193.168.4.						
110000	91	10101000	000	010	0			
111111	11	11111111	1111	L111	L1	11	00	0000
193.168.4.			00					
						01		
						11		

40



## Subnetting Fijo

En un principio, por cuestiones de compatibilidad con viejos sistemas no se permitía utilizar la primera ni la última sub-red:

Red A: 193.168.4.0 Dir. de sub-red = Dir. De red.

Red D: 193.168.4.192 Dir. de "sub-bcast" = Dir de bcast de red.

- Se genera mucho desperdicio, en este caso el 50% de las direcciones.
- RFCs subsiguientes lo permiten, hoy completamente difundido.



- Variable Length Subnet Mask. RFC-1009, RFC-1878.
- La longitud de la máscara no tiene necesidad de ser para todas las subredes igual.
  - □ 193.168.4.0 /26 /26 00 193.168.4.0, /26 01 193.168.4.64, /26 10 193.168.4.128, /26 11 193.168.4.192. 62 hosts max. c/u.
- ¿Qué sucede si se tienen diferentes cantidades de hosts en las subredes?
  - Por ejemplo la Red A: tiene 70 hosts, la Red B tiene 40 host y la C,D tienen 25 hosts.



- El siguiente esquema no sirve:
  - □ 193.168.4.0 */*26

```
/26 00 193.168.4.0,
/26 01 193.168.4.64,
/26 10 193.168.4.128,
/26 11 193.168.4.192. 62 host c/u.
```

Se deben agrupar o dividir redes del esquema fijo:

```
/25 000 193.168.4.0,
/26 100 193.168.4.128,
/27 110 193.168.4.192,
/27 111 193.168.4.224. 126, 62, 30, 30 hosts respectivamente.
```



Subredes iguales: /26

255.255.255.192

255.255.255.192

255.255.255.192

255.255.255.192

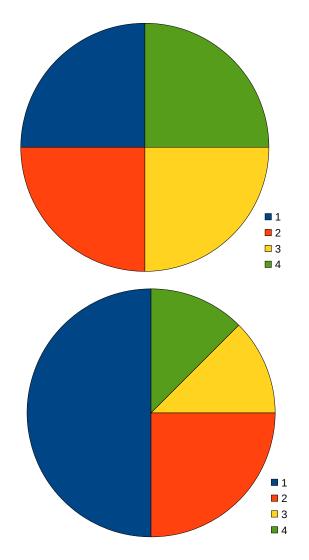
VLSM: /25, /26, /27, /27:

255.255.255.128

255.255.255.192

255.255.255.224

255.255.255.224





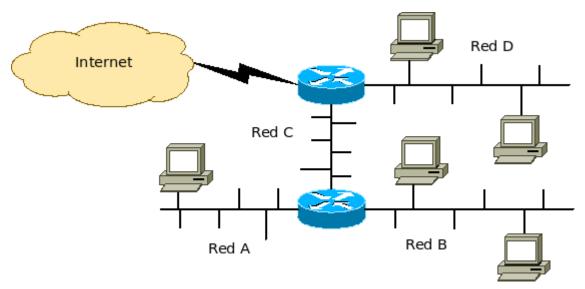
VLSM: /25, /26, /27, /27:

