

Reti: Esercizi

Aymane Chabbaki

III semestre 2019/2020

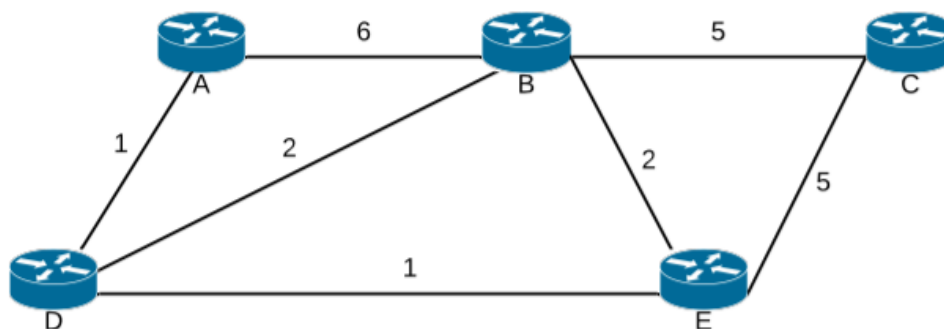
Indice

1	Routing: Link State (OSPF)	2
1.1	Esercizio 1	2
1.2	Esercizio 2	2
1.3	Esercizio 3	3
1.4	Esercizio 4	3
1.5	Esercizio 5	4
1.6	Esercizio 6	5
1.7	Esercizio 7	6
1.8	Esercizio 8	7
2	Routing: Distance Vector	8
2.1	Esercizio 1	8
2.2	Esercizio 2	10
2.3	Esercizio 3	12
2.4	Esame 22-01-2020	14

1 Routing: Link State (OSPF)

1.1 Esercizio 1

Usando gli algoritmi propri di OSPF, ed assumendo che i costi siano già stati distribuiti, si calcoli la tabella di instradamento del nodo A.

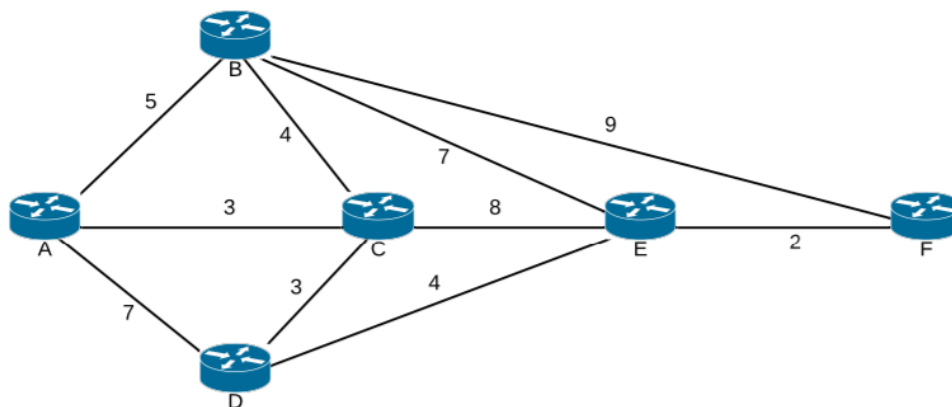


Step	N'	$D(B)$	$D(D)$	$D(E)$	$D(C)$
0	A	6, A	1, A	∞	∞
1	A, D	3, D		2, D	∞
2	A, D, E	3, D			7, E
3	A, D, E, B				7, E

Destination	Cost	Next Hop
A	0	—
B	3	D
C	7	D
D	1	D
E	2	D

1.2 Esercizio 2

Usando gli algoritmi propri di OSPF, ed assumendo che i costi siano già stati distribuiti, si calcoli la tabella di instradamento del nodo A.

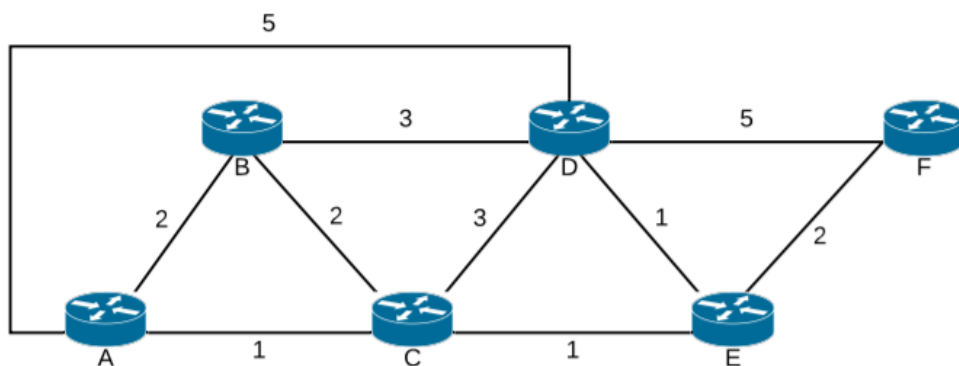


Step	N'	$D(B)$	$D(C)$	$D(D)$	$D(E)$	$D(F)$
0	A	5, A	3, A	7, A	∞	∞
1	A, C	5, A		6, C	11, C	∞
2	A, C, B			6, C	11, C	14, B
3	A, C, B, D				10, D	14, B
4	A, C, B, D, E					12, E

