



Introducción a IPv6

Roque Gagliano

roque@lacnic.net

LACNIC



Agenda Para Hoy.



- 9:00hs Introducción a IPv6.
- 10:30hs Coffee Break.
- 11:00hs Introducción a IPv6 (cont.).
- 12:30hs Almuerzo
- 14:00hs Planificando IPv6.
- ◆ 15:15hs Agotamiento de IPv4 y Estadísticas IPv6.
- 15:45hs Coffee Break.
- 16:00hs Mesa Redonda. IPv6 en DO.
- 17:00hs Cierre.





- Historia de IPv6.
- Cabecera IPv6.
- Direcciones IPv6.





- Historia de IPv6.
- Cabecera IPv6.
- Direcciones IPv6.



- IPv6 es un protocolo de capa de red, y se presenta como la evolución de IPv4, el más exitoso hasta ahora.
- IPv6, al igual que IPv4, es un protocolo de red no orientado a conexión, sin garantía de envío (no hay retransmisiones), ni control de flujo o congestión.
- IPv6 no va a sustituir a IPv4 de la noche a la mañana, sino que habrá una transición.
- NO va a haber un "Apagón IP".

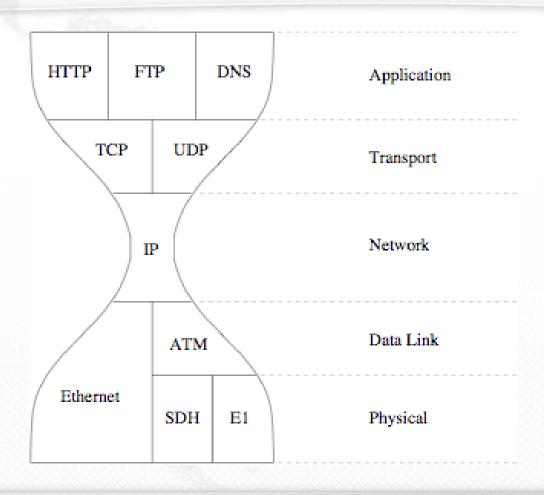


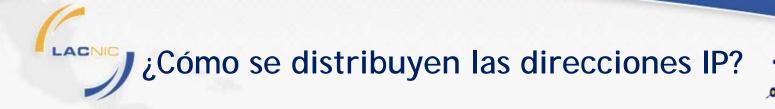


Capa de Aplicación	DNS SSH SMT	P HTTP
Capa de Transporte	TCP	-
	IGMP ICMP ARP	ICMPv6
Capa de Red	IP (v4)	IP (v6)
Capa de Enlace	Ethernet PPP	HDLC



Por qué la transición IPv4 a IPv6 es tan importante?





- Originalmente Una única persona las hacía: John Postel.
- Se distribuían por clases, redes grandes, una clase A, redes más pequñas una B, o una C.
- Hoy en día existe una jerarquía regionalizada, basada en los principios de conservación (necesidad demostrada), registro y ruteabilidad.
- RIR = Registros Regionales de Internet, son los resposables de la distribución de recursos (ASNs, IPv4 e IPv6) en su región de operación.



Distribución actual de direcciones:



Pool Global



Internet Assigned Numbers Authority



Registros Regionales (RIRs)







