Chương 6: Chọn đường - Routing

Giảng viên: Nguyễn Đức Toàn

Bộ môn Truyền thông và Mạng máy tính Viện CNTT&TT - ĐHBK Hà Nội







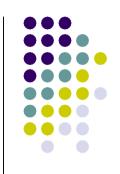
- Tuần trước
 - Giao thức IP
 - ðịa chỉ IP và cấu trúc gói tin IP
 - Giao thức ICMP
- Tuần này: Tiếp tục về tầng mạng
 - Thế nào là chọn đường?
 - Chọn đường tĩnh và chọn đường động
 - Giải thuật và giao thức chọn đường

Chọn đường là gì?

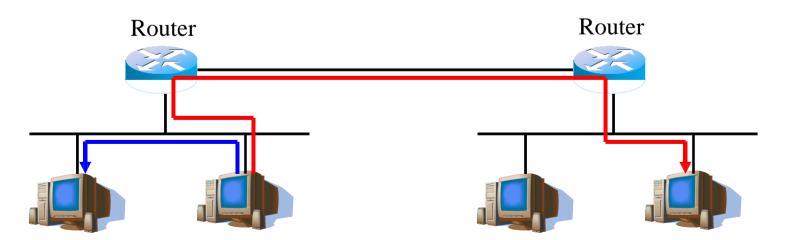
Các nguyên lý chọn đường Cơ chế chuyển tiếp gói tin Quy tắc "Longest matching"



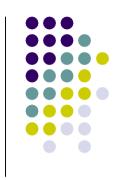


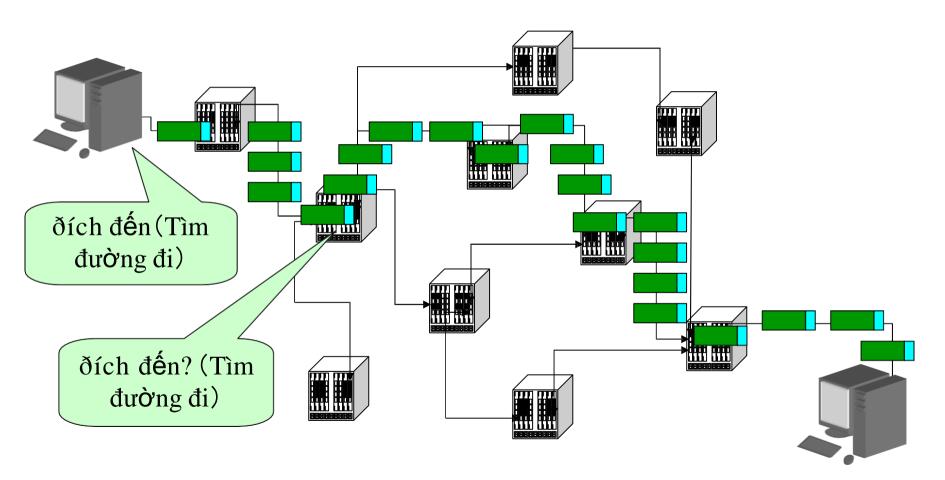


- Khi một máy trạm gửi một gói tin IP tới một máy khác
 - Nếu địa chỉ đích nằm trên cùng một đường truyền vật lý: Chuyển trực tiếp
 - Nếu địa chỉ đích nắm trên một mạng khác: Chuyển gián tiếp qua bộ định tuyến (chọn đường)



Cơ bản về chọn đường (2)



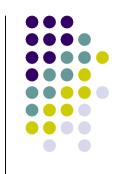






- Cơ chế để máy trạm hay bộ định tuyến chuyển tiếp gói tin từ nguồn đến đích
- Các thành phần của chọn đường
 - Bảng chọn đường
 - Thông tin chọn đường
 - Giải thuật, giao thức chọn đường





- Thiết bị chuyển tiếp các gói tin giữa các mạng
 - Là một máy tính, với các phần cứng chuyên dụng
 - Kết nối nhiều mạng với nhau
 - Chuyển tiếp gói tin dựa trên bảng chọn đường
- Có nhiều giao diện
- Phù hợp với nhiều dạng lưu lượng và phạm vi của mạng

Một số ví dụ...





BUFFALO BHR-4RV



PLANEX GW-AP54SAG



YAMAHA RTX-1500



Cisco 2600



Router ngoại vi



Hitachi GR2000-1B



Juniper M10



Cisco 3700



Foundry Networks NetIron 800

Router cot trung

Cisco CRS-1

Router mang truc

http://www.cisco.com.vn

http://www.juniper.net/

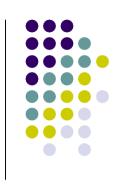
http://www.buffalotech.com

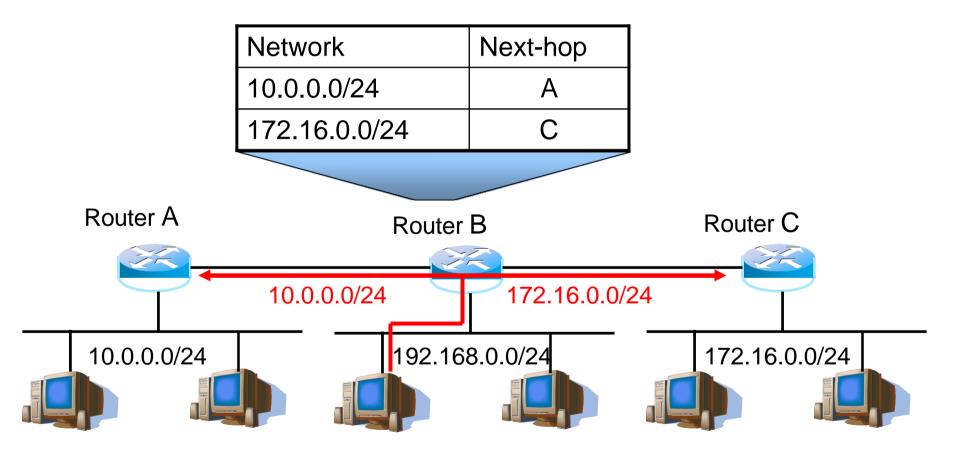




- Chỉ ra danh sách các đường đi có thế, được lưu trong bộ nhớ của router
- Các thành phần chính của bảng chọn đường
 - ðịa chỉ đích/mặt nạ mạng
 - Router ké tiép

Bảng chọn đường và cơ chế chuyển tiếp (1)





Lưu ý quy tắc: No routes, no reachability!

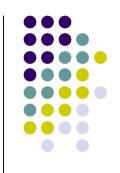




- Giả sử một địa chỉ mạng đích lại có nhiều hơn một mục trong bảng chọn đường
- ðja chỉ đích : 11.1.2.5
- Router kế tiếp nào sẽ được sử dụng?

Network	Next hop			
11.0.0.0/8	A			
11.1.0.0/16	В			
11.1.2.0/24	С			

Quy tắc "Longest matching"(2)

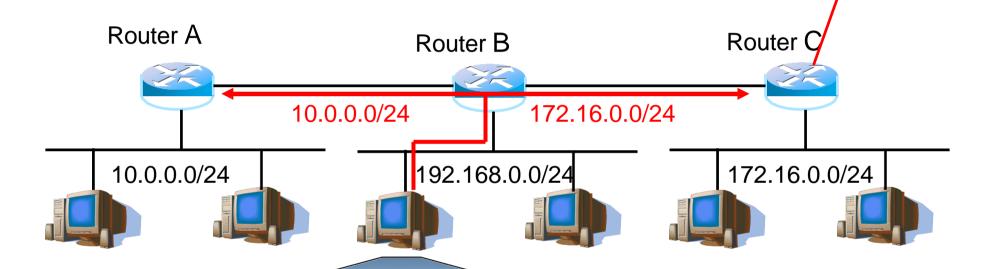


ðịa chỉ đích:

11.1.2.5 = 00001011.00000001.00000010.00000101 ðường đi 1:

"Longest matching" là gì? Tại sao phải cần quy tắc này?