Destination	Cost	Next Hop
A	0	—
B	5	B
C	3	C
D	6	C
E	10	C
F	12	C

1.3 Esercizio 3

Usando gli algoritmi propri di OSPF, ed assumendo che i costi siano già stati distribuiti, si calcoli la tabella di instradamento del nodo A.

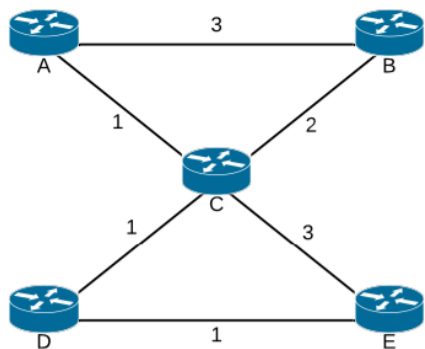


Step	N'	$D(B)$	$D(C)$	$D(D)$	$D(E)$	$D(F)$
0	A	2, A	1, A	5, A	∞	∞
1	A, C	2, A		4, C	2, C	∞
2	A, C, E	2, A		3, E		4, E
3	A, C, E, B			3, E		4, E
4	A, C, E, B, D					4, E

Destination	Cost	Next Hop
A	0	—
B	2	B
C	1	C
D	3	C
E	2	C
F	4	C

1.4 Esercizio 4

Usando gli algoritmi propri di OSPF, ed assumendo che i costi siano già stati distribuiti, si calcoli la tabella di instradamento del nodo E.

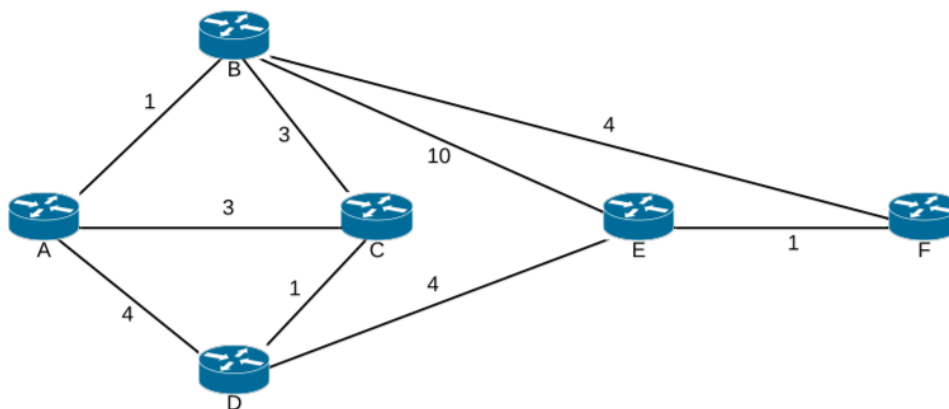


Step	N'	$D(A)$	$D(B)$	$D(C)$	$D(D)$
0	E	∞	∞	3, E	1, E
1	E, D	∞	∞	2, E	
2	E, D, C	3, C	4, C		
3	E, D, C, A		4, C		

Destination	Cost	Next Hop
A	3	D
B	4	D
C	2	D
D	1	D
E	0	—

1.5 Esercizio 5

Usando gli algoritmi propri di OSPF, ed assumendo che i costi siano già stati distribuiti, si calcoli la tabella di instradamento dei nodi B, D, F .



B

Step	N'	D(A)	D(C)	D(D)	D(E)	D(F)
0	B	1, B	3, B	∞	10, B	4, B
1	B, A		3, B	5, A	10, B	4, B
2	B, A, C			4, C	10, B	4, B
3	B, A, C, D				8, D	4, B
4	B, A, C, D, F				5, F	

Destination	Cost	Next Hop
A	1	A
B	0	—
C	3	C
D	4	C
E	5	F
F	4	F

D

Step	N'	D(A)	D(B)	D(C)	D(E)	D(F)
0	D	4, D	∞	1, D	4, D	∞
1	D, C	4, D	4, C		4, D	∞
2	D, C, A		4, C		4, D	∞
3	D, C, A, B				4, D	8, B
4	D, C, A, B, E					5, E

