

ВАСИЛЬЕВ А.Ю.

Работа с Postgresql

настройка, масштабирование

СПРАВОЧНОЕ ПОСОБИЕ

2010

CREATIVE COMMONS ATTRIBUTION-NONCOMMERCIAL 2.5

При написании книги(мануала, или просто шпаргалки) использовались материалы:

- PostgreSQL: настройка производительности. Алексей Борзов (Sad Spirit) borz_off@cs.msu.su, <http://www.phpclub.ru/detail/store/pdf/postgresql-performance.pdf>
- Настройка репликации в PostgreSQL с помощью системы Slony-I, Eugene Kuzin eugene@kuzin.net, <http://www.kuzin.net/work/slоники-privet.html>
- Установка Londiste в подробностях, Sergey Konoplev gray.ru@gmail.com, <http://gray-hemp.blogspot.com/2010/04/londiste.html>
- Учебное руководство по pgpool-II, Dmitry Stasyuk, <http://undenied.ru/2009/03/04/uchebnoe-rukovodstvo-po-pgpool-ii/>
- Горизонтальное масштабирование PostgreSQL с помощью PL/Proху, Чиркин Дима dmitry.chirkin@gmail.com, <http://habrahabr.ru/blogs/postgresql/45475/>
- Hadoop, Иван Блинков wordpress@insight-it.ru, <http://www.insight-it.ru/masshtabiruemost/hadoop/>
- Up and Running with HadoopDB, Padraig O'Sullivan, <http://posulliv.github.com/2010/05/10/hadoopdb-mysql.html>
- Масштабирование PostgreSQL: готовые решения от Skype, Иван Золотухин, <http://postgresmen.ru/articles/view/25>
- Streaming Replication, http://wiki.postgresql.org/wiki/Streaming_Replication
- Шардинг, партиционирование, репликация - зачем и когда?, Den Golotyuk, <http://highload.com.ua/index.php/2009/05/06/шардинг-партиционирование-репликац/>

Оглавление

Оглавление	3
1 Введение	7
2 Настройка производительности	8
2.1 Введение	8
Не используйте настройки по умолчанию	9
Используйте актуальную версию сервера	9
Стоит ли доверять тестам производительности	10
2.2 Настройка сервера	10
Используемая память	11
Журнал транзакций и контрольные точки	15
Планировщик запросов	17
Сбор статистики	18
2.3 Диски и файловые системы	19
Перенос журнала транзакций на отдельный диск	19
2.4 Примеры настроек	20
Среднестатистическая настройка для максимальной произ- водительности	20
Среднестатистическая настройка для оконного приложения (1C), 2 ГБ памяти	20
Среднестатистическая настройка для Web приложения, 2 ГБ памяти	21
Среднестатистическая настройка для Web приложения, 8 ГБ памяти	21
2.5 Автоматическое создание оптимальных настроек: pg tune	21
2.6 Оптимизация БД и приложения	22
Поддержание базы в порядке	22
Использование индексов	23
Перенос логики на сторону сервера	26
Оптимизация конкретных запросов	26
Оптимизация запросов с помощью pgFouine	28
2.7 Заключение	29

3	Партиционирование	30
3.1	Введение	30
3.2	Теория	31
3.3	Практика использования	32
	Настройка	32
	Тестирование	34
	Управление партициями	35
	Важность «constraint_exclusion» для партиционирования	36
3.4	Заключение	38
4	Репликация	39
4.1	Введение	39
4.2	Slony-I	41
	Введение	41
	Установка	42
	Настройка	42
	Общие задачи	47
	Устранение неисправностей	49
4.3	Londiste	52
	Введение	52
	Установка	52
	Настройка	54
	Общие задачи	58
	Устранение неисправностей	59
4.4	Streaming Replication (Потоковая репликация)	60
	Введение	60
	Установка	60
	Настройка	60
	Общие задачи	66
4.5	Bucardo	67
	Введение	67
	Установка	67
	Настройка	67
	Общие задачи	70
4.6	RubyRep	70
	Введение	70
	Установка	71
	Настройка	72
	Устранение неисправностей	73
4.7	Заключение	74
5	Шардинг	76
5.1	Введение	76
5.2	PL/Proху	78
	Установка	78

	Настройка	79
	Все ли так просто?	82
5.3	HadoopDB	83
	Установка и настройка	87
	Заключение	98
5.4	Заключение	99
6	PgPool-II	100
6.1	Введение	100
6.2	Давайте начнем!	101
	Установка pgpool-II	101
	Файлы конфигурации	102
	Настройка команд PCP	103
	Подготовка узлов баз данных	104
	Запуск/Остановка pgpool-II	104
6.3	Ваша первая репликация	105
	Настройка репликации	105
	Проверка репликации	106
6.4	Ваш первый параллельный запрос	107
	Настройка параллельного запроса	107
	Настройка SystemDB	108
	Установка правил распределения данных	111
	Установка правил репликации	112
	Проверка параллельного запроса	113
6.5	Master-slave режим	114
	Streaming Replication (Потоковая репликация)	114
6.6	Онлайн восстановление	115
	Streaming Replication (Потоковая репликация)	116
6.7	Заключение	118
7	Мультиплексоры соединений	119
7.1	Введение	119
7.2	PgBouncer	119
7.3	PgPool-II vs PgBouncer	120
8	Кэширование в PostgreSQL	122
8.1	Введение	122
8.2	Pgmemcache	123
	Установка	123
	Настройка	124
	Проверка	125
	Заключение	129
9	Расширения	130
9.1	Введение	130

9.2	PostGIS	130
9.3	PostPic	130
9.4	OpenFTS	131
9.5	PL/Proxy	131
9.6	Texcaller	131
9.7	Pgmemcache	131
9.8	Prefix	131
10	Бэкап и восстановление PostgreSQL	133
10.1	Введение	133
10.2	SQL бэкап	133
	SQL бэкап больших баз данных	135
10.3	Бекап уровня файловой системы	136
10.4	Непрерывное резервное копирование	137
	Настройка	138
10.5	Заключение	138
11	Стратегии масштабирования для PostgreSQL	139
11.1	Введение	139
	Суть проблемы	139
11.2	Проблема чтения данных	140
	Методы решения	140
11.3	Проблема записи данных	140
12	Советы по разным вопросам (Performance Snippets)	141
12.1	Введение	141
12.2	Советы	142
	Размер объектов в базе данных	142
	Размер самых больших таблиц	142
	«Средний» count	143
	Узнать значение по-умолчанию у поля в таблице	144
	Случайное число из диапазона	145
	Алгоритм Луна	145
	Выборка и сортировка по данному набору данных	148

Введение

Послушайте — и Вы забудете, посмотрите — и Вы
запомните, сделайте — и Вы поймете.

Конфуций

Данная книга не дает ответы на все вопросы по работе с PostgreSQL. Главное её задание — показать возможности PostgreSQL, методики настройки и масштабируемости этой СУБД. В любом случае, выбор метода решения поставленной задачи остается за разработчиком или администратором СУБД.

Настройка производительности

Теперь я знаю тысячу способов, как не нужно делать лампу накаливания.

Томас Алва Эдисон

2.1 Введение

Скорость работы, вообще говоря, не является основной причиной использования реляционных СУБД. Более того, первые реляционные базы работали медленнее своих предшественников. Выбор этой технологии был вызван скорее

- возможностью возложить поддержку целостности данных на СУБД;
- независимостью логической структуры данных от физической.

Эти особенности позволяют сильно упростить написание приложений, но требуют для своей реализации дополнительных ресурсов.

Таким образом, прежде, чем искать ответ на вопрос «как заставить РСУБД работать быстрее в моей задаче?» следует ответить на вопрос «нет ли более подходящего средства для решения моей задачи, чем РСУБД?». Иногда использование другого средства потребует меньше усилий, чем настройка производительности.

Данная глава посвящена возможностям повышения производительности PostgreSQL. Глава не претендует на исчерпывающее изложение вопроса, наиболее полным и точным руководством по использованию PostgreSQL является, конечно, официальная документация и официальный FAQ. Также существует англоязычный список рассылки `postgresql-performance`, посвящённый именно этим вопросам. Глава состоит из двух разделов, первый из которых ориентирован скорее на администратора, второй — на разработчика приложений. Рекомендуется прочесть оба раздела: отнесение многих вопросов к какому-то одному из них весьма условно.

Не используйте настройки по умолчанию

По умолчанию PostgreSQL сконфигурирован таким образом, чтобы он мог быть запущен практически на любом компьютере и не слишком мешал при этом работе других приложений. Это особенно касается используемой памяти. Настройки по умолчанию подходят только для следующего использования: с ними вы сможете проверить, работает ли установка PostgreSQL, создать тестовую базу уровня записной книжки и потренироваться писать к ней запросы. Если вы собираетесь разрабатывать (а тем более запускать в работу) реальные приложения, то настройки придётся радикально изменить. В дистрибутиве PostgreSQL, к сожалению, не поставляется файлов с «рекомендуемыми» настройками. Вообще говоря, такие файлы создать весьма сложно, т.к. оптимальные настройки конкретной установки PostgreSQL будут определяться:

- конфигурацией компьютера;
- объёмом и типом данных, хранящихся в базе;
- отношением числа запросов на чтение и на запись;
- тем, запущены ли другие требовательные к ресурсам процессы (например, вебсервер).

Используйте актуальную версию сервера

Если у вас стоит устаревшая версия PostgreSQL, то наибольшего ускорения работы вы сможете добиться, обновив её до текущей. Укажем лишь наиболее значительные из связанных с производительностью изменений.

- В версии 7.1 появился журнал транзакций, до того данные в таблицу сбрасывались каждый раз при успешном завершении транзакции.
- В версии 7.2 появились:
 - новая версия команды VACUUM, не требующая блокировки;
 - команда ANALYZE, строящая гистограмму распределения данных в столбцах, что позволяет выбирать более быстрые планы выполнения запросов;
 - подсистема сбора статистики.
- В версии 7.4 была ускорена работа многих сложных запросов (включая печально известные подзапросы IN/NOT IN).
- В версии 8.0 было внедрено метки восстановления, улучшение управления буфером, CHECKPOINT и VACUUM улучшены.
- В версии 8.1 было улучшено одновременный доступ к разделяемой памяти, автоматически использование индексов для MIN() и MAX(), pg_autovacuum внедрен в сервер (автоматизирован), повышение производительности для секционированных таблиц.
- В версии 8.2 было улучшено скорость множества SQL запросов, усовершенствован сам язык запросов.

- В версии 8.3 внедрен полнотекстовый поиск, поддержка SQL/XML стандарта, параметры конфигурации сервера могут быть установлены на основе отдельных функций.
- В версии 8.4 было внедрено общие табличные выражения, рекурсивные запросы, параллельное восстановление, улучшенна производительность для EXISTS/NOT EXISTS запросов.
- В версии 9.0 «репликация из коробки», VACUUM/VACUUM FULL стали быстрее, расширены хранимые процедуры.

Следует также отметить, что большая часть изложенного в статье материала относится к версии сервера не ниже 8.4.

Стоит ли доверять тестам производительности

Перед тем, как заниматься настройкой сервера, вполне естественно ознакомиться с опубликованными данными по производительности, в том числе в сравнении с другими СУБД. К сожалению, многие тесты служат не столько для облегчения вашего выбора, сколько для продвижения конкретных продуктов в качестве «самых быстрых». При изучении опубликованных тестов в первую очередь обратите внимание, соответствует ли величина и тип нагрузки, объём данных и сложность запросов в тесте тому, что вы собираетесь делать с базой? Пусть, например, обычное использование вашего приложения подразумевает несколько одновременно работающих запросов на обновление к таблице в миллионы записей. В этом случае СУБД, которая в несколько раз быстрее всех остальных ищет запись в таблице в тысячу записей, может оказаться не лучшим выбором. Ну и наконец, вещи, которые должны сразу насторожить:

- Тестирование устаревшей версии СУБД.
- Использование настроек по умолчанию (или отсутствие информации о настройках).
- Тестирование в однопользовательском режиме (если, конечно, вы не предполагаете использовать СУБД именно так).
- Использование расширенных возможностей одной СУБД при игнорировании расширенных возможностей другой.
- Использование заведомо медленно работающих запросов (см. пункт 3.4).

2.2 Настройка сервера

В этом разделе описаны рекомендуемые значения параметров, влияющих на производительность СУБД. Эти параметры обычно устанавливаются в конфигурационном файле `postgresql.conf` и влияют на все базы в текущей установке.

Используемая память

Общий буфер сервера: `shared_buffers`

PostgreSQL не читает данные напрямую с диска и не пишет их сразу на диск. Данные загружаются в общий буфер сервера, находящийся в разделяемой памяти, серверные процессы читают и пишут блоки в этом буфере, а затем уже изменения сбрасываются на диск.

Если процессу нужен доступ к таблице, то он сначала ищет нужные блоки в общем буфере. Если блоки присутствуют, то он может продолжать работу, если нет — делается системный вызов для их загрузки. Загружаться блоки могут как из файлового кэша ОС, так и с диска, и эта операция может оказаться весьма «дорогой».

Если объём буфера недостаточен для хранения часто используемых рабочих данных, то они будут постоянно писаться и читаться из кэша ОС или с диска, что крайне отрицательно скажется на производительности.

В то же время не следует устанавливать это значение слишком большим: это НЕ вся память, которая нужна для работы PostgreSQL, это только размер разделяемой между процессами PostgreSQL памяти, которая нужна для выполнения активных операций. Она должна занимать меньшую часть оперативной памяти вашего компьютера, так как PostgreSQL полагается на то, что операционная система кэширует файлы, и не старается дублировать эту работу. Кроме того, чем больше памяти будет отдано под буфер, тем меньше останется операционной системе и другим приложениям, что может привести к свопингу.

К сожалению, чтобы знать точное число `shared_buffers`, нужно учесть количество оперативной памяти компьютера, размер базы данных, число соединений и сложность запросов, так что лучше воспользуемся несколькими простыми правилами настройки.

На выделенных серверах полезным объемом будет значение от 8 МБ до 2 ГБ. Объем может быть выше, если у вас большие активные порции базы данных, сложные запросы, большое число одновременных соединений, длительные транзакции, вам доступен большой объем оперативной памяти или большее количество процессоров. И, конечно же, не забываем об остальных приложениях. Выделив слишком много памяти для базы данных, мы можем получить ухудшение производительности. В качестве начальных значений можете попробовать следующие:

- Начните с 4 МБ (512) для рабочей станции
- Средний объём данных и 256–512 МБ доступной памяти: 16–32 МБ (2048–4096)
- Большой объём данных и 1–4 ГБ доступной памяти: 64–256 МБ (8192–32768)

Для тонкой настройки параметра установите для него большое значение и потестируйте базу при обычной нагрузке. Проверьте использование

2.2. Настройка сервера

разделяемой памяти при помощи `ipcs` или других утилит (например, `free` или `vmstat`). Рекомендуемое значение параметра будет примерно в 1,2–2 раза больше, чем максимум использованной памяти. Обратите внимание, что память под буфер выделяется при запуске сервера, и её объём при работе не изменяется. Учтите также, что настройки ядра операционной системы могут не дать вам выделить большой объём памяти. В руководстве администратора PostgreSQL описано, как можно изменить эти настройки: <http://developer.postgresql.org/docs/postgres/kernel-resources.html>

Вот несколько примеров, полученных на личном опыте и при тестировании:

- Laptop, Celeron processor, 384 МБ RAM, база данных 25 МБ: 12 МБ
- Athlon server, 1 ГБ RAM, база данных поддержки принятия решений 10 ГБ: 200 МБ
- Quad PIII server, 4 ГБ RAM, 40 ГБ, 150 соединений, «тяжелые» транзакции: 1 ГБ
- Quad Xeon server, 8 ГБ RAM, 200 ГБ, 300 соединений, «тяжелые» транзакции: 2 ГБ

Память для сортировки результата запроса: `work_mem`

Ранее известное как `sort_mem`, было переименовано, так как сейчас определяет максимальное количество оперативной памяти, которое может выделить одна операция сортировки, агрегации и др. Это не разделяемая память, `work_mem` выделяется отдельно на каждую операцию (от одного до нескольких раз за один запрос). Разумное значение параметра определяется следующим образом: количество доступной оперативной памяти (после того, как из общего объема вычли память, требуемую для других приложений, и `shared_buffers`) делится на максимальное число одновременных запросов умноженное на среднее число операций в запросе, которые требуют памяти.

Если объём памяти недостаточен для сортировки некоторого результата, то серверный процесс будет использовать временные файлы. Если же объём памяти слишком велик, то это может привести к своппингу.

Объём памяти задаётся параметром `work_mem` в файле `postgresql.conf`. Единица измерения параметра — 1 кБ. Значение по умолчанию — 1024. В качестве начального значения для параметра можете взять 2–4% доступной памяти. Для веб-приложений обычно устанавливают низкие значения `work_mem`, так как запросов обычно много, но они простые, обычно хватает от 512 до 2048 КБ. С другой стороны, приложения для поддержки принятия решений с сотнями строк в каждом запросе и десятками миллионов столбцов в таблицах фактов часто требуют `work_mem` порядка 500 МБ. Для баз данных, которые используются и так, и так, этот параметр можно устанавливать для каждого запроса индивидуально, используя на-

стройки сессии. Например, при памяти 1–4 ГБ рекомендуется устанавливать 32–128 MB.

Память для работы команды VACUUM: maintenance_work_mem

Предыдущее название в PostgreSQL 7.x vacuum_mem. Этот параметр задаёт объём памяти, используемый командами VACUUM, ANALYZE, CREATE INDEX, и добавления внешних ключей. Чтобы операции выполнялись максимально быстро, нужно устанавливать этот параметр тем выше, чем больше размер таблиц в вашей базе данных. Неплохо бы устанавливать его значение от 50 до 75% размера вашей самой большой таблицы или индекса или, если точно определить невозможно, от 32 до 256 MB. Следует устанавливать большее значение, чем для work_mem. Слишком большие значения приведут к использованию свопа. Например, при памяти 1–4 ГБ рекомендуется устанавливать 128–512 MB.

Free Space Map: как избавиться от VACUUM FULL

Особенностями версионных движков БД (к которым относится и используемый в PostgreSQL) является следующее:

- Транзакции, изменяющие данные в таблице, не блокируют транзакции, читающие из неё данные, и наоборот (это хорошо);
- При изменении данных в таблице (командами UPDATE или DELETE) накапливается мусор¹ (а это плохо).

В каждой СУБД сборка мусора реализована особым образом, в PostgreSQL для этой цели применяется команда VACUUM (описана в пункте 3.1.1).

До версии 7.2 команда VACUUM полностью блокировала таблицу. Начиная с версии 7.2, команда VACUUM накладывает более слабую блокировку, позволяющую параллельно выполнять команды SELECT, INSERT, UPDATE и DELETE над обрабатываемой таблицей. Старый вариант команды называется теперь VACUUM FULL.

Новый вариант команды не пытается удалить все старые версии записей и, соответственно, уменьшить размер файла, содержащего таблицу, а лишь помечает занимаемое ими место как свободное. Для информации о свободном месте есть следующие настройки:

- **max_fsm_relations**

Максимальное количество таблиц, для которых будет отслеживаться свободное место в общей карте свободного пространства. Эти данные собираются VACUUM. Параметр max_fsm_relations должен быть не меньше общего количества таблиц во всех базах данной установки (лучше с запасом).

¹под которым понимаются старые версии изменённых/удалённых записей

- **max_fsm_pages**

Данный параметр определяет размер реестра, в котором хранится информация о частично освобождённых страницах данных, готовых к заполнению новыми данными. Значение этого параметра нужно установить чуть больше, чем полное число страниц, которые могут быть затронуты операциями обновления или удаления между выполнением VACUUM. Чтобы определить это число, можно запустить VACUUM VERBOSE ANALYZE и выяснить общее число страниц, используемых базой данных. max_fsm_pages обычно требует немного памяти, так что на этом параметре лучше не экономить.

Если эти параметры установлены верно и информация обо всех изменениях помещается в FSM, то команды VACUUM будет достаточно для сборки мусора, если нет – понадобится VACUUM FULL, во время работы которой нормальное использование БД сильно затруднено.

ВНИМАНИЕ! Начиная с 8.4 версии fsm параметры были убраны, поскольку Free Space Map сохраняется на жесткий диск, а не в память.

Прочие настройки

- **temp_buffers**

Буфер под временные объекты, в основном для временных таблиц. Можно установить порядка 16 МБ.

- **max_prepared_transactions**

Количество одновременно подготавливаемых транзакций (PREPARE TRANSACTION). Можно оставить по умолчанию — 5.

- **vacuum_cost_delay**

Если у вас большие таблицы, и производится много одновременных операций записи, вам может пригодиться функция, которая уменьшает затраты на I/O для VACUUM, растягивая его по времени. Чтобы включить эту функциональность, нужно поднять значение vacuum_cost_delay выше 0. Используйте разумную задержку от 50 до 200 мс. Для более тонкой настройки повышайте vacuum_cost_page_hit и понижайте vacuum_cost_page_limit. Это ослабит влияние VACUUM, увеличив время его выполнения. В тестах с параллельными транзакциями Ян Вiek (Jan Wieck) получил, что при значениях delay — 200, page_hit — 6 и предел — 100 влияние VACUUM уменьшилось более чем на 80%, но его длительность увеличилась втрое.

- **max_stack_depth**

Специальный стек для сервера, в идеале он должен совпадать с размером стека, выставленном в ядре ОС. Установка большего значения, чем в ядре, может привести к ошибкам. Рекомендуется устанавливать 2–4 МБ.

- **max_files_per_process**

Максимальное количество файлов, открываемых процессом и его подпроцессами в один момент времени. Уменьшите данный параметр, если в процессе работы наблюдается сообщение «Too many open files».

Журнал транзакций и контрольные точки

Журнал транзакций PostgreSQL работает следующим образом: все изменения в файлах данных (в которых находятся таблицы и индексы) производятся только после того, как они были занесены в журнал транзакций, при этом записи в журнале должны быть гарантированно записаны на диск.

В этом случае нет необходимости сбрасывать на диск изменения данных при каждом успешном завершении транзакции: в случае сбоя БД может быть восстановлена по записям в журнале. Таким образом, данные из буферов сбрасываются на диск при проходе контрольной точки: либо при заполнении нескольких (параметр `checkpoint_segments`, по умолчанию 3) сегментов журнала транзакций, либо через определённый интервал времени (параметр `checkpoint_timeout`, измеряется в секундах, по умолчанию 300).

Изменение этих параметров прямо не повлияет на скорость чтения, но может принести большую пользу, если данные в базе активно изменяются.

Уменьшение количества контрольных точек: `checkpoint_segments`

Если в базу заносятся большие объёмы данных, то контрольные точки могут происходить слишком часто². При этом производительность упадёт из-за постоянного сбрасывания на диск данных из буфера.

Для увеличения интервала между контрольными точками нужно увеличить количество сегментов журнала транзакций (`checkpoint_segments`). Данный параметр определяет количество сегментов (каждый по 16 МБ) лога транзакций между контрольными точками. Этот параметр не имеет особого значения для базы данных, предназначенной преимущественно для чтения, но для баз данных со множеством транзакций увеличение этого параметра может оказаться жизненно необходимым. В зависимости от объема данных установите этот параметр в диапазоне от 12 до 256 сегментов и, если в логе появляются предупреждения (`warning`) о том, что контрольные точки происходят слишком часто, постепенно увеличивайте его. Место, требуемое на диске, вычисляется по формуле (`checkpoint_segments`

² «слишком часто» можно определить как «чаще раза в минуту». Вы также можете задать параметр `checkpoint_warning` (в секундах): в журнал сервера будут писаться предупреждения, если контрольные точки происходят чаще заданного.

2.2. Настройка сервера

* 2 + 1) * 16 МБ, так что убедитесь, что у вас достаточно свободного места. Например, если вы выставите значение 32, вам потребуется больше 1 ГБ дискового пространства.

Следует также отметить, что чем больше интервал между контрольными точками, тем дольше будут восстанавливаться данные по журналу транзакций после сбоя.

fsync и стоит ли его трогать

Наиболее радикальное из возможных решений — выставить значение «off» параметру `fsync`. При этом записи в журнале транзакций не будут принудительно сбрасываться на диск, что даст большой прирост скорости записи. Учтите: вы жертвуете надёжностью, в случае сбоя целостность базы будет нарушена, и её придётся восстанавливать из резервной копии!

Использовать этот параметр рекомендуется лишь в том случае, если вы всецело доверяете своему «железу» и своему источнику бесперебойного питания. Ну или если данные в базе не представляют для вас особой ценности.

Прочие настройки

- **`commit_delay`** (в микросекундах, 0 по умолчанию) и **`commit_siblings`** (5 по умолчанию)

определяют задержку между попаданием записи в буфер журнала транзакций и сбросом её на диск. Если при успешном завершении транзакции активно не менее `commit_siblings` транзакций, то запись будет задержана на время `commit_delay`. Если за это время завершится другая транзакция, то их изменения будут сброшены на диск вместе, при помощи одного системного вызова. Эти параметры позволят ускорить работу, если параллельно выполняется много «мелких» транзакций.

- **`wal_sync_method`**

Метод, который используется для принудительной записи данных на диск. Если `fsync=off`, то этот параметр не используется. Возможные значения:

- `open_datasync` — запись данных методом `open()` с параметром `O_DSYNC`
- `fdatsync` — вызов метода `fdatsync()` после каждого `commit`
- `fsync_writethrough` — вызывать `fsync()` после каждого `commit` игнорирую параллельные процессы
- `fsync` — вызов `fsync()` после каждого `commit`
- `open_sync` — запись данных методом `open()` с параметром `O_SYNC`

Не все эти методы доступны на разных ОС. По умолчанию устанавливается первый, который доступен для системы.

- **full_page_writes**

Установите данный параметр в off, если fsync=off. Иначе, когда этот параметр on, PostgreSQL записывает содержимое каждой записи в журнал транзакций при первой модификации таблицы. Это необходимо, поскольку данные могут записаться лишь частично, если в ходе процесса «упала» ОС. Это приведет к тому, что на диске окажутся новые данные смешанные со старыми. Строкового уровня записи в журнал транзакций может быть не достаточно, что бы полностью восстановить данные после «падения». full_page_writes гарантирует корректное восстановление, ценой увеличения записываемых данных в журнал транзакций (Единственный способ снижения объема записи в журнал транзакций заключается в увеличении checkpoint_interval).

- **wal_buffers**

Количество памяти используемое в SHARED MEMORY для ведения транзакционных логов³. Стоит увеличить буфер до 256–512 КБ, что позволит лучше работать с большими транзакциями. Например, при доступной памяти 1–4 ГБ рекомендуется устанавливать 256–1024 КБ.

Планировщик запросов

Следующие настройки помогают планировщику запросов правильно оценивать стоимости различных операций и выбирать оптимальный план выполнения запроса. Существуют 3 настройки планировщика, на которые стоит обратить внимание:

- **default_statistics_target**

Этот параметр задаёт объём статистики, собираемой командой ANALYZE (см. пункт 3.1.2). Увеличение параметра заставит эту команду работать дольше, но может позволить оптимизатору строить более быстрые планы, используя полученные дополнительные данные. Объём статистики для конкретного поля может быть задан командой ALTER TABLE ...SET STATISTICS.

- **effective_cache_size**

Этот параметр сообщает PostgreSQL примерный объём файлового кэша операционной системы, оптимизатор использует эту оценку для построения плана запроса⁴.

Пусть в вашем компьютере 1,5 ГБ памяти, параметр shared_buffers установлен в 32 МБ, а параметр effective_cache_size в 800 МБ. Если

³буфер находится в разделяемой памяти и является общим для всех процессов

⁴Указывает планировщику на размер самого большого объекта в базе данных, который теоретически может быть закеширован

запросу нужно 700 МБ данных, то PostgreSQL оценит, что все нужные данные уже есть в памяти и выберет более агрессивный план с использованием индексов и merge joins. Но если `effective_cache_size` будет всего 200 МБ, то оптимизатор вполне может выбрать более эффективный для дисковой системы план, включающий полный просмотр таблицы.

На выделенном сервере имеет смысл выставить `effective_cache_size` в 2/3 от всей оперативной памяти; на сервере с другими приложениями сначала нужно вычесть из всего объема RAM размер дискового кэша ОС и память, занятую остальными процессами.

- **`random_page_cost`**

Переменная, указывающая на условную стоимость индексного доступа к страницам данных. На серверах с быстрыми дисковыми массивами имеет смысл уменьшать изначальную настройку до 3.0, 2.5 или даже до 2.0. Если же активная часть вашей базы данных намного больше размеров оперативной памяти, попробуйте поднять значение параметра. Можно подойти к выбору оптимального значения и со стороны производительности запросов. Если планировщик запросов чаще, чем необходимо, предпочитает последовательные просмотры (sequential scans) просмотрам с использованием индекса (index scans), понижайте значение. И наоборот, если планировщик выбирает просмотр по медленному индексу, когда не должен этого делать, настройку имеет смысл увеличить. После изменения тщательно тестируйте результаты на максимально широком наборе запросов. Никогда не опускайте значение `random_page_cost` ниже 2.0; если вам кажется, что `random_page_cost` нужно еще понижать, разумнее в этом случае менять настройки статистики планировщика.

Сбор статистики

У PostgreSQL также есть специальная подсистема — сборщик статистики, — которая в реальном времени собирает данные об активности сервера. Поскольку сбор статистики создает дополнительные накладные расходы на базу данных, то система может быть настроена как на сбор, так и не сбор статистики вообще. Эта система контролируется следующими параметрами, принимающими значения true/false:

- **`track_counts`** включать ли сбор статистики. По умолчанию включён, поскольку autovacuum демону требуется сбор статистики. Отключайте, только если статистика вас совершенно не интересует (как и autovacuum).
- **`track_functions`** отслеживание использования определенных пользователем функций.
- **`track_activities`** передавать ли сборщику статистики информацию о текущей выполняемой команде и времени начала её выполнения.

По умолчанию эта возможность включена. Следует отметить, что эта информация будет доступна только привилегированным пользователям и пользователям, от лица которых запущены команды, так что проблем с безопасностью быть не должно.

Данные, полученные сборщиком статистики, доступны через специальные системные представления. При установках по умолчанию собирается очень мало информации, рекомендуется включить все возможности: дополнительная нагрузка будет невелика, в то время как полученные данные позволят оптимизировать использование индексов (а также помогут оптимальной работе autovacuum демону).

2.3 Диски и файловые системы

Очевидно, что от качественной дисковой подсистемы в сервере БД зависит немалая часть производительности. Вопросы выбора и тонкой настройки «железа», впрочем, не являются темой данной статьи, ограничимся уровнем файловой системы.

Единого мнения насчёт наиболее подходящей для PostgreSQL файловой системы нет, поэтому рекомендуется использовать ту, которая лучше всего поддерживается вашей операционной системой. При этом учтите, что современные журналирующие файловые системы не намного медленнее нежурналирующих, а выигрыш — быстрое восстановление после сбоев — от их использования велик.

Вы легко можете получить выигрыш в производительности без побочных эффектов, если примонтируете файловую систему, содержащую базу данных, с параметром `noatime`⁵.

Перенос журнала транзакций на отдельный диск

При доступе к диску изрядное время занимает не только собственно чтение данных, но и перемещение магнитной головки.

Если в вашем сервере есть несколько физических дисков⁶, то вы можете разнести файлы базы данных и журнал транзакций по разным дискам. Данные в сегменты журнала пишутся последовательно, более того, записи в журнале транзакций сразу сбрасываются на диск, поэтому в случае нахождения его на отдельном диске магнитная головка не будет лишний раз двигаться, что позволит ускорить запись.

Порядок действий:

- Остановите сервер (!).

⁵при этом не будет отслеживаться время последнего доступа к файлу

⁶несколько логических разделов на одном диске здесь, очевидно, не помогут: головка всё равно будет одна

- Перенесите каталоги `pg_clog` и `pg_xlog`, находящийся в каталоге с базами данных, на другой диск.
- Создайте на старом месте символическую ссылку.
- Запустите сервер.

Примерно таким же образом можно перенести и часть файлов, содержащих таблицы и индексы, на другой диск, но здесь потребуется больше кропотливой ручной работы, а при внесении изменений в схему базы процедуру, возможно, придётся повторить.

2.4 Примеры настроек

Среднестатистическая настройка для максимальной производительности

Возможно для конкретного случая лучше подойдут другие настройки. Внимательно изучите данное руководство и настройте PostgreSQL операясь на эту информацию.

