

Reti di Calcolatori I

Prof. Roberto Canonico

Dipartimento di Ingegneria Elettrica e delle Tecnologie dell'Informazione

Corso di Laurea in Ingegneria Informatica

Routing Link-State ed algoritmo di Dijkstra

**I lucidi presentati al corso sono uno strumento didattico
che NON sostituisce i testi indicati nel programma del corso**

Nota di copyright per le slide COMICS

Nota di Copyright

Questo insieme di trasparenze è stato ideato e realizzato dai ricercatori del Gruppo di Ricerca COMICS del Dipartimento di Informatica e Sistemistica dell'Università di Napoli Federico II. Esse possono essere impiegate liberamente per fini didattici esclusivamente senza fini di lucro, a meno di un esplicito consenso scritto degli Autori. Nell'uso dovranno essere esplicitamente riportati la fonte e gli Autori. Gli Autori non sono responsabili per eventuali imprecisioni contenute in tali trasparenze né per eventuali problemi, danni o malfunzionamenti derivanti dal loro uso o applicazione.

Autori:

Simon Pietro Romano, Antonio Pescapè, Stefano Avallone,
Marcello Esposito, Roberto Canonico, Giorgio Ventre

Algoritmi di routing Link State

- Ogni router:
 - impara il suo ambito locale (linee e nodi adiacenti)
 - trasmette queste informazioni a tutti gli altri router della rete tramite un *Link State Packet (LSP)*
 - memorizza gli LSP trasmessi dagli altri router e costruisce una mappa della rete
 - Calcola, in maniera indipendente, le sue tabelle di instradamento applicando alla mappa della rete l'algoritmo di Dijkstra, noto come *Shortest Path First (SPF)*
- Tale approccio è utilizzato nello standard ISO 10589 (protocollo IS-IS) e nel protocollo OSPF (adottato in reti TCP/IP)

Il processo di *update*

- Ogni router genera un Link State Packet (LSP) contenente:
 - stato di ogni link connesso al router
 - identità di ogni vicino connesso all'altro estremo del link
 - costo del link
 - numero di sequenza per l'LSP
 - checksum
 - Lifetime:
 - la validità di ogni LSP è limitata nel tempo (e.g. un errore sul numero di sequenza potrebbe rendere un LSP valido per anni)

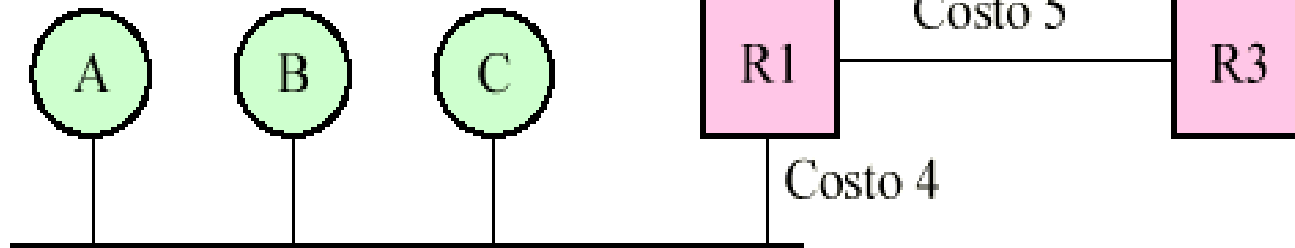
LSP flooding

- Un LSP viene generato periodicamente, oppure quando viene rilevata una variazione nella topologia locale (adiacenze), ossia :
 - Viene riconosciuto un nuovo vicino
 - Il costo verso un vicino e' cambiato
 - Si e' persa la connettività verso un vicino precedentemente raggiungibile
- Un LSP è trasmesso in flooding su tutti i link del router
- I pacchetti LSP memorizzati nei router formano una mappa completa e aggiornata della rete:
 - *Link State Database*

