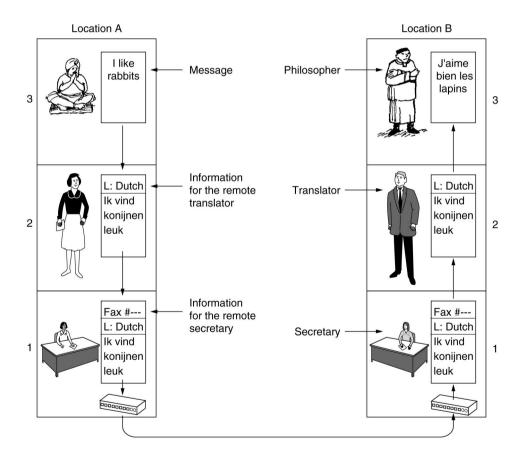
TEMA 2

ARQUITECTURA DE RED

2.1 Modelo de capas

Arquitectura de red

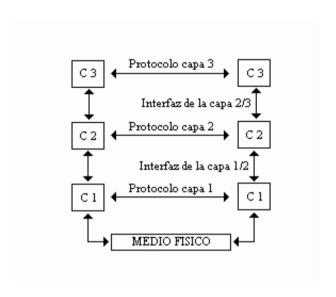
Conjunto de protocolos perfectamente definidos e implementados que caracterizan cómo se realiza el intercambio de información en una red de comunicaciones



José Ángel Berná Galiano. DFISTS. Universidad de Alicante.

2.1 Modelo de capas

Modelo de capas



Capa o nivel de una arquitectura de red: Cada uno de los niveles de abstracción definidos en la comunicación.

Entidades pares: Las instancias de una capa en cada extremo de la comunicación.

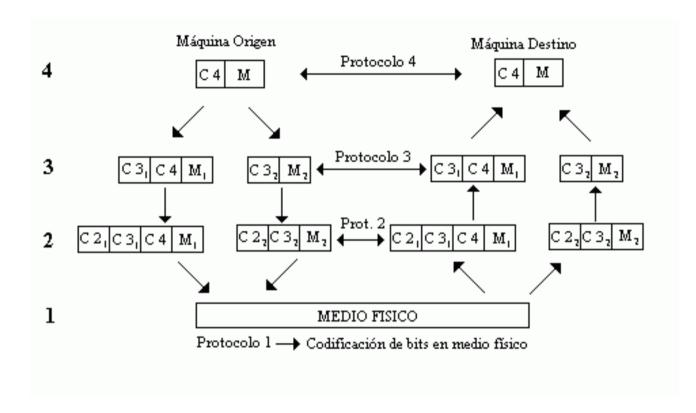
Protocolo: Conjunto de normas para la comunicación entre entidades pares

Servicios: Conjunto de funciones que una capa ofrece a su capa superior

Interfaz: Conjunto de normas para la comunicación entre capas adyacentes

2.1 Modelo de capas

Ejemplo de arquitectura de red



Protocolo 4: Definición del tipo de mensaje a intercambiar: e-mail, página web, fichero, etc.

Protocolo 3: Fragmentación del mensaje en trozos para evitar el retardo debido a errores.

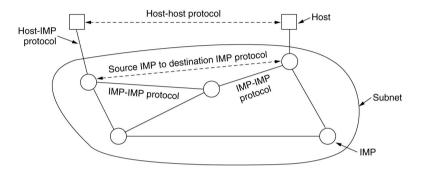
Protocolo 2: Identificación del destinatario del mensaje en la red.

Protocolo 1: Codificación de los bits en señales eléctricas.

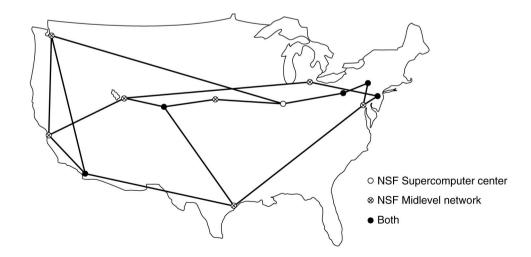
Redes de Computadores. Grado I. I.