RAM — размер памяти;

- `shared_buffers` = 1/8 RAM или больше (но не более 1/4);
- `work_mem` в 1/20 RAM;
- `maintenance_work_mem` в 1/4 RAM;
- `max_fsm_relations` в планируемое кол-во таблиц в базах * 1.5;
- `max_fsm_pages` в `max_fsm_relations` * 2000;
- `fsync` = true;
- `wal_sync_method` = `fdasync`;
- `commit_delay` = от 10 до 100 ;
- `commit_siblings` = от 5 до 10;
- `effective_cache_size` = 0.9 от значения `cached`, которое показывает `free`;
- `random_page_cost` = 2 для быстрых `cpu`, 4 для медленных;
- `cpu_tuple_cost` = 0.001 для быстрых `cpu`, 0.01 для медленных;
- `cpu_index_tuple_cost` = 0.0005 для быстрых `cpu`, 0.005 для медленных;
- `autovacuum` = on;
- `autovacuum_vacuum_threshold` = 1800;
- `autovacuum_analyze_threshold` = 900;

Среднестатистическая настройка для оконного приложения (1С), 2 ГБ памяти

- `maintenance_work_mem` = 128MB
- `effective_cache_size` = 512MB
- `work_mem` = 640kB

- wal_buffers = 1536kB
- shared_buffers = 128MB
- max_connections = 500

Среднестатистическая настройка для Web приложения, 2 ГБ памяти

- maintenance_work_mem = 128MB;
- checkpoint_completion_target = 0.7
- effective_cache_size = 1536MB
- work_mem = 4MB
- wal_buffers = 4MB
- checkpoint_segments = 8
- shared_buffers = 512MB
- max_connections = 500

Среднестатистическая настройка для Web приложения, 8 ГБ памяти

- maintenance_work_mem = 512MB
- checkpoint_completion_target = 0.7
- effective_cache_size = 6GB
- work_mem = 16MB
- wal_buffers = 4MB
- checkpoint_segments = 8
- shared_buffers = 2GB
- max_connections = 500

2.5 Автоматическое создание оптимальных настроек: *pgtune*

Для оптимизации настроек для PostgreSQL Gregory Smith создал утилиту *pgtune*⁷ в расчете на обеспечение максимальной производительности для заданной аппаратной конфигурации. Утилита проста в использовании и в многих Linux системах может идти в составе пакетов. Если же нет, можно просто скачать архив и распаковать. Для начала:

Listing 2.1: Pgtune

```
1 pgtune -i $PGDATA/postgresql.conf \  
2 -o $PGDATA/postgresql.conf.pgtune
```

⁷<http://pgtune.projects.postgresql.org/>

опцией `-i`, `--input-config` указываем текущий файл `postgresql.conf`, а `-o`, `--output-config` указываем имя файла для нового `postgresql.conf`.

Есть также дополнительные опции для настройки конфига.

- `-m`, `--memory` Используйте этот параметр, чтобы определить общий объем системной памяти. Если не указано, `pgtune` будет пытаться использовать текущий объем системной памяти.
- `-t`, `--type` Указывает тип базы данных. Опции: `DW`, `OLTP`, `Web`, `Mixed`, `Desktop`.
- `-c`, `--connections` Указывает максимальное количество соединений. Если он не указан, это будет браться в зависимости от типа базы данных.

Хочется сразу добавить, что `pgtune` не панацея для оптимизации настройки PostgreSQL. Многие настройки зависят не только от аппаратной конфигурации, но и от размера базы данных, числа соединений и сложность запросов, так что оптимально настроить базу данных возможно учитывая все эти параметры.

2.6 Оптимизация БД и приложения

Для быстрой работы каждого запроса в вашей базе в основном требуется следующее:

1. Отсутствие в базе мусора, мешающего добраться до актуальных данных. Можно сформулировать две подзадачи:
 - а) Грамотное проектирование базы. Освещение этого вопроса выходит далеко за рамки этой статьи.
 - б) Сборка мусора, возникающего при работе СУБД.
2. Наличие быстрых путей доступа к данным — индексов.
3. Возможность использования оптимизатором этих быстрых путей.
4. Обход известных проблем.

Поддержание базы в порядке

В данном разделе описаны действия, которые должны периодически выполняться для каждой базы. От разработчика требуется только настроить их автоматическое выполнение (при помощи `cron`) и опытным путём подобрать его оптимальную частоту.

Команда `ANALYZE`

Служит для обновления информации о распределении данных в таблице. Эта информация используется оптимизатором для выбора наиболее быстрого плана выполнения запроса.

Обычно команда используется в связке `VACUUM ANALYZE`. Если в базе есть таблицы, данные в которых не изменяются и не удаляются, а лишь добавляются, то для таких таблиц можно использовать отдельную команду `ANALYZE`. Также стоит использовать эту команду для отдельной таблицы после добавления в неё большого количества записей.

Команда `REINDEX`

Команда `REINDEX` используется для перестройки существующих индексов. Использовать её имеет смысл в случае:

- порчи индекса;
- постоянного увеличения его размера.

Второй случай требует пояснений. Индекс, как и таблица, содержит блоки со старыми версиями записей. PostgreSQL не всегда может заново использовать эти блоки, и поэтому файл с индексом постепенно увеличивается в размерах. Если данные в таблице часто меняются, то расти он может весьма быстро.

Если вы заметили подобное поведение какого-то индекса, то стоит настроить для него периодическое выполнение команды `REINDEX`. Учтите: команда `REINDEX`, как и `VACUUM FULL`, полностью блокирует таблицу, поэтому выполнять её надо тогда, когда загрузка сервера минимальна.

Использование индексов

Опыт показывает, что наиболее значительные проблемы с производительностью вызываются отсутствием нужных индексов. Поэтому столкнувшись с медленным запросом, в первую очередь проверьте, существуют ли индексы, которые он может использовать. Если нет — постройте их. Излишек индексов, впрочем, тоже чреват проблемами:

- Команды, изменяющие данные в таблице, должны изменить также и индексы. Очевидно, чем больше индексов построено для таблицы, тем медленнее это будет происходить.
- Оптимизатор перебирает возможные пути выполнения запросов. Если построено много ненужных индексов, то этот перебор будет идти дольше.

Единственное, что можно сказать с большой степенью определённости — поля, являющиеся внешними ключами, и поля, по которым объединяются таблицы, индексировать надо обязательно.

Команда `EXPLAIN [ANALYZE]`

Команда `EXPLAIN [запрос]` показывает, каким образом PostgreSQL собирается выполнять ваш запрос. Команда `EXPLAIN ANALYZE [запрос]`

выполняет запрос⁸ и показывает как изначальный план, так и реальный процесс его выполнения.

Чтение вывода этих команд — искусство, которое приходит с опытом. Для начала обращайтесь внимание на следующее:

- Использование полного просмотра таблицы (seq scan).
- Использование наиболее примитивного способа объединения таблиц (nested loop).
- Для EXPLAIN ANALYZE: нет ли больших отличий в предполагаемом количестве записей и реально выбранном? Если оптимизатор использует устаревшую статистику, то он может выбрать не самый быстрый план выполнения запроса.

Следует отметить, что полный просмотр таблицы далеко не всегда медленнее просмотра по индексу. Если, например, в таблице-справочнике несколько сотен записей, уместящихся в одном-двух блоках на диске, то использование индекса приведёт лишь к тому, что придётся читать ещё и пару лишних блоков индекса. Если в запросе придётся выбрать 80% записей из большой таблицы, то полный просмотр опять же получится быстрее.

При тестировании запросов с использованием EXPLAIN ANALYZE можно воспользоваться настройками, запрещающими оптимизатору использовать определённые планы выполнения. Например,

```
SET enable_seqscan=false;
```

запретит использование полного просмотра таблицы, и вы сможете выяснить, прав ли был оптимизатор, отказываясь от использования индекса. Ни в коем случае не следует прописывать подобные команды в postgresql.conf! Это может ускорить выполнение нескольких запросов, но сильно замедлит все остальные!

Использование собранной статистики

Результаты работы сборщика статистики доступны через специальные системные представления. Наиболее интересны для наших целей следующие:

- **pg_stat_user_tables** содержит — для каждой пользовательской таблицы в текущей базе данных — общее количество полных просмотров и просмотров с использованием индексов, общие количества записей, которые были возвращены в результате обоих типов просмотра, а также общие количества вставленных, изменённых и удалённых записей.

⁸и поэтому EXPLAIN ANALYZE DELETE ... — не слишком хорошая идея

- **pg_stat_user_indexes** содержит — для каждого пользовательского индекса в текущей базе данных — общее количество просмотров, использовавших этот индекс, количество прочитанных записей, количество успешно прочитанных записей в таблице (может быть меньше предыдущего значения, если в индексе есть записи, указывающие на устаревшие записи в таблице).
- **pg_statio_user_tables** содержит — для каждой пользовательской таблицы в текущей базе данных — общее количество блоков, прочитанных из таблицы, количество блоков, оказавшихся при этом в буфере (см. пункт 2.1.1), а также аналогичную статистику для всех индексов по таблице и, возможно, по связанной с ней таблицей TOAST.

Из этих представлений можно узнать, в частности

- Для каких таблиц стоит создать новые индексы (индикатором служит большое количество полных просмотров и большое количество прочитанных блоков).
- Какие индексы вообще не используются в запросах. Их имеет смысл удалить, если, конечно, речь не идёт об индексах, обеспечивающих выполнение ограничений PRIMARY KEY и UNIQUE.
- Достаточен ли объём буфера сервера.

Также возможен «дедуктивный» подход, при котором сначала создаётся большое количество индексов, а затем неиспользуемые индексы удаляются.

Возможности индексов в PostgreSQL

Функциональные индексы Вы можете построить индекс не только по полю/нескольким полям таблицы, но и по выражению, зависящему от полей. Пусть, например, в вашей таблице foo есть поле foo_name, и выборки часто делаются по условию «первая буква foo_name = 'буква', в любом регистре». Вы можете создать индекс

```
CREATE INDEX foo_name_first_idx
ON foo ((lower(substr(foo_name, 1, 1))));
```

и запрос вида

```
SELECT * FROM foo
WHERE lower(substr(foo_name, 1, 1)) = 'ы';
```

будет его использовать.

Частичные индексы (partial indexes) Под частичным индексом понимается индекс с предикатом WHERE. Пусть, например, у вас есть в базе таблица scheta с параметром uplocheno типа boolean. Записей, где uplocheno = false меньше, чем записей с uplocheno = true, а запросы по ним выполняются значительно чаще. Вы можете создать индекс

```
CREATE INDEX scheta_neuplocheno ON scheta (id)
WHERE NOT uplocheno;
```

который будет использоваться запросом вида

```
SELECT * FROM scheta WHERE NOT uplocheno AND ...;
```

Достоинство подхода в том, что записи, не удовлетворяющие условию WHERE, просто не попадут в индекс.

Перенос логики на сторону сервера

Этот пункт очевиден для опытных пользователей PostgreSQL и предназначен для тех, кто использует или переносит на PostgreSQL приложения, написанные изначально для более примитивных СУБД.

Реализация части логики на стороне сервера через хранимые процедуры, триггеры, правила⁹ часто позволяет ускорить работу приложения. Действительно, если несколько запросов объединены в процедуру, то не требуется

- пересылка промежуточных запросов на сервер;
- получение промежуточных результатов на клиент и их обработка.

Кроме того, хранимые процедуры упрощают процесс разработки и поддержки: изменения надо вносить только на стороне сервера, а не менять запросы во всех приложениях.

Оптимизация конкретных запросов

В этом разделе описываются запросы, для которых по разным причинам нельзя заставить оптимизатор использовать индексы, и которые будут всегда вызывать полный просмотр таблицы. Таким образом, если вам требуется использовать эти запросы в требовательном к быстродействию приложении, то придётся их изменить.

```
SELECT count(*) FROM <огромная таблица>
```

Функция count() работает очень просто: сначала выбираются все записи, удовлетворяющие условию, а потом к полученному набору записей применяется агрегатная функция — считается количество выбранных строк. Информация о видимости записи для текущей транзакции (а конкурентным транзакциям может быть видимо разное количество записей в таблице!) не хранится в индексе, поэтому, даже если использовать для

⁹RULE — реализованное в PostgreSQL расширение стандарта SQL, позволяющее, в частности, создавать обновляемые представления

выполнения запроса индекс первичного ключа таблицы, всё равно потребует чтения записей собственно из файла таблицы.

Проблема Запрос вида

Listing 2.2: SQL

```
1 SELECT count(*) FROM foo;
```

осуществляет полный просмотр таблицы foo, что весьма долго для таблиц с большим количеством записей.

Решение Простого решения проблемы, к сожалению, нет. Возможны следующие подходы:

1. Если точное число записей не важно, а важен порядок¹⁰, то можно использовать информацию о количестве записей в таблице, собранную при выполнении команды ANALYZE:

Listing 2.3: SQL

```
1 SELECT reltuples FROM pg_class WHERE relname = 'foo';
```

2. Если подобные выборки выполняются часто, а изменения в таблице достаточно редки, то можно завести вспомогательную таблицу, хранящую число записей в основной. На основную же таблицу повесить триггер, который будет уменьшать это число в случае удаления записи и увеличивать в случае вставки. Таким образом, для получения количества записей потребуется лишь выбрать одну запись из вспомогательной таблицы.
3. Вариант предыдущего подхода, но данные во вспомогательной таблице обновляются через определённые промежутки времени (cron).

Медленный DISTINCT

Текущая реализация DISTINCT для больших таблиц очень медленна. Но возможно использовать GROUP BY взамен DISTINCT. GROUP BY может использовать агрегирующий хэш, что значительно быстрее, чем DISTINCT.

Listing 2.4: DISTINCT

```
1 postgres=# select count(*) from (select distinct i from g) a;  
2 count  
3 -----  
4 19125  
5 (1 row)  
  
7 Time: 580,553 ms
```

¹⁰ «на нашем форуме более 10000 зарегистрированных пользователей, оставивших более 50000 сообщений!»

2.6. Оптимизация БД и приложения

```
10 postgres=# select count(*) from (select distinct i from g) a;
11      count
12  -----
13    19125
14 (1 row)

16 Time: 36,281 ms
```

Listing 2.5: GROUP BY

```
1 postgres=# select count(*) from (select i from g group by i) a;
2      count
3  -----
4    19125
5 (1 row)

7 Time: 26,562 ms

10 postgres=# select count(*) from (select i from g group by i) a;
11      count
12  -----
13    19125
14 (1 row)

16 Time: 25,270 ms
```

Оптимизация запросов с помощью pgFouine

pgFouine¹¹ — это анализатор log-файлов для PostgreSQL, используемый для генерации детальных отчетов из log-файлов PostgreSQL. pgFouine может определить, какие запросы следует оптимизировать в первую очередь. pgFouine написан на языке программирования PHP с использованием объектно-ориентированных технологий и легко расширяется для поддержки специализированных отчетов, является свободным программным обеспечением и распространяется на условиях GNU General Public License. Утилита спроектирована таким образом, чтобы обработка очень больших log-файлов не требовала много ресурсов.

Для работы с pgFouine сначала нужно сконфигурировать PostgreSQL для создания нужного формата log-файлов:

- Чтобы включить протоколирование в syslog

Listing 2.6: pgFouine

¹¹<http://pgfouine.projects.postgresql.org/>

2.7. Заключение

```
1 log_destination = 'syslog'
2 redirect_stderr = off
3 silent_mode = on
```

- Для записи запросов, длящихся дольше `n` миллисекунд:

Listing 2.7: pgFouine

```
1 log_min_duration_statement = n
2 log_duration = off
3 log_statement = 'none'
```

Для записи каждого обработанного запроса установите `log_min_duration_statement` на 0. Чтобы отключить запись запросов, установите этот параметр на -1.

`pgFouine` — простой в использовании инструмент командной строки. Следующая команда создаёт HTML-отчёт со стандартными параметрами:

Listing 2.8: pgFouine

```
1 pgfouine.php -file your/log/file.log > your-report.html
```

С помощью этой строки можно отобразить текстовый отчёт с 10 запросами на каждый экран на стандартном выводе:

Listing 2.9: pgFouine

```
1 pgfouine.php -file your/log/file.log -top 10 -format text
```

Более подробно о возможностях, а также много полезных примеров, можно найти на официальном сайта проекта — <http://pgfouine.projects.postgresql.org>.

2.7 Заключение

К счастью, PostgreSQL не требует особо сложной настройки. В большинстве случаев вполне достаточно будет увеличить объём выделенной памяти, настроить периодическое поддержание базы в порядке и проверить наличие необходимых индексов. Более сложные вопросы можно обсудить в специализированном списке рассылки.

Партиционирование

Решая какую-либо проблему, всегда полезно заранее знать правильный ответ. При условии, конечно, что вы уверены в наличии самой проблемы.

Народная мудрость

3.1 Введение

Партиционирование (partitioning, секционирование) — это разбиение больших структур баз данных (таблицы, индексы) на меньшие кусочки. Звучит сложно, но на практике все просто.

Скорее всего у Вас есть несколько огромных таблиц (обычно всю нагрузку обеспечивают всего несколько таблиц СУБД из всех имеющихся). Причем чтение в большинстве случаев приходится только на самую последнюю их часть (т.е. активно читаются те данные, которые недавно появились). Примером тому может служить блог — на первую страницу (это последние 5...10 постов) приходится 40...50% всей нагрузки, или новостной портал (суть одна и та же), или системы личных сообщений... впрочем понятно. Партиционирование таблицы позволяет базе данных делать интеллектуальную выборку — сначала СУБД уточнит, какой партиции соответствует Ваш запрос (если это реально) и только потом сделает этот запрос, применительно к нужной партиции (или нескольким партициям). Таким образом, в рассмотренном случае, Вы распределите нагрузку на таблицу по ее партициям. Следовательно выборка типа «SELECT * FROM articles ORDER BY id DESC LIMIT 10» будет выполняться только над последней партицией, которая значительно меньше всей таблицы.

Итак, партиционирование дает ряд преимуществ:

- На определенные виды запросов (которые, в свою очередь, создают основную нагрузку на СУБД) мы можем улучшить производительность.
- Массовое удаление может быть произведено путем удаления одной или нескольких партиций (DROP TABLE гораздо быстрее, чем массовый DELETE).

- Редко используемые данные могут быть перенесены в другое хранилище.

3.2 Теория

На текущий момент PostgreSQL поддерживает два критерия для создания партий:

- Партиционирование по диапазону значений (range) — таблица разбивается на «диапазоны» значений по полю или набору полей в таблице, без перекрытия диапазонов значений, отнесенных к различным партициям. Например, диапазоны дат.
- Партиционирование по списку значений (list) — таблица разбивается по спискам ключевые значения для каждой партии.

Чтобы настроить партиционирование таблицы, достаточно выполнить следующие действия:

- Создается «мастер» таблица, из которой все партии будут наследоваться. Эта таблица не будет содержать данные. Так же не нужно ставить никаких ограничений на таблицу, если конечно они не будут дублироваться на партиции.
- Создайте несколько «дочерних» таблиц, которые наследуют от «мастер» таблицы.
- Добавить в «дочерние» таблицы значения, по которым они будут партициями. Стоит заметить, что значения партий не должны пересекаться. Например:

Listing 3.1: Пример неверного задания значений партий

```
1 CHECK ( outletID BETWEEN 100 AND 200 )
2 CHECK ( outletID BETWEEN 200 AND 300 )
```

неверно заданы партии, поскольку не понятно какой партии принадлежит значение 200.

- Для каждой партии создать индекс по ключевому полю (или нескольким), а также указать любые другие требуемые индексы.
- При необходимости, создать триггер или правило для перенаправления данных с «мастер» таблицы в соответствующую партицию.
- Убедиться, что параметр «constraint_exclusion» не отключен в postgresql.conf. Если его не включить, то запросы не будут оптимизированы при работе с партиционирование.

3.3 Практика использования

Теперь начнем с практического примера. Представим, что в нашей системе есть таблица, в которую мы собираем данные о посещаемости нашего ресурса. На любой запрос пользователя наша система логирует действия в эту таблицу. И, например, в начале каждого месяца (неделю) нам нужно создавать отчет за предыдущий месяц (неделю). При этом, логи нужно хранить в течении 3 лет. Данные в такой таблице накапливаются быстро, если система активно используется. И вот, когда таблица уже с миллионами, а то, и миллиардами записей, создавать отчеты становится все сложнее (да и чистка старых записей становится не легким делом). Работа с такой таблицей создает огромную нагрузку на СУБД. Тут нам на помощь и приходит партиционирование.

Настройка

Для примера, мы имеем следующую таблицу:

Listing 3.2: «Мастер» таблица

```
1 CREATE TABLE my_logs (  
2     id                SERIAL PRIMARY KEY,  
3     user_id           INT NOT NULL,  
4     logdate           TIMESTAMP NOT NULL,  
5     data              TEXT,  
6     some_state        INT  
7 );
```

Поскольку нам нужны отчеты каждый месяц, мы будем делить партиции по месяцам. Это поможет нам быстрее создавать отчеты и чистить старые данные.

«Мастер» таблица будет «my_logs», структуру которой мы указали выше. Далее создадим «дочерние» таблицы (партиции):

Listing 3.3: «Дочерние» таблицы

```
1 CREATE TABLE my_logs2010m10 (  
2     CHECK ( logdate >= DATE '2010-10-01' AND logdate < DATE  
3         '2010-11-01' )  
4 ) INHERITS (my_logs);  
5 CREATE TABLE my_logs2010m11 (  
6     CHECK ( logdate >= DATE '2010-11-01' AND logdate < DATE  
7         '2010-12-01' )  
8 ) INHERITS (my_logs);  
9 CREATE TABLE my_logs2010m12 (  
10    CHECK ( logdate >= DATE '2010-12-01' AND logdate < DATE  
11        '2011-01-01' )  
12 ) INHERITS (my_logs);  
13 CREATE TABLE my_logs2011m01 (  
14    CHECK ( logdate >= DATE '2011-01-01' AND logdate < DATE  
15        '2011-02-01' )  
16 ) INHERITS (my_logs);
```


3.3. Практика использования

```
12 ) INHERITS (my_logs);
```

Данными командами мы создаем таблицы «my_logs2010m10», «my_logs2010m11» и т.д., которые копируют структуру с «мастер» таблицы (кроме индексов). Также с помощью «CHECK» мы задаем диапазон значений, который будет попадать в эту партицию (хочу опять напомнить, что диапазоны значений партиций не должны пересекаться!). Поскольку партиционирование будет работать по полю «logdate», мы создадим индекс на это поле на всех партициях:

Listing 3.4: Создание индексов

```
1 CREATE INDEX my_logs2010m10_logdate ON my_logs2010m10
  (logdate);
2 CREATE INDEX my_logs2010m11_logdate ON my_logs2010m11
  (logdate);
3 CREATE INDEX my_logs2010m12_logdate ON my_logs2010m12
  (logdate);
4 CREATE INDEX my_logs2011m01_logdate ON my_logs2011m01
  (logdate);
```

Далее для удобства создадим функцию, которая будет перенаправлять новые данные с «мастер» таблицы в соответствующую партицию.

Listing 3.5: Функция для перенаправления

```
1 CREATE OR REPLACE FUNCTION my_logs_insert_trigger()
2 RETURNS TRIGGER AS $$
3 BEGIN
4     IF ( NEW.logdate >= DATE '2010-10-01' AND
5         NEW.logdate < DATE '2010-11-01' ) THEN
6         INSERT INTO my_logs2010m10 VALUES (NEW.*);
7     ELSIF ( NEW.logdate >= DATE '2010-11-01' AND
8         NEW.logdate < DATE '2010-12-01' ) THEN
9         INSERT INTO my_logs2010m11 VALUES (NEW.*);
10    ELSIF ( NEW.logdate >= DATE '2010-12-01' AND
11        NEW.logdate < DATE '2011-01-01' ) THEN
12        INSERT INTO my_logs2010m12 VALUES (NEW.*);
13    ELSIF ( NEW.logdate >= DATE '2011-01-01' AND
14        NEW.logdate < DATE '2011-02-01' ) THEN
15        INSERT INTO my_logs2011m01 VALUES (NEW.*);
16    ELSE
17        RAISE EXCEPTION 'Date out of range. Fix the
18        my_logs_insert_trigger() function!';
19    END IF;
20    RETURN NULL;
21 $$
22 LANGUAGE plpgsql;
```

В функции ничего особенного нет: идет проверка поля «logdate», по которой направляются данные в нужную партицию. При нахождении

3.3. Практика использования

требуемой партии — вызываем ошибку. Теперь осталось создать триггер на «мастер» таблицу для автоматического вызова данной функции:

Listing 3.6: Триггер

```
1 CREATE TRIGGER insert_my_logs_trigger
2   BEFORE INSERT ON my_logs
3   FOR EACH ROW EXECUTE PROCEDURE my_logs_insert_trigger();
```

Партиционирование настроено и теперь мы готовы приступить к тестированию.

Тестирование

Для начала добавим данные в нашу таблицу «my_logs»:

Listing 3.7: Данные

```
1 INSERT INTO my_logs (user_id, logdate, data, some_state)
   VALUES(1, '2010-10-30', '30.10.2010_data', 1);
2 INSERT INTO my_logs (user_id, logdate, data, some_state)
   VALUES(2, '2010-11-10', '10.11.2010_data2', 1);
3 INSERT INTO my_logs (user_id, logdate, data, some_state)
   VALUES(1, '2010-12-15', '15.12.2010_data3', 1);
```

Теперь проверим где они хранятся:

Listing 3.8: «Мастер» таблица чиста

```
1 partitioning_test=# SELECT * FROM ONLY my_logs;
2  id | user_id | logdate | data | some_state
3  ----+-----+-----+-----+-----
4 (0 rows)
```

Как видим в «мастер» таблицу данные не попали — она чиста. Теперь проверим а есть ли вообще данные:

Listing 3.9: Проверка данных

```
1 partitioning_test=# SELECT * FROM my_logs;
2  id | user_id | logdate | data | some_state
3  ----+-----+-----+-----+-----
4   1 |      1 | 2010-10-30 00:00:00 | 30.10.2010 data |
   1
5   2 |      2 | 2010-11-10 00:00:00 | 10.11.2010 data2 |
   1
6   3 |      1 | 2010-12-15 00:00:00 | 15.12.2010 data3 |
   1
7 (3 rows)
```

Данные при этом выводятся без проблем. Проверим партии, правильно ли хранятся данные:

3.3. Практика использования

Listing 3.10: Проверка хранения данных

```
1 partitioning_test=# Select * from my_logs2010m10;
2  id | user_id |          logdate          |          data          |
   some_state
3  ----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
4    1 |         1 | 2010-10-30 00:00:00 | 30.10.2010 data |
   1
5 (1 row)

7 partitioning_test=# Select * from my_logs2010m11;
8  id | user_id |          logdate          |          data          |
   some_state
9  ----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
10   2 |         2 | 2010-11-10 00:00:00 | 10.11.2010 data2 |
   1
11 (1 row)
```

Отлично! Данные хранятся на требуемых нам партициях. При этом запросы к таблице «my_logs» менять не нужно:

Listing 3.11: Проверка запросов

```
1 partitioning_test=# SELECT * FROM my_logs WHERE user_id = 2;
2  id | user_id |          logdate          |          data          |
   some_state
3  ----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
4    2 |         2 | 2010-11-10 00:00:00 | 10.11.2010 data2 |
   1
5 (1 row)

7 partitioning_test=# SELECT * FROM my_logs WHERE data LIKE
   '%0.1%';
8  id | user_id |          logdate          |          data          |
   some_state
9  ----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
10   1 |         1 | 2010-10-30 00:00:00 | 30.10.2010 data |
   1
11   2 |         2 | 2010-11-10 00:00:00 | 10.11.2010 data2 |
   1
12 (2 rows)
```

Управление партициями

Обычно при работе с партиционированием старые партиции перестают получать данные и остаются неизменными. Это дает огромное преимущество над работой с данными через партиции. Например, нам нужно удалить старые логи за 2008 год, 10 месяц. Нам достаточно выполнить:

Listing 3.12: Чистка логов

```
1 DROP TABLE my_logs2008m10;
```

3.3. Практика использования

поскольку «DROP TABLE» работает гораздо быстрее, чем удаление миллионов записей индивидуально через «DELETE». Другой вариант, который более предпочтителен, просто удалить партицию из партиционирования, тем самым оставив данные в СУБД, но уже не доступные через «мастер» таблицу:

Listing 3.13: Удаляем партицию из партиционирования

```
1 ALTER TABLE my_logs2008m10 NO INHERIT my_logs;
```

Это удобно, если мы хотим эти данные потом перенести в другое хранилище или просто сохранить.

Важность «constraint_exclusion» для партиционирования

Параметр «constraint_exclusion» отвечает за оптимизацию запросов, что повышает производительность для партиционированных таблиц. Например, выполним простой запрос:

Listing 3.14: «constraint_exclusion» OFF

```
1 partitioning_test=# SET constraint_exclusion = off;
2 partitioning_test=# EXPLAIN SELECT * FROM my_logs WHERE
    logdate > '2010-12-01';

4                                     QUERY PLAN
5 -----
6 Result  (cost=6.81..104.66 rows=1650 width=52)
7   -> Append  (cost=6.81..104.66 rows=1650 width=52)
8     -> Bitmap Heap Scan on my_logs  (cost=6.81..20.93
        rows=330 width=52)
9         Recheck Cond: (logdate > '2010-12-01
        00:00:00'::timestamp without time zone)
10        -> Bitmap Index Scan on my_logs_logdate
        (cost=0.00..6.73 rows=330 width=0)
11            Index Cond: (logdate > '2010-12-01
        00:00:00'::timestamp without time zone)
12        -> Bitmap Heap Scan on my_logs2010m10 my_logs
        (cost=6.81..20.93 rows=330 width=52)
13            Recheck Cond: (logdate > '2010-12-01
        00:00:00'::timestamp without time zone)
14            -> Bitmap Index Scan on my_logs2010m10_logdate
        (cost=0.00..6.73 rows=330 width=0)
15                Index Cond: (logdate > '2010-12-01
        00:00:00'::timestamp without time zone)
16            -> Bitmap Heap Scan on my_logs2010m11 my_logs
        (cost=6.81..20.93 rows=330 width=52)
17                Recheck Cond: (logdate > '2010-12-01
        00:00:00'::timestamp without time zone)
18                -> Bitmap Index Scan on my_logs2010m11_logdate
        (cost=0.00..6.73 rows=330 width=0)
```

3.3. Практика использования

```
19           Index Cond: (logdate > '2010-12-01_
00:00:00'::timestamp without time zone)
20       -> Bitmap Heap Scan on my_logs2010m12 my_logs
(cost=6.81..20.93 rows=330 width=52)
21           Recheck Cond: (logdate > '2010-12-01_
00:00:00'::timestamp without time zone)
22       -> Bitmap Index Scan on my_logs2010m12_logdate
(cost=0.00..6.73 rows=330 width=0)
23           Index Cond: (logdate > '2010-12-01_
00:00:00'::timestamp without time zone)
24       -> Bitmap Heap Scan on my_logs2011m01 my_logs
(cost=6.81..20.93 rows=330 width=52)
25           Recheck Cond: (logdate > '2010-12-01_
00:00:00'::timestamp without time zone)
26       -> Bitmap Index Scan on my_logs2011m01_logdate
(cost=0.00..6.73 rows=330 width=0)
27           Index Cond: (logdate > '2010-12-01_
00:00:00'::timestamp without time zone)
28 (22 rows)
```

Как видно через команду «EXPLAIN», данный запрос сканирует все партиции на наличие данных в них, что не логично, поскольку данное условие «logdate > 2010-12-01» говорит о том, что данные должны браться только с партиций, где подходит такое условие. А теперь включим «constraint_exclusion»:

Listing 3.15: «constraint_exclusion» ON

```
1 partitioning_test=# SET constraint_exclusion = on;
2 SET
3 partitioning_test=# EXPLAIN SELECT * FROM my_logs WHERE
logdate > '2010-12-01';
4
5                                     QUERY PLAN
6 -----
7 Result  (cost=6.81..41.87 rows=660 width=52)
8   -> Append  (cost=6.81..41.87 rows=660 width=52)
9     -> Bitmap Heap Scan on my_logs  (cost=6.81..20.93
rows=330 width=52)
10       Recheck Cond: (logdate > '2010-12-01_
00:00:00'::timestamp without time zone)
11     -> Bitmap Index Scan on my_logs_logdate
(cost=0.00..6.73 rows=330 width=0)
12       Index Cond: (logdate > '2010-12-01_
00:00:00'::timestamp without time zone)
13     -> Bitmap Heap Scan on my_logs2010m12 my_logs
(cost=6.81..20.93 rows=330 width=52)
14       Recheck Cond: (logdate > '2010-12-01_
00:00:00'::timestamp without time zone)
15     -> Bitmap Index Scan on my_logs2010m12_logdate
(cost=0.00..6.73 rows=330 width=0)
16       Index Cond: (logdate > '2010-12-01_
00:00:00'::timestamp without time zone)
16 (10 rows)
```

Как мы видим, теперь запрос работает правильно, и сканирует только партиции, что подходят под условие запроса. Но включать «constraint_exclusion» не желательно для баз, где нет партиционирования, поскольку команда «CHECK» будет проверяться на всех запросах, даже простых, а значит производительность сильно упадет. Начиная с 8.4 версии PostgreSQL «constraint_exclusion» может быть «on», «off» и «partition». По умолчанию (и рекомендуется) ставить «constraint_exclusion» не «on», и не «off», а «partition», который будет проверять «CHECK» только на партиционированных таблицах.