Bảng chọn đường và cơ chế chuyển tiếp (2)



Network	Next-hop
10.0.0.0/24	Α
172.16.0.0/24	С
192.168.0.0/24	Direct

Q. Mô tả bảng chọn đường trên C

Nếu C nối vào Internet?

Internet



ðường đi mặc định

- Nếu đường đi không tìm thấy trong bảng chọn đường
 - ðường đi mặc định trỏ đến một router kết tiếp
 - Trong nhiều trường hợp, đây là đường đi duy nhất
- 0.0.0.0/0

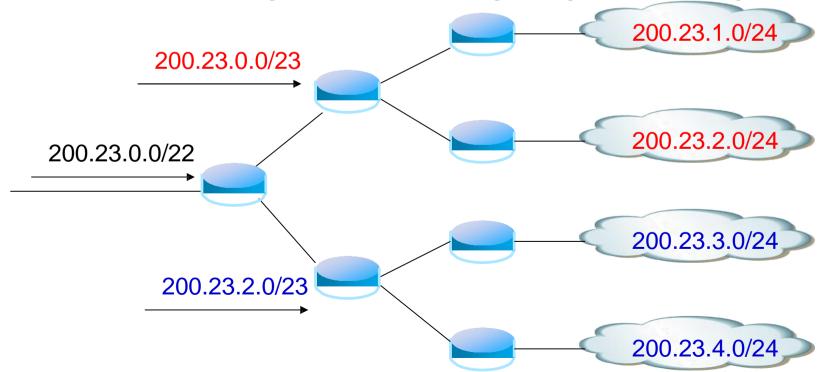
Là một trường hợp đặc biệt, chỉ tất cả các đường đi



Kết hợp đường đi (Routing aggregation)



- Có bao nhiêu mạng con trên mạng Internet?
- Sẽ có rất nhiều mục trong bảng chọn đường?
- Các mạng con kế tiếp với cùng địa chỉ đích có thể được tổng hợp lại để làm giảm số mục trong bảng chọn đường.

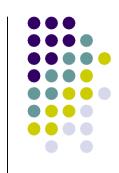






- Ví dụ về Viettel
 - Không gian địa chỉ IP: khá lớn
 - 203.113.128.0-203.113.191.255
 - ðể kết nối đến một mạng con của Vietel (khách hàng): Chỉ cần chỉ ra đường đi đến mạng Viettel
- ðường đi mặc định chính là một dạng của việc kết hợp đường
 - 0.0.0.0/0

Ví dụ về bảng chọn đường – máy trạm



C:\Documents and Settings\hongson>netstat -rn Route Table

Interface List

0x1MS TCP Loopback interface

0x2 ...08 00 1f b2 a1 a3 Realtek RTL8139 Family PCI Fast Ethernet NIC -

Active Routes:

Network	Netmask	Gateway	Interface	Metric
0.0.0.0	0.0.0.0	192.168.1.1	192.168.1.34	20
127.0.0.0	255.0.0.0	127.0.0.1	127.0.0.1	1
192.168.1.0	255.255.255.0	192.168.1.34	192.168.1.34	20
192.168.1.34	255.255.255.255	127.0.0.1	127.0.0.1	20
192.168.1.255	255.255.255.255	192.168.1.34	192.168.1.34	20
224.0.0.0	240.0.0.0	192.168.1.34	192.168.1.34	20
255.255.255.255	255.255.255.255	192.168.1.34	192.168.1.34	1

Default Gateway: 192.168.1.1

Ví dụ về bảng chọn đường – Router (trích)



```
#show ip route
Prefix Next Hop
203.238.37.0/24 via 203.178.136.14
203.238.37.96/27 via 203.178.136.26
203.238.37.128/27 via 203.178.136.26
203.170.97.0/24 via 203.178.136.14
192.68.132.0/24 via 203.178.136.29
203.254.52.0/24 via 203.178.136.14
202.171.96.0/24 via 203.178.136.14
```

Chọn đường tĩnh và chọn đường động

Chọn đường tĩnh Chọn đường động Ưu điểm – nhược điểm



Vấn đề cập nhật bảng chọn đường

- Sự thay đổi cấu trúc mạng: thêm mạng mới, một nút mạng bị mất điện
- Sự cần thiết phải cập nhật bảng chọn đường
 - Cho tất cả các nút mạng (về lý thuyết)
 - Thực tế, chỉ một số nút mạng phải cập nhật

Network	Next- hop
192.168.0.0/24	В
172.16.0.0/24	В

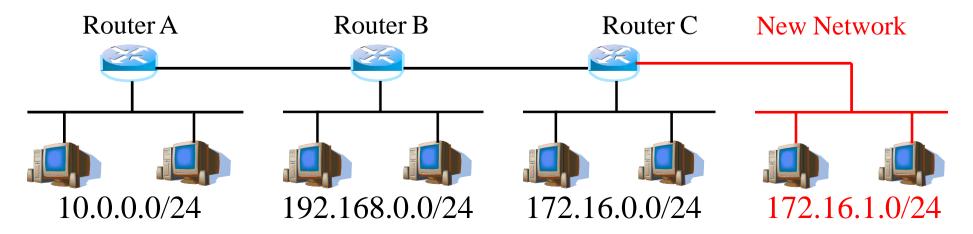
Network	Next- hop
10.0.0.0/24	А
172.16.0.0/24	С

Network	Next- hop
10.0.0.0/24	В
192.168.0.0/24	В

172.16.1.0/24

В

172.16.1.0/24



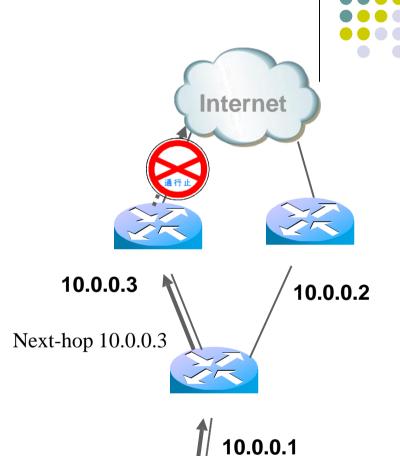




- Chọn đường tĩnh
 - Các mục trong bảng chọn đường được sửa đối thủ công bởi người quản trị
- Chọn đường động
 - Tự động cập nhật bảng chọn đường
 - Bằng các giao thức chọn đường

Chọn đường tĩnh

- Khi có sự cố:
 - Không thể nối vào
 Internet kể cả khi có tồn
 tại đường đi dự phòng
 - Người quản trị mạng cần thay đổi



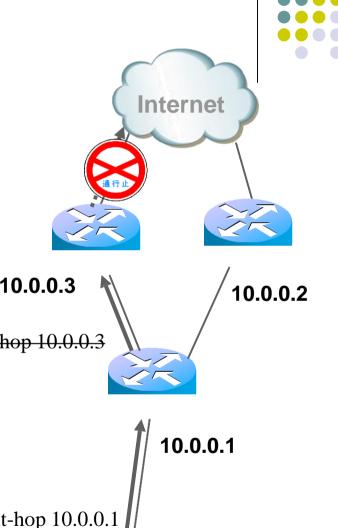
Bảng chọn đường của 10.0.0.1 (1 phần)

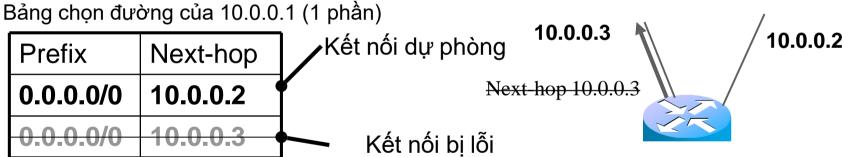
Prefix	Next-hop
0.0.0.0/0	10.0.0.3
	ć

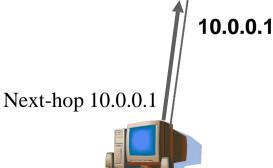
Next-hop 10.0.0.1

Chọn đường động

- Khi có sự cố:
 - ðường đi thay thế được cập nhật một cách tự động







ðặc điểm của chọn đường tĩnh



- Uu
 - Ôn định
 - An toàn
 - Không bị ảnh hưởng bởi các yếu tố tác động
- Nhược
 - Cứng nhắc
 - Không thể sử dụng tự động kết nối dự phòng
 - Khó quản lý





