

Corso di Laurea in Ingegneria Informatica



Corso di Reti di Calcolatori I

Roberto Canonico (roberto.canonico@unina.it)

Giorgio Ventre (giorgio.ventre@unina.it)

RIP, IGRP ed EIGRP

**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

RIP



- Più diffuso protocollo di IGP
 - Non necessariamente il migliore, risale al 1969
 - Implementato su tutti i sistemi UNIX (dal 1982) dal programma **routed**
 - Basato sulla trasmissione broadcast
 - Adatto a reti broadcast (Ethernet)
 - Non adatto a reti WAN
 - Implementa l'algoritmo **distance vector**
 - Definito in RFC 1058 (v1) ed RFC 2453 (v2)
-



RIP: l'implementazione

- RIP non fa distinzione formale tra reti ed host singoli
 - Le routing entry possono puntare ad un singolo host, anche se è conveniente usare reti che aggregano insiemi di indirizzi
 - Divide le entità in attive e passive
 - Le entità passive possono solo ricevere messaggi (es. host)
 - Le entità attive possono anche spedire messaggi (es. i router)
 - Le entità attive mandano un messaggio in broadcast ogni 30 secondi (messaggi *RIP response*)
 - contiene la tabella di routing
 - l'unica metrica utilizzata è il numero di hop
 - Ogni RIP response contiene fino a 25 reti destinazione
 - Un host aggiorna una rotta solo se ne apprende una strettamente migliore
 - ogni informazione ha un timeout di 180 secondi
-



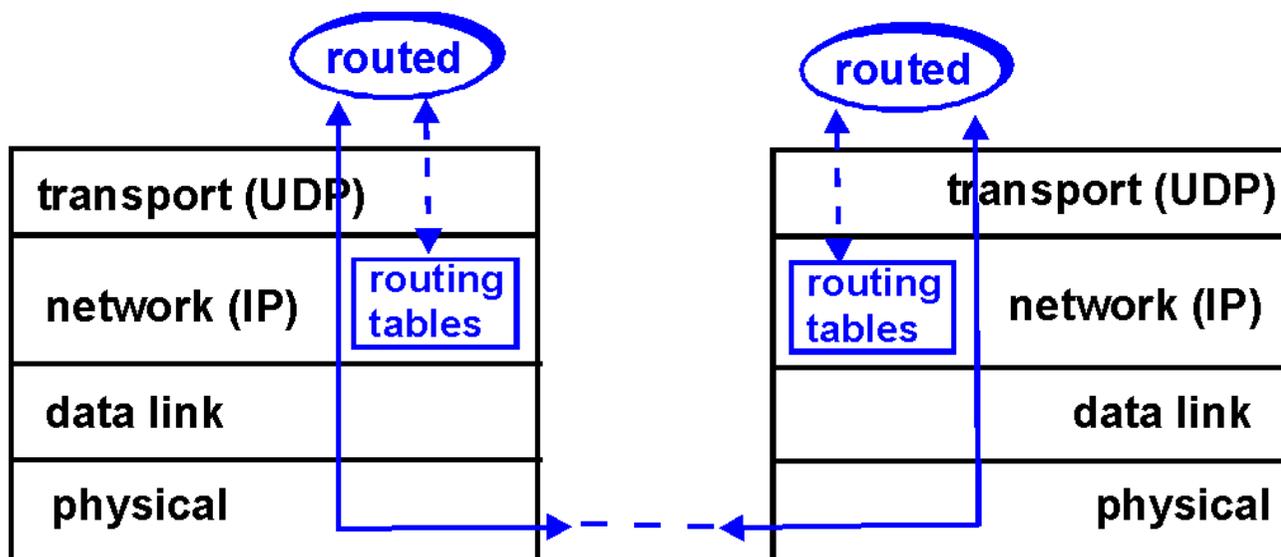
RIP: l'implementazione

- Se non c'è messaggio di advertisement dopo 180 sec, il link è considerato morto
 - Le route che attraversano quel vicino sono rese non valide; un nuovo advertisement è mandato ai vicini
 - Vicini propagano l'informazione (se le loro tavole cambiano)
 - Notizia dell'interruzione si propaga velocemente a tutta la rete
-



RIP e lo stack TCP/IP

- RIP è un protocollo di livello applicativo: le tavole di routing RIP sono elaborate da un processo a livello applicazione detto **routed**
- RIP usa il protocollo UDP.
- Piccoli messaggi regolari non necessitano del meccanismo del windowing, di un meccanismo di handshaking o di ri-trasmissioni.
- I pacchetti sono ricevuti e inviati usando il porto UDP 520