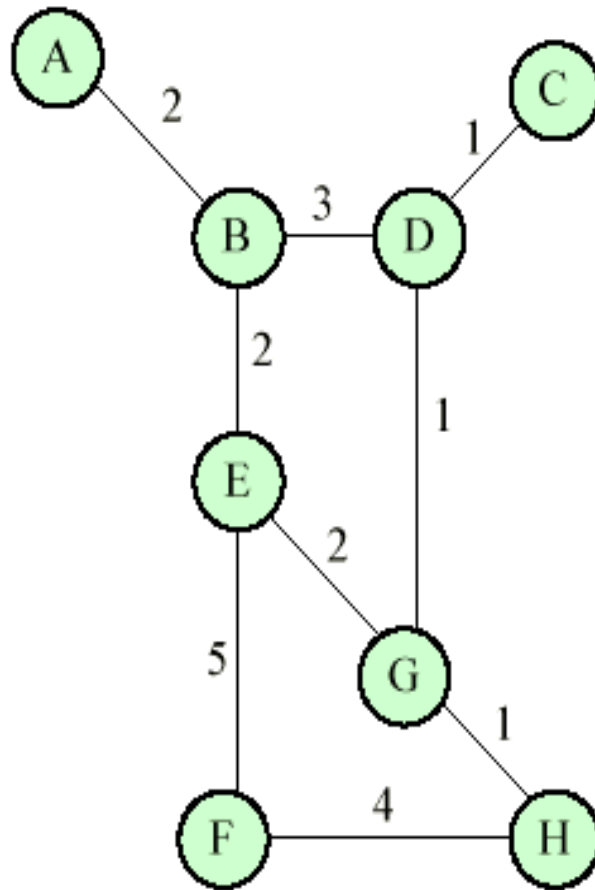
Esempio: trasmissione di un LSP

LSP trasmesso da R1

Adiacente	Costo
A	4
B	4
C	4
R1	0
R2	3
R3	5



Esempio: grafo della rete e LSP-DB



LSP Database

A	B/2		
B	A/2	D/3	E/2
C	D/1		
D	B/3	C/1	G/1
E	B/2	F/5	G/2
F	E/5	H/4	
G	D/1	E/2	H/1
H	F/4	G/1	

(replicato su ogni IS)

LSP database

SORGENTE

↓

	A	B	C	D	E	F	G	H
A	0	2						
B	2	0		3	2			
C			0	1				
D		3	1	0			1	
E		2			0	5	2	
F					5	0		4
G				1	2		0	1
H						4	1	0

DESTINAZIONE →

Questa rappresentazione è quella più appropriata per applicare l'algoritmo di Dijkstra

