GRAFO DE K VECINOS MÁS CERCANOS

El artículo explora la construcción del grafo del k-vecino más cercano (KNNG) en datos de alta dimensión, destacando su uso en búsqueda de similitud, reducción de dimensiones y agrupamiento. Se centra en dos etapas principales del proceso: la construcción inicial del KNNG denominado INIT y su refinamiento mediante la propagación de vecindad denominado NBPG. El estudio presenta una comparación experimental de métodos existentes y propone alternativas para la inicialización del KNNG utilizando estructuras de indexación recientes como SW y HNSW. Además, se investiga la para la inicialización del KNNG Utilizando estructura de indexación recientes como SW y HINSW. Ademas, se invese refectividad de la propagación de vecindad y su relación con las propiedades de los datos, concluyendo que ciertas características de los datos afectan significativamente el rendimiento de los métodos de propagación de vecindad. Los experimentos muestran que la elección del método inicial de KNNG y la estrategia de propagación de vecindad pueden tener un impacto considerable en la precisión y eficiencia del KNNG resultante. El estudio sugiere que la combinación de técnicas puede ofrecer mejoras significativas, especialmente en contextos donde la precisión y la eficiencia son críticas.

PALABRAS CLAVE: grafo de k vecinos más cercanos (KNNG), propagación de vecindad, datos de alta dimensión

Metodología: El estudio se centra en dos etapas principales del proceso de construcción del KNNG: la inicialización (INIT) y la propagación del vecindario (NBPG). Se analiza la literatura existente, destacando la falta de comparaciones experimentales exhaustivas entre las soluciones propuestas y la ausencia de pruebas con estructuras de indexación modernas como SW y HNSW en la fase INIT. Experimentación y Análisis:

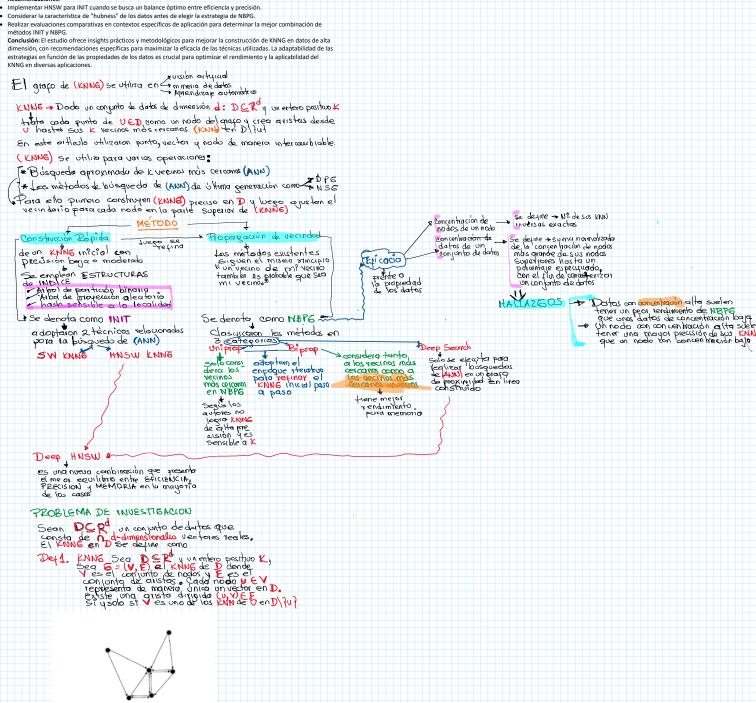
- Inicialización (INIT): Se experimenta con métodos existentes y nuevas alternativas (SW y HNSW) para la creación inicial del KNNG, evaluando su impacto en la precisión del KNNG final.
- Propagación de vecindad (NBPG): Se investiga cómo la propagación de vecindad mejora la precisión del KNNG inicial,
- Frupagacion de Ventinad (NBF). Se intressiga como la propagacion de Ventinad mejora la precisión del NNM midal analizando la correlación entre las propiedades de los datos y la efectividad del NBPG.

 Hallazgos Clave:

 Efectividad de Métodos INIT: Los métodos modernos como HNSW muestran un rendimiento superior en la creación inicial del KNNG en comparación con métodos más tradicionales, ofreciendo un balance entre eficiencia y precisión
- Impacto de la Propagación de vecindad: La propagación de vecindad es crucial para refinar el KNNG, con una fuerte dependencia del tipo de datos. Los datos con alta "centralidad" o "hubness" tienden a beneficiarse menos de la propagación de vecindad
- propagación de vecinada

 Comparaciones Experimentales: Se proporciona una evaluación comparativa integral de los métodos, destacando que no existe una solución única que domine en todos los escenarios. La elección del método adecuado depende específicamente de las características del conjunto de datos y los requisitos de la aplicación.

