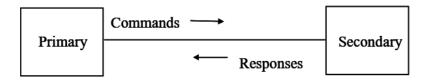


# HDLC, PPP, and ATM

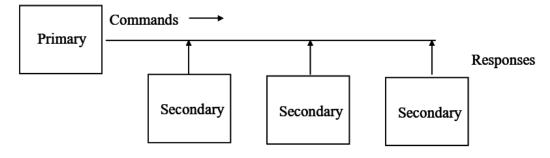


## **High Level Data Link Control (HDLC)**

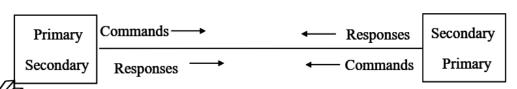
Unbalanced Point-to-point link



Unbalanced Multipoint link



Balanced Point-to-point link between Combined Stations

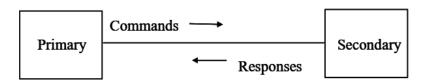


### • پروتکل HDLC:

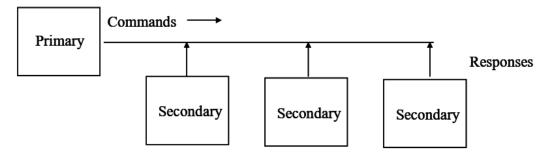
- شرکت IBM، این پروتکل را ایجاد کرده است.
- در شبکههای X.25 متداول استفاده می شود.
  - مبتنی بر **بیت** است.
  - انواع ایستگاهها (Station Types):
  - ایستگاه اولیه (Primary Station):
- فریمهای ارسالی، دستور (Command) نامیده میشوند.
  - ایستگاه ثانویه (Secondary Station):
    - تحت كنترل ايستگاه اوليه است.
  - فریمهای ارسالی، پاسخ (Response) نامیده میشوند.
    - ایستگاه ترکیبشده (Combined Station):
- اجازه دستور (Command) و پاسخ (Response) را می دهد.

## **(2) HDLC**

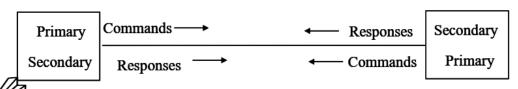
#### Unbalanced Point-to-point link



#### Unbalanced Multipoint link



#### Balanced Point-to-point link between Combined Stations



## • پیکربندی لینک (تمام دوطرفه و نیم دوطرفه)

- Unbalanced: یک ایستگاه اولیه و چندین ایستگاه ثانویه
  - Balanced: دو ایستگاه ترکیب شده (اولیه و ثانویه)

### • مودهای عملیاتی:

- :Normal Response Mode (NRM)
  - پیکربندی Unbalanced
- اولیه، ارسال به سمت ثانویه را آغاز می کند. ثانویه، فقط داده را در پاسخ به اولیه ارسال می کند.
  - استفاده در خطوط multipoint
  - :Asynchronous Balanced Mode (ABM)
    - پیکربندی Balanced
- هر کدام از ایستگاهها می تواند بدون اجازه از طرف مقابل، شروع کننده ارتباط باشد.

# ساختار فریم HDLC

### • ساختار فریم:

• یک ساختار فریم واحد برای همه دادهها و تبادل اطلاعات کنترلی

### • فيلدهاي Flag.

- ابتدا و انتهای فریم با 01111110 مشخص میشود.
- از ایده Bit Stuffing برای جلوگیری از ایجاد ابهام استفاده می شود.

	Flag	Address	Control	Information	FCS	Flag					
$-8 \longrightarrow 8 \text{ or } 16 \longrightarrow \text{variable} \longrightarrow 16 \text{ or } 32 \longrightarrow 8 \longrightarrow$											
	bits	extendable									



# ساختار فریم HDLC (2)

### • فیلد آدرس:

- ایستگاههای ثانویه (Secondary Stations) را که به آنها ارسال و یا از آنها دریافت خواهد کرد، مشخص می کند.
  - معمولاً دارای طول ۸ بیت است.
  - ممکن است به مضاربی از ۷ بیت گسترش یابد.
  - بیت LSB هر ۸ تایی، مشخص می کند که ۸ تای آخر است (1) و یا نیست (0).
  - آدرس تمام یک 11111111 برای پخش همگانی در نظر گرفته شدهاست.