3.4 Заключение

Партиционирование — одна из самых простых и менее безболезненных методов уменьшения нагрузки на СУБД. Именно на этот вариант стоит посмотреть сперва, и если он не подходит по каким либо причинам — переходить к более сложным. Но если в системе есть таблица, у которой актуальны только новые данные, но огромное количество старых (не актуальных) данных дает 50% или более нагрузки на СУБД — Вам стоит внедрить партиционирование.

Репликация

Когда решаете проблему, ни о чем не беспокойтесь.
Вот когда вы её решите, тогда и наступит время
беспокоиться.

Ричард Филлипс Фейман

4.1 Введение

Репликация (англ. replication) — механизм синхронизации содержимого нескольких копий объекта (например, содержимого базы данных). Репликация — это процесс, под которым понимается копирование данных из одного источника на множество других и наоборот. При репликации изменения, сделанные в одной копии объекта, могут быть распространены в другие копии. Репликация может быть синхронной или асинхронной.

В случае синхронной репликации, если данная реплика обновляется, все другие реплики того же фрагмента данных также должны быть обновлены в одной и той же транзакции. Логически это означает, что существует лишь одна версия данных. В большинстве продуктов синхронная репликация реализуется с помощью триггерных процедур (возможно, скрытых и управляемых системой). Но синхронная репликация имеет тот недостаток, что она создаёт дополнительную нагрузку при выполнении всех транзакций, в которых обновляются какие-либо реплики (кроме того, могут возникать проблемы, связанные с доступностью данных).

В случае асинхронной репликации обновление одной реплики распространяется на другие спустя некоторое время, а не в той же транзакции. Таким образом, при асинхронной репликации вводится задержка, или время ожидания, в течение которого отдельные реплики могут быть фактически неидентичными (то есть определение реплика оказывается не совсем подходящим, поскольку мы не имеем дело с точными и своевременно созданными копиями). В большинстве продуктов асинхронная репликация реализуется посредством чтения журнала транзакций или постоянной очереди тех обновлений, которые подлежат распространению. Преимущество асинхронной репликации состоит в том, что дополнительные

издержки репликации не связаны с транзакциями обновлений, которые могут иметь важное значение для функционирования всего предприятия и предъявлять высокие требования к производительности. К недостаткам этой схемы относится то, что данные могут оказаться несовместимыми (то есть несовместимыми с точки зрения пользователя). Иными словами, избыточность может проявляться на логическом уровне, а это, строго говоря, означает, что термин контролируемая избыточность в таком случае не применим.

Рассмотрим кратко проблему согласованности (или, скорее, несогласованности). Дело в том, что реплики могут становиться несовместимыми в результате ситуаций, которые трудно (или даже невозможно) избежать и последствия которых трудно исправить. В частности, конфликты могут возникать по поводу того, в каком порядке должны применяться обновления. Например, предположим, что в результате выполнения транзакции А происходит вставка строки в реплику X, после чего транзакция В удаляет эту строку, а также допустим, что Y — реплика X. Если обновления распространяются на Y, но вводятся в реплику Y в обратном порядке (например, из-за разных задержек при передаче), то транзакция В не находит в Y строку, подлежащую удалению, и не выполняет своё действие, после чего транзакция А вставляет эту строку. Суммарный эффект состоит в том, что реплика Y содержит указанную строку, а реплика X — нет.

В целом задачи устранения конфликтных ситуаций и обеспечения согласованности реплик являются весьма сложными. Следует отметить, что, по крайней мере, в сообществе пользователей коммерческих баз данных термин репликация стал означать преимущественно (или даже исключительно) асинхронную репликацию.

Основное различие между репликацией и управлением копированием заключается в следующем: Если используется репликация, то обновление одной реплики в конечном счёте распространяется на все остальные автоматически. В режиме управления копированием, напротив, не существует такого автоматического распространения обновлений. Копии данных создаются и управляются с помощью пакетного или фонового процесса, который отделён во времени от транзакций обновления. Управление копированием в общем более эффективно по сравнению с репликацией, поскольку за один раз могут копироваться большие объёмы данных. К недостаткам можно отнести то, что большую часть времени копии данных не идентичны базовым данным, поэтому пользователи должны учитывать, когда именно были синхронизированы эти данные. Обычно управление копированием упрощается благодаря тому требованию, чтобы обновления применялись в соответствии со схемой первичной копии того или иного вида.

Для репликации PostgreSQL существует несколько решений, как закрытых, так и свободных. Закрытые системы репликации не будут рассматриваться в этой книге (ну, сами понимаете). Вот список свободных

решений:

- **Slony-I**¹ — асинхронная Master-Slave репликация, поддерживает каскады (cascading) и отказоустойчивость (failover). Slony-I использует триггеры PostgreSQL для привязки к событиям INSERT/DELETE/UPDATE и хранимые процедуры для выполнения действий.
- **PGCluster**² — синхронная Multi-Master репликация. Проект на мой взгляд мертв, поскольку уже год не обновлялся.
- **pgpool-I/II**³ — это замечательный инструмент для PostgreSQL (лучше сразу работать с II версией). Позволяет делать:
 - репликацию (в том числе, с автоматическим переключением на резервный stand-by сервер);
 - online-бэкап;
 - pooling коннектов;
 - очередь соединений;
 - балансировку SELECT-запросов на несколько postgresql-серверов;
 - разбиение запросов для параллельного выполнения над большими объемами данных.
- **Bucardo**⁴ — асинхронная репликация, которая поддерживает Multi-Master и Master-Slave режимы, а также несколько видов синхронизации и обработки конфликтов.
- **Londiste**⁵ — асинхронная Master-Slave репликация. Входит в состав Skytools⁶. Проще в использовании, чем Slony-I.
- **Mammoth Replicator**⁷ — асинхронная Multi-Master репликация.
- **Postgres-R**⁸ — асинхронная Multi-Master репликация.
- **RubyRep**⁹ — написанная на Ruby, асинхронная Multi-Master репликация, которая поддерживает PostgreSQL и MySQL.

Это, конечно, не весь список свободных систем для репликации, но я думаю даже из этого есть что выбрать для PostgreSQL.

4.2 Slony-I

Введение

Slony это система репликации реального времени, позволяющая организовать синхронизацию нескольких серверов PostgreSQL по сети. Slony

¹<http://www.slony.info/>

²<http://pgfoundry.org/projects/pgcluster/>

³<http://pgpool.projects.postgresql.org/>

⁴<http://bucardo.org/>

⁵<http://skytools.projects.postgresql.org/doc/londiste.ref.html>

⁶<http://pgfoundry.org/projects/skytools/>

⁷<http://www.commandprompt.com/products/mammothreplicator/>

⁸<http://www.postgres-r.org/>

⁹<http://www.rubyrep.org/>

использует триггеры Postgre для привязки к событиям INSERT/DELETE/UPDATE и хранимые процедуры для выполнения действий.

Система Slony с точки зрения администратора состоит из двух главных компонент, репликационного демона slony и административной консоли slonik. Администрирование системы сводится к общению со slonik-ом, демон slon только следит за собственно процессом репликации. А админ следит за тем, чтобы slon висел там, где ему положено.

О slonik-e

Все команды slonik принимает на свой stdin. До начала выполнения скрипт slonik-a проверяется на соответствие синтаксису, если обнаруживаются ошибки, скрипт не выполняется, так что можно не волноваться если slonik сообщает о syntax error, ничего страшного не произошло. И он ещё ничего не сделал. Скорее всего.

Установка

Установка на Ubuntu производится простой командой:

Listing 4.1: Установка

```
1 sudo aptitude install slony1-bin
```

Настройка

Рассмотрим теперь установку на гипотетическую базу данных customers (названия узлов, кластеров и таблиц являются вымышленными).

Наши данные

- БД: customers
- master_host: customers_master.com
- slave_host_1: customers_slave.com
- cluster name (нужно придумать): customers_rep

Подготовка master-сервера

Для начала нам нужно создать пользователя Postgres, под которым будет действовать Slony. По умолчанию, отдавая должное системе, этого пользователя обычно называют slony.

Listing 4.2: Подготовка master-сервера

```
1 pgsq1@customers_master$ createuser -a -d slony
2 pgsq1@customers_master$ psql -d template1 -c "alter \
3 user slony with password 'slony_user_password';"
```

Также на каждом из узлов лучше завести системного пользователя slony, чтобы запускать от его имени репликационный демон slon. В дальнейшем подразумевается, что он (и пользователь и slon) есть на каждом из узлов кластера.

Подготовка одного slave-сервера

Здесь я рассматриваю, что серверы кластера соединены посредством сети Internet (как в моём случае), необходимо чтобы с каждого из ведомых серверов можно было установить соединение с PostgreSQL на мастер-хосте, и наоборот. То есть, команда:

Listing 4.3: Подготовка одного slave-сервера

```
1 anyuser@customers_slave$ psql -d customers \  
2 -h customers_master.com -U slony
```

должна подключать нас к мастер-серверу (после ввода пароля, желательно). Если что-то не так, возможно требуется поковыряться в настройках firewall-a, или файле pg_hba.conf, который лежит в \$PGDATA.

Теперь устанавливаем на slave-хост сервер PostgreSQL. Следующего обычно не требуется, сразу после установки Postgres «up and ready», но в случае каких-то ошибок можно начать «с чистого листа», выполнив следующие команды (предварительно сохранив конфигурационные файлы и остановив postmaster):

Listing 4.4: Подготовка одного slave-сервера

```
1 pgsql@customers_slave$ rm -rf $PGDATA  
2 pgsql@customers_slave$ mkdir $PGDATA  
3 pgsql@customers_slave$ initdb -E UTF8 -D $PGDATA  
4 pgsql@customers_slave$ createuser -a -d slony  
5 pgsql@customers_slave$ psql -d template1 -c "alter_  
6 user slony with password 'slony_user_password';"
```

Запускаем postmaster.

Внимание! Обычно требуется определённый владелец для реплицируемой БД. В этом случае необходимо завести его тоже!

Listing 4.5: Подготовка одного slave-сервера

```
1 pgsql@customers_slave$ createuser -a -d customers_owner  
2 pgsql@customers_slave$ psql -d template1 -c "alter_  
3 user customers_owner with password 'customers_owner_password';"
```

Эти две команды можно запускать с customers_master, к командной строке в этом случае нужно добавить «-h customers_slave», чтобы все операции выполнялись на slave.

На slave, как и на master, также нужно установить Slony.

Инициализация БД и plpgsql на slave

Следующие команды выполняются от пользователя slony. Скорее всего для выполнения каждой из них потребуется ввести пароль (slony_user_password). Итак:

Listing 4.6: Инициализация БД и plpgsql на slave

```
1 slony@customers_master$ createdb -O customers_owner \  
2 -h customers_slave.com customers \  
3 slony@customers_master$ createlang -d customers \  
4 -h customers_slave.com plpgsql
```

Внимание! Все таблицы, которые будут добавлены в replication set должны иметь primary key. Если какая-то из таблиц не удовлетворяет этому условию, задержитесь на этом шаге и дайте каждой таблице primary key командой ALTER TABLE ADD PRIMARY KEY.

Если столбца который мог бы стать primary key не находится, добавьте новый столбец типа serial (ALTER TABLE ADD COLUMN), и заполните его значениями. Настоятельно НЕ рекомендую использовать «table add key» slonik-a.

Продолжаем. Создаём таблицы и всё остальное на slave:

Listing 4.7: Инициализация БД и plpgsql на slave

```
1 slony@customers_master$ pg_dump -s customers | \  
2 psql -U slony -h customers_slave.com customers
```

pg_dump -s дампит только структуру нашей БД.

pg_dump -s customers должен пускаться без пароля, а вот для psql -U slony -h customers_slave.com customers придётся набрать пароль (slony_user_pass). Важно: я подразумеваю что сейчас на мастер-хосте ещё не установлен Slony (речь не про make install), то есть в БД нет таблиц sl_*, триггеров и прочего. Если есть, то возможно два варианта:

- добавляется узел в уже функционирующую систему репликации (читайте раздел 5)
- это ошибка :-) Тогда до переноса структуры на slave выполните следующее:

Listing 4.8: Инициализация БД и plpgsql на slave

```
1 slonik <<EOF  
2 cluster name = customers_slave;  
3 node Y admin conninfo = 'dbname=customers  
    host=customers_master.com  
4 port=5432 user=slony password=slony_user_pass';  
5 uninstall node (id = Y);  
6 echo 'okay';  
7 EOF
```

Y — число. Любое. Важно: если это действительно ошибка, cluster name может иметь какой-то другое значение, например T1 (default). Нужно его выяснить и сделать uninstall.

Если структура уже перенесена (и это действительно ошибка), сделайте uninstall с обоих узлов (с master и slave).

Инициализация кластера

Если Сейчас мы имеем два сервера PostgreSQL которые свободно «видят» друг друга по сети, на одном из них находится мастер-база с данными, на другом — только структура.

На мастер-хосте запускаем такой скрипт:

Listing 4.9: Инициализация кластера

```
1  #!/bin/sh

3  CLUSTER=customers_rep

5  DBNAME1=customers
6  DBNAME2=customers

8  HOST1=customers_master.com
9  HOST2=customers_slave.com

11 PORT1=5432
12 PORT2=5432

14 SLONY_USER=slony

16 slonik <<EOF
17 cluster name = $CLUSTER;
18 node 1 admin conninfo = 'dbname=$DBNAME1 host=$HOST1
    port=$PORT1
19 user=slony password=slony_user_password';
20 node 2 admin conninfo = 'dbname=$DBNAME2 host=$HOST2
21 port=$PORT2 user=slony password=slony_user_password';
22 init cluster ( id = 1, comment = 'Customers DB
23 replication cluster' );

25 echo 'Create set';

27 create set ( id = 1, origin = 1, comment = 'Customers
28 DB replication set' );

30 echo 'Adding tables to the subscription set';

32 echo ' Adding table public.customers_sales...';
33 set add table ( set id = 1, origin = 1, id = 4, full qualified
34 name = 'public.customers_sales', comment = 'Table
    public.customers_sales' );
35 echo ' done';
```

```
37 echo ' Adding table public.customers_something...';
38 set add table ( set id = 1, origin = 1, id = 5, full qualified
39 name = 'public.customers_something,
40 comment = 'Table public.customers_something ');
41 echo ' done';

43 echo 'done adding';
44 store node ( id = 2, comment = 'Node 2, $HOST2' );
45 echo 'stored node';
46 store path ( server = 1, client = 2, conninfo =
    'dbname=$DBNAME1 host=$HOST1
47 port=$PORT1 user=slony password=slony_user_password' );
48 echo 'stored path';
49 store path ( server = 2, client = 1, conninfo =
    'dbname=$DBNAME2 host=$HOST2
50 port=$PORT2 user=slony password=slony_user_password' );

52 store listen ( origin = 1, provider = 1, receiver = 2 );
53 store listen ( origin = 2, provider = 2, receiver = 1 );
54 EOF
```

Здесь мы инициализируем кластер, создаём репликационный набор, включаем в него две таблицы. Важно: нужно перечислить все таблицы, которые нужно реплицировать, id таблицы в наборе должен быть уникальным, таблицы должны иметь primary key.

Важно: replication set запоминается раз и навсегда. Чтобы добавить узел в схему репликации не нужно заново инициализировать set.

Важно: если в набор добавляется или удаляется таблица нужно переподписать все узлы. То есть сделать unsubscribe и subscribe заново.

Подписываем slave-узел на replication set

Скрипт:

Listing 4.10: Подписываем slave-узел на replication set

```
1  #!/bin/sh

3  CLUSTER=customers_rep

5  DBNAME1=customers
6  DBNAME2=customers

8  HOST1=customers_master.com
9  HOST2=customers_slave.com

11 PORT1=5432
12 PORT2=5432

14 SLONY_USER=slony
```

4.2. Slony-I

```
16 slonik <<EOF
17 cluster name = $CLUSTER;
18 node 1 admin conninfo = 'dbname=$DBNAME1 host=$HOST1
19 port=$PORT1 user=slony password=slony_user_password';
20 node 2 admin conninfo = 'dbname=$DBNAME2 host=$HOST2
21 port=$PORT2 user=slony password=slony_user_password';

23 echo 'subscribing';
24 subscribe set ( id = 1, provider = 1, receiver = 2, forward =
    no);

26 EOF
```

Старт репликации

Теперь, на обоих узлах необходимо запустить демона репликации.

Listing 4.11: Старт репликации

```
1 slony@customers_master$ slon customers_rep \
2 "dbname=customers user=slony"
```

и

Listing 4.12: Старт репликации

```
1 slony@customers_slave$ slon customers_rep \
2 "dbname=customers user=slony"
```

Сейчас слоны обмениваются сообщениями и начнут передачу данных. Начальное наполнение происходит с помощью COPY, slave DB на это время полностью блокируется.

В среднем время актуализации данных на slave-системе составляет до 10-ти секунд. slon успешно обходит проблемы со связью и подключением к БД, и вообще требует к себе достаточно мало внимания.

Общие задачи

Добавление ещё одного узла в работающую схему репликации

Выполнить 4.2.1 и выполнить 4.2.2.

Новый узел имеет id = 3. Находится на хосте customers_slave3.com, «видит» мастер-сервер по сети и мастер может подключиться к его PostgreSQL. после дублирования структуры (п 4.2.2) делаем следующее:

Listing 4.13: Общие задачи

```
1 slonik <<EOF
2 cluster name = customers_slave;
3 node 3 admin conninfo = 'dbname=customers
    host=customers_slave3.com
```

4.2. Slony-I

```
4 port=5432 user=slony password=slony_user_pass';
5 uninstall node (id = 3);
6 echo 'okay';
7 EOF
```

Это нужно чтобы удалить схему, триггеры и процедуры, которые были сдублированы вместе с таблицами и структурой БД.

Инициализировать кластер не надо. Вместо этого записываем информацию о новом узле в сети:

Listing 4.14: Общие задачи

```
1  #!/bin/sh

3  CLUSTER=customers_rep

5  DBNAME1=customers
6  DBNAME3=customers

8  HOST1=customers_master.com
9  HOST3=customers_slave3.com

11 PORT1=5432
12 PORT2=5432

14 SLONY_USER=slony

16 slonik <<EOF
17 cluster name = $CLUSTER;
18 node 1 admin conninfo = 'dbname=$DBNAME1 host=$HOST1
19 port=$PORT1 user=slony password=slony_user_pass';
20 node 3 admin conninfo = 'dbname=$DBNAME3
21 host=$HOST3 port=$PORT2 user=slony password=slony_user_pass';

23 echo 'done adding';

25 store node ( id = 3, comment = 'Node 3, $HOST3' );
26 echo 'sored node';
27 store path ( server = 1, client = 3, conninfo =
    'dbname=$DBNAME1
28 host=$HOST1 port=$PORT1 user=slony password=slony_user_pass' );
29 echo 'stored path';
30 store path ( server = 3, client = 1, conninfo =
    'dbname=$DBNAME3
31 host=$HOST3 port=$PORT2 user=slony password=slony_user_pass' );

33 echo 'again';
34 store listen ( origin = 1, provider = 1, receiver = 3 );
35 store listen ( origin = 3, provider = 3, receiver = 1 );

37 EOF
```

4.2. Slony-I

Новый узел имеет id 3, потому что 2 уже есть и работает. Подписываем новый узел 3 на replication set:

Listing 4.15: Общие задачи

```
1  #!/bin/sh

3  CLUSTER=customers_rep

5  DBNAME1=customers
6  DBNAME3=customers

8  HOST1=customers_master.com
9  HOST3=customers_slave3.com

11 PORT1=5432
12 PORT2=5432

14 SLONY_USER=slony

16 slonik <<EOF
17 cluster name = $CLUSTER;
18 node 1 admin conninfo = 'dbname=$DBNAME1 host=$HOST1
19 port=$PORT1 user=slony password=slony_user_pass';
20 node 3 admin conninfo = 'dbname=$DBNAME3 host=$HOST3
21 port=$PORT2 user=slony password=slony_user_pass';

23 echo 'subscribing';
24 subscribe set ( id = 1, provider = 1, receiver = 3, forward =
    no);

26 EOF
```

Теперь запускаем slon на новом узле, так же как и на остальных. Перезапускать slon на мастере не надо.

Listing 4.16: Общие задачи

```
1 slony@customers_slave3$ slon customers_rep \
2 "dbname=customers user=slony"
```

Репликация должна начаться как обычно.

Устранение неисправностей

Ошибка при добавлении узла в систему репликации

Периодически, при добавлении новой машины в кластер возникает следующая ошибка: на новой ноде всё начинает жужжать и работать, имеющиеся же отваливаются с примерно следующей диагностикой:

Listing 4.17: Устранение неисправностей

4.2. Slony-I

```
1 %slon customers_rep "dbname=customers user=slony_user"
2 CONFIG main: slon version 1.0.5 starting up
3 CONFIG main: local node id = 3
4 CONFIG main: loading current cluster configuration
5 CONFIG storeNode: no_id=1 no_comment='CustomersDB
6 replication cluster'
7 CONFIG storeNode: no_id=2 no_comment='Node 2,
8 node2.example.com'
9 CONFIG storeNode: no_id=4 no_comment='Node 4,
10 node4.example.com'
11 CONFIG storePath: pa_server=1 pa_client=3
12 pa_conninfo="dbname=customers
13 host=mainhost.com port=5432 user=slony_user
14 password=slony_user_pass" pa_connretry=10
15 CONFIG storeListen: li_origin=1 li_receiver=3
16 li_provider=1
17 CONFIG storeSet: set_id=1 set_origin=1
18 set_comment='CustomersDB replication set'
19 WARN remoteWorker_wakeup: node 1 - no worker thread
20 CONFIG storeSubscribe: sub_set=1 sub_provider=1 sub_forward='f'
21 WARN remoteWorker_wakeup: node 1 - no worker thread
22 CONFIG enableSubscription: sub_set=1
23 WARN remoteWorker_wakeup: node 1 - no worker thread
24 CONFIG main: configuration complete - starting threads
25 CONFIG enableNode: no_id=1
26 CONFIG enableNode: no_id=2
27 CONFIG enableNode: no_id=4
28 ERROR remoteWorkerThread_1: "begin transaction; set
29 transaction isolation level
30 serializable; lock table "_customers_rep".sl_config_lock;
    select
31 "_customers_rep".enableSubscription(1,1,4);
32 notify "_customers_rep_Event"; notify "_customers_rep_Confirm";
33 insert into "_customers_rep".sl_event (ev_origin, ev_seqno,
34 ev_timestamp, ev_minxid, ev_maxxid, ev_xip,
35 ev_type, ev_data1, ev_data2, ev_data3, ev_data4) values
36 ('1', '219440',
37 '2005-05-05 18:52:42.708351', '52501283', '52501292',
38 '52501283', 'ENABLE_SUBSCRIPTION',
39 '1', '1', '4', 'f'); insert into "_customers_rep".
40 sl_confirm (con_origin, con_received,
41 con_seqno, con_timestamp) values (1,3, '219440',
42 CURRENT_TIMESTAMP); commit transaction;"
43 PGRES_FATAL_ERROR ERROR: insert or update on table
44 "sl_subscribe" violates foreign key
45 constraint "sl_subscribe-sl_path-ref"
46 DETAIL: Key (sub_provider,sub_receiver)=(1,4)
47 is not present in table "sl_path".
48 INFO remoteListenThread_1: disconnecting from
49 'dbname=customers host=mainhost.com
50 port=5432 user=slony_user password=slony_user_pass'
51 %
```

Это означает что в служебной таблице `_<имя кластера>.sl_path`; например `_customers_rep.sl_path` на уже имеющихся узлах отсутствует информация о новом узле. В данном случае, `id` нового узла 4, пара (1,4) в `sl_path` отсутствует.

Видимо, это баг Slony. Как избежать этого и последующих ручных вмешательств пока не ясно.

Чтобы это устранить, нужно выполнить на каждом из имеющихся узлов приблизительно следующий запрос (добавить путь, в данном случае (1,4)):

Listing 4.18: Устранение неисправностей

```
1 slony_user@masterhost$ psql -d customers -h
   _every_one_of_slaves -U slony
2 customers=# insert into _customers_rep.sl_path
3 values ('1','4','dbname=customers host=mainhost.com
4 port=5432 user=slony_user password=slony_user_password','10');
```

Если возникают затруднения, да и вообще для расширения кругозора можно посмотреть на служебные таблицы и их содержимое. Они не видны обычно и находятся в рамках пространства имён `_<имя кластера>`, например `_customers_rep`.

Что делать если репликация со временем начинает тормозить

В процессе эксплуатации наблюдаю как со временем растёт нагрузка на master-сервере, в списке активных бекендов — постоянные SELECT-ы со слейвов. В `pg_stat_activity` видим примерно такие запросы:

Listing 4.19: Устранение неисправностей

```
1 select ev_origin, ev_seqno, ev_timestamp, ev_minxid,
   ev_maxxid, ev_xip,
2 ev_type, ev_data1, ev_data2, ev_data3, ev_data4, ev_data5,
   ev_data6,
3 ev_data7, ev_data8 from "_customers_rep".sl_event e where
4 (e.ev_origin = '2' and e.ev_seqno > '336996') or
5 (e.ev_origin = '3' and e.ev_seqno > '1712871') or
6 (e.ev_origin = '4' and e.ev_seqno > '721285') or
7 (e.ev_origin = '5' and e.ev_seqno > '807715') or
8 (e.ev_origin = '1' and e.ev_seqno > '3544763') or
9 (e.ev_origin = '6' and e.ev_seqno > '2529445') or
10 (e.ev_origin = '7' and e.ev_seqno > '2512532') or
11 (e.ev_origin = '8' and e.ev_seqno > '2500418') or
12 (e.ev_origin = '10' and e.ev_seqno > '1692318')
13 order by e.ev_origin, e.ev_seqno;
```

Не забываем что `_customers_rep` — имя схемы из примера, у вас будет другое имя.

4.3. Londiste

Таблица `sl_event` почему-то разрастается со временем, замедляя выполнение этих запросов до неприемлемого времени. Удаляем ненужные записи:

Listing 4.20: Устранение неисправностей

```
1 delete from _customers_rep.sl_event where
2 ev_timestamp < NOW() - '1 DAY'::interval;
```

Производительность должна вернуться к изначальным значениям. Возможно имеет смысл почистить таблицы `_customers_rep.sl_log_*` где вместо звёздочки подставляются натуральные числа, по-видимому по количеству репликационных сетов, так что `_customers_rep.sl_log_1` точно должна существовать.

4.3 Londiste

Введение

Londiste представляет собой движок для организации репликации, написанный на языке python. Основные принципы: надежность и простота использования. Из-за этого данное решение имеет меньше функциональности, чем Slony-I. Londiste использует в качестве транспортного механизма очередь PgQ (описание этого более чем интересного проекта остается за рамками данной главы, поскольку он представляет интерес скорее для низкоуровневых программистов баз данных, чем для конечных пользователей — администраторов СУБД PostgreSQL). Отличительными особенностями решения являются:

- возможность потабличной репликации
- начальное копирование ничего не блокирует
- возможность двухстороннего сравнения таблиц
- простота установки

К недостаткам можно отнести:

- отсутствие поддержки каскадной репликации, отказоустойчивости (failover) и переключение между серверами (switchover) (все это обещают к 3 версии реализовать ¹⁰)

Установка

На серверах, которые мы настраиваем рассматривается ОС Linux, а именно Ubuntu Server. Автор данной книги считает, что под другие операционные системы (кроме Windows) все мало чем будет отличаться, а

¹⁰<http://skytools.projects.postgresql.org/skytools-3.0/doc/skytools3.html>

4.3. Londiste

держат кластер PostgreSQL под ОС Windows, по меньшей мере, неразумно.

Поскольку Londiste — это часть Skytools, то нам нужно ставить этот пакет. На таких системах, как Debian или Ubuntu skytools можно найти в репозитории пакетов и поставить одной командой:

Listing 4.21: Установка

```
1 sudo aptitude install skytools
```

Но все же лучше скачать самую последнюю версию пакета с официального сайта — <http://pgfoundry.org/projects/skytools>. На момент написания статьи последняя версия была 2.1.11. Итак, начнем:

Listing 4.22: Установка

```
1 $wget http://pgfoundry.org/frs/download.php/2561/
2 skytools-2.1.11.tar.gz
3 $tar zxvf skytools-2.1.11.tar.gz
4 $cd skytools-2.1.11/
5 # это для сборки deb пакета
6 $sudo aptitude install build-essential autoconf \
7 automake autotools-dev dh-make \
8 debhelper devscripts fakeroot xutils lintian pbuilder \
9 python-dev yada
10 # ставим пакет исходников для postgresql 8.4.x
11 $sudo aptitude install postgresql-server-dev-8.4
12 # python-psycopg нужен для работы Londiste
13 $sudo aptitude install python-psycopg2
14 # данной командой я собираю deb пакет для
15 # postgresql 8.4.x для( 8.3.x например будет "make deb83")
16 $sudo make deb84
17 $cd ../
18 # ставим skytools
19 $dpkg -i skytools-modules-8.4_2.1.11_i386.deb
20 skytools_2.1.11_i386.deb
```

Для других систем можно собрать Skytools командами

Listing 4.23: Установка

```
1 ./configure
2 make
3 make install
```

Дальше проверим, что все у нас правильно установилось

Listing 4.24: Установка

```
1 $londiste.py -V
2 Skytools version 2.1.11
3 $pgqadm.py -V
4 Skytools version 2.1.11
```

Если у Вас похожий вывод, значит все установлено правильно и можно приступать к настройке.

Настройка

Обозначения:

- host1 — мастер;
- host2 — слейв;

Настройка ticker-a

Londiste требуется ticker для работы с мастер базой данных, который может быть запущен и на другой машине. Но, конечно, лучше его запускать на той же, где и мастер база данных. Для этого мы настраиваем специальный конфиг для ticker-a (пусть конфиг будет у нас /etc/skytools/db1-ticker.ini):

Listing 4.25: Настройка ticker-a

```
1 [pgqadm]
2 # название
3 job_name = db1-ticker

5 # мастер база данных
6 db = dbname=P host=host1

8 # Задержка между запусками обслуживания
9 # ротация( очередей и тп..) в секундах
10 maint_delay = 600

12 # Задержка между проверками наличия активности
13 # новых( пакетов данных) в секундах
14 loop_delay = 0.1

16 # log и pid демона
17 logfile = /var/log/%(job_name)s.log
18 pidfile = /var/pid/%(job_name)s.pid
```

Теперь необходимо установить служебный код (SQL) и запустить ticker как демона для базы данных. Делается это с помощью утилиты pgqadm.py следующими командами:

Listing 4.26: Настройка ticker-a

```
1 pgqadm.py /etc/skytools/db1-ticker.ini install
2 pgqadm.py /etc/skytools/db1-ticker.ini ticker -d
```

Проверим, что в логах (/var/log/skytools/db1-tickers.log) всё нормально. На данном этапе там должны быть редкие записи (раз в минуту).