El origen y desarrollo de Internet

Década de 1970: ARPANET. Red militar (DoD) en EEUU con objetivos de defensa.

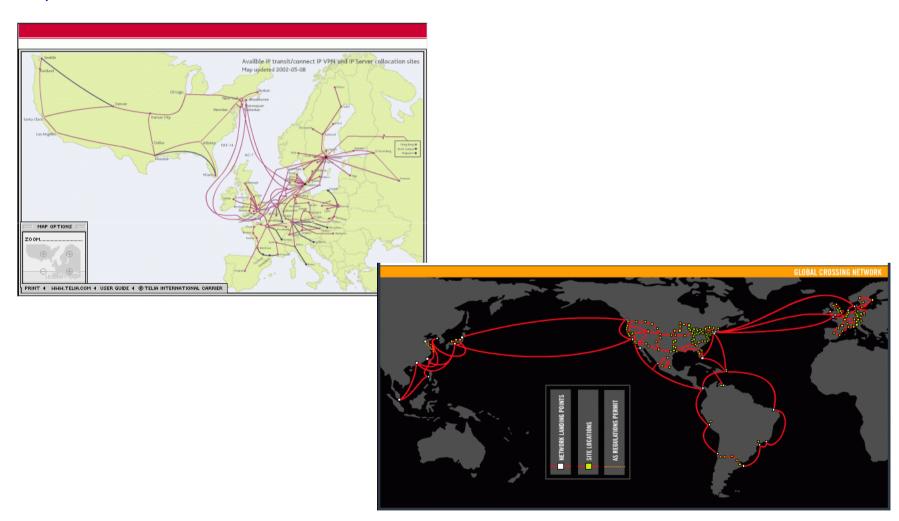


Década de 1980: ARPANET/MILNET. Separación en red de investigación y militar. Expansión de ARPANET en Universidades y centros de investigación EEUU y Europa. Unix de Berkeley.



El origen y desarrollo de Internet

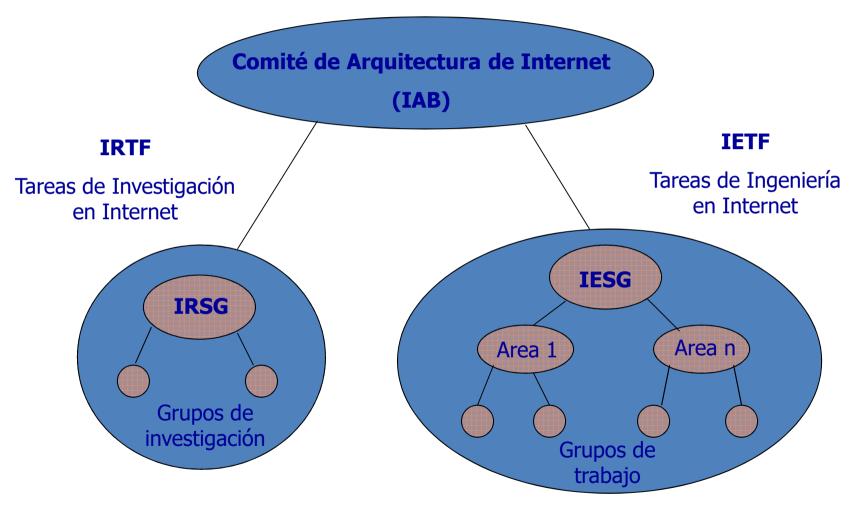
Década 1990: Expansión de ARPANET en empresas de todo el mundo: conexión a Internet o adopción de protocolos de Internet.



José Ángel Berná Galiano. DFISTS. Universidad de Alicante.

El origen y desarrollo de Internet

Estructura organizativa en Internet



RFC: Request for comments

Modelo de capas de TCP/IP

Aplicación

Capa de aplicación: Define el conjunto de aplicaciones que ofrece Internet para la comunicación.