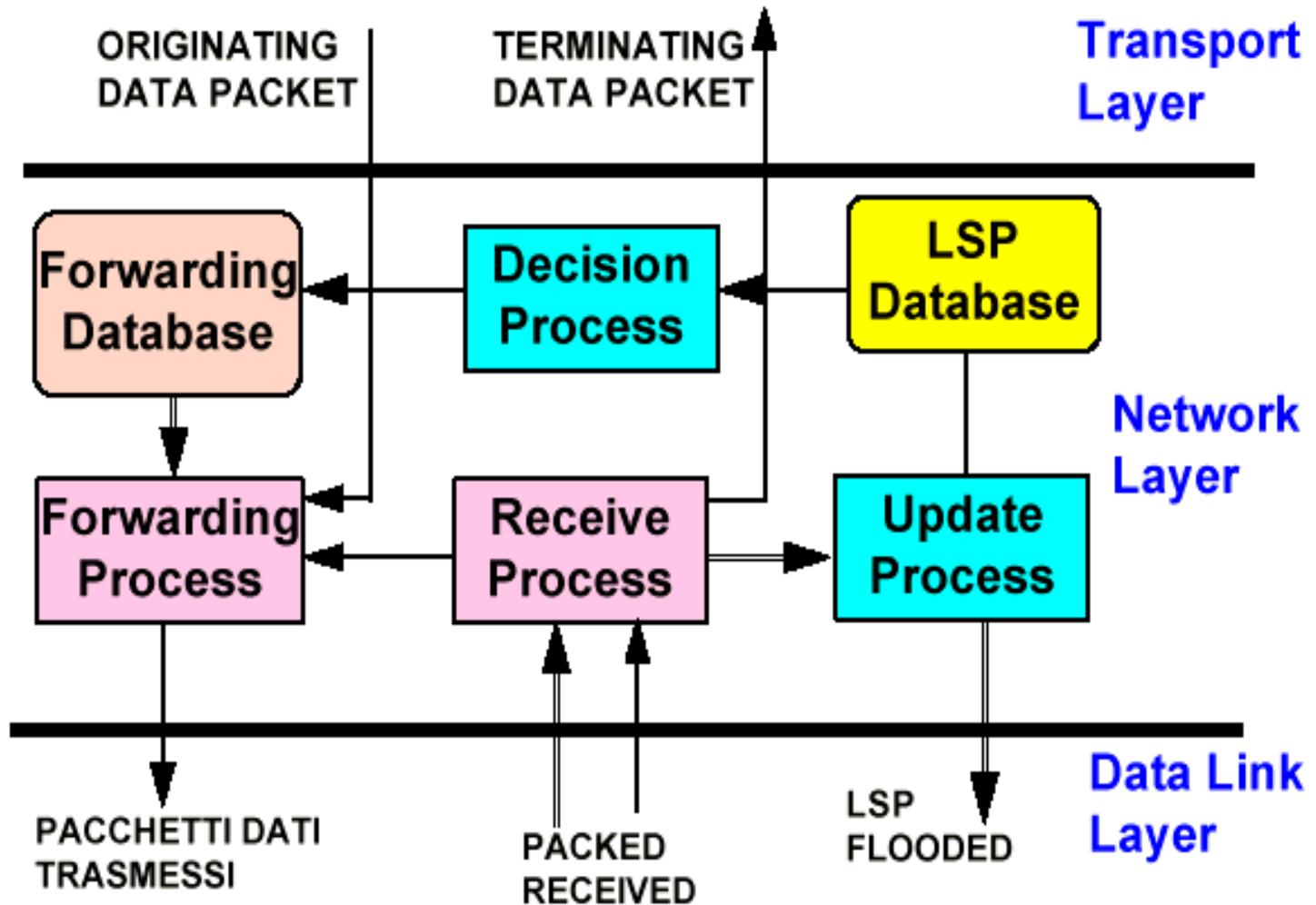
Gestione degli LSP

- All'atto della ricezione di un LSP, il router compie le seguenti azioni:
 1. se non ha mai ricevuto LSP da quel router o se l'LSP è più recente di quello precedentemente memorizzato:
 - memorizza il pacchetto
 - lo ritrasmette in flooding su tutte le linee eccetto quella da cui l'ha ricevuto
 2. se l'LSP ha lo stesso numero di sequenza di quello posseduto:
 - non fa nulla
 3. Se l'LSP è più vecchio di quello posseduto:
 - trasmette al mittente il pacchetto più recente

Routing: decisioni

- Il router elabora il *Link State Database* per produrre il *Forwarding Database*:
 - si pone come radice dello shortest-path tree
 - cerca lo shortest path per ogni nodo destinazione
 - memorizza il vicino (i vicini) che sono sullo shortest path verso ogni nodo destinazione
- Il *Forwarding Database* contiene, per ogni nodo destinazione:
 - l'insieme delle coppie {path, vicino}
 - la dimensione di tale insieme