4.3. Londiste

Если нам потребуется остановить ticker, мы можем воспользоваться этой командой:

Listing 4.27: Настройка ticker-a

```
1 pgqadm.py /etc/skytools/db1-ticker.ini ticker -s
```

или если потребуется «убить» ticker:

Listing 4.28: Настройка ticker-a

```
1 pgqadm.py /etc/skytools/db1-ticker.ini ticker -k
```

Восстанавливаем схему базы

Londiste не умеет переносить изменения структуры базы данных. Поэтому на всех slave базах данных перед репликацией должна быть создана такая же структура БД, что и на мастере.

Создаём конфигурацию репликатора

Для каждой из реплицируемых баз создадим конфигурационные файлы (пусть конфиг будет у нас /etc/skytools/db1-londiste.ini):

Listing 4.29: Создаём конфигурацию репликатора

```
1 [londiste]
2 # название
3 job_name = db1-londiste

5 # мастер база данных
6 provider_db = dbname=db1 port=5432 host=host1
7 # слейв база данных
8 subscriber_db = dbname=db1 host=host2

10 # Это будет использоваться в качестве
11 # SQL-идентификатора-, тч.. не используйте
12 # точки и пробелы.
13 # ВАЖНО! Если есть живая репликация на другой слейв,
14 # именуем очередь также-
15 pgq_queue_name = db1-londiste-queue

17 # log и pid демона
18 logfile = /var/log/%(job_name)s.log
19 pidfile = /var/run/%(job_name)s.pid

21 # рзмер лога
22 log_size = 5242880
23 log_count = 3
```

4.3. Londiste

Устанавливаем Londiste в базы на мастере и слейве

Теперь необходимо установить служебный SQL для каждой из созданных в предыдущем пункте конфигураций.

Устанавливаем код на стороне мастера:

Listing 4.30: Londiste

```
1 londiste.py /etc/skytools/db1-londiste.ini provider install
```

и подобным образом на стороне слейва:

Listing 4.31: Londiste

```
1 londiste.py /etc/skytools/db1-londiste.ini subscriber install
```

После этого пункта на мастере будут созданы очереди для репликации.

Запускаем процессы Londiste

Для каждой реплицируемой базы делаем:

Listing 4.32: Запускаем

```
1 londiste.py /etc/skytools/db1-londiste.ini replay -d
```

Таким образом запустятся слушатели очередей репликации, но, т.к. мы ещё не указывали какие таблицы хотим реплицировать, они пока будут работать в холостую.

Убедимся что в логах нет ошибок (/var/log/db1-londistes.log).

Добавляем реплицируемые таблицы

Для каждой конфигурации указываем что будем реплицировать с мастера:

Listing 4.33: Добавляем реплицируемые таблицы

```
1 londiste.py /etc/skytools/db1-londiste.ini provider add --all
```

и что со слейва:

Listing 4.34: Добавляем реплицируемые таблицы

```
1 londiste.py /etc/skytools/db1-londiste.ini subscriber add --all
```

В данном примере я использую спец-параметр «-all», который означает все таблицы, но вместо него вы можете перечислить список конкретных таблиц, если не хотите реплицировать все.

Добавляем реплицируемые последовательности (sequence)

Так же для всех конфигураций. Для мастера:

Listing 4.35: Добавляем последовательности

```
1 londiste.py /etc/skytools/db1-londiste.ini provider add-seq
  --all
```

Для слейва:

Listing 4.36: Добавляем реплицируемые таблицы

```
1 londiste.py /etc/skytools/db1-londiste.ini subscriber add-seq
  --all
```

Точно также как и с таблицами можно указать конкретные последовательности вместо «-all».

Проверка

Итак, всё что надо сделано. Теперь Londiste запустит так называемый bulk copy процесс, который массово (с помощью COPY) зальёт присутствующие на момент добавления таблиц данные на слейв, а затем перейдёт в состояние обычной репликации.

Мониторим логи на предмет ошибок:

Listing 4.37: Проверка

```
1 less /var/log/db1-londiste.log
```

Если всё хорошо, смотрим состояние репликации. Данные уже синхронизированы для тех таблиц, где статус отображается как "ok".

Listing 4.38: Проверка

```
1 londiste.py /etc/skytools/db1-londiste.ini subscriber tables

3      Table State
4      public.table1 ok
5      public.table2 ok
6      public.table3 in-copy
7      public.table4 -
8      public.table5 -
9      public.table6 -
10     ...
```

Для удобства представляю следующий трюк с уведомление в почту об окончании первоначального копирования (мыло поменять на своё):

Listing 4.39: Проверка

```
1 (
```

4.3. Londiste

```
2 while [ $(
3 python londiste.py /etc/skytools/db1-londiste.ini subscriber
  tables |
4 tail -n+2 | awk '{print $2}' | grep -v ok | wc -l) -ne 0 ];
5 do sleep 60; done; echo '' | mail -s 'Replication done EOM'
  user@domain.com
6 ) &
```

Общие задачи

Добавление всех таблиц мастера слейву

Просто используя эту команду:

Listing 4.40: Добавление всех таблиц мастера слейву

```
1 londiste.py <ini> provider tables | xargs londiste.py <ini>
  subscriber add
```

Проверка состояния слейвов

Этот запрос на мастере дает некоторую информацию о каждой очереди и слейве.

Listing 4.41: Проверка состояния слейвов

```
1 SELECT queue_name, consumer_name, lag, last_seen
2 FROM pgq.get_consumer_info();
```

«lag» столбец показывает отставание от мастера в синхронизации, «last_seen» — время последней запроса от слейва. Значение этого столбца не должно быть больше, чем 60 секунд для конфигурации по умолчанию.

Удаление очереди всех событий из мастера

При работе с Londiste может потребоваться удалить все ваши настройки для того, чтобы начать все заново. Для PGQ, чтобы остановить накопление данных, используйте следующие API:

Listing 4.42: Удаление очереди всех событий из мастера

```
1 SELECT pgq.unregister_consumer('queue_name', 'consumer_name');
```

Или воспользуйтесь pgqadm.py:

Listing 4.43: Удаление очереди всех событий из мастера

```
1 pgqadm.py <ticker.ini> unregister queue_name consumer_name
```

Добавление столбца в таблицу

Добавляем в следующей последовательности:

1. добавить поле на все слейвы
2. BEGIN; – на мастере
3. добавить поле на мастере
4. SELECT londiste.provider_refresh_trigger('queue_name', 'tablename');
5. COMMIT;

Удаление столбца из таблицу

1. BEGIN; – на мастере
2. удалить поле на мастере
3. SELECT londiste.provider_refresh_trigger('queue_name', 'tablename');
4. COMMIT;
5. Проверить «lag», когда londiste пройдет момент удаления поля
6. удалить поле на всех слейвах

Хитрость тут в том, чтобы удалить поле на слейвах только тогда, когда больше нет событий в очереди на это поле.

Устранение неисправностей

Londiste пожирает процессор и lag растет

Это происходит, например, если во время сбоя админ забыл перезапустить ticker. Или когда вы сделали большой UPDATE или DELETE в одной транзакции, но теперь что бы реализовать каждое событие в этом запросе создаются транзакции на слейвах ...

Следующий запрос позволяет подсчитать, сколько событий пришло в pgq.subscription в колонках sub_last_tick и sub_next_tick.

Listing 4.44: Устранение неисправностей

```
1 SELECT count(*)
2   FROM pgq.event_1,
3        (SELECT tick_snapshot
4          FROM pgq.tick
5          WHERE tick_id BETWEEN 5715138 AND 5715139
6        ) as t(snapshots)
7 WHERE txid_visible_in_snapshot(ev_txid, snapshots);
```

В нашем случае, это было более чем 5 миллионов и 400 тысяч событий. Многовато. Чем больше событий с базы данных требуется обработать Londiste, тем больше ему требуется памяти для этого. Мы можем сообщить Londiste не загружать все события сразу. Достаточно добавить в INI конфиг ticker-а следующую настройку:

Listing 4.45: Устранение неисправностей

```
1 pgq_lazy_fetch = 500
```

Теперь Londiste будет брать максимум 500 событий в один пакет запросов. Остальные попадут в следующие пакеты запросов.

4.4 Streaming Replication (Потоковая репликация)

Введение

Потоковая репликация (Streaming Replication, SR) дает возможность непрерывно отправлять и применять wall xlog записи на резервные сервера для создания точной копии текущего. Данная функциональность появилась у PostgreSQL начиная с 9 версии (репликация из коробки!). Этот тип репликации простой, надежный и, вероятней всего, будет использоваться в качестве стандартной репликации в большинстве высоконагруженных приложений, что используют PostgreSQL.

Отличительными особенностями решения являются:

- репликация всего инстанса PostgreSQL
- асинхронный механизм репликации
- простота установки
- мастер база данных может обслуживать огромное количество слейвов из-за минимальной нагрузки

К недостаткам можно отнести:

- невозможность реплицировать только определенную базу данных из всех на PostgreSQL инстансе
- асинхронный механизм — слейв отстает от мастера (но в отличие от других методов репликации, это отставание очень короткое, и может составлять всего лишь одну транзакцию, в зависимости от скорости сети, нагрузки БД и настроек «Hot Standby»)

Установка

Для начала нам потребуется PostgreSQL не ниже 9 версии. В момент написания этой главы была доступна 9.0.1 версия. Все работы, как предполагается, будут проводиться на ОС Linux.

Настройка

Для начала обозначим мастер сервер как masterdb(192.168.0.10) и слейв как slavedb(192.168.0.20).

4.4. Streaming Replication (Потоковая репликация)

Предварительная настройка

Для начала позволим определенному пользователю без пароля ходить по ssh. Пусть это будет postgres юзер. Если же нет, то создаем набором команд:

Listing 4.46: Создаем пользователя userssh

```
1 $sudo groupadd userssh
2 $sudo useradd -m -g userssh -d /home/userssh -s /bin/bash \
3 -c "user_ssh_allow" userssh
```

Дальше выполняем команды от имени пользователя (в данном случае postgres):

Listing 4.47: Логинимся под пользователем postgres

```
1 su postgres
```

Генерим RSA-ключ для обеспечения аутентификации в условиях отсутствия возможности использовать пароль:

Listing 4.48: Генерим RSA-ключ

```
1 postgres@localhost ~ $ ssh-keygen -t rsa -P ""
2 Generating public/private rsa key pair.
3 Enter file in which to save the key
  (/var/lib/postgresql/.ssh/id_rsa):
4 Created directory '/var/lib/postgresql/.ssh'.
5 Your identification has been saved in
  /var/lib/postgresql/.ssh/id_rsa.
6 Your public key has been saved in
  /var/lib/postgresql/.ssh/id_rsa.pub.
7 The key fingerprint is:
8 16:08:27:97:21:39:b5:7b:86:e1:46:97:bf:12:3d:76
  postgres@localhost
```

И добавляем его в список авторизованных ключей:

Listing 4.49: Добавляем его в список авторизованных ключей

```
1 cat $HOME/.ssh/id_rsa.pub >> $HOME/.ssh/authorized_keys
```

Этого должно быть более чем достаточно, проверить работоспособность соединения можно просто написав:

Listing 4.50: Пробуем зайти на ssh без пароля

```
1 ssh localhost
```

Не забываем предварительно инициализировать sshd:

Listing 4.51: Запуск sshd

```
1 /etc/init.d/sshd start
```

4.4. Streaming Replication (Потоковая репликация)

После успешно проделанной операции скопируйте «\$HOME/.ssh» на slavedb. Теперь мы должны иметь возможность без пароля заходить с мастера на слейв и со слейва на мастер через ssh.

Также отредактируем pg_hba.conf на мастере и слейве, разрешив им друг к другу доступ без пароля(trust):

Listing 4.52: Мастер pg_hba.conf

```
1 host    replication    all    192.168.0.20/32    trust
```

Listing 4.53: Слейв pg_hba.conf

```
1 host    replication    all    192.168.0.10/32    trust
```

Не забываем после этого перезагрузить postgresql на обоих серверах.

Настройка мастера

Для начала настроим masterdb. Установим параметры в postgresql.conf для репликации:

Listing 4.54: Настройка мастера

```
1 # To enable read-only queries on a standby server, wal_level
   must be set to
2 # "hot_standby". But you can choose "archive" if you never
   connect to the
3 # server in standby mode.
4 wal_level = hot_standby

6 # Set the maximum number of concurrent connections from the
   standby servers.
7 max_wal_senders = 5

9 # To prevent the primary server from removing the WAL segments
   required for
10 # the standby server before shipping them, set the minimum
   number of segments
11 # retained in the pg_xlog directory. At least
   wal_keep_segments should be
12 # larger than the number of segments generated between the
   beginning of
13 # online-backup and the startup of streaming replication. If
   you enable WAL
14 # archiving to an archive directory accessible from the
   standby, this may
15 # not be necessary.
16 wal_keep_segments = 32

18 # Enable WAL archiving on the primary to an archive directory
   accessible from
```

4.4. Streaming Replication (Потоковая репликация)

```
19 # the standby. If wal_keep_segments is a high enough number to
    retain the WAL
20 # segments required for the standby server, this may not be
    necessary.
21 archive_mode      = on
22 archive_command = 'cp %p /path_to/archive/%f'
```

Давайте по порядку:

- «wal_level = hot_standby» — сервер начнет писать в WAL логи так же как и при режиме «archive», добавляя информацию, необходимую для восстановления транзакции (можно также поставить «archive», но тогда сервер не может быть слейвом при необходимости).
- «max_wal_senders = 5» — максимальное количество слейвов.
- «wal_keep_segments = 32» — минимальное количество файлов с WAL сегментами в pg_xlog директории.
- «archive_mode = on» — позволяем сохранять WAL сегменты в указанное переменной «archive_command» хранилище. В данном случае в директорию «/path_to/archive/».

После изменения параметров перезагружаем postgresql сервер. Теперь перейдем к slavedb.

Настройка слейва

Для начала нам потребуется создать на slavedb точную копию masterdb. Перенесем данные с помощью «Онлайн бекапа».

Для начала зайдём на masterdb сервер. Выполним в консоли:

Listing 4.55: Выполняем на мастере

```
1 psql -c "SELECT pg_start_backup('label', true)"
```

Теперь нам нужно перенести данные с мастера на слейв. Выполняем на мастере:

Listing 4.56: Выполняем на мастере

```
1 rsync -C -a --delete -e ssh --exclude postgresql.conf
    --exclude postmaster.pid \
2 --exclude postmaster.opts --exclude pg_log --exclude pg_xlog \
3 --exclude recovery.conf master_db_datadir/
    slavedb_host:slave_db_datadir/
```

где

- «master_db_datadir» — директория с postgresql данными на masterdb
- «slave_db_datadir» — директория с postgresql данными на slavedb
- «slavedb_host» — хост slavedb(в нашем случае - 192.168.1.20)

4.4. Streaming Replication (Потоковая репликация)

После копирования данных с мастера на слейв, остановим онлайн бекап. Выполняем на мастере:

Listing 4.57: Выполняем на мастере

```
1 psql -c "SELECT pg_stop_backup() "
```

Устанавливаем такие же данные в конфиге postgresql.conf, что и у мастера (чтобы при падении мастера слейв мог его заменить). Так же установим дополнительный параметр:

Listing 4.58: Конфиг слейва

```
1 hot_standby = on
```

Внимание! Если на мастере поставили «wal_level = archive», тогда параметр оставляем по умолчанию (hot_standby = off).

Далее на slavedb в директории с данными PostgreSQL создадим файл recovery.conf с таким содержанием:

Listing 4.59: Конфиг recovery.conf

```
1 # Specifies whether to start the server as a standby. In
   streaming replication,
2 # this parameter must to be set to on.
3 standby_mode          = 'on'

5 # Specifies a connection string which is used for the standby
   server to connect
6 # with the primary.
7 primary_conninfo      = 'host=192.168.0.10 port=5432
   user=postgres'

9 # Specifies a trigger file whose presence should cause
   streaming replication to
10 # end (i.e., failover).
11 trigger_file = '/path_to/trigger'

13 # Specifies a command to load archive segments from the WAL
   archive. If
14 # wal_keep_segments is a high enough number to retain the WAL
   segments
15 # required for the standby server, this may not be necessary.
   But
16 # a large workload can cause segments to be recycled before
   the standby
17 # is fully synchronized, requiring you to start again from a
   new base backup.
18 restore_command = 'scp masterdb_host:/path_to/archive/%f "%p"'
```

где

- «standby_mode='on'» — указываем серверу работать в режиме слейв

4.4. Streaming Replication (Потоковая репликация)

- «primary_conninfo» — настройки соединения слейва с мастером
- «trigger_file» — указываем триггер-файл, при наличии которого будет остановлена репликация.
- «restore_command» — команда, которой будет восстанавливаться WAL логи. В нашем случае через scp копируем с masterdb (masterdb_host - хост masterdb).

Теперь мы можем запустить PostgreSQL на slavedb.

Тестирование репликации

Теперь мы можем посмотреть отставание слейвов от мастера с помощью таких команд:

Listing 4.60: Тестирование репликации

```
1 $ psql -c "SELECT pg_current_xlog_location()" -h192.168.0.10
   (masterdb)
2  pg_current_xlog_location
3  -----
4  0/2000000
5  (1 row)

7 $ psql -c "select pg_last_xlog_receive_location()"
   -h192.168.0.20 (slavedb)
8  pg_last_xlog_receive_location
9  -----
10 0/2000000
11 (1 row)

13 $ psql -c "select pg_last_xlog_replay_location()"
   -h192.168.0.20 (slavedb)
14 pg_last_xlog_replay_location
15 -----
16 0/2000000
17 (1 row)
```

Еще проверить работу репликации можно с помощью утилиты ps:

Listing 4.61: Тестирование репликации

```
1 [masterdb] $ ps -ef | grep sender
2 postgres 6879 6831 0 10:31 ?          00:00:00 postgres: wal
   sender process postgres 127.0.0.1(44663) streaming 0/2000000

4 [slavedb] $ ps -ef | grep receiver
5 postgres 6878 6872 1 10:31 ?          00:00:01 postgres: wal
   receiver process      streaming 0/2000000
```

Теперь проверим репликацию. Выполним на мастере:

Listing 4.62: Выполняем на мастере

4.4. Streaming Replication (Потоковая репликация)

```
1 $psql test_db
2 test_db=# create table test3(id int not null primary key,name
      varchar(20));
3 NOTICE:  CREATE TABLE / PRIMARY KEY will create implicit index
      "test3_pkey" for table "test3"
4 CREATE TABLE
5 test_db=# insert into test3(id, name) values('1', 'test1');
6 INSERT 0 1
7 test_db=#
```

Теперь проверим на слейве:

Listing 4.63: Выполняем на слейве

```
1 $psql test_db
2 test_db=# select * from test3;
3  id | name
4  ----+-----
5   1 | test1
6 (1 row)
```

Как видим, таблица с данными успешно скопирована с мастера на слейв.

Общие задачи

Переключение на слейв при падении мастера

Достаточно создать триггер-файл (`trigger_file`) на слейве, который становится мастером.

Остановка репликации на слейве

Создать триггер-файл (`trigger_file`) на слейве.

Перезапуск репликации после сбоя

Повторяем операции из раздела «Настройка слейва». Хочется заметить, что мастер при этом не нуждается в остановке при выполнении данной задачи.

Перезапуск репликации после сбоя слейва

Перезагрузить PostgreSQL на слейве после устранения сбоя.

Повторно синхронизировать репликации на слейве

Это может потребоваться, например, после длительного отключения от мастера. Для этого останавливаем PostgreSQL на слейве и повторяем операции из раздела «Настройка слейва».

4.5 Bucardo

Введение

Bucardo — асинхронная master-master или master-slave репликация PostgreSQL, которая написана на Perl. Система очень гибкая, поддерживает несколько видов синхронизации и обработки конфликтов.

Установка

Установку будем проводить на Ubuntu Server. Сначала нам нужно установить DBIx::Safe Perl модуль.

Listing 4.64: Установка

```
1 sudo aptitude install libdbix-safe-perl
```

Для других систем можно поставить из исходников¹¹:

Listing 4.65: Установка

```
1 tar xvfz DBIx-Safe-1.2.5.tar.gz
2 cd DBIx-Safe-1.2.5
3 perl Makefile.PL
4 make && make test && sudo make install
```

Теперь ставим сам Bucardo. Скачиваем¹² его и инсталируем:

Listing 4.66: Установка

```
1 tar xvfz Bucardo-4.4.0.tar.gz
2 cd Bucardo-4.4.0
3 perl Makefile.PL
4 make
5 sudo make install
```

Для работы Bucardo потребуется установить поддержку pl/perl у языка PostgreSQL.

Listing 4.67: Установка

```
1 sudo aptitude install postgresql-plperl-8.4
```

Можем приступать к настройке.

Настройка

Инициализация Bucardo

Запускаем установку командой:

¹¹<http://search.cpan.org/CPAN/authors/id/T/TU/TURNSTEP/>

¹²http://bucardo.org/wiki/Bucardo#Obtaining_Bucardo

4.5. Bucardo

Listing 4.68: Инициализация Bucardo

```
1 bucardo_ctl install
```

Bucardo покажет настройки подключения к PostgreSQL, которые можно будет изменить:

Listing 4.69: Инициализация Bucardo

```
1 This will install the bucardo database into an existing
   Postgres cluster.
2 Postgres must have been compiled with Perl support,
3 and you must connect as a superuser

5 We will create a new superuser named 'bucardo',
6 and make it the owner of a new database named 'bucardo'

8 Current connection settings:
9 1. Host:                <none>
10 2. Port:                5432
11 3. User:                postgres
12 4. Database:           postgres
13 5. PID directory:      /var/run/bucardo
```

Когда вы измените требуемые настройки и подтвердите установку, Bucardo создаст пользователя `bucardo` и базу данных `bucardo`. Данный пользователь должен иметь право логиниться через Unix socket, поэтому лучше заранее дать ему такие права в `pg_hba.conf`.

Настройка баз данных

Теперь нам нужно настроить базы данных, с которыми будет работать Bucardo. Пусть у нас будет `master_db` и `slave_db`. Сначала настроим мастер:

Listing 4.70: Настройка баз данных

```
1 bucardo_ctl add db master_db name=master
2 bucardo_ctl add all tables herd=all_tables
3 bucardo_ctl add all sequences herd=all_tables
```

Первой командой мы указали базу данных и дали ей имя `master` (для того, что в реальной жизни `master_db` и `slave_db` имеют одинаковое название и их нужно Bucardo отличать). Второй и третьей командой мы указали реплицировать все таблицы и последовательности, объединив их в группу `all_tables`.

Дальше добавляем `slave_db`:

Listing 4.71: Настройка баз данных

```
1 bucardo_ctl add db slave_db name=replica port=6543
   host=slave_host
```

Мы назвали replica базу данных в Bucardo.

Настройка синхронизации

Теперь нам нужно настроить синхронизацию между этими базами данных. Делается это командой (master-slave):

Listing 4.72: Настройка синхронизации

```
1 bucardo_ctl add sync delta type=pushdelta source=all_tables
   targetdb=replica
```

Данной командой мы установим Bucardo триггеры в PostgreSQL. А теперь по параметрам:

- **type**

Это тип синхронизации. Существует 3 типа:

- **Fullcopy**. Полное копирование.
- **Pushdelta**. Master-slave репликация.
- **Swap**. Master-master репликация. Для работы в таком режиме потребуется указать как Bucardo должен решать конфликты синхронизации. Для этого в таблице «goat» (в которой находятся таблицы и последовательности) нужно в «standard_conflict» поле поставить значение (это значение может быть разным для разных таблиц и последовательностей):
 - * **source** — при конфликте мы копируем данные с source (master_db в нашем случае).
 - * **target** — при конфликте мы копируем данные с target (slave_db в нашем случае).
 - * **skip** — конфликт мы просто не реплицируем. Не рекомендуется.
 - * **random** — каждая БД имеет одинаковый шанс, что её изменение будет взято для решение конфликта.
 - * **latest** — запись, которая была последней изменена решает конфликт.
 - * **abort** — синхронизация прерывается.

- **source**

Источник синхронизации.

- **targetdb**

БД, в котором производим репликацию.

Для master-master:

Listing 4.73: Настройка синхронизации

```
1 bucardo_ctl add sync delta type=swap source=all_tables
   targetdb=replica
```

4.6. RubyRep

Запуск/Остановка репликации

Запуск репликации:

Listing 4.74: Запуск репликации

```
1 bucardo_ctl start
```

Остановка репликации:

Listing 4.75: Остановка репликации

```
1 bucardo_ctl stop
```

Общие задачи

Просмотр значений конфигурации

Просто используя эту команду:

Listing 4.76: Просмотр значений конфигурации

```
1 bucardo_ctl show all
```

Изменения значений конфигурации

Listing 4.77: Изменения значений конфигурации

```
1 bucardo_ctl set name=value
```

Например:

Listing 4.78: Изменения значений конфигурации

```
1 bucardo_ctl set syslog_facility=LOG_LOCAL3
```

Перезгрузка конфигурации

Listing 4.79: Перезгрузка конфигурации

```
1 bucardo_ctl reload_config
```

Более полный список команд — http://bucardo.org/wiki/Bucardo_ctl

4.6 RubyRep

Введение

RubyRep представляет собой движок для организации асинхронной репликации, написанный на языке ruby. Основные принципы: простота использования и не зависеть от БД. Поддерживает как master-master, так и

master-slave репликацию, может работать с PostgreSQL и MySQL. Отличительными особенностями решения являются:

- возможность двухстороннего сравнения и синхронизации баз данных
- простота установки

К недостаткам можно отнести:

- работа только с двумя базами данных для MySQL
- медленная работа синхронизации
- при больших объемах данных «ест» процессор и память

Установка

RubyRep поддерживает два типа установки: через стандартный Ruby или JRuby. Рекомендую ставить JRuby вариант — производительность будет выше.

Установка JRuby версии

Предварительно должна быть установлена Java (версия 1.6).

1. Загрузите последнюю версию JRuby rubyrep с Rubyforge¹³.
2. Распакуйте
3. Готово

Установка стандартной Ruby версии

1. Установить Ruby, Rubygems.
2. Установить драйвера базы данных.

Для Mysql:

Listing 4.80: Установка

```
1 sudo gem install mysql
```

Для PostgreSQL:

Listing 4.81: Установка

```
1 sudo gem install postgres
```

3. Устанавливаем rubyrep:

Listing 4.82: Установка

```
1 sudo gem install rubyrep
```

¹³http://rubyforge.org/frs/?group_id=7932, выберите ZIP

Настройка

Создание файла конфигурации

Выполним команду:

Listing 4.83: Настройка

```
1 rubyrep generate myrubyrep.conf
```

Команда generate создала пример конфигурации в файл myrubyrep.conf:

Listing 4.84: Настройка

```
1 RR::Initializer::run do |config|
2   config.left = {
3     :adapter => 'postgresql', # or 'mysql'
4     :database => 'SCOTT',
5     :username => 'scott',
6     :password => 'tiger',
7     :host     => '172.16.1.1'
8   }

10  config.right = {
11    :adapter => 'postgresql',
12    :database => 'SCOTT',
13    :username => 'scott',
14    :password => 'tiger',
15    :host     => '172.16.1.2'
16  }

18  config.include_tables 'dept'
19  config.include_tables /^e/ # regexp matches all tables
    starting with e
20  # config.include_tables /. / # regexp matches all tables
21  end
```

В настройках просто разобраться. Базы данных делятся на «left» и «right». Через config.include_tables мы указываем какие таблицы включать в репликацию (поддерживает RegEx).

Сканирование баз данных

Сканирование баз данных для поиска различий:

Listing 4.85: Сканирование баз данных

```
1 rubyrep scan -c myrubyrep.conf
```

Пример вывода:

Listing 4.86: Сканирование баз данных

```
1 dept 100% ..... 0
2 emp 100% ..... 1
```

Таблица `dept` полностью синхронизирована, а `emp` — имеет одну не синхронизированную запись.

Синхронизация баз данных

Выполним команду:

```
Listing 4.87: Синхронизация баз данных
```

```
1 rubyrep sync -c myrubyrep.conf
```

Также можно указать только какие таблицы в базах данных синхронизировать:

```
Listing 4.88: Синхронизация баз данных
```

```
1 rubyrep sync -c myrubyrep.conf dept /^e/
```

Настройки политики синхронизации позволяют указывать как решать конфликты синхронизации. Более подробно можно почитать в документации <http://www.rubyrep.org/configuration.html>.

Репликация

Для запуска репликации достаточно выполнить:

```
Listing 4.89: Репликация
```

```
1 rubyrep replicate -c myrubyrep.conf
```

Данная команда установить репликацию (если она не была установлена) на базы данных и запустит её. Чтобы остановить репликацию, достаточно просто убить процесс. Даже если репликация остановлена, все изменения будут обработаны триггерами `rubyrep`. После перезагрузки, все изменения будут автоматически восстановлены.

Для удаления репликации достаточно выполнить:

```
Listing 4.90: Репликация
```

```
1 rubyrep uninstall -c myrubyrep.conf
```

Устранение неисправностей

Ошибка при запуске репликации

При запуске `rubyrep` через `Ruby` может возникнуть подобная ошибка:

```
Listing 4.91: Устранение неисправностей
```

```
1 $rubyrep replicate -c myrubyrep.conf
2 Verifying RubyRep tables
```

4.7. Заключение

```
3 Checking for and removing rubyrep triggers from unconfigured
  tables
4 Verifying rubyrep triggers of configured tables
5 Starting replication
6 Exception caught: Thread#join: deadlock 0xb76ee1ac - mutual
  join(0xb758cfac)
```

Это проблема с запусками потоков в Ruby. Решается двумя способами:

1. Запускать rubyrep через JRuby (тут с потоками не будет проблем)
2. Пофиксить rubyrep патчем:

Listing 4.92: Устранение неисправностей

```
1 --- /Library/Ruby/Gems/1.8/gems/rubyrep-1.1.2/lib/rubyrep/
2 replication_runner.rb 2010-07-16 15:17:16.000000000 -0400
3 +++ ./replication_runner.rb 2010-07-16 17:38:03.000000000
4    -0400
5
6 @@ -2,6 +2,12 @@
7
8 6  require 'optparse'
9 7  require 'thread'
10 8 +require 'monitor'
11 9 +
12 10 +class Monitor
13 11 + alias lock mon_enter
14 12 + alias unlock mon_exit
15 13 +end
16
17 15 module RR
18 16   # This class implements the functionality of the
19   # 'replicate' command.
20 @@ -94,7 +100,7 @@
21 18   # Initializes the waiter thread used for replication
22   # and processing
23   # the process TERM signal.
24 19   def init_waiter
25 20     @termination_mutex = Mutex.new
26 21     @termination_mutex = Monitor.new
27 22     @termination_mutex.lock
28 23     @waiter_thread ||= Thread.new
29 24     { @termination_mutex.lock;
30 25       self.termination_requested = true }
31 26     %w(TERM INT).each do |signal|
```

4.7 Заключение

Репликация — одна из важнейших частей крупных приложений, которые работают на PostgreSQL. Она помогает распределять нагрузку на

базу данных, делать фоновый бэкап одной из копий без нагрузки на центральный сервер, создавать отдельный сервер для логирования и м.д.

В главе было рассмотрено несколько видов репликации PostgreSQL. Нельзя четко сказать какая лучше всех. Поточковая репликация — одна из самых лучших вариантов для поддержки идентичных кластеров баз данных, но доступна только с 9.0 версии PostgreSQL. Slony-I — громоздкая и сложная в настройке система, но имеющая в своем арсенале множество функций, таких как поддержка каскадной репликации, отказоустойчивости (failover) и переключение между серверами (switchover). В тоже время Londiste не обладает подобным функционалом, но компактный и прост в установке. Bucardo — система которая может быть или master-master, или master-slave репликацией, но не может обработать огромные объекты, нет отказоустойчивости(failover) и переключение между серверами (switchover). RubyRep, как для master-master репликации, очень просто в установке и настройке, но за это ему приходится расплачиваться скоростью работы — самый медленный из всех (синхронизация больших объемов данных между таблицами).

Шардинг

Если ешь слона, не пытайся запихать его в рот целиком.

Народная мудрость

5.1 Введение

Шардинг — разделение данных на уровне ресурсов. Концепция шардинга заключается в логическом разделении данных по различным ресурсам исходя из требований к нагрузке.