Transporte

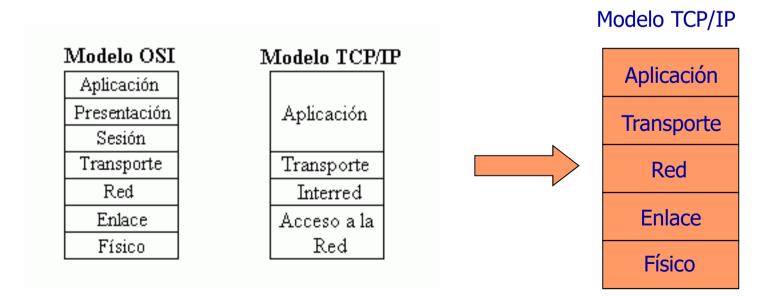
Capa de transporte: Permite el control de la comunicación extremo a extremo en Internet.

Interred (Red)

Capa de interred (red): Permite el encaminamiento de paquetes de información entre dos equipos de la red.

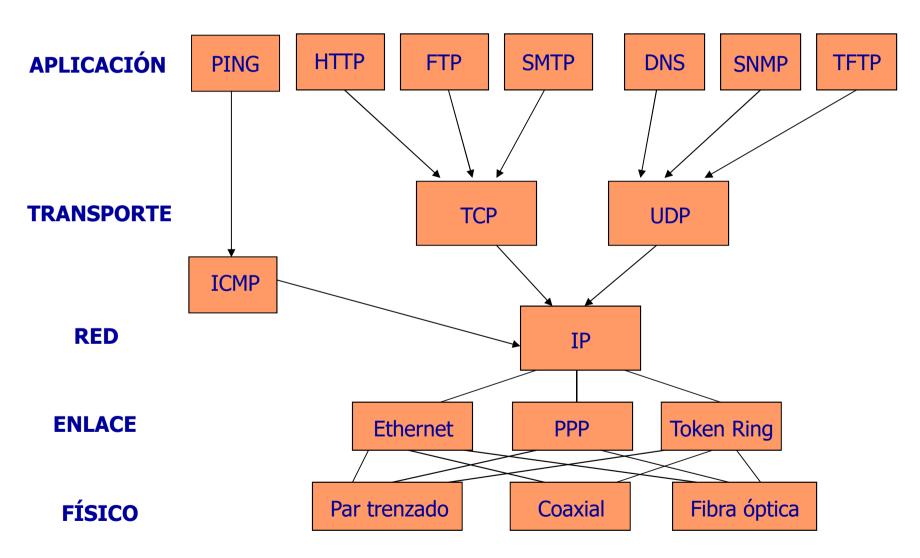
Acceso a la red

Capa de acceso al medio: Permite el envío de un paquete procedente de la capa de red (paquete IP) a través de un medio físico de comunicación



Modelo de capas de TCP/IP

Protocolos de la arquitectura TCP/IP



Redes de Computadores. Grado I. I.

Modelo de capas de TCP/IP

Capa Física

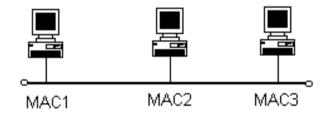
- Especificación de los medios físicos empleados en la comunicación
- Especificación de la señalización de la información en el medio físico

Ejemplo: cables pares trenzados, cable coaxial, fibra óptica

Capa de Enlace

• Especificación de los mecanismos para el intercambio de información en un medio físico

Ejemplo: Ethernet





Modelo de capas de TCP/IP

Capa de red. Protocolo IP

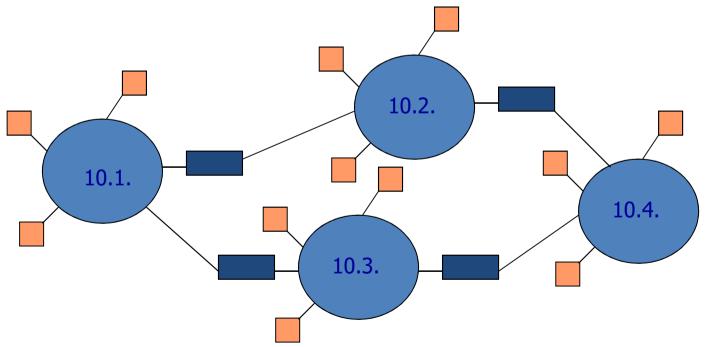
- Identificación de equipos en una red formada por la interconexión de redes (Internet)
- Encaminamiento de paquetes en la red (Internet)

Direccionamiento IP

• Identificador de 32 bits

X.X.X.X

0-255.0-255.0-255



Redes de Computadores. Grado I. I.

Modelo de capas de TCP/IP

• Dirección IP 192.168.17.23

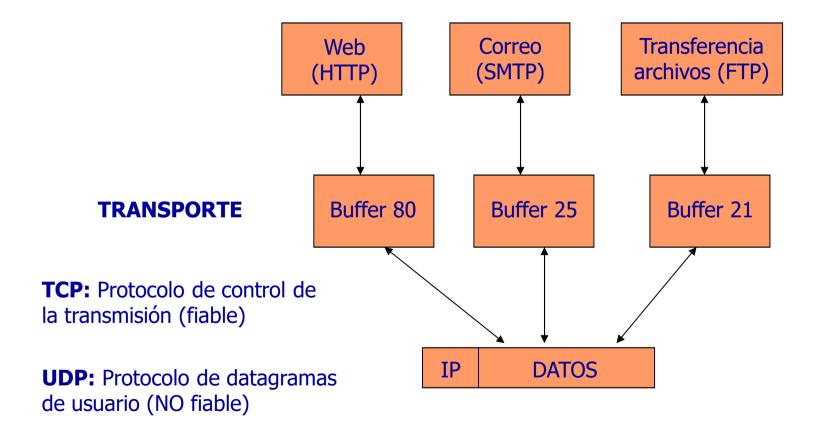
Máscara de red = 255.255.255.0 = 192.168.17.23 pertenece a la red 192.168.17.

192.168.17.0 Dirección de red
192.168.17.1
192.168.17.2
....
192.168.17.255 Dirección de broadcast

Modelo de capas de TCP/IP

Capa de transporte. Protocolos TCP y UDP

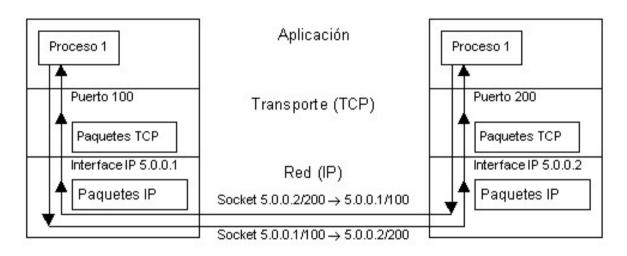
• Interfaz entre la capa de aplicación y red para la gestión de comunicaciones extremo a extremo (conexiones) entre equipos de Internet.

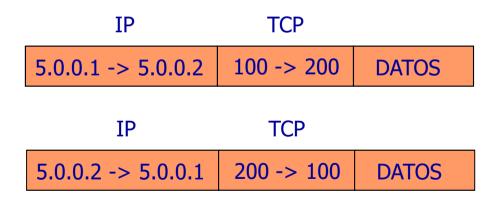


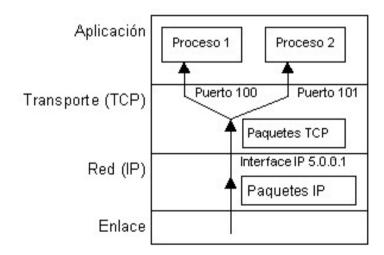
Redes de Computadores. Grado I. I.

