

PGMeetup.DBA

Типичные ошибки при работе с PostgreSQL

Фролков Иван

 PostgresPro

ТРАДИЦИОННЫЕ ТИПЫ

- * Тип NUMERIC/DECIMAL имеет переменную длину. Если у вас колонка типа DECIMAL, туда теоретически можно записать очень большое значение. Всегда указывайте точность
- * В Oracle есть тип number. Это отличный тип; при переходе с Oracle часто не глядя заменяют его NUMERIC. Все работает, но размер NUMERIC минимум 8 байт и относительно сложная конструкция внутри, что ведет к снижению производительности. Правило: NUMERIC – это для денег и только для денег
- * Тип TEXT имеет длину до гигабайта (об этом чуть позже). Если колонка с email имеет тип TEXT, то туда без можно положить стомегабайтный email, что как-то странно. Длину надо ограничивать
- * Есть тип UUID, и надо пользоваться им, а не текстовым представлением. Это и быстрее, и имеет меньший размер (16 байт, а не 33)
- * COLLATION
 - * Мы в России, сейчас везде UTF8, и Postgres не исключение. Все бы хорошо, но с UTF8 из коробки LIKE работает плохо. Что делать? Поставить расширение pg_trgm; для всяких служебных идентификаторов можно поставить COLLATE "C", тогда сравнение будет побайтовым. На больших объемах можно получить заметный прирост производительности
- * Выравнивание
 - * Данные в строке выровнены на естественные позиции (1,2,4,8 байт). Размер строки: заголовок + выровненные колонки
 - * Кстати, заголовок – теоретически 23-25 байт, практически – 32. Он тоже выравнивается

НЕТРАДИЦИОННЫЕ ТИПЫ

- * JSON/JSONB – не увлекайтесь JSON/JSONB, обычно это плохо заканчивается. Почему?
 - * JSON толстый
 - * Там хранятся и имена атрибутов. В итоге размер БД зависит от наименований атрибутов. Это глупо
 - * А для фильтрации потребуется вычитать весь JSON. Это может быть весьма болезненной операцией, когда потребуется лезть в TOAST
 - * JSON непрозрачный: даже для функциональных индексов статистики нет. Могут быть вопросы "а почему мой индекс не используется?"
 - * При Bitmap Index Scan при больших объемах данных вместо ссылки на строку-кандидат может использоваться ссылка на страницу, в которой находится строка-кандидат (все равно в итоге надо читать страницу). Если в условии используется колонка JSON, и значения достаточно большие, то во время выполнения сервер поднимет из TOAST все строки со страницы, что обычно ведет к катастрофическому снижению производительности
 - * JSON гибкий до бесформенности: в колонке с JSON может оказаться вообще что угодно. JSON SCHEMA, увы, не реализована.
 - * Вывод: JSON надо использовать именно как JSON – для хранения ответов удаленных систем, как тело сообщения в системе передачи сообщений и т.п. Как основной способ хранения JSON не подходит (и не только в Postgres, подозреваю)

PGMeetup.DBA

BLOB

- * Два варианта - Large Object (старый и побыл obsolete, сейчас partially obsolete) и bytea (или text)
- * Large object
 - * отдельная таблица (одна, непартиционированная!)
 - * отдельный объект БД (с правами и т.д.)
 - * Есть утилита `vacuumlo`, удаляющая потерянные объекты
 - * Она просматривает колонки с типом `oid`, и если на некоторый объект никакая такая колонка не ссылается - удаляет его
 - * jBPM хранит ссылки на large object в колонках другого типа, будьте внимательны!
 - * Зато размер - до 4Т (таких может быть 8 штук на всю таблицу - ограничение 32Т на таблицу)
 - * Можно читать из середины
- * bytea
 - * 1Г (теоретически; практически может оказаться так, что его можно записать, но потом не прочитать)
 - * Сжимается
 - * Может храниться вне строки, может - внутри
 - * Нельзя читать из середины, только целиком
- * Выводы
 - * Postgres плохо подходит для хранения больших двоичных данных
 - * При желании все-таки можно

PGMeetup.DBA

НЕТРАДИЦИОННЫЕ ВОЗМОЖНОСТИ

* JIT

* JIT это хорошо, только вот на его компиляцию тоже тратится время, причем достаточно заметное; т.е. только отпрепаренные запросы. С отключенным JIT в большинстве случаев запрос будет работать, скорее всего, быстрее

* Параллельное выполнение.

* Это тоже хорошо, но ведет в лучшем случае к кратному повышению производительности запросов (что хорошо, но мало) и увеличению конкуренции за некоторые внутренние структуры (что хуже). Для OLTP подходит плохо

- * Postgres это умеет и умеет хорошо. Надо этим пользоваться
 - * Транзакционный DDL! Обычно при переходе с других СУБД об этом никто не подозревает, но это так.
 - * В случае изменения функций могут быть чудеса, но для типовой ситуации "атомарно изменить набор функций" это отлично работает
 - * С таблицами то же самое
 - * VIEW зависят от VIEW, если есть цепочка VIEW->VIEW->VIEW, то базовый VIEW так просто поменять не получится. Пользуйтесь либо скриптами пересоздания (можно найти в сети), либо функциями
- * Postgres не любит длинные транзакции
 - * Что такое длинная транзакция? Вопрос философский
 - * Почему не любит? Вакуум не может удалить мусор, появившийся с начала транзакции
 - * Почему они возникают?
 - * Логика работы приложения. Иногда это надо
 - * Чаще всего - потерянные соединения
 - * Чините приложения!
 - * Если не чинится - `idle_in_transaction_session_timeout`
 - * Что делать?
 - * Не устраивать длинные транзакции, разбивать задачу на несколько коротких
 - * Убивать слишком длинные транзакции

PGMeetup.DBA

2PC

- * По умолчанию выключен
- * Редко используются, а зря:
 - * Перенос данных между системами
 - * В ряде случаев можно иметь две (три, четыре...) копии базы без всяких репликаций
 - * **Корректная многопоточная транзакционная обработка**
- * postgres_fdw (и dblink) без 2PC – обратите внимание!

PGMeetup.DBA

SAVEROINT ИЛИ ТОЧКИ СОХРАНЕНИЯ ИЛИ ПОДТРАНЗАКЦИИ

- * Отличная возможность
- * Есть неприятные ограничения
- * Не более 64 на транзакцию
 - * Можно и больше, но не нужно
 - * Почему? Потому что вытесняются из кеша сессии
 - * Типовой случай: поставили `saveroint`, попытались добавить строку, получили ошибку, откатились, обновили
 - * Ну, если занудствовать - это некорректно. Строку могут и удалить между ошибкой и обновлением
 - * Проблемы с производительностью
 - * Если один-два раза - скорее всего, ничего страшного
 - * `insert .. on conflict update / merge` (с 15 версии)

ВРЕМЕННЫЕ ТАБЛИЦЫ

- * Отличная вещь, но...
- * Это, строго говоря, обычная таблица – занимает место в системном каталоге; надо чистить мусор
- * Если раз в час или в пять минут – ничего страшного
- * А вот несколько сотен раз в секунду – готовьтесь к проблемам
- * Кстати, не работает на реплике
- * Что делать?
 - * Массивы
 - * `pg_variables`
 - * Внешнее хранение

PGMeetup.DBA

СЕКЦИОНИРОВАНИЕ, ОНО ЖЕ ПАРТИЦИОНИРОВАНИЕ

- * **Всегда** откладывают на потом
 - * Партиционирование терабайтной таблицы онлайн – довольно сложное занятие
 - * Делайте сразу!
 - * Максимальный размер таблицы – 32Т и достигается внезапно. Выкрутиться можно, но лучше обойтись без этого
 - * Особый случай – OLTP, популярная таблица, много физических ядер
 - * Страшная конкуренция за корень индекса/первую страницу
 - * Партиционирование может помочь
- * Глобальных индексов нет
 - * Только вспомогательные таблицы
 - * IOT-таблиц тоже нет, кстати

PGMeetup.DBA

ИНДЕКСЫ

- * Традиционные btree
 - * См. выше про collation
 - * Условные индексы (`create index on t(id) where is_sold`). Иногда - просто спасение
 - * Индексы по функциям. Функции - только `immutable` (надо только пообещать серверу, а так делай что хочешь. Если захочешь. Но лучше не надо). Иногда тоже спасают
 - * `Index skip scan` нет.
 - * `Index scan vs bitmap index scan`
- * Нетрадиционные
 - * GIN - индексы по массивам. Полнотекстовой поиск, триграммы. Нужны нечасто, но нужны
 - * GIST/SrGIST - в основном география или диапазоны

- * Сборка мусора – удаленные строки. Ну не только удаленные, но особой разницы нет
- * Замусориваются не только таблицы, но и индексы. Чисто не там, где убирают, а там, где не сорят
- * Автовакуум **ОТКЛЮЧАТЬ НЕЛЬЗЯ НИ В КОЕМ СЛУЧАЕ!**

PGMeetup.DBA

СПАСИБО

postgrespro.ru