

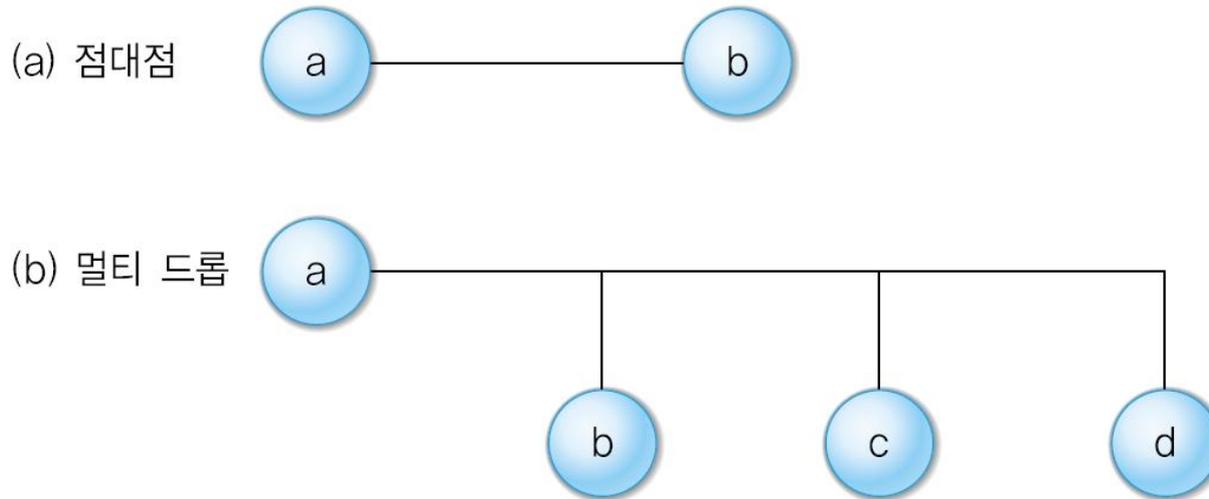
6장. 데이터링크 계층

컴퓨터 네트워크

1. 프로토콜의 기초

연결 구성

- 점대점(point-to-point)
- 멀티드롭(multi drop)
 - 주소(address) 개념 필요



[그림 6-1] 연결 구성도

프레임 종류

- 정보 프레임: I 프레임
 - 상위 계층이 전송 요구한 데이터를 송신하는 용도
 - 순서번호, 송수신 호스트 정보 등이 포함됨
- 긍정 응답 프레임: ACK 프레임
 - 전송 데이터가 올바르게 도착했음을 회신하는 용도
 - 데이터를 수신한 호스트가 데이터를 송신한 호스트에게 전송
- 부정 응답 프레임: NAK 프레임
 - 전송 데이터가 깨져서 도착했음을 회신하는 용도
 - 데이터를 수신한 호스트가 데이터를 송신한 호스트에게 전송
 - 데이터를 송신한 호스트는 원래의 데이터를 재전송하여 오류 복구
- 긍정 응답, 부정 응답 프레임 모두 회신하고자 하는 I 프레임 순서번호 포함
 - 제대로 도착한 프레임과 오류가 발생한 프레임 판단 가능

오류, 흐름 제어가 없는 프로토콜

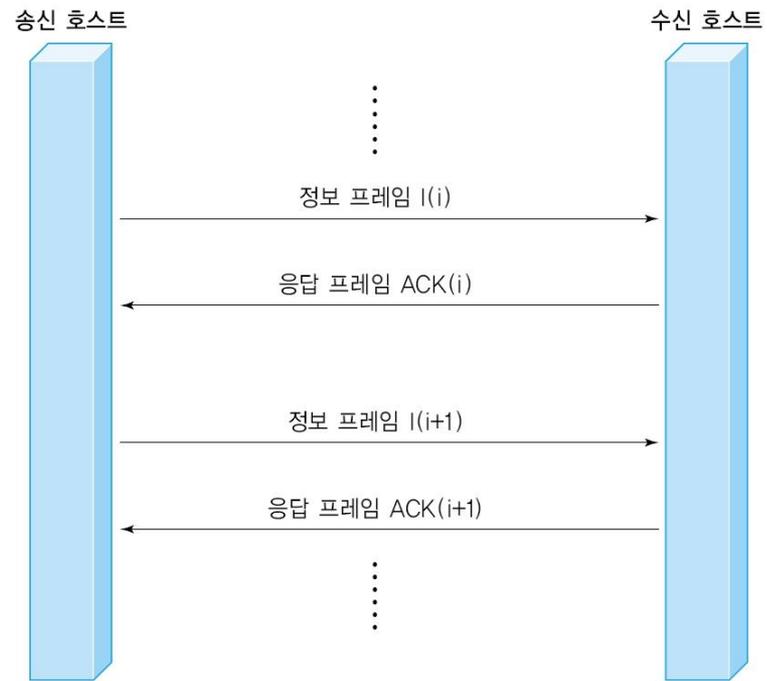
- 가정
 - 단방향 통신
 - 송신 호스트에서 수신 호스트 한쪽 방향으로만 데이터 전송
 - 전송 오류가 없는 물리 매체
 - 어떠한 전송 오류도 발생하지 않음
 - 무한 개의 수신 버퍼
 - 흐름 제어 기능이 필요 없음
- 단순 프로토콜
 - 송신 호스트는 원하는 만큼 자유롭게 프레임을 전송할 수 있음
 - 오류 제어 없음
 - 프레임 분실/변형 오류가 발생하지 않음
 - 흐름 제어 없음
 - 수신 버퍼가 무한이므로 분실 오류 없음
 - 순서번호도 불필요



[그림 6-2] 단순 프로토콜

오류 제어가 없는 프로토콜

- 가정
 - 단방향 통신
 - 송신 호스트에서 수신 호스트 한쪽 방향으로만 데이터 전송
 - 전송 오류가 없는 물리 매체
 - 어떠한 전송 오류도 발생하지 않음
 - 전송 오류는 없으나 버퍼 부족으로 프레임 분실 가능
- 정지-대기 프로토콜 1
 - 수신 버퍼의 개수가 유한
 - 흐름 제어 필요
 - 이전 프레임을 잘 받았다는 긍정 응답 기능과 수신 호스트가 송신 호스트의 전송 시점을 지정하기 위한 ACK 프레임 필요
 - 데이터의 중복 수신 우려가 있으며 순서 번호 기능 필요
 - 정지대기(Stop-and-wait)
 - 하나의 프레임 전송 후 응답 대기
 - 전송 효율이 떨어지므로 잘 사용하지 않음



