

# Actividad 1: Selección de algoritmo según el contexto

## Tarea

Generar 5 escenarios del mundo real donde se requiera construir un MST y comparar el uso de los algoritmos de Prim y Kruskal.

## Tabla Comparativa de Escenarios

Escenario	Algoritmo Recomendado	Justificación	Estructuras de Datos	Escalabilidad (10x nodos)
<b>1. Red de Fibra Óptica Urbana</b> Conectar todos los edificios de un centro denso donde casi cualquier par de edificios tiene una línea de vista o conducto posible (Grafo Denso).	<b>Prim</b>	En grafos densos donde el número de aristas $E$ se acerca a $V^2$ , Prim con matriz de adyacencia o Heap es más eficiente ( $O(E + V \log V)$ o $O(V^2)$ ) que ordenar todas las aristas como requiere Kruskal ( $O(E \log E)$ ).	<b>Matriz de Adyacencia + Array de distancias mínimas</b> (o Priority Queue para grafos muy grandes).	Al crecer 10x en nodos, las aristas crecerían ~100x. Prim escala mejor con la densidad cuadrática que Kruskal, cuyo paso de ordenamiento se volvería el cuello de botella.

<b>2. Red de Distribución Eléctrica Rural</b> Conectar comunidades lejanas donde las conexiones posibles son limitadas y específicas (solo caminos existentes). Grafo Disperso.	<b>Kruskal</b>	En grafos dispersos ( $E \approx V$ ), el paso de ordenar las aristas es rápido. Kruskal es conceptualmente simple y eficiente para grafos con pocas aristas.	<b>Lista de Aristas + Union-Find (DSU)</b> para gestión de conjuntos disjuntos.	Si los nodos crecen 10x y el grafo se mantiene disperso (grado promedio constante), $E$ también crece $\sim 10x$ . Kruskal se mantiene muy eficiente ( $O(E \log E)$ ).
<b>3. Diseño de Circuitos VLSI</b> Conectar pines en un chip con la mínima longitud de alambre. Millones de nodos, muy pocas conexiones permitidas por restricciones físicas.	<b>Kruskal</b>	Ideal para grafos extremadamente dispersos. Además, Kruskal puede trabajar bien si las aristas ya vienen pre-ordenadas o si se generan dinámicamente.	<b>Union-Find</b> con compresión de caminos y unión por rango.	Escala lineal-logarítmica. La estructura Union-Find es casi lineal ( $O(E \alpha(V))$ ), lo que es crucial para millones de nodos.
<b>4. Red de Sensores Inalámbricos (Ad-hoc)</b> Sensores que se despliegan aleatoriamente y necesitan formar una red conectada para transmitir datos al nodo base.	<b>Prim</b>	Prim puede crecer el árbol desde el nodo base (raíz) hacia afuera. Esto es útil para asegurar que la red se construye conectada al sumidero de datos desde el principio.	<b>Lista de Adyacencia + Binary Heap (Min-Heap).</b>	Al aumentar nodos, la gestión del Heap es eficiente ( $O(\log V)$ por operación). Si la densidad aumenta, Prim sigue siendo robusto.

<b>5. Segmentación de Imágenes (Clustering)</b> Agrupar píxeles similares. Se construye un MST y se cortan las aristas más costosas (diferencia de color) para separar regiones.	<b>Kruskal</b>	Kruskal construye el árbol uniando componentes (bosque). Para clustering, podemos detener el algoritmo antes de que sea un único árbol (cuando queden $k$ componentes), obteniendo los clústeres directamente.	<b>Lista de Aristas + Union-Find.</b>	Si la imagen es 10x más grande, Kruskal permite detenerse temprano o manejar la estructura de bosque naturalmente, lo cual es una ventaja funcional sobre Prim.
---	----------------	--	---------------------------------------	---