- Uu
 - Dễ quản lý
 - Tự động sử dụng kết nối dự phòng
- Nhược
 - Tính an toàn
 - Các giao thức chọn đường phức tạp và khó hiểu
 - Khó quản lý

Các giải thuật và giao thức chọn đường

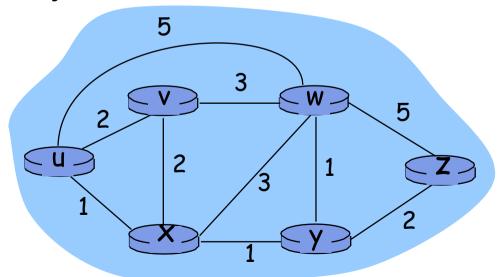
Giải thuật Dijkstra và Bellman-Ford Giao thức dạng link-state và dạng distance-vector



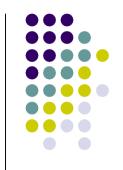


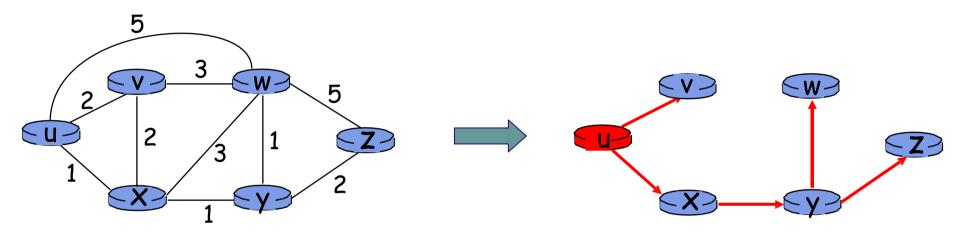


- ðồ thị với các nút (bộ định tuyến) và các cạnh (liên kết)
- Chi phí cho việc sử dụng mỗi liên kết c(x,y)
 - Băng thông, độ trễ, chi phí, mức độ tắc nghẽn...
- Giả thuật chọn đường: Xác định đường đi ngắn nhất giữa hai nút bất kỳ



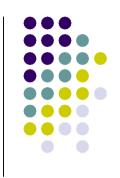
Cây đường đi ngắn nhất - SPT





- SPT Shortest Path Tree
- Các cạnh xuất phát từ nút gốc và tới các lá
- ðường đi duy nhất từ nút gốc tới nút v, là đường đi ngắn nhất giữa nút gốc và nút v
- Mỗi nút sẽ có một SPT của riêng nút đó





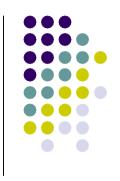
- Tập trung
 - Thu thập thông tin vào một nút mạng
 - Sử dụng các giải thuật tìm đường đi trên đồ thị
 - Phân bổ bảng chọn đường từ nút trung tâm tới các nút
- Phân tán
 - Mỗi nút tự xây dựng bảng chọn đường riêng
 - Giao thức chọn đường: Link-state hoặc distancevector
 - ðược sử dụng phổ biến trong thực tế





- Thông tin chọn đường là cần thiết để xây dựng bảng chọn đường
- Tập trung hay phân tán?
 - Tập trung:
 - Mỗi router có thông tin đầy đủ về trạng thái của mạng
 - Giải thuật dạng "link state"
 - Phân tán:
 - Các nút chỉ biết được trạng thái của liên kết vật lý tới nút kế bên
 - Liên tục lặp lại việc tính toán và trao đổi thông tin với nút kế bên
 - Giải thuật dạng "distance vector"
 - "Bạn của bạn cũng là bạn"

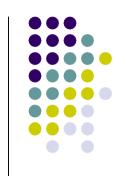




Giải thuật Dijkstra's

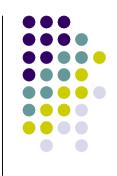
- Mỗi nút đều có sơ đồ và chi phí mỗi link
 - Quảng bá "Link-state"
- Tìm đường đi chi phí nhỏ nhất từ một nút ('nguồn') tới tất cả các nút khác
 - dùng để xây dựng bảng chọn đường





- G = (V, E): đồ thị với tập đỉnh V và tập cạnh E
- c(x,y): chi phí của liên kết x tới y; = ∞ nếu không phải 2 nút kế nhau
- d(v): chi phí hiện thời của đường đi từ nút nguồn tới nút đích. v
- p(v): nút ngay trước nút v trên đường đi từ nguồn tới đích
- T: Tập các nút mà đường đi ngắn nhất đã được xác định





Init():

```
Với mỗi nút v, d[v] = \infty, p[v] = NIL
d[s] = 0
```

 Improve(u,v), trong dó (u,v) là một cạnh nào đó của G

```
if d[v] > d[u] + c(u,v) then

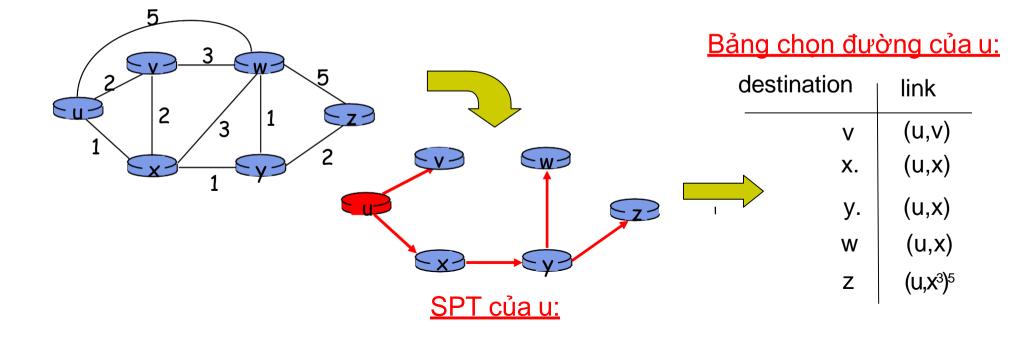
d[v] = d[u] + c(u,v)
p[v] = u
```

Dijkstra's algorithm: Ví dụ

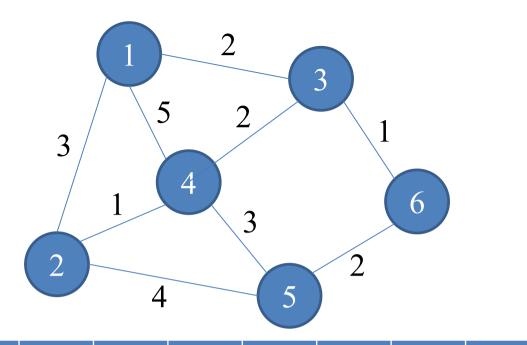
uxyvwz •



Step	Т	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>	2,u	3,y			4,y
3	uxyv		3,y			4,y
4	uxyvw 🕶					4,y
5	uxyvwz ←					

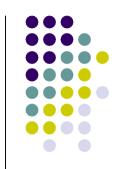


Ví dụ



#	N	D2	D3	D4	D5	D6	P2	Р3	P4	P5	Р6
	{1}	3	2	5	∞	∞	1	1	1	1	1
1	{1, 3}	3	2	4	∞	3	1	1	3	1	3
2	{1, 3, 2}	3		4	7	3	1		3	2	3
3	{1, 3, 2, 6}			4	5	3			3	6	3
4	{1, 3, 2, 6, 4}			4	5				3	6	
5	{1, 3, 2, 6, 4, 5}				5					6	





Được dùng trong ARPNet và RIP

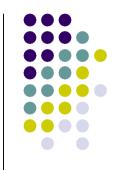
Ban đầu:

Mỗi node biết thông tin về khoảng cách (distance, cost) tới các node hàng xóm

Kết thúc giải thuật:

Khoảng cách tới tất cả các node được biết bao gồm thông tin về node kế tiếp

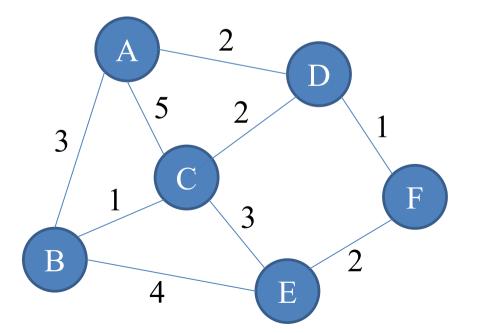
Để thực thi giải thuật distance-vector



- 1. Thông tin gì được trao đổi?
- 2. Khi nhận được thông tin thì các node làm gì?
- 3. Khi nào thì thông tin được gửi đi?