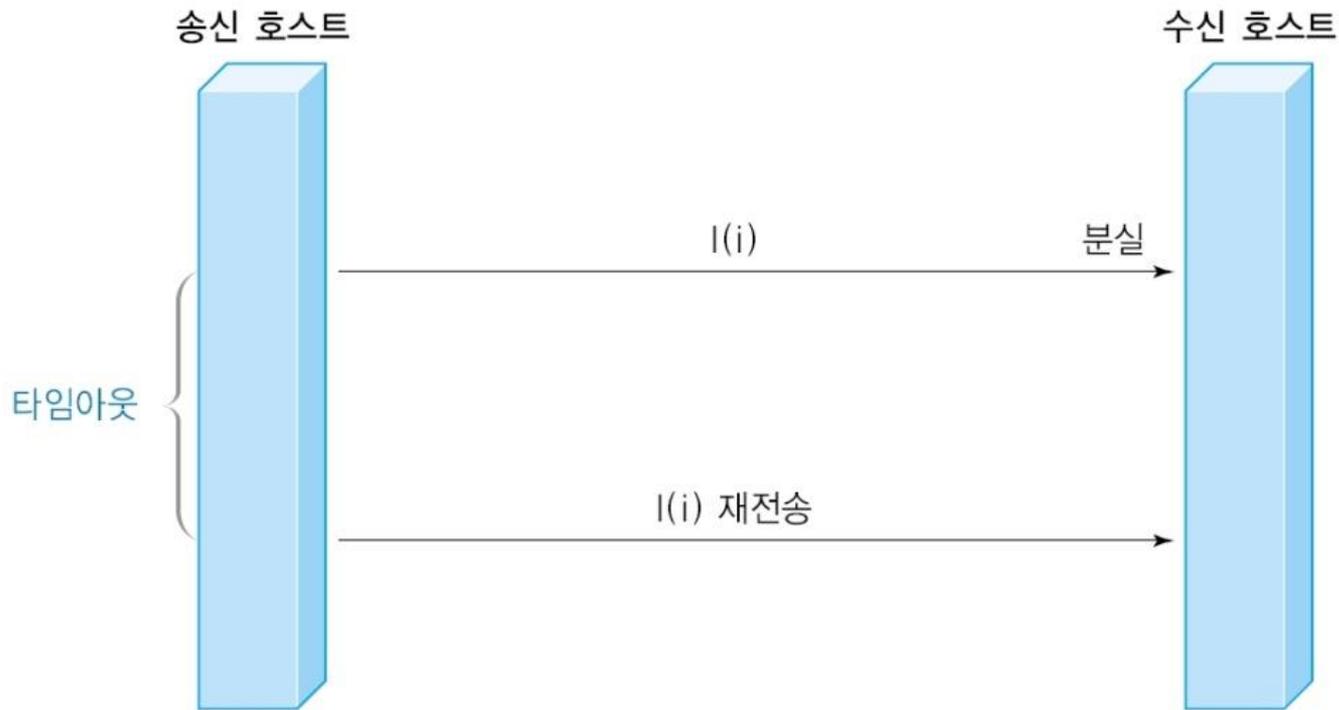
[그림 6-3] 정지-대기 프로토콜 1

단방향 프로토콜

- 가정
 - 단방향 통신: 송신 호스트에서 수신 호스트 한쪽 방향으로만 데이터 전송
 - 전송 매체 오류 발생 가능
 - 버퍼 유한
- 오류 제어와 흐름 제어가 모두 필요
- 프레임 변형 오류를 해결하기 위한 수신 호스트의 NAK 기능 필요
- 프레임 분실 오류를 해결하기 위한 송신 호스트의 타임아웃 기능 필요

단방향 프로토콜 - NAK가 없는 경우 (1)

- 정보 프레임 분실
 - 송신 호스트의 타임아웃 기능으로 오류 복구



(a) 정보 프레임 분실 오류

단방향 프로토콜 - NAK가 없는 경우 (2)

- ACK 프레임 분실
 - 송신 호스트의 타임아웃 기능으로 오류 복구

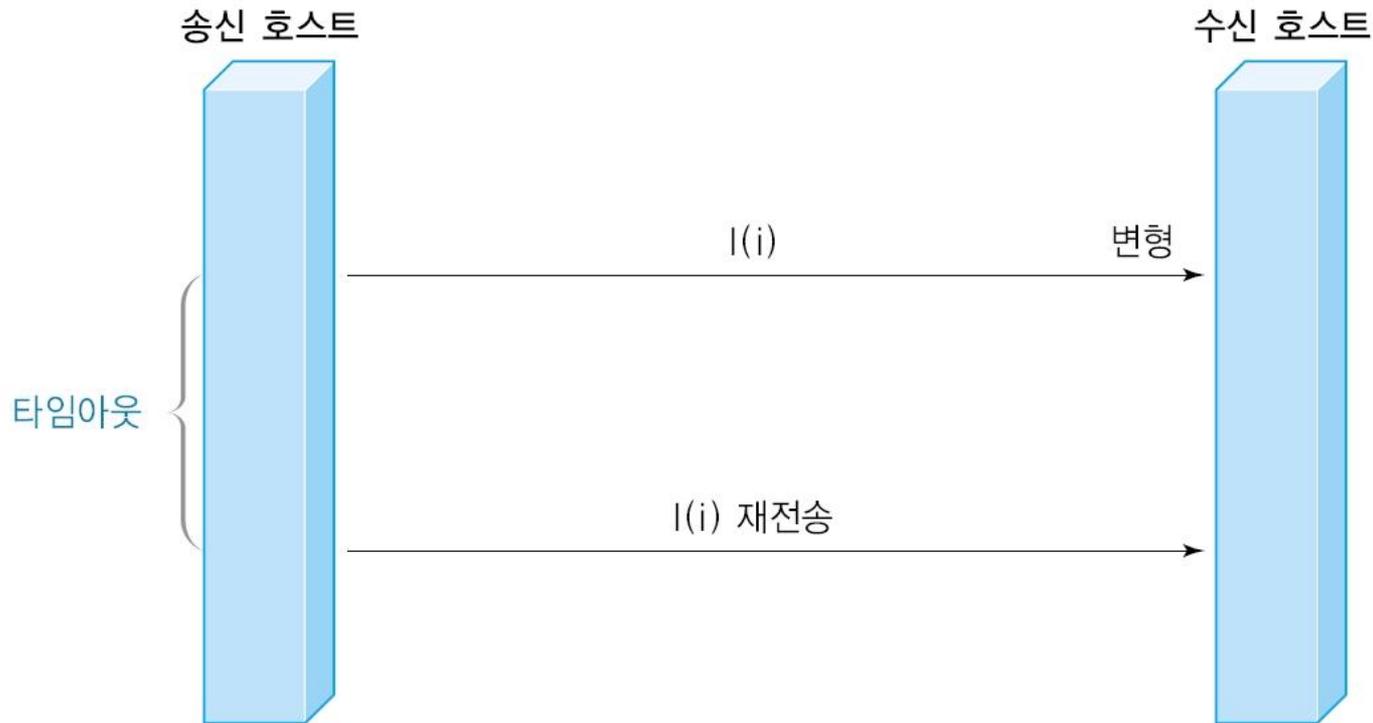


(b) ACK 프레임 분실 오류

[그림 6-4] 정지-대기 프로토콜 2 : NAK가 없는 경우

단방향 프로토콜 - NAK가 없는 경우 (3)

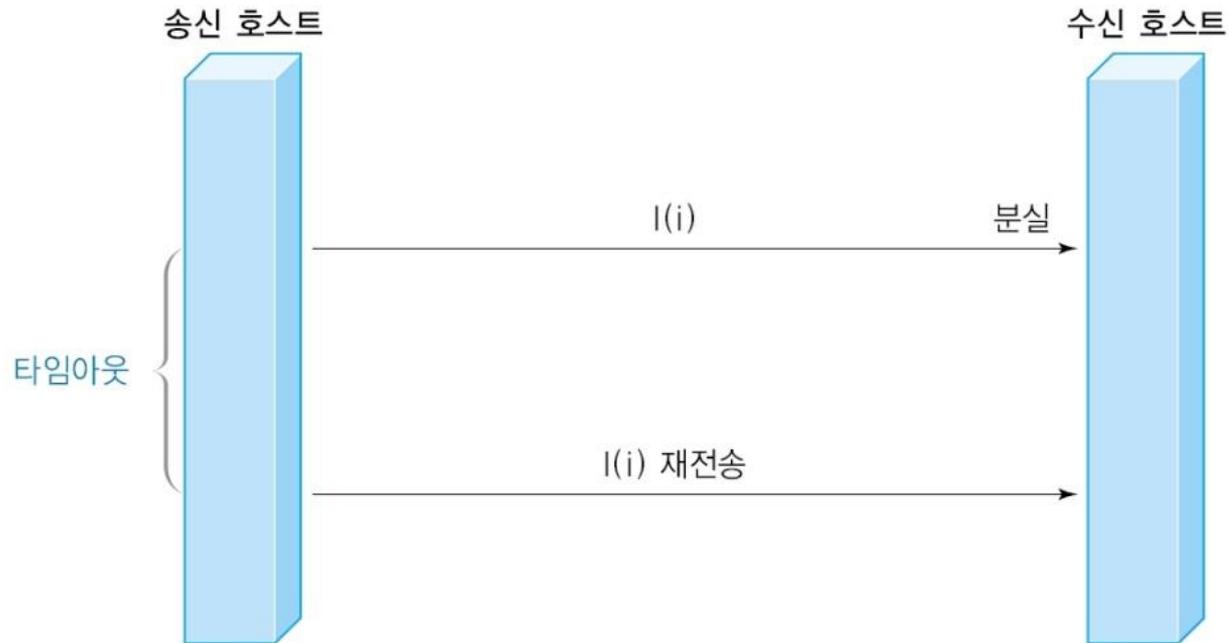
- 정보 프레임 변형
 - 송신 호스트의 타임아웃 기능으로 오류 복구



[그림 6-5] 프레임 변형 오류

단방향 프로토콜 - NAK가 있는 경우

- 정보 프레임 변형 오류
 - 변형된 프레임 무시
 - 프레임 분실 오류와 동일하게 처리



(b) 프레임 분실 오류

[그림 6-6] 정지-대기 프로토콜 3 : NAK가 있는 경우

단방향 프로토콜 - NAK가 있는 경우

- 정보 프레임 변형 오류
 - NAK를 이용하여 통보
 - 더 효율적일 수 있음
 - 다른 요인에 의해 NAK를 사용하지 못하는 경우도 있음



(a) 프레임 변형 오류

2. 슬라이딩 윈도우 프로토타입

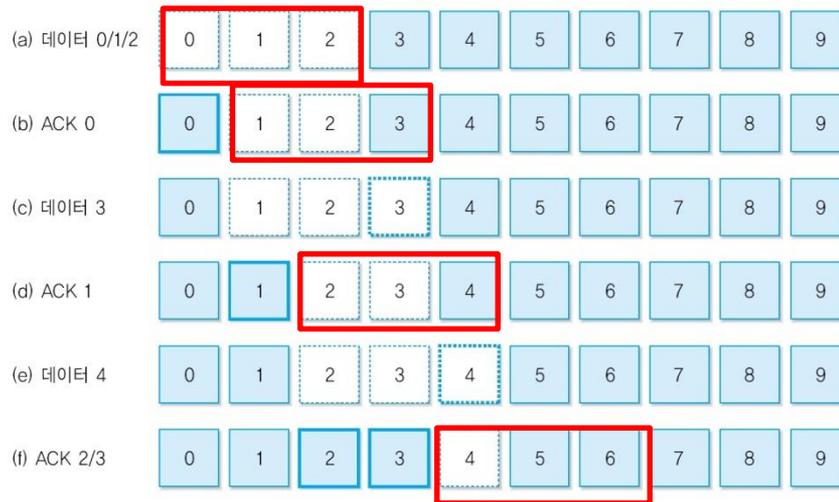
슬라이딩 윈도우 개요

- 두 호스트간 데이터 전송을 위한 일반적인 통신 프로토콜
- 오류 제어와 흐름 제어를 함께 지원
- 기본 절차
 - 송신 호스트는 정보 프레임(전송 데이터 + 순서 번호 + 오류 검출 코드)을 순서 번호에 따라 순차적으로 전송함
 - 정보 프레임을 수신한 수신 호스트가 응답하는 순서 번호는 정상적으로 수신한 번호가 아닌, 다음에 수신하기를 기대하는 번호를 회신하는 것이 일반적임
 - 송신 호스트가 관리하는 송신 윈도우는 전송은 되었지만 긍정 응답이 회신되지 않은 프레임을 보관함
 - 수신 호스트가 관리하는 수신 윈도우는 프로토콜의 동작 방식에 따라 크기가 다름
 - 선택적 재전송(Selective Repeat) 방식에서는 송신 윈도우 크기와 같음
 - Go-back N 방식에서는 크기가 1 임

흐름 제어 (1)

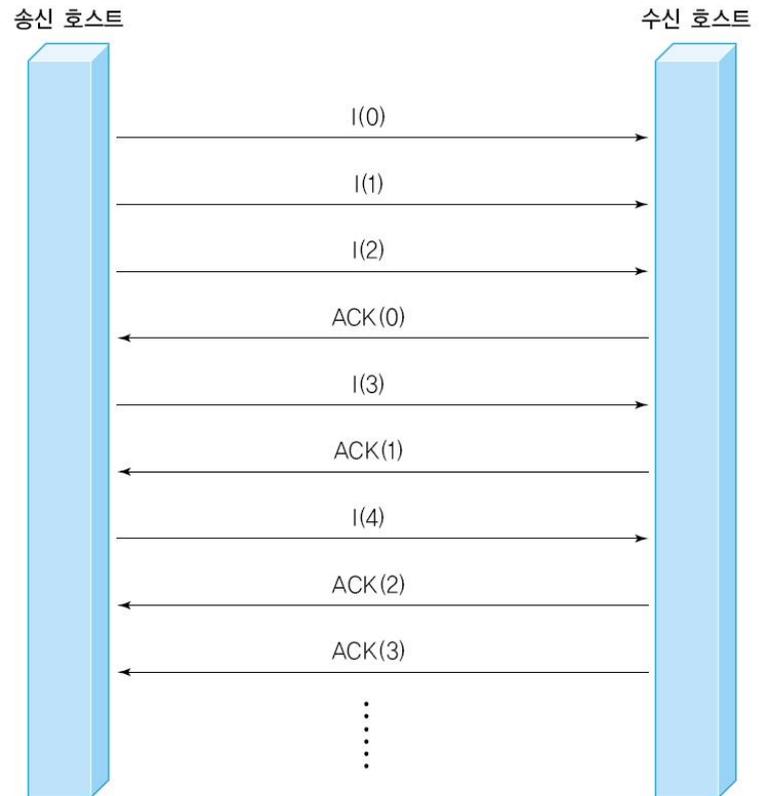
- 순서 번호
 - 프레임 별로 부여되는 일련 번호
 - 0 부터 임의의 최댓값까지 순환 방식으로 사용
 - 일반적으로 순서 번호의 최댓값이 송신 윈도우 크기보다 커야 함
 - 프레임에서 순서 번호의 공간 크기 = n 비트: 순서 번호의 범위는 $0 \sim 2^n - 1$
 - Stop-and-wait 방식의 경우 $n=1$ 인 특별한 경우
- 윈도우 크기
 - 긍정 응답 프레임을 받지 않고도 연속으로 전송할 수 있는 프레임의 최대 개수

흐름 제어 (2)



[그림 6-7] 슬라이딩 윈도우 프로토콜의 동작 과정 1(송신 윈도우 크기=3)

윈도우



[그림 6-8] 슬라이딩 윈도우 프로토콜의 동작 과정 2(송신 윈도우 크기=3)

연속형 전송 (1)

- 정지-대기 프로토콜은 송신 윈도우 크기가 1인 경우
 - 프레임 전송 시간이 오래 걸리는 경우 전송 효율이 극단적으로 떨어짐
- 연속형 전송(Pipelining)
 - ACK 프레임을 받지 않고 여러 프레임을 연속으로 전송
 - 전송 오류 발생 가능성이 적은 환경에서는 상당히 효율적
 - 오류 발생이 가능하므로 해결 방안이 필요
 - Go-back N
 - 선택적 재전송(Selective Repeat)

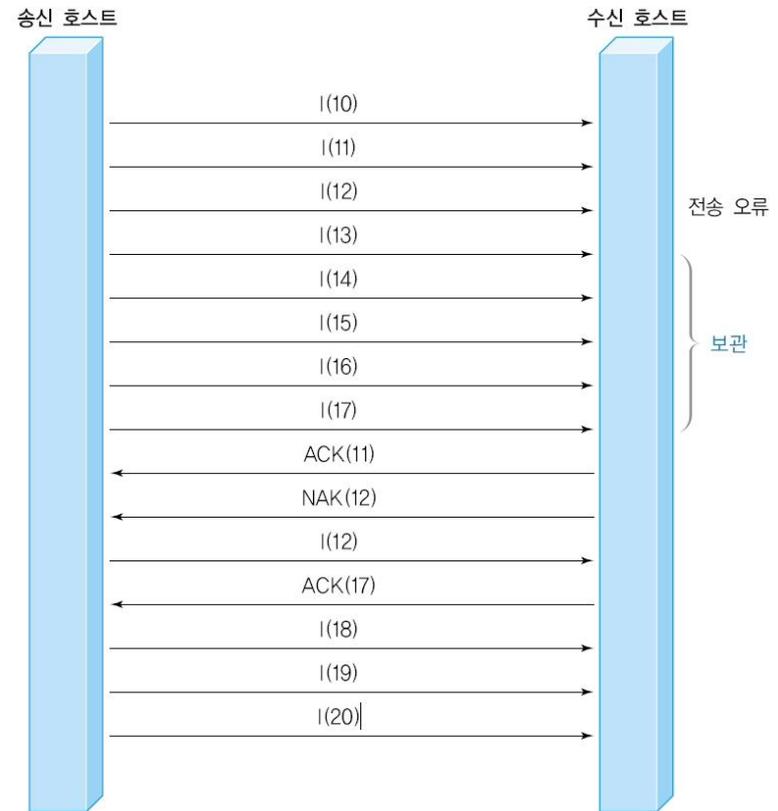
연속형 전송 (2)