Destination	Cost	Next Hop
A	4	A
B	4	C
C	1	C
D	0	—
E	4	E
F	5	E

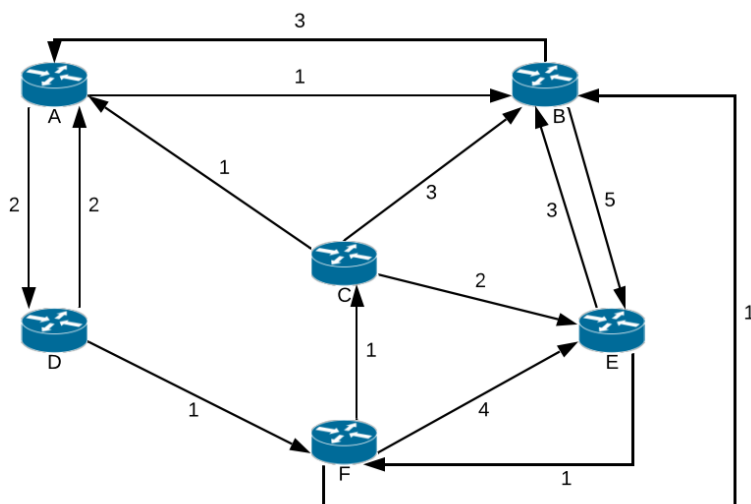
F

Step	N'	D(A)	D(B)	D(C)	D(E)	D(F)
0	F	∞	4, F	∞	∞	1, F
1	F, E	∞	4, F	∞	5, E	
2	F, E, B	5, B		7, B	5, E	
3	F, E, B, A			7, B	5, E	
4	F, E, B, A, D			6, D		

Destination	Cost	Next Hop
A	5	B
B	4	B
C	6	E
D	5	E
E	1	E
F	0	—

1.6 Esercizio 6

Usando gli algoritmi propri di OSPF, ed assumendo che i costi siano già stati distribuiti, si calcoli la tabella di instradamento dei nodi B, C, E, F .



B

Step	N'	D(A)	D(C)	D(D)	D(E)	D(F)
0	A	3, B	∞	∞	5, B	∞
1	B, A		∞	5, A	5, B	∞
2	B, A, D		∞		5, B	6, D
3	B, A, D, E		∞			6, D
4	B, A, D, E, F		7, F			

Destination	Cost	Next Hop
A	3	A
B	0	—
C	7	A
D	5	A
E	5	B
F	6	A

C

Step	N'	D(A)	D(B)	D(D)	D(E)	D(F)
0	C	1, C	3, C	∞	2, C	∞
1	C, A		2, A	3, A	2, C	∞
2	C, A, B			3, A	2, C	∞
3	C, A, B, E			3, A		3, E
4	C, A, B, E				3, E	

Destination	Cost	Next Hop
A	1	A
B	2	A
C	0	—
D	3	A
E	2	E
F	3	E

E

Step	N'	D(A)	D(B)	D(C)	D(D)	D(F)
0	E	∞	3, E	∞	∞	1, E
1	E, F	∞	2, F	2, F	∞	
2	E, F, B	5, B		2, F	∞	
3	E, F, B, C	3, C			∞	
4	E, F, B, C, A				5, A	

Destination	Cost	Next Hop
A	3	F
B	2	F
C	2	F
D	5	F
E	0	—
F	1	F

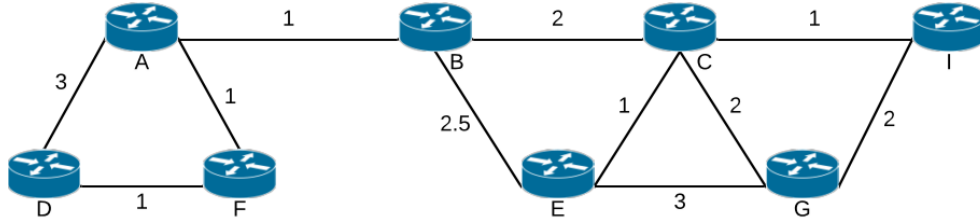
F

Step	N'	D(A)	D(B)	D(C)	D(D)	D(E)
0	F	∞	1, F	1, F	∞	4, F
1	F, B	4, B		1, F	∞	4, F
2	F, B, C	2, C			∞	3, C
3	F, B, C, A				4, A	3, C
4	F, B, C, A, E				4, A	

Destination	Cost	Next Hop
A	2	C
B	1	B
C	1	C
D	4	C
E	3	C
F	0	—

1.7 Esercizio 7

Usando gli algoritmi propri di OSPF, ed assumendo che i costi siano già stati distribuiti, si calcoli la tabella di instradamento dei nodi *A*, *G*.