Modelo de capas de TCP/IP

Gestión de conexiones. Sockets

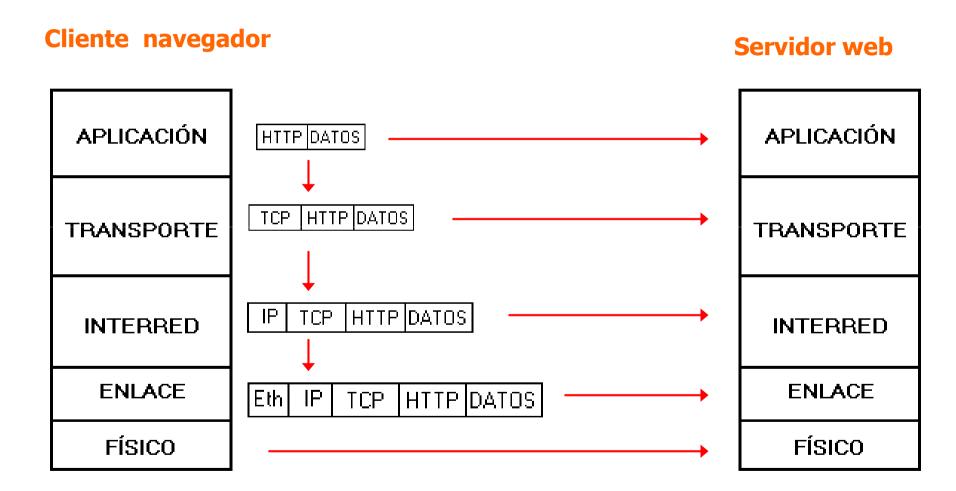




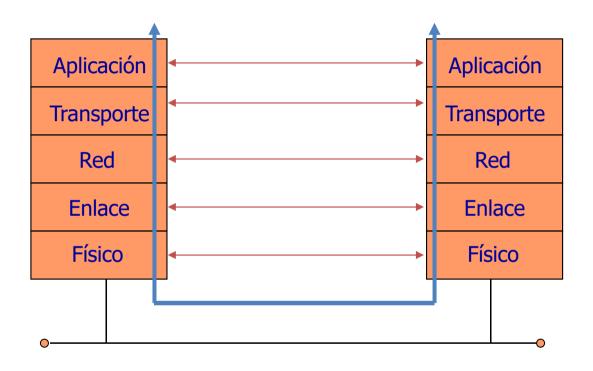


Modelo de capas de TCP/IP

Capa de aplicación. Protocolo HTTP

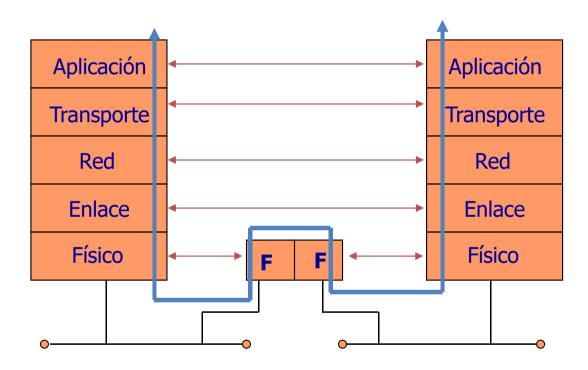


Modelo de comunicación entre capas en una red



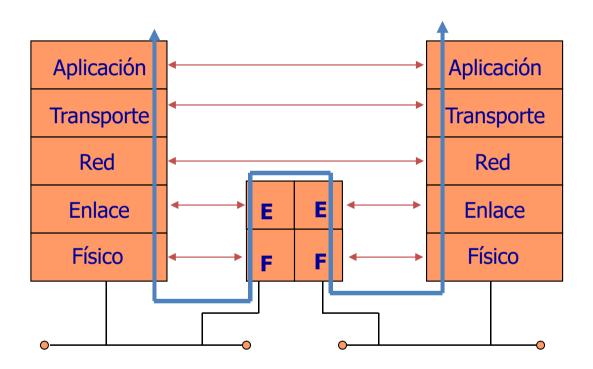
En base a este modelo de comunicación, se puede estudiar la necesidad de diferentes tipos de dispositivos para interconectar diferentes segmentos físicos de red.

