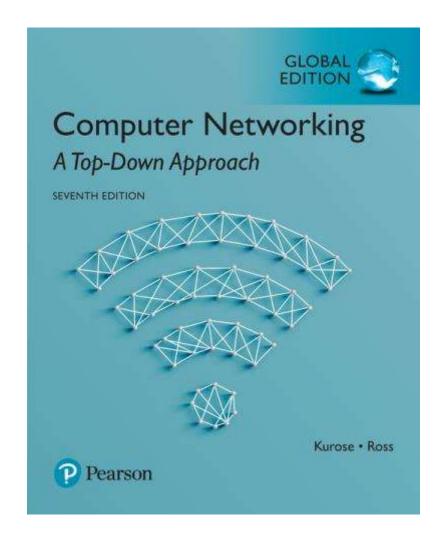
# 제23강 링크 상태 라우팅

Computer Networking: A Top Down Approach

컴퓨터 네트워크 (2019년 1학기)

박승철교수

한국기술교육대학교 컴퓨터공학부



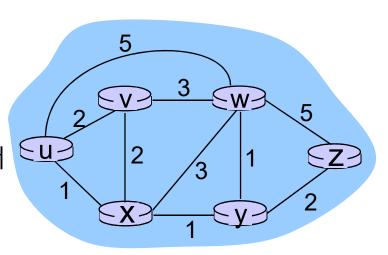
#### Pre-study Test:

- 1) 다음 중 라우터가 선택할 최적 경로로 가장 부적합한 것은?
- ① 가장 짧은 경로
- ② 가장 비용이 작은 경로
- ③ 가장 빠른 경로
- ④ 가장 라우터 수가 많은 경로
- 2) 다음 중 링크 상태 라우팅 알고리즘의 특징이 아닌 것은?
- ① 글로벌 라우팅
- ② 전체 네트워크 정보 유지
- ③ 각 라우터가 독립적인 최적 경로 계산
- ④ 이웃 라우터와 공동으로 최적 경로 계산
- 3) 링크 상태 라우팅에 적용되는 알고리즘은?
- ① Dijkstra algorithm
- 2 Dellman-Ford algorithm
- 3 Poison-reverse algorithm
- 4 Distance-vector algorithm

- 4) 다음 그림에서 링크에 표시된 값은 해당 경로 통과 비용이다. 라우터U에서 라우터W까지 최소 경로 비용은 얼마인가?
- 1 3
- 2 4
- 3 5
- **4** 6
- 5) 우측 그림의 라우터U의 라우팅 테이블에서 목적지 W에 대한 다음 라우터는?



- 2 W
- 3 X
- **4** Y



- 6) Dijkstra 알고리즘에서 라우터가 직접 연결되지 않은 목적지까지 경로비용을 알 수 있는 방법은?
- ① 이웃 라우터와 정보 교환 반복
- ② 이웃 라우터와 직접 연결된 경로 찾기 반복
- ③ 목적지와 직접 연결된 경로 찾기 반복
- ④ 목적지와 정보 교환 반복
- 7) Dijkstra 알고리즘 실행 과정에서 유지할 필요가 없는 정보는?
- ① 링크 비용
- ② 목적지까지 총 비용
- ③ 경로 정보
- ④ 다음 라우터 정보

## Chapter 5: outline

- 5.1 introduction
- 5.2 routing protocols
- link state
- distance vector
- 5.3 intra-AS routing in the Internet: OSPF
- 5.4 routing among the ISPs: BGP

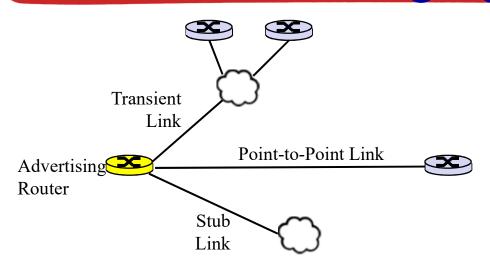
- 5.5 The SDN control plane
- 5.6 ICMP: The Internet Control Message Protocol
- 5.7 Network management and SNMP

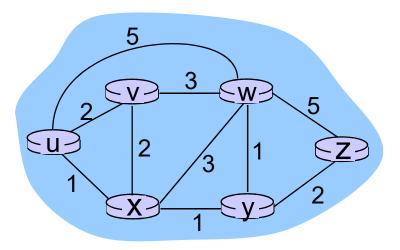
#### A link-state routing algorithm

#### Dijkstra 's algorithm

- net topology, link costs known to all nodes
  - accomplished via "link state broadcast"
  - all nodes have same info
- computes least cost paths from one node ('source") to all other nodes
  - gives forwarding table for that node
- iterative: after k iterations, know least cost path to k dest.'s

#### A link-state routing algorithm





#### A link-state routing algorithm

#### notation:

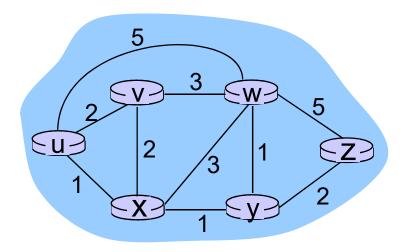
- C(x,y): link cost from node x to y; =  $\infty$  if not direct neighbors
- D(v): current value of cost of path from source to dest. v
- p(v): predecessor node along path from source to v
- N': set of nodes whose least cost path definitively known