#### Extended Address Field

# ساختار فریم HDLC (3)

### • فيلد كنترل:

	1	2	3	4	5	6	7	8
I: Information	0	0 N		I(S)		N(R)		
S: Supervisory	1	0 S			P/F N(R)			
U: Unnumbered	1	1	M		P/F		M	

N(S): Send Sequence Number

N(R): Receive Sequence Number

S: Supervisory Function Bits

M: Unnumbered Function Bits

P/F: Poll/ Final Bit

#### 8 bit control field format



# ساختار فریم 4) HDLC ساختار

• فیلد کنترل:

I: Information	0	N(S)						P/F	N(R)
S: Supervisory	1	0	S	0	0	0	0	P/F	N(R)

#### 16 bit control field format



# ساختار فریم 5) HDLC ساختار

- Supervisory frames
  - Receive Ready Frame (SS=00)
    - Used when there are no information frames available to piggyback the ACK
  - Reject Frame (SS=01)
    - Receiver tells the sender to go back and start sending from the frame number N(R)
  - Receive Not Ready (SS=10)
    - All frames up to frame number N(R)
      have been received properly. But
      the receiver can not accept any
      frames at this time. (e.g. due to a
      full buffer)
  - Selective Reject (SS=11)
    - Receiver asks the sender to resend frame number N(R)

- Unnumbered frames
- Used to start up the link or tear it down
- Some examples:
  - SABM: Set ABM Mode
  - SNRM: Set NRM Mode
  - SABME: Set ABM Extended Mode
  - DISC: Disconnect
  - UA: Unnumbered Acknowledgment
  - FRMR: Frame Reject

کنترل جریان با SS=00 و SS=10 کنترل جریان با SS=00 و SS=01 اجرای روش SS=11 با Selective Repeat اجرای روش



# ساختار فریم HDLC (6)

پیشفرض فریمهای Unnumbered همواره  $\Lambda$  بیتی است. پس از صحبتهای اولیه، دو حالت Supervisory و Extended می توانند در مود

• بيت P/F و يا P/F Poll/Final bit!

- Poll if frame is sent by the primary.
- Final if frame is sent by the secondary



# ساختار فریم 7) HDLC ساختار

- :Frame Check Sequence Field
  - برای تشخیص و تصحیح خطا
  - معمولا از CRC ها استفاده می شود.



## Point to Point Protocol (PPP)

- روشی برای آمادهسازی packet های لایه شبکه بر روی لینکهای نقطه به نقطه فراهم میکند.
  - از پروتکلهای پرکاربرد و مشابه HDLC است.
    - مبتنی بر بایت است (Byte Oriented).
- پروتکل PPP، پروتکل نقطه به نقطه مبتنی بر Stop and Wait است. برخلاف HDLC که از Go back N الگوریتمهای Go back N پشتیبانی می کرد.
  - ساختار فریم مشابه پروتکل HDLC است. فریمبندی و تشخیص خطا
- (Link Control Protocol (LCP: پروتکل کنترل لینک برای برقراری خط، تست خط، آزاد کردن خط زمانی که نیاز نیست، استفاده می شود.
- (Network Control Protocol (NCP: در مواردی که نیاز به صحبت با لایه شبکه وجود دارد، پروتکل کنترل شبکه استفاده می شود. دقت داریم که NCP مجزا از پروتکل مورد استفاده در لایه شبکه است.



## **Point to Point Protocol (PPP)**

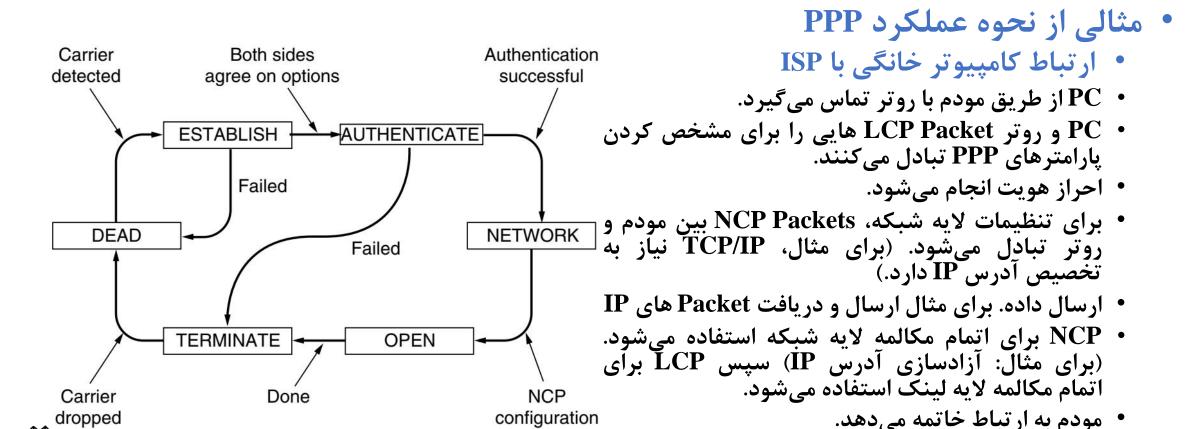
### • ساختار فریم PPP:

- در این روش نیز Flag برابر 01111110 است. استفاده از روش Flag
  - فیلد آدرس ثابت و به صورت پیشفرض برابر 11111111 است.
- فیلد کنترل نیز ثابت و به صورت Unnumbered Frame است که مقدار پیشفرض آن برابر 00000011 است.
  - برای تشخیص خطا ۲و یا ۴ بایت Checksum دارد.
  - فیلد پروتکل به منظور برقراری ارتباط مناسب برای لایه ۳ های مختلف وجود دارد.
    - بیت 0 نشان دهنده IPX ،IP و XNS
    - بیت 1 نشان دهنده NCP ،LCP و ... است.