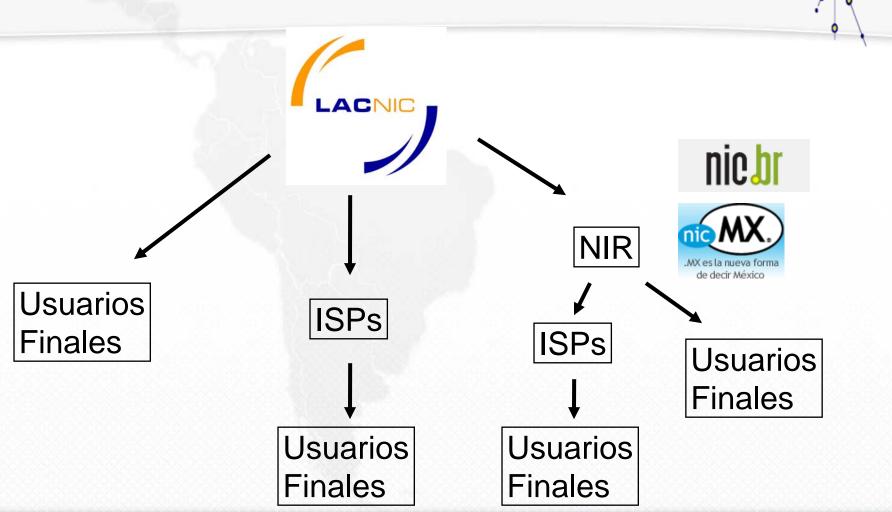








Distribución actual de direcciones:







- IETF: Internet Engineering Task Force.
 Organización encargada de la elaboración de estándares para la internet (todos las siglas que terminan en "P").
- "We reject kings, presidents and voting. We believe in rough consensus and running code"...
- IETF publica documentos llamados RFC: Request for Comments.
- En 1983 TCP/IPv4 se transforma en el protocolo de ARPANET.





- En el año 1991 se dan las primeras alarmas sobre el agotamiento del espacio de redes clase B. Algunos reportes mencionan su fin para el año 1994!
- En el año 1992 Internet se comercializa y aumenta en consumo de direcciones.
- El IETF forma el: ROAD (Routing and Addressing Group), quien identifica CIDR como una solución al problema. Luego aparece NAT, pero no se estandariza.





Medidas de Emergencia:

- CIDR: Classless inter-domain routing.
 - dirección de red = prefijo/largo de prefijo.
 - abandono de clases de redes=menos desperdicio de direcciones.
 - permite agregación de redes = reducción en el tamaño de las tablas de rutas.
 - para que funcione hubo que actualizar los protocolos de encaminamiento (RIPv2, BGPv4, etc.).
- NAT: Network Address Translation.
 - Permite que varios usuarios compartan una misma dirección IP



depLoy

NAT.

Ventajas:

- Reduce la necesidad de direcciones públicas.
- Facilita plan de numeración interna.
- Es transparente para algunas aplicaciones.
- Oculta topología en forma automática ("seguridad vs ocultamiento").
- Punto de delimintación clara para los ISPs.

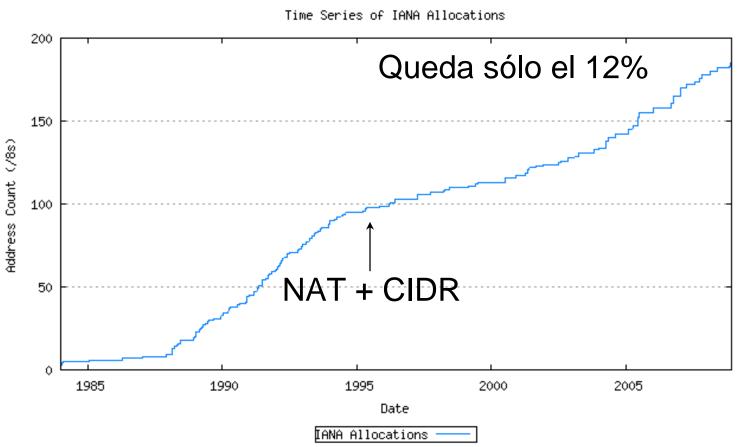
NAT.

Desventajas:

- Translación a veces compleja (e.g. FTP, VoIP).
- Problems with aplications using dynamic ports (UPnP).
- NAT no escala bien (hoy cerca de 500 sesiones simultáneas por usuario).
- Introduce estados en la red, problemas con redes multi-proveedores.
- Rompe principio de extremo a extremo.
- Problemas con IPSEC hasta el dispositivo final.
- Dificultades operacionales cuando implementado dentro de la red de ISP.