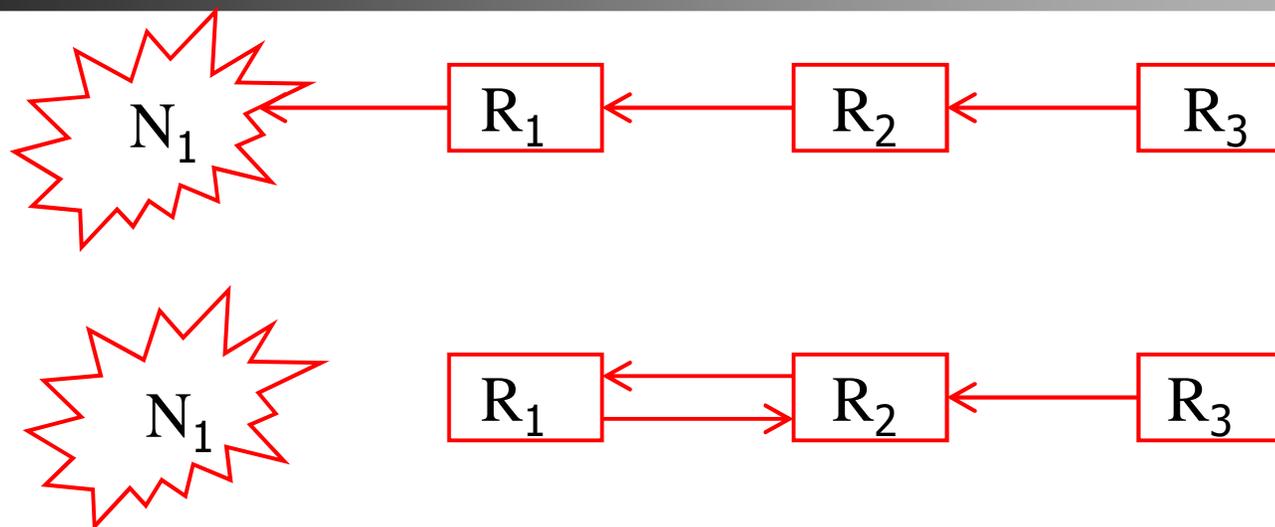


RIP: analisi

- Il protocollo non individua esplicitamente i cicli
 - Assume che tutte le rotte pubblicizzate siano corrette
 - Per prevenire inconsistenze fissa una distanza massima di routing.
 - Distanza massima = 15
 - 16 significa non connesso
 - Gli aggiornamenti delle rotte si propagano lentamente
 - Slow convergence problem
-



RIP: analisi



- Il collegamento tra R_1 e N_1 cade
- R_2 invia la sua tabella a R_1
 - R_1 utilizza una nuova rotta lunga 3, passante per R_2
- R_1 invia la sua tabella
 - R_2 utilizza una nuova rotta lunga 4, passante per R_1
- Si prosegue fino ad arrivare a 16



RIP: analisi

- Utilizza hop count come unica metrica
 - Il routing è indipendente dal traffico sulla rete
 - Non adatto a gestire la congestione
 - Crede a tutte le informazioni che gli arrivano
 - Un router malizioso può indurre gli altri router a modificare le loro tabelle a suo vantaggio
 - Accettabile all'interno dello stesso AS
 - Inaccettabile tra AS distinti
-



RIP: prevenire le instabilità

- Sono state studiate diverse tecniche per combattere la slow convergence
 - Nessuna risolve completamente il problema
 - Split horizon (obbligatorio)
 - R2 non invia ad R1 le rotte che passano per R1
 - Previene solo i loop tra due router
 - Split horizon with poisoned reverse (opzionale)
 - R2 dichiara ad R1 a distanza infinita le reti che R2 raggiunge attraverso R1 stesso
 - Produce una più veloce eliminazione dei loop
 - Non elimina del tutto la possibilità dei loop che si creano tra nodi non adiacenti
-



