SIMULAZIONE DEL PROTOCOLLO DI ROUTING DISTANCE VECTOR

1. INTRODUZIONE

Questo progetto ha l'obiettivo di simulare il funzionamento del protocollo di routing Distance Vector Routing, un metodo semplice per comprendere i principi base dei protocolli di routing dinamico. Il protocollo si basa sull'algoritmo di Bellman-Ford, che consente a ogni nodo della rete di calcolare il percorso più breve verso tutti gli altri nodi scambiando informazioni con i propri vicini.

DESCRIZIONE DEL PROTOCOLLO DISTANCE VECTOR ROUTING

Ogni nodo mantiene una tabella di routing contenente:

- -Le destinazioni raggiungibili.
- -Il costo del percorso (distanza minima).
- -Il prossimo nodo per raggiungere la destinazione.
- -I nodi scambiano periodicamente le loro tabelle di routing con i vicini.
- -Quando un nodo riceve una nuova tabella da un vicino, confronta i costi e aggiorna la propria tabella se trova un percorso più breve.

2. GRAFO E FUNZIONI UTILIZZATE

A. Graph

-Si dichiara un grafo iniziale nel quale vengono determinati i nodi e i costi degli archi.

```
graph = {
    'A': {'B': 2, 'C': 5},
    'B': {'A': 2, 'D': 8},
    'C': {'A': 5, 'D': 3, 'E': 7},
    'D': {'B': 8, 'C': 3, 'F': 2},
    'E': {'C': 7, 'F': 4, 'G': 6},
    'F': {'D': 2, 'E': 4, 'G': 1},
    'G': {'E': 6, 'F': 1}
}
```

B. init_routing_tables(graph)

- -Inizializza le tabelle di routing per ogni nodo.
- -Ogni nodo conosce solo le distanze ai propri vicini diretti.

C. update_routing_table(node, graph, routing_tables)

- -Aggiorna la tabella di routing di un nodo sulla base delle informazioni ricevute dai vicini.
- -Implementa l'algoritmo di Bellman-Ford.

D. distance_vector_routing(graph, max_iterations=10)

- -Simula l'algoritmo Distance Vector Routing.
- -Mostra l'evoluzione delle tabelle di routing ad ogni iterazione.
- -Si arresta quando la convergenza è raggiunta o il numero massimo di iterazioni è superato.

E. print_routing_tables(routing_tables)

-Visualizza le tabelle di routing in un formato leggibile per l'utente.