Interconexión de redes a nivel físico. Repetidor (Repeater)



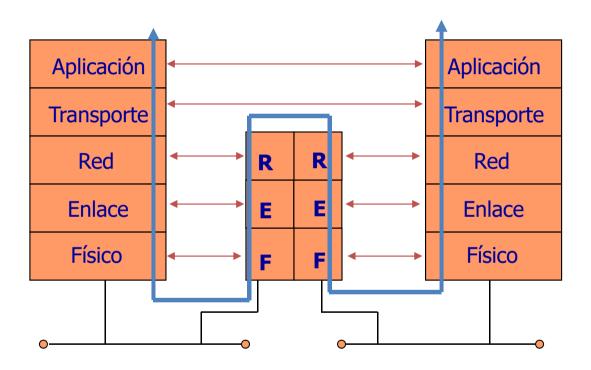
Dispositivo sencillo y económico que proporciona muy poco rendimiento y situaciones de colisiones permanentes.

Interconexión de redes a nivel de enlace. Puente (Bridge)



Dispositivo que presenta un buen rendimiento al evitar transmisiones innecesarias. Limitado en cuanto a los tipos de redes a interconectar.

Interconexión de redes a nivel de red. Encaminador (Router)



Dispositivo con rendimiento de interconexión menor que los puentes, pero aplicable para la interconexión de cualesquiera segmentos de red que soporten un protocolo de red común (IP).

Especificación de un protocolo

Definición: Conjunto de reglas de utilización de las funciones suministradas por el nivel inferior (envío/recepción de bloques de datos) para llevar a cabo la comunicación a nivel horizontal.

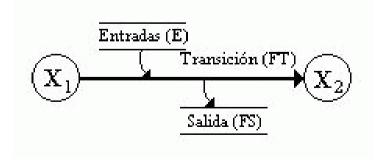
Elementos de una máquina de estado finito

Estados: Descripción de las situaciones de funcionamiento del protocolo

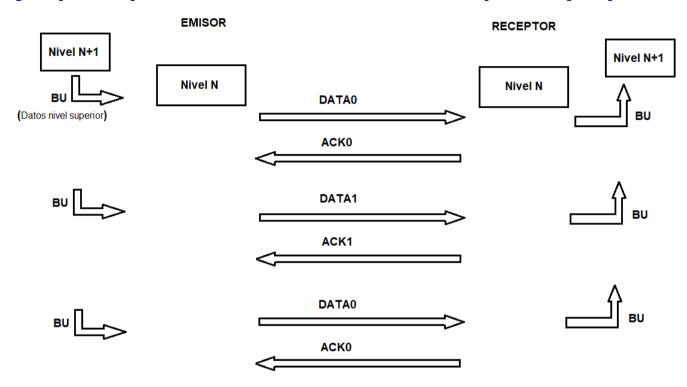
Entradas: Eventos que provocan cambios en el estado del protocolo

Salidas: Acciones como consecuencia de cambios en el estado del protocolo

Transición: Proceso por el cual un protocolo cambia de un estado de funcionamiento a otro.



Ejemplo de protocolo: Protocolo bilateral de parada y espera



ESTADOS EMISOR

EU0 \rightarrow El emisor espera un bloque de datos del nivel superior para numerar con 0.

EU1 \rightarrow El emisor espera un bloque de datos del nivel superior para numerar con 1.

 $EA0 \rightarrow El$ emisor espera un ACK0.