Step	N'	$D(B)$	$D(C)$	$D(D)$	$D(E)$	$D(F)$	$D(G)$	$D(I)$
0	A	1, A	∞	3, A	∞	1, A	∞	∞
1	A, B		3, B	3, A	3.5, B	1, A	∞	∞
2	A, B, F		3, B	2, F	3.5, B		∞	∞
3	A, B, F, D		3, B		3.5, B		∞	∞
4	A, B, F, D, C				3.5, B		5, C	4, C
5	A, B, F, D, C, E						5, C	4, C
6	A, B, F, D, C, E, I						5, C	

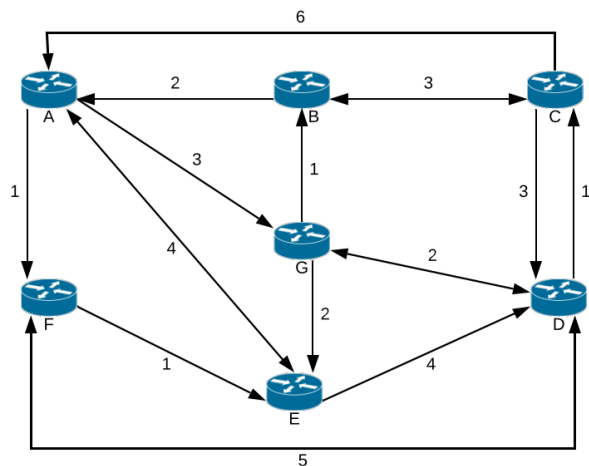
Destination	Cost	Next Hop
A	0	—
B	1	B
C	3	B
D	2	F
E	3.5	B
F	1	F
G	5	B
I	4	B

Step	N'	$D(A)$	$D(B)$	$D(C)$	$D(D)$	$D(E)$	$D(F)$	$D(I)$
0	G	∞	∞	2, G	∞	3, G	∞	2, G
1	G, C	∞	4, C		∞	3, G	∞	2, G
2	G, C, I	∞	4, C		∞	3, G	∞	
3	G, C, I, E	∞	4, C		∞		∞	
4	G, C, I, E, B	5, B			∞		∞	
5	G, C, I, E, B, A				8, A		6, A	
6	G, C, I, E, B, A, F				7, F			

Destination	Cost	Next Hop
A	5	C
B	4	C
C	2	C
D	7	C
E	3	E
F	6	C
G	0	—
I	2	I

1.8 Esercizio 8

Usando gli algoritmi propri di OSPF, ed assumendo che i costi siano già stati distribuiti, si calcoli la tabella di instradamento dei nodi A, B .



A

Step	N'	$D(B)$	$D(C)$	$D(D)$	$D(E)$	$D(F)$	$D(G)$
0	A	∞	∞	∞	4, A	1, A	3, A
1	A, F	∞	∞	6, F	2, F		3, A
2	A, F, E	∞	∞	6, F			3, A
3	A, F, E, G	4, G	∞	5, G			
4	A, F, E, G, B		7, B	5, G			
5	A, F, E, G, B, D		6, D				

A:

Destination	Cost	Next Hop
A	0	—
B	4	G
C	6	G
D	5	G
E	2	F
F	1	F
G	3	G

B

Step	N'	$D(B)$	$D(C)$	$D(D)$	$D(E)$	$D(F)$	$D(G)$
0	B	2, B	3, B	∞	∞	∞	∞
1	B, A		3, B	∞	6, A	3, A	5, A
2	B, A, C			6, C	6, A	3, A	5, A
3	B, A, C, F			6, C	4, F		5, A
4	B, A, C, F, E			6, C			5, A
5	B, A, C, F, E, G			6, C			

B:

Destination	Cost	Next Hop
A	2	A
B	0	—
C	3	C
D	6	C
E	4	A
F	3	A
G	5	A

2 Routing: Distance Vector

2.1 Esercizio 1

Usando l'algoritmo di routing di tipo Distance-vector, mostrare l'evoluzione delle tabelle di routing per ogni nodo, considerando che i DV vengono inoltrati dai router seguendo l'ordine: D, E, C, A, B . Inizializzo le

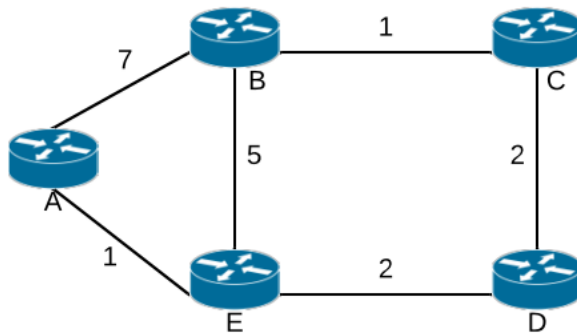


tabelle di routing di ogni nodo inserendo solo i nodi direttamente connessi (per semplicità includo tutte le destinazioni anche se sono ignote, queste avranno costo e NH vuoto).

