Tecnología Digital IV: Redes de Computadoras

Clase 5: Nivel de Aplicación - Parte 3

Lucio Santi & Emmanuel Iarussi

Licenciatura en Tecnología Digital Universidad Torcuato Di Tella

25 de marzo de 2025

Agenda

- Protocolos de la capa de aplicación
 - SMTP
 - DNS
 - Streaming de video: DASH
 - Distribución de archivos peer-to-peer (BitTorrent)
- Redes de distribución de contenido (CDNs)

E-mail y el protocolo SMTP

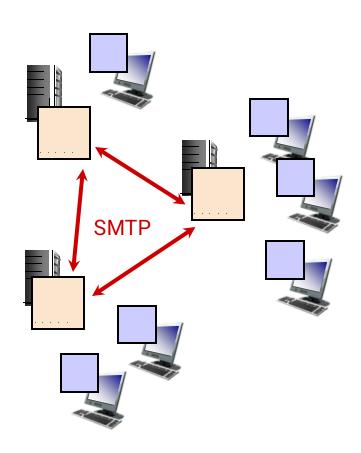
E-mail

Tres componentes principales:

- User agents
- Servidores de mail
- Simple Mail Transfer Protocol: SMTP

User Agent

- Permite redactar, editar y leer mensajes
- e.g., Outlook
- Los mensajes se almacenan en el servidor



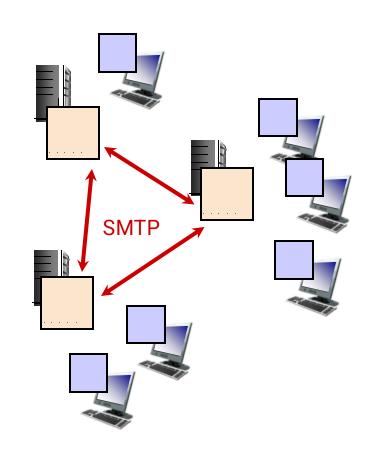
Servidores de mail

En los servidores tenemos:

- El buzón (mailbox) que guarda los mensajes entrantes para el usuario
- Una cola de salida de los mensajes a ser enviados

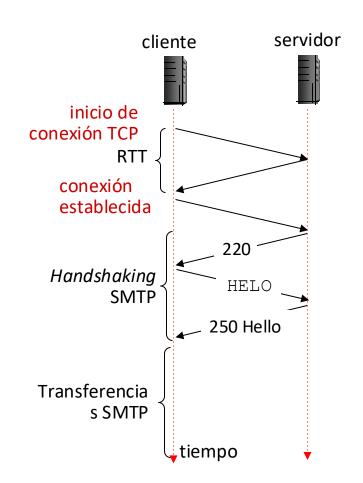
El protocolo SMTP permite enviar mensajes entre servidores

- Cliente: el servidor de mail emisor
- Servidor: el servidor de mail receptor



SMTP

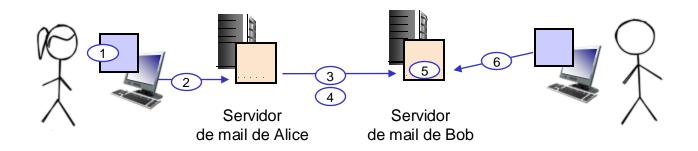
- Utiliza TCP para transferencias confiables (el servidor escucha en el puerto 25)
- Tres fases:
 - Handshaking
 - Transferencia de mensajes
 - Cierre
- Interacciones de tipo comando/respuesta (como HTTP)
 - Formato en texto (ASCII)



Escenario: envío y lectura de mails

- 1) Alice utiliza su *User Agent* (UA) para redactar un mail a bob@utdt.edu
- El UA envía el mensaje a su servidor vía SMTP; el mensaje queda encolado hasta ser transmitido
- 3) El cliente SMTP abre una conexión TCP con el servidor de mail de Bob

- 4) El cliente SMTP envía el mensaje de Alice por la conexión TCP
- 5) El servidor de mail del usuario B coloca el mensaje recibido en el buzón de Bob
- 6) Bob utiliza su UA para leer el mensaje



S: 220 utdt.edu

C: HELO gmail.com

S: 220 utdt.edu

C: HELO gmail.com

S: 250 Hello gmail.com, pleased to meet you

C: MAIL FROM: <usuarioA@gmail.com>

```
S: 220 utdt.edu
```

```
C: HELO gmail.com
```