Red A: 255.255.255.128

Red B: 255.255.255.192

Red C: 255.255.255.224

Red D: 255.255.254



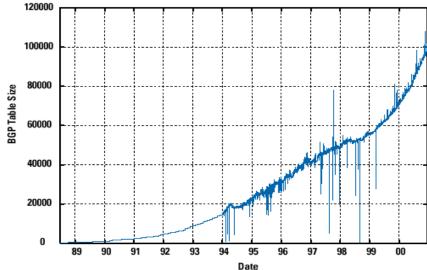
## ×

## CIDR - Supernetting

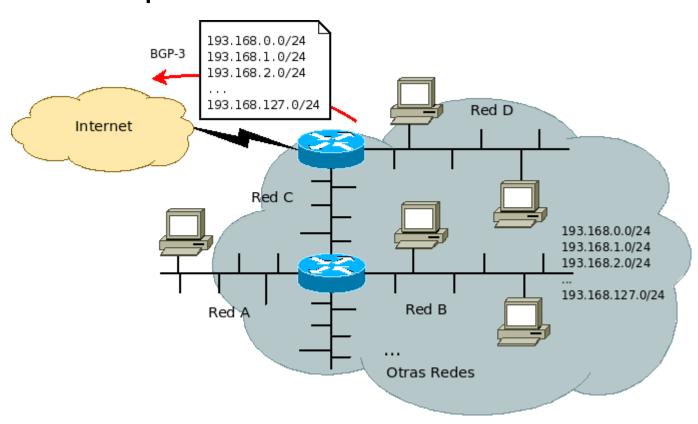
- Classless Inter Domain Routing.
- Hasta 1993, se asumía, de acuerdo a la clase de la Dir. IP la máscara default.
- Los bits de la red definida por la clase eran fijos.
- El direccionamiento era Classful.
- Con CIDR, se sacan las clases: Classless y siempre debe haber una máscara o long. de Pref.
- RFC-1338, RFC-1517, RFC-1518, RFC-1519.
- Permite agrupar, reducen long. tablas de ruteo:
  - □e.g. 193.168.0.0, 193.168.1.0, ... 193.168.3.0 /24
  - □En 193.168.0.0/22 se agrupan 4 redes.



- En 1992 la RFC-1338 marca los problemas del crecimiento de las tablas de ruteo:
  - □ Las clases A y B el 50% asignadas, clases C solo el 2%.
  - Las clases C: 2^21 redes aumentarían las tablas de ruteo notablemente.
  - □ Crecimiento de 1988 a 2000 de tablas de ruteo:

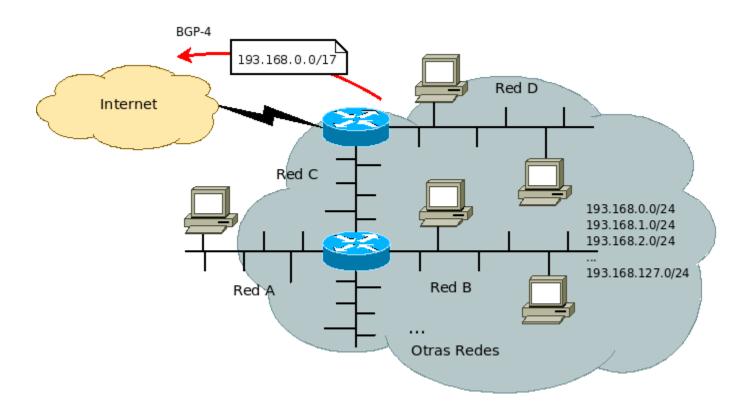


BGP update classful:





BGP update classless:



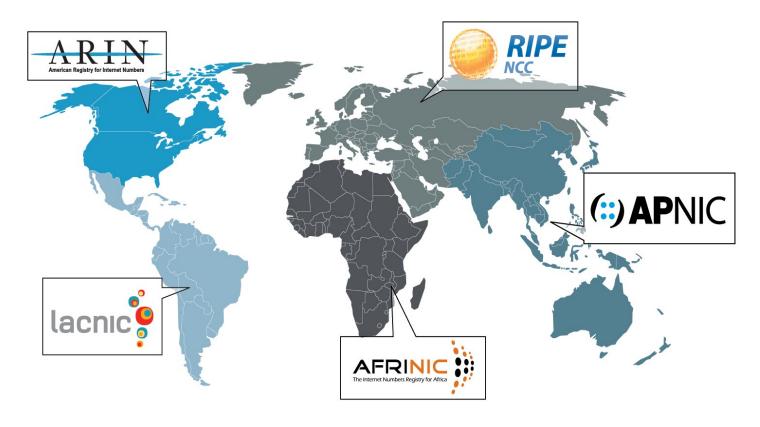


- Agrupación de bloques de forma contigua por ISP.
- Asignación por regiones geográficas.
- El IANA crea los RIRs (Regional Internet Registers):
  - □ RIPE (Europa)
  - ☐ ARIN (Estados Unidos)
  - □ LACNIC (América Latina y Caribe)
  - ☐ APNIC (Asia y Pacífico)
  - ☐ AfriNIC (africa)

### м

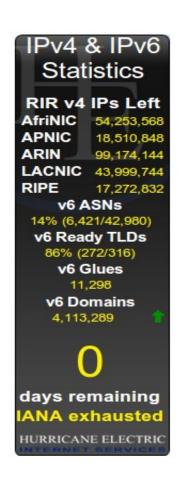
# CIDR - Supernetting

RIRs:



Fuente: http://www.arin.net

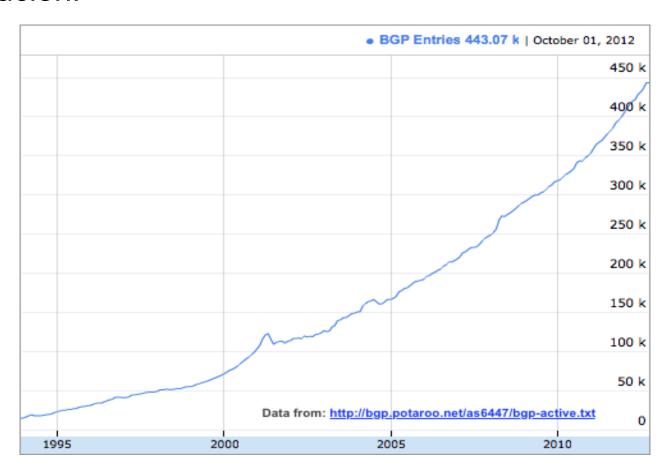
Evolución (2013-2014):



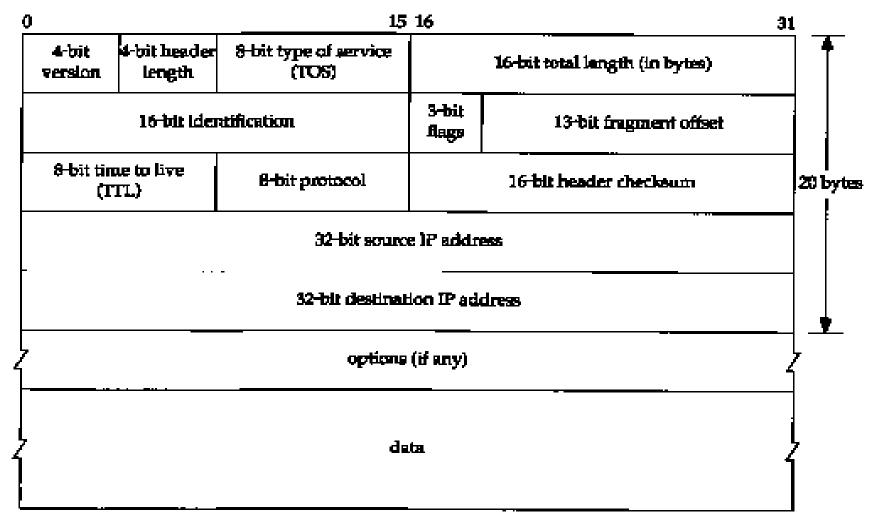
Fuente:http://ipv6.he.net/statistics/



#### Evolución:

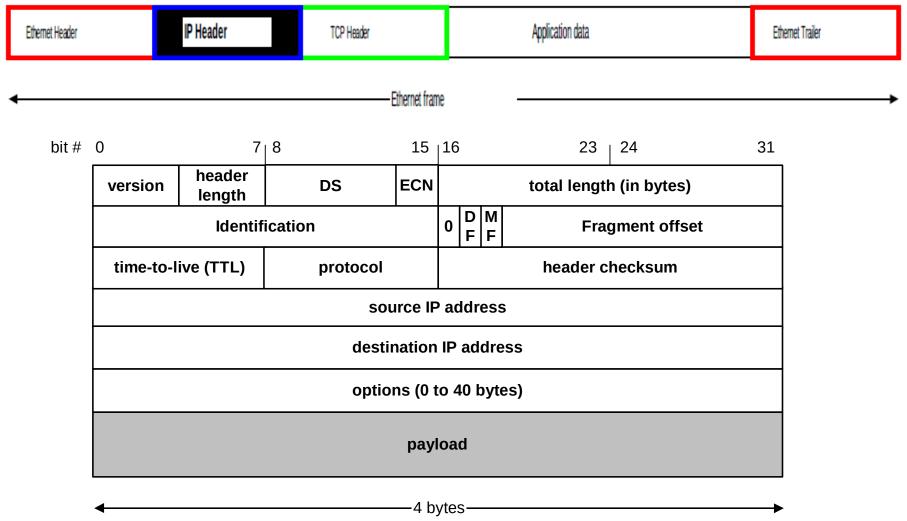


# Datagrama IPv4



Fuente: TCP/IP Illustrated, Vol. 1

# Datagrama IPv4





## Campos de Datagrama IP

Version (4 bits): versión actual 4, la nueva 6. Header length (4 bits): longitud en múltiplos de 4B.