- Go-back N



[그림 6-9] 고백 N(Go-Back-N)

- 선택적 재전송



[그림 6-10] 선택적 재전송

3. HDLC 프로토콜

개요

- 역사
 - SDLC(Synchronous Data Link Control)
 - IBM SNA의 데이터 링크 프로토콜
 - ISO에서 SDLC를 발전시켜 HDLC(High-level Data Link Control)로 발표
 - LAPB(Link Access Protocol-Balanced)로 향상
- 특징
 - 일대일, 일대다로 연결된 환경에서 데이터 송수신 기능 제공
 - 호스트의 종류
 - 주국(Primary Station): 명령을 전송하는 호스트
 - 종국(Secondary Station): 명령에 대한 응답을 회신하는 호스트
 - 혼합국(Combined Station): 주국과 종국 기능을 모두 지닌 호스트
 - 기본 동작 원리
 - 주국이 종국에게 명령(Command)을 전송하고
 - 종국은 주국에게 응답(Response)을 회신함

프레임 구조 (1)

- 주요 필드

- 비트 프레임

- 프레임의 시작과 끝
 - 플래그(01111110) 사용

- Address

- 일대다 환경을 지원 (Secondary station 주소)
 - 일대일 환경에서는 명령과 응답 구분

- 예

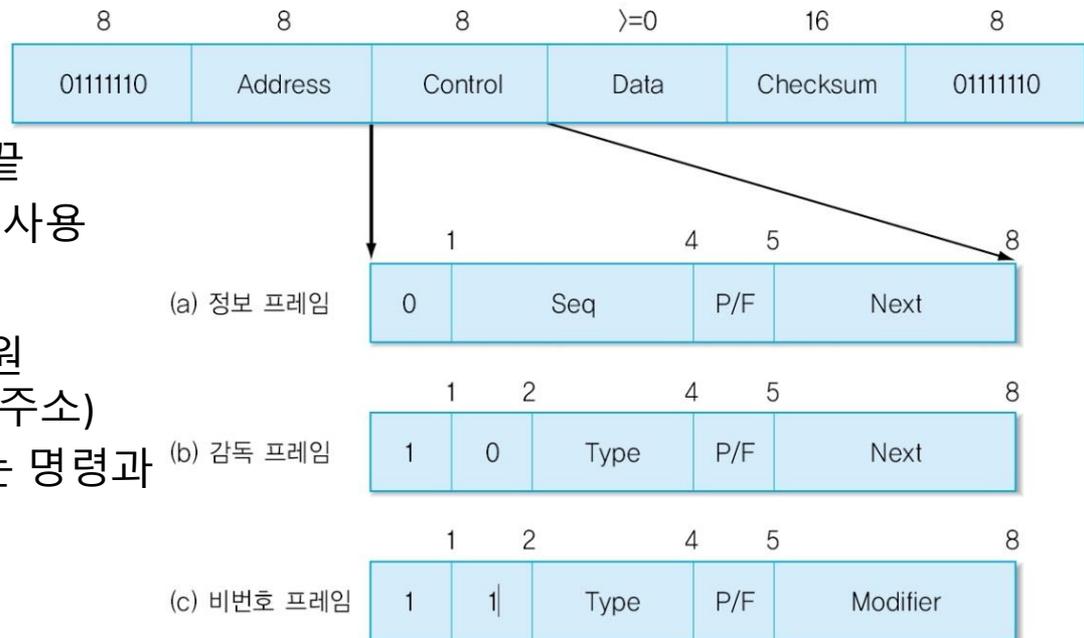
- DTE : A(03hex)
 - DCE : B(01hex) [그림 6-12] HDLC 프레임

- Data

- 가변 크기의 전송 데이터

- Checksum

- CRC-CCITT 생성 다항식 사용



프레임 구조 (2)

- 주요 필드 (계속)