Thông tin bảng định tuyến

- Mỗi node có 1 bảng định tuyến (distance-vector)
 - 1. Thông tin về đích đến
 - 2. Ước lượng chi phí đến đích
 - 3. Node kế tiếp để đi đến đích



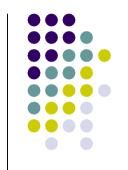
Bảng định tuyến lúc khởi tạo

Destination	Cost	Next-hop
Α	0	Α
В	3	В
С	5	С
D	2	D

Thông tin trao đổi giữa routers

- Một phần thông tin trong bảng định tuyến
 - 1. Thông tin về đích đến
 - 2. Ước lượng chi phí đến đích
 - 3. Node kế tiếp để đi đến đích

Router tính đường đi dựa trên thông tin nhận được thế nào?



Phương trình Bellman-Ford

$$d_{x}(y) = \min_{v} \{c(x,v) + d_{v}(y)\}$$

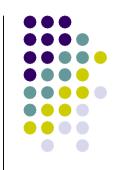
 $d_x(y) := chi phí của đường đi ngắn nhất từ x tới y$

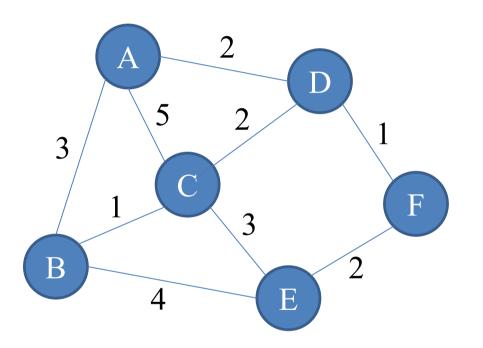
Áp dụng phương trình Bellman-Ford cho tất cả các v là hàng xóm của x → d_x(y)

Các bước thực thi trên router

- Khi nhận thông tin từ router hàng xóm v
 - Cập nhật thông tin về chi phí tới đích theo phương trình Bellman-Ford
 - Thay đổi thông tin node kế tiếp tương ứng
- Lặp lại tính toán với mỗi đích đến trong bảng định tuyến
- Sau chuỗi thông tin định tuyến trao đối, tính chi phí tối ưu nhất.