- En 1992 el IETF crea el grupo IPNG (IP Next
 Generation) que propone IPv6 como evolución de IPv4.
- Requerimientos:
 - Más direcciones y direccionamiento jerárquico.
 - Seguridad embebida.
 - Configuración de terminales "plug and play".
 - Mejoras a la QoS.
 - Mejoras para la mobilidad de red.



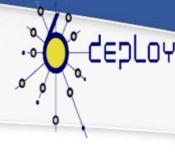


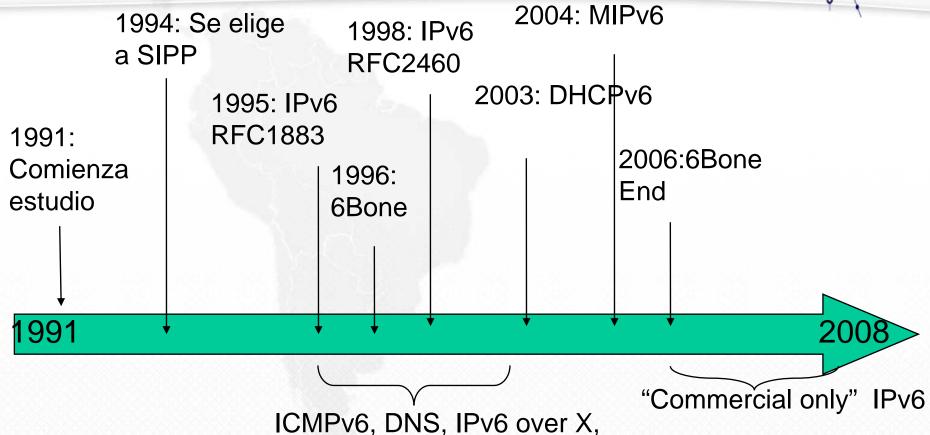
- Para los Kernel los números pares son las versiones estables (2.4 - 2.6 - 2.8).
- Ver: http://www.iana.org/assignments/version-numbers
- IPv5 estaba ocupado:

Experimental Internet Stream Protocolv2[RFC1190][JWF] - Año 1990

Los número 10-14 siguen libre.







Multicast, routing, MIBs





- ¿En qué se está trabajando aún?
 - Escenarios de transición, en especial para luego del fin de IPv4 (NAT66, NAT64, etc.).
 - Extensiones a los protocolos existentes.
 - VRRP para IPv6.
 - Guías Operativas.
 - Mejoras de Seguridad.





- El empuje para la adopción de IPv6 está ligado al fin de la disposición de direcciones IPv4 en la IANA y los RIR.
- La fecha estimada para el fin del Pool Central de la IANA es Marzo del 2011. Y de los Pooles en los Registros Regionales: Abril 2012.
- ¡IPv6 nos da muchas más direcciones!:

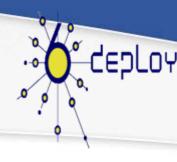
340,282,366,920,938,463,374,607,431,768,211,456 direcciones disponibles.





- NAT desaparece. Vuelve el routing puro.
- Aplicaciones ya no tienen que preocuparse con el mantenimiento de estados.
- Más inteligencia en los extremos:
 - Control de checksum en L4 Obligatorio.
 - Fragmentación de extremo a extremo.
 - Manejo de extensiones de IPv6.
- IPv6 Puede ser fuente de innovaciones...pensar en AJAX...





- Historia de IPv6.
- Cabecera IPv6.
- Direcciones IPv6.

