UTN-FRBA-Dto.Sistemas Redes de Información

Unidad 7-Clase 1 Protocolos HDLC y X.25

Fuentes: Stallings cap. 7 y 10-UIT-T, X.25 y otras

Versión:

Protocolo HDLC

- · HDLC: High level Data Link Control
- Derivado de SDLC (IBM)
- Normalizado por ISO 33009, ISO 4335

2

Tipos de estación HDLC

- Primaria
 - —Controla la operación del enlace
 - —Sus tramas son comandos
 - -- Mantiene enlaces separados para cada secundaria
- Secundaria
 - -Bajo control de primaria
 - —Sus tramas son respuestas
- Combinada
 - —Puede manejar comandos y respuestas

Enlaces HDLC

- Desbalanceado
 - —Una estación primaria y una o más secundarias
 - —Soporta full duplex y half duplex
- Balanceado
 - —Dos estaciones combinadas
 - —Soporta full duplex y half duplex

4

Modos de Transferencia(1)

- Modo de Respuesta Normal (NRM)
 - —Configuración desbalanceada
 - -- Primaria inicia transferencia a secundaria
 - Secundaria puede sólo transmitir datos en respuesta a un comando de primaria
 - -Usado en líneas multi-punto
 - -Computador como primaria
 - —Terminales como secundarias

Modos de Transferencia (2)

- Modo Asincrónico Balanceado (ABM)
 - —Configuración Balanceada
 - Cualquier estación puede iniciar la transmisión sin recibir permiso
 - -Es el más usado
 - -No hay encabezamiento para encuesta

5

.

Modos de Transferencia (3)

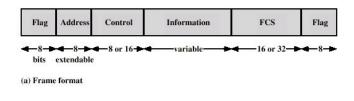
- Modo de Respuesta Asincrónica (ARM)
 - -Configuración desbalanceada
 - —Secundaria puede iniciar transmisión sin permiso
 - —Primaria responsable por la línea
 - -Poco usado

Estructura de la trama

- · Transmisión sincrónica
- · Todas las transmisiones en tramas
- Un único formato para intercambiar datos y control

8

Estructura de la trama



9

Campo Flag (bandera)

- · Delimita trama en ambos extremos
- Su valor es : 01111110
- Puede cerrar una trama y abrir otra
- · Receptor busca esta secuencia para sincronizar
- Manipulación de Bits se usa para evitar confusión con el dato que coincida con 01111110
 - $-\,$ 0 insertado después de cada secuencia de cinco 1s
 - Si el receptor detecta cinco 1s verifica el próximo bit
 - Si es 0, se rechaza
 - Si es 1 y el séptimo bit es 0, lo acepta como bandera
 - Si el sexto y séptimo bits son 1, el trasmisor indica abortar

10

Campo dirección (Address)

- Identifica secundaria que envía o recibirá trama
- · Usualmente tiene 8 bits
- Puede ser extendido en múltiplos de 7 bits
 LSB de cada octeto indica si es el último (1) o no (0)
- · Todos unos (11111111) es broadcast



(b) Extended Address Field

Campo Control

- · Diferente para cada tipo de trama
 - —Trama I (información): datos de la capa superior
 - · Incluye flujo y control de errores
 - —Trama S (supervisión): usa ARQ (parada y espera)
 - -Trama U (no numerada): controla enlace
- Los primeros bits del campo de control identifican tipo de trama

Formatos



N(S) = Send sequence number N(R) = Receive sequence number S = Supervisory function bits M = Unnumbered function bits P/F = Poll/final bit

(c) 8-bit control field format



(d) 16-bit control field format

14

Códigos de control

- Campo de control de trama de Supervisión:
 - RR: Receive Ready (SS= 00) sirve para dar ACK, y mantiene el enlace aunque no haya tramas para enviar
 - RNR: Receive No Ready (SS=10) pide que no trasmitan
 - REJ: Reject (SS=01) indica una trama con error
 - SREJ: Selective Reject (SS=11)
 - No hace falta N(s) porque no se envía información
- · Campo de control de trama No Numerada
 - SABM (Set Asyn. Balance Mode): iniciar la comunicación.
 - UA (Unnumber ACK): acepta a un pedido SABM.
 - DM (Disconect Mode): para bajar el nivel 2
 - SABME = SABM pero en módulo 128.
 - FRMR (Frame Reject): CRC correcto pero fuera de protocolo

Bit de Poll/Final

- · Su uso depende del contexto
- Para trama de comando
 - -Es bit P
 - -1 para solicitar (poll) respuesta de un par
- Para trama de respuesta
 - -Es bit F
 - —1 indica que pide comando

16

Campo de Información

- Sólo en tramas I y U
- · Debe contener octetos
- · Longitud variable

Campo FCS

- FCS: Frame Check Sequence
- · Detección de errores
- 16 bit CRC
- · Optionalmente 32 bit CRC