Recomendaciones:



En la rigora se muestra el KNNE de un conjunto, de

En la frecia se muestra el KNNE de un conjunto de la frecia se muestra el KNNE de un conjunto de la tos. Para callo nodo tene 2 aristas salventes que apontan a sos 2NN el articulo se centro en solocuores en memorio sobre vectores densos de alta dimensión con la distancia euclidado como medida. * Morce de Construcción Algoritmo 1: Marco de construcción de KNNG Entrada: Conjunto de datos D y un entero positivo k Salida: KNNG G 1 INIT: generar un gráfico inicial G rápidamente; 2 NBPG: refinar G por propagación de vecindad; 3 devolver G; - remaiem anazzamos sus requerimientos de memoria y complejidad temporal.
 - Para los requerimientos de memoria, solo contiemos los estructuras de datos acustienes de cala meldoda, ignorando las estructuras comunes, es decir, los datos D y el KNNG G.

* KNNE 1/2 Grafo de Proximidad

Algoritmo 2: Búsqueda en el gráfico (H. q. k.
Entrada: H. q. k, efSearch y ep
Sailda: KNN de q 1, deje
que el grupo sea el conjunto candidato e inse
2 L = max(k, efSearch) e i = 0; 3 mientras i <
efSearch haga 4 u = poof[i] y marque u como expandido; 5 /* Procedimiento: expand(q, u, H)*/ para cada vecino v de u en H hacer
/* Procedimiento: update(pool, v)*/ pool.add(v, dist(q, v)); ordenar $pool en orden ascendente de <math>dist(q, \cdot);$ si pool.size()> L. entonces pool resize(L): i = índice del primer nodo no expandido u en el grupo; - P Busqueda de (ANN) Sea H on grafo de proximidad y

Sea Hon-gravo de maximidad y

quina consulto La busqueda

comienza en uno o mos nodes en

especifica en si confondes

entendado

se no le maximidad y

especifica en si confondes

entendado

se no le maximidad el fomano

especifica en si confondes

entendado

se no le maximidad el fomano

especifica en si confondes

entendado

se no le maximidad el fomano

especifica en si confondes

en la maximidado en segundado

la confonde en la literacional la

la confonde en la literacional la

la confonde en la literacional la

en la literacional la

la confonde en la literacional en la

la confondado en la literación

en la literación de la literación

en la literación en la literación la

la literación en la literación la literación en l

3) + Construcción de Grafas Inicia les

Métodos para iniT Entoque basado en Particionas los puntos ad dotos en guopas su ficientemente pequeñas pero misosimilares cada ponto encuentos asus KNN en el giopo o guopas más prometedose usa genera un kindo inicial

Hotogos de agobian addenento fecuna de baltino.
Tudade - Ta ginizion monthele Pat KNNO.

Entague basado en mundos

Entague basado en mundos

Entague pasado en

División Aleatoria moltiple - wang et al propusieron este entoque.

Particiono los partos de datos en D

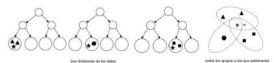
en 2 grupos disguntas.

Inicialo

Inicialo

Particione los partos de datos en D
en 2 supos ausyuntas.
Paro asignar puntos cercanos al
mismo supo la partición se realiza
en lo lario de la dirección grincipal.
El centanto de datos D se particion
en 2 supos dispersos D se particion
hasta que el quoto a dividir contrere
como maximo la principal socio se
cons muyen sobaliquade vecinata
para cado grupo O (d. Tau.)

Ona única división produce un grapo de vecindad aproximado base, que contrene una serie de subgrapas aistados y mo puede l con ectar un ponto con sus vecinos más cercamos de excuentamentos en sobgrapos decentes. Por lo fanto los divisións aleatorias Lair que parmite calcular lo dirección principol a partir de conjunto guyo Pare cada ponto UED tiene un conjunto de KNN de cada división y por lo tanto los conjuntos Lav totales de KNN



Cost Analysis

Cost Analysis

Dado que essa divisiones I du se pueden seneral de termo independiente el registato de memoria es O(n) dende se glimarena, lo división acteal.

Para tenda división la función recursiva pantition cost O(n x división acteal.

Para tenda división la función recursiva pantition cost O(n x división acteal.

Para tenda fes glupes formativation de la purition cost O(n x división acteal.

I procedimiento de la purition para cost O(n x división acteal.

I para división is O(1 división x división se división se de la material división se de la proposación de la propusación de la costa curso de

