

Corso di Laurea in Ingegneria delle Telecomunicazioni



Corso di Reti di Calcolatori

Docente: Simon Pietro Romano
spromano@unina.it

Routing

—

Parte prima



Il ruolo dei livelli OSI

<p>Dobbiamo Pavimentare le strade</p>		<p>Livello Fisico Cablaggio Strutturato</p>
<p>Dobbiamo scegliere il tipo di strada (Autostrada, Provinciale, Urbana,...)</p>		<p>Livello Data Link</p>
<p>Dobbiamo scegliere le indicazioni della prossima rotonda</p>		<p>Livello Rete</p>
<p>Dobbiamo scegliere come trasportare</p>		<p>Livello Trasporto</p>



Il livello rete nella pila OSI

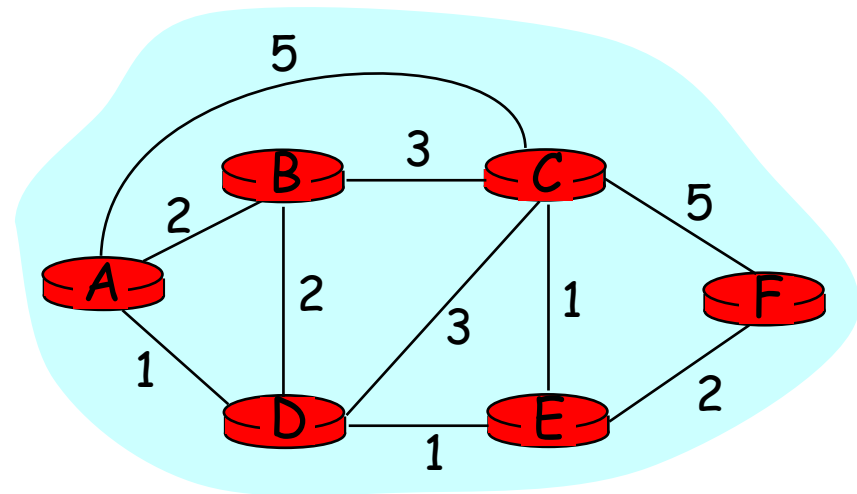




Reti di calcolatori e grafi

Rete modellata come grafo:

- **nodi** = router
- **archi** = link fisici
 - **costo link:**
 - ritardo,
 - costo trasmissione,
 - congestione,...
- Scelta del cammino:
 - cammino a costo minimo
 - altre possibilità (un cammino calcolato in base a specifici vincoli...)
- Gli algoritmi per la gestione di una rete sono basati sulla teoria dei grafi





Parametri del processo decisionale

- *Bandwidth*
 - capacità di un link, tipicamente definita in bit per secondo (bps)
- *Delay*
 - il tempo necessario per spedire un pacchetto da una sorgente ad una destinazione
- *Load*
 - una misura del carico di un link
- *Reliability*
 - riferita, ad esempio, all'error rate di un link
- *Hop count*
 - il numero di router da attraversare nel percorso dalla sorgente alla destinazione
- *Cost*
 - un valore arbitrario che definisce il costo di un link
 - ad esempio, costruito come funzione di diversi parametri (tra cui bandwidth, delay, packet loss, MTU,...)



Il processo di routing

- Il processo di routing è un processo decisionale
- Ogni entità che partecipa a questo processo:
 - mantiene delle informazioni
 - in base ad uno specifico algoritmo ed in funzione di determinate metriche:
 - definisce il procedimento di instradamento verso le possibili destinazioni
 - può spedire informazioni di aggiornamento alle altre entità coinvolte, secondo diversi paradigmi