Рассмотрим пример. Пусть у нас есть приложение с регистрацией пользователей, которое позволяет писать друг другу личные сообщения. Допустим оно очень популярно и много людей им пользуются ежедневно. Естественно, что таблица с личными сообщениями будет намного больше всех остальных таблиц в базе (скажем, будет занимать 90% всех ресурсов). Зная это, мы можем подготовить для этой (только одной!) таблицы выделенный сервер помощнее, а остальные оставить на другом (послабее). Теперь мы можем идеально подстроить сервер для работы с одной специфической таблицей, постараться уместить ее в память, возможно, дополнительно партиционировать ее и т.д. Такое распределение называется вертикальным шардингом.

Что делать, если наша таблица с сообщениями стала настолько большой, что даже выделенный сервер под нее одну уже не спасает. Необходимо делать горизонтальный шардинг — т.е. разделение одной таблицы по разным ресурсам. Как это выглядит на практике? Все просто. На разных серверах у нас будет таблица с одинаковой структурой, но разными данными. Для нашего случая с сообщениями, мы можем хранить первые 10 миллионов сообщений на одном сервере, вторые 10 - на втором и т.д. Т.е. необходимо иметь критерий шардинга — какой-то параметр, который позволит определять, на каком именно сервере лежат те или иные данные.

Обычно, в качестве параметра шардинга выбирают ID пользователя (`user_id`) — это позволяет делить данные по серверам равномерно и про-

сто. Т.о. при получении личных сообщений пользователей алгоритм работы будет такой:

- Определить, на каком сервере БД лежат сообщения пользователя исходя из `user_id`
- Инициализировать соединение с этим сервером
- Выбрать сообщения

Задачу определения конкретного сервера можно решать двумя путями:

- Хранить в одном месте хеш-таблицу с соответствиями «пользователь=сервер». Тогда, при определении сервера, нужно будет выбрать сервер из этой таблицы. В этом случае узкое место — это большая таблица соответствия, которую нужно хранить в одном месте. Для таких целей очень хорошо подходят базы данных «ключ=значение»
- Определять имя сервера с помощью числового (буквенного) преобразования. Например, можно вычислять номер сервера, как остаток от деления на определенное число (количество серверов, между которыми Вы делите таблицу). В этом случае узкое место — это проблема добавления новых серверов — Вам придется делать перераспределение данных между новым количеством серверов.

Для шардинга не существует решения на уровне известных платформ, т.к. это весьма специфическая для отдельно взятого приложения задача.

Естественно, делая горизонтальный шардинг, Вы ограничиваете себя в возможности выборки, которые требуют пересмотра всей таблицы (например, последние посты в блогах людей будет достать невозможно, если таблица постов шардится). Такие задачи придется решать другими подходами. Например, для описанного примера, можно при появлении нового поста, заносить его ID в общий стек, размером в 100 элементов.

Горизонтальный шардинг имеет одно явное преимущество — он бесконечно масштабируем. Для создания шардинга PostgreSQL существует несколько решений:

- **Greenplum Database**¹
- **GridSQL for EnterpriseDB Advanced Server**²
- **Sequoia**³
- **PL/Proxy**⁴
- **HadoopDB**⁵ (Shared-nothing clustering)

¹<http://www.greenplum.com/index.php?page=greenplum-database>

²<http://www.enterprisedb.com/products/gridsql.do>

³<http://www.continuent.com/community/lab-projects/sequoia>

⁴<http://plproxy.projects.postgresql.org/doc/tutorial.html>

⁵<http://db.cs.yale.edu/hadoopdb/hadoopdb.html>

5.2 PL/Proxy

PL/Proxy представляет собой прокси-язык для удаленного вызова процедур и партиципирования данных между разными базами. Основная идея его использования заключается в том, что появляется возможность вызывать функции, расположенные в удаленных базах, а также свободно работать с кластером баз данных (например, вызвать функцию на всех узлах кластера, или на случайном узле, или на каком-то одном определенном).

Чем PL/Proxy может быть полезен? Он существенно упрощает горизонтальное масштабирование системы. Становится удобным разделять таблицу с пользователями, например, по первой латинской букве имени — на 26 узлов. При этом приложение, которое работает непосредственно с прокси-базой, ничего не будет замечать: запрос на авторизацию, например, сам будет направлен прокси-сервером на нужный узел. То есть администратор баз данных может проводить масштабирование системы практически независимо от разработчиков приложения.

PL/Proxy позволяет полностью решить проблемы масштабирования OLTP систем. В систему легко вводится резервирование с failover-ом не только по узлам, но и по самим прокси-серверам, каждый из которых работает со всеми узлами.

Недостатки и ограничения:

- все запросы и вызовы функций вызываются в autocommit-режиме на удаленных серверах
- в теле функции разрешен только один SELECT; при необходимости нужно писать отдельную процедуру
- при каждом вызове прокси-сервер стартует новое соединение к бекенд-серверу; в высоконагруженных системах целесообразно использовать менеджер для кеширования соединений к бекенд-серверам, для этой цели идеально подходит PgBouncer
- изменение конфигурации кластера (количества партиций, например) требует перезапуска прокси-сервера

Установка

1. Скачать PL/Proxy⁶ и распаковать.
2. Собрать PL/Proxy командами `make` и `make install`.

Так же можно установить PL/Proxy из репозитория пакетов. Например в Ubuntu Server достаточно выполнить команду для PostgreSQL 8.4:

Listing 5.1: Установка

```
1 sudo aptitude install postgresql-8.4-plproxy
```

⁶<http://pgfoundry.org/projects/plproxy>

Настройка

Для примера настройки используется 3 сервера PostgreSQL. 2 сервера пусть будут node1 и node2, а главный, что будет проксировать запросы на два других — проху. Для корректной работы pl/проху рекомендуется использовать количество нод равное степеням двойки. База данных будет называться plproxytest, а таблица в ней — users. Начнем!

Для начала настроим node1 и node2. Команды написанные ниже нужно выполнять на каждом нод.

Создадим базу данных plproxytest(если её ещё нет):

Listing 5.2: Настройка

```
1 CREATE DATABASE plproxytest
2     WITH OWNER = postgres
3     ENCODING = 'UTF8';
```

Добавляем табличку users:

Listing 5.3: Настройка

```
1 CREATE TABLE public.users
2     (
3     username character varying(255),
4     email character varying(255)
5     )
6     WITH (OIDS=FALSE);
7 ALTER TABLE public.users OWNER TO postgres;
```

Теперь создадим функцию для добавления данных в таблицу users:

Listing 5.4: Настройка

```
1 CREATE OR REPLACE FUNCTION public.insert_user(i_username text,
2 i_emailaddress text)
3 RETURNS integer AS
4 $BODY$
5 INSERT INTO public.users (username, email) VALUES ($1,$2);
6     SELECT 1;
7 $BODY$
8     LANGUAGE 'sql' VOLATILE;
9 ALTER FUNCTION public.insert_user(text, text) OWNER TO
    postgres;
```

С настройкой нодов закончено. Приступим к серверу проху.

Как и на всех нодах, на главном сервере (проху) должна присутствовать база данных:

Listing 5.5: Настройка

```
1 CREATE DATABASE plproxytest
2     WITH OWNER = postgres
3     ENCODING = 'UTF8';
```

5.2. PL/Proxy

Теперь надо указать серверу что эта база данных управляется с помощью pl/proxy:

Listing 5.6: Настройка

```
1 CREATE OR REPLACE FUNCTION public.plproxy_call_handler()
2   RETURNS language_handler AS
3   '$libdir/plproxy', 'plproxy_call_handler'
4   LANGUAGE 'c' VOLATILE
5   COST 1;
6 ALTER FUNCTION public.plproxy_call_handler()
7 OWNER TO postgres;
8 -- language
9 CREATE LANGUAGE plproxy HANDLER plproxy_call_handler;
10 CREATE LANGUAGE plpgsql;
```

Также, для того что бы сервер знал где и какие ноды него есть надо создать 3 сервисные функции которые pl/proxy будет использовать в своей работе. Первая функция — конфиг для кластера баз данных. Тут указывается параметры через key-value:

Listing 5.7: Настройка

```
1 CREATE OR REPLACE FUNCTION public.get_cluster_config
2   (IN cluster_name text,   OUT "key" text, OUT val text)
3   RETURNS SETOF record AS
4   $BODY$
5   BEGIN
6     -- lets use same config for all clusters
7     key := 'connection_lifetime';
8     val := 30*60; -- 30m
9     RETURN NEXT;
10    RETURN;
11  END;
12 $BODY$
13   LANGUAGE 'plpgsql' VOLATILE
14   COST 100
15   ROWS 1000;
16 ALTER FUNCTION public.get_cluster_config(text)
17 OWNER TO postgres;
```

Вторая важная функция код которой надо будет подправить. В ней надо будет указать DSN нод:

Listing 5.8: Настройка

```
1 CREATE OR REPLACE FUNCTION
2   public.get_cluster_partitions(cluster_name text)
3   RETURNS SETOF text AS
4   $BODY$
5   BEGIN
6     IF cluster_name = 'usercluster' THEN
7       RETURN NEXT 'dbname=plproxytest_ host=node1_ user=postgres';
```


5.2. PL/Proxy

```
8      RETURN NEXT 'dbname=plproxytest_host=node2_user=postgres';
9      RETURN;
10     END IF;
11     RAISE EXCEPTION 'Unknown_cluster';
12 END;
13 $BODY$
14 LANGUAGE 'plpgsql' VOLATILE
15 COST 100
16 ROWS 1000;
17 ALTER FUNCTION public.get_cluster_partitions(text)
18 OWNER TO postgres;
```

И последняя:

Listing 5.9: Настройка

```
1 CREATE OR REPLACE FUNCTION
2 public.get_cluster_version(cluster_name text)
3 RETURNS integer AS
4 $BODY$
5 BEGIN
6     IF cluster_name = 'usercluster' THEN
7         RETURN 1;
8     END IF;
9     RAISE EXCEPTION 'Unknown_cluster';
10 END;
11 $BODY$
12 LANGUAGE 'plpgsql' VOLATILE
13 COST 100;
14 ALTER FUNCTION public.get_cluster_version(text)
15 OWNER TO postgres;
```

Ну и собственно самая главная функция которая будет вызываться уже непосредственно в приложении:

Listing 5.10: Настройка

```
1 CREATE OR REPLACE FUNCTION
2 public.insert_user(i_username text, i_emailaddress text)
3 RETURNS integer AS
4 $BODY$
5     CLUSTER 'usercluster';
6     RUN ON hashtext(i_username);
7 $BODY$
8 LANGUAGE 'plproxy' VOLATILE
9 COST 100;
10 ALTER FUNCTION public.insert_user(text, text)
11 OWNER TO postgres;
```

Все готово. Подключаемся к серверу проху и заносим данные в базу:

Listing 5.11: Настройка

```
1 SELECT insert_user('Sven', 'sven@somewhere.com');
```

```
2 SELECT insert_user('Marko', 'marko@somewhere.com');
3 SELECT insert_user('Steve', 'steve@somewhere.com');
```

Попробуем извлечь данные. Для этого напишем новую серверную функцию:

Listing 5.12: Настройка

```
1 CREATE OR REPLACE FUNCTION
2 public.get_user_email(i_username text)
3 RETURNS SETOF text AS
4 $BODY$
5   CLUSTER 'usercluster';
6   RUN ON hashtext(i_username) ;
7   SELECT email FROM public.users
8   WHERE username = i_username;
9 $BODY$
10 LANGUAGE 'plproxy' VOLATILE
11 COST 100
12 ROWS 1000;
13 ALTER FUNCTION public.get_user_email(text)
14 OWNER TO postgres;
```

И попробуем её вызвать:

Listing 5.13: Настройка

```
1 select plproxy.get_user_email('Steve');
```

Если потом подключится к каждой ноде отдельно, то можно четко увидеть, что данные users разбросаны по таблицам каждой ноды.

Все ли так просто?

Как видно на тестовом примере ничего сложного в работе с pl/proxy нет. Но, я думаю все кто смог дочитать до этой строчки уже поняли что в реальной жизни все не так просто. Представьте что у вас 16 нод. Это же надо как-то синхронизировать код функций. А что если ошибка закрадется — как её оперативно исправлять?

Этот вопрос был задан и на конференции Highload++ 2008, на что Аско Ойя ответил что соответствующие средства уже реализованы внутри самого Skyre, но ещё не достаточно готовы для того что бы отдавать их на суд сообществу opensource.

Второй проблема которая не дай бог коснется вас при разработке такого рода системы, это проблема перераспределения данных в тот момент когда нам захочется добавить ещё нод в кластер. Планировать эту масштабную операцию придётся очень тщательно, подготовив все сервера заранее, занеся данные и потом в один момент подменив код функции `get_cluster_partitions`.

5.3 HadoopDB

Hadoop представляет собой платформу для построения приложений, способных обрабатывать огромные объемы данных. Система основывается на распределенном подходе к вычислениям и хранению информации, основными ее особенностями являются:

- **Масштабируемость:** с помощью Hadoop возможно надежное хранение и обработка огромных объемов данных, которые могут измеряться петабайтами;
- **Экономичность:** информация и вычисления распределяются по кластеру, построенному на самом обыкновенном оборудовании. Такой кластер может состоять из тысяч узлов;
- **Эффективность:** распределение данных позволяет выполнять их обработку параллельно на множестве компьютеров, что существенно ускоряет этот процесс;
- **Надежность:** при хранении данных возможно предоставление избыточности, благодаря хранению нескольких копий. Такой подход позволяет гарантировать отсутствие потерь информации в случае сбоев в работе системы;
- **Кроссплатформенность:** так как основным языком программирования, используемым в этой системе является Java, развернуть ее можно на базе любой операционной системы, имеющей JVM.

HDFS

В основе всей системы лежит распределенная файловая система под незамысловатым названием Hadoop Distributed File System. Представляет она собой вполне стандартную распределенную файловую систему, но все же она обладает рядом особенностей:

- Устойчивость к сбоям, разработчики рассматривали сбои в оборудовании скорее как норму, чем как исключение;
- Приспособленность к развертке на самом обыкновенном ненадежном оборудовании;
- Предоставление высокоскоростного потокового доступа ко всем данным;
- Настроена для работы с большими файлами и наборами файлов;
- Простая модель работы с данными: один раз записали — много раз прочли;
- Следование принципу: переместить вычисления проще, чем переместить данные;

Архитектура HDFS

- **Namenode**

Этот компонент системы осуществляет всю работу с метаданными. Он должен быть запущен только на одном компьютере в кластере.

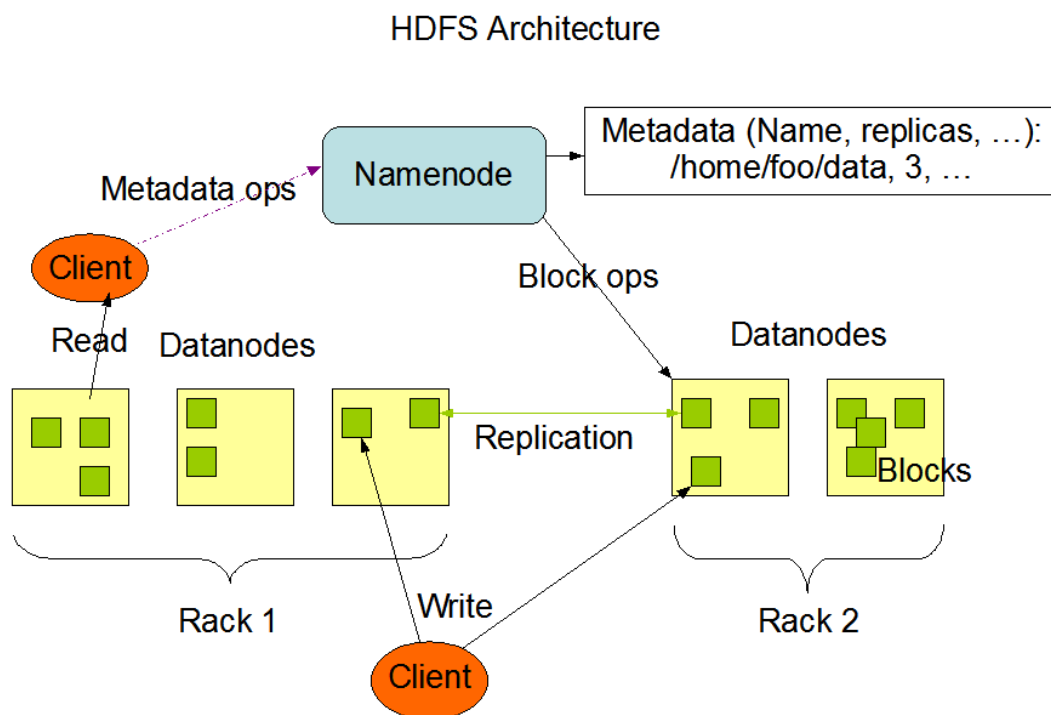


Рис. 5.1: Архитектура HDFS

Именно он управляет размещением информации и доступом ко всем данным, расположенным на ресурсах кластера. Сами данные проходят с остальных машин кластера к клиенту мимо него.

- **Datanode**

На всех остальных компьютерах системы работает именно этот компонент. Он располагает сами блоки данных в локальной файловой системе для последующей передачи или обработки их по запросу клиента. Группы узлов данных принято называть Rack, они используются, например, в схемах репликации данных.

- **Клиент**

Просто приложение или пользователь, работающий с файловой системой. В его роли может выступать практически что угодно.

Пространство имен HDFS имеет классическую иерархическую структуру: пользователи и приложения имеют возможность создавать директории и файлы. Файлы хранятся в виде блоков данных произвольной (но одинаковой, за исключением последнего; по-умолчанию 64 mb) длины, размещенных на Datanode'ax. Для обеспечения отказоустойчивости блоки хранятся в нескольких экземплярах на разных узлах, имеется возможность настройки количества копий и алгоритма их распределения по системе. Удаление файлов происходит не сразу, а через какое-то время после соответствующего запроса, так как после получения запроса файл

перемещается в директорию /trash и хранится там определенный период времени на случай если пользователь или приложение передумают о своем решении. В этом случае информацию можно будет восстановить, в противном случае — физически удалить.

Для обнаружения возникновения каких-либо неисправностей, Datanode периодически отправляют Namenode'у сигналы о своей работоспособности. При прекращении получения таких сигналов от одного из узлов Namenode помечает его как «мертвый», и прекращает какой-либо с ним взаимодействие до возвращения его работоспособности. Данные, хранившиеся на «умершем» узле реплицируются дополнительный раз из оставшихся «в живых» копий и система продолжает свое функционирование как ни в чем не бывало.

Все коммуникации между компонентами файловой системы проходят по специальным протоколам, основывающимся на стандартном TCP/IP. Клиенты работают с Namenode с помощью так называемого ClientProtocol, а передача данных происходит по DatanodeProtocol, оба они обернуты в Remote Procedure Call (RPC).

Система предоставляет несколько интерфейсов, среди которых командная оболочка DFSShell, набор ПО для администрирования DFSAdmin, а также простой, но эффективный веб-интерфейс. Помимо этого существуют несколько API для языков программирования: Java API, C pipeline, WebDAV и так далее.

MapReduce

Помимо файловой системы, Hadoop включает в себя framework для проведения масштабных вычислений, обрабатывающих огромные объемы данных. Каждое такое вычисление называется Job (задание) и состоит оно, как видно из названия, из двух этапов:

- **Map**

Целью этого этапа является представление произвольных данных (на практике чаще всего просто пары ключ-значение) в виде промежуточных пар ключ-значение. Результаты сортируются и группируются по ключу и передаются на следующий этап.

- **Reduce**

Полученные после map значения используются для финального вычисления требуемых данных. Практически любые данные могут быть получены таким образом, все зависит от требований и функционала приложения.

Задания выполняются, подобно файловой системе, на всех машинах в кластере (чаще всего одних и тех же). Одна из них выполняет роль управления работой остальных — JobTracker, остальные же ее беспрекословно слушаются — TaskTracker. В задачи JobTracker'а входит составление расписания выполняемых работ, наблюдение за ходом выполнения, и перераспределение в случае возникновения сбоев.

В общем случае каждое приложение, работающее с этим framework'ом, предоставляет методы для осуществления этапов `map` и `reduce`, а также указывает расположения входных и выходных данных. После получения этих данных JobTracker распределяет задание между остальными машинами и предоставляет клиенту полную информацию о ходе работ.

Помимо основных вычислений могут выполняться вспомогательные процессы, такие как составление отчетов о ходе работы, кэширование, сортировка и так далее.

HBase

В рамках Hadoop доступна еще и система хранения данных, которую правда сложно назвать СУБД в традиционном смысле этого слова. Чаще проводят аналогии с проприетарной системой этого же плана от Google — BigTable.

HBase представляет собой распределенную систему хранения больших объемов данных. Подобно реляционным СУБД данные хранятся в виде таблиц, состоящих из строк и столбцов. И даже для доступа к ним предоставляется язык запросов HQL (как ни странно — Hadoop Query Language), отдаленно напоминающий более распространенный SQL. Помимо этого предоставляется итерирующий интерфейс для сканирования наборов строк.

Одной из основных особенностей хранения данных в HBase является возможность наличия нескольких значений, соответствующих одной комбинации таблица-строка-столбец, для их различения используется информация о времени добавления записи. На концептуальном уровне таблицы обычно представляют как набор строк, но физически же они хранятся по столбцам, достаточно важный факт, который стоит учитывать при разработке схемы хранения данных. Пустые ячейки не отображаются каким-либо образом физически в хранимых данных, они просто отсутствуют. Существуют конечно и другие нюансы, но я постарался упомянуть лишь основные.

HQL очень прост по своей сути, если Вы уже знаете SQL, то для изучения его Вам понадобится лишь просмотреть по диагонали коротенький вывод команды `help`;, занимающий всего пару экранов в консоли. Все те же `SELECT`, `INSERT`, `UPDATE`, `DROP` и так далее, лишь со слегка измененным синтаксисом.

Помимо обычно командной оболочки HBase Shell, для работы с HBase также предоставлено несколько API для различных языков программирования: Java, Jython, REST и Thrift.

HadoopDB

В проекте HadoopDB специалисты из университетов Yale и Brown предпринимают попытку создать гибридную систему управления данными, сочетающую преимущества технологий и MapReduce, и параллельных СУБД. В их подходе MapReduce обеспечивает коммуникационную инфраструктуру, объединяющую произвольное число узлов, в которых выполняются эк-

земпляры традиционной СУБД. Запросы формулируются на языке SQL, транслируются в среду MapReduce, и значительная часть работы передается в экземпляры СУБД. Наличие MapReduce обеспечивается масштабируемость и отказоустойчивость, а использование в узлах кластера СУБД позволяет добиться высокой производительности.

Установка и настройка

Вся настройка ведется на Ubuntu Server операционной системе.

Установка Hadoop

Перед тем, как приступить собственно говоря к установке Hadoop, необходимо выполнить два элементарных действия, необходимых для правильного функционирования системы:

- открыть доступ одному из пользователей по ssh к этому же компьютеру без пароля, можно например создать отдельного пользователя для этого [hadoop]:

Listing 5.14: Создаем пользователя с правами

```
1 $sudo groupadd hadoop
2 $sudo useradd -m -g hadoop -d /home/hadoop -s /bin/bash \
3 -c "Hadoop_software_owner" hadoop
```

Далее действия выполняем от его имени:

Listing 5.15: Логинимся под пользователем hadoop

```
1 su hadoop
```

Генерим RSA-ключ для обеспечения аутентификации в условиях отсутствия возможности использовать пароль:

Listing 5.16: Генерим RSA-ключ

```
1 hadoop@localhost ~ $ ssh-keygen -t rsa -P ""
2 Generating public/private rsa key pair.
3 Enter file in which to save the key
  (/home/hadoop/.ssh/id_rsa):
4 Your identification has been saved in
  /home/hadoop/.ssh/id_rsa.
5 Your public key has been saved in
  /home/hadoop/.ssh/id_rsa.pub.
6 The key fingerprint is:
7 7b:5c:cf:79:6b:93:d6:d6:8d:41:e3:a6:9d:04:f9:85
  hadoop@localhost
```

5.3. HadoopDB

И добавляем его в список авторизованных ключей:

Listing 5.17: Добавляем его в список авторизованных ключей

```
1 cat $HOME/.ssh/id_rsa.pub >> $HOME/.ssh/authorized_keys
```

Этого должно быть более чем достаточно, проверить работоспособность соединения можно просто написав:

Listing 5.18: Пробуем зайти на ssh без пароля

```
1 ssh localhost
```

Не забываем предварительно инициализировать sshd:

Listing 5.19: Запуск sshd

```
1 /etc/init.d/sshd start
```

- Помимо этого необходимо убедиться в наличии установленной JVM версии 1.5.0 или выше.

Listing 5.20: Устанавливаем JVM

```
1 sudo aptitude install openjdk-6-jdk
```

Далее скачиваем и устанавливаем Hadoop:

Listing 5.21: Устанавливаем Hadoop

```
1 cd /opt
2 sudo wget http://www.gtlib.gatech.edu/pub/apache/hadoop
3 /core/hadoop-0.20.2/hadoop-0.20.2.tar.gz
4 sudo tar zxvf hadoop-0.20.2.tar.gz
5 sudo ln -s /opt/hadoop-0.20.2 /opt/hadoop
6 sudo chown -R hadoop:hadoop /opt/hadoop /opt/hadoop-0.20.2
7 sudo mkdir -p /opt/hadoop-data/tmp-base
8 sudo chown -R hadoop:hadoop /opt/hadoop-data/
```

Далее переходим в `/opt/hadoop/conf/hadoop-env.sh` и добавляем в начале:

Listing 5.22: Указываем переменные окружения

```
1 export JAVA_HOME=/usr/lib/jvm/java-6-openjdk
2 export HADOOP_HOME=/opt/hadoop
3 export HADOOP_CONF=$HADOOP_HOME/conf
4 export HADOOP_PATH=$HADOOP_HOME/bin
5 export HIVE_HOME=/opt/hive
6 export HIVE_PATH=$HIVE_HOME/bin
```


5.3. HadoopDB

```
8 export PATH=$HIVE_PATH:$HADOOP_PATH:$PATH
```

Далее добавим в /opt/hadoop/conf/hadoop-site.xml:

Listing 5.23: Настройки hadoop

```
1 <configuration>
2 <property>
3   <name>hadoop.tmp.dir</name>
4   <value>/opt/hadoop-data/tmp-base</value>
5   <description>A base for other temporary
      directories</description>
6 </property>

8 <property>
9   <name>fs.default.name</name>
10  <value>localhost:54311</value>
11  <description>
12    The name of the default file system.
13  </description>
14 </property>

16 <property>
17   <name>hadoopdb.config.file</name>
18   <value>HadoopDB.xml</value>
19   <description>The name of the HadoopDB
20     cluster configuration file</description>
21 </property>
22 </configuration>
```

В /opt/hadoop/conf/mapred-site.xml:

Listing 5.24: Настройки mapreduce

```
1 <configuration>
2 <property>
3   <name>mapred.job.tracker</name>
4   <value>localhost:54310</value>
5   <description>
6     The host and port that the
7     MapReduce job tracker runs at.
8   </description>
9 </property>
10 </configuration>
```

В /opt/hadoop/conf/hdfs-site.xml:

Listing 5.25: Настройки hdfs

```
1 <configuration>
2 <property>
3   <name>dfs.replication</name>
4   <value>1</value>
```

5.3. HadoopDB

```
5 <description>
6   Default block replication.
7 </description>
8 </property>
9 </configuration>
```

Теперь необходимо отформатировать Namenode:

Listing 5.26: Форматирование Namenode

```
1 $ hadoop namenode -format
2 10/05/07 14:24:12 INFO namenode.NameNode: STARTUP_MSG:
3 /*****
4 STARTUP_MSG: Starting NameNode
5 STARTUP_MSG:   host = hadoop1/127.0.1.1
6 STARTUP_MSG:   args = [-format]
7 STARTUP_MSG:   version = 0.20.2
8 STARTUP_MSG:   build = https://svn.apache.org/repos
9 /asf/hadoop/common/branches/branch-0.20 -r
10 911707; compiled by 'chrisdo' on Fri Feb 19 08:07:34 UTC 2010
11 *****/
12 10/05/07 14:24:12 INFO namenode.FSNamesystem:
13 fsOwner=hadoop,hadoop
14 10/05/07 14:24:12 INFO namenode.FSNamesystem:
15 supergroup=supergroup
16 10/05/07 14:24:12 INFO namenode.FSNamesystem:
17 isPermissionEnabled=true
18 10/05/07 14:24:12 INFO common.Storage:
19 Image file of size 96 saved in 0 seconds.
20 10/05/07 14:24:12 INFO common.Storage:
21 Storage directory /opt/hadoop-data/tmp-base/dfs/name has been
22 successfully formatted.
23 10/05/07 14:24:12 INFO namenode.NameNode:
24 SHUTDOWN_MSG:
25 /*****
26 SHUTDOWN_MSG: Shutting down NameNode at hadoop1/127.0.1.1
27 *****/
```

Готово. Теперь мы можем запустить Hadoop:

Listing 5.27: Запуск Hadoop

```
1 $ start-all.sh
2 starting namenode, logging to /opt/hadoop/bin/..
3 /logs/hadoop-hadoop-namenode-hadoop1.out
4 localhost: starting datanode, logging to
5 /opt/hadoop/bin/./logs/hadoop-hadoop-datanode-hadoop1.out
6 localhost: starting secondarynamenode, logging to
7 /opt/hadoop/bin/./logs/hadoop-hadoop-secondarynamenode-hadoop1.out
8 starting jobtracker, logging to
9 /opt/hadoop/bin/./logs/hadoop-hadoop-jobtracker-hadoop1.out
10 localhost: starting tasktracker, logging to
11 /opt/hadoop/bin/./logs/hadoop-hadoop-tasktracker-hadoop1.out
```

Остановка Hadoop производится скриптом stop-all.sh.

Установка HadoopDB и Hive

Теперь скачаем HadoopDB⁷ и распакуем `hadoopdb.jar` в `$HADOOP_HOME/lib`:

Listing 5.28: Установка HadoopDB

```
1 $cp hadoopdb.jar $HADOOP_HOME/lib
```

Также нам потребуется PostgreSQL JDBC библиотека. Скачайте её⁸ и распакуйте в директорию `$HADOOP_HOME/lib`.

