

# IP 프로토콜의 이해

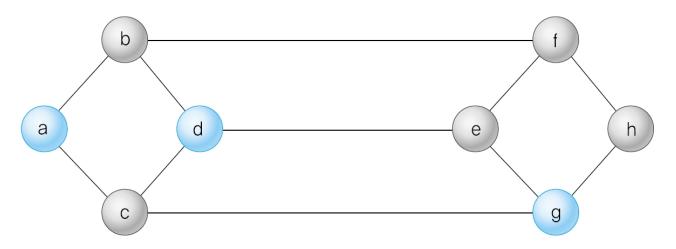
쉽게 배우는 데이터 통신과 컴퓨터 네트워크

### 학습목표

- ✓ 네트워크 계층의 필요성과 역할을 이해
- ✓ 혼잡 제어 기능을 이해
- ✓ 라우팅 기능을 이해하고 관련 프로토콜 이해
- ✓ IP 프로토콜 헤더의 역할을 이해



- □ 1. 간단한 라우팅 프로토콜(최단경로 프로토콜)
  - 네트워크에서의 일반적인 거리 기준: 중간에 위치하는 라우터(홉, Hop)의 수
  - 패킷의 전송 지연시간, 전송대역폭, 통신 비용 등도 거리 기준이 되기도 함
  - 최단 경로 라우팅 [그림 7-6]
    - 패킷이 중개 과정에서 거치는 라우터의 수가 최소화되도록 라우팅
      - 호스트 a -> 호스트 d: 라우터 b 혹은 라우터 c
      - 호스트 a -> 호스트 g: 라우터 c

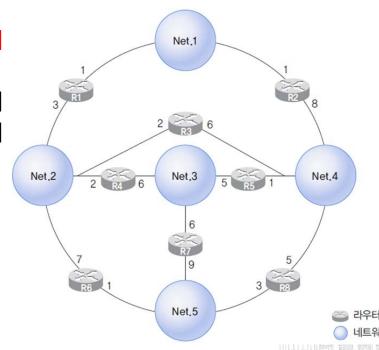


[그림 7-6] 최단 경로 라우팅

- □ 2. 거리 벡터(distance vector) 프로토콜
  - 누가: 라우터가 직접 연결된 라우터와 라우팅 정보를 정기적(주기적)교환
  - 무엇을: 각 라우터에서 개별 네트워크까지 패킷을 전송하는데 걸리는 거리 정보
     (※ 네트워크 전체 정보를 직접 연결된 주변 라우터와 교환)
  - 필수 정보
    - 링크 벡터: 이웃 네트워크에 대한 연결 정보(포트) Link
    - 거리 벡터: 개별 네트워크에 대한 거리 정보(홉 수) Distance
    - 다음 홉 벡터: 개별 네트워크로 가기 위한 다음 홉 정보(다음 라우터) Hop

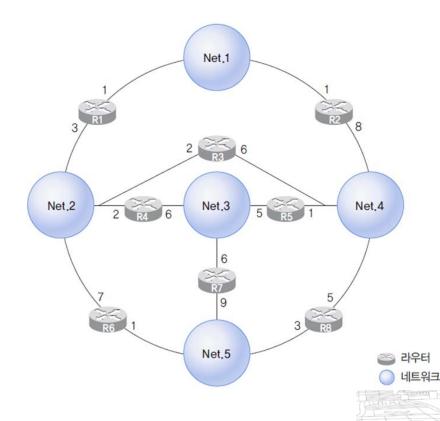


- 링크 벡터(포트 번호)
  - 링크 벡터 L(x) = [포트(1), 포트(2), .... 포트(M)]
    - M: 라우터 주변의 이웃하는 네트워크의 수
    - 포트(M): 라우터의 포트 번호
  - [그림 7-7]의 예 인접 네트워크만
    - L(R1) = [포트(Net.1)=1, 포트(Net.2)=3]
    - L(R2) = [포트(Net.1)=1, 포트(Net.4)=8]
    - L(R7) = [巫트(Net.3)=6, 巫트(Net.5)=9]