DS/ECN field (1 byte)

TOS (Type of Service), DSCP DiffService Codepoint.

Differentiated Service (DS) (6 bits): Usado para marcar QoS

Explicit Congestion Notification (ECN) (2 bits): Usado en control de congestión con TCP.



## Campos de Datagrama IP

Identification (16 bits): identificador único. Utilizado para la fragmentación.

#### Flags (3 bits):

- □ Primero es 0.
- DF bit (Do not fragment)
- ☐ MF bit (More fragments)

Utilizados para la fragmentación.



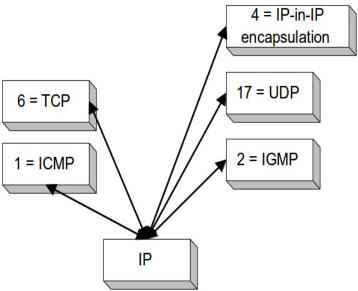
# Campos de Datagrama IP Time To Live (TTL) (1 byte):

- Cuantos saltos puede dar el datagrama.
- Evita loops.
- Emisor lo pone a un valor, e.g. 128 o 64.
- Cada router por el que pasa lo decrementa en 1.
- Si esta más de un segundo también.
- ☐ Si llega a un router que no esta en la red destino y TTL=0, se descarta.



# Campos de Datagrama IP Protocol (1 byte):

Para mux/demux.



#### **Header checksum (2 bytes):**

16 bit checksum del header solamente.



## Campos de Datagrama IP

#### **Options:**

- Security restrictions.
- Record Route
- Timestamp.
- (loose) Source Routing
- (strict) Source Routing.

#### **Padding:**

agregado para ser múltiplo de 4B.



#### Ruteo

- Tabla de ruteo: estructura en hosts y routers (gateways) que indica como despachar un mensaje. Perspectiva del vecino, siguiente salto.
- Host: no despacha mensajes que recibe que no son para <u>él</u>. Despacha solo <u>sus</u> mensajes mirando su tabla de ruteo.
- Router: Nodos intermedios, más de una interfaz, despacha mensajes mirando tabla de ruteo, desde cualquier interfaz.
- Host multihome: tiene varias interfaces, no rutea.

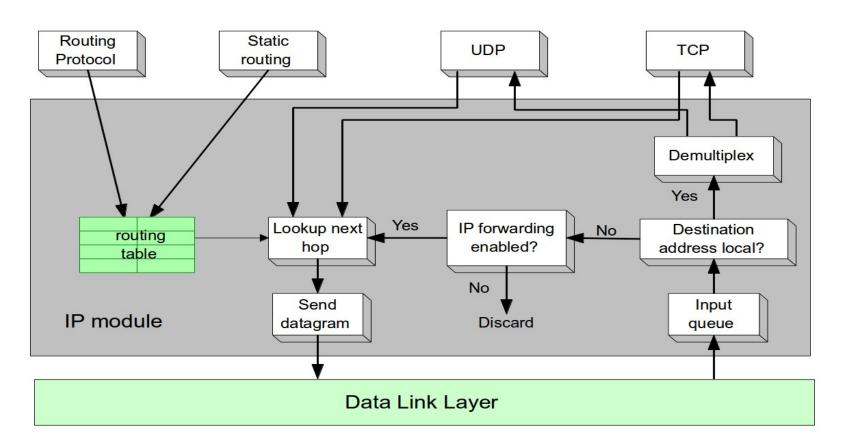


#### Ruteo

- Ruteo: seleccionar la interfaz de salida y el próximo salto. Routers y Hosts.
- Forwarding/Despacho: pasar el paquete desde una interfaz de entrada hacia una de salida. Solo routers.
- El forwarding es más intensivo.
- El ruteo es de control, alimentado por protocolos de enrutamiento (routing).
- El forwarding es de datos, envía protocolos enrutados (routed).

### Ruteo

Routers tienen el forwading habilitado, los hosts no.