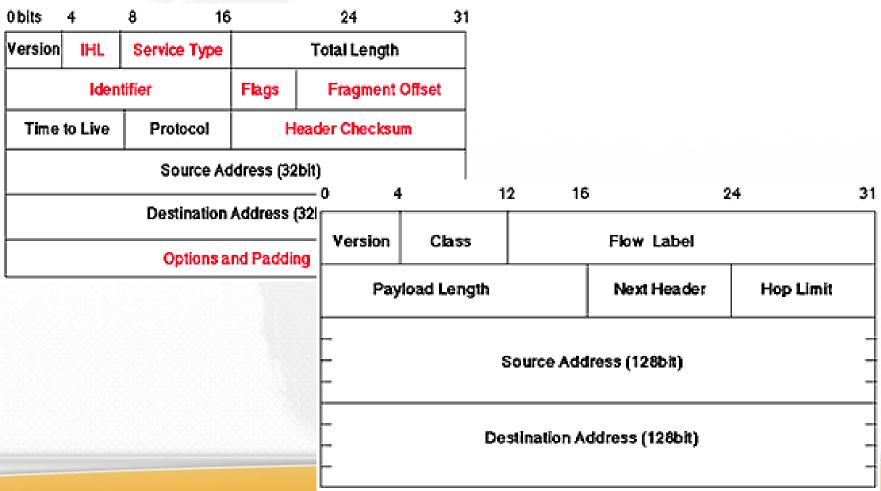




- Node: Dispositivo que implementa IPv6
- Router: Nodo que reenvía paquetes IPv6
- Host: Cualquier otro nodo que no es un router
- Upper Layer: Protocolo que está inmediatamente por encima de IPv6
- Link: Medio o entidad de comunicación sobre la que los nodos pueden comunicarse a través de la capa de link
- Neighbors: Nodos conectados al mismo link
- Interface: Conexión del nodo al enlace (link)
- Address: Identificación IPv6 de un interfaz o conjunto de interfaces de un nodo
- Packet: Una cabecera IPv6 junto a los datos que incorpora
- Link MTU: Unidad de Transmisión Máxima
- Path MTU: MTU mínima en el camino que recorren los paquetes IPv6 entre dos nodos finales

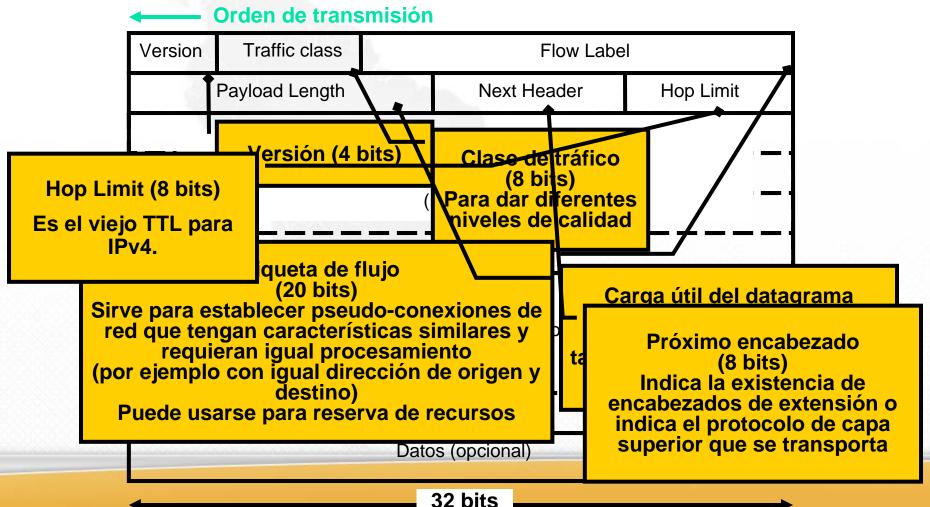














Resumen de cambios:



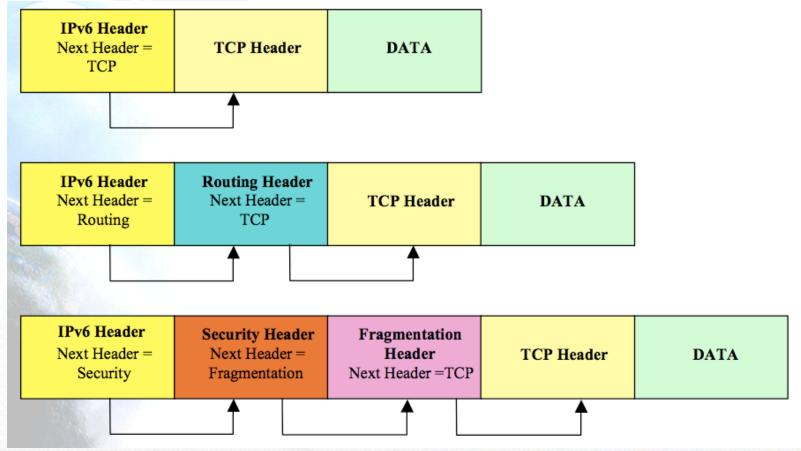
- 40 bytes.
- Direcciones de 32 a 128 bits.
- Fragmentación y Opciones retirados.
- NO HAY Checksum de cabecera.
- Largo sólo de carga útil pues cabecera tiene largo fijo.
- Nuevo campo Etiqueta de Flujo.
- TOS --> Traffic Class.
- Protocol --> Next Header.
- Time to Live --> Hop Count.
- Alineación a 64 bit.



- Las opciones se manejan mediante los cabeceras de extensión (extension headers)
- Se encadenan con el campo Next Header (8 bits)
- ◆ Se utilizan los mismos números que en "Protocolo" IPv4 (TCP=6, UDP=17).
- Hay definidos 6 tipos de encabezados de extensión sólo para IPv6:
 - hop-by-hop header (información entre routers) NH=0.
 - routing header (equivalente a source routing) NH=43.
 - fragment header (fragmentación en origen) NH=44.
 - authentication header (firma de originador) NH=51.
 - encrypted security payload (paquete encriptado) NH=50.
 - destination option header (opciones para el destino) NH=60.
- Existe un órden pre-establecido cuando











- La fragmentación se realiza sólo de extremo a extremo (no en routers).
- Existe en IPv6 descubrimiento de MTU.
- Si falla, se usa el MTU mínimo para IPv6 que es 1280 bytes.
- El máximo payload (MTU=Payload+40 bytes) es de 65536 bytes.





Next Header 8-bit selector. Identifies the initial header type of the Fragmentable Part of the original packet (defined below). Uses the same values as the IPv4 Protocol field [RFC-1700 et seq.].

Reserved 8-bit reserved field. Initialized to zero for transmission; ignored on reception.

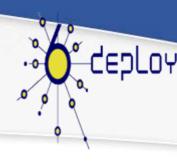
Fragment Offset 13-bit unsigned integer. The offset, in 8-octet units, of the data following this header, relative to the start of the Fragmentable Part of the original packet.

Res 2-bit reserved field. Initialized to zero for transmission; ignored on reception.

M flag 1 = more fragments; 0 = last fragment.

Identification 32 bits is used for facilitating each fragment is correctly reassembled at the receiver.





- Historia de IPv6.
- Cabecera IPv6.
- Direcciones IPv6.





- → ¿Por qué 128 bits?
 - Había quienes deseaban una longitud de 64bits: buena para los procesadores, suficiente cantidad de direcciones, pero problemas para autoconfiguración.
 - Había quienes querían 160 bits, para ser compatibles con CLNP.
 - O largo variable.
 - La opción que se tomó de compromiso fueron 128 bits con largo fijo.





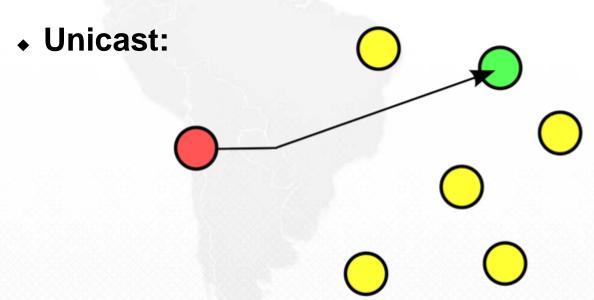
- 340,282,366,920,938,463,374,607,431,768,211,456 direcciones disponibles.
- ◆ 2⁹⁶ vees la cantidad de direcciones IPv4.
- Nuestro Planeta tiene 511,263,971,197.990 m².
 Entonces, serían 655,570,793,384,866,943,898.599 direcciones por m².
- Con asignación jerárquica pesimista: 1.546 direcciones/m².
- Con asignación jerárquica optimista: 3,911,873,538,269,508,102 direcciones/m².