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	7	A	A			A			A	1	A
B	7	B	B	0	-	B	1	B	B			B	5	B
C			C	1	C	C	0	-	C	2	C	C		
D			D			D	2	D	D	0	-	D	2	D
E	1	E	E	5	E	E			E	2	E	E	0	-

D manda il suo DV: $\{(C, 2), (E, 2)\}$ a $\{E, C\}$.

E e C appena ricevono il DV, controllano se possono raggiungere una destinazione (o scoprirne una nuova) con un costo minore rispetto a quello che già conoscono.

E per prima cosa controlla il percorso verso se stesso usando la regola dell'algoritmo:

$$DV_D[E].cost + c(E, D) < R_E[E].cost?$$

E sta controllando se $2 < 0$, che è falso, dunque il percorso verso D non viene modificato.

E esegue la stessa procedura per C e visto che $2 + 2 < \infty$, E scopre un percorso attraverso D per raggiungere C (prima non conosceva C).

C esegue lo stesso procedimento e viene a conoscenza del nodo E .

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	7	A	A			A			A	1	A
B	7	B	B	0	-	B	1	B	B			B	5	B
C			C	1	C	C	0	-	C	2	C	C	4	D
D			D			D	2	D	D	0	-	D	2	D
E	1	E	E	5	E	E	4	D	E	2	E	E	0	-

E manda il suo DV: $\{(A, 1), (B, 5), (4, C), (2, D)\}$ a $\{A, B, D\}$.

A scopre dell'esistenza dei nodi C e D (raggiungibili attraverso il nodo E) e aggiorna il suo percorso verso B attraverso il nodo E .

B viene a conoscenza del nodo D (raggiungibile attraverso il nodo E) e aggiorna il suo percorso verso A attraverso il nodo E .

D viene a conoscenza dei nodi A e B , raggiungibili attraverso il nodo E .

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	6	E	A			A	3	E	A	1	A
B	6	E	B	0	-	B	1	B	B	7	E	B	5	B
C	5	E	C	1	C	C	0	-	C	2	C	C	4	D
D	3	E	D	7	E	D	2	D	D	0	-	D	2	D
E	1	E	E	5	E	E	4	D	E	2	E	E	0	-

C manda il suo DV a $\{B, D\}$.

B aggiorna il suo percorso verso il nodo D attraverso il nodo C .

D aggiorna il suo percorso verso il nodo B attraverso il nodo C .

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	6	E	A			A	3	E	A	1	A
B	6	E	B	0	-	B	1	B	B	3	C	B	5	B
C	5	E	C	1	C	C	0	-	C	2	C	C	4	D
D	3	E	D	3	C	D	2	D	D	0	-	D	2	D
E	1	E	E	5	E	E	4	D	E	2	E	E	0	-

A manda il suo DV a $\{B, E\}$ (non si sono rotte migliori ne scoperta di nuovi nodi, nulla cambia).

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	6	E	A			A	3	E	A	1	A
B	6	E	B	0	-	B	1	B	B	3	C	B	5	B
C	5	E	C	1	C	C	0	-	C	2	C	C	4	D
D	3	E	D	3	C	D	2	D	D	0	-	D	2	D
E	1	E	E	5	E	E	4	D	E	2	E	E	0	-

B manda il suo DV a $\{A, E, C\}$.

C viene a conoscenza del nodo A , raggiungibile attraverso il nodo B .

Sono stati inviati il set completo di messaggi tra i router, ma non sono ancora arrivato alla convergenza, infatti esiste percorso da C ad A con costo minore rispetto a quello che ha nella sua tabella di routing.

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	6	E	A	7	B	A	3	E	A	1	A
B	6	E	B	0	-	B	1	B	B	3	C	B	5	B
C	5	E	C	1	C	C	0	-	C	2	C	C	4	D
D	3	E	D	3	C	D	2	D	D	0	-	D	2	D
E	1	E	E	5	E	E	4	D	E	2	E	E	0	-

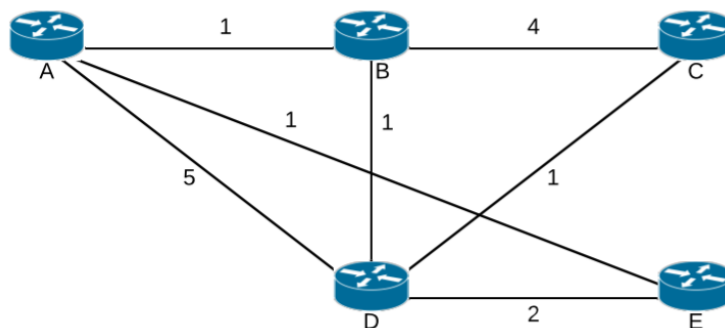
D manda il suo DV a $\{E, C\}$.

