

Escuela Técnica Superior de Ingeniería Informática

Asignatura:
Redes de Computadores

Autor:
Fernando José Mateos Gómez

Ultima Modificacion: **23 de Septiembre del 2021**

≈ Ṛ Ṗṡṡ Ṛ ṡ . Ṛ Ḃṡṡ ṡ Ṛ ḡ Ḥ
≈ ṡṚṡṡ ṡṡṡṡ . Ṛ ṡ Ḥ

Indice

1. Tema 1: Redes de Computadores e Internet	2
1.1. Internet	2
1.2. Protocolos	2
1.3. Equipos, Redes de Acceso, Medios Físicos	2
1.3.1. Frontera de la Red	2
1.3.2. Redes de Acceso	2
1.3.3. Componentes típicos en una Red de Acceso	3
1.4. Conmutación de Paquetes/Circuitos y la Arquitectura de Internet	3
1.4.1. Estructura del internet	4
1.5. Rendimiento	4
1.5.1. Retardos	4
1.5.2. Pérdidas	5
1.6. Capas de Protocolos y Modelos de Servicio	5
2. Tema 2: Campo Magnetostático	7
3. Tema 3: Circuitos de Corriente Continua	8
4. Tema 4: Inducción Electromagnética	9
5. Tema 5: Circuitos de Corriente Alterna	10

1. Tema 1: Redes de Computadores e Internet

1.1. Internet

Internet comprende al conjunto de *Hardware* y *Software* que abarca a la red. Está formado por enlaces de conexión que alcanzan a los hosts, o sistemas terminales, dispositivos que se conectan a la Internet y ejecutan aplicaciones en red. La podemos denominar como la “red de redes”, una gran red que abarca al resto de redes que se enlazan entre si, por lo que tiene dos propiedades fundamentales:

- Es pública y accesible por todo el mundo.
- Es poco jerárquica, al estar todo entrelazado no hay una red que se encuentre por encima de otra en la estructura.

Las redes se conectan mediante enlaces, hay millones de dispositivos, que pueden transportar la información mediante un medio físico o no (Fibra, Cobre, Satélite, etc), a una velocidad a la denominaremos *tasa de transmisión*, o conocida también como ancho de banda, y usarán los *routers* como medio para enviar paquetes, bloques de datos.

La red está regida por protocolos y estándares(*RFC*, “Request For Comments”, *IETF*, “Internet Engineering Task Force”), con el fin de ofrecer una serie de *servicios*, **servicios de comunicación** para enviar datos a través de la red a un destinatario o **aplicaciones distribuidas**, aquellas consumidas por los hosts.

1.2. Protocolos

Para controlar el tráfico en la red, disponemos de una serie de algoritmos que se ejecutan en Software, estos son los denominados “protocolos”. Estos definen el formato y orden de los mensajes en el tráfico entre las entidades de la red, y las medidas a tomar a corde a las situaciones. Podemos destacar el protocolo **TCP**, **IP** o el **Ethernet**.

1.3. Equipos, Redes de Acceso, Medios Físicos

Debemos de dividir este problema en 3 partes:

- **Frontera de la Red:** Aplicaciones.
- **Redes de Acceso:** Cableados y Medios de Acceso.
- **Núcleo de la Red:** Routers e Internet.

1.3.1. Frontera de la Red

Los Hosts ejecutan programas en la “Frontera” a través de un modelo, como por ejemplo el ***Cliente/Servidor***, en el cual el cliente solicita al servidor, es decir, le realiza una petición y este le responde, o el modelo ***Peer to Peer***, que no usa servidores y todos los equipos en la red reciben la respuesta y la petición (no se usa demasiado).

1.3.2. Redes de Acceso

Con el fin de conectar un host a un router, en la “frontera”, deberemos usar redes internas para acceder a este dispositivo. Son las redes domésticas, institucionales y móviles las que aprovechan esto, por lo que hay que protegerlas (decidir si es compartida o privada) y disponer de un medio físico de transmisión de la propia red.