Hive использует HadoopDB как SQL интерфейс. Подготовим директорию в HDFS для Hive:

Listing 5.29: Установка HadoopDB

```
1 hadoop fs -mkdir /tmp
2 hadoop fs -mkdir /user/hive/warehouse
3 hadoop fs -chmod g+w /tmp
4 hadoop fs -chmod g+w /user/hive/warehouse
```

В архиве HadoopDB также есть архив `SMS_dist`. Распакуем его:

Listing 5.30: Установка HadoopDB

```
1 tar zxvf SMS_dist.tar.gz
2 sudo mv dist /opt/hive
3 sudo chown -R hadoop:hadoop hive
```

Поскольку мы успешно запустили Hadoop, то и проблем с запуском Hive не должно быть:

Listing 5.31: Установка HadoopDB

```
1 $ hive
2 Hive history file=/tmp/hadoop/
3 hive_job_log_hadoop_201005081717_1990651345.txt
4 hive>
6 hive> quit;
```

Тестирование

Теперь проведем тестирование. Для этого скачаем бенчмарк:

Listing 5.32: Тестирование

```
1 svn co http://graffiti.cs.brown.edu/svn/benchmarks/
2 cd benchmarks/datagen/teragen
```

Изменим скрипт `benchmarks/datagen/teragen/teragen.pl` к виду:

⁷<http://sourceforge.net/projects/hadoopdb/files/>

⁸<http://jdbc.postgresql.org/download.html>

5.3. HadoopDB

Listing 5.33: Тестирование

```
1 use strict;
2 use warnings;

4 my $CUR_HOSTNAME = `hostname -s`;
5 chomp($CUR_HOSTNAME);

7 my $NUM_OF_RECORDS_1TB      = 100000000000;
8 my $NUM_OF_RECORDS_535MB   = 100;
9 my $BASE_OUTPUT_DIR        = "/data";
10 my $PATTERN_STRING         = "XYZ";
11 my $PATTERN_FREQUENCY      = 108299;
12 my $TERAGEN_JAR            = "teragen.jar";
13 my $HADOOP_COMMAND         = $ENV{'HADOOP_HOME'}. "/bin/hadoop";

15 my %files = ( "535MB" => 1,
16 );
17 system("$HADOOP_COMMAND fs -rmr $BASE_OUTPUT_DIR");
18 foreach my $target (keys %files) {
19 my $output_dir = $BASE_OUTPUT_DIR. "/SortGrep$target";
20 my $num_of_maps = $files{$target};
21 my $num_of_records = ($target eq "535MB" ?
22 $NUM_OF_RECORDS_535MB : $NUM_OF_RECORDS_1TB);
23 print "Generating $num_of_maps files in '$output_dir'\n";

25 ##
26 ## EXEC: hadoop jar teragen.jar 100000000000
27 ## /data/SortGrep/ XYZ 108299 100
28 ##
29 my @args = ( $num_of_records,
30             $output_dir,
31             $PATTERN_STRING,
32             $PATTERN_FREQUENCY,
33             $num_of_maps );
34 my $cmd = "$HADOOP_COMMAND jar $TERAGEN_JAR".join(" ", @args);
35 print "$cmd\n";
36 system($cmd) == 0 || die("ERROR: $!");
37 } # FOR
38 exit(0);
```

При запуске данного Perl скрипта сгенерится данные, которые будут сохранены на HDFS. Поскольку мы настроили систему как единственный кластер, то все данные будут загружены на один HDFS. При работе с большим количеством кластеров данные были бы распределены по кластерам. Создадим базу данных, таблицу и загрузим данные, что мы сохранили на HDFS, в нее:

Listing 5.34: Тестирование

```
1 $hadoop fs -get /data/SortGrep535MB/part-00000 my_file
2 $psql
3 psql> CREATE DATABASE grep0;
```

5.3. HadoopDB

```
4 psql> USE grep0;
5 psql> CREATE TABLE grep (
6     ->   key1 character varying(255),
7     ->   field character varying(255)
8     -> );
9 COPY grep FROM 'my_file' WITH DELIMITER '|';
```

Теперь настроим HadoopDB. В архиве HadoopDB можно найти пример файла `Catalog.properties`. Распакуйте его и настройте:

Listing 5.35: Тестирование

```
1 #Properties for Catalog Generation
2 #####
3 nodes_file=machines.txt
4 relations_unchunked=grep, EntireRankings
5 relations_chunked=Rankings, UserVisits
6 catalog_file=HadoopDB.xml
7 ##
8 #DB Connection Parameters
9 ##
10 port=5432
11 username=postgres
12 password=password
13 driver=com.postgresql.Driver
14 url_prefix=jdbc\:postgresql\://
15 ##
16 #Chunking properties
17 ##
18 chunks_per_node=0
19 unchunked_db_prefix=grep
20 chunked_db_prefix=cdb
21 ##
22 #Replication Properties
23 ##
24 dump_script_prefix=/root/dump_
25 replication_script_prefix=/root/load_replica_
26 dump_file_u_prefix=/mnt/dump_udb
27 dump_file_c_prefix=/mnt/dump_cdb
28 ##
29 #Cluster Connection
30 ##
31 ssh_key=id_rsa
```

Создайте файл `machines.txt` и добавьте туда «localhost» строку (без кавычек). Теперь создадим HadoopDB конфиг и скопируем его в HDFS:

Listing 5.36: Тестирование

```
1 java -cp $HADOOP_HOME/lib/hadoopdb.jar \
2 > edu.yale.cs.hadoopdb.catalog.SimpleCatalogGenerator \
3 > Catalog.properties
4 hadoop dfs -put HadoopDB.xml HadoopDB.xml
```

5.3. HadoopDB

Также возможно создать конфиг для создания репликации командой:

Listing 5.37: Репликация

```
1 java -cp hadoopdb.jar  
    edu.yale.cs.hadoopdb.catalog.SimpleRandomReplicationFactorTwo  
    Catalog.properties
```

Инструмент генерирует новый файл HadoopDB.xml, в котором случайные порции данных реплицируются на все узлы. После этого не забываем обновить конфиг на HDFS:

Listing 5.38: Обновляем конфиг

```
1 hadoop dfs -rmr HadoopDB.xml  
2 hadoop dfs -put HadoopDB.xml HadoopDB.xml
```

и поставить «true» для «hadoopdb.config.replication» в HADOOP_HOME/conf/hadoop-site.xml.

Теперь мы готовы проверить работы HadoopDB. Теперь можем протестировать поиск по данным, загруженным ранее в БД и HDFS:

Listing 5.39: Тестирование

```
1 java -cp $CLASSPATH:hadoopdb.jar \  
2 > edu.yale.cs.hadoopdb.benchmark.GrepTaskDB \  
3 > -pattern %wo% -output padraig -hadoop.config.file  
    HadoopDB.xml
```

Приблизительный результат:

Listing 5.40: Тестирование

```
1 $java -cp $CLASSPATH:hadoopdb.jar  
    edu.yale.cs.hadoopdb.benchmark.GrepTaskDB \  
2 > -pattern %wo% -output padraig -hadoop.config.file  
    HadoopDB.xml  
3 14.08.2010 19:08:48 edu.yale.cs.hadoopdb.exec.DBJobBase  
    initConf  
4 INFO: SELECT key1, field FROM grep WHERE field LIKE '%wo%';  
5 14.08.2010 19:08:48 org.apache.hadoop.metrics.jvm.JvmMetrics  
    init  
6 INFO: Initializing JVM Metrics with processName=JobTracker,  
    sessionId=  
7 14.08.2010 19:08:48 org.apache.hadoop.mapred.JobClient  
    configureCommandLineOptions  
8 WARNING: Use GenericOptionsParser for parsing the arguments.  
9 Applications should implement Tool for the same.  
10 14.08.2010 19:08:48 org.apache.hadoop.mapred.JobClient  
    monitorAndPrintJob  
11 INFO: Running job: job_local_0001  
12 14.08.2010 19:08:48  
    edu.yale.cs.hadoopdb.connector.AbstractDBRecordReader  
    getConnection
```

5.3. HadoopDB

```
13 INFO: Data locality failed for leo-pgsql
14 14.08.2010 19:08:48
    edu.yale.cs.hadoopdb.connector.AbstractDBRecordReader
    getConnection
15 INFO: Task from leo-pgsql is connecting to chunk 0 on host
    localhost with
16 db url jdbc:postgresql://localhost:5434/grep0
17 14.08.2010 19:08:48 org.apache.hadoop.mapred.MapTask
    runOldMapper
18 INFO: numReduceTasks: 0
19 14.08.2010 19:08:48
    edu.yale.cs.hadoopdb.connector.AbstractDBRecordReader close
20 INFO: DB times (ms): connection = 104, query execution = 20,
    row retrieval = 79
21 14.08.2010 19:08:48
    edu.yale.cs.hadoopdb.connector.AbstractDBRecordReader close
22 INFO: Rows retrieved = 3
23 14.08.2010 19:08:48 org.apache.hadoop.mapred.Task done
24 INFO: Task:attempt_local_0001_m_000000_0 is done. And is in
    the process of committing
25 14.08.2010 19:08:48
    org.apache.hadoop.mapred.LocalJobRunner$Job statusUpdate
26 INFO:
27 14.08.2010 19:08:48 org.apache.hadoop.mapred.Task commit
28 INFO: Task attempt_local_0001_m_000000_0 is allowed to commit
    now
29 14.08.2010 19:08:48
    org.apache.hadoop.mapred.FileOutputCommitter commitTask
30 INFO: Saved output of task 'attempt_local_0001_m_000000_0' to
    file:/home/leo/padraig
31 14.08.2010 19:08:48
    org.apache.hadoop.mapred.LocalJobRunner$Job statusUpdate
32 INFO:
33 14.08.2010 19:08:48 org.apache.hadoop.mapred.Task sendDone
34 INFO: Task 'attempt_local_0001_m_000000_0' done.
35 14.08.2010 19:08:49 org.apache.hadoop.mapred.JobClient
    monitorAndPrintJob
36 INFO: map 100% reduce 0%
37 14.08.2010 19:08:49 org.apache.hadoop.mapred.JobClient
    monitorAndPrintJob
38 INFO: Job complete: job_local_0001
39 14.08.2010 19:08:49 org.apache.hadoop.mapred.Counters log
40 INFO: Counters: 6
41 14.08.2010 19:08:49 org.apache.hadoop.mapred.Counters log
42 INFO:   FileSystemCounters
43 14.08.2010 19:08:49 org.apache.hadoop.mapred.Counters log
44 INFO:     FILE_BYTES_READ=141370
45 14.08.2010 19:08:49 org.apache.hadoop.mapred.Counters log
46 INFO:     FILE_BYTES_WRITTEN=153336
47 14.08.2010 19:08:49 org.apache.hadoop.mapred.Counters log
48 INFO:   Map-Reduce Framework
49 14.08.2010 19:08:49 org.apache.hadoop.mapred.Counters log
50 INFO:     Map input records=3
```

5.3. HadoopDB

```
51 14.08.2010 19:08:49 org.apache.hadoop.mapred.Counters log
52 INFO:      Spilled Records=0
53 14.08.2010 19:08:49 org.apache.hadoop.mapred.Counters log
54 INFO:      Map input bytes=3
55 14.08.2010 19:08:49 org.apache.hadoop.mapred.Counters log
56 INFO:      Map output records=3
57 14.08.2010 19:08:49 edu.yale.cs.hadoopdb.exec.DBJobBase run
58 INFO:
59 JOB TIME : 1828 ms.
```

Результат сохранен в HDFS, в папке padraig:

Listing 5.41: Тестирование

```
1 $ cd padraig
2 $ cat part-00000
3 some data
```

Проверим данные в PostgreSQL:

Listing 5.42: Тестирование

```
1 psql> select * from grep where field like '%wo%';
2 +-----+-----+
3 | key1          | field
4 |
5 +-----+-----+
6 some data

8 1 rows in set (0.00 sec)

10 psql>
```

Значения совпадают. Все работает как требуется.

Проведем еще один тест. Добавим данные в PostgreSQL:

Listing 5.43: Тестирование

```
1 psql> INSERT into grep(key1, field) VALUES('I am live!',
      'Maybe');
2 psql> INSERT into grep(key1, field) VALUES('I am live!',
      'Maybewqe');
3 psql> INSERT into grep(key1, field) VALUES('I am live!',
      'Maybewquesad');
4 psql> INSERT into grep(key1, field) VALUES(':', 'May cool
      string!');
```

Теперь проверим через HadoopDB:

Listing 5.44: Тестирование

```
1 $ java -cp $CLASSPATH:hadoopdb.jar
      edu.yale.cs.hadoopdb.benchmark.GrepTaskDB -pattern %May%
      -output padraig -hadoopdb.config.file
      /opt/hadoop/conf/HadoopDB.xml
```


5.3. HadoopDB

```
2  padraig
3  01.11.2010 23:14:45 edu.yale.cs.hadoopdb.exec.DBJobBase
    initConf
4  INFO: SELECT key1, field FROM grep WHERE field LIKE '%%May%%';
5  01.11.2010 23:14:46 org.apache.hadoop.metrics.jvm.JvmMetrics
    init
6  INFO: Initializing JVM Metrics with processName=JobTracker,
    sessionId=
7  01.11.2010 23:14:46 org.apache.hadoop.mapred.JobClient
    configureCommandLineOptions
8  WARNING: Use GenericOptionsParser for parsing the arguments.
    Applications should implement Tool for the same.
9  01.11.2010 23:14:46 org.apache.hadoop.mapred.JobClient
    monitorAndPrintJob
10 INFO: Running job: job_local_0001
11 01.11.2010 23:14:46
    edu.yale.cs.hadoopdb.connector.AbstractDBRecordReader
    getConnection
12 INFO: Data locality failed for leo-pgsql
13 01.11.2010 23:14:46
    edu.yale.cs.hadoopdb.connector.AbstractDBRecordReader
    getConnection
14 INFO: Task from leo-pgsql is connecting to chunk 0 on host
    localhost with db url jdbc:postgresql://localhost:5434/grep0
15 01.11.2010 23:14:47 org.apache.hadoop.mapred.MapTask
    runOldMapper
16 INFO: numReduceTasks: 0
17 01.11.2010 23:14:47
    edu.yale.cs.hadoopdb.connector.AbstractDBRecordReader close
18 INFO: DB times (ms): connection = 181, query execution = 22,
    row retrieval = 96
19 01.11.2010 23:14:47
    edu.yale.cs.hadoopdb.connector.AbstractDBRecordReader close
20 INFO: Rows retrieved = 4
21 01.11.2010 23:14:47 org.apache.hadoop.mapred.Task done
22 INFO: Task:attempt_local_0001_m_000000_0 is done. And is in
    the process of committing
23 01.11.2010 23:14:47
    org.apache.hadoop.mapred.LocalJobRunner$Job statusUpdate
24 INFO:
25 01.11.2010 23:14:47 org.apache.hadoop.mapred.Task commit
26 INFO: Task attempt_local_0001_m_000000_0 is allowed to commit
    now
27 01.11.2010 23:14:47
    org.apache.hadoop.mapred.FileOutputCommitter commitTask
28 INFO: Saved output of task 'attempt_local_0001_m_000000_0' to
    file:/home/hadoop/padraig
29 01.11.2010 23:14:47
    org.apache.hadoop.mapred.LocalJobRunner$Job statusUpdate
30 INFO:
31 01.11.2010 23:14:47 org.apache.hadoop.mapred.Task sendDone
32 INFO: Task 'attempt_local_0001_m_000000_0' done.
```

5.3. HadoopDB

```
33 01.11.2010 23:14:47 org.apache.hadoop.mapred.JobClient
    monitorAndPrintJob
34 INFO: map 100% reduce 0%
35 01.11.2010 23:14:47 org.apache.hadoop.mapred.JobClient
    monitorAndPrintJob
36 INFO: Job complete: job_local_0001
37 01.11.2010 23:14:47 org.apache.hadoop.mapred.Counters log
38 INFO: Counters: 6
39 01.11.2010 23:14:47 org.apache.hadoop.mapred.Counters log
40 INFO:   FileSystemCounters
41 01.11.2010 23:14:47 org.apache.hadoop.mapred.Counters log
42 INFO:     FILE_BYTES_READ=141345
43 01.11.2010 23:14:47 org.apache.hadoop.mapred.Counters log
44 INFO:     FILE_BYTES_WRITTEN=153291
45 01.11.2010 23:14:47 org.apache.hadoop.mapred.Counters log
46 INFO:   Map-Reduce Framework
47 01.11.2010 23:14:47 org.apache.hadoop.mapred.Counters log
48 INFO:     Map input records=4
49 01.11.2010 23:14:47 org.apache.hadoop.mapred.Counters log
50 INFO:     Spilled Records=0
51 01.11.2010 23:14:47 org.apache.hadoop.mapred.Counters log
52 INFO:     Map input bytes=4
53 01.11.2010 23:14:47 org.apache.hadoop.mapred.Counters log
54 INFO:     Map output records=4
55 01.11.2010 23:14:47 edu.yale.cs.hadoopdb.exec.DBJobBase run
56 INFO:
57 JOB TIME : 2332 ms.
```

Как паттерн поиска я задал «May». В логах можно увидеть как производится поиск. На выходе получаем:

Listing 5.45: Тестирование

```
1 $ cd padraig
2 $ cat part-00000
3 I am live!  Maybe
4 I am live!  Maybewqe
5 I am live!  Maybewqesad
6 :) May cool string!
```

В упрощенной системе с одним кластером PostgreSQL не понятно ради чего такие сложности. Но если к HadoopDB подключить более одного кластера PostgreSQL, то данной методикой возможно работать с данными PostgreSQL, объединенных в shared-nothing кластер.

Более подробно по HadoopDB можно почитать по данной ссылке http://hadoopdb.sourceforge.net/guide/quick_start_guide.html.

Заключение

В данной статье не показывается, как работать с Hive, как более проще работать с HadoopDB. Эта книга не сможет учесть все, что требуется для

работы с Hadoop. Назначение этой главы — дать основу для работы с Hadoop и HadoopDB.

HadoopDB не заменяет Hadoop. Эти системы сосуществуют, позволяя аналитику выбирать соответствующие средства в зависимости от имеющихся данных и задач.

HadoopDB может приблизиться в отношении производительности к параллельным системам баз данных, обеспечивая при этом отказоустойчивость и возможность использования в неоднородной среде при тех же правилах лицензирования, что и Hadoop. Хотя производительность HadoopDB, вообще говоря, ниже производительности параллельных систем баз данных, во многом это объясняется тем, что в PostgreSQL таблицы хранятся не по столбцам, и тем, что в PostgreSQL не использовалось сжатие данных. Кроме того, Hadoop и Hive — это сравнительно молодые проекты с открытыми кодами.

В HadoopDB применяется некоторый гибрид подходов параллельных СУБД и Hadoop к анализу данных, позволяющий достичь производительности и эффективности параллельных систем баз данных, обеспечивая при этом масштабируемость, отказоустойчивость и гибкость систем, основанных на MapReduce. Способность HadoopDB к прямому включению Hadoop и программного обеспечения СУБД с открытыми исходными текстами (без изменения кода) делает HadoopDB особенно пригодной для выполнения крупномасштабного анализа данных в будущих рабочих нагрузках.

5.4 Заключение

В данной главе рассмотрено лишь базовые настройки кластеров БД. Про кластеры PostgreSQL потребуется написать отдельную книгу, чтобы рассмотреть все шаги с установкой, настройкой и работой кластеров. Надеюсь, что несмотря на это, информация будет полезна многим читателям.

PgPool-II

Имеется способ сделать лучше — найди его.

Томас Алва Эдисон

6.1 Введение

pgpool-II это прослойка, работающая между серверами PostgreSQL и клиентами СУБД PostgreSQL. Она предоставляет следующие функции:

- **Объединение соединений**

pgpool-II сохраняет соединения с серверами PostgreSQL и использует их повторно в случае если новое соединение устанавливается с теми же параметрами (т.е. имя пользователя, база данных, версия протокола). Это уменьшает накладные расходы на соединения и увеличивает производительность системы в целом.

- **Репликация**

pgpool-II может управлять множеством серверов PostgreSQL. Использование функции репликации данных позволяет создание резервной копии данных в реальном времени на 2 или более физических дисков, так что сервис может продолжать работать без остановки серверов в случае выхода из строя диска.

- **Балансировка нагрузки**

Если база данных реплицируется, то выполнение запроса SELECT на любом из серверов вернет одинаковый результат. pgpool-II использует преимущество функции репликации для уменьшения нагрузки на каждый из серверов PostgreSQL распределяя запросы SELECT на несколько серверов, тем самым увеличивая производительность системы в целом. В лучшем случае производительность возрастает пропорционально числу серверов PostgreSQL. Балансировка нагрузки лучше всего работает в случае когда много пользователей выполняют много запросов в одно и тоже время.

- **Ограничение лишних соединений**

Существует ограничение максимального числа одновременных соединений с PostgreSQL, при превышении которого новые соединения отклоняются. Установка максимального числа соединений, в то же время, увеличивает потребление ресурсов и снижает производительность системы. pgpool-II также имеет ограничение на максимальное число соединений, но «лишние» соединения будут поставлены в очередь вместо немедленного возврата ошибки.

- **Параллельные запросы**

Используя функцию параллельных запросов можно разнести данные на множество серверов, благодаря чему запрос может быть выполнен на всех серверах одновременно для уменьшения общего времени выполнения. Параллельные запросы работают лучше всего при поиске в больших объемах данных.

pgpool-II общается по протоколу бэкенда и фронтенда PostgreSQL и располагается между ними. Таким образом, приложение базы данных (фронтенд) считает что pgpool-II — настоящий сервер PostgreSQL, а сервер (бэкенд) видит pgpool-II как одного из своих клиентов. Поскольку pgpool-II прозрачен как для сервера, так и для клиента, существующие приложения, работающие с базой данных, могут использоваться с pgpool-II практически без изменений в исходном коде.

Оригинал руководства доступен по адресу <http://pgpool.projects.postgresql.org/pgpool-II/doc/tutorial-en.html>.

6.2 Давайте начнем!

Перед тем как использовать репликацию или параллельные запросы мы должны научиться устанавливать и настраивать pgpool-II и узлы базы данных.

Установка pgpool-II

Установка pgpool-II очень проста. В каталоге, в который вы распаковали архив с исходными текстами, выполните следующие команды.

Listing 6.1: Установка pgpool-II

```
1 ./configure
2 make
3 make install
```

Скрипт `configure` собирает информацию о вашей системе и использует ее в процедуре компиляции. Вы можете указать параметры в командной

6.2. Давайте начнем!

строке скрипта `configure` чтобы изменить его поведение по-умолчанию, такие, например, как каталог установки. `pgpool-II` по-умолчанию будет установлен в каталог `/usr/local`.

Команда `make` скомпилирует исходный код, а `make install` установит исполняемые файлы. У вас должно быть право на запись в каталог установки.

Обратите внимание: для работы `pgpool-II` необходима библиотека `libpq` для PostgreSQL 7.4 или более поздней версии (3 версия протокола). Если скрипт `configure` выдает следующее сообщение об ошибке, возможно не установлена библиотека `libpq` или она не 3 версии.

Listing 6.2: Установка pgpool-II

```
1 configure: error: libpq is not installed or libpq is old
```

Если библиотека 3 версии, но указанное выше сообщение все-таки выдается, ваша библиотека `libpq`, вероятно, не распознается скриптом `configure`.

Скрипт `configure` ищет библиотеку `libpq` начиная от каталога `/usr/local/pgsql`. Если вы установили PostgreSQL в каталог отличный от `/usr/local/pgsql` используйте параметры командной строки `-with-pgsql` или `-with-pgsql-includedir` вместе с параметром `-with-pgsql-libdir` при запуске скрипта `configure`.

Во многих Linux системах `pgpool-II` может находиться в репозитории пакетов. Для Ubuntu Linux, например, достаточно будет выполнить:

Listing 6.3: Установка pgpool-II

```
1 sudo aptitude install pgpool2
```

Файлы конфигурации

Параметры конфигурации `pgpool-II` хранятся в файле `pgpool.conf`. Формат файла: одна пара «параметр = значение» в строке. При установке `pgpool-II` автоматически создается файл `pgpool.conf.sample`. Мы рекомендуем скопировать его в файл `pgpool.conf`, а затем отредактировать по вашему желанию.

Listing 6.4: Файлы конфигурации

```
1 cp /usr/local/etc/pgpool.conf.sample /usr/local/etc/pgpool.conf
```

`pgpool-II` принимает соединения только с `localhost` на порт 9999. Если вы хотите принимать соединения с других хостов, установите для параметра `listen_addresses` значение «*».

Listing 6.5: Файлы конфигурации

```
1 listen_addresses = 'localhost'
2 port = 9999
```

6.2. Давайте начнем!

Мы будем использовать параметры по-умолчанию в этом руководстве. В Ubuntu Linux конфиг находится `/etc/pgpool.conf`.

Настройка команд РСР

У `pgpool-II` есть интерфейс для административных целей — получить информацию об узлах базы данных, остановить `pgpool-II` и т.д. — по сети. Чтобы использовать команды РСР, необходима идентификация пользователя. Эта идентификация отличается от идентификации пользователей в PostgreSQL. Имя пользователя и пароль нужно указывать в файле `pcr.conf`. В этом файле имя пользователя и пароль указываются как пара значений, разделенных двоеточием (:). Одна пара в строке. Пароли зашифрованы в формате хэша `md5`.

Listing 6.6: Настройка команд РСР

```
1 postgres:e8a48653851e28c69d0506508fb27fc5
```

При установке `pgpool-II` автоматически создается файл `pcr.conf.sample`. Мы рекомендуем скопировать его в файл `pcr.conf` и отредактировать.

Listing 6.7: Настройка команд РСР

```
1 $ cp /usr/local/etc/pcr.conf.sample /usr/local/etc/pcr.conf
```

В Ubuntu Linux файл находится `/etc/pcr.conf`.

Для того чтобы зашифровать ваш пароль в формате хэша `md5` используйте команду `pg_md5`, которая устанавливается как один из исполняемых файлов `pgpool-II`. `pg_md5` принимает текст в параметре командной строки и отображает текст его `md5` хэша.

Например, укажите «`postgres`» в качестве параметра командной строки и `pg_md5` выведет текст хэша `md5` в стандартный поток вывода.

Listing 6.8: Настройка команд РСР

```
1 $ /usr/bin/pg_md5 postgres
2 e8a48653851e28c69d0506508fb27fc5
```

Команды РСР выполняются по сети, так что в файле `pgpool.conf` должен быть указан номер порта в параметре `pcr_port`.

Мы будем использовать значение по-умолчанию для параметра `pcr_port` 9898 в этом руководстве.

Listing 6.9: Настройка команд РСР

```
1 pcr_port = 9898
```

Подготовка узлов баз данных

Теперь нам нужно настроить серверы бэкендов PostgreSQL для pgpool-II. Эти серверы могут быть размещены на одном хосте с pgpool-II или на отдельных машинах. Если вы решите разместить серверы на том же хосте, для всех серверов должны быть установлены разные номера портов. Если серверы размещены на отдельных машинах, они должны быть настроены так чтобы могли принимать сетевые соединения от pgpool-II.

В этом руководстве мы разместили три сервера в рамках одного хоста вместе с pgpool-II и присвоили им номера портов 5432, 5433, 5434 соответственно. Для настройки pgpool-II отредактируйте файл pgpool.conf как показано ниже.

Listing 6.10: Подготовка узлов баз данных

```
1 backend_hostname0 = 'localhost'
2 backend_port0 = 5432
3 backend_weight0 = 1
4 backend_hostname1 = 'localhost'
5 backend_port1 = 5433
6 backend_weight1 = 1
7 backend_hostname2 = 'localhost'
8 backend_port2 = 5434
9 backend_weight2 = 1
```

В параметрах `backend_hostname`, `backend_port`, `backend_weight` укажите имя хоста узла базы данных, номер порта и коэффициент для балансировки нагрузки. В конце имени каждого параметра должен быть указан идентификатор узла путем добавления положительного целого числа начиная с 0 (т.е. 0, 1, 2).

Параметры `backend_weight` все равны 1, что означает что запросы SELECT равномерно распределены по трем серверам.

Запуск/Остановка pgpool-II

Для старта pgpool-II выполните в терминале следующую команду.

Listing 6.11: Запуск

```
1 pgpool
```

Указанная выше команда, однако, не печатает протокол своей работы потому что pgpool отсоединяется от терминала. Если вы хотите показать протокол работы pgpool, укажите параметр `-n` в командной строке при запуске pgpool. pgpool-II будет запущен как процесс не-демон и терминал не будет отсоединен.

Listing 6.12: Запуск

```
1 pgpool -n &
```


6.3. Ваша первая репликация

Протокол работы будет печататься на терминал, так что рекомендуемые для использования параметры командной строки, например, такие.

Listing 6.13: Запуск

```
1 pgpool -n -d > /tmp/pgpool.log 2>&1 &
```

Параметр `-d` включает генерацию отладочных сообщений.

Указанная выше команда постоянно добавляет выводимый протокол работы в файл `/tmp/pgpool.log`. Если вам нужно ротировать файлы протоколов, передавайте протоколы внешней команде, у которой есть функция ротации протоколов. Вам поможет, например, `cronolog`.

Listing 6.14: Запуск

```
1 pgpool -n 2>&1 | /usr/sbin/cronolog
2 --hardlink=/var/log/pgsql/pgpool.log
3 '/var/log/pgsql/%Y-%m-%d-pgpool.log' &
```

Чтобы остановить процесс `pgpool-II`, выполните следующую команду.

Listing 6.15: Остановка

```
1 pgpool stop
```

Если какие-то из клиентов все еще присоединены, `pgpool-II` ждет пока они не отсоединятся и потом завершает свою работу. Если вы хотите завершить `pgpool-II` насильно, используйте вместо этой следующую команду.

Listing 6.16: Остановка

```
1 pgpool -m fast stop
```

6.3 Ваша первая репликация

Репликация включает копирование одних и тех же данных на множество узлов базы данных.

В этом разделе мы будем использовать три узла базы данных, которые мы уже установили в разделе «6.2. Давайте начнем!», и проведем вас шаг за шагом к созданию системы репликации базы данных. Пример данных для репликации будет сгенерирован программой для тестирования `pgbench`.

Настройка репликации

Чтобы включить функцию репликации базы данных установите значение `true` для параметра `replication_mode` в файле `pgpool.conf`.

Listing 6.17: Настройка репликации

```
1 replication_mode = true
```

Если параметр `replication_mode` равен `true`, `pgpool-II` будет отправлять копию принятого запроса на все узлы базы данных.

Если параметр `load_balance_mode` равен `true`, `pgpool-II` будет распределять запросы `SELECT` между узлами базы данных.

Listing 6.18: Настройка репликации

```
1 load_balance_mode = true
```

В этом разделе мы включили оба параметра `replication_mode` и `load_balance_mode`.

Проверка репликации

Для отражения изменений, сделанных в файле `pgpool.conf`, `pgpool-II` должен быть перезапущен. Пожалуйста обращайтесь к разделу «Запуск/Остановка `pgpool-II`».

После настройки `pgpool.conf` и перезапуска `pgpool-II`, давайте проверим репликацию в действии и посмотрим все ли работает хорошо.

Сначала нам нужно создать базу данных, которую будем реплицировать. Назовем ее «`bench_replication`». Эту базу данных нужно создать на всех узлах. Используйте команду `createdb` через `pgpool-II` и база данных будет создана на всех узлах.

Listing 6.19: Проверка репликации

```
1 createdb -p 9999 bench_replication
```

Затем мы запустим `pgbench` с параметром `-i`. Параметр `-i` инициализирует базу данных предопределенными таблицами и данными в них.

Listing 6.20: Проверка репликации

```
1 pgbench -i -p 9999 bench_replication
```

Указанная ниже таблица содержит сводную информацию о таблицах и данных, которые будут созданы при помощи `pgbench -i`. Если на всех узлах базы данных перечисленные таблицы и данные были созданы, репликация работает корректно.

Имя таблицы	Число строк
branches	1
tellers	10
accounts	100000
history	0

Для проверки указанной выше информации на всех узлах используем простой скрипт на `shell`. Приведенный ниже скрипт покажет число строк

6.4. Ваш первый параллельный запрос

в таблицах `branches`, `tellers`, `accounts` и `history` на всех узлах базы данных (5432, 5433, 5434).

Listing 6.21: Проверка репликации

```
1 for port in 5432 5433 5434; do
2 >     echo $port
3 >     for table_name in branches tellers accounts history; do
4 >         echo $table_name
5 >         psql -c "SELECT count(*) FROM $table_name" -p \
6 >             $port bench_replication
7 >     done
8 > done
```

6.4 Ваш первый параллельный запрос

Данные из разных диапазонов сохраняются на двух или более узлах базы данных параллельным запросом. Это называется распределением (часто используется без перевода термин `partitioning` прим. переводчика). Более того, одни и те же данные на двух и более узлах базы данных могут быть воспроизведены с использованием распределения.

Чтобы включить параллельные запросы в `pgpool-II` вы должны установить еще одну базу данных, называемую «Системной базой данных» («System Database») (далее будем называть ее `SystemDB`).

`SystemDB` хранит определяемые пользователем правила, определяющие какие данные будут сохраняться на каких узлах базы данных. Также `SystemDB` используется чтобы объединить результаты возвращенные узлами базы данных посредством `dblink`.

В этом разделе мы будем использовать три узла базы данных, которые мы установили в разделе «6.2. Давайте начнем!», и проведем вас шаг за шагом к созданию системы баз данных с параллельными запросами. Для создания примера данных мы снова будем использовать `pgbench`.

Настройка параллельного запроса

Чтобы включить функцию выполнения параллельных запросов установите для параметра `parallel_mode` значение `true` в файле `pgpool.conf`.

Listing 6.22: Настройка параллельного запроса

```
1 parallel_mode = true
```

Установка параметра `parallel_mode` равным `true` не запустит параллельные запросы автоматически. Для этого `pgpool-II` нужна `SystemDB` и правила определяющие как распределять данные по узлам базы данных.

6.4. Ваш первый параллельный запрос

Также SystemDB использует dblink для создания соединений с pgpool-II. Таким образом, нужно установить значение параметра `listen_addresses` таким образом чтобы pgpool-II принимал эти соединения.

Listing 6.23: Настройка параллельного запроса

```
1 listen_addresses = '*'
```

Внимание: Репликация не реализована для таблиц, которые распределяются посредством параллельных запросов и, в то же время, репликация может быть успешно осуществлена. Вместе с тем, из-за того что набор хранимых данных отличается при параллельных запросах и при репликации, база данных «`bench_replication`», созданная в разделе «6.3. Ваша первая репликация» не может быть повторно использована.