C aggiorna il suo percorso verso il nodo A attraverso il nodo E e così facendo ho raggiunto la convergenza.

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	6	E	A	5	E	A	3	E	A	1	A
B	6	E	B	0	-	B	1	B	B	3	C	B	5	B
C	5	E	C	1	C	C	0	-	C	2	C	C	4	D
D	3	E	D	3	C	D	2	D	D	0	-	D	2	D
E	1	E	E	5	E	E	4	D	E	2	E	E	0	-

2.2 Esercizio 2

Usando l'algoritmo di routing di tipo DV, mostrare l'evoluzione delle tabelle di routing per ogni nodo, considerando che i DV vengono inoltrati dai router seguendo l'ordine: E,B,A,C,D.



Inizializzo le tabelle di routing di ogni nodo inserendo solo i nodi direttamente connessi (per semplicità includo tutte le destinazioni anche se sono ignote, queste avranno costo e NH vuoto).

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	1	A	A			A	5	A	A	1	A
B	1	B	B	0	-	B	4	B	B	1	B	B		
C			C	4	C	C	0	-	C	1	C	C		
D	5	D	D	1	D	D	1	D	D	0	-	D	2	D
E	1	E	E			E			E	2	E	E	0	-

E manda il suo DV: $\{(A, 1), (D, 2)\}$ a $\{D, A\}$.

D e A scoprono una nuova rotta per raggiungersi con costo inferiore, attraverso E .

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	1	A	A			A	3	E	A	1	A
B	1	B	B	0	-	B	4	B	B	1	B	B		
C			C	4	C	C	0	-	C	1	C	C		
D	3	E	D	1	D	D	1	D	D	0	-	D	2	D
E	1	E	E			E			E	2	E	E	0	-

B manda il suo DV: $\{(A, 1), (C, 4), (D, 1)\}$ a $\{A, C, D\}$.

A e D scoprono un nuovo percorso con costo inferiore attraverso D .

A viene a conoscenza del nodo C (e viceversa) attraverso il nodo B .

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	1	A	A	5	B	A	2	B	A	1	A
B	1	B	B	0	-	B	4	B	B	1	B	B		
C	5	B	C	4	C	C	0	-	C	1	C	C		
D	2	B	D	1	D	D	1	D	D	0	-	D	2	D
E	1	E	E			E			E	2	E	E	0	-

A manda il suo DV: $\{(B, 1), (C, 5), (D, 2), (E, 1)\}$ a $\{B, D, E\}$.

B viene a conoscenza del nodo E (e viceversa) e del nodo C (ma C ancora non sa che esiste B).

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	1	A	A	5	B	A	2	B	A	1	A
B	1	B	B	0	-	B	4	B	B	1	B	B	2	A
C	5	B	C	4	C	C	0	-	C	1	C	C	6	A
D	2	B	D	1	D	D	1	D	D	0	-	D	2	D
E	1	E	E	2	A	E			E	2	E	E	0	-

C manda il suo DV: $\{(A, 5), (B, 4), (D, 1)\}$ a $\{B, D\}$.

Non ci sono modifiche, non ci sono percorsi migliori ne scoperte di nuovi nodi.

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	1	A	A	5	B	A	2	B	A	1	A
B	1	B	B	0	-	B	4	B	B	1	B	B	2	A
C	5	B	C	4	C	C	0	-	C	1	C	C	6	A
D	2	B	D	1	D	D	1	D	D	0	-	D	2	D
E	1	E	E	2	A	E			E	2	E	E	0	-

D manda il suo DV: $\{(A, 2), (B, 1), (C, 1), (E, 2)\}$ a $\{A, B, C, E\}$.

B scopre un percorso migliore verso C (e viceversa).

C scopre un percorso migliore verso A (ma non viceversa) e scopre anche il nodo E .

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	1	A	A	3	D	A	2	B	A	1	A
B	1	B	B	0	-	B	2	D	B	1	B	B	2	A
C	5	B	C	2	D	C	0	-	C	1	C	C	3	D
D	2	B	D	1	D	D	1	D	D	0	-	D	2	D
E	1	E	E	2	A	E	3	D	E	2	E	E	0	-

E' stato inviato il set completo di messaggi tra i router, ma non abbiamo raggiunto la convergenza; il nodo A deve ancora scoprire il percorso migliore verso C .

E manda il suo DV: $\{(A, 1), (B, 2), (C, 3), (D, 2)\}$ a $\{A, D\}$.

A scopre un nuovo percorso verso C con costo inferiore attraverso E .

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	1	A	A	3	D	A	2	B	A	1	A
B	1	B	B	0	-	B	2	D	B	1	B	B	2	A
C	4	E	C	2	D	C	0	-	C	1	C	C	3	D
D	2	B	D	1	D	D	1	D	D	0	-	D	2	D
E	1	E	E	2	A	E	3	D	E	2	E	E	0	-

E' stato inviato il set completo di messaggi tra i router, ma non abbiamo raggiunto la convergenza; il nodo A deve ancora scoprire il percorso migliore verso C .