3. OUTPUT

A. TABELLE DI ROUTING INIZIALI

-Ogni nodo conosce solo i costi dei collegamenti diretti.

```
Routing Tables iniziali:
                                                           Routing Table per il Nodo E:
Routing Table per il Nodo A:

To A: Cost = 0, Path = A

To B: Cost = 2, Path = A ->

To C: Cost = 5, Path = A ->

To D: Cost = ∞, Path = N/A

To E: Cost = ∞, Path = N/A
                                                               To A: Cost = ∞, Path = N/A
                                                               To B: Cost = ∞, Path = N/A
                                                               To C: Cost = 7, Path = E -> C
   To C: Cost = \infty,
To D: Cost = \infty,
To E: Cost = \infty,
To F: Cost = \infty,
Cost = \infty,
                                                               To D: Cost = \infty, Path = N/A
                                                               To E: Cost = 0, Path = E
                                                               To F: Cost = 4, Path = E ->
                               Path
                                                               To G: Cost = 6, Path = E -> G
             Table per il Nodo B:

Cost = 2, Path = B ->

Cost = 0, Path = B

Cost = 0
Routing
To A:
To B:
                                                    Α
                                                           Routing Table per il Nodo F:
   To B: Cost = w, Path
To C: Cost = ∞, Path
To D: Cost = 8, Path
To E: Cost = ∞, Path
To F: Cost = ∞, Path
                                                               To A: Cost = ∞, Path = N/A
                                        = B -> D
= N/A
                                                               To B: Cost = ∞, Path = N/A
                              Path
Path
                                                               To C: Cost = ∞, Path = N/A
        G: Cost
                      = ∞,
                                                               To D: Cost = 2, Path = F -> D
             Table per il Nodo C:
Cost = 5, Path = C →
Cost = ∞, Path = N/A
Cost = 0, Path = C
                                                               To E: Cost = 4, Path = F -> E
Routing
   To A:
To B:
                                                               To F: Cost = 0, Path = F
   To C: Cost = 0, Path
To D: Cost = 3, Path
To E: Cost = 7, Path
To F: Cost = ∞, Path
To G: Cost = ∞, Path
                                        = C
= C
                                                               To G: Cost = 1, Path = F -> G
                                               -> D
-> E
                                                           Routing Table per il Nodo G:
                          ∞,
                                                               To A: Cost = \infty, Path = N/A
                                                               To B: Cost = ∞, Path = N/A
Routing Table per il Nodo D:
To A: Cost = ∞, Path = N/A
To B: Cost = 8, Path = D ->
To C: Cost = 3, Path = D ->
To D: Cost = ∞, Path = N/A
                                                               To C: Cost = ∞, Path = N/A
                                           D -> B
D -> C
   To C:
To D:
To E:
To F:
To G:
                                                               To D: Cost = ∞, Path = N/A
             Cost =
Cost =
Cost =
                                                               To E: Cost = 6, Path = G \rightarrow E
                               Path
Path
                                        = N/A
= D -:
= N/A
                      = ∞,
= 2,
                                                               To F: Cost = 1, Path = G \rightarrow
              Cost
Cost
                                                    F
                                                               To G: Cost = 0, Path = G
                                Path
                      =
                          ∞,
```

B. AGGIORNAMENTI ITERATIVI

-Ad ogni iterazione, i nodi aggiornano le loro tabelle in base alle informazioni ricevute dai vicini (nodo sorgente, nodo destinazione, costo totale percorso, tutti i nodi percorsi).

```
Iterazione 1:
Routing Table per il Nodo A:
To A: Cost = 0, Path = A
To B: Cost = 2, Path = A -> B
To C: Cost = 5, Path = A -> C
To D: Cost = 8, Path = A -> C -> D
To E: Cost = 12, Path = A -> C -> E
To F: Cost = ∞, Path = N/A
To G: Cost = ∞, Path = N/A
                                                                                                  Routing Table per il Nodo E:
                                                                                                     To A: Cost = 12, Path = E -> C -> A
                                                                                                      To B: Cost = 14, Path = E -> C -> A -> B
                                                                                                     To C: Cost = 7, Path = E \rightarrow C
                                                                                                     To D: Cost = 6, Path = E -> F -> D
                                                                                                     To E: Cost = 0, Path = E
                                                                                                     To F: Cost = 4, Path = E -> F
Routing Table per il Nodo B:

To A: Cost = 2, Path = B -> A

To B: Cost = 0, Path = B

To C: Cost = 7, Path = B -> A -> C

To D: Cost = 8, Path = B -> D

To E: Cost = 14, Path = B -> A -> C

To F: Cost = 10, Path = B -> D -> F

To G: Cost = ∞, Path = N/A
                                                                                                      To G: Cost = 5, Path = E -> F -> G
                                                                                                 Routing Table per il Nodo F:
                                                                                                     To A: Cost = 10, Path = F -> D -> C -> A
                                                                                                     To B: Cost = 10, Path = F -> D -> B
                                                                                                     To C: Cost = 5, Path = F -> D -> C
                                                                                                     To D: Cost = 2, Path = F -> D
Routing Table per il Nodo C:

To A: Cost = 5, Path = C -> A

To B: Cost = 7, Path = C -> A -> B

To C: Cost = 0, Path = C

To D: Cost = 3, Path = C -> D

To E: Cost = 7, Path = C -> E

To F: Cost = 5, Path = C -> C -> G
                                                                                                     To E: Cost = 4, Path = F -> E
                                                                                                     To F: Cost = 0, Path = F
                                                                                                      To G: Cost = 1, Path = F -> G
                                                                                                  Routing Table per il Nodo G:
                                                                                                     To A: Cost = 11, Path = G -> F -> D -> C -> A
Routing Table per il Nodo D:
                                                                                                     To B: Cost = 11, Path = G -> F -> D -> B
    To A: Cost = 8, Path = D -> C -> A

To A: Cost = 8, Path = D -> C -> A

To B: Cost = 8, Path = D -> C

To C: Cost = 3, Path = D -> C

To D: Cost = 0, Path = D

To E: Cost = 6, Path = D -> F

To F: Cost = 2, Path = D -> F

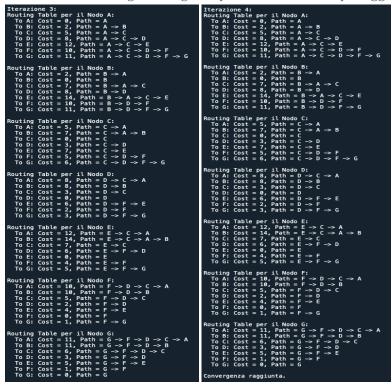
To G: Cost = 3, Path = D -> F

To G: Cost = 3, Path = D -> F

To G: Cost = 3, Path = D -> F
                                                                                                     To C: Cost = 6, Path = G -> F -> D -> C
                                                                                                     To D: Cost = 3, Path = G -> F -> D
                                                                                                     To E: Cost = 5, Path = G -> F -> E
                                                                                                     To F: Cost = 1, Path = G -> F
                                                                                                      To G: Cost = 0, Path = G
```