• Tipo:

· Reservadas.



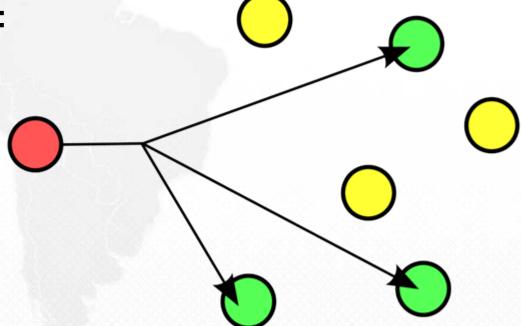


Tipo y Alcance de direcciones IPv6.



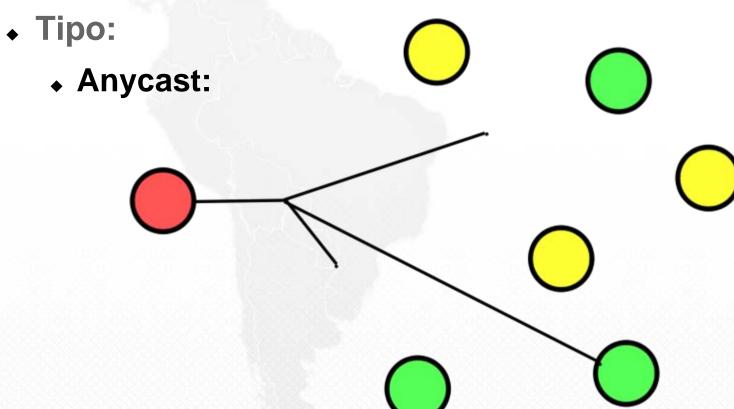
• Tipo:

• Multicast:













Alcace:

- Global.
- Local: al link ("link-local") o al sitio (ya no se usa) o a la organización.

• Ejemplos:

- Unicast globales.
- Unicast link-local.
- Multicast link-local.

Representación de direcciones IPv6:



- Direcciones IPv6: 128 bits en notación hexadecimal. Ejemplo: 2001:0DB8:7001:BEBE:CAFE:0000:0000:0003
- Para cada grupo de 16 bits los ceros a la izquierda se pueden omitir: 2001:DB8:7001:BEBE:CAFE:0000:0000:3
- Cadena más large de ceros (dentro de los grupos de 16bits) se puede sustituir por ::
 - 2001:DB8:7001:BEBE:CAFE::3 (Forma Compacta).
- Direcciones inválidas: 2001:DB8::1::1 o 2001:DB8:1:1.





Bits Comienzo	Prefijo IPv6	Uso
000	::/3	Usos especiales (reservadas).
001	2000::/3	Globales Unicast
010 - 1111 1110 0	4000::/2 - FF00/9	Reservadas Globales Unicast
1111 1110 10	FE80::/10	Link local Unicast
1111 1110 11	FEC0::/10	Site local Unicast
1111 1111	FF00::/8	Multicast





- Direcciones especiales:
 - + Loopback: ::1 (solo un uno en el bit 128).
 - No específica: :: (todos ceros).
 - ::FFFF:0:0/96 (IPv4 mapped addresses)Ej:

192.168.1.1 --> ::FFFF:192.168.1.1





- Pensadas para ser alcanzables globalmente.
- **2000::/3.**
- Espacios especiales:
 - 2002::/16 6to4.
 - → 2001:db8::/32 Documentación.
 - + 2001::/32 Teredo
 - FC00::/7 ULA (Unique Local Addresses).