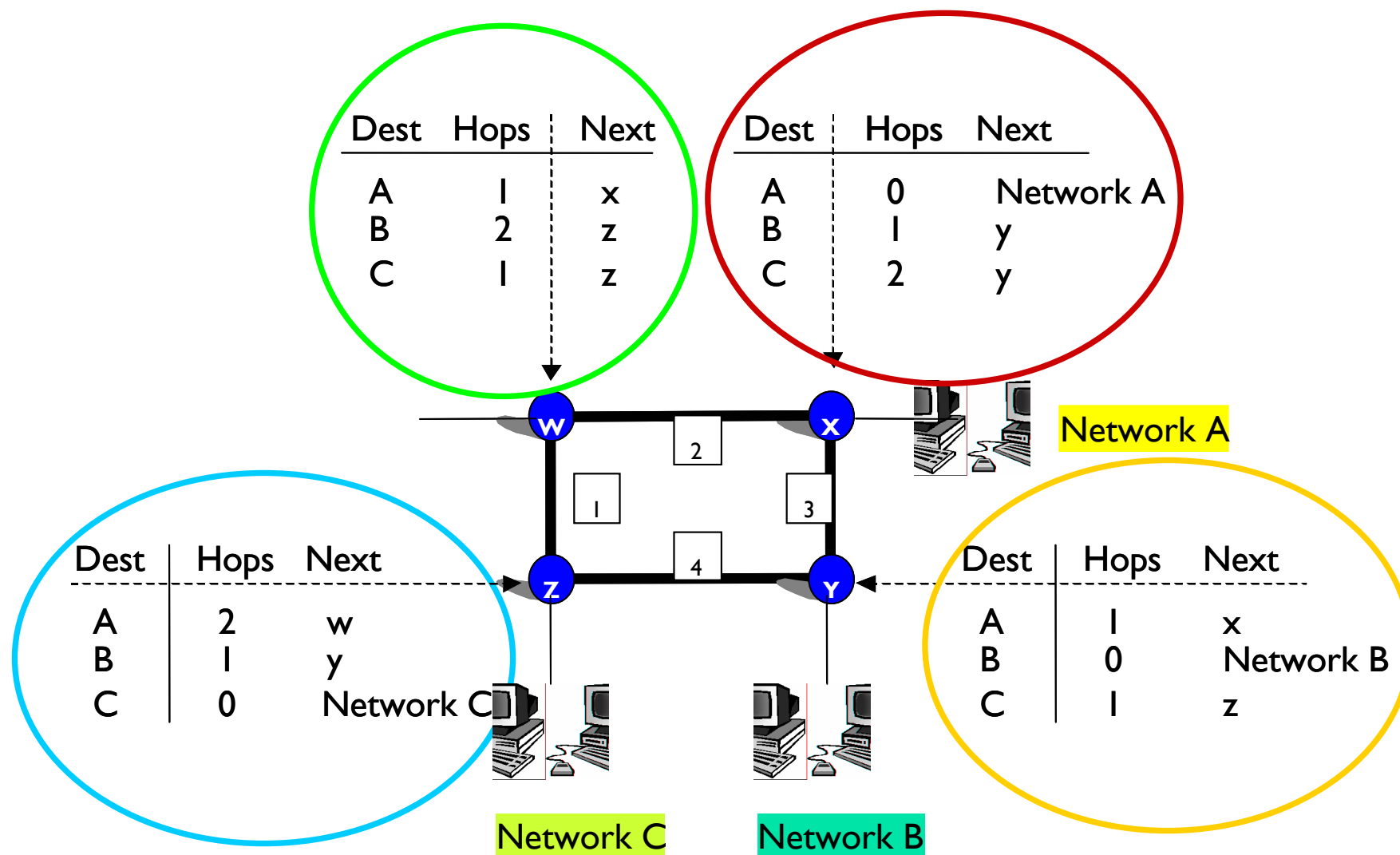


Il routing e la funzione di un router

- La funzione principale di un router è quella di determinare i percorsi che i pacchetti devono seguire per arrivare a destinazione, partendo da una data sorgente:
 - ogni router si occupa, quindi, del processo di ricerca di un percorso per l'instradamento di pacchetti tra due nodi qualunque di una rete
- Problemi da risolvere:
 - Quale sequenza di router deve essere attraversata?
 - Esiste un percorso migliore (più breve, meno carico, ...)?
 - Cosa fare se un link si guasta ?
 - Trovare una soluzione robusta e scalabile ...