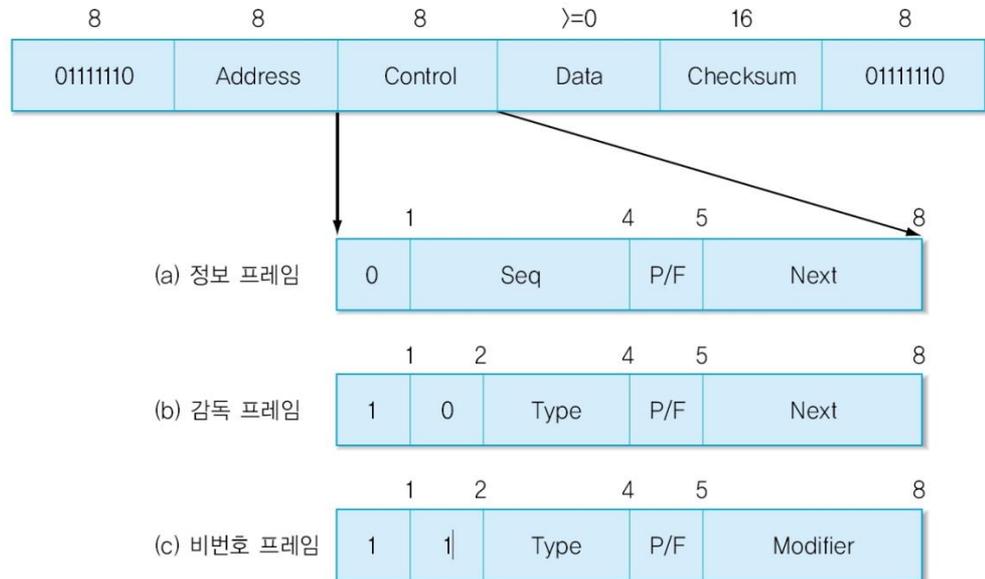
- Control

- 프레임 종류

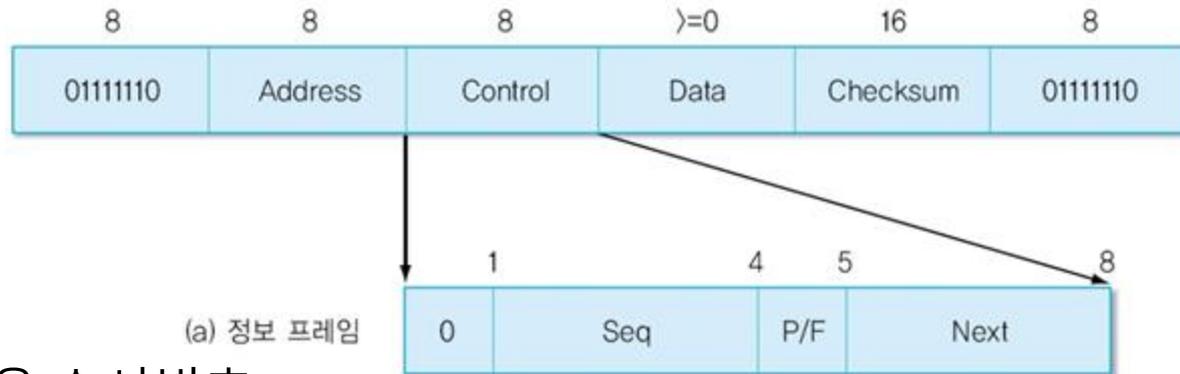
- Information(I)
- Supervisory(S)
- Unnumbered(U)

- 필드

- 송신용 순서번호
- 회신용 순서번호
- Type
 - SABM(Set Asynchro Balanced Mode)
 - UA(Unnumbered Acknowledgement) [그림 6-12] HDLC 프레임
 - DM(Disconnected Mode)
 - FRMR (Frame Reject)
 - ...
- P/F(Poll/Final)



정보프레임



- Seq
 - 송신용 순서번호
- Next
 - Piggybacking을 이용한 응답기능 (다음에 수신할 순서번호)
- P/F (Poll/Final)
 - P = 1 : 주국에서 종국에 데이터 전송을 허용
 - 수신단에서는 반드시 주어진 시간 내에 응답을 보내야 함
 - 송신단에서 타임 아웃 발생시 P=1로 응답 요구
 - F = 1 : 종국에서 주국으로 데이터 전송

감독 프레임

- 프레임에 대한 응답 기능

- Type

- 0 (RR : Receive Ready)

- 긍정 응답

- 1 (REJ: Reject)

- 부정 응답

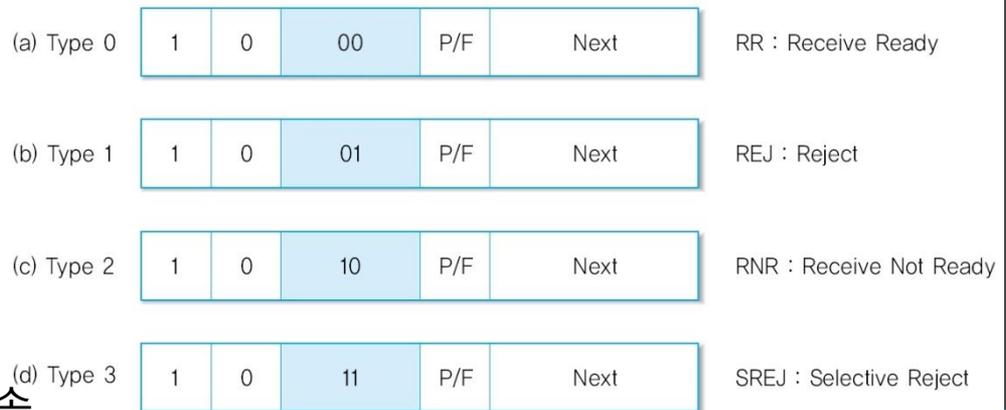
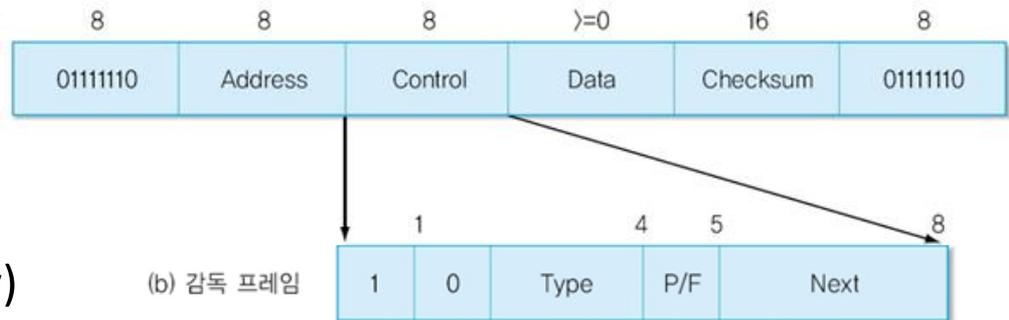
- 2 (RNR : Receive Not Ready)

- 흐름제어

- 나중에 RR, REJ, 기타 프레임 전송하면 계속 진행

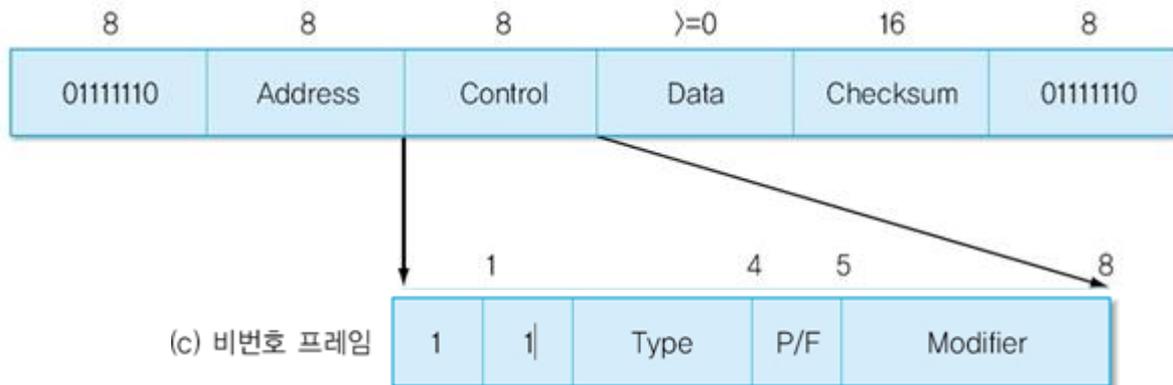
- 3 (SREJ : Selective Reject)