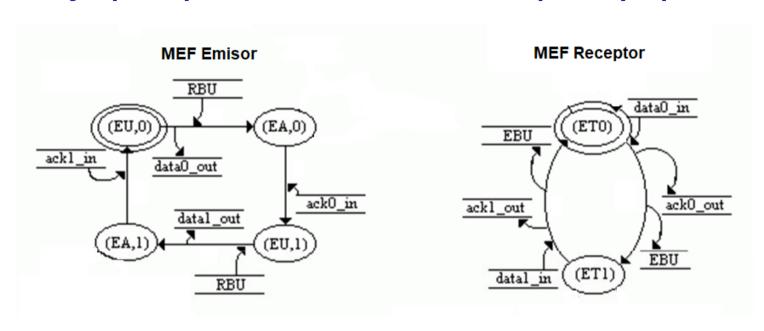
 $EA1 \rightarrow El$ emisor espera un ACK1.

ESTADOS RECEPTOR

ET0 \rightarrow El receptor espera datos con numeración 0.

ET1 → El receptor espera datos con numeración 1.

Ejemplo de protocolo: Protocolo bilateral de parada y espera



Eventos de entrada

RBU → Emisor recibe un bloque de datos del nivel superior.

ACK0 IN \rightarrow Emisor recibe un ACK0.

 $ACK0_IN \rightarrow Emisor recibe un ACK1.$

DATA0_IN \rightarrow Receptor recibe DATA0.

DATA1_IN → Receptor recibe DATA1.

Eventos de salida

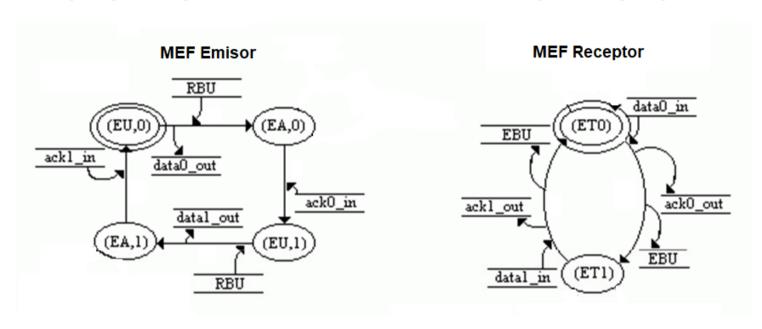
DATA0_OUT → Emisor envía DATA0. DATA1 OUT → Emisor envía DATA1.

EBU → Receptor envía un bloque de datos al nivel superior.

ACK0_OUT → Receptor envía ACK0.

ACK1 OUT → Receptor envía ACK1.

Ejemplo de protocolo: Protocolo bilateral de parada y espera



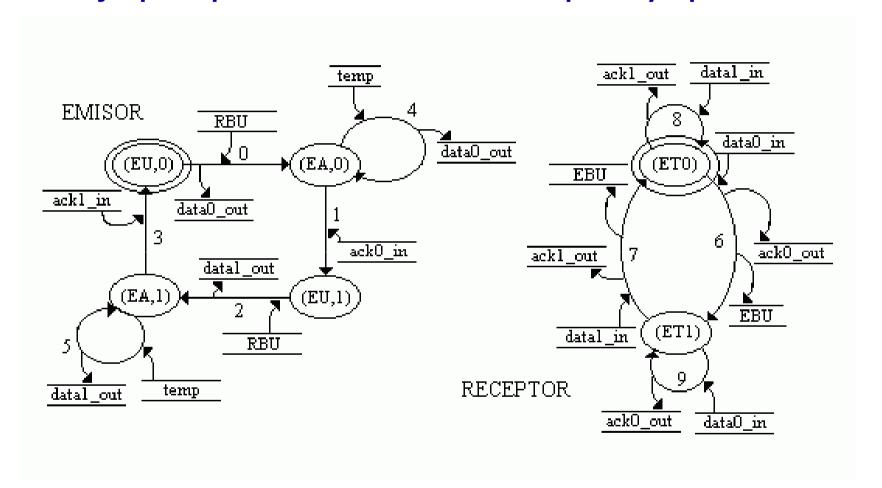
Situaciones de error pérdidas de información en el canal (errores de transmisión)

El emisor dispone de un temporizador de espera de ACK. Si en el estado de espera de ACK expira el temporizador, el emisor reenvía los últimos datos transmitidos (DATAO/DATA1).