Architettura di un router Link State



Link State: caratteristiche

- Vantaggi:
 - può gestire reti di grandi dimensioni
 - ha una convergenza rapida
 - difficilmente genera loop, e comunque è in grado di identificarli ed interromperli facilmente
 - facile da capire: ogni nodo ha la mappa della rete
- Svantaggi:
 - Molto complesso da realizzare:
 - Es: la prima implementazione ha richiesto alla Digital 5 anni

Esempio: tabelle di instradamento

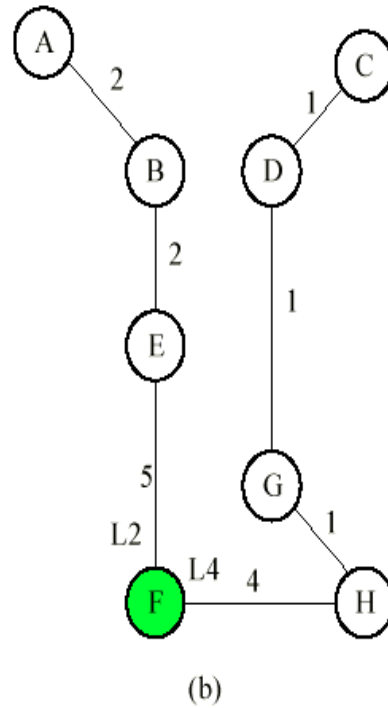
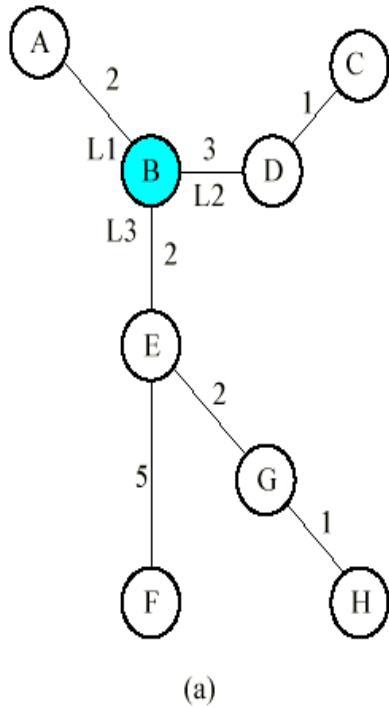


Tabella di B

A	L1
C	L2
D	L2
E	L3
F	L3
G	L3
H	L3

Tabella di F

A	L2
B	L2
C	L4
D	L4
E	L2
G	L4
H	L4

Algoritmo di Dijkstra

- Ogni nodo ha a disposizione il grafo della rete:
 - i nodi sono i router
 - gli archi sono le linee di collegamento tra router:
 - agli archi è associato un costo
- Ogni nodo usa l'algoritmo di Dijkstra per costruire lo *Shortest Path Tree* del grafo, ovvero l'albero dei cammini di costo minimo
- Ad ogni nodo si assegna un'etichetta che rappresenta il costo massimo per raggiungere quel nodo
- L'algoritmo modifica le etichette cercando di minimizzarne il valore e di renderle permanenti

Algoritmo di Dijkstra: formalizzazione

- La Topologia della rete è nota a tutti i nodi:
 - la diffusione è realizzata via “link state broadcast”
 - tutti i nodi hanno la stessa informazione
- Si calcola il percorso minimo da un nodo a tutti gli altri:
 - l'algoritmo fornisce la **tavola di routing** per quel nodo
- **Iterativo:** un nodo, dopo k iterazioni, conosce i cammini meno costosi verso k destinazioni

Notazione:

- **$c(i,j)$** : costo collegamento da i a j : $c(i,j) \geq 0$
 - infinito se non c'è collegamento
 - per semplicità, **$c(i,j) = c(j,i)$**
- **$D(v)$** : costo corrente del percorso, dalla sorgente al nodo v
- **$p(v)$** : predecessore (collegato a v) lungo il cammino dalla sorgente a v
- **N** : insieme di nodi per cui la distanza è stata trovata

Algoritmo di Dijkstra (eseguito da A)