Minh họa – Node A + thông tin từ node B





Dest	Cost	NH
Α	0	Α
В	3	В
С	5	С
D	2	D

Dest	Cost
В	0
Α	3
С	1
E	4

Bảng định tuyến node A

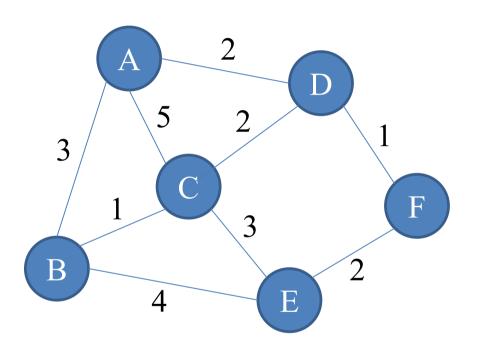
Thông tin từ node **B**



Dest	Cost	NH
Α	0	Α
В	3	В
С	5 4	В
D	2	D
E	7	В

Minh họa – Node A + thông tin từ node C





Dest	Cost	NH
Α	0	Α
В	3	В
С	5	С
D	2	D

Dest	Cost
С	0
Α	5
В	1
Е	3
D	2

Thông tin từ node **C**

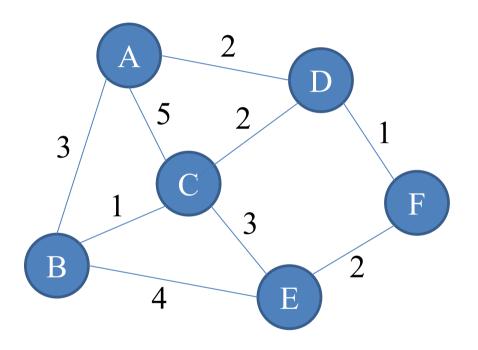
Bảng định tuyến node A



Dest	Cost	NH
Α	0	Α
В	3	В
С	4	С
D	2	D 3
Е	7	В

Minh họa – Node A + thông tin từ node D





Dest	Cost	NH
Α	0	Α
В	3	В
С	5	С
D	2	D

Dest	Cost
D	0
Α	2
С	2
F	1

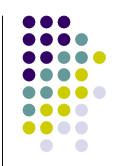
Thông tin từ node **D**

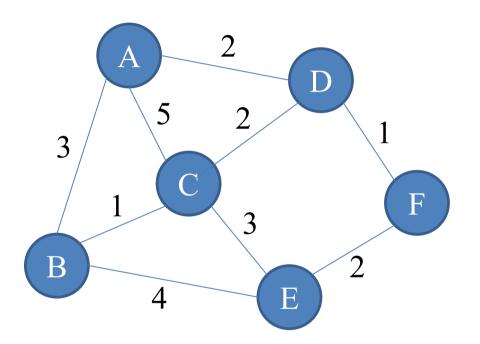
Bảng định tuyến node A



Dest	Cost	NH
Α	0	Α
В	3	В
С	4	С
D	2	D
E	7	В
F	3	D

Minh họa – Node B + thông tin từ node A





Dest	Cost	NH
В	0	В
Α	3	Α
С	1	С
E	4	E

Bảng định tuyến node B



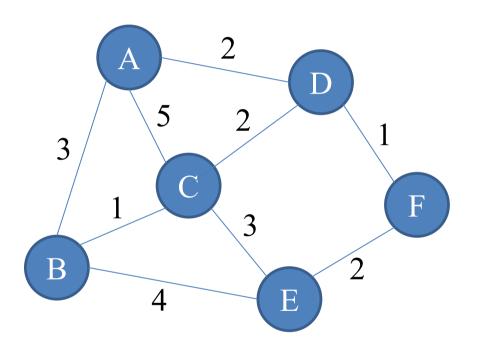
Dest	Cost
Α	0
В	3
С	4
D	2
Ε	7
F	3

Thông tin từ node **A**

Dest	Cost	NH
В	0	В
Α	3	Α
С	1	С
E	4	Е
D	5	A
F	6	A

Minh họa – Node B + thông tin từ node C





Dest	Cost	NH
В	0	В
Α	3	Α
С	1	С
E	4	Е
D	5	Α
F	6	Α

Dest	Cost
С	0
Α	5
В	1
Е	3
D	2

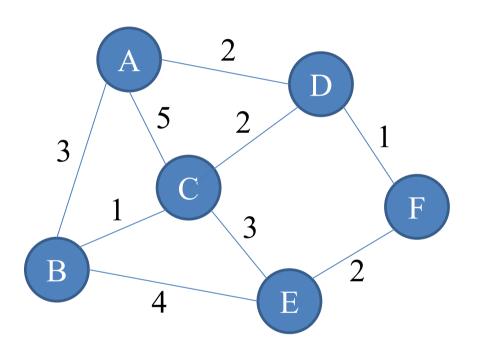
Thông tin từ node **C**

Bảng địn	ıh	tuyến
node B		
	ı	

Dest	Cost	NH
В	0	В
Α	3	Α
С	1	С
Е	4	E
D	5 3	C 3
F	6	Α

Minh họa – Node B + thông tin từ node E





Dest	Cost	NH
В	0	В
Α	3	Α
С	1	С
Е	4	E
D	3	Α
F	6	Α

Dest	Cost
Е	0
В	4
С	3
F	2

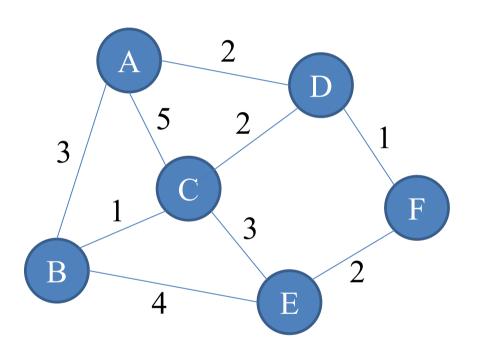
Thông tin từ node **E**

Bảng đị	nh	tuyến
node B		
	ı	

Dest	Cost	NH
В	0	В
Α	3	Α
С	1	С
E	4	E
D	3	А
F	6	Α

Minh họa – Node C + thông tin từ node A





Dest	Cost	NH
С	0	С
Α	5	Α
В	1	В
D	2	D
Е	3	Е

Bảng định tuyến node D



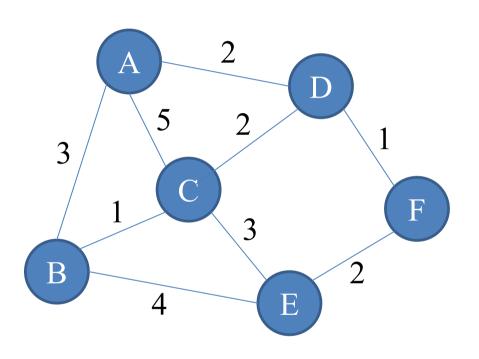
Dest	Cost
А	0
В	3
С	4
D	2
E	7
F	3

Thông tin từ node **A**

Dest	Cost	NH
С	0	С
A	5 4	A B
В	1	В
D	2	D
Ε	3	Ε
F	8	A

Minh họa – Node C + thông tin từ node B





Dest	Cost	NH
С	0	С
Α	4	В
В	1	В
D	2	D
Ε	3	E
F	8	Α

Dest	Cost
В	0
Α	3
С	1
Е	4
D	3
F	6

Thông tin từ node **B**

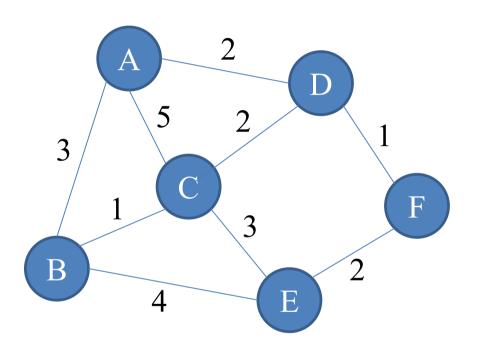
Bảng định tuyến node C



Dest	Cost	NH
С	0	С
Α	4	В
В	1	В
D	2	D
Е	3	Е
F	8 7	В

Minh họa – Node C + thông tin từ node E





Dest	Cost	NH
С	0	С
Α	4	В
В	1	В
D	2	D
Е	3	Е
F	7	В

Bảng đ	tịnh	tuyến
node C		·

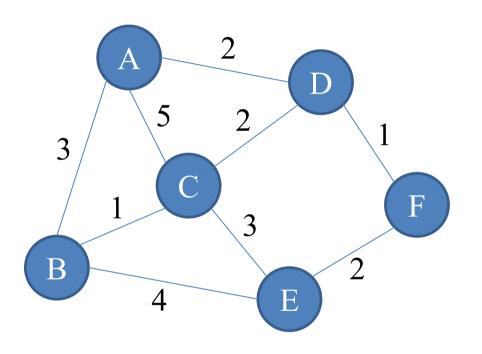
Dest	Cost
E	0
В	4
С	3
F	2

