

П. Лузанов, Е. Рогов, И. Лёвшин



POSTGRES

ПЕРВОЕ ЗНАКОМСТВО

12

Предисловие

Эту небольшую книгу мы написали для тех, кто только начинает знакомиться с PostgreSQL. Из нее вы узнаете:

| | | |
|------|--|-----|
| I | Что вообще такое, этот PostgreSQL | 3 |
| II | Что нового появилось в версии PostgreSQL 12 | 17 |
| III | Как установить PostgreSQL на Linux и Windows | 27 |
| IV | Как подключиться к серверу, начать писать SQL-запросы, и зачем нужны транзакции | 37 |
| V | Как продолжить самостоятельное изучение языка SQL с помощью демобазы | 65 |
| VI | Как использовать PostgreSQL в качестве базы данных для вашего приложения | 93 |
| VII | Без каких минимальных настроек сервера не обойтись, в том числе при работе с 1С | 107 |
| VIII | Про полезную программу pgAdmin | 115 |
| IX | Про дополнительные возможности: полнотекстовый поиск, | 121 |
| | формат JSON, | 129 |
| | доступ к внешним данным | 142 |
| X | Какие есть образовательные ресурсы, как стать сертифицированным специалистом | 153 |
| XI | Как быть в курсе происходящего | 171 |
| XII | И немного про компанию Postgres Professional .. | 175 |

Мы надеемся, что наша книга сделает ваш первый опыт работы с PostgreSQL приятным и поможет влиться в сообщество пользователей этой СУБД. Желаем удачи!

I O PostgreSQL

PostgreSQL – наиболее полнофункциональная, свободно распространяемая СУБД с открытым кодом. Разработанная в академической среде, за долгую историю сплотившая вокруг себя широкое сообщество разработчиков, эта СУБД обладает всеми возможностями, необходимыми большинству заказчиков. PostgreSQL активно применяется по всему миру для создания критичных бизнес-систем, работающих под большой нагрузкой.

Немного истории

Современный PostgreSQL ведет происхождение от проекта POSTGRES, который разрабатывался под руководством Майкла Стоунбрейкера (Michael Stonebraker), профессора Калифорнийского университета в Беркли. До этого Майкл Стоунбрейкер уже возглавлял разработку INGRES – одной из первых реляционных СУБД, – и POSTGRES возник как результат осмысления предыдущей работы и желания преодолеть ограниченность жесткой системы типов.

Работа над проектом началась в 1985 году, и до 1988 года был опубликован ряд научных статей, описывающих модель данных, язык запросов POSTQUEL (в то время SQL еще не был общепризнанным стандартом) и устройство хранилища данных.

4 POSTGRES иногда относят к так называемым постреляционным СУБД. Ограниченностю реляционной модели всегда
i была предметом критики, хотя и являлась обратной стороной ее простоты и строгости. Однако проникновение
компьютерных технологий во все сферы жизни привело к появлению новых классов приложений и потребовало от
баз данных поддержки нестандартных типов данных и таких возможностей, как наследование, создание сложных
объектов и управление ими.

Первая версия СУБД была выпущена в 1989 году. База данных совершенствовалась на протяжении нескольких лет, а в 1993 году, когда вышла версия 4.2, проект был закрыт. Но, несмотря на официальное прекращение, открытый код и BSD-лицензия позволили выпускникам Беркли Эндрю Ю и Джоли Чену в 1994 году взяться за его дальнейшее развитие. Они заменили язык запросов POSTQUEL на ставший к тому времени общепринятым SQL, а проект нарекли Postgres95.

К 1996 году стало ясно, что название Postgres95 не выдержит испытание временем, и было выбрано новое имя – PostgreSQL, которое отражает связь и с оригинальным проектом POSTGRES, и с переходом на SQL. Надо признать, что название получилось сложновыговариваемым, но тем не менее: PostgreSQL следует произносить как «постгрес-куэль» или просто «постгрес», но только не «постгре».

Новая версия стартовала как 6.0, продолжая исходную нумерацию. Проект вырос, и управление им взяла на себя поначалу небольшая группа инициативных пользователей и разработчиков, которая получила название Глобальной группы разработки PostgreSQL (PostgreSQL Global Development Group).

Все основные решения о планах развития и выпусках новых версий принимаются Управляющим комитетом (Core team), состоящим сейчас из пяти человек.

Помимо обычных разработчиков, вносящих посильную лепту в развитие системы, выделяется группа основных разработчиков (major contributors), сделавших существенный вклад в развитие PostgreSQL, а также группа разработчиков, имеющих право записи в репозиторий исходного кода (committers). Состав групп со временем меняется, появляются новые члены, кто-то отходит от проекта. Актуальный список разработчиков поддерживается на официальном сайте PostgreSQL www.postgresql.org.

Вклад российских разработчиков в PostgreSQL весьма значителен. Это, пожалуй, самый крупный глобальