

Глава 1. Анализ предметной области

1.1 Типы индексов

B-Tree

Самый популярный индекс, использующихся в большинстве СУБД как реляционных, так и нереляционных. Существует много модификаций BTree: B+Tree (используется в CouchDB, MongoDB), SB-Tree (OrientDB).

Преимущества - логарифмическое время поиска, поддержка операций сравнения в запросах.

Hash

Следующий по популярности индекс. В запросах поддерживается только операция сравнения. В отличие от других вариантов хранится не само значение, а его хэш, что делает этот индекс компактным и быстрым.

GiST (The Generalized Search Tree)

Стратегия индексирования, основывающаяся на применении R-tree, RD-tree или B-tree. Предназначен для создания индексов по произвольным полям (для которых не поддерживается семантика сравнения и равенства в привычном смысле), при этом не важно, какую структуру имеют данные - одномерную или пространственную: геоданные, тексты, изображения и т.д.

Для каждого из этих типов данных должна быть определены поисковые и упорядочивающие операторы: принадлежность, содержание, совпадение, соответствие...

Подходит при большом количестве вставок и малом числе чтений.

Вместе с модификацией SP-GiST (Space Partitioning – GiST) данный доступен в PostgreSQL.

GIN (Generalized Inverted Index)

Подобно GiST используется для индексирования произвольных полей. Основная область применения — полнотекстовый поиск. Другие примеры использования данного индекса: индексирование массивов, JSON, кроме этого PostgreSQL предоставляет довольно большое количество расширений для работы и с другими типами.

GIN-индексы хороши своей компактностью. Недостатком данного индекса является медленная вставка и обновление данных.

Inverted index

Индекс, использующаяся для полнотекстового поиска. Содержит список слов и документов, в которых оно встретилось.

Полнотекстовые запросы выполняют лингвистический поиск в текстовых данных путем обработки слов и фраз в соответствии с правилами конкретного языка.

Реализации полнотекстового поиска варьируются в различных СУБД. Инвертированный индекс используется в Microsoft SQL Server, MySQL, OrientDB и поисковом движке Elasticsearch.

Пространственные индексы

Большинство современных СУБД имеют типы, предназначенные для работы с пространственными типами данных: точки, прямые, окружности и

другие геометрические объекты. Для данных объектов используются свои стратегии индексирования.

Известными решениями является использование пространственной сетки (spatial grid), дерева квадрантов (quadtree) и R-Tree.

Данные индексы используются графовыми базами данных (Neo4j, AllegroGrath), однако существуют специальные дополнения и расширения, основанные на известных СУБД, но предназначенные для обработки исключительно пространственной информации - PostGIS, Oracle Spatial, GeoAPI в Redis.

R-Tree

Подходит для поиска объектов в 2-3-мерном пространстве. Идея лежащая в основе индекса — группировка объектов в зависимости от расстояния друг до друга. Это ускоряет поиск, однако происходит потеря точности, и возвращенный результат может не быть абсолютно точным.

Существует несколько модификаций R-Tree: R+-Tree, R*-Tree. Обобщением R-Tree является X-Tree, который позволяет индексировать данные произвольных размерностей.

Данный тип индекса поддерживается некоторыми движками СУБД MariaDB (SPATIAL INDEX), PostgreSQL (RTREE), Oracle.

UB-Tree (Universal B-Tree)

Индекс используемый для хранения многомерных данных в одномерной структуре. К каждому значению применяется преобразование Мортонa, заключающееся в чередовании двоичных цифр координатных значений, полученный результат называется Z-последовательностью (Z-order curve). Для обработки одномерных данных используется обычное B-дерево.

Позволяет эффективно производить поиск по интервалам значений, однако часть возвращаемого результата может и не находиться в указанном

	x_i	0	1	2	3	4	5	6	7
		000	001	010	011	100	101	110	111
y_i 0	000	000000 000001	000100 000101	010000 010001	010100 010101	100000 100001	100100 100101	110000 110001	110100 110101
1	001	000010 000011	000110 000111	010010 010011	010110 010111	100010 100011	100110 100111	110010 110011	110110 110111
2	010	001000 001001	001100 001101	011000 011001	011100 011101	101000 101001	101100 101101	111000 111001	111100 111101
3	011	001010 001011	001110 001111	011010 011011	011110 011111	101010 101011	101110 101111	111010 111011	111110 111111
4	100	100000 100001	100100 100101	101000 101001	101100 101101	110000 110001	110100 110101	111000 111001	111100 111101
5	101	100010 100011	100110 100111	101010 101011	101110 101111	110010 110011	110110 110111	111010 111011	111110 111111
6	110	101000 101001	101100 101101	110000 110001	110100 110101	111000 111001	111100 111101	111110 111111	111111 111111
7	111	101010 101011	101110 101111	110010 110011	110110 110111	111010 111011	111110 111111	111111 111111	111111 111111

Рисунок 1.1.1 — Построение Z-последовательности

интервале (рис. 1.1.2), поэтому при запросе приходится применять дополнительные механизмы для фильтрации данных. Это накладывает некоторые ограничения на целесообразность применения данного индекса. Запросы должны быть.