Un esempio di tabelle di routing





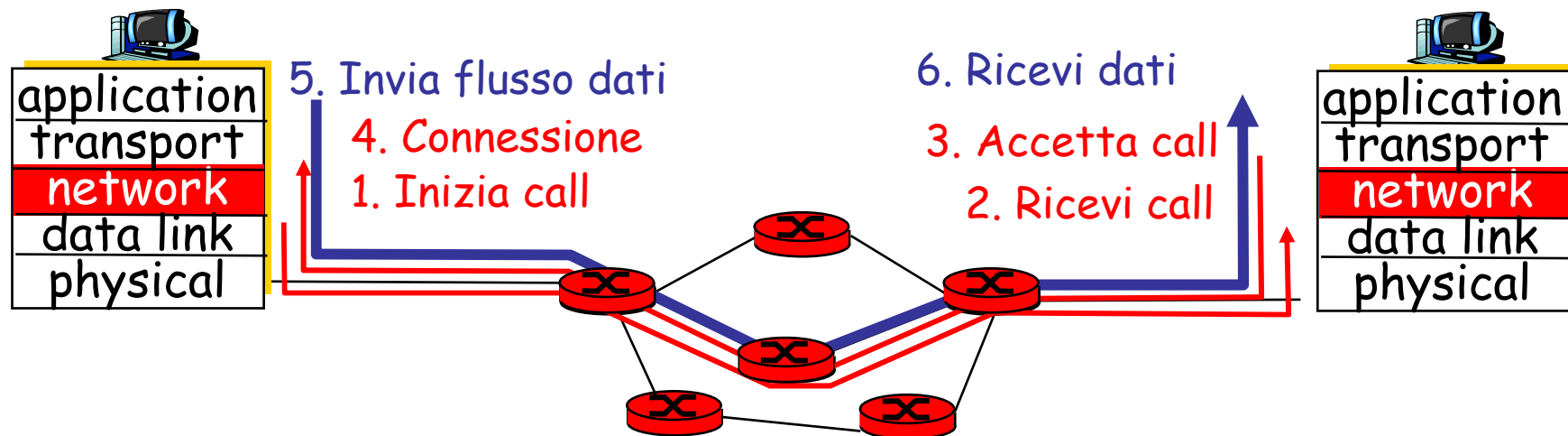
Tecniche di routing

- Routing by Network Address
 - ogni pacchetto contiene l'indirizzo del nodo destinatario, che viene usato come chiave di accesso alle tabelle di instradamento
 - usato tipicamente nei protocolli non orientati alla connessione:
 - IPv4 e IPv6, bridge trasparenti, OSI CLNP, ...
- Label Swapping
 - ogni pacchetto è marcato con una *label* (etichetta) che:
 - identifica la connessione
 - viene usata come chiave per determinare l'instradamento
 - generalmente usato nei protocolli orientati alla connessione:
 - X.25, ATM, MPLS, ...



Routing: reti a circuiti virtuali

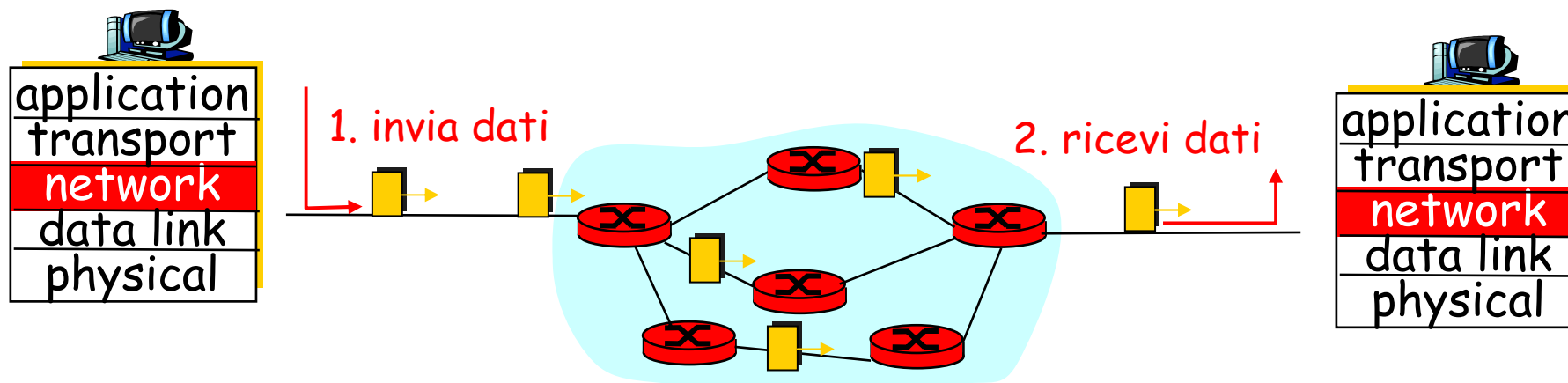
- Viene aperta una connessione *prima* di inviare dati