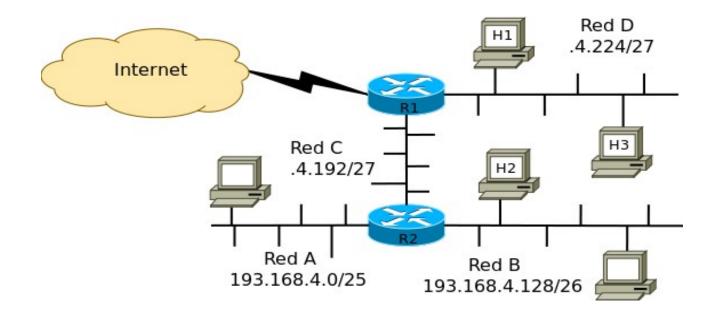




#### Tabla de Ruteo

- Estructura de tabla de ruteo:
  - □ Red Destino (Net/Mask).
  - □ Next Hop (Próximo salto).
  - □ Interfaz de salida.
- En un Host es más simple:

# Tabla de Ruteo (H1)

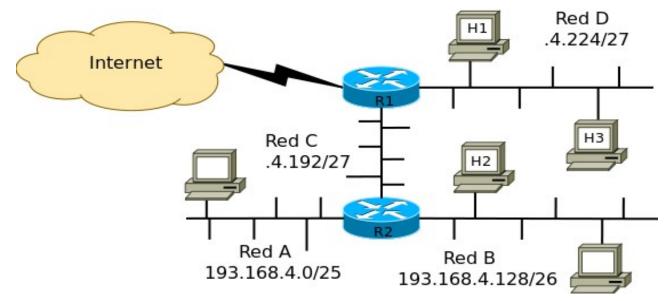


root@h1:~# ifconfig e0 193.168.4.226 netmask 255.255.255.224

root@h1:~# route add default gw 193.168.4.225

## 9

## Tabla de Ruteo (R2)

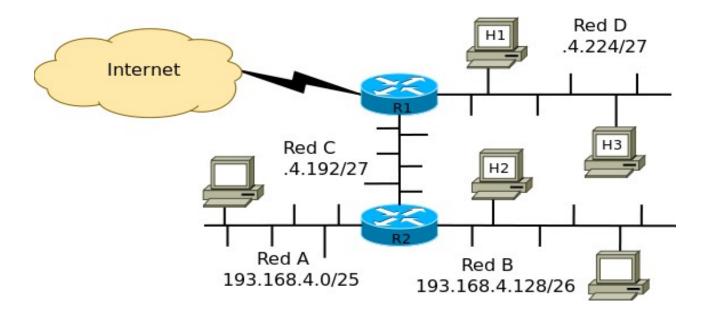


root@r2:~# netstat -nr						
Destination	Gateway	Genmask	Metric	Iface		
193.168.4.0	0.0.0.0	255.255.255.128	0	e0		
193.168.4.128	0.0.0.0	255.255.255.192	0	e1		
193.168.4.192	0.0.0.0	255.255.255.224	0	e2		
0.0.0.0	193.168.4.193	0.0.0.0	-	e2		

root@r2:~# sysctl net.ipv4.ip\_forward=1

## r.

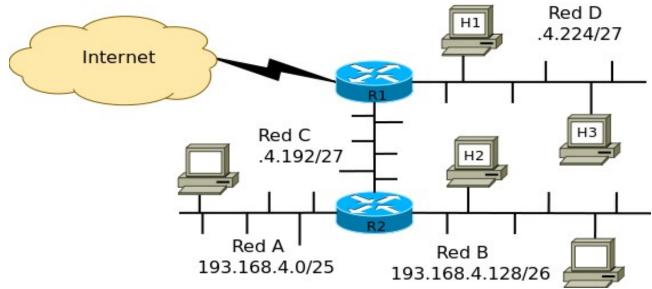
## Tabla de Ruteo (H2)



```
andres@h2:~$ netstat -nr

Destination Gateway Genmask Metric Iface
193.168.4.128 0.0.0.0 255.255.255.192 0 e0
0.0.0.0 193.168.4.129 0.0.0.0 - e0
```

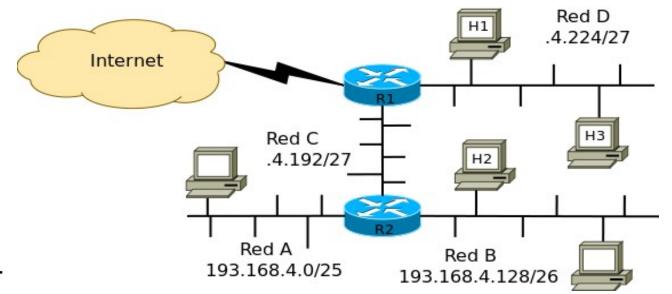
## Tabla de Ruteo (R1)



andres@r1:~\$ ne	tstat -nr	_		
Destination	Gateway	Genmask	Metric	Iface
193.168.4.224	0.0.0.0	255.255.255.224	0	e1
193.168.4.192	0.0.0.0	255.255.255.224	0	e0
200.3.4.0	0.0.0.0	255.255.255.252	0	ppp0
193.168.4.0	193.168.4.194	255.255.255.128	0	e0
193.168.4.128	193.168.4.194	255.255.255.192	0	e0
0.0.0.0	200.3.4.1	0.0.0.0	-	ppp0

## M

## Tabla de Ruteo (R1-a)



#### Alternativa

	L-L-L
andres@r1:~\$ net	tstat -nr
Destination	Gateway
193.168.4.224	0.0.0.0
193.168.4.192	0.0.0.0
200.3.4.0	0.0.0.0
193.168.4.0	193.168.4.194
0.0.0.0	200.3.4.1

Genmask	Metric	Iface
255.255.255.224	0	e1
255.255.255.224	0	e0
255.255.255.252	0	ppp0
255.255.255.0	0	e0
0.0.0.0	_	ppp0



#### Tareas de Ruteo

- Validación de datagrama: IP header.
- Calcula checksum (solo header).
- Leer IP destino.
- Buscar en tabla de ruteo, seleccionar prefijo más largo ("best match").
- Decrementar TTL.
- Fragmentar (alternativo).
- Transmitir o Descartar.
- Generar ICMP (alternativo).



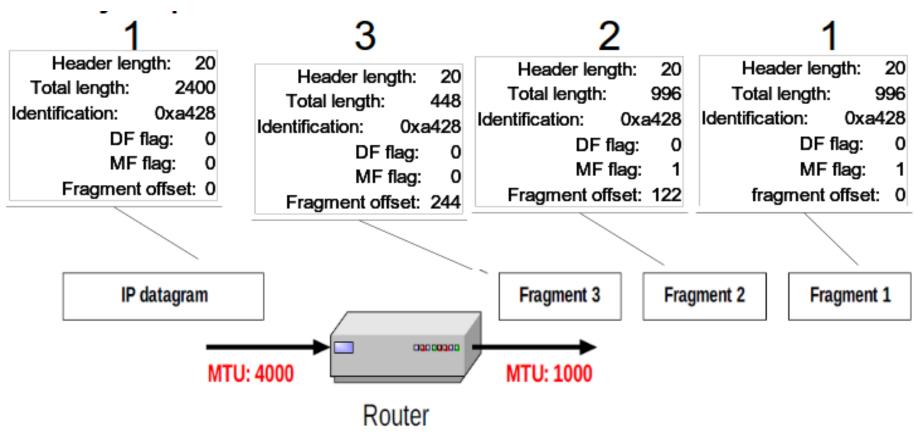
# Fragmentación

- Debido a que hay diferentes capas de enlaces con diferentes MTUs.
- Fragmentos múltiplos de 8 bytes.
  - □ Offset en unidades de 8 bytes.
- Se deben agregar los headers.

version	header length	DS	ECN	total length (in bytes)		
Identification			0 F F F F F F F F F F F F F F F F F F F			
time-to-live (TTL) prot		protocol			header c	hecksum

# Fragmentación

#### Ejemplo:





#### Referencias:

- Richard Stevens. TCP/IP Illustrated.
   Vol 1. The Protocols.
- Douglas Comer. Internetworking with TCP/IP. Vol 1.



#### Referencias:

- RFC 791 IP.
- RFC 792 ICMP.
- RFC 796 Address mappings.
- RFC 1812 Requirements for IP Version 4 Routers.
- RFC 917 Internet subnets.
- RFC 940 Toward an Internet standard scheme for subnetting.
- RFC 950 Internet Standard Subnetting Procedure.



#### Referencias:

- RFC 1878 Variable Length Subnet Table For IPv4.
- RFC 1918 Address Allocation for Private Internets.
- RFC 1631 The IP Network Address Translator (NAT) -Obsoleta por 3022-
- RFC 3022 Traditional NAT.
- RFC 1517 Applicability Statement for the Implementation of CIDR.
- RFC 1518 An Architecture for IP Address Allocation with CIDR.
- RFC 1519 Classless Inter-Domain Routing (CIDR): an Address Assignment and Aggregation Strategy.