C. CONVERGENZA

-Le tabelle di routing convergono quando non ci sono più aggiornamenti.



4. CONCLUSIONE E CONSIDERAZIONI

A. CONFRONTO CON ALTRI PROTOCOLLI

Il Distance Vector Routing è più semplice da implementare rispetto a protocolli come OSPF. Può essere più lento rispetto ai protocolli basati sullo stato del collegamento questo lo rende adatto per reti piccole o didattiche, ma meno efficiente in reti grandi.

B. ASPETTI POSITIVI

- -Ogni nodo aggiorna la propria tabella di routing basandosi solo sulle informazioni ricevute dai
- -Si adatta automaticamente ai cambiamenti della rete, aggiornando le tabelle di routing quando si verificano modifiche nella topologia.
- -Non richiede una visione globale della rete. Ogni nodo opera indipendentemente scambiando informazioni con i propri vicini.
- -Molti protocolli di routing tradizionali, come RIP (Routing Information Protocol), si basano sul Distance Vector, dimostrando la sua robustezza storica.

C. ASPETTI NEGATIVI

- -Quando si verifica un cambiamento nella rete, il processo di aggiornamento delle tabelle può richiedere molte iterazioni per raggiungere la convergenza, specialmente in reti di grandi dimensioni.
- -È vulnerabile a problemi di instradamento ciclico (routing loops), dove i pacchetti possono continuare a circolare indefinitamente.
- -Mitigazioni come split horizon, route poisoning e hold-down timers devono essere introdotte per ridurre questo rischio.
- -Non è adatto per reti di grandi dimensioni, poiché la complessità della convergenza e il traffico di aggiornamento aumentano rapidamente.

- -In alcune topologie, possono essere inviati aggiornamenti non necessari, aumentando l'overhead della comunicazione.
- -Ogni nodo si basa solo sulle informazioni fornite dai vicini e non ha una visione completa della rete, il che può portare a decisioni di instradamento subottimali.
- -In situazioni di fallimento (ad esempio, un nodo disconnesso), i costi verso quel nodo possono aumentare indefinitamente finché non si raggiunge la convergenza.

D. CONSIDERAZIONI FINALI

Questo progetto ha simulato con successo il protocollo di routing Distance Vector, dimostrando come i nodi aggiornano le tabelle di routing per trovare i percorsi più brevi in una rete.