17

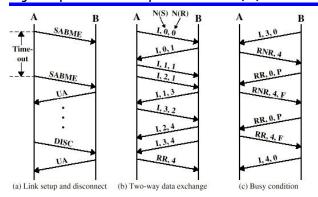
13

15

Operación HDLC

- Intercambio de tramas de información, supervisión y no numeradas
- · Tres fases
 - -Inicialización
 - -Transferencia de datos
 - -Desconexión

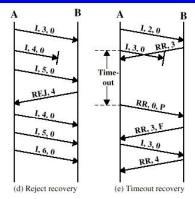
Ejemplos de Operación (1)



20

19

Ejemplos de Operación (2)



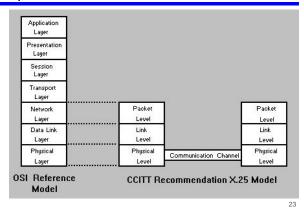
21

Recomendación X.25

- Aparece en 1976, fue revisada en 1980, 1988 y 1992
- Define una interfaz entre una computadora y una red de conmutación de paquetes
- Para enlaces entre dos nodos de paquetes se aplica la norma X.75, totalmente bidireccional
- X.25 define tres capas
 - -Física
 - -Enlace
 - -Paquete

22

Arquitectura



X.25 - Física

- Interfaz entre computadora y nodo de red
- Data terminal equipment DTE (usuario)
- Data circuit terminating equipment DCE (nodo)
- Usa como especificación de capa física a X.21, pero también soporta X.21bis y V.24
- Transferencia confiable sobre enlace físico aunque sea de poca calidad
- Sirve para enlaces de hasta 64 kbps

X.21

- · Interfaz para trasmisión de 8 hilos
 - -T: trasmisión
 - -R: recepción
 - -C: control
 - —I: indicación
 - -S: temporización de bit
 - -B: temporización de byte
 - -Ga: retorno
 - -G: tierra

PAD

- Packet assembly disassembly: permite conectar una terminal asincrónica en el modo carácter a una red X.25
- X.3: especifica el PAD
- X.28: especifica el protocolo entre la terminal y el PAD
- · X.29: especifica el protocolo entre
 - dos PAD
 - PAD y el DTE remoto

26

X.25 - Enlace

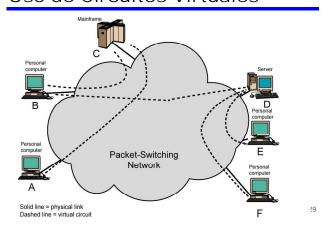
- Link Access Protocol Balanced (LAPB)
 - -Es un subconjunto de HDLC
- · Las estaciones tienen direcciones:
 - -A (DTE) = 011
 - -B (DCE) = 001

X.25 - Circuitos virtuales

- En cada enlace los circuitos físicos se dividen en circuitos lógicos multiplexados en el tiempo
- Por cada CF hay hasta 4.096 CL separados en grupos
- Los circuitos virtuales son una serie de circuitos lógicos asociados que forman conexiones lógicas entre abonados en los extremos de la red
- Sólo hay ruteo cuando se establece la conexión
- · Los datos se envían en paquetes
- · Cada paquete tiene un identificador del CV

28

Uso de Circuitos Virtuales



Servicios básicos del nivel

- Establecimiento y liberación de
 - —Circuitos Virtuales Conmutado [Switched Virtual Circuit (SVC)
 - —Circuitos Virtuales Permanentes [Permanent Virtual Circuit (PVC)]
- Facilidades

27

- · Control de flujo
- · End-to-End

Servicio de Circuitos Virtuales

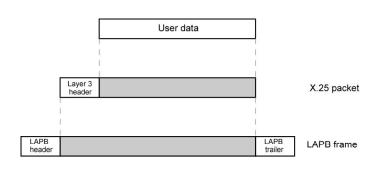
- · Conexión lógica entre dos estaciones
 - -Circuito virtual externo
- Ruta específica preplaneada a través de la red
 - -Circuito virtual interno
- Hay relación uno a uno entre CV externo e interno
- Emplea X.25 con redes de datagramas
- CV externos requieren canales lógicos

Niveles X.25

- Datos de usuario pasan al nivel 3 de X.25
- X.25 agrega información de control
 - -Encabezamiento
 - —Identifica ciruito virtual
 - Provee números de secuencia para controles de flujo y errores
- X.25 pasa paquetes al LAPB
- · LAPB agrega información de control

32

Datos de usuario y de X.25



33

31

Circuito Virtual Conmutado

- Es el vínculo entre los dos DTEs intervinientes en la conexión.
- Persiste mientras dura la conexión.
- Se inicia por el envío de un paquete (CALL REQUEST) desde un DTE a la red (nodo/DCE al cual está conectado ese DTE).

34

Circuito Virtual Permanente

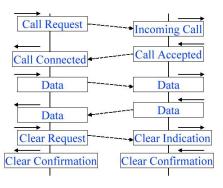
- La conexión está predefinida entre el DTE y la red.
- Se establece al conectarse el nivel 2 correspondiente.
- No requiere el envío de paquetes de conexión como en el caso anterior, pero sigue siendo un servicio con conexión.