S: 250 Hello gmail.com, pleased to meet you

```
C: MAIL FROM: <usuarioA@gmail.com>
```

S: 250 usuarioA@gmail.com... Sender ok

C: RCPT TO: <usuarioB@utdt.edu>

```
S: 220 utdt.edu
C: HELO gmail.com
S: 250 Hello gmail.com, pleased to meet you
C: MAIL FROM: <usuarioA@gmail.com>
S: 250 usuarioA@gmail.com... Sender ok
C: RCPT TO: <usuarioB@utdt.edu>
S: 250 usuarioB@utdt.edu ... Recipient ok
C: DATA
```

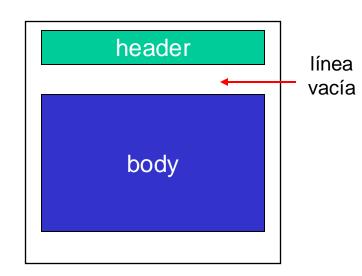
```
S: 220 utdt.edu
    C: HELO gmail.com
    S: 250 Hello qmail.com, pleased to meet you
    C: MAIL FROM: <usuarioA@gmail.com>
    S: 250 usuarioA@gmail.com... Sender ok
    C: RCPT TO: <usuarioB@utdt.edu>
    S: 250 usuarioB@utdt.edu ... Recipient ok
    C: DATA
    S: 354 Enter mail, end with "." on a line by
itself
    C: Hola! Vas a la clase de TD4 hoy?
    C: Saludos!
```

Formato de los mensajes

- líneas de headers, e.g.
 - To:
 - From:
 - Subject:

Notar que estos headers son diferentes a los comandos SMTP MAIL FROM: RCPT TO:!

 Body: el mensaje en sí mismo; sólo caracteres ASCII permitidos



La sintaxis de los mensajes de e-mail se define en el RFC 2822

Demo!

- Utilicemos netcat para conectarnos con un servidor de mail y hablar SMTP a través del teclado
- Ejecutar
 - nc -v mail.guerrillamail.com 25
- Enviar un e-mail de la dirección test@hotmail.com a test_td4@guerrillamail.com
- Ingresar a <u>www.guerrillamail.com</u> y comprobar que el mensaje se recibió correctamente en el *mailbox* del usuario indicado

104 2025

Demo!

```
Connection to mail.guerrillamail.com port 25 [tcp/smtp] succeeded!
220 mail.guerrillamail.com SMTP Guerrilla(v1.6.1) #115823533 (175) 2024-08-19T15:55:01Z
HELO hotmail.com
250 mail.guerrillamail.com Hello
MAIL FROM: <test@hotmail.com>
250 2.1.0 OK
RCPT TO: <test_td4@guerrillamail.com>
250 2.1.5 OK
DATA
354 Enter message, ending with '.' on a line by itself
PRUEBA
TEXTO TD4
250 2.0.0 OK: queued as 860142160126f715a58726ed15166fb0
QUIT
221 2.0.0 Bye
marceloromeo@MacBook-Air-de-Marcelo ~ %
```

Demo



SMTP vs. HTTP

- HTTP: pull del cliente
- SMTP: push del cliente
- Ambos tienen interacciones comando/respuesta en ASCII y códigos de status
- HTTP: cada objeto encapsulado en su propio mensaje de respuesta
- SMTP: múltiples objetos enviados en mensaje multiparte (protocolo MIME)

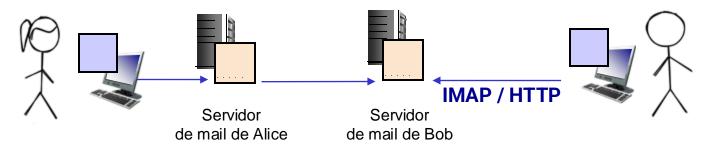
- SMTP usa conexiones persistentes
- SMTP requiere que el mensaje completo (header y body) estén en ASCII
- El servidor SMTP utiliza CRLF.CRLF para determinar el fin del mensaje