1 **Inizializzazione:**

2 $N = \{A\}$

3 per tutti i nodi v

4 if (v e' adiacente a A)

5 then $D(v) = c(A,v)$

6 else $D(v) = \infty$

7

8 **Loop**

9 sia w non in N tale che $D(w)$ è minimo

10 aggiungi w a N

11 aggiorna $D(v)$ per ogni v adiacente a w e non in N :

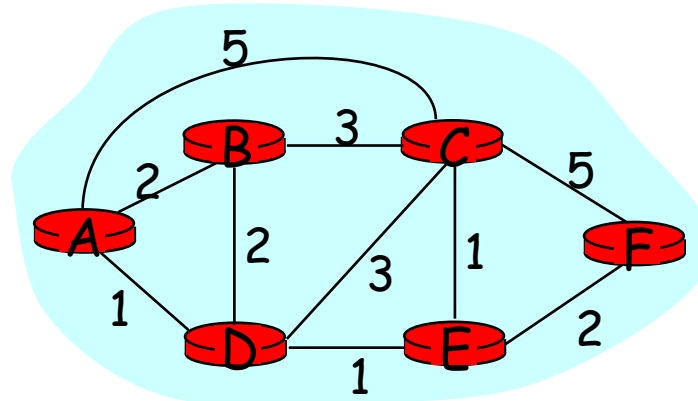
12 $D(v) = \min(D(v), D(w) + c(w,v))$

13 {il nuovo costo fino a v è o il vecchio costo, oppure il costo del cammino piu breve fino a w più il costo da w a v }

15 **fino a quando tutti i nodi sono in N**

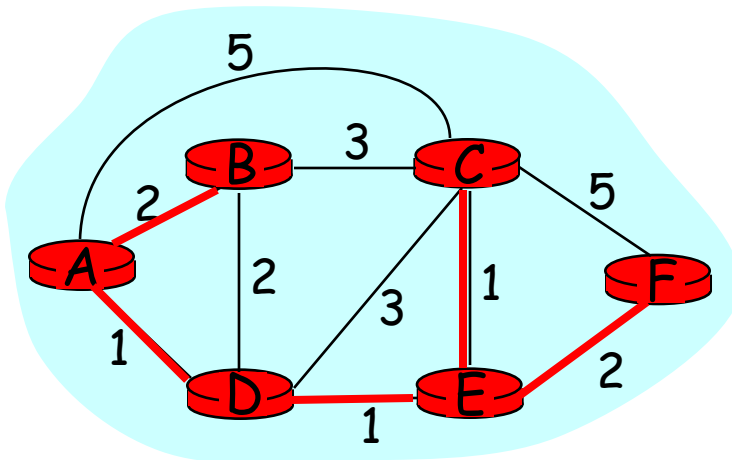
Algoritmo di Dijkstra: interpretazione

- L'algoritmo consiste in un passo di inizializzazione, più un ciclo di durata pari al numero di nodi della rete. Al termine avremo i percorsi più brevi dal nodo sorgente a tutti gli altri nodi
- **Esempio.** Calcoliamo sulla rete data i percorsi di costo minimo da A a tutte le possibili destinazioni. Ciascuna riga della tabella della slide seguente fornisce i valori delle variabili dell'algoritmo alla fine di ciascuna iterazione