Thông tin từ node **E**

Dest	Cost	NH
С	0	С
Α	4	В
В	1	В
D	2	D
E	3	E
F	7 5	E

Minh họa – Node C + thông tin từ node D





Dest	Cost	NH
С	0	С
Α	4	В
В	1	В
D	2	D
Е	3	Е
F	5	Е

n

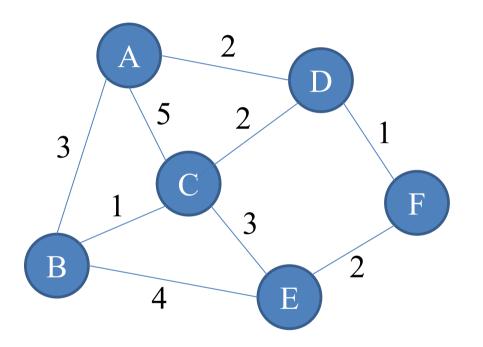
Dest	Cost
E	0
Α	2
С	2
F	1

Thông tin từ node **D**

Dest	Cost	NH
С	0	С
Α	4	В
В	1	В
D	2	D
Е	3	Ε
F	5 3	D

Minh họa – Node D + thông tin từ node A





Dest	Cost	NH
D	0	D
Α	2	Α
С	2	С
F	1	F

Bảng định tuyến node D

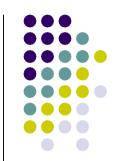


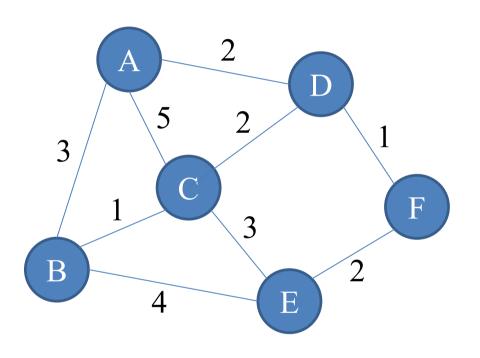
Dest	Cost
Α	0
В	3
С	4
D	2
Е	7
F	3

Thông tin từ node **A**

Dest	Cost	NH
D	0	D
Α	2	Α
С	2	С
F	1	F
В	5	A
E	9	A

Minh họa – Node D + thông tin từ node C





Dest	Cost	NH
D	0	D
Α	2	Α
С	2	С
F	1	F
В	5	Α
E	9	Α

Dest	Cost
С	0
Α	4
В	1
D	2
Е	3
F	3

Thông tin từ node **C**

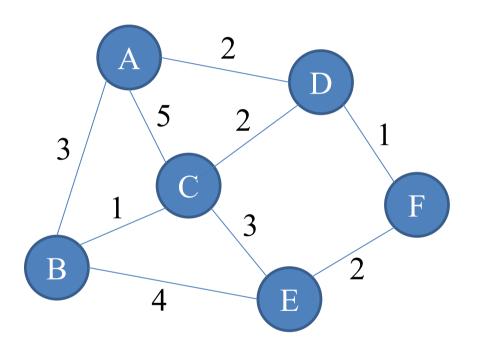
Bảng định tuyến node D



Dest	Cost	NH
D	0	D
Α	2	Α
С	2	С
F	1	F
В	5 3	C 3
E	9 5	C

Minh họa – Node D + thông tin từ node F





Dest	Cost	NH
D	0	D
Α	2	Α
С	2	С
F	1	F
В	3	С
Е	5	С

Dest	Cost
F	0
E	2
D	1

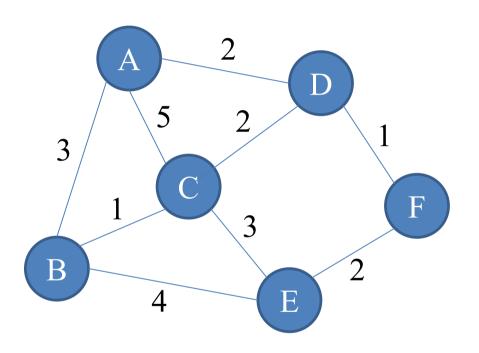
Thông tin từ node **F**

Bảng đị	nh tuyến
node D	



Minh họa – Node E + thông tin từ node B





Dest	Cost	NH
Е	0	Е
В	4	В
С	3	С
F	2	F

Bảng định tuyến node E

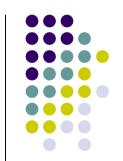
Dest	Cost
В	0
Α	3
С	1
Е	4
D	3
F	6

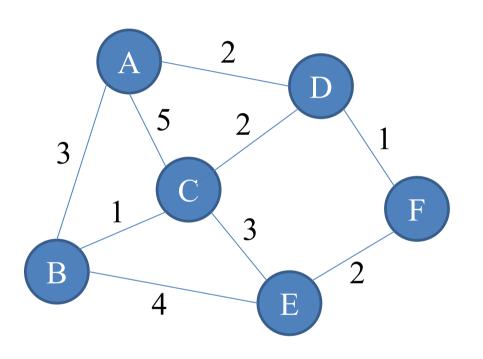
Thông tin từ node **B**



Dest	Cost	NH
Е	0	E
В	4	В
С	3	С
F	2	F
Α	7	B
D	7	В

Minh họa – Node E + thông tin từ node C





Dest	Cost	NH
E	0	Е
В	4	В
С	3	С
F	2	F
Α	7	В
D	7	В



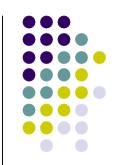
Thông tin từ node **C**

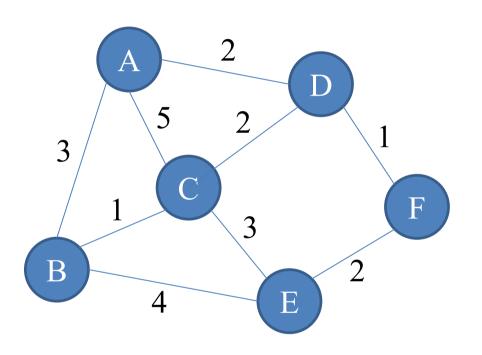
Bảng định tuyến node E



Dest	Cost	NH
Е	0	E
В	4	В
С	3	С
F	2	F
Α	7	В
D	7 5	В

Minh họa – Node E + thông tin từ node F





Dest	Cost	NH
E	0	Е
В	4	В
С	3	С
F	2	F
Α	7	В
D	5	С

Dest	Cost
F	0
Е	2
D	1

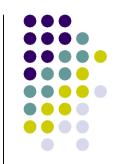
Thông tin từ node **F**

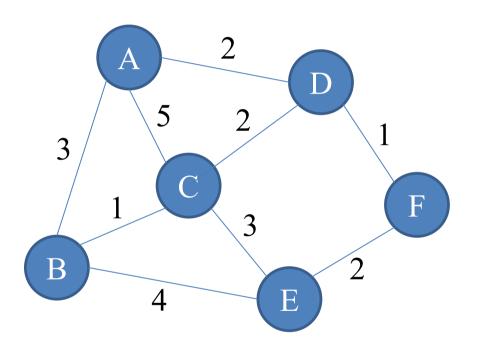
Bảng định tuyến node E



Dest	Cost	NH
E	0	E
В	4	В
С	3	С
F	2	F
Α	7	В
D	5 3	F

Minh họa – Node F + thông tin từ node E





Dest	Cost	NH
F	0	F
E	2	Е
D	1	D

Bảng định tuyến node F

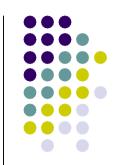


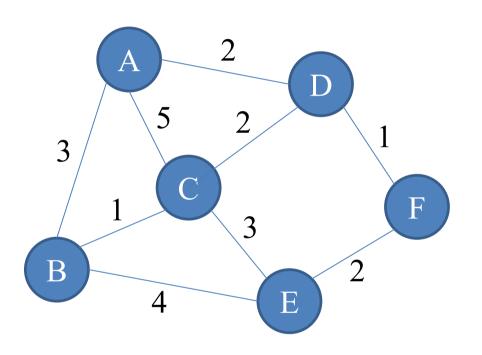
Dest	Cost
Е	0
В	4
C	3
F	2
A	7
D	3

Thông tin từ node **E**

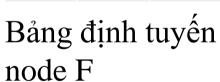
Dest	Cost	NH
F	0	F
Е	2	Е
D	1	D
Α	9	E
В	6	E
С	5	E ,