104 2025

Ejemplo de mensaje multiparte MIME

```
MIME-Version: 1.0
Content-Type: multipart/mixed; boundary="-----517CA6F2DE4ABCAFCC5"
From: Lionel Messi <lmessi@afa.com.ar>
To: wweghorst@knvb.com
Subject: videito
Date: Fri, 09 Dec 2022 18:45:19 -0300
----517CA6F2DE4ABCAFCC5
Content-Type: text/plain; charset=us-ascii
Content-Transfer-Encoding: 7bit
Te dejo un video de los penales ;)
Anda pa'lla!
Leo
----517CA6F2DE4ABCAFCC5
Content-Type: video/mp4
Content-Transfer-Encoding: base64
... bytes del video encodeados en base64 ...
```

Protocolos de acceso al mail



- SMTP permite entregar y almacenar mensajes de e-mail
- Los protocolos de acceso permiten obtener los mails de los servidores

IMAP: Internet Mail Access Protocol [RFC 3501]

 Provee recuperación de mails, borrado y administración de carpetas, entre otros (los mensajes están almacenados en el servidor)

HTTP

TD4 2025

- Gmail y Hotmail, por ejemplo, ofrecen una interfaz web sobre SMTP para enviar mensajes
- Gmail soporta IMAP (aunque el acceso a los mensajes <u>vía web</u> no se da por este protocolo)

19

El protocolo DNS

DNS: Domain Name System

Los dispositivos en Internet tienen:

- Una dirección IP (32 bits) –utilizada para enviar datagramas
- Un nombre, ej., utdt.edu utilizado por los humanos

¿Cómo podemos mapear una IP a un nombre y viceversa?

Domain Name System (DNS)

- Base de datos distribuida en una jerarquía de múltiples "servidores de nombres" (name servers)
- Protocolo de aplicación: los hosts se comunican con servidores DNS para resolver nombres (traducción entre nombres y direcciones)
- Funcionalidad central de Internet

Ejemplo de cómo funciona

- 1.Un usuario abre su navegador web favorito y escribe la dirección http://utdt.edu en la barra de direcciones
- 2.El navegador web extrae el nombre del host (hostname), utdt.edu, y se lo pasa a un cliente DNS
- 3.El cliente DNS envía una consulta al servidor DNS que contiene el hostname requerido por el usuario
- 4.El DNS eventualmente recibe una respuesta con la dirección IP del *hostname*
- 5.Una vez que el navegador recibe la dirección IP puede iniciar la conexión TCP con el servidor HTTP (puerto 80 en esa IP)



Servicios y estructura de DNS

Servicios de DNS

- Traducción nombre → IP
- Aliasing
 - Nombres canónicos y aliases
- Aliasing de servidores de mail
- Distribución de carga
 - Para servidores web replicados, muchas IPs se corresponden a un nombre

¿Por qué no centralizarlo?

- Punto único de falla
- Volumen de tráfico
- Mantenimiento

En definitiva, no es escalable

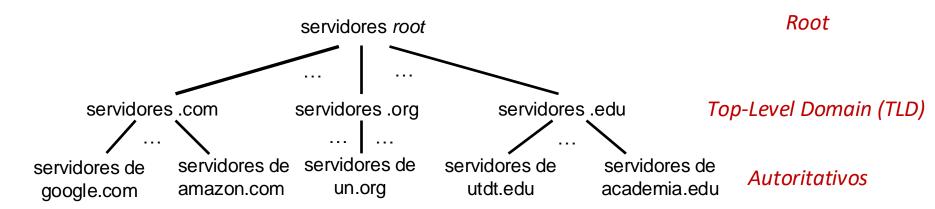
 Sólo los servidores DNS de Akamai reciben ~2.2B queries DNS por día

Características de DNS

- Base de datos distribuida enorme
 - Miles de millones de registros
- Billones de consultas diarias
 - Gran volumen de lecturas vs. escrituras
 - Performance: toda transacción en Internet involucra DNS
- Descentralización organizacional y física
 - Millones de organizaciones diferentes son responsables de sus propios registros