Listing 6.24: Настройка параллельного запроса

```
1 replication_mode = true
2 load_balance_mode = false
```

ИЛИ

Listing 6.25: Настройка параллельного запроса

```
1 replication_mode = false
2 load_balance_mode = true
```

В этом разделе мы установим параметры `parallel_mode` и `load_balance_mode` равными `true`, `listen_addresses` равным «*», `replication_mode` равным `false`.

Настройка SystemDB

В основном, нет отличий между простой и системной базами данных. Однако, в системной базе данных определяется функция `dblink` и присутствует таблица, в которой хранятся правила распределения данных. Таблицу `dist_def` необходимо определять. Более того, один из узлов базы данных может хранить системную базу данных, а pgpool-II может использоваться для распределения нагрузки каскадным подключением.

В этом разделе мы создадим SystemDB на узле с портом 5432. Далее приведен список параметров конфигурации для SystemDB

Listing 6.26: Настройка SystemDB

```
1 system_db_hostname = 'localhost'
2 system_db_port = 5432
3 system_db_dbname = 'pgpool'
4 system_db_schema = 'pgpool_catalog'
5 system_db_user = 'pgpool'
6 system_db_password = ''
```

6.4. Ваш первый параллельный запрос

На самом деле, указанные выше параметры являются параметрами по-умолчанию в файле `pgpool.conf`. Теперь мы должны создать пользователя с именем «`pgpool`» и базу данных с именем «`pgpool`» и владельцем «`pgpool`».

Listing 6.27: Настройка SystemDB

```
1 createuser -p 5432 pgpool
2 createdb -p 5432 -O pgpool pgpool
```

Установка dblink

Далее мы должны установить `dblink` в базу данных «`pgpool`». `dblink` — один из инструментов включенных в каталог `contrib` исходного кода PostgreSQL.

Для установки `dblink` на вашей системе выполните следующие команды.

Listing 6.28: Установка dblink

```
1 USE_PGXS=1 make -C contrib/dblink
2 USE_PGXS=1 make -C contrib/dblink install
```

После того как `dblink` был установлен в вашей системе мы добавим функции `dblink` в базу данных «`pgpool`». Если PostgreSQL установлен в каталог `/usr/local/pgsql`, `dblink.sql` (файл с определениями функций) должен быть установлен в каталог `/usr/local/pgsql/share/contrib`. Теперь выполним следующую команду для добавления функций `dblink`.

Listing 6.29: Установка dblink

```
1 psql -f /usr/local/pgsql/share/contrib/dblink.sql -p 5432
   pgpool
```

Создание таблицы `dist_def`

Следующим шагом мы создадим таблицу с именем «`dist_def`», в которой будут храниться правила распределения данных. Поскольку `pgpool-II` уже был установлен, файл с именем `system_db.sql` должен быть установлен в `/usr/local/share/system_db.sql` (имейте в виду что это учебное руководство и мы использовали для установки каталог по-умолчанию — `/usr/local`). Файл `system_db.sql` содержит директивы для создания специальных таблиц, включая и таблицу «`dist_def`». Выполните следующую команду для создания таблицы «`dist_def`».

Listing 6.30: Создание таблицы dist_def

```
1 $ psql -f /usr/local/share/system_db.sql -p 5432 -U pgpool
   pgpool
```

Все таблицы в файле `system_db.sql`, включая «`dist_def`», создаются в схеме «`pgpool_catalog`». Если вы установили параметр `system_db_schema` на использование другой схемы вам нужно, соответственно, отредактировать файл `system_db.sql`.

Описание таблицы «`dist_def`» выглядит так как показано ниже. Имя таблицы не должно измениться.

Listing 6.31: Создание таблицы `dist_def`

```
1 CREATE TABLE pgpool_catalog.dist_def (  
2     dbname text, -- имя базы данных  
3     schema_name text, -- имя схемы  
4     table_name text, -- имя таблицы  
5     col_name text NOT NULL CHECK (col_name = ANY (col_list)),  
6     -- столбец ключ для распределения данных  
7     col_list text[] NOT NULL, -- список имен столбцов  
8     type_list text[] NOT NULL, -- список типов столбцов  
9     dist_def_func text NOT NULL,  
10    -- имя функции распределения данных  
11    PRIMARY KEY (dbname, schema_name, table_name)  
12 );
```

Записи, хранимые в таблице «`dist_def`», могут быть двух типов.

- Правило Распределения Данных (`col_name`, `dist_def_func`)
- Мета-информация о таблицах (`dbname`, `schema_name`, `table_name`, `col_list`, `type_list`)

Правило распределения данных определяет как будут распределены данные на конкретный узел базы данных. Данные будут распределены в зависимости от значения столбца «`col_name`». «`dist_def_func`» — это функция, которая принимает значение «`col_name`» в качестве аргумента и возвращает целое число, которое соответствует идентификатору узла базы данных, на котором должны быть сохранены данные.

Мета-информация используется для того чтобы переписывать запросы. Параллельный запрос должен переписывать исходные запросы так чтобы результаты, возвращаемые узлами-бэкендами, могли быть объединены в единый результат.

Создание таблицы `replicate_def`

В случае если указана таблица, для которой производится репликация в выражение SQL, использующее зарегистрированную в `dist_def` таблицу путем объединения таблиц, информация о таблице, для которой необходимо производить репликацию, предварительно регистрируется в таблице с именем `replicate_def`. Таблица `replicate_def` уже была создана при обработке файла `system_db.sql` во время создания таблицы `dist_def`. Таблица `replicate_def` описана так как показано ниже.

Listing 6.32: Создание таблицы replicate_def

```
1 CREATE TABLE pgpool_catalog.replicate_def (  
2     dbname text, -- имя базы данных  
3     schema_name text, -- имя схемы  
4     table_name text, -- имя таблицы  
5     col_list text[] NOT NULL, -- список имен столбцов  
6     type_list text[] NOT NULL, -- список типов столбцов  
7     PRIMARY KEY (dbname, schema_name, table_name)  
8 );
```

Установка правил распределения данных

В этом учебном руководстве мы определим правила распределения данных, созданных программой pgbench, на три узла базы данных. Тестовые данные будут созданы командой «pgbench -i -s 3» (т.е. масштабный коэффициент равен 3). Для этого раздела мы создадим новую базу данных с именем «bench_parallel».

В каталоге sample исходного кода pgpool-II вы можете найти файл dist_def_pgbench.sql. Мы будем использовать этот файл с примером для создания правил распределения для pgbench. Выполните следующую команду в каталоге с распакованным исходным кодом pgpool-II.

Listing 6.33: Установка правил распределения данных

```
1 psql -f sample/dist_def_pgbench.sql -p 5432 pgpool
```

Ниже представлено описание файла dist_def_pgbench.sql.

В файле dist_def_pgbench.sql мы добавляем одну строку в таблицу «dist_def». Это функция распределения данных для таблицы accounts. В качестве столбца-ключа указан столбец aid.

Listing 6.34: Установка правил распределения данных

```
1 INSERT INTO pgpool_catalog.dist_def VALUES (  
2     'bench_parallel',  
3     'public',  
4     'accounts',  
5     'aid',  
6     ARRAY['aid', 'bid', 'abalance', 'filler'],  
7     ARRAY['integer', 'integer', 'integer',  
8     'character(84)'],  
9     'pgpool_catalog.dist_def_accounts'  
10 );
```

Теперь мы должны создать функцию распределения данных для таблицы accounts. Заметим, что вы можете использовать одну и ту же функцию для разных таблиц. Также вы можете создавать функции с использованием языков отличных от SQL (например, PL/pgSQL, PL/Tcl, и т.д.).

6.4. Ваш первый параллельный запрос

Таблица `accounts` в момент инициализации данных хранит значение масштабного коэффициента равное 3, значения столбца `aid` от 1 до 300000. Функция создана таким образом что данные равномерно распределяются по трем узлам базы данных.

Следующая SQL-функция будет возвращать число узлов базы данных.

Listing 6.35: Установка правил распределения данных

```
1 CREATE OR REPLACE FUNCTION
2 pgpool_catalog.dist_def_branches(anyelement)
3 RETURNS integer AS $$
4     SELECT CASE WHEN $1 > 0 AND $1 <= 1 THEN 0
5                 WHEN $1 > 1 AND $1 <= 2 THEN 1
6                 ELSE 2
7             END;
8 $$ LANGUAGE sql;
```

Установка правил репликации

Правило репликации — это то что определяет какие таблицы должны быть использованы для выполнения репликации.

Здесь это сделано при помощи `pgbench` с зарегистрированными таблицами `branches` и `tellers`.

Как результат, стало возможно создание таблицы `accounts` и выполнение запросов, использующих таблицы `branches` и `tellers`.

Listing 6.36: Установка правил репликации

```
1 INSERT INTO pgpool_catalog.replicate_def VALUES (
2     'bench_parallel',
3     'public',
4     'branches',
5     ARRAY['bid', 'bbalance', 'filler'],
6     ARRAY['integer', 'integer', 'character(88)']
7 );

9 INSERT INTO pgpool_catalog.replicate_def VALUES (
10    'bench_parallel',
11    'public',
12    'tellers',
13    ARRAY['tid', 'bid', 'tbalance', 'filler'],
14    ARRAY['integer', 'integer', 'integer', 'character(84)']
15 );
```

Подготовленный файл `Replicate_def_pgbench.sql` находится в каталоге `sample`. Команда `psql` запускается с указанием пути к исходному коду, определяющему правила репликации, например, как показано ниже.

Listing 6.37: Установка правил репликации

```
1 psql -f sample/replicate_def_pgbench.sql -p 5432 pgpool
```

Проверка параллельного запроса

Для отражения изменений, сделанных в файле `pgpool.conf`, `pgpool-II` должен быть перезапущен. Пожалуйста обращайтесь к разделу «Запуск/Остановка `pgpool-II`».

После настройки `pgpool.conf` и перезапуска `pgpool-II`, давайте проверим хорошо ли работают параллельные запросы.

Сначала нам нужно создать базу данных, которая будет распределена. Мы назовем ее «`bench_parallel`». Эту базу данных нужно создать на всех узлах. Используйте команду `createdb` посредством `pgpool-II` и база данных будет создана на всех узлах.

Listing 6.38: Проверка параллельного запроса

```
1 createdb -p 9999 bench_parallel
```

Затем запустим `pgbench` с параметрами `-i -s 3`. Параметр `-i` инициализирует базу данных предопределенными таблицами и данными. Параметр `-s` указывает масштабный коэффициент для инициализации.

Listing 6.39: Проверка параллельного запроса

```
1 pgbench -i -s 3 -p 9999 bench_parallel
```

Созданные таблицы и данные в них показаны в разделе «Установка правил распределения данных».

Один из способов проверить корректно ли были распределены данные — выполнить запрос `SELECT` посредством `pgpool-II` и напрямую на бэкендах и сравнить результаты. Если все настроено правильно база данных «`bench_parallel`» должна быть распределена как показано ниже.

Имя таблицы	Число строк
branches	3
tellers	30
accounts	300000
history	0

Для проверки указанной выше информации на всех узлах и посредством `pgpool-II` используем простой скрипт на `shell`. Приведенный ниже скрипт покажет минимальное и максимальное значение в таблице `accounts` используя для соединения порты 5432, 5433, 5434 и 9999.

Listing 6.40: Проверка параллельного запроса

```
1 for port in 5432 5433 5434; do
2 >     echo $port
3 >     psql -c "SELECT min(aid), max(aid) FROM accounts" \
4 >     -p $port bench_parallel
5 > done
```

6.5 Master-slave режим

Этот режим предназначен для использования pgpool-II с другой репликацией (например Slony-I, Londiste). Информация про БД указывается как для репликации. `master_slave_mode` и `load_balance_mode` устанавливается в `true`. pgpool-II будет посылать запросы INSERT/UPDATE/DELETE на Master DB (1 в списке), а SELECT — использовать балансировку нагрузки, если это возможно.

При этом, DDL и DML для временной таблицы может быть выполнен только на мастере. Если нужен SELECT только на мастере, то для этого нужно использовать комментарий `/*NO LOAD BALANCE*/` перед SELECT.

В Master/Slave режиме `replication_mode` должен быть установлен `false`, а `master_slave_mode` — `true`.

Streaming Replication (Потоковая репликация)

В master-slave режиме с потоковой репликацией, если мастер или слейв упал, возможно использовать отказоустойчивый функционал внутри pgpool-II. Автоматически отключив упавший нод PostgreSQL, pgpool-II переключится на следующий слейв как на новый мастер (при падении мастера), или останется работать на мастере (при падении слейва). В потоковой репликации, когда слейв становится мастером, требуется создать триггер файл (который указан в `recovery.conf`, параметр «`trigger_file`»), чтобы PostgreSQL перешел из режима восстановления в нормальный. Для этого можно создать небольшой скрипт:

Listing 6.41: Скрипт выполняется при падении нода PostgreSQL

```

1  #!/bin/sh
2  # Failover command for streaming replication.
3  # This script assumes that DB node 0 is primary, and 1 is
   standby.
4  #
5  # If standby goes down, does nothing. If primary goes down,
   create a
6  # trigger file so that standby take over primary node.
7  #
8  # Arguments: $1: failed node id. $2: new master hostname. $3:
   path to
9  # trigger file.

11 failed_node=$1
12 new_master=$2
13 trigger_file=$3

15 # Do nothing if standby goes down.
16 if [ $failed_node = 1 ]; then
17     exit 0;

```

```
18 fi

20 # Create trigger file.
21 /usr/bin/ssh -T $new_master /bin/touch $trigger_file

23 exit 0;
```

Работает он просто: если падает слейв — скрипт ничего не выполняет, при падении мастера — создает триггер файл на новом мастере. Сохраним этот файл под именем «failover_stream.sh» и в pgpool.conf добавим:

Listing 6.42: Что выполнять при падении нода

```
1 failover_command = '/path_to_script/failover_stream.sh %d %N
  /tmp/trigger_file'
```

где «/tmp/trigger_file» — триггер файл, указанный в конфиге recovery.conf.

Теперь, если мастер СУБД упадет, слейв будет переключен с режима восстановления в обычный и сможет принимать запросы на запись.

6.6 Онлайн восстановление

pgpool-II, в режиме репликации, может синхронизировать базы данных и добавлять их как ноды к pgpool. Называется это «онлайн восстановление». Этот метод также может быть использован, когда нужно вернуть в репликацию упавший нод базы данных.

Вся процедура выполняется в два задания. Несколько секунд или минут клиента может ждать подключения к pgpool, в то время как восстанавливается узел базы данных. Онлайн восстановление состоит из следующих шагов:

- CHECKPOINT;
- Первый этап восстановления;
- Ждем, пока все клиенты не отключатся;
- CHECKPOINT;
- Второй этап восстановления;
- Запуск postmaster (выполнить pgpool_remote_start);
- Восстанавливаем нод СУБД;

Для работы онлайн восстановления потребуется указать следующие параметры:

- **backend_data_directory**

Каталог данных определенного PostgreSQL кластера.

- **recovery_user**

Имя пользователя PostgreSQL.

- **recovery_password**

Пароль пользователя PostgreSQL.

- **recovery_1st_stage_command**

Параметр указывает команду для первого этапа онлайн восстановления. Файл с командами должен быть помещен в каталог данных СУБД кластера из-за проблем безопасности. Например, если `recovery_1st_stage_command = 'some_script'`, то `pgpool-II` выполнит `$PGDATA/some_script`. Обратите внимание, что `pgpool-II` принимает подключения и запросы в то время как выполняется `recovery_1st_stage`.

- **recovery_2nd_stage_command**

Параметр указывает команду для второго этапа онлайн восстановления. Файл с командами должен быть помещен в каталог данных СУБД кластера из-за проблем безопасности. Например, если `recovery_2st_stage_command = 'some_script'`, то `pgpool-II` выполнит `$PGDATA/some_script`. Обратите внимание, что `pgpool-II` НЕ принимает подключения и запросы в то время как выполняется `recovery_2st_stage`. Таким образом, `pgpool-II` будет ждать, пока все клиенты не закроют подключения.

Streaming Replication (Потоковая репликация)

В master-slave режиме с потоковой репликацией, онлайн восстановление отличное средство вернуть назад упавший нод PostgreSQL. Вернуть возможно только слейв ноды, таким методом не восстановить упавший мастер. Для восстановления мастера потребуется остановить все PostgreSQL ноды и `pgpool-II` (для восстановления из резервной копии мастера).

Для настройки онлайн восстановления нам потребуется:

- Установить «`recovery_user`». Обычно это «`postgres`».

Listing 6.43: `recovery_user`

```
1 recovery_user = 'postgres'
```

- Установить «`recovery_password`» для «`recovery_user`» для подключения к СУБД.

Listing 6.44: `recovery_password`

```
1 recovery_password = 'some_password'
```

- Настроить «`recovery_1st_stage_command`». Для этого создадим скрипт `basebackup.sh` и положим его в папку с данными мастера (`$PGDATA`), установив ему права на выполнение. Содержание скрипта:

Listing 6.45: basebackup.sh

```
1  #!/bin/sh
2  # Recovery script for streaming replication.
3  # This script assumes that DB node 0 is primary, and 1 is
   standby.
4  #
5  datadir=$1
6  desthost=$2
7  destdir=$3

9  psql -c "SELECT pg_start_backup('Streaming Replication',
   true)" postgres

11 rsync -C -a --delete -e ssh --exclude postgresql.conf
   --exclude postmaster.pid \
12 --exclude postmaster.opts --exclude pg_log --exclude
   pg_xlog \
13 --exclude recovery.conf $datadir/ $desthost:$destdir/

15 ssh -T localhost mv $destdir/recovery.done
   $destdir/recovery.conf

17 psql -c "SELECT pg_stop_backup()" postgres
```

При восстановления слейва, скрипт запускает бэкап мастера и через rsync передает данные с мастера на слейв. Для этого необходимо настроить SSH так, чтобы «recovery_user» мог логиниться с мастера на слейв без пароля.

Далее добавим скрипт на выполнение для первого этапа онлайн восстановления:

Listing 6.46: recovery_1st_stage_command

```
1  recovery_1st_stage_command = 'basebackup.sh'
```

- Оставляем «recovery_2nd_stage_command» пустым. После успешного выполнения первого этапа онлайн восстановления, разницу в данных, что успели записаться во время работы скрипта basebackup.sh, слейв заберет через WAL файлы с мастера.
- Устанавливаем C и SQL функции для работы онлайн восстановления на каждый нод СУБД.

Listing 6.47: Устанавливаем C и SQL функции

```
1  $ cd pgpool-II-x.x.x/sql/pgpool-recovery
2  $ make
3  $ make install
4  $ psql -f pgpool-recovery.sql template1
```

Вот и все. Теперь возможно использовать «psr_recovery_node» для онлайн восстановления упавших слейвов.

6.7 Заключение

PgPool-II — прекрасное средство, которое нужно применять при масштабировании PostgreSQL.

Мультиплексоры соединений

Если сразу успеха не добились, попробуйте снова и снова. Затем оставьте эти попытки. Какой смысл глупо упорствовать?

Уильям Клод Филдс

7.1 Введение

Мультиплексоры соединений (программы для создания пула коннектов) позволяют уменьшить накладные расходы на базу данных, в случае, когда огромное количество физических соединений ведет к падению производительности PostgreSQL. Это особенно важно на Windows, когда система ограничивает большое количество соединений. Это также важно для веб-приложений, где количество соединений может быть очень большим.

Вот список программ, которые создают пулы соединений:

- PgBouncer
- Pgpool

7.2 PgBouncer

Это мультиплексор соединений для PostgreSQL от компании Skype. Существуют три режима управления.

- **Session Pooling.** Наиболее «вежливый» режим. При начале сессии клиенту выделяется соединение с сервером; оно приписано ему в течение всей сессии и возвращается в пул только после отсоединения клиента.
- **Transaction Pooling.** Клиент владеет соединением с бэкендом только в течение транзакции. Когда PgBouncer замечает, что транзакция завершилась, он возвращает соединение назад в пул.

- **Statement Pooling.** Наиболее агрессивный режим. Соединение с базендом возвращается назад в пул сразу после завершения запроса. Транзакции с несколькими запросами в этом режиме не разрешены, так как они гарантировано будут отменены. Также не работают подготовленные выражения (prepared statements) в этом режиме.

К достоинствам PgBouncer относятся:

- малое потребление памяти (менее 2 КБ на соединение);
- отсутствие привязки к одному серверу баз данных;
- реконфигурация настроек без рестарта.

Базовая утилита запускается так:

Listing 7.1: PgBouncer

```
1 pgbouncer [-d][-R][-v][-u user] <pgbouncer.ini>
```

Простой пример для конфига:

Listing 7.2: PgBouncer

```
1 [databases]
2 template1 = host=127.0.0.1 port=5432 dbname=template1
3 [pgbouncer]
4 listen_port = 6543
5 listen_addr = 127.0.0.1
6 auth_type = md5
7 auth_file = userlist.txt
8 logfile = pgbouncer.log
9 pidfile = pgbouncer.pid
10 admin_users = someuser
```

Нужно создать файл пользователей userlist.txt примерного содержания: "someuser" "same_password_as_in_server"

Админский доступ из консоли к базе данных pgbouncer:

Listing 7.3: PgBouncer

```
1 psql -h 127.0.0.1 -p 6543 pgbouncer
```

Здесь можно получить различную статистическую информацию с помощью команды SHOW.

7.3 PgPool-II vs PgBouncer

Все очень просто. PgBouncer намного лучше работает с пулами соединений, чем PgPool-II. Если вам не нужны остальные фишки, которыми владеет PgPool-II (ведь пулы коннектов это мелочи к его функционалу), то конечно лучше использовать PgBouncer.

7.3. *PgPool-II* vs *PgBouncer*

- *PgBouncer* потребляет меньше памяти, чем *PgPool-II*
- у *PgBouncer* возможно настроить очередь соединений
- в *PgBouncer* можно настраивать псевдо базы данных (на сервере они могут называться по другому)

Хотя некоторые используют *PgBouncer* и *PgPool-II* совместно.

Кэширование в PostgreSQL

Чтобы что-то узнать, нужно уже что-то знать.

Станислав Лем

8.1 Введение

Кэш или кеш — промежуточный буфер с быстрым доступом, содержащий информацию, которая может быть запрошена с наибольшей вероятностью. Кэширование SELECT запросов позволяет повысить производительность приложений и снизить нагрузку на PostgreSQL. Преимущества кэширования особенно заметны в случае с относительно маленькими таблицами, имеющими статические данные, например, справочными таблицами.

Многие СУБД могут кэшировать SQL запросы, и данная возможность идет у них, в основном, «из коробки». PostgreSQL не обладает подобным функционалом. Почему? Во-первых, мы теряем транзакционную чистоту происходящего в базе. Что это значит? Управление конкурентным доступом с помощью многоверсионности (MVCC — MultiVersion Concurrency Control) — один из механизмов обеспечения одновременного конкурентного доступа к БД, заключающийся в предоставлении каждому пользователю «снимка» БД, обладающего тем свойством, что вносимые данным пользователем изменения в БД невидимы другим пользователям до момента фиксации транзакции. Этот способ управления позволяет добиться того, что пишущие транзакции не блокируют читающих, и читающие транзакции не блокируют пишущих. При использовании кэширования, которому нет дела к транзакциям СУБД, «снимки» БД могут быть с неверными данными. Во-вторых, кэширование результатов запросов, в основном, должно происходить на стороне приложения, а не СУБД. В таком случае управление кэшированием может работать более гибко (включать и отключать его где потребуется для приложения), а СУБД будет заниматься своей непосредственной целью — хранение и предоставление целостности данных.

Но, несмотря на все эти минусы, многим разработчикам требуется кэширование на уровне базы данных. Для организации кэширования существует два инструмента для PostgreSQL:

- Pgmemcache (с memcached)
- Pgpool-II (query cache)

8.2 Pgmemcache

Memcached¹ — компьютерная программа, реализующая сервис кэширования данных в оперативной памяти на основе парадигмы распределенной хеш-таблицы. С помощью клиентской библиотеки позволяет кэшировать данные в оперативной памяти одного или нескольких из множества доступных серверов. Распределение реализуется путем сегментирования данных по значению хэша ключа по аналогии с сокетом хэш-таблицы. Клиентская библиотека используя ключ данных вычисляет хэш и использует его для выбора соответствующего сервера. Ситуация сбоя сервера трактуется как промах кэша, что позволяет повышать отказоустойчивость комплекса за счет наращивания количества memcached серверов и возможности производить их горячую замену.

Pgmemcache² — это PostgreSQL API библиотека на основе libmemcached для взаимодействия с memcached. С помощью данной библиотеки PostgreSQL может записывать, считывать, искать и удалять данные из memcached. Попробуем, что из себя представляет данный тип кэширования.

Установка

Во время написания этой главы была доступна 2.0.4 версия pgmemcache³. Pgmemcache будет устанавливаться и настраиваться на PostgreSQL версии 8.4 (для версии 9.0 все аналогично), операционная система — Ubuntu Server 10.10. Поскольку Pgmemcache идет как модуль, то потребуются PostgreSQL с PGXS (если уже не установлен, поскольку в сборках для Linux присутствует PGXS). Также потребуются memcached и libmemcached библиотека версии не ниже 0.38.

После скачивания и распаковки исходников, существует два варианта установки Pgmemcache:

- **Установка из исходников**

Для этого достаточно выполнить в консоли:

Listing 8.1: Установка из исходников

¹<http://memcached.org/>

²<http://pgfoundry.org/projects/pgmemcache/>

³http://pgfoundry.org/frs/download.php/2672/pgmemcache_2.0.4.tar.bz2

8.2. Pgmemcache

```
1 $ make
2 $ sudo make install
```

• Создание и установка deb пакета (для Debian, Ubuntu)

Иногда, если у Вас на серверах Debian или Ubuntu, удобнее создать deb пакет нужной программы и распространять его через собственный репозиторий на все сервера с PostgreSQL:

Listing 8.2: Создание и установка deb пакета

```
1 $ sudo apt-get install libmemcached-dev
   postgresql-server-dev-8.4 libpq-dev devscripts yada
   flex bison
2 $ make deb84
3 # устанавливаем deb пакет
4 $ sudo dpkg -i ../postgresql-pgmemcache-8.4*.deb
```

Для версии 2.0.4 утилита yada выдавала ошибку при создании deb пакета со следующим текстом:

Listing 8.3: Создание и установка deb пакета

```
1 Cannot recognize source name in 'debian/changelog' at
   /usr/bin/yada line 145, <CHANGELOG> line 1.
2 make: *** [deb84] Ошибка 9
```

Для устранения этой ошибки потребуется удалить первую строчку текста в «debian/changelog» в каталоге, котором происходит сборка:

Listing 8.4: Создание и установка deb пакета

```
1 $PostgreSQL: pgmemcache/debian/changelog,v 1.2 2010/05/05
   19:56:50 ormod Exp $ <---- удалить
2 pgmemcache (2.0.4) unstable; urgency=low
4 * v2.0.4
```

Устранив эту проблему, сборка deb пакета не должна составить никаких проблем.

Настройка

После успешной установки Pgmemcache потребуется добавить во все базы данных (на которых вы хотите использовать Pgmemcache) функции для работы с этой библиотекой:

Listing 8.5: Настройка

8.2. Pgmemcache

```
1 % psql [mydbname] [pguser]
2 [mydbname]=# BEGIN;
3 [mydbname]=# \i
   /usr/local/postgresql/share/contrib/pgmemcache.sql
4 # для Debian: \i
   /usr/share/postgresql/8.4/contrib/pgmemcache.sql
5 [mydbname]=# COMMIT;
```

Теперь можно добавлять сервера memcached через `memcache_server_add` и работать с кэшем. Но есть одно но. Все сервера memcached придется задавать при каждом новом подключении к PostgreSQL. Это ограничение можно обойти, если настроить параметры в `postgresql.conf` файле:

- Добавить «pgmemcache» в `shared_preload_libraries` (автозагрузка библиотеки pgmemcache во время старта PostgreSQL)
- Добавить «pgmemcache» в `custom_variable_classes` (устанавливаем переменную для pgmemcache)
- Создаем «pgmemcache.default_servers», указав в формате «host:port» (port - опционально) через запятую. Например:

Listing 8.6: Настройка default_servers

```
1 pgmemcache.default_servers = '127.0.0.1,
   192.168.0.20:11211' # подключили два сервера memcached
```

- Также можем настроить работу самой библиотеки pgmemcache через «pgmemcache.default_behavior». Настройки соответствуют настройкам libmemcached. Например:

Listing 8.7: Настройка pgmemcache

```
1 pgmemcache.default_behavior='BINARY_PROTOCOL:1'
```

Теперь не требуется при подключении к PostgreSQL указывать сервера memcached.

Проверка

После успешной установки и настройки pgmemcache, становится доступен список команд для работы с memcached серверами:

Посмотрим работу в СУБД данных функций. Для начала узнаем информацию по memcached серверах:

Listing 8.8: Проверка memcache_stats

```
1 pgmemcache=# SELECT memcache_stats();
2           memcache_stats
3  -----
```

8.2. Pgmemcache

Таблица 8.1: Список команд pgmemcache

Команда	Описание
<code>memcache_server_add('hostname:port':TEXT)</code> <code>memcache_server_add('hostname':TEXT)</code>	Добавляет memcached сервер в список доступных серверов. Если порт не указан, по умолчанию используется 11211.
<code>memcache_add(key::TEXT, value::TEXT, expire::TIMESTAMPZ)</code> <code>memcache_add(key::TEXT, value::TEXT, expire::INTERVAL)</code> <code>memcache_add(key::TEXT, value::TEXT)</code>	Добавляет ключ в кэш, если ключ не существует.
<code>newval = memcache_decr(key::TEXT, decrement::INT4)</code> <code>newval = memcache_decr(key::TEXT)</code>	Если ключ существует и является целым числом, происходит уменьшение его значения на указанное число (по умолчанию на единицу). Возвращает целое число после уменьшения.
<code>memcache_delete(key::TEXT, hold_timer::INTERVAL)</code> <code>memcache_delete(key::TEXT)</code>	Удаляет указанный ключ. Если указать таймер, то ключ с таким же названием может быть добавлен только после окончания таймера.
<code>memcache_flush_all()</code>	Очищает все данные на всех memcached серверах.
<code>value = memcache_get(key::TEXT)</code>	Выбирает ключ из кэша. Возвращает NULL, если ключ не существует, иначе — текстовую строку.
<code>memcache_get_multi(keys::TEXT[])</code> <code>memcache_get_multi(keys::BYTEA[])</code>	Получает массив ключей из кэша. Возвращает список найденных записей в виде «ключ=значение».
<code>newval = memcache_incr(key::TEXT, increment::INT4)</code> <code>newval = memcache_incr(key::TEXT)</code>	Если ключ существует и является целым числом, происходит увеличение его значения на указанное число (по умолчанию на единицу). Возвращает целое число после увеличения.
<code>memcache_replace(key::TEXT, value::TEXT, expire::TIMESTAMPZ)</code> <code>memcache_replace(key::TEXT, value::TEXT, expire::INTERVAL)</code> <code>memcache_replace(key::TEXT, value::TEXT)</code>	Заменяет значение для существующего ключа.
<code>memcache_set(key::TEXT, value::TEXT, expire::TIMESTAMPZ)</code> <code>memcache_set(key::TEXT, value::TEXT, expire::INTERVAL)</code> <code>memcache_set(key::TEXT, value::TEXT)</code>	Создаем ключ со значение. Если такой ключ существует — заменяем в нем значение на указанное.
<code>stats = memcache_stats()</code>	Возвращает статистику по всем серверам memcached.

```
5  Server: 127.0.0.1 (11211)
6  pid: 1116
7  uptime: 70
8  time: 1289598098
9  version: 1.4.5
10 pointer_size: 32
11 rusage_user: 0.0
```

8.2. Pgmemcache

```
12  rusage_system: 0.24001
13  curr_items: 0
14  total_items: 0
15  bytes: 0
16  curr_connections: 5
17  total_connections: 7
18  connection_structures: 6
19  cmd_get: 0
20  cmd_set: 0
21  get_hits: 0
22  get_misses: 0
23  evictions: 0
24  bytes_read: 20
25  bytes_written: 782
26  limit_maxbytes: 67108864
27  threads: 4
```

```
29 (1 row)
```

Теперь сохраним данные в memcached и попробуем их забрать:

Listing 8.9: Проверка

```
1  pgmemcache=# SELECT memcache_add('some_key', 'test_value');
2  memcache_add
3  -----
4  t
5  (1 row)

7  pgmemcache=# SELECT memcache_get('some_key');
8  memcache_get
9  -----
10 test_value
11 (1 row)
```

Можно также проверить работу счетчиков в memcached (данный функционал может пригодится для создания последовательностей):

Listing 8.10: Проверка

```
1  pgmemcache=# SELECT memcache_add('some_seq', '10');
2  memcache_add
3  -----
4  t
5  (1 row)

7  pgmemcache=# SELECT memcache_incr('some_seq');
8  memcache_incr
9  -----
10                11
11 (1 row)

13 pgmemcache=# SELECT memcache_incr('some_seq');
14 memcache_incr
```

8.2. Pgmemcache

```
15 -----
16          12
17 (1 row)

19 pgmemcache=# SELECT memcache_incr('some_seq', 10);
20 memcache_incr
21 -----
22          22
23 (1 row)

25 pgmemcache=# SELECT memcache_decr('some_seq');
26 memcache_decr
27 -----
28          21
29 (1 row)

31 pgmemcache=# SELECT memcache_decr('some_seq');
32 memcache_decr
33 -----
34          20
35 (1 row)

37 pgmemcache=# SELECT memcache_decr('some_seq', 6);
38 memcache_decr
39 -----
40          14
41 (1 row)
```

Для работы с pgmemcache лучше создать функции и, если требуется, активировать эти функции через триггеры.