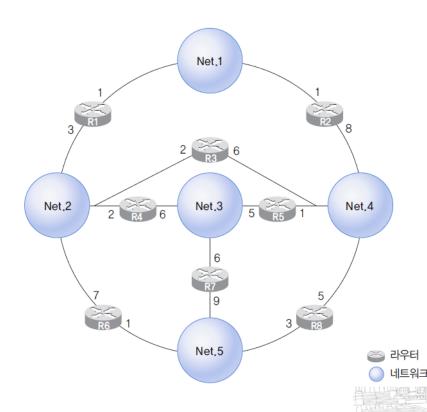


- 거리 벡터 (홉의 수)
  - 거리 벡터 D(x) = [거리(1), 거리(2), .... 거리(N)]
    - N: 전체 개별 네트워크의 수
    - 거리(N): 최소 전송 시간 혹은 홉의 수 등등
  - [그림 7-7]의 예 전체 네트워크만

```
- D(R1) = [거리(Net.1)=1
거리(Net.2)=1,
거리(Net.3)=2,
거리(Net.4)=2,
거리(Net.5)=2]
```



- 다음 홉 벡터 (다음 라우터)
  - 다음 홉 벡터 H(x) = [홉(1), 홉(2), .... 홉(N)]
    - N: 전체 개별 네트워크의 수
    - 홉(N): 전송 경로에 있는 다음 홉 정보(라우터 정보)
  - [그림 7-7]의 예
    - H(R1) = [다음 홉(Net.1)= 다음 홉(Net.2)=-,
       다음 홉(Net.3)=R4,
       다음 홉(Net.4)=R3,
       다음 홉(Net.5)=R6]



#### □ 거리 벡터 프로토콜

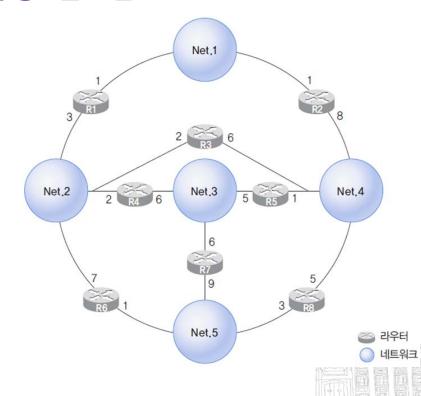
- RIP(Routing Information Protocol)
  - 거리 벡터 프로토콜(방식)을 사용하는 내부 라우팅 프로토콜
  - 현재 가장 많이 사용
  - RIP 메시지는 UDP 프로토콜을 사용하여 정보를 교환

#### RIP

- 라우터 1의 라우팅 테이블
  - 목적지 Net.4: 다음 홉 R4
  - 개선의 여지가 있음

[표 7-1] 수정 전 라우팅 테이블

목적지 네트워크	다음 홉	거리
Net.1	_	1
Net.2	_	1
Net.3	R4	2
Net.4	R4	3
Net.5	R6	2



#### □거리 벡터 프로토콜

#### RIP

새로 입력된 거리 벡터 정보(R1 라우터가 인접한 라우터로부터 수집)
 R=[Net1, Net2, Net3, Net4, Net5] 까지의 거리 => Net.4 까지?

$$- R2 = [1, 2, 2, 1, 2]$$

$$-$$
 R3 = [2, 1, 2, 1, 2]

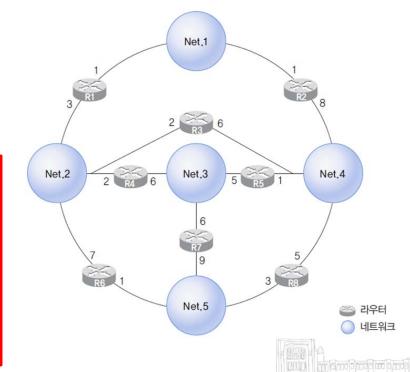
$$- R4 = [2, 1, 1, 2, 2]$$

$$-$$
 R6 = [2, 1, 2, 2, 1]

(홉의 수)

[표 7-2] 수정 후 라우팅 테이블

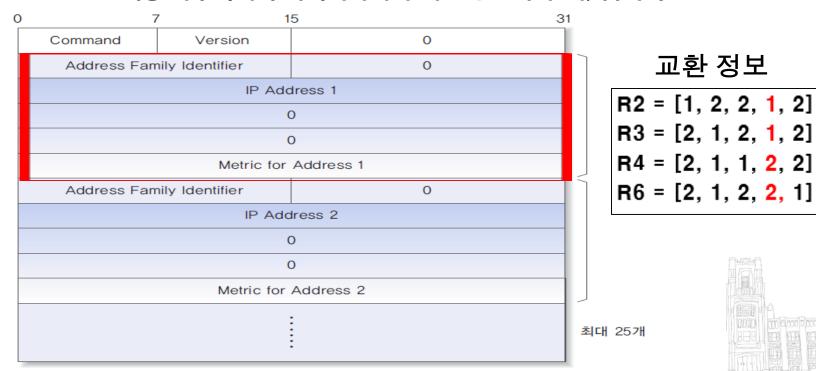
목적지 네트워크	다음 홉	거리
Net.1	_	1
Net.2	_	1
Net.3	R4	2
Net.4	R3	2
Net.5	R6	2