104 2025

Jerarquía de servidores DNS



Si un cliente quiere la dirección IP de www.utdt.edu,

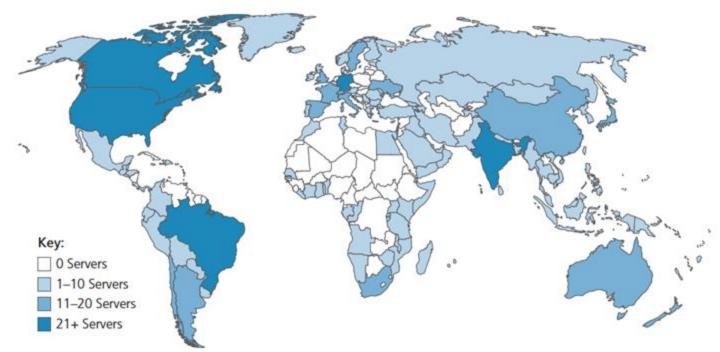
- Consulta un servidor root para encontrar un servidor TLD del dominio .edu
- Consulta un servidor TLD de .edu para obtener un servidor <u>autoritativo</u> de utdt.edu

Consulta un servidor <u>autoritativo</u> de utdt.edu para obtener la IP de www.utdt.edu

104 2025

Servidores root

Hay 13 servidores root distintos con más de 1000 réplicas a lo largo de todo el mundo:



Servidores TLD y autoritativos

Servidores *Top-Level Domain* (TLD)

- Existe un servidor TLD (o cluster de servidores) para cada dominio de nivel superior (e.g., .com, .org, .net, .edu, .aero, .jobs, .museums), incluyendo los de los países –.ar, .uk, .fr, .jp, etc.
- Por ejemplo, la compañía Educause administra los servidores DNS del dominio .edu

Servidores autoritativos

- Servidores DNS propios de cada organización
- Proveen traducciones de nombres a direcciones IP para los hosts de la organización
- Pueden ser administrados por la misma organización o bien por un tercero (proveedor de servicios)

Servidores DNS locales

- Cuando un host realiza una consulta DNS, la misma se envía a su servidor DNS local
 - La respuesta proviene de su caché local (podría estar desactualizada)
 - También reenvía la consulta a la jerarquía DNS en caso de no tener la respuesta
- Los ISPs tienen servidores DNS locales (se suele asignar uno automáticamente al host al conectarse)
- Notar que estos servidores locales no pertenecen estrictamente a la jerarquía DNS

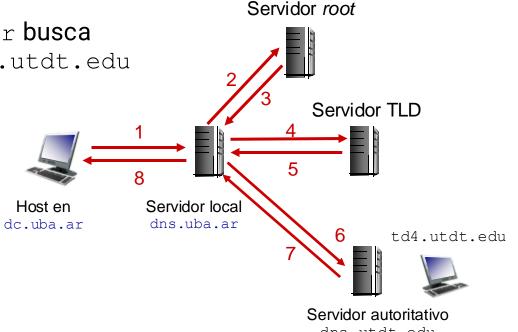
104 2025

Resolución DNS: consulta iterativa

Ejemplo: un host en dc. uba.ar busca resolver la dirección IP de td4.utdt.edu

Consulta iterativa

- El servidor contactado responde con el nombre del próximo servidor a contactar "No conozco este nombre,
- pero preguntale a este servidor



dns.ut.dt.edu

Resolución DNS: consulta recursiva

Servidor root Ejemplo: un host en dc. uba.ar busca resolver la dirección IP de td4.utdt.edu Consulta recursiva Servidor TLD El servidor contactado se encarga de resolver Servidor local Host en dc.uba.ar dns.uba.ar la consulta td4.utdt.edu Servidor autoritativo

TD4 2025

dns.ut.dt.edu

Caching en DNS

- Cuando un servidor aprende un nuevo mapeo, lo cachea e inmediatamente devuelve este valor cacheado ante futuras consultas (aún si no es su servidor autoritativo)
 - Mejora los tiempos de respuesta
 - Los registros cacheados expiran luego de cierto tiempo (Time To Live, TTL)
 - Los servidores TLD suelen estar cacheados en los servidores locales
- Los registros en la caché pueden estar desactualizados
 - Si cierto host cambia su dirección IP, podría permanecer "oculto" hasta que todos los TTLs expiren
 - DNS ofrece una traducción "best-effort"

104 2025

Registros DNS

DNS: base de datos distribuida que almacena registros (RR)