- 선택적 재전송



[그림 6-13] 감독 프레임

비번호 프레임 (1)



- 순서 번호가 없는 프레임을 의미
- 프레임 종류 (Type + Modifier 총 5비트로 구분)
 - SABM(Set ABM): 비동기 균형 모드의 연결 설정을 요구
 - SNRM(Set NRM): 정규 응답 모드의 연결 설정을 요구
 - SARM(Set ARM): 비동기 응답 모드의 연결 설정을 요구
 - DISC: 연결 해제를 요구
 - RSET: 리셋 기능을 수행 (N(R), N(S) 초기화)
 - FRMR: 프레임 수신을 거부
 - UA: 비번호 프레임에 대한 응답 기능을 수행

비번호 프레임 (2)

- 연결 설정 모드의 종류: NRM, ABM, ARM
- 정규 응답(NRM: Normal Response Mode)
 - 불균형 모드를 의미하므로, 호스트 하나는 주국이고 다른 하나는 종국
 - 종국에서 데이터를 전송하려면 주국의 허락이 필요
- 비동기 균형(ABM: Asynchronous Balanced Mode)
 - 두 호스트 모두 혼합국으로 동작
 - 양쪽에서 명령과 응답을 전송할 수 있음
- 비동기 응답(ARM: Asynchronous Response Mode)
 - 불균형 모드
 - 주국의 허락 없이 종국에서 데이터를 전송할 수 있음

LAP(Link Access Protocol)

- 비동기 응답 모드인 ARM으로 동작
- 연결 설정
 - 주국에서 SARM 명령 전송
 - 종국에서 SARM 응답 전송



(a) 연결 설정 1

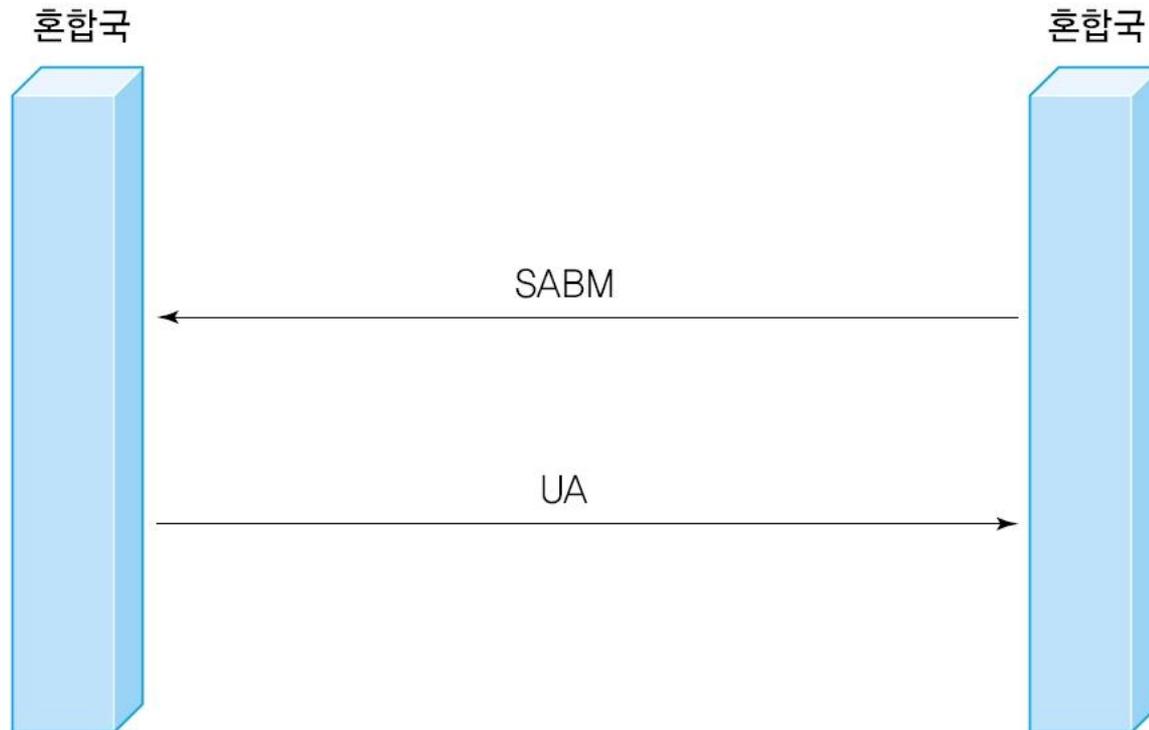


(b) 연결 설정 2

[그림 6-14] LAP에서의 연결 설정

LAPB(Link Access Protocol-Balanced)

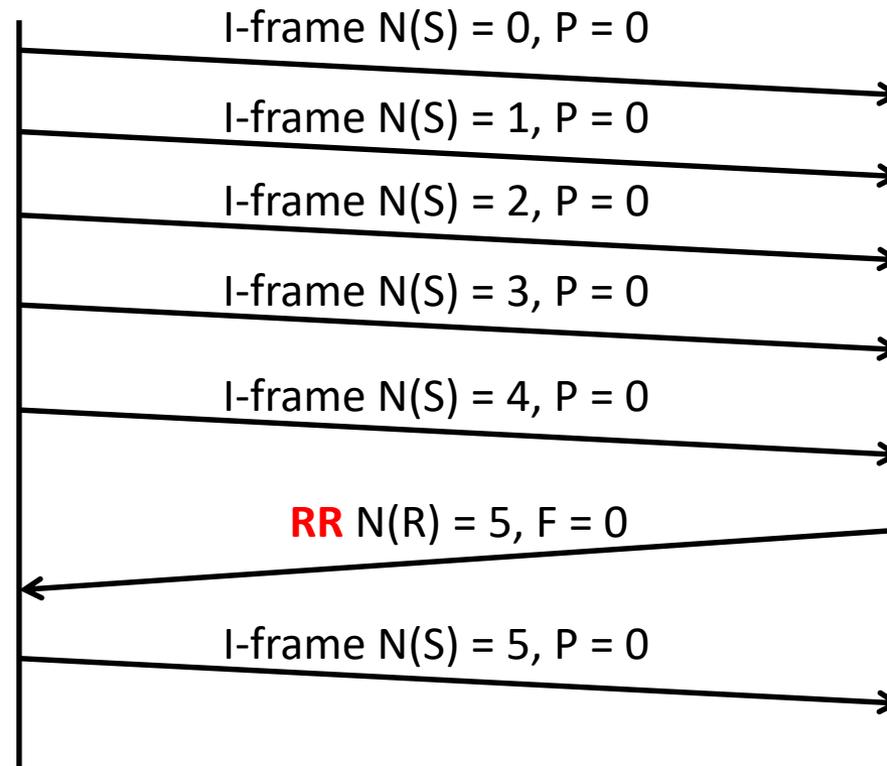
- 양쪽 호스트가 혼합국으로 동작
 - 임의의 호스트에서 SABM 전송하여 연결 설정