Facilidades

- Permite en el momento de establecer la conexión modificar el valor de la ventana, el tamaño del paquete, etc.
- También permite enviar datos con el paquete de llamada (fast select) para ahorrar tiempo.

35

Secuencia de Eventos



37

Descripción de la secuencia

- · Cuando el DTE A desea comunicarse con el DTE B, envía un paquete Call Request a la red.
- · SI B acepta la conexión envía un Call Accepted a la red y esta lo entrega a A con un Call Connected.
- Una vez recibido el Call Connected gueda establecido un Circuito Virtual Conmutado y se podrá intercambiar datos en cualquier sentido incluso simultáneamente.
- Para finalizar la conexión cualquiera de los DTE debe enviar un Clear Request, produciéndose un intercambio de paquetes similar al del caso del Call Setup.

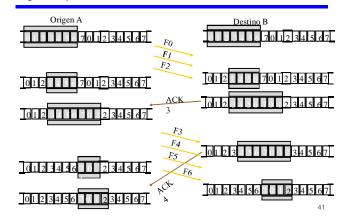
38

Canales Lógicos

- En un circuito virtual conmutado o permanente se usan canales lógicos disponibles en ambos lados: DTE y DCE.
- Conociendo la dirección destino, la red va formando el circuito virtual.
- Una vez establecido el circuito virtual, información entre los DTEs A y B se realiza a través del canal lógico del lado A y del lado B.
- · El circuito virtual queda identificado por el par de canales lógicos (Canal Lógico Lado A- Canal Lógico Lado B).

Ventanas deslizantes Perspectiva del transmisor Ventana de frames que pueden ser transmitidos Frames transmitidos ... 0 1 2 3 4 Ultimo frame La ventana se achica cuando La ventana se expande transmitido se envia los frmaes. cuando se reciben los ACK secuencia del Frame Perspectiva del receptor Ventana de frames que pueden ser aceptados ... 0 1 2 3 4 cuando se envian los ACK ventana se contrae cuando Ultimo frame los frames son recibidos aceptado (ACK) 40

Ejemplo de ventanas deslizantes



Paquete de pedido de llamada



- Los campos GRUPO y CANAL son 12 bits para los 4095 números de CV
- El campo TIPO vale 00001011
- El campo CONTROL está en 1 (en los paquetes de datos está en 0)
- Los campos de dirección usan convención de la norma X.121 (4 bits por dígito decimal)
- Las direcciones tienen 15 dígitos que codifican la zona, país, red y usuario

Otros paquetes de control

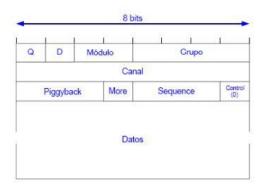
· Sólo tienen cabecera



Tipo de paquete	Campo TIPO
DATA	PPPMSSS0
CALL REQUEST	00001011
CALL ACCEPTED	00001111
CLEAR REQUEST	00010011
CLEAR CONFIRMATION	00010111
INTERRUPT	00100011
INTERRUPT CONFIRMATION	00100011
RECEIVE READY	PPP00001
RECEIVE NOT READY	PPP00101
REJECT	PPP01001
RESET REQUEST	00011011
RESET CONFIRMATION	00011111
RESTART REQUEST	11111011
RESTART CONFIRMATION	11111111
DIAGNOSTIC	11110001

14

Paquete de datos



45

43

- Bit Q no está definido (lo usa la capa 4)
- Bit D cambia significado de PIGGYBACK indicando quién recibió el paquete (DTE o DCE)
- Campo CONTROL en 0
- Campos SECUENCIA y PIGGYBACK hacen control de flujo con ventanas deslizantes
- Campo MODULO
 - 01: hay 7 ventanas (3bits) enlaces terrestres
 - 10: hay 127 ventanas (7 bits) enlaces satelitales
- Datos de usuario: generalmente 128 octetos

46

Observaciones

- El alcance de los parámetros X.25 es local
 - entre el DTE y el DCE.
- No es necesario que haya correspondencia en la configuración entre DTEs al cual está conectado por medio de un circuito virtual.
 - podemos tener tamaño máximo de paquete diferente en ambos extremos
 - habrá una segmentación que la realiza la red
 - podemos tener tamaño de ventana diferente en los dos extremos

Capa de transporte

- Introduce el concepto de calidad de servicio
- Define tres clases de redes:
 - -A: calidad aceptable
 - -B: señalización de fallas no aceptable
 - —C: tasa de error no aceptable
- Hay cinco protocolos para adaptarse a la redes:
 - -Clase 0: más simple
 - -Clase 1: con recuperación de errores básicos.
 - -Clase 2: con multiplexación.
 - —Clase 3: con recuperación de errores.
 - —Clase 4: con detección de errores y recuperación.

47