Routing: reti a datagramma

- Non esiste la fase di *call setup* a livello rete
- Nei router non esiste il concetto di connessione
- I pacchetti sono indirizzati usando un ID di destinazione:
 - pacchetti fra la stessa coppia sorgente-destinazione possono seguire strade diverse





Tipologie di routing

- La scelta del percorso di instradamento può essere realizzata mediante due approcci:
 - centralizzato
 - più semplice, ma non scalabile
 - distribuito
 - più complesso, ma scalabile e robusto
- Lo scopo ultimo di un protocollo di routing consiste nel creare una **tabella di instradamento** in ciascun nodo della rete:
 - ciascun nodo deve prendere una decisione locale sulla base della conoscenza dello stato dell'intera rete
 - Questa è, probabilmente, la difficoltà principale del routing



Routing centralizzato

- Esiste un nodo centrale che calcola e distribuisce le tabelle
 - tale nodo riceve informazioni sullo stato della rete da tutti gli altri e calcola le nuove tabelle
- Ottimizza le prestazioni, ma è poco robusto
 - aggiornamenti parziali delle tabelle dovuti a guasti possono generare loop
 - induce un notevole carico sulla rete, specialmente in prossimità del nodo centrale



Routing distribuito

- Ogni router calcola le sue tabelle dialogando con gli altri router:
 - Ogni router informa gli altri riguardo le “rotte” che conosce
- Il dialogo tra router avviene tramite dei protocolli ausiliari di livello rete
- Comprende due approcci principali:
 - Algoritmi *distance vector*
 - Algoritmi *link state*
- Utilizzato in varie reti proprietarie, in OSI, ed in Internet



Problematiche associate al routing

- Un router deve opportunamente sintetizzare le informazioni rilevanti utili alle proprie decisioni:
 - per prendere correttamente decisioni locali bisogna avere almeno una conoscenza parziale dello stato globale della rete
 - lo stato globale della rete è difficile da conoscere in quanto si può riferire ad un dominio molto esteso e che cambia in maniera estremamente dinamica
- Le tabelle di routing devono essere memorizzate all'interno dei router:
 - bisogna minimizzare l'occupazione di spazio e rendere rapida la ricerca
 - Bisogna minimizzare il numero di messaggi che i router si scambiano
- Si deve garantire la robustezza dell'algoritmo



Scambio delle informazioni di *update*

- Broadcast periodico
 - i router possono trasmettere agli altri router informazioni circa la raggiungibilità delle reti (destinazioni) di propria competenza ad intervalli regolari di tempo
 - questa tecnica risulta inefficiente, in quanto si spediscono informazioni anche quando non è cambiato nulla rispetto all'update precedente
- Event-driven
 - in questo caso gli update sono inviati solo quando è cambiato qualcosa nella topologia oppure nello stato della rete
 - questa tecnica garantisce un uso più efficiente della banda disponibile

Scelta dell'algoritmo di routing: problematiche



- Possono esistere più criteri di ottimalità contrastanti:
 - Es: “minimizzare il ritardo medio di ogni pacchetto” vs “massimizzare l'utilizzo dei link della rete”
- Il numero di nodi può essere elevato
- La topologia può essere complessa
- Algoritmi troppo complessi, operanti su reti molto grandi, potrebbero richiedere tempi di calcolo inaccettabili