## Dijsktra's algorithm

```
1 Initialization:
  N' = {u} /* 라우터 u에서 알고리즘 실행 */
3 for all nodes v
   if v adjacent to u /* 직접 연결 이웃 노드 */
     then D(v) = c(u,v)
   else D(v) = ∞ /* 간접 연결 노드 */
 Loop
9 find w not in N' such that D(w) is a minimum
10 add w to N'
   /* 출발지로부터 목적지w에 대한 최소경로비용 확정*/
11 update D(v) for all v adjacent to w and not in N':
12 D(v) = min(D(v), D(w) + c(w,v))
  /* 최소경로비용이 알려진 w를 경유할 때
    더 좋은 경로가 있는 지 확인 */
18 until all nodes in N'
  /* 모든 라우터가 N' 집합에 포함될 때까지 반복*/
```

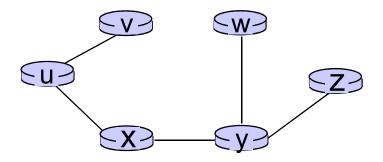
# Dijkstra's algorithm: another example

Step	N'	D(v),p(v)	D(w),p(w)	D(x),p(x)	D(y),p(y)	D(z),p(z)
0	u	2,u	5,u	1,u	∞	∞
1	ux 🕶	2,u	4,x		2,x	∞
2	uxy <mark>←</mark>	<del>2,</del> u	3,y			4,y
3	uxyv		3,y			4,y
4	uxyvw 🕶					4,y
5	uxyvwz <b>←</b>					



# Dijkstra's algorithm: example (2)

resulting shortest-path tree from u:



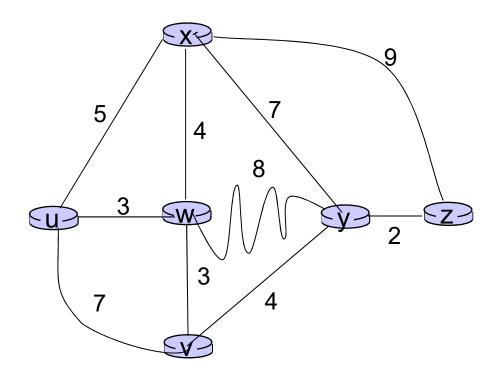
resulting forwarding table in u:

destination	link	
V	(u,v)	
X	(u,x)	
У	(u,x)	
W	(u,x)	
Z	(u,x)	

Network Layer: Control Plane 5-11

#### Dijkstra's algorithm: example

문제: 라우터 u에서 모든 목적지 라우터까지 최소 비용 경로를 계산하는 다익스트라 알고리즘의 실행 과정을 표로 작성하시오.



## Dijkstra's algorithm: example

		$D(\mathbf{v})$	$D(\mathbf{w})$	$D(\mathbf{x})$	D(y)	D(z)
Step	N'	p(v)	p(w)	p(x)	p(y)	p(z)
0	U	7,u	3,u	5,u	∞	∞
1	uw	6,w		5,u	11,W	∞
2	UWX	6,W			11,W	14,x
3	uwxv				10,	14,x
4	uwxvy					12,
5	uwxvyz					

문제 : 라우터 u에서 목적지 주소가 라우터Z에 연결된 망 주소에 대한 라우팅 테이블의 다음 홉 주소는 무엇인가?

## Dijkstra's algorithm, discussion

#### algorithm complexity: n nodes

- each iteration: need to check all nodes, w, not in N
- n(n+1)/2 comparisons:  $O(n^2)$

Network Layer: Control Plane 5-14

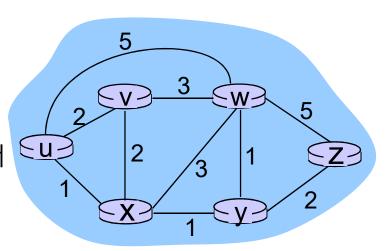
## After-study Test:

- 1) 다음 중 라우터가 선택할 최적 경로로 가장 부적합한 것은?
- ① 가장 짧은 경로
- ② 가장 비용이 작은 경로
- ③ 가장 빠른 경로
- ④ 가장 라우터 수가 많은 경로
- 2) 다음 중 링크 상태 라우팅 알고리즘의 특징이 아닌 것은?
- ① 글로벌 라우팅
- ② 전체 네트워크 정보 유지
- ③ 각 라우터가 독립적인 최적 경로 계산
- ④ 이웃 라우터와 공동으로 최적 경로 계산
- 3) 링크 상태 라우팅에 적용되는 알고리즘은?
- Dijkstra algorithm
- 2 Dellman-Ford algorithm
- 3 Poison-reverse algorithm
- 4 Distance-vector algorithm

- 4) 다음 그림에서 링크에 표시된 값은 해당 경로 통과 비용이다. 라우터U에서 라우터W까지 최소 경로 비용은 얼마인가?
- 1 3
- 2 4
- 3 5
- **4** 6
- 5) 우측 그림의 라우터U의 라우팅 테이블에서 목적지 W에 대한 다음 라우터는?



- 2 W
- 3 X
- **4** Y



- 6) Dijkstra 알고리즘에서 라우터가 직접 연결되지 않은 목적지까지 경로비용을 알 수 있는 방법은?
- ① 이웃 라우터와 정보 교환 반복
- ② 이웃 라우터와 직접 연결된 경로 찾기 반복
- ③ 목적지와 직접 연결된 경로 찾기 반복
- ④ 목적지와 정보 교환 반복
- 7) Dijkstra 알고리즘 실행 과정에서 유지할 필요가 없는 정보는?
- ① 링크 비용
- ② 목적지까지 총 비용
- ③ 경로 정보
- ④ 다음 라우터 정보