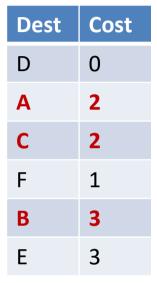
Minh họa – Node F + thông tin từ node D





Dest	Cost	NH
F	0	F
Е	2	Е
D	1	D
Α	9	Е
В	6	Е
С	5	Е

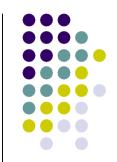


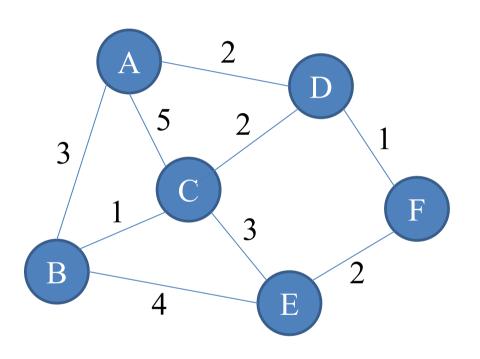


Thông tin từ node **D**



Minh họa – Node A + thông tin từ node B





Dest	Cost	NH
Α	0	Α
В	3	В
С	4	С
D	2	D
E	7	В
F	3	D

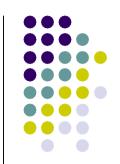
Dest	Cost
В	0
Α	3
С	1
E	4
D	3
F	6

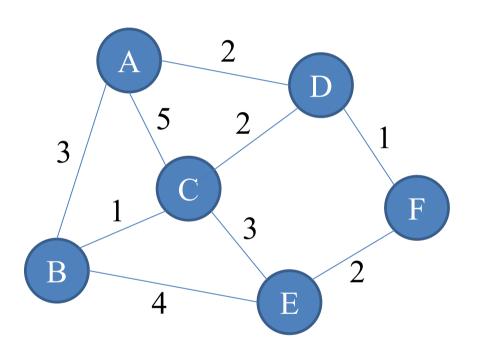
Thông tin từ node **B**

Bảng định tuyến node A



Minh họa – Node A + thông tin từ node C





Dest	Cost	NH
Α	0	Α
В	3	В
С	4	С
D	2	D
E	7	В
F	3	D

Dest	Cost
С	0
Α	4
В	1
D	2
Е	3
F	3

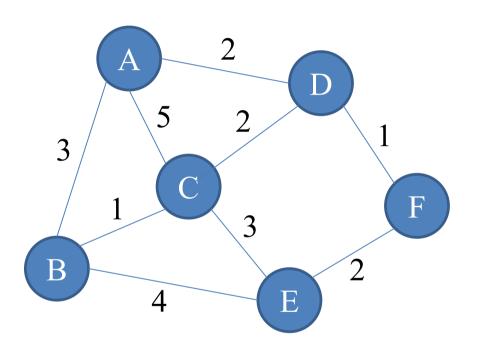
Thông tin từ node **C**

Bảng định tuyến node A



Minh họa – Node A + thông tin từ node D





Dest	Cost	NH
Α	0	А
В	3	В
С	4	С
D	2	D
Е	7	В
F	3	D

Bảng định tuyến node A



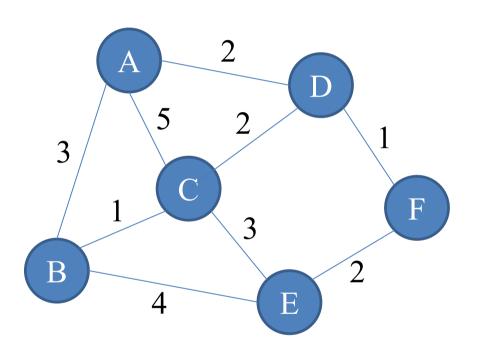
Dest	Cost
D	0
Α	2
С	2
F	1
В	3
E	3

Thông tin từ node **D**

Dest	Cost	NH
Α	0	Α
В	3	В
С	4	С
D	2	D
Е	7 5	В
F	3	D

Minh họa – Node B + thông tin từ node A





Dest	Cost	NH
В	0	В
Α	3	Α
С	1	С
Е	4	Е
D	3	С
F	6	С

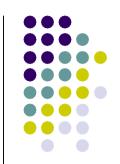
Dest	Cost
Α	0
В	3
С	4
D	2
Е	5
F	3

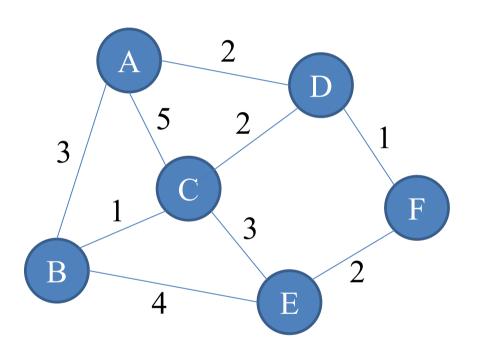
Thông tin từ node **A**

Bảng định tuyến node B



Minh họa – Node B + thông tin từ node C





Dest	Cost	NH
В	0	В
Α	3	Α
С	1	С
Е	4	Е
D	3	С
F	6	Α

Dest	Cost
С	0
Α	4
В	1
D	2
Ε	3
F	3

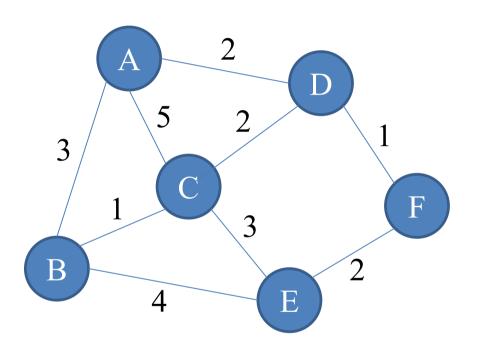
Thông tin từ node **C**

Bảng địn	ıh	tuyến
node B		

Dest	Cost	NH
В	0	В
Α	3	Α
С	1	С
Е	4	E
D	3	С
F	6 4	C

Minh họa – Node B + thông tin từ node E





Dest	Cost	NH
В	0	В
Α	3	Α
С	1	С
Е	4	Е
D	3	Α
F	4	С

Dest	Cost
Е	0
В	4
С	3
F	2
Α	7
D	3

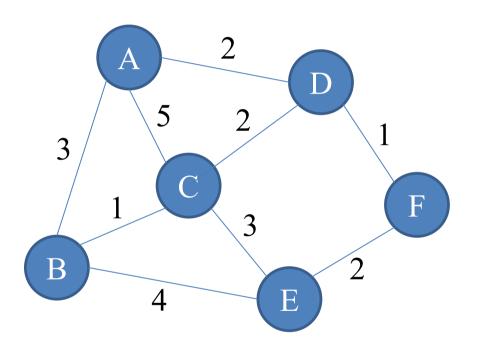
Thông tin từ node **E**

Bảng định tuyến node B



Minh họa – Node C + thông tin từ node A





Dest	Cost	NH
С	0	С
Α	4	В
В	1	В
D	2	D
E	3	Е
F	3	D

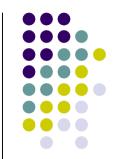
Dest	Cost
Α	0
В	3
С	4
D	2
E	5
F	3

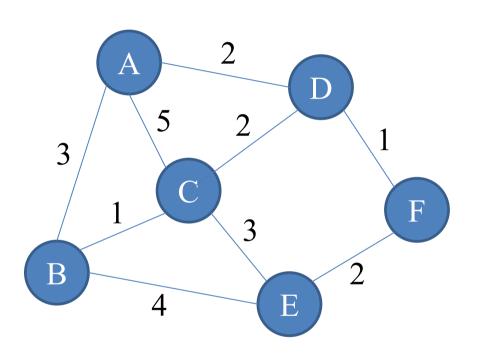
Thông tin từ node **A**

Bảng định tuyến node C



Minh họa – Node C + thông tin từ node B





Dest	Cost	NH
С	0	С
Α	4	В
В	1	В
D	2	D
Ε	3	Е
F	3	D

Dest	Cost
В	0
Α	3
С	1
Е	4
D	3
F	4

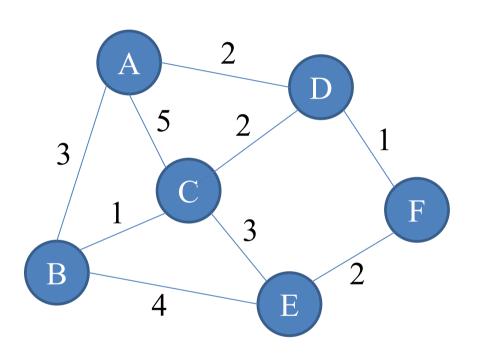
Thông tin từ node **B**

Bảng định tuyến node C



Minh họa – Node C + thông tin từ node E





Dest	Cost	NH
С	0	С
Α	4	В
В	1	В
D	2	D
Е	3	Е
F	3	D

Dest	Cost
Е	0
В	4
С	3
F	2
Α	7
D	3

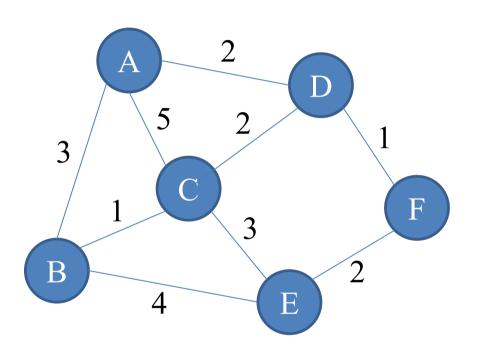
Thông tin từ node **E**

Bảng định tuyến node B



Minh họa – Node C + thông tin từ node D





Dest	Cost	NH
С	0	С
Α	4	В
В	1	В
D	2	D
Е	3	Е
F	5	E

Dest	Cost
D	0
Α	2
С	2
F	1
В	3
Е	3

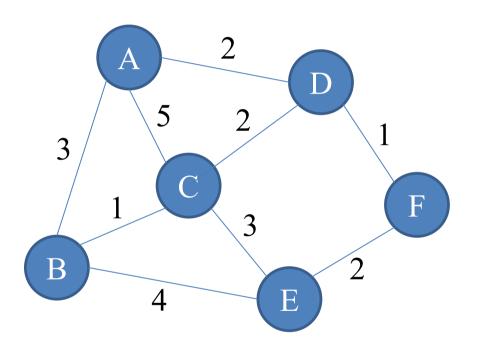
Thông tin từ node **D**

Bảng đị	nh	tuyến
node B		

Dest	Cost	NH
С	0	С
Α	4	В
В	1	В
D	2	D
Е	3	E
F	5 3	D

Minh họa – Node D + thông tin từ node A





Dest	Cost	NH
D	0	D
Α	2	Α
С	2	С
F	1	F
В	3	С
Е	3	F

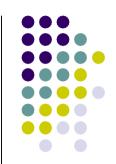
Dest	Cost
Α	0
В	3
С	4
D	2
E	5
F	3

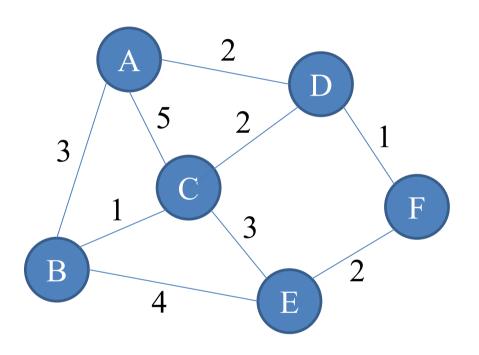
Thông tin từ node A