Scelta dell'algoritmo di routing: parametri



- **Semplicità**
 - i router hanno CPU e memoria finite
- **Robustezza**
 - Adattabilità alle variazioni (di topologia, di carico, ...)
- **Stabilità**
 - l'algoritmo deve convergere in tempo utile
- **Equità**
 - stesso trattamento a tutti i nodi
- **Metrica da adottare**
 - numero di salti effettuati, somma dei costi di tutte le linee attraversate, ecc.



Distance Vector

- Ogni router mantiene una tabella di tutti gli instradamenti a lui noti
 - inizialmente, solo le reti a cui è connesso direttamente
- Ogni entry della tabella indica:
 - una rete raggiungibile
 - il *next hop*
 - il numero di hop necessari per raggiungere la destinazione
- Periodicamente, ogni router invia a tutti i vicini (due router sono vicini se sono collegati alla stessa rete fisica):
 - un messaggio di aggiornamento contenente tutte le informazioni della propria tabella
- I router che ricevono tale messaggio aggiornano la tabella nel seguente modo:
 - eventuale modifica di informazioni relative a cammini già noti
 - eventuale aggiunta di nuovi cammini
 - eventuale eliminazione di cammini non più disponibili



Distance Vector: un esempio

Destin.	Dist.	Route
net 1	0	direct
net 2	0	direct
net 4	8	router L
net 17	5	router M
net 24	6	router A
net 30	2	router Q
net 42	2	router A

Tabella del router B

Destin.	Dist.
net 1	2
net 4	3
net 17	6
net 21	4
net 24	5
net 30	10
net 42	3

Messaggio di
aggiornamento
del router A
(vicino di B)

Destin.	Dist.	Route
net 1	0	direct
net 2	0	direct
net 4	4	router A
net 17	5	router M
net 24	6	router A
net 30	2	router Q
net 42	4	router A
net 21	5	router A

Tabella aggiornata del router B



Distance Vector: analisi

- Vantaggi:
 - facile da implementare
- Svantaggi
 - ogni messaggio contiene un'intera tabella di routing
 - lenta propagazione delle informazioni sui cammini:
 - se lo stato della rete cambia velocemente, le rotte possono risultare inconsistenti



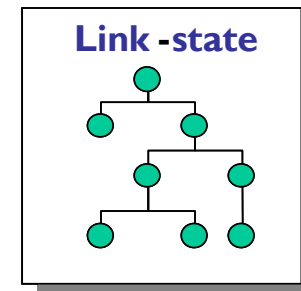
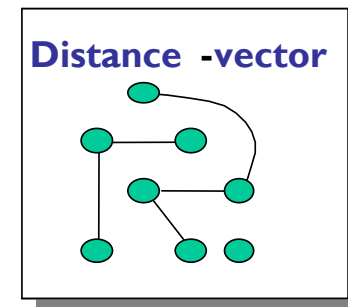
Link State

- Utilizza l'algoritmo *Shortest Path First (SPF)*:
 - non basato sullo scambio delle tabelle
 - tutti i router devono conoscere l'intera topologia della rete
- Ogni router esegue due azioni:
 - controlla lo stato di tutti i router vicini
 - periodicamente invia, in broadcast, un messaggio contenente lo stato dei link a cui è collegato
- I router utilizzano i messaggi ricevuti per aggiornare la loro mappa della rete:
 - se la mappa cambia, il router ricalcola i percorsi di instradamento applicando l'algoritmo di Dijkstra



Distance Vector vs LINK STATE

- *Distance Vector*:
 - vengono mandate ai vicini le informazioni su tutti (l'intera routing table)
- *Link State*:
 - vengono mandate a tutti informazioni sui vicini
 - si invia in broadcast un *Link State Packet* contenente informazioni circa lo stato dei vicini
 - ogni router contiene la topologia della rete





Ricapitolando...