Si un bloque de datos (DATA0/DATA1) no llega al receptor, el emisor no recibirá ACK y reenviará los datos correctamente.

Si el ACKO(1) no llega al emisor, el emisor reenviará DATAO(1), que ya han sido recibidos por el receptor. En ese caso (recepción de datos fuera de secuencia) el receptor reenvía el ACKO(1) y NO envía los datos al nivel superior.

Ejemplo de protocolo: Protocolo bilateral de parada y espera



Eventos de entrada

TEMP → Expira el temporizador de espera de ACK.

Protocolo para la actualización del software de un antivirus

Una empresa de desarrollo de software comercializa un programa antivirus. Este antivirus precisa de actualizaciones para los clientes que lo han adquirido. Para ello ha desarrollado un protocolo para la comunicación entre el programa antivirus y un centro de actualizaciones.

El programa antivirus dispone de un temporizador de 24 horas para comprobar la existencia de actualizaciones del programa. Cada 24 horas, el antivirus envía al centro de actualizaciones una petición de actualización con la versión del programa antivirus. Si el centro de actualizaciones contesta indicando que no existen actualizaciones, el programa antivirus activa el temporizador de 24 horas y espera a que expire de nuevo. Si el centro de actualizaciones contesta indicando que hay actualizaciones, el programa antivirus envía una clave de cifrado al centro de actualizaciones y pasa a esperar recibir el contenido de la actualización cifrada. Cuando el programa antivirus recibe la actualización, la instala y envía al centro de actualizaciones una confirmación de actualización. Además, inicia el temporizador de 24 horas y pasa a esperar su expiración.

Determina los estados, eventos de entrada y salida, y la MEF que describe el funcionamiento del programa antivirus en este protocolo.

ESTADOS

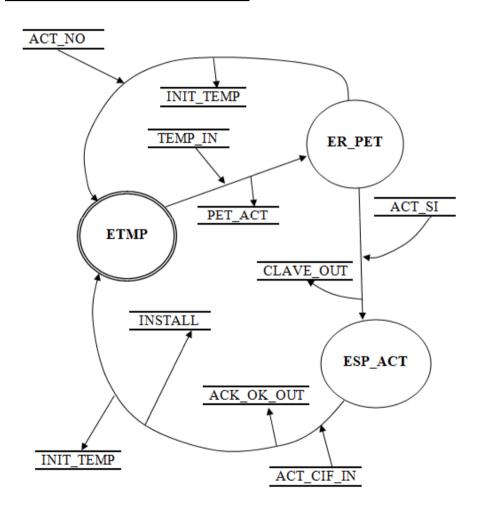
ETMP → El programa antivirus espera la expiración del temporizador de 24 horas.

 $ER_PET \rightarrow El$ programa antivirus espera la respuesta del centro de actualizaciones.

ESP_ACT → El programa antivirus espera la actualización del centro de actualizaciones.

Protocolo para la actualización del software de un antivirus

MEF SOFTWARE ANTIVIRUS



EVENTOS DE ENTRADA

TEMP_IN → Expira el temporizador de 24 horas. ACT_SI → El programa antivirus recibe una respuesta con existencia de actualización ACT_NO → El programa antivirus recibe una respuesta con NO existencia de actualización ACT_CIF_IN → El programa antivirus recibe la actualización cifrada.

EVENTOS DE SALIDA

PET_ACT → El programa antivirus envía una petición de actualización.

INIT_TEMP \rightarrow El programa antivirus inicia el temporizador de 24 horas.

CLAVE_OUT → El programa antivirus envía la clave de cifrado al centro de actualizaciones.

INSTALL → El programa antivirus instala la actualización.

ACT_OK_OUT → El programa antivirus envía la confirmación de actualización al centro de actualizaciones.