Algoritmo di Dijkstra: esempio

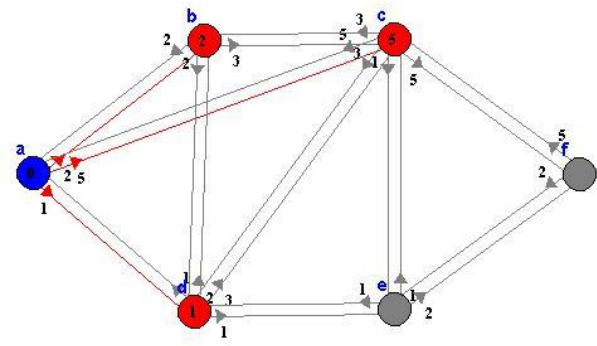
Step	start N	D(B),p(B)	D(C),p(C)	D(D),p(D)	D(E),p(E)	D(F),p(F)
→ 0	A	2,A	5,A	1,A	infinity	infinity
→ 1	AD	2,A	4,D	2,D	infinity	infinity
→ 2	ADE	2,A	3,E	3,E	4,E	infinity
→ 3	ADEB	2,A	3,E	3,E	4,E	4,E
→ 4	ADEBC	2,A	3,E	3,E	4,E	4,E
→ 5	ADEBCF	2,A	3,E	3,E	4,E	4,E



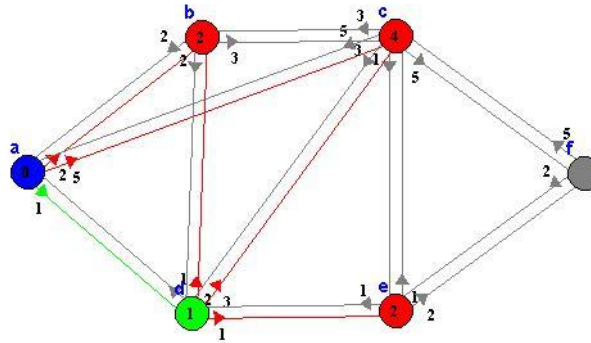
Notazione:

- $c(i,j)$: costo collegamento da i a j (infinito se non c'è collegamento e per semplicità $c(i,j) = c(j,i)$)
- $D(v)$: costo corrente del percorso, dalla sorgente al nodo v
- $p(v)$: predecessore (collegato a v) lungo il cammino dalla sorgente a v
- N : insieme di nodi per cui la distanza è stata trovata