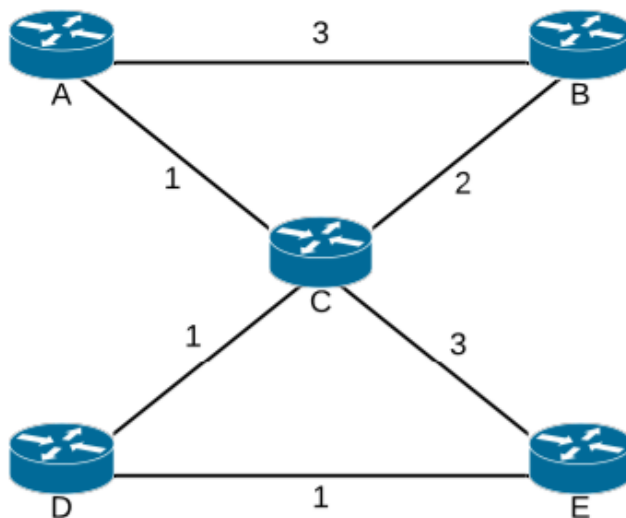
B manda il suo DV: $\{(A, 1), (C, 2), (D, 1), (E, 2)\}$ a $\{A, D\}$.

A finalmente scopre il percorso migliore verso C attraverso B , e così facendo raggiungiamo la convergenza.

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	1	A	A	3	D	A	2	B	A	1	A
B	1	B	B	0	-	B	2	D	B	1	B	B	2	A
C	3	B	C	2	D	C	0	-	C	1	C	C	3	D
D	2	B	D	1	D	D	1	D	D	0	-	D	2	D
E	1	E	E	2	A	E	3	D	E	2	E	E	0	-

2.3 Esercizio 3

Usando l'algoritmo di routing di tipo DV, mostrare l'evoluzione delle tabelle di routing per ogni nodo, considerando che i DV vengono inoltrati dai router seguendo l'ordine: E,D,C,B,A.



Inizializzo le tabelle di routing di ogni nodo inserendo solo i nodi direttamente connessi (per semplicità includo tutte le destinazioni anche se sono ignote, queste avranno costo e NH vuoto).

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	3	A	A	1	A	A			A		
B	3	B	B	0	-	B	2	B	B			B		
C	1	C	C	2	C	C	0	-	C	1	C	C	3	C
D			D			D	1	D	D	0	-	D	1	D
E			E			E	3	C	E	1	E	E	0	-

E manda il suo DV: $\{(C, 3), (D, 1)\}$ a $\{D, C\}$.

Nulla cambia, non ci sono tratte migliori ne scoperta di nuovi nodi.

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	3	A	A	1	A	A			A		
B	3	B	B	0	-	B	2	B	B			B		
C	1	C	C	2	C	C	0	-	C	1	C	C	3	C
D			D			D	1	D	D	0	-	D	1	D
E			E			E	3	C	E	1	E	E	0	-

D manda il suo DV: $\{(C, 1), (E, 1)\}$ a $\{C, E\}$.

E scopre un nuovo percorso verso *C* (e viceversa) con costo inferiore attraverso *D*.

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	3	A	A	1	A	A			A		
B	3	B	B	0	-	B	2	B	B			B		
C	1	C	C	2	C	C	0	-	C	1	C	C	2	<i>D</i>
D			D			D	1	D	D	0	-	D	1	D
E			E			E	2	<i>D</i>	E	1	E	E	0	-

C manda il suo DV: $\{(A, 1), (B, 2), (D, 1), (E, 2)\}$ a $\{C, E\}$.

A e *B* vengono a conoscenza dei nodi *D* e *E* (e viceversa).

A			B			C			D			E		
Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH	Dst	Cost	NH
A	0	-	A	3	A	A	1	A	A	2	<i>C</i>	A	4	<i>C</i>
B	3	B	B	0	-	B	2	B	B	3	<i>C</i>	B	5	<i>C</i>
C	1	C	C	2	C	C	0	-	C	1	C	C	2	D
D	2	<i>C</i>	D	3	<i>C</i>	D	1	D	D	0	-	D	1	D
E	3	<i>C</i>	E	4	<i>C</i>	E	2	D	E	1	E	E	0	-

I nodi *B* e *A* mandano i loro DV a $\{A, B, C\}$ ma non ci sono modifiche. Il set di messaggi è finito, ma non abbiamo ancora raggiunto la convergenza, infatti il nodo *E* deve ancora trovare il percorso migliore verso i nodi *A* e *B*.

