UNIVERSIDAD DEL VALLE DE GUATEMALA



Trabajo

Andre Marroquin Tarot - 22266 Sergio Orellana - 221122 Carlos Valladares - 221164

Redes

Repo git: https://github.com/mar22266/Lab3Redes.git

Descripción de la práctica

Se implementaron y probaron tres algoritmos de enrutamiento en un entorno local usando sockets TCP y mensajes JSON: Flooding, Dijkstra y Link State Routing (LSR). Cada nodo corre como proceso con dos hilos: forwarding escucha y reenvío y routing cálculo / propagación de estado. La topología y los puertos se definen en configs topo-sample.json y names-sample.json. Para ejecutar y orquestar pruebas se empleó un Makefile con targets para levantar nodos y enviar mensajes de prueba.

Algoritmos utilizados y su implementación

Flooding

- Idea: reenvía el paquete a todos los vecinos excepto al que lo envió, controlando bucles con TTL y un filtro de duplicados.
- Mensajes: type="message" con headers.MSG ID (UUID), ttl, from, to y payload.

• Prevención de duplicados:

- o En reenvío: conjunto SEEN para ignorar el mismo MSG_ID más de una vez.
- En entrega al destino: caché DELIVERED para imprimir el mensaje solo una vez, incluso si llega por múltiples caminos.
- Uso típico: robusto ante fallas de tabla de rutas, pero ineficiente en consumo de ancho de banda.

Dijkstra (estático)

- Idea: calcula rutas de costo mínimo desde cada nodo en un grafo no ponderado coste 1/enlace por simplicidad.
- Construcción del grafo: desde topo-sample.json.
- Salida: tabla DESTINO \rightarrow NEXT-HOP.

- Operación: al enviar un message, se elige el siguiente salto desde la tabla; si no hay ruta, se hace fallback a Flooding.
- Ventajas: eficiente en entrega; limitación en Fase 1: topología estática sin costos dinámicos.

Link State Routing (LSR)

- Idea: cada nodo anuncia a sus vecinos mediante HELLO (descubrimiento) y difunde su LSP (Link State Packet) con su vecindario.
- Base de datos: LSDB con la última secuencia de cada nodo y sus vecinos.
- Cómputo de rutas: tras integrar LSPs, se arma el grafo y se ejecuta Dijkstra local para generar la tabla NEXT-HOP.
- Temporización : HELLO cada ~3 s, LSP cada ~5 s.
- Fallback: si no hay ruta establecida aún por ejemplo, antes de converger, se reenvía por Flooding.
- Ventaja: rutas óptimas y convergencia distribuida, costo: intercambio periódico de control.

Infraestructura, CLI y Makefile

- CLI: --send no levante servidor; permite tener los 4 nodos arriba y enviar desde otra terminal sin conflicto de puertos.
- Makefile: targets flood-all, dijkstra-all, lsr-all, send-*, stop; pensado para WSL/Linux con python3.

Resultados

- Flooding: en la topología A–B–D y A–C–D, el destino D recibía duplicado; tras añadir desduplicación en la entrega por MSG_ID, D imprime el mensaje una única vez.
- Dijkstra: entrega correcta A→D por el camino mínimo definido por la topología; no se observaron duplicados.

• LSR: tras ~8 s de estabilización HELLO/LSP, la entrega es única y por el camino óptimo. El target make send-lsr ya incluye la espera.

Discusión

- Robustez vs eficiencia: Flooding garantiza alcance pero es costoso en reenvíos; Dijkstra es eficiente pero depende de topología conocida; LSR equilibra ambos: descubre/propaga estado y logra eficiencia tras converger.
- Detalles prácticos: la desduplicación al destino es clave en Flooding (y en fallbacks). La corrección del CLI simplificó las pruebas multi-nodo.
- Limitaciones de Fase 1: topología local, enlaces de costo uniforme y temporizadores sencillos; no se midió desempeño (latencia/uso CPU), pues el foco fue la funcionalidad.

Conclusiones, comentarios y referencias

Conclusiones

- 1. Se implementaron correctamente Flooding, Dijkstra y LSR con el modelo de mensajes JSON y arquitectura por procesos con hilos de forwarding/routing.
- 2. Se validó la entrega única en destino gracias a la desduplicación por MSG ID.
- 3. LSR demostró convergencia práctica con temporizadores simples y cálculo local por Dijkstra.

Comentarios

- El Makefile y el CLI facilitaron la ejecución reproducible de escenarios.
- Para la siguiente fase, es recomendado instrumentar métricas y soportar costos de enlace.

Referencias

• Navone, E. C. (2023, 2 agosto). Algoritmo de la ruta más corta de Dijkstra -

Introducción gráfica y detallada. freeCodeCamp.org.

https://www.freecodecamp.org/espanol/news/algoritmo-de-la-ruta-mas-corta-de-dijkstra-i
https://www.freecodecamp.org/espanol/news/algoritmo-de-la-ruta-mas-corta-de-dijkstra-i
https://www.freecodecamp.org/espanol/news/algoritmo-de-la-ruta-mas-corta-de-dijkstra-i
https://www.freecodecamp.org/espanol/news/algoritmo-de-la-ruta-mas-corta-de-dijkstra-i
https://www.freecodecamp.org/espanol/news/algoritmo-de-la-ruta-mas-corta-de-dijkstra-i
https://www.freecodecamp.org/espanol/news/algoritmo-de-la-ruta-mas-corta-de-dijkstra-i

- Flooding algorithm on a network. (2025.). Stack Overflow.
 https://stackoverflow.com/questions/10549604/flooding-algorithm-on-a-network
- GeeksforGeeks. (2025, 11 julio). Unicast routing Link State routing. GeeksforGeeks.
 https://www.geeksforgeeks.org/computer-networks/unicast-routing-link-state-routing/