- <u>핵심 : 인접한 라우터로부터</u>

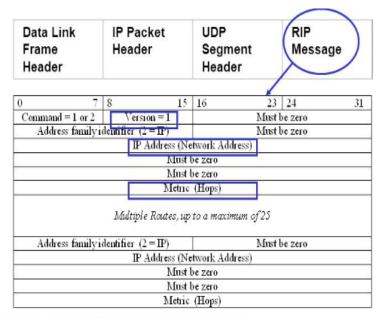
<u>각 네트워크에 이르는 거리 벡터(홉)를 수집하여 라우팅 테이블을 설정</u>

- RIP
  - 패킷 구조: 이웃 라우터와 벡터 정보를 교환하는 목적으로 사용 [그림 7-8]
    - Command: 1이면 요구, 2이면 응답
    - IP address: 네트워크를 지칭하는 용도, 네트워크 부분만 사용, 호스트 부분은 0
    - Metric: 해당 라우터에서 목적지까지의 네트워크 거리(예, 홉의 수)

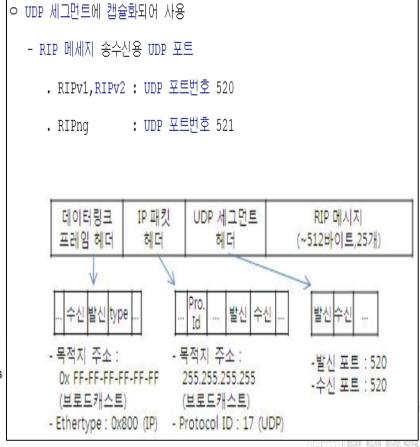


#### □거리 벡터 프로토콜

#### ■ RIP 메시지 구조



- Command: 1 signifying a Request or 2 signifying a Reply
- Version: 1 for RIP v 1 or 2 for RIP v 2
- Address Family Identifier: 2 signifying IP (only exception is for a Request for the Router's full routing table, later Semester in RIP v 2)
- IP Address: The address of the destination route, which may be a network address, a subnet address
  of a host address.
- Metric: Hop count between 1 and 16. Note: With RIP the sending router increases the metric before sending out the RIP message.
- Note: The routing table knows the next-hop-ip-address (via) from the source IP address of the packet.



- □ 3. 링크 상태 프로토콜
  - 거리 벡터 프로토콜과 반대의 원리로 동작
     (※개별 라우터가 주변 라우터까지의 거리 정보를 구하고 네트워크 전체에게)
  - 누가: 네트워크에 연결된 모든 라우터에게 주변 라우팅 정보(주로 비용)를 통보
  - 무엇을: 개별 라우터에서 주변 라우터까지 패킷을 전송하는데 걸리는 비용 정보 (주로 메트릭(metric) 이라 부르는 비용(cost) 정보)
  - 정보 전달 시점의 차이
    - 거리 벡터 프로토콜 : 주기적(정기적)으로 전달
    - 링크 상태 프로토콜: 주변 상황에 변화가 생기는 경우에 전파형식으로 전달
  - 플러딩(Flooding) 방식을 사용해서 정보 전달
  - 대표 프로토콜: OSPF(Open Shortest Path First) 프로토콜

### □내부 라우팅 프로토콜

- 거리 벡터 방식을 사용하는 RIP
- 링크 상태 방식을 사용하는 OSPF

#### □4. 외부 라우팅 프로토콜

- 경로 벡터 프로토콜(Path Vector)
  - 경로에 관한 거리 정보가 필요 없으며 단순히 연결 가능한지에 대한 정보만 제공
- BGP(Border Gateway Protocol)
  - TCP 프로토콜을 사용

#### 표 7-3 TCP 프로토콜에서 제공하는 메시지의 종류

메시지	설명	
Open	다른 라우터와 연관 <sup>Relationship</sup> 을 설정한다.	
Update	라우팅 관련 정보를 전달한다.	
KeepAlive	Open 메시지에 대한 응답 기능과 주변 라우터와의 연관을 주기적으로 확인한다.	
Notification	오류 상태를 통보한다.	