Bảng định tuyến node D



Minh họa – Node D + thông tin từ node C





Dest	Cost	NH
D	0	D
Α	2	Α
С	2	С
F	1	F
В	3	С
Е	3	F

Dest	Cost
С	0
Α	4
В	1
D	2
E	3
F	3

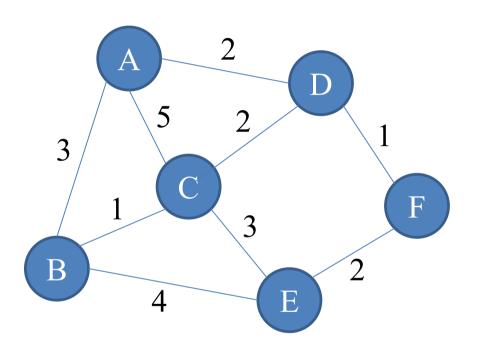
Thông tin từ node **C**

Bảng định tuyến node D



Minh họa – Node D + thông tin từ node F



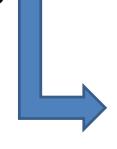


Dest	Cost	NH
D	0	D
Α	2	Α
С	2	С
F	1	F
В	3	С
E	3	F

Dest	Cost
F	0
Е	2
D	1
Α	3
В	4
С	3

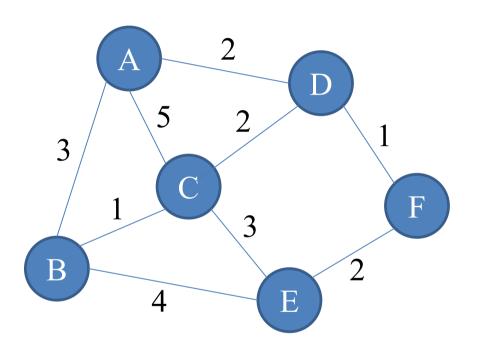
Thông tin từ node F

Bảng định tuyến node D



Minh họa – Node E + thông tin từ node B





Dest	Cost	NH
E	0	E
В	4	В
С	3	С
F	2	F
Α	7	В
D	3	F

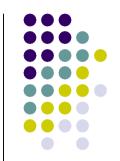
Dest	Cost
В	0
Α	3
С	1
E	4
D	3
F	4

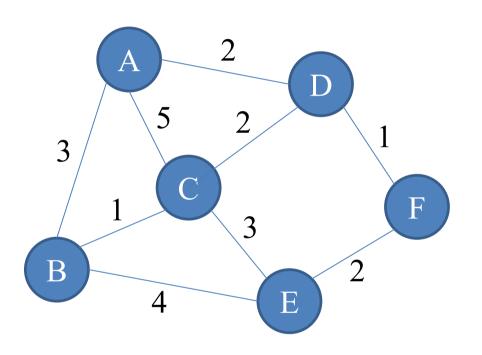
Thông tin từ node B

Bảng định tuyến node E



Minh họa – Node E + thông tin từ node C





Dest	Cost	NH
E	0	Е
В	4	В
С	3	С
F	2	F
Α	7	В
D	3	F

Dest	Cost
С	0
Α	4
В	1
D	2
E	3
F	3

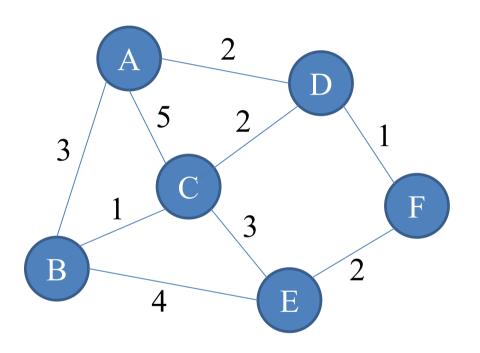
Thông tin từ node **C**

Bảng định tuyến node E



Minh họa – Node E + thông tin từ node F





Dest	Cost	NH
E	0	Е
В	4	В
С	3	С
F	2	F
Α	7	В
D	3	F

Bảng định tuyến node E



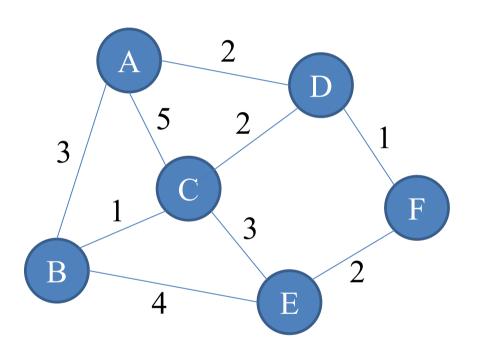
Dest	Cost
F	0
Е	2
D	1
A	3
В	4
С	3

Thông tin từ node **F**

Dest	Cost	NH
Е	0	Е
В	4	В
С	3	С
F	2	F
Α	7 5	F
D	3	F

Minh họa – Node F + thông tin từ node E



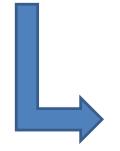


Dest	Cost	NH
F	0	F
Е	2	Е
D	1	D
Α	3	D
В	4	D
С	3	D

Dest	Cost
E	0
В	4
С	3
F	2
Α	5
D	3

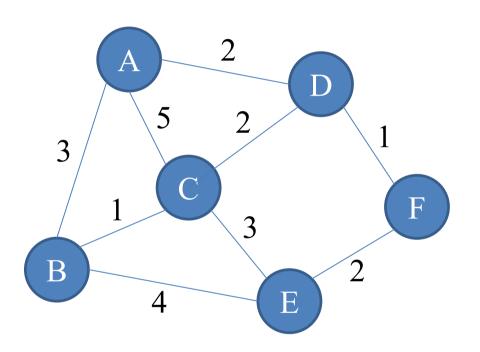
Thông tin từ node **E**

Bảng định tuyến node F



Minh họa – Node F + thông tin từ node D



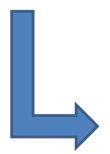


Dest	Cost	NH
F	0	F
Е	2	Е
D	1	D
Α	3	D
В	4	D
С	3	D

Dest	Cost
D	0
Α	2
С	2
F	1
В	3
Е	3

Thông tin từ node **D**

Bảng định tuyến node F

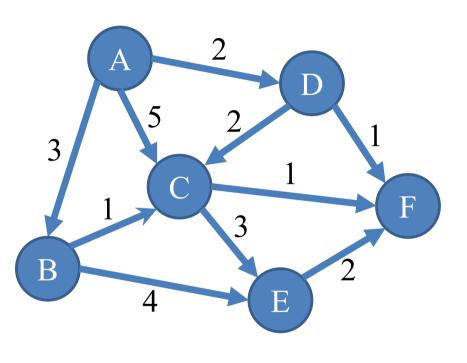


Khi nào gửi thông tin định tuyến?

- Gửi ngay khi có sự kiện
 - Link/node lõi
 - Chi phí thay đổi
- Gửi định kỳ
 - Báo cho các node khác, mình vẫn sống
 - Cập nhật thông tin về chi phí (distance vector)
 - Chu kỳ: vài giây → vài phút

Distance Vector

d(u) > d(v) + c(u,v) d(u) = d(v) + c(u,v)Bellman Ford



$$A = 0$$

$$d(B) = 3 > d(A) + c(A,B) = 0 + 3$$

$$d(C) = \infty, 5, 4$$

$$d(D) = \infty, 2$$

$$d(E) = \infty$$
, 7

$$d(F) = \infty$$
, 3

(A,B)(A,C)(A,D)(B,C)(B,E)(C,D)(C,E)(D,F)(E,F)

So sánh các giải thuật LS và DV



Thông điệp trao đổi

- LS: n nút, E cạnh, O(nE) thông điệp
- DV: Chỉ trao đổi giữa các hàng xóm
 - Thời gian hội tụ thay đổi

Tốc độ hội tụ

- LS: Thuật toán: O(n²) cần O(nE) thông điệp
- DV: Thay đổi

Sự chắc chắn: Giải sử một router hoạt động sai

<u>LS:</u>

- nút gửi các chi phí sai
- Mỗi nút tính riêng bảng chọn đường -> có vẻ chắc chắn hơn

DV:

- DV có thể bị gửi sai
- Mỗi nút tính toán dựa trên các nút khác
 - Lỗi bị lan truyền trong mạng





- Nguyên lý của bài toán chọn đường
- Tĩnh vs. động, tập trung vs. phân tán
- Link-state vs. distance-vector

Tuần tới: Các giao thức chọn đường trên Internet



- Chọn đường phân cấp
- RIP
- OSPF
- BGP