Formato: (nombre, valor, tipo, TTL)

tipo A

- nombre: el host
- valor: su dirección IP

tipo NS

- nombre: un dominio (e.g. utdt.edu)
- valor: el hostname del servidor autoritativo para dicho dominio

tipo CNAME

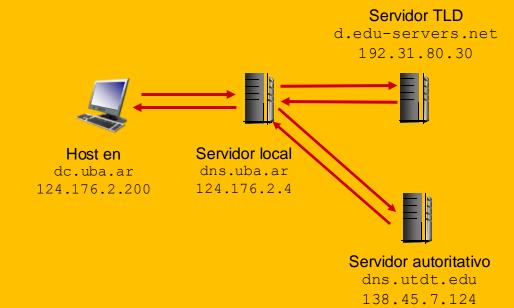
- nombre: un alias para cierto nombre canónico (i.e., real)
- valor: el nombre canónico

tipo MX

 El valor es el nombre de un servidor SMTP asociado con el nombre

Ejercicio!

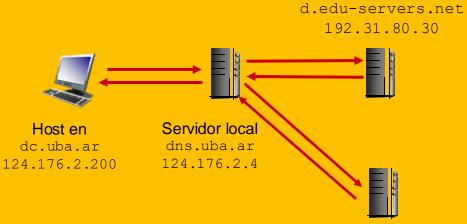
 Supongamos que el servidor TLD para dominios .edu no es autoritativo para el host utdt.edu. ¿Qué registros DNS contendrá el servidor TLD? ¿De qué tipo?



Ejercicio!

 Supongamos que el servidor TLD para dominios .edu no es autoritativo para el host utdt.edu. ¿Qué registros DNS contendrá el servidor TLD? ¿De qué tipo?

Tipo	Name	Value
	:	
NS	udtd.edu	dns.utdt.edu
А	dns.utdt.edu	138.45.7.124



Servidor autoritativo dns.utdt.edu

Servidor TLD

138.45.7.124

Mensajes DNS

Tanto las consultas (queries) como las respuestas (replies) tienen el mismo formato:

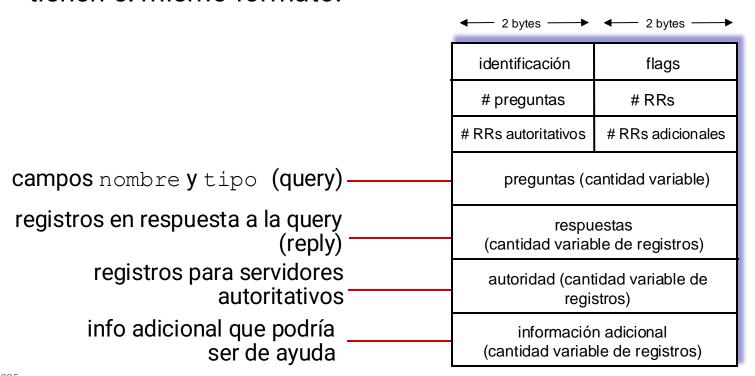
Header del mensaje:

- identificación: número de 16 bits para la consulta (la respuesta utiliza el mismo)
- flags
 - query / reply
 - recursividad deseada
 - recursividad disponible
 - La respuesta es autoritativa



Mensajes DNS

Tanto las consultas (queries) como las respuestas (replies) tienen el mismo formato:



Nuevos registros en DNS

Supongamos que queremos dar de alta el dominio td4.com

- Debemos registrar dicho nombre en un registrador DNS (e.g., Network Solutions)
 - Proveemos nombres y direcciones IP de servidores DNS autoritativos (primarios y secundarios)
 - El registrador inserta registros NS y A en el servidor TLD de .com:

```
(td4.com, dns1.td4.com, NS)
(dns1.td4.com, 111.111.111.1, A)
```

- Necesitamos generar un servidor DNS autoritativo con dirección IP 111.111.1
 - Debe tener un registro A para www.td4.com
 - Y, por ejemplo, otro de tipo MX (si queremos mails @td4.com)

Seguridad en DNS

Ataques DDoS

- Bombardeo de servidores root con tráfico
 - No es muy factible
 - Filtrado de tráfico
 - Los servidores locales cachean las IPs de los servidores TLD (se bypassean los servidores root)
- Bombardeo de servidores TLD
 - Potencialmente más peligroso

Ataques de spoofing

- Intercepción de queries para devolver respuestas falsas
 - DNS cache poisoning: las caches quedan envenenadas, direccionando tráfico a la máquina maliciosa
 - RFC 4033: DNSSEC (ofrece servicios de autenticación)