Например, наше приложение кэширует зашифрованные пароли пользователей в memcached (для более быстрого доступа), и нам требуется обновлять информацию в кэше, если она изменяется в СУБД. Создаем функцию:

Listing 8.11: Функция для обновления данных в кэше

```
1 CREATE OR REPLACE FUNCTION auth_passwd_upd() RETURNS TRIGGER
  AS $$
2 BEGIN
3 IF OLD.passwd != NEW.passwd THEN
4     PERFORM memcache_set('user_id_' || NEW.user_id ||
5         '_password', NEW.passwd);
6 END IF;
7 RETURN NEW;
8 END;
9 $$ LANGUAGE 'plpgsql';
```

Активируем триггер для обновления таблицы пользователей:

Listing 8.12: Триггер

```
1 CREATE TRIGGER auth_passwd_upd_trg AFTER UPDATE ON passwd FOR
  EACH ROW EXECUTE PROCEDURE auth_passwd_upd();
```


Но(!!!) данный пример транзакционно не безопасен — при отмене транзакции кэш не вернется на старое значение. Поэтому лучше очищать старые данные:

Listing 8.13: Очистка ключа в кэше

```
1 CREATE OR REPLACE FUNCTION auth_passwd_upd() RETURNS TRIGGER
  AS $$
2 BEGIN
3   IF OLD.passwd != NEW.passwd THEN
4     PERFORM memcache_delete('user_id_' || NEW.user_id ||
      '_password');
5   END IF;
6   RETURN NEW;
7 END;$$ LANGUAGE 'plpgsql';
```

Также нужен триггер на чистку кэша при удалении записи из СУБД:

Listing 8.14: Триггер

```
1 CREATE TRIGGER auth_passwd_del_trg AFTER DELETE ON passwd FOR
  EACH ROW EXECUTE PROCEDURE auth_passwd_upd();
```

Замечу от себя, что создавать кэш в memcached на кешированный пароль нового пользователя (или обновленного) лучше через приложение.

Заключение

PostgreSQL с помощью Pgmemcache библиотеки позволяет работать с memcached серверами, что может потребоваться в определенных случаях для кэширования данных напрямую с СУБД. Удобство данной библиотеки заключается в полном доступе к функциям memcached, но вот готовой реализации кэширование SQL запросов тут нет, и её придется дорабатывать вручную через функции и триггеры PostgreSQL.

Расширения

Гибкость ума может заменить красоту.

Стендаль

9.1 Введение

Один из главных плюсов PostgreSQL это возможность расширения его функционала с помощью расширений. В данной статье я затрону только самые интересные и популярные из существующих.

9.2 PostGIS

Лицензия: Open Source

Ссылка: <http://www.postgis.org/>

PostGIS добавляет поддержку для географических объектов в PostgreSQL. По сути PostGIS позволяет использовать PostgreSQL в качестве бэкэнда пространственной базы данных для геоинформационных систем (ГИС), так же, как ESRI SDE или пространственного расширения Oracle. PostGIS следует OpenGIS "Простые особенности Спецификация для SQL" и был сертифицирован.

9.3 PostPic

Лицензия: Open Source

Ссылка: <http://github.com/drotiro/postpic>

PostPic расширение для СУБД PostgreSQL, которое позволяет обрабатывать изображения в базе данных, как PostGIS делает это с пространственными данными. Он добавляет новый типа поля «image», а также несколько функций для обработки изображений (кроп, создание миниатюр, поворот и т.д.) и извлечений его атрибутов (размер, тип, разрешение).

9.4 OpenFTS

Лицензия: Open Source

Ссылка: <http://openfts.sourceforge.net/>

OpenFTS (Open Source Full Text Search engine) является продвинутой PostgreSQL поисковой системой, которая обеспечивает онлайн индексирования данных и актуальность данных для поиска по базе. Тесная интеграция с базой данных позволяет использовать метаданные, чтобы ограничить результаты поиска.

9.5 PL/Proxy

Лицензия: Open Source

Ссылка: <http://pgfoundry.org/projects/plproxy/>

PL/Proxy представляет собой прокси-язык для удаленного вызова процедур и партиционирования данных между разными базами. Подробнее можно почитать в §5.2 главе.

9.6 Texcaller

Лицензия: Open Source

Ссылка: <http://www.profv.de/texcaller/>

Texcaller — это удобный интерфейс для командной строки TeX, которая обрабатывает все виды ошибок. Он написан в простом C, довольно портативный, и не имеет внешних зависимостей, кроме TeX. Неверный TeX документы обрабатываются путем простого возвращения NULL, а не прерывать с ошибкой. В случае неудачи, а также в случае успеха, дополнительная обработка информации осуществляется через NOTICES.

9.7 Pgmemcache

Лицензия: Open Source

Ссылка: <http://pgfoundry.org/projects/pgmemcache/>

Pgmemcache — это PostgreSQL API библиотека на основе libmemcached для взаимодействия с memcached. С помощью данной библиотеки PostgreSQL может записывать, считывать, искать и удалять данные из memcached. Подробнее можно почитать в §8.2 главе.

9.8 Prefix

Лицензия: Open Source

Ссылка: <http://pgfoundry.org/projects/prefix>

9.8. *Prefix*

Prefix реализует поиск текста по префиксу (`prefix @> text`). Чем это лучше « `LIKE "prefix%">`? Наличием GiST индекса для более быстрого поиска (то есть, ваш автокомплит для поля будет очень быстрый).

Бэкап и восстановление PostgreSQL

Есть два типа администраторов — те, кто не делает бэкапы, и те, кто уже делает

Народная мудрость

Если какая-нибудь неприятность может произойти, она случается.

Закон Мэрфи

10.1 Введение

Любой хороший сисадмин знает — бэкапы нужны всегда. На сколько бы надежна не казалась Ваша система, всегда может произойти случай, который был не учтен, и из-за которого могут быть потеряны данные.

Тоже самое касается и PostgreSQL баз данных. Бекапы должны быть! Посыпавшийся винчестер на сервере, ошибка в фаловой системе, ошибка в другой программе, которая перетерла весь каталог PostgreSQL и многое другое приведет только к плачевному результату. И даже если у Вас репликация с множеством слейвов, это не означает, что система в безопасности — неверный запрос на мастер (DELETE, DROP), и у слейвов такая же порция данных (точнее их отсутствие).

Существуют три принципиально различных подхода к резервному копированию данных PostgreSQL:

- SQL бэкап;
- Бекап уровня файловой системы;
- Непрерывное резервное копирование;

Каждый из этих подходов имеет свои сильные и слабые стороны.

10.2 SQL бэкап

Идея этого подхода в создании текстового файла с командами SQL. Такой файл можно передать обратно на сервер и воссоздать базу данных

10.2. SQL бэкап

в том же состоянии, в котором она была во время бэкапа. У PostgreSQL для этого есть специальная утилита — `pg_dump`. Пример использования `pg_dump`:

Listing 10.1: Создаем бэкап с помощью `pg_dump`

```
1 pg_dump dbname > outfile
```

Для восстановления такого бэкапа достаточно выполнить:

Listing 10.2: Восстанавливаем бэкап

```
1 psql dbname < infile
```

При этом базу данных «`dbname`» потребуется создать перед восстановлением. Также потребуется создать пользователей, которые имеют доступ к данным, которые восстанавливаются (это можно и не делать, но тогда просто в выводе восстановления будут ошибки). Если нам требуется, чтобы восстановление прекратилось при возникновении ошибки, тогда потребуется восстанавливать бэкап таким способом:

Listing 10.3: Восстанавливаем бэкап

```
1 psql --set ON_ERROR_STOP=on dbname < infile
```

Также, можно делать бэкап и сразу восстанавливать его на другую базу:

Listing 10.4: Бэкап в другую БД

```
1 pg_dump -h host1 dbname | psql -h host2 dbname
```

После восстановления бэкапа желательно запустить «ANALYZE», чтобы оптимизатор запросов обновил статистику.

А что, если нужно сделать бэкап не одной базы данных, а всех, да и еще получить в бэкапе информацию про роли и таблицы? В таком случае у PostgreSQL есть утилита `pg_dumpall`. `pg_dumpall` используется для создания бэкапа данных всего кластера PostgreSQL:

Listing 10.5: Бэкап кластера PostgreSQL

```
1 pg_dumpall > outfile
```

Для восстановления такого бэкапа достаточно выполнить от суперпользователя:

Listing 10.6: Восстановления бэкапа PostgreSQL

```
1 psql -f infile postgres
```

SQL бэкап больших баз данных

Некоторые операционные системы имеют ограничения на максимальный размер файла, что может вызывать проблемы при создании больших бэкапов через `pg_dump`. К счастью, `pg_dump` можете бэкапить в стандартный вывод. Так что можно использовать стандартные инструменты Unix, чтобы обойти эту проблему. Есть несколько возможных способов:

- **Использовать сжатие для бэкапа.**

Можно использовать программу сжатия данных, например GZIP:

```
Listing 10.7: Сжатие бэкапа PostgreSQL
```

```
1 pg_dump dbname | gzip > filename.gz
```

Восстановление:

```
Listing 10.8: Восстановление бэкапа PostgreSQL
```

```
1 gunzip -c filename.gz | psql dbname
```

или

```
Listing 10.9: Восстановление бэкапа PostgreSQL
```

```
1 cat filename.gz | gunzip | psql dbname
```

- **Использовать команду `split`.**

Команда `split` позволяет разделить вывод в файлы меньшего размера, которые являются подходящими по размеру для файловой системы. Например, бэкап делится на куски по 1 мегабайту:

```
Listing 10.10: Создание бэкапа PostgreSQL
```

```
1 pg_dump dbname | split -b 1m - filename
```

Восстановление:

```
Listing 10.11: Восстановление бэкапа PostgreSQL
```

```
1 cat filename* | psql dbname
```

- **Использовать пользовательский формат дампа `pg_dump`**

PostgreSQL построен на системе с библиотекой сжатия Zlib, поэтому пользовательский формат бэкапа будет в сжатом виде. Это похоже на метод с использованием GZIP, но он имеет дополнительное преимущество — таблицы могут быть восстановлены выборочно:

10.3. Бекап уровня файловой системы

Listing 10.12: Создание бэкапа PostgreSQL

```
1 pg_dump -Fc dbname > filename
```

Через `psql` такой бэкап не восстановить, но для этого есть утилита `pg_restore`:

Listing 10.13: Восстановление бэкапа PostgreSQL

```
1 pg_restore -d dbname filename
```

При слишком большой базе данных, вариант с командой `split` нужно комбинировать с сжатием данных.

10.3 Бекап уровня файловой системы

Альтернативный метод резервного копирования заключается в непосредственном копировании файлов, которые PostgreSQL использует для хранения данных в базе данных. Например:

Listing 10.14: Бэкап PostgreSQL файлов

```
1 tar -cf backup.tar /usr/local/pgsql/data
```

Но есть два ограничения, которые делает этот метод нецелесообразным, или, по крайней мере, уступающим SQL бэкапу:

- PostgreSQL база данных должна быть остановлена, для того, чтобы получить актуальный бэкап (PostgreSQL держит множество объектов в памяти, буферизация файловой системы). Излишне говорить, что во время восстановления такого бэкапа потребуется также остановить PostgreSQL.
- Не получится восстановить только определенные данные с такого бэкапа.

Как альтернатива, можно делать снимки (snapshot) файлов системы (папки с файлами PostgreSQL). В таком случае останавливать PostgreSQL не требуется. Однако, резервная копия, созданная таким образом, сохраняет файлы базы данных в состоянии, как если бы сервер базы данных был неправильно остановлен. Поэтому при запуске PostgreSQL из резервной копии, он будет думать, что предыдущий экземпляр сервера вышел из строя и повторит журнала WAL. Это не проблема, просто надо знать про это (и не забыть включить WAL файлы в резервную копию). Также, если файловая система PostgreSQL распределена по разным файловым системам, то такой метод бэкапа будет очень не надежным — снимки файлов

системы должны быть сделаны одновременно(!!!). Почитайте документацию файловой системы очень внимательно, прежде чем доверять снимкам файлов системы в таких ситуациях.

Также возможен вариант с использованием `rsync`. Первым запуском `rsync` мы копируем основные файлы с директории PostgreSQL (PostgreSQL при этом продолжает работу). После этого мы останавливаем PostgreSQL и запускаем повторно `rsync`. Второй запуск `rsync` пройдет гораздо быстрее, чем первый, потому что будет передавать относительно небольшой размер данных, и конечный результат будет соответствовать остановленной СУБД. Этот метод позволяет делать бекап уровня файловой системы с минимальным временем простоя.

10.4 Непрерывное резервное копирование

PostgreSQL поддерживает упреждающую запись логов (Write Ahead Log, WAL) в `pg_xlog` директорию, которая находится в директории данных СУБД. В логи пишутся все изменения сделанные с данными в СУБД. Этот журнал существует прежде всего для безопасности во время краха PostgreSQL: если происходят сбои в системе, базы данных могут быть восстановлены с помощью «перезапуска» этого журнала. Тем не менее, существование журнала делает возможным использование третьей стратегии для резервного копирования баз данных: мы можем объединить бекап уровня файловой системы с резервной копией WAL файлов. Если требуется восстановить такой бэкап, то мы восстанавливаем файлы резервной копии файловой системы, а затем «перезапускаем» с резервной копии файлов WAL для приведения системы к актуальному состоянию. Этот подход является более сложным для администрирования, чем любой из предыдущих подходов, но он имеет некоторые преимущества:

- Не нужно согласовывать файлы резервной копии системы. Любая внутренняя противоречивость в резервной копии будет исправлена путем преобразования журнала (не отличается от того, что происходит во время восстановления после сбоя).
- Восстановление состояния сервера для определенного момента времени.
- Если мы постоянно будем «скармливать» файлы WAL на другую машину, которая была загружена с тех же файлов резервной базы, то у нас будет резервный сервер PostgreSQL всегда в актуальном состоянии (создание сервера горячего резерва).

Как и бэкап файловой системы, этот метод может поддерживать только восстановление всей базы данных кластера. Кроме того, он требует много места для хранения WAL файлов.

Настройка

Первый шаг — активировать архивирование. Эта процедура будет копировать WAL файлы в архивный каталог из стандартного каталога `pg_xlog`. Это делается в файле `postgresql.conf`:

Listing 10.15: Настройка архивирования

```
1 archive_mode = on # enable archiving
2 archive_command = 'cp -v %p /data/pgsql/archives/%f'
3 archive_timeout = 300 # timeout to close buffers
```

После этого необходимо перенести файлы (в порядке их появления) в архивный каталог. Для этого можно использовать функцию `rsync`. Можно поставить функцию в список задач крона и, таким образом, файлы могут автоматически перемещаться между хостами каждые несколько минут.

Listing 10.16: Копирование WAL файлов на другой хост

```
1 rsync -avz --delete prod1:/data/pgsql/archives/ \
2 /data/pgsql/archives/ > /dev/null
```

В конце, необходимо скопировать файлы в каталог `pg_xlog` на сервере PostgreSQL (он должен быть в режиме восстановления). Для этого создается в каталоге данных PostgreSQL создать файл `recovery.conf` с заданной командой копирования файлов из архива в нужную директорию:

Listing 10.17: `recovery.conf`

```
1 restore_command = 'cp /data/pgsql/archives/%f "%p"'
```

Документация PostgreSQL предлагает хорошее описание настройки непрерывного копирования, поэтому я не углублялся в детали (например, как перенести директорию СУБД с одного сервера на другой, какие могут быть проблемы). Более подробно вы можете почитать по этой ссылке <http://www.postgresql.org/docs/9.0/static/continuous-archiving.html>.

10.5 Заключение

В любом случае, усилия и время, затраченные на создание оптимальной системы создания бэкапов, будут оправданы. Невозможно предугадать когда произойдут проблемы с базой данных, поэтому бэкапы должны быть настроены для PostgreSQL (особенно, если это продакшн система).

Стратегии масштабирования для PostgreSQL

То, что мы называем замыслом (стратегией),
означает избежать бедствия и получить выгоду.

У-цзы

В конце концов, все решают люди, не стратегии.

Ларри Боссиди

11.1 Введение

Многие разработчики крупных проектов сталкиваются с проблемой, когда один единственный сервер базы данных никак не может справиться с нагрузками. Очень часто такие проблемы происходят из-за неверного проектирования приложения (плохая структура БД для приложения, отсутствие кеширования). Но в данном случае пусть у нас есть «идеальное» приложение, для которого оптимизированы все SQL запросы, используется кеширование, PostgreSQL настроен, но все равно не справляется с нагрузкой. Такая проблема может возникнуть как на этапе проектирования, так и на этапе роста приложения. И тут возникает вопрос: какую стратегию выбрать при возникновении подобной ситуации?

Если Ваш заказчик готов купить супер сервер за несколько тысяч долларов (а по мере роста — десятков тысяч и т.д.), чтобы сэкономить время разработчиков, но сделать все быстро, можете дальше эту главу не читать. Но такой заказчик — мифическое существо и, в основном, такая проблема ложится на плечи разработчиков.

Суть проблемы

Для того, что-бы сделать какой-то выбор, необходимо знать суть проблемы. Существуют два предела, в которые могут уткнуться сервера баз данных:

- Ограничение пропускной способности чтения данных;
- Ограничение пропускной способности записи данных;

Практически никогда не возникает одновременно две проблемы, по крайней мере, это маловероятно (если вы конечно не Twitter или Facebook пишете). Если вдруг такое происходит — возможно система неверно спроектирована, и её реализацию следует пересмотреть.

11.2 Проблема чтения данных

Обычно начинается проблема с чтением данных, когда СУБД не в состоянии обеспечить то количество выборок, которое требуется. В основном такое происходит в блогах, новостных лентах и т.д. Хочу сразу отметить, что подобную проблему лучше решать внедрением кеширования, а потом уже думать как масштабировать СУБД.

Методы решения

- **PgPool-II v.3 + Postgresql v.9 с Streaming Replication** — отличное решение для масштабирования на чтение, более подробно можно ознакомиться по ссылке¹. Основные преимущества:
 - Низкая задержка репликации между мастером и слейвом
 - Производительность записи падает незначительно
 - Отказоустойчивость (failover)
 - Пулы соединений
 - Интеллектуальная балансировка нагрузки – проверка задержки репликации между мастером и слейвом.
 - Добавление слейв СУБД без остановки pgpool-II
 - Простота в настройке и обслуживании

Также можете глянуть презентацию².

- **PgPool-II v.3 + Postgresql с Slony** — аналогично предыдущему решению, но с использованием Slony. Основные преимущества:
 - Отказоустойчивость (failover)
 - Пулы соединений
 - Интеллектуальная балансировка нагрузки – проверка задержки репликации между мастером и слейвом.
 - Добавление слейв СУБД без остановки pgpool-II
 - Можно использовать Postgresql ниже 9 версии

11.3 Проблема записи данных

¹http://pgpool.projects.postgresql.org/contrib_docs/simple_sr_setting/index.html

²http://www.slideshare.net/leopard_me/postgresql-5845499

Советы по разным вопросам (Performance Snippets)

Быстро найти правильный ответ на трудный вопрос — ни с чем не сравнимое удовольствие.

Макс Фрай. Обжора-Хохотун

– Вопрос риторический.
– Нет, но он таким кажется, потому что у тебя нет ответа.

Доктор Хаус (House M.D.), сезон 1 серия 1

12.1 Введение

Иногда возникают очень интересные проблемы по работе с PostgreSQL, которые при нахождении ответа поражают своей лаконичностью, красотой и простым исполнением (а может и не простым). В данной главе я решил собрать интересные методы решения разных проблем, с которыми сталкиваются люди при работе с PostgreSQL. Я не являюсь огромным специалистом по данной теме, поэтому многие решения мне помогали находить люди из PostgreSQL комьюнити, а иногда хватало и поиска по Интернету.

Если вы владеете интересными методами решения разных проблем, то добавляйте их на данной странице ¹.

¹https://github.com/leopard/postgresql_book/issues

12.2 Советы

Размер объектов в базе данных

Данный запрос показывает размер объектов в базе данных (например таблиц и индексов). PostgreSQL версии ≥ 8.1 .

Listing 12.1: Поиск самых больших объектов в БД. SQL запрос

```

1 SELECT nspname || '.' || relname AS "relation",
2       pg_size_pretty(pg_relation_size(C.oid)) AS "size"
3 FROM pg_class C
4 LEFT JOIN pg_namespace N ON (N.oid = C.relnamespace)
5 WHERE nspname NOT IN ('pg_catalog', 'information_schema')
6 ORDER BY pg_relation_size(C.oid) DESC
7 LIMIT 20;
```

Код для копирования: <https://gist.github.com/910674>

Пример вывода:

Listing 12.2: Поиск самых больших объектов в БД. Пример вывод

	relation	size
1	public.accounts	326 MB
2	public.accounts_pkey	44 MB
3	public.history	592 kB
4	public.tellers_pkey	16 kB
5	public.branches_pkey	16 kB
6	public.tellers	16 kB
7	public.branches	8192 bytes

Размер самых больших таблиц

Данный запрос показывает размер самых больших таблиц в базе данных. PostgreSQL версии ≥ 8.1 .

Listing 12.3: Размер самых больших таблиц. SQL запрос

```

1 SELECT nspname || '.' || relname AS "relation",
2       pg_size_pretty(pg_total_relation_size(C.oid)) AS
3       "total_size"
4 FROM pg_class C
5 LEFT JOIN pg_namespace N ON (N.oid = C.relnamespace)
6 WHERE nspname NOT IN ('pg_catalog', 'information_schema')
7       AND C.relkind <> 'i'
8       AND nspname !~ '^pg_toast'
9 ORDER BY pg_total_relation_size(C.oid) DESC
10 LIMIT 20;
```

Код для копирования: <https://gist.github.com/910696>

Пример вывода:

Listing 12.4: Размер самых больших таблиц. Пример вывод

	relation	total_size
1	public.actions	4249 MB
2	public.product_history_records	197 MB
3	public.product_updates	52 MB
4	public.import_products	34 MB
5	public.products	29 MB
6	public.visits	25 MB

«Средний» count

Данный метод позволяет узнать приблизительное количество записей в таблице. Для огромных таблиц этот метод работает быстрее, чем обыкновенный count.

Listing 12.5: «Средний» count. SQL запрос

```

1 CREATE LANGUAGE plpgsql;
2 CREATE FUNCTION count_estimate(query text) RETURNS integer AS
  $$
3 DECLARE
4     rec    record;
5     rows   integer;
6 BEGIN
7     FOR rec IN EXECUTE 'EXPLAIN ' || query LOOP
8         rows := substring(rec."QUERY PLAN" FROM '
          rows=([[:digit:]]+)' );
9         EXIT WHEN rows IS NOT NULL;
10    END LOOP;

12    RETURN rows;
13 END;
14 $$ LANGUAGE plpgsql VOLATILE STRICT;

17 Testing:

20 CREATE TABLE foo (r double precision);
21 INSERT INTO foo SELECT random() FROM generate_series(1, 1000);
22 ANALYZE foo;

24 # SELECT count(*) FROM foo WHERE r < 0.1;
25 count
26 -----
27      92

```

```

28 (1 row)

30 # SELECT count_estimate('SELECT * FROM foo WHERE r < 0.1');
31 count_estimate
32 -----
33                94
34 (1 row)

```

Код для копирования: <https://gist.github.com/910728>

Узнать значение по-умолчанию у поля в таблице

Данный метод позволяет узнать значение по-умолчанию у поля в таблице (заданное через DEFAULT).

Listing 12.6: Узнать значение по-умолчанию у поля в таблице. SQL запрос

```

1 CREATE OR REPLACE FUNCTION ret_def(text,text,text) RETURNS
   text AS $$
2 SELECT
3   COLUMNS.column_default::text
4 FROM
5   information_schema.COLUMNS
6   WHERE table_name = $2
7   AND table_schema = $1
8   AND column_name = $3
9 $$ LANGUAGE sql IMMUTABLE;

```

Код для копирования: <https://gist.github.com/910749>

Пример:

Listing 12.7: Узнать значение по-умолчанию у поля в таблице. Пример

```

1 # SELECT ret_def('schema','table','column');

3 SELECT ret_def('public','image_files','id');
4         ret_def
5 -----
6 nextval('image_files_id_seq'::regclass)
7 (1 row)

9 SELECT ret_def('public','schema_migrations','version');
10 ret_def
11 -----
13 (1 row)

```

Случайное число из диапазона

Данный метод позволяет взять случайное(random) число из указанного диапазона (целое или с плавающей запятой).

Listing 12.8: Случайное число из диапазона. SQL запрос

```
1 CREATE OR REPLACE FUNCTION random(numeric, numeric)
2 RETURNS numeric AS
3 $$
4     SELECT ($1 + ($2 - $1) * random())::numeric;
5 $$ LANGUAGE 'sql' VOLATILE;
```

Код для копирования: <https://gist.github.com/910763>

Пример:

Listing 12.9: Случайное число из диапазона. Пример

```
1 SELECT random(1,10)::int, random(1,10);
2 random | random
3 -----+-----
4         6 | 5.11675184825435
5 (1 row)

7 SELECT random(1,10)::int, random(1,10);
8 random | random
9 -----+-----
10        7 | 1.37060070643201
11 (1 row)
```

Алгоритм Луна

Алгоритм Луна или формула Луна — алгоритм вычисления контрольной цифры, получивший широкую популярность. Он используется, в частности, при первичной проверке номеров банковских пластиковых карт, номеров социального страхования в США и Канаде. Алгоритм был разработан сотрудником компании «IBM» Хансом Петером Луном и запатентован в 1960 году.

Контрольные цифры вообще и алгоритм Луна в частности предназначены для защиты от случайных ошибок, а не преднамеренных искажений данных.

Подробнее http://en.wikipedia.org/wiki/Luhn_algorithm

Алгоритм Луна реализован на чистом SQL. Обратите внимание, что эта реализация является чисто арифметической.

Listing 12.10: Алгоритм Луна. SQL запрос

```

1 CREATE OR REPLACE FUNCTION luhn_verify(int8) RETURNS BOOLEAN
  AS $$
2 -- Take the sum of the
3 -- doubled digits and the even-numbered undoubled digits, and
  see if
4 -- the sum is evenly divisible by zero.
5 SELECT
6     -- Doubled digits might in turn be two digits. In
    that case,
7     -- we must add each digit individually rather than
    adding the
8     -- doubled digit value to the sum. Ie if the original
    digit was
9     -- '6' the doubled result was '12' and we must add
    '1+2' to the
10    -- sum rather than '12'.
11    MOD(SUM(doubled_digit / INT8 '10' + doubled_digit %
    INT8 '10'), 10) = 0
12 FROM
13 -- Double odd-numbered digits (counting left with
14 -- least significant as zero). If the doubled digits end up
15 -- having values
16 -- > 10 (ie they're two digits), add their digits together.
17 (SELECT
18     -- Extract digit 'n' counting left from least
    significant
19     -- as zero
20     MOD( ( $1::int8 / (10^n)::int8 ), 10::int8)
21     -- Double odd-numbered digits
22     * (MOD(n,2) + 1)
23     AS doubled_digit
24     FROM generate_series(0, CEIL(LOG( $1 ))::INTEGER - 1)
    AS n
25 ) AS doubled_digits;

27 $$ LANGUAGE 'SQL'
28 IMMUTABLE
29 STRICT;

31 COMMENT ON FUNCTION luhn_verify(int8) IS 'Return true iff the
    last digit of the
32 input is a correct check digit for the rest of the input
    according to Luhn''s
33 algorithm.';
34 CREATE OR REPLACE FUNCTION luhn_generate_checkdigit(int8)
    RETURNS int8 AS $$
35 SELECT
36     -- Add the digits, doubling even-numbered digits
    (counting left
37     -- with least-significant as zero). Subtract the
    remainder of
38     -- dividing the sum by 10 from 10, and take the remainder

```

```
39      -- of dividing that by 10 in turn.
40      ((INT8 '10' - SUM(doubled_digit / INT8 '10' +
      doubled_digit % INT8 '10') %
41          INT8 '10') % INT8 '10')::INT8
42 FROM (SELECT
43      -- Extract digit 'n' counting left from least
      significant\
44      -- as zero
45      MOD( ($1::int8 / (10^n)::int8), 10::int8 )
46      -- double even-numbered digits
47      * (2 - MOD(n,2))
48      AS doubled_digit
49      FROM generate_series(0, CEIL(LOG($1))::INTEGER - 1)
      AS n
50 ) AS doubled_digits;

52 $$ LANGUAGE 'SQL'
53 IMMUTABLE
54 STRICT;

56 COMMENT ON FUNCTION luhn_generate_checkdigit(int8) IS 'For the
      input
57 value, generate a check digit according to Luhn''s algorithm';
58 CREATE OR REPLACE FUNCTION luhn_generate(int8) RETURNS int8 AS
      $$
59 SELECT 10 * $1 + luhn_generate_checkdigit($1);
60 $$ LANGUAGE 'SQL'
61 IMMUTABLE
62 STRICT;

64 COMMENT ON FUNCTION luhn_generate(int8) IS 'Append a check
      digit generated
65 according to Luhn''s algorithm to the input value. The input
      value must be no
66 greater than (maxbigint/10).';
67 CREATE OR REPLACE FUNCTION luhn_strip(int8) RETURNS int8 AS $$
68 SELECT $1 / 10;
69 $$ LANGUAGE 'SQL'
70 IMMUTABLE
71 STRICT;

73 COMMENT ON FUNCTION luhn_strip(int8) IS 'Strip the least
      significant digit from
74 the input value. Intended for use when stripping the check
      digit from a number
75 including a Luhn''s algorithm check digit.';
```

Код для копирования: <https://gist.github.com/910793>

Пример:

Listing 12.11: Алгоритм Луна. Пример

```
1 Select luhn_verify(49927398716);
2 luhn_verify
```

```
3 -----
4  t
5  (1 row)

7  Select luhn_verify(49927398714);
8    luhn_verify
9  -----
10  f
11  (1 row)
```

Выборка и сортировка по данному набору данных

Выбор данных по определенному набору данных можно сделать с помощью обыкновенного IN. Но как сделать подобную выборку и отсортировать данные в том же порядке, в котором передан набор данных. Например:

Дан набор: (2,6,4,10,25,7,9) Нужно получить найденные данные в таком же порядке т.е. 2 2 2 6 6 4 4

Listing 12.12: Выборка и сортировка по данному набору данных. SQL запрос

```
1  SELECT foo.* FROM foo
2  JOIN (SELECT id.val, row_number() over() FROM
         (VALUES(3),(2),(6),(1),(4)) AS
3  id(val)) AS id
4  ON (foo.catalog_id = id.val) ORDER BY row_number;
```

где

VALUES(3),(2),(6),(1),(4) — наш набор данных

foo — таблица, из которой идет выборка

foo.catalog_id — поле по которому ищем набор данных (замена foo.catalog_id IN(3,2,6,1,4))