- **Часто задаваемыми.** Распространена практика, когда часть параметров запроса не задается, а остается открытой, однако в данном случае это может серьезно влиять на производительность.
- **«Избирательным».** Границы, устанавливаемые при запросе должны исключать большие объемы данных. Для неравномерно распределенных логических значений пространство поиска может быть сильно увеличено.

	x_i	0	1	2	3	4	5	6	7
		000	001	010	011	100	101	110	111
y_i 0	000	000000 000001	000100 000101	010000 010001	010100 010101	100000 100001	100100 100101	110000 110001	110100 110101
1	001	000010 000011	000110 000111	010010 010011	010110 010111	100010 100011	100110 100111	110010 110011	110110 110111
2	010	001000 001001	001100 001101	011000 011001	011100 011101	101000 101001	101100 101101	111000 111001	111100 111101
3	011	001010 001011	001110 001111	011010 011011	011110 011111	101010 101011	101110 101111	111010 111011	111110 111111
4	100	100000 100001	100100 100101	101000 101001	101100 101101	110000 110001	110100 110101	111000 111001	111100 111101
5	101	100010 100011	100110 100111	101010 101011	101110 101111	110010 110011	110110 110111	111010 111011	111110 111111
6	110	101000 101001	101100 101101	110000 110001	110100 110101	111000 111001	111100 111101	111110 111111	111111 111111
7	111	101010 101011	101110 101111	110010 110011	110110 110111	111010 111011	111110 111111	111111 111111	111111 111111

Рисунок 1.1.2 — Поиск значений в интервале

При реализации Z-адрес рассматривается исключительно как битовая последовательность. Это значит, что единственное ограничение на тип ключа — возможность упорядочивания при переходе к двоичному представлению. В итоге доступные типы ограничиваются не только целыми числами, но и числами с плавающей точкой, строками, временными метками...

Данный тип индексирования используется в TransBase[1], Accumulo, HBase [2], DynamoDB[3; 4].

Стоит отметить, что данное преобразование не является единственным для отображения многомерных данных в одномерные. Могут использоваться кривые Гильберта или Пеано. Однако Z-последовательность гораздо проще для вычисления.

Индексы с использованием машинного обучения

Можно выделить несколько подходов, которые могут быть использованы для поиска информации и выделения закономерностей в больших массивах данных — Latent Semantic Indexing (LSI) и Hidden Markov Model (HMM). Данные варианты хоть и являются интересными и полезными в некоторых сферах, но примеров их использования в каких-либо СУБД нет.

1.2 Используемые индексы в различных СУБД

СУБД	Индексы
PostgreSQL	B-Tree, R-Tree, Hash, GiST, SP-GiST, GIN, RUM, BRIN, Bloom
MySQL/MariaDB	B-Tree, Hash, R-Tree, Inverted Index
Oracle	B-Tree, B-Tree-cluster, Hash-cluster, Reverse key, Bitmap
MongoDB	B-Tree, Geohash, Text index, Hash
OrientDB	SB-Tree, Hash, Lucene Fulltext, Lucene Spatial
MemSQL	SkipList, Hash, Columnstore
Cassandra	LSM-Tree

Список литературы

1. Integrating the UB-tree into a database system kernel. / F. Ramsak [и др.] // VLDB. T. 2000. — 2000. — С. 263—272.
2. MD-HBase: A scalable multi-dimensional data infrastructure for location aware services / S. Nishimura [и др.] // Mobile Data Management (MDM), 2011 12th IEEE International Conference on. T. 1. — IEEE. 2011. — С. 7—16.
3. *Slayton, Z.* Z-Order Indexing for Multifaceted Queries in Amazon DynamoDB: Part 1 / Z. Slayton. — 2017. — URL: <https://aws.amazon.com/ru/blogs/database/z-order-indexing-for-multifaceted-queries-in-amazon-dynamodb-part-1/> (дата обр. 07.10.2018).
4. *Slayton, Z.* Z-order indexing for multifaceted queries in Amazon DynamoDB: Part 2 / Z. Slayton. — 2018. — URL: <https://aws.amazon.com/ru/blogs/database/z-order-indexing-for-multifaceted-queries-in-amazon-dynamodb-part-2/> (дата обр. 07.10.2018).