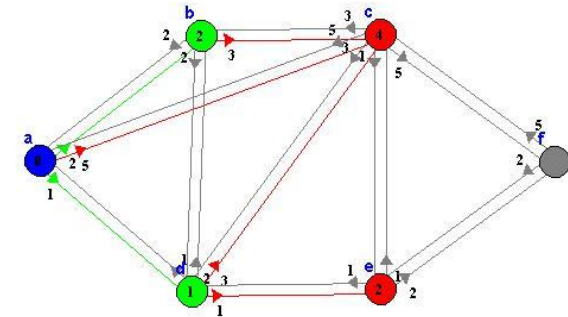
Dijkstra: esempio



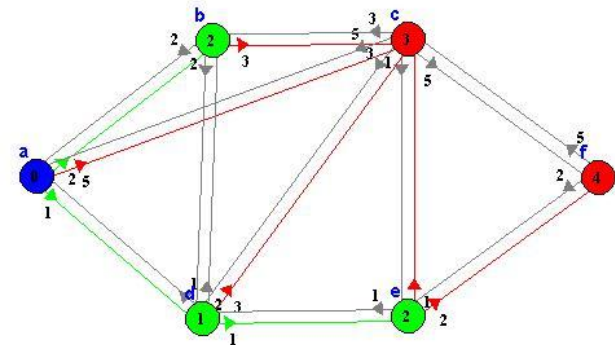
Passo 1



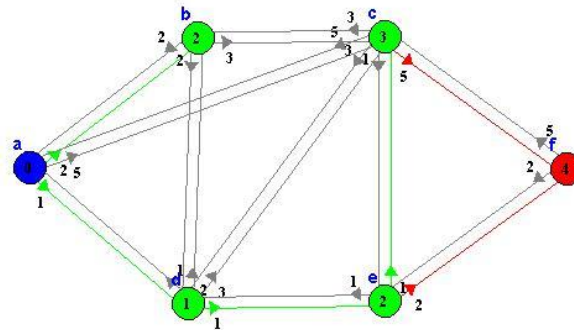
Passo 2



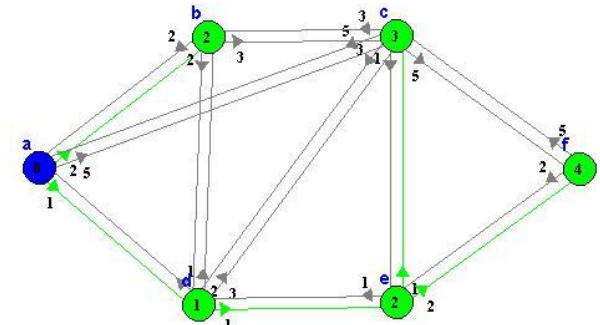
Passo 3



Passo 4

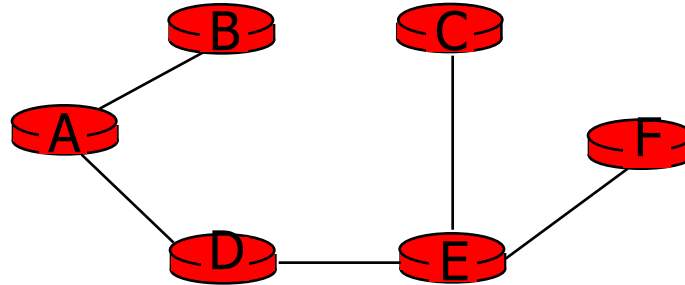


Passo 5



Passo 6

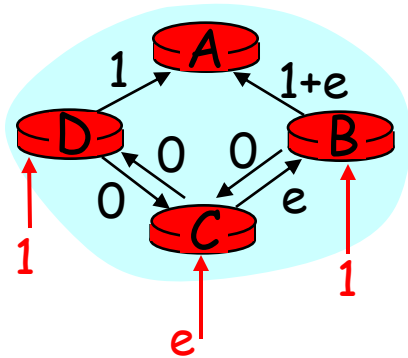
Esempio: tabella di instradamento in A



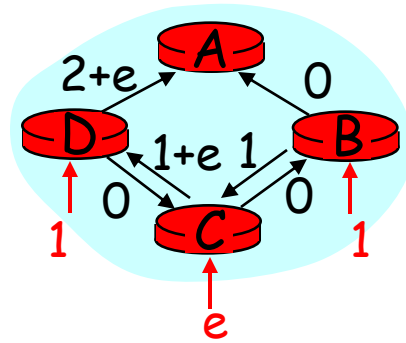
destination	link
B	(A,B)
C	(A,D)
D	(A,D)
E	(A,D)
F	(A,D)

Algoritmo di Dijkstra: discussione

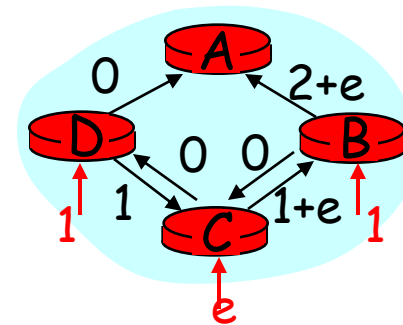
Se il costo di un link è proporzionale al traffico su quel link, allora sono possibili oscillazioni



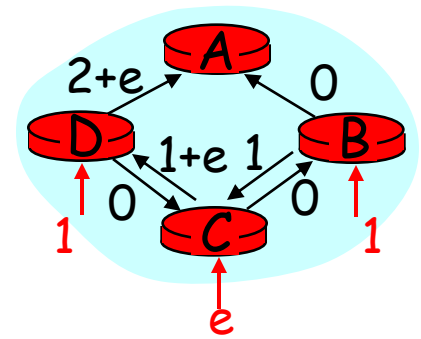
inizio



... ricalcola
routing



... ricalcola



... ricalcola

Soluzione: evitare la sincronizzazione nell'invio dei messaggi dei router