[그림 6-15] LAPB에서의 연결 설정

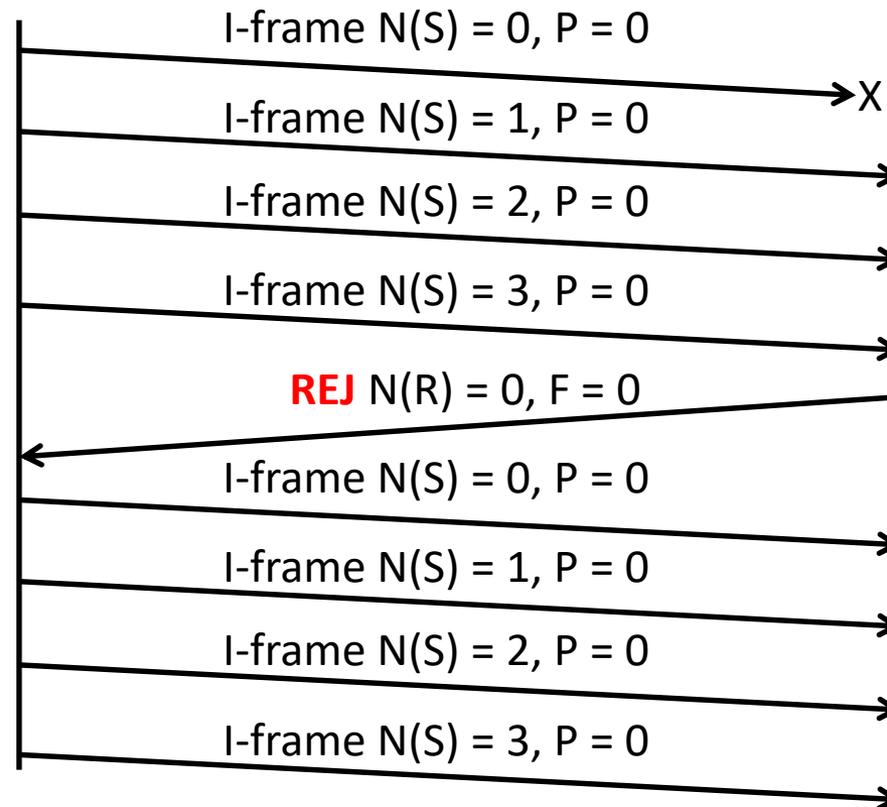
프로토콜 동작 (1)

- 응답



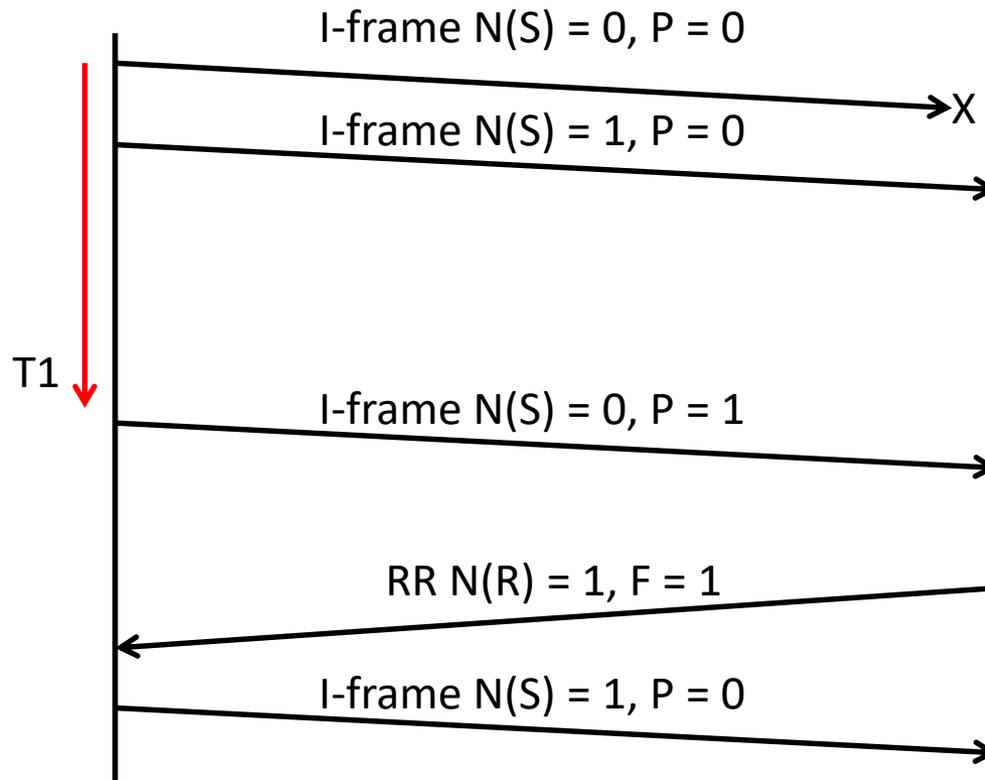
프로토콜 동작 (2)

- REJ 사용



프로토콜 동작 (3)

- Poll / Final 비트 사용



프로토콜 동작 (4)

- FRMR 사용