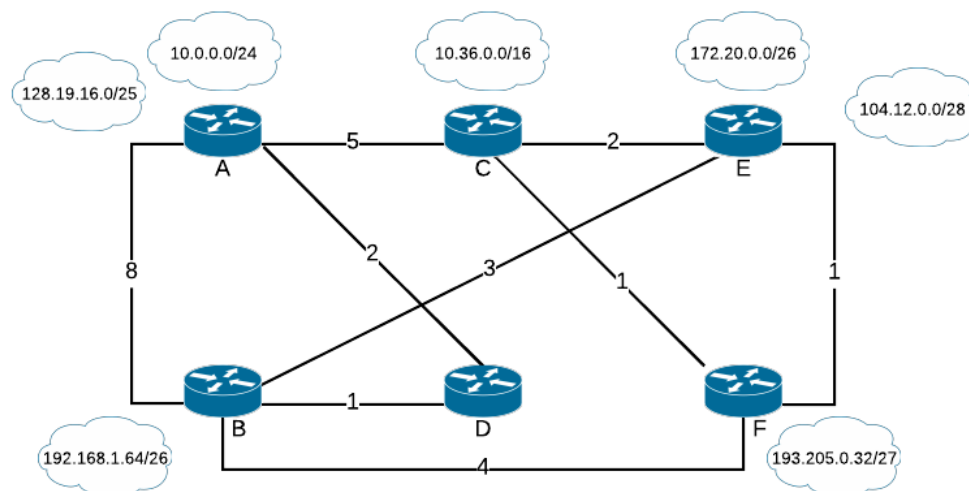
E manda il suo Dv ai nodi $\{D, C\}$ ma nulla cambia.

Quando il nodo *D* manda il suo DV ai nodi $\{C, E\}$, *E* trova un percorso migliore verso i nodi $\{A, B\}$ attraverso *D*; la tabella di *E* viene modificata nel seguente modo:

- *A* - 3 *D*
- *B* - 4 *D*

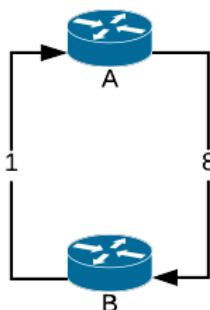
2.4 Esame 22-01-2020

Una rete aziendale è configurata come segue:



Domande:

1. Sapendo che l'algoritmo di routing scelto dall'amministratore di rete è OSPF, calcolare tramite l'algoritmo appropriato l'albero dei cammini minimi e la tabella di routing per i router A e B (in questo caso si considerino come destinazioni della tabella di routing i router stessi).
2. Come sono composte in realtà le tabelle di routing del punto 1, se consideriamo le reti IP nella figura.
3. Senza risolvere nuovamente l'esercizio come al punto 1, come cambierebbero le tabelle di routing di A e di B se il link fra A e B non fosse simmetrico ma fosse come nell'immagine sottostante?



Risposte:

1. Eseguo Dijkstra su A e B:

	Step	N'	$D(B)$	$D(C)$	$D(D)$	$D(E)$	$D(F)$
A	0	A	8, A	5, A	2, A	∞	∞
	1	A, D	3, D	5, A		∞	∞
	2	A, D, B		5, A		6, B	7, B
	3	A, D, B, C				6, B	6, C
	4	A, D, B, C, E					6, C

	Step	N'	$D(A)$	$D(C)$	$D(D)$	$D(E)$	$D(F)$
B	0	B	8, B	∞	1, B	3, B	4, B
	1	B, D	3, D	∞		3, B	4, B
	2	B, D, A		8, A		3, B	4, B
	3	B, D, A, E		5, E			4, B
	4	B, D, A, E, F		5, E			

	Destination	Cost	Next Hop
A:	A	0	—
	B	3	D
	C	5	C
	D	2	D
	E	6	D
	F	6	C

	Destination	Cost	Next Hop
B:	A	3	D
	B	0	—
	C	5	E
	D	1	D
	E	3	E
	F	4	F

2. Tabelle di routing di A e B:

	Destination	Next Hop		Destination	Next Hop
A:	128.19.16.0/25	Direct	B:	192.168.1.64/26	Direct
	10.0.0.0/24	Direct		128.19.16.0/25	D
	10.36.0.0/16	C		10.0.0.0/24	D
	172.20.0.0/26	D		10.36.0.0/16	E
	104.12.0.0/28	D		172.20.0.0/26	E
	193.205.0.32/27	C		104.12.0.0/28	E
	192.168.1.64	D		193.205.0.32/27	F

3. La tabella di A non cambia, per raggiungere B deve passare sempre per D. La tabella di B cambia in quanto ora conosce un percorso con costo minore per raggiungere A rispetto a quello che già conosceva (tramite D raggiunge A con costo 3, ma ora B può raggiungere A direttamente con costo 1).