Los medios físicos transportan información en forma de bits, a través de un enlace físico, estos pueden ser:

- **No Guiados:** La señal se transporta por medio de ondas electromagnéticas, que pueden ser orientadas fijas o programadas para ser unidireccionales u omnidireccionales. Tendremos que tener en cuenta, los problemas que afecten a las ondas a la hora de trabajar con esta clas de conectores(interferencias, reflexión,...)
- **Guiados:** La señal se transporta a través de un medio sólido (par trenzado, coaxial, fibra óptica, etc)
 - *Par Trenzado:* Formado por dos cables de cobre aislados, y cuya categoría indica la velocidad de transporte.
 - *Cable Coaxial:* Es bidireccional ya que en función del tipo puede ser de “banda base”, unidireccional, o de “banda ancha”, multidireccional.
 - *Fibra Óptica:* Aprovecha la energía lumínica y la velocidad de la luz para transmitir información. No requiere de repetidores que amplíen la señal, a no ser que sean distancias muy largas
- *Microondas:* Tiene alta direccionalidad.
- *WLAN:* Es omnidireccional
- *Satélite:* Tiene un retraso de 270ms pero como no nos conectamos directamente, no llega a ser un problema, en cortas distancias.

A la vez podemos dividir a las redes en dos categorías:

- **Acceso Fijo:** Pueden ser cableadas o usando cableado telefónico, como **ADSL**.
- **Acceso Movil.**

De entre los tipos de redes podemos destacar:

- Modems.
- DSL, “Digital Subscriber Line”.
- HFC, “Hybrid Fiber Cable”.
- FTTH, “Fiber To The Home”

1.3.3. Componentes típicos en una Red de Acceso

Como un caso particular, en las redes domésticas, la conexión a internet se realiza a través de un modem que se conecta al ISP, proveedor de servicios de internet, y este transmitirá una señal a un router, con una ip pública única, a la que se conectarán el resto de dispositivos de la red a través de una conexión NAT.

1.4. Conmutación de Paquetes/Circuitos y la Arquitectura de Internet

El núcleo de la red se conforma por una red entrelazada, una malla, de routers conectados entre si que transmiten datos a través de la red mediante:

- **Conmutación de circuitos:** Circuito dedicado, con la red telefónica. Usan el protocolo “Peer to Peer”, y se comunican a través de llamadas de la red telefónica. Los recursos no se comparten y tiene un buen rendimiento, debido a que cada usuario se le reserva un ancho de banda, puede ser una división en función de:
 - La Frecuencia(**FDM**): Del ancho de banda total, a cada uno se le asigna una frecuencia en específica, e invariable.

- El Tiempo(**TDM**): Del ancho de banda total, cada usuario tiene un tiempo en el que puede realizar sus peticiones, es invariable.
- **Conmutación de paquetes:** Los datos se envían en forma de paquetes. Los paquetes de los usuarios se comparten en la red, cada paquete con un ancho de banda preestablecido. Además los recursos que se usan son los mínimos e indispensables, si hay más recursos que demanda a satisfacer se genera una *congestión*, que tendrá que esperar en una cola de paquetes, que se liberará con el tráfico gradual de cada paquete de uno en uno, *store and forward*, o si los paquetes de varios usuarios no tienen un patrón temporal fijo, el ancho de banda se compartirá, *multiplexación estadística*.

En el caso del “store and forward”, considerando L como el tamaño de los paquetes, en *bit* y R el tiempo que tarda cada enlace, en *bps*, podemos calcular el retardo relacionando $\frac{L}{R}$ como una relación inversamente proporcional.

En definitiva podemos concluir que el uso de una “conmutación de paquetes” permite a más usuarios usar la red.

1.4.1. Estructura del internet

Internet tiene un punto de acceso, “NAP” (una red de alta velocidad como el *Ethernet*), que se ramificará en suministradores de la red, “NSP”, situado en la capa 1, y almacenará información referente a links generales que requieren el resto de proveedores, se conectan entre si también.

Bajando de nivel, a la capa 2, nos encontramos con los distribuidores de servicio regional, “RSP”, que le proporcionará el servicio final a la capa más cercana a los hosts, nivel 3, los “ISP”, que intercambiarán con la “NAP” rutas y puntos de accesos, que se encargará de recordar.