Bytes	1	1	1	1 or 2	Variable	2 or 4	1
	Flag 01111110	Address 11111111	Control 00000011	Protocol	Payload	Checksum	Flag 01111110
<b>∍</b>							



## **Point to Point Protocol (PPP)**



# Asynchronous Transfer Mode (ATM)

- لایه فیزیکی مختص ATM وجود ندارد و دادههای ATM توسط سرویسهای مختلف لایه فیزیکی اعم از SONET/SDH و یا لینک بیسیم قابل ارسال هستند.
  - نحوه ارسال:
  - سایز هر سلول (Cell) ثابت است و دارای ۵۳ بایت است که شامل ۵ بایت سرآیند نیز میباشد.
    - ۱ بایت از ۵ بایت سرآیند، به عنوان Header Checksum در نظر گرفته شدهاست.
- هیچ کد تشخیص خطا برای Payload در نظر گرفته نشدهاست. (در لینکهای فیبر نوری احتمال خطا کمتر از ۱۰ به توان منفی ۱۲ است.)
  - ساختار سلول در اسلاید بعدی قابل مشاهدهاست.

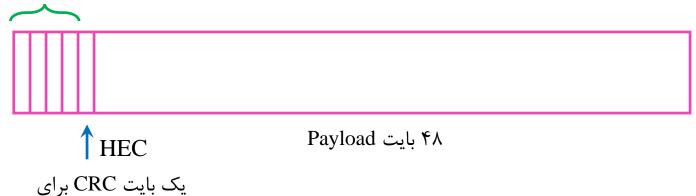


## **ATM**

• مرزهای هر Cell را چگونه بیابیم؟ هیچ نشان و علامتی برای ابتدا و انتهای cell وجود ندارد.

۴ بایت سرآیند

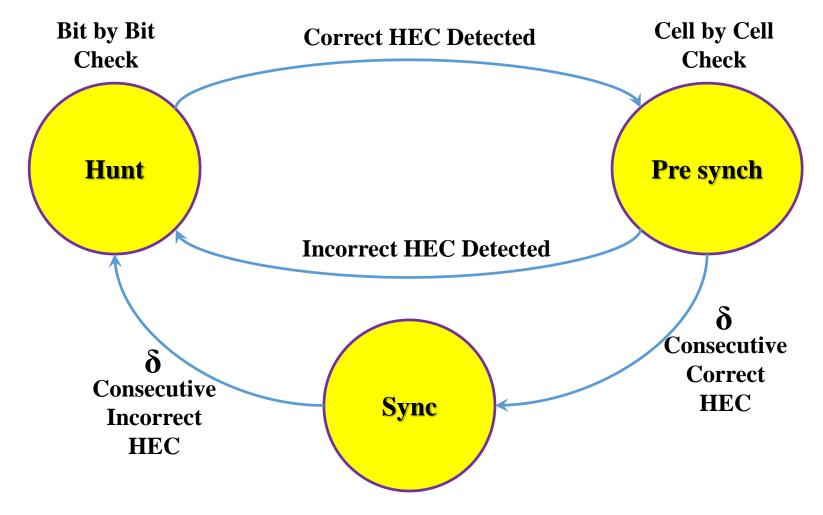
۴ بایت سرآیند



بایتهای متوالی (هر یک میله، یک بایت)



## **ATM**





## **ATM**

- مرزهای هر Cell را چگونه بیابیم؟
- حُقه: بعد از هر بیت، به صورت مداوم دنبال HEC هستیم.
- استفاده از شیفت رجیستر ۴۰ تایی برای شیفت بیت به بیت ورودی تا یافتن فریمهای سرآیند
  - ۵ بایت که ۴۰ بیت است را در نظر میگیریم. ۸ بیت آخر باید CRC برای ۳۲ بیت قبلی باشد.
- پس از یافتن اولین تطابق سرآیند، به اندازه ۵۳ بایت (طول cell) پرش رو به جلو و چک کردن مجدد تطابق سرآیند
  - تكرار تطابق سرآیند به تعداد d بار و در صورت تطابق اعلام یافتن مرزهای هر cell