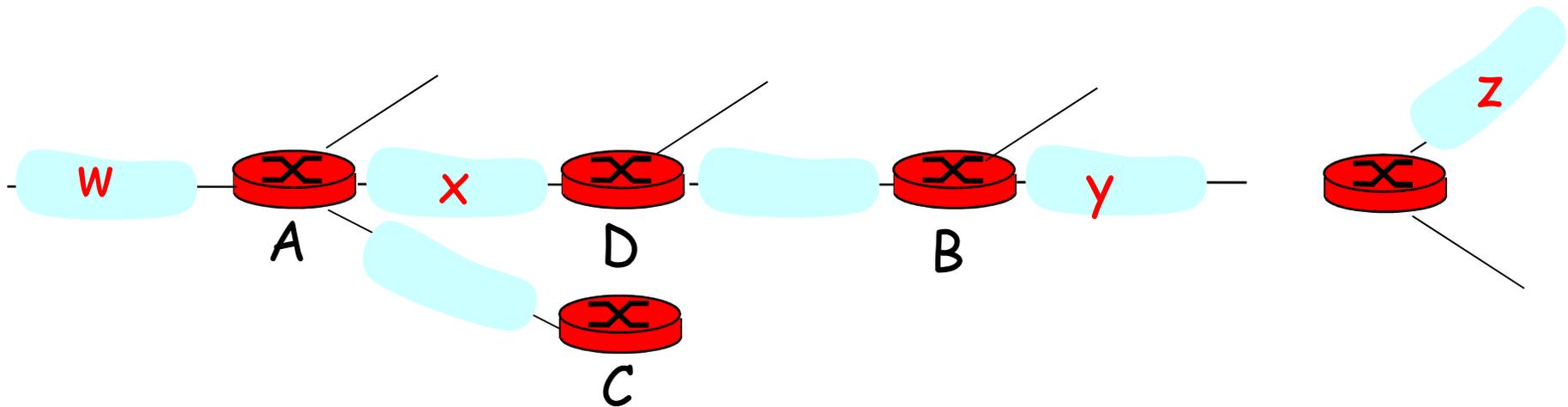
RIP: prevenire le instabilità (2)

- Triggered Updates
 - Appena un router aggiorna la propria tabella di routing, invia i distance vector aggiornati ai suoi vicini
 - Hold down
 - R2 dopo aver ricevuto il messaggio di R1 ignora tutte le rotte per N1 per un certo periodo di tempo (60 secondi)
 - I loop sono preservati per tutta la durata dell'hold time
-

RIP



Tabella di routing nel router D



Destination Network	Next Router	Num. of hops to dest.
W	A	2
Y	B	2
Z	B	7
X	--	1
....



RIP: contenuto della routing table

- Address/Destination – Indirizzo IP (IPv4) dell'host o della rete destinazione.
- Router/Gateway – Primo router lungo la route per la destinazione.
- Interface – La rete fisica che deve essere usata per raggiungere il prossimo router.
- Metric – Un numero che indica la distanza dalla destinazione. Questo numero è la somma dei costi dei link che bisogna attraversare per raggiungere la destinazione.
- Timers – Il tempo tra due update della stessa entry nella tabella.
- Flags – Ci sono diversi flag. Per esempio, possono indicare lo stato dei router direttamente collegati.

Destination	Gateway	Flags	Ref	Use	Interface
127.0.0.1	127.0.0.1	UH	0	26492	lo0
192.168.2.	192.168.2.5	U	2	13	fa0
193.55.114.	193.55.114.6	U	3	58503	le0
192.168.3.	192.168.3.5	U	2	25	qaa0
224.0.0.0	193.55.114.6	U	3	0	le0
default	193.55.114.129	UG	0	143454	



Flag di rotte IP

- **U**: la rotta è disponibile
 - **G**: la rotta utilizza un router intermedio
 - Se il flag G non è presente la destinazione è collegata direttamente
 - **H**: la destinazione è un host e non una rete
 - **D**: rotta creata da un redirect
 - **M**: rotta modificata da redirect
-

RIP v2



- RIP non gestisce le net mask
 - Non consente di pubblicizzare rotte con subnetting e CIDR
 - RIP2 ha modificato la struttura dei pacchetti RIP aggiungendo nuovi campi per
 - net mask
 - next hop (elimina problema loop e slow convergence)
 - Utilizza 0.0.0.0 per rotta di default
-

IGRP ed EIGRP



- IGRP è un protocollo proprietario CISCO basato sul Distance Vector
 - Usa diverse metriche di costo (ritardo, banda, affidabilità, carico, ...)
 - Le tavole di routing sono scambiate (tramite TCP) solo quando si modificano costi
 - IGRP supporta il *multipath routing* a costi differenziati: se esistono più rotte per la stessa destinazione il carico è distribuito tra esse proporzionalmente al costo della rotte
 - EIGRP (enhanced-IGRP) è una versione “migliorata” di IGRP che supporta indirizzamento classless con maschere di sottorete a lunghezza variabile (*Variable Length Subnet Mask - VLSM*)
 - Algoritmo di routing DUAL (*Distributed Updating Algorithm*)
 - algoritmo che garantisce assenza di cicli (*loop free*): dopo l’incremento di una distanza, la tavola di routing è congelata fino a quando tutti i nodi influenzati sanno del cambiamento
 - Le specifiche riguardanti gli aspetti fondamentali di EIGRP sono state rese pubbliche da Cisco nel 2013 ed attualmente sono descritte in RFC 7868
-