Project阶段3: Smart LSM with HNSW

强烈建议:在开始实验之前,先**认真**阅读本文档,确保了解了实验的目的、内容和要求后再开始动手编写代码。

Introduction

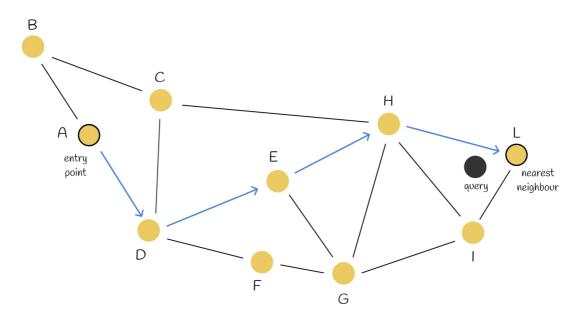
现代存储系统面临非结构化数据处理的重大挑战。**LSM-tree(Log-Structured Merge Tree** 作为高性能存储引擎,通过顺序写优化和层级合并机制,在键值存储领域占据重要地位。然而传统LSM-tree仅支持精确键值查询,难以应对**语义相似性搜索**需求。

本阶段将基于上一阶段的工作,<mark>实现一个高效的近似最近邻搜索系统</mark>。我们将使用HNSW (Hierarchical Navigable Small World) 算法来提高搜索效率。

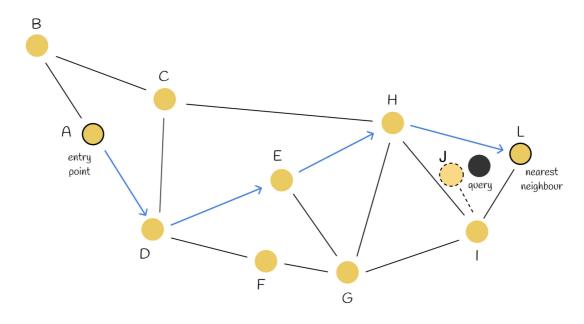
Background

本节介绍HNSW的基本思想与结构。HNSW是基于NSW(Navigable Small World)进行优化的。为便于理解, 我们首先介绍NSW的结构,并以此为基础介绍HNSW的结构。

NSW的核心思想是<mark>将数据库中的向量与接近的向量相连</mark>,形成所谓的"Small World",然后在这个连通图上从某个起始节点开始,通过不断选择能够靠近目标节点的边进行导航,直到无法再靠近目标节点为止。这个过程被称为导航(Navigation)。如下图所示为NSW的基本结构示意图。每个黄色节点代表一个特征向量,并与较为接近的向量相连。黑色节点表示被查询的目标向量,若要搜索一个目标向量的相似向量,从A向量出发,导航过程分别经过A、D、E、H,最后停在L。由于L的邻边无法再使目标节点更靠近,因此L即为最终的查询结果。

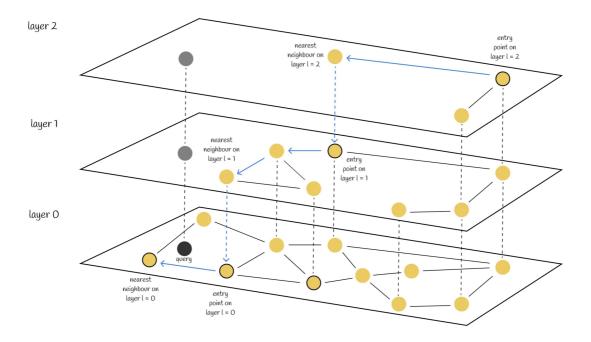


注意:通过这个算法并不一定能找到最接近的N个向量,例如下图中节点J比L更接近目标节点,然而L与其之间并没有边,则L不是最接近的向量,但仍然是较为接近的向量,这在推荐系统等应用中是可以被接受的。



上述查询方式相比精确地找到最接近的相似向量能够大大提升效率。然而,当数据库中的向量数量特别庞大时,若起始节点距离目标节点很远,导航过程中的延迟也会显著增加。在这种情况下,HNSW借鉴了跳表的思想,采用分级存储特征向量的方式。在高层级存储较少的向量,这使得导航过程能够在高层级快速地靠近目标节点。

下图展示了HNSW基本结构的示意图。导航过程从入口节点(entry point)开始,在较高层级尽可能向目标节点 靠近。如果无法继续靠近,则下降到下一层级的相同节点,直到最终下降到最底层(layer 0)并完成查询。



Details of HNSW

本节详细介绍HNSW的两个基本操作及其具体算法。HNSW的基本操作包括:

- insert: 用于在建立索引过程中插入新的向量。
- query:用于在索引中查询与目标向量相近的N个向量。

Insert

本小节介绍了HNSW插入的流程。首先,介绍HNSW算法中的几个配置参数,这些参数会影响HNSW搜索的精确度和性能。:

M(推荐默认值6): 在插入过程中,被插入节点需要与图中其他节点建立的连接数

M_max(推荐默认值8): 每个节点与图中其他节点建立的最大连接数。随着新节点的插入,图中旧节点 连接数可能会超过该值,需要相应地删去部分边

efConstruction(推荐默认值30): 由于查询时需要搜索一批相似向量,因此在搜索过程中需要维护一个候选节点集合,efConstruction为候选节点集合的数量

m_L(推荐默认值6): 在决定节点<mark>最高</mark>会被插入到HNSW哪一层级时使用的正则化参数。m_L用来控制节点的层数分布。较大的m_L会导致更多的节点被插入到高层级,从而增加搜索效率,但也会增加内存开销。

insert过程主要分为两步:

- 第一步:设被插入到节点为q,q被插入的层数I应该在0到m_L之间随机选择。接着,自顶层向被插入节点q的层数I逐层搜索,一直到I+1,在每一层导航到与节点q相对接近的节点,将其加入最近邻元素集合W,并从W中挑选最接近q的节点作为下一层搜索的入口节点,这一过程与Background中只需查找一个相似向量的图例相同。
- 第二步:自I层向第0层逐层搜索,维护当前层搜索到的与q最近邻的efConstruction个点,并在该层将节点q与这efConstruction个点相连

注意: 由于大家的电脑配置不尽相同,参数可以按照自己的电脑配置进行调整。

Query

本小节介绍查询目标节点的相邻节点的算法。查询过程与插入过程相近, query过程同样分为两步:

- 自顶层向第1层逐层搜索,每层寻找当前层与目标节点q最近邻的1个点赋值到集合W,然后从集合W中选择 最接近q的点作为下一层的搜索入口点。
- 假设要查找的是最近的k个节点。接着在第0层中,查找与目标节点q临近的efConstruction个节点,其中 选取k个最接近q的节点作为最终结果。注意:在第0层中,查找与目标节点q临近的efConstruction个节 点时,可能会找到比k个更多的节点,因此需要对这些节点进行排序,选取前k个最接近q的节点作为最终 结果。

第二步得到的节点即为返回结果。

Tasks

- 你需要实现接口 std::vector<std::pair<std::uint64_t, std::string>>
 KVStore::search_knn_hnsw(std::string query, int k), 该接口需要完成上述的HNSW算法,接受一个查询字符串和一个整数 k, 返回与查询字符串最相近的 k个向量的key和value。并且按照向量余弦相似度从高到低的顺序排列。
- 你应修改E2E_test。cpp中的search_knn为search_knn_hnsw,并运行测试用例来验证你的实现。 你的正确性应该与你自己上一阶段的search_knn相比accept_rate降低不超过10%。
- 在这一阶段,你需要保证key、value持久化,但是这个阶段仍不需要考虑向量的持久化。
- 请把向量存储在内存中,如果每次KV操作都重新计算向量,性能会很差。尽量减少重复计算。

作为一个project,你只需要完成要求的接口以保证测试用例能够正常运行,我们不对你的实现细节要求做过多限制。

Tips

• 如果你的电脑有GPU,你可以尝试使用GPU加速的embedding模型,提升embedding速度。这一部分可以参考llama.cpp的文档。

Report

由于不同的电脑配置,模型精度与运行时间可能会有差异。我们这次报告,需要你在你的电脑上测试HNSW带来的性能提升与accept rate下降。

- 请以data/trimmed_text.txt的每一行作为一个句子输入进KVStore;以data/test_text.txt的每一行作为查询语句。以你在phase2中实现的search_knn作为基准(即标准答案),测试HNSW的性能提升与accept_rate下降。由于embedding模块较为耗时,在计算性能提升时,请去除掉embedding的时间再进行比较。
- 尝试不同的M、efConstruction、m_L等参数,观察对性能和准确率的影响(请同样去除掉embedding的时间之后再进行比较)。

你需要在报告中附上你的测试结果,与其他完成过程中遇到的问题、解决方案、思考等。

注意 在phase2阶段中,很多同学反映电脑速度运行embedding模型不够快导致很难调试。所以在这个阶段,可以按照你的电脑硬件情况、运行速度,参考E2E_test.cpp,**适当**修改insert和query的次数来方便你进行实验、撰写报告。

Submission

请将你的代码打包成 zip格式,命名为 学号_姓名 zip,例如 523030912345_张三 zip。你的压缩包不应包含third_party文件夹。

此外,请将你的报告命名为 学号_姓名_report_pdf,在canvas上单独的报告提交链接进行提交。