1.5. Rendimiento

1.5.1. Retardos

Los paquetes se encolan en el buffer del router y mediremos la tasa de llegada de paquetes respecto a la salida, “apilandolos”. Es decir, mientras haya *buffer libre*, los paquetes se encolan, y evidentemente generan un cierto retardo, pero si está el *buffer completo*, se genera una pérdida y el flujo de paquete se detiene hasta que se libere el buffer.

Para calcular el retardo total podemos considerar la siguiente expresión:

$$d_{nodal} = d_{proc} + d_{cola} + d_{trans} + d_{prop}$$

Los describiremos a continuación:

- d_{nodal} : Se refiere al retardo total por cada nodo.
- d_{proc} : Es el *procesamiento nodal*, se encarga de comprobar errores a nivel de bit y determina el enlace de salida. Se mide en μs .
- d_{cola} : Es el *retardo de cola*, indica el tiempo de espera antes de ser transmitido por el enlace de salida, y su valor varía en función de como de completo esté el buffer. Se mide en μs o en ms . Su expresión es la relación directamente proporcional entre la tasa media de paquetes de llegada, a medido en “paquetes por segundo”, y el tamaño

del paquete, L medido en bits. Además de una relación inversamente proporcional entre este producto y el ancho de banda del enlace R , *bps*:

$$d_{cola} = a \frac{L}{R} = a \ d_{trans}$$

Tiene 3 casuísticas a analizar:

- Si $d_{cola} \sim 0$, el retardo de cola es pequeño.
 - Si $d_{cola} = 1$, el retardo de cola es muy grande.
 - Si $d_{cola} > 1$, entonces llegan más paquetes de lo que se puede liberar, por lo que el retardo sería infinito.
- **d_{trans}** : Es el *retardo de transmisión*, indica una relación inversamente proporcional entre la longitud del paquete L , en bits, y el ancho de banda del enlace R , *bps*. Se mide en μs o en ms , y su expresión es:

$$d_{trans} = \frac{L}{R}$$

- **d_{prop}** : Es el *retardo de propagación*, indica una relación entre la longitud del medio físico, d medido en m , por el que viaja el paquete y la velocidad de propagación que tenga el medio, s que idealmente medirá aproximadamente $2 \times 10^8 \ m/s$. Su expresión es la siguiente:

$$d_{prop} = \frac{d}{s}$$

1.5.2. Pérdidas

El buffer está asociada a un enlace con una capacidad finita, por lo que es común que mientras el buffer se completa o llegue a su máxima capacidad, haya pérdida de paquetes, “drops”, que serán descartados y enviados a un nodo anexo con el fin de intentar enviarlos nuevamente.

Se expresa en “bits / segundo” y la podemos medir de dos formas:

- Instantaneamente, medimos los paquetes en un tiempo determinado, R_S
- Promedio, medimos la tasa media de paquetes en un periodo de tiempo, R_C

En la teoría la tasa de transferencia entre varios terminales es:

$$\min(R_C, R_S, \frac{R}{10})$$

Sin embargo en la realidad R_C o R_S se vuelven un cuello de botella, ya que la tasa de transferencia depende del tráfico existente, a pesar de la velocidad de transmisión.

1.6. Capas de Protocolos y Modelos de Servicio

Con el fin de organizar una red, para mayor rehusabilidad y mantenimiento, debemos de crear una arquitectura de red modulada que permita un tráfico eficiente.

En cualquier Modelo, se utiliza la misma lógica, posteriormente veremos los dos modelos más usados.

Crearemos tantas capas como servicios querramos implementar, cada una es independiente, sin embargo aprovechará la información proveniente de la capa inmediatamente anterior a esta (independientemente de como esté viajando la información).

En los extremos de cada capa existen “entidades”, que recibirán la información proporcionada por las funciones generadas por cada capa, denominados “servicios”. El acceso a estos servicios se realiza a través de la interfaz *SAP*, “Service Access Point”.

En cada nivel se usa un determinado protocolo, para comunicarse con las “entidades” de su mismo nivel y enviar la información a la capa siguiente. Además por cada protocolo indicamos las reglas de intercambio de mensajes y su formato, *PDU*, “Protocol Data Unit”

2. Tema 2: Campo Magnetostático

3. Tema 3: Circuitos de Corriente Continua

4. Tema 4: Inducción Electromagnética

5. Tema 5: Circuitos de Corriente Alterna