- ◆ fe80::/10 --> link-local unicast.
- ffx2::/16 --> link-local multicast (recuerden no hay broadcast!). Si x=1, dirección no permanente, Si x=0, asignada por IANA.

Ej:

ff02::1 - Todos los nodo ("all hosts") en el segmento local. Lo más parecido a un broadcast.

ff02::2 - Todos los routers.





- Direcciones con alcance global pero que no van a ser encaminados globalmente.
- Definición abierta de qué se entiende por "local".
- Cada prefijo de direcciones probablemente único.
- No dependen del proveedor.
- Dos tipos: Definidas localmente: FD00::/8 y TBD FC00::/8.





 RFC 4193 define cómo distribuir el espacio: fc00::/8.

fdXX:XXXX:XXXX::/48 para cada sitio.

40 bits elegidos pseudo-aleatoriamente

Generador ULA basado en dirección MAC:

http://www.sixxs.net/tools/grh/ula/





- Idéntico a IPv4, pero con más bits.
- No hay notación de máscara, sino sólo de largo de prefijo: 2001:db8::/32.
- Ruta por Defecto: ::/0
- Formato General:

```
n bits | m bits | 128-n-m bits |
| global routing prefix | subnet ID | interface ID
```

• Ejemplo: Sub-red: 2001:db8:31:1::/64, Prefijo Global: 2001:db8::/32, Sub-red ID: 31:1.





 Para facilitar la auto-configuración de direcciones IP, se establece normalmente un IID de 64 bits.

• Ej: Link-locals (FE80::/10):

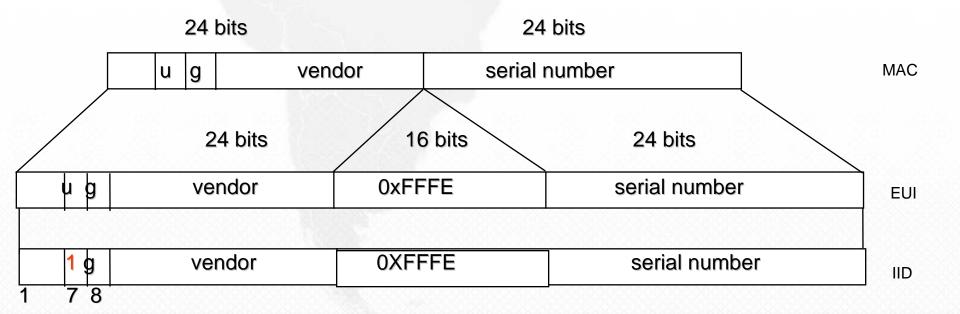




- Se puede obtener:
 - En forma manual.
 - Por autoconfiguración basado en dirección MAC.
 - Por DHCPv6.
 - Autogenerado en forma pseudo-aleatoria (direcciones con privacidad).
 - Autogenerado a partir de una clave pública (CGA).
 - Otros métodos en el futuro.











- Una interfaz puede tener varias direcciones de distinto o mismo alcance, pero, ¿cómo elige la dirección de origen/destino a utilizar?
- ◆ RFC 3438 implementa un algoritmo. Ej. Origen:
 - Rule 1: Prefer same address.
 - Rule 2: Prefer appropriate scope.
 - Rule 3: Avoid deprecated addresses.
 - Rule 4: Prefer home addresses.
 - Rule 5: Prefer outgoing interface.
 - Rule 6: Prefer matching label.
 - Rule 7: Prefer public addresses.





- Tres pasos:
- Lea políticas de LACNIC para verificar que cumple con requerimientos:

http://www.lacnic.net/sp/politicas/

· Llene información en formularios:

http://www.lacnic.net/en/registro/

Envíe formularios a hostmaster@lacnic.net





- Vista / MAC OSX / Linux / FreeBSD:
 - Activado por defecto.

- Windows XP:
 - Menú --> Ejecutar --> cmd
 - Luego ejecutar: ipv6 install
 - y listo!





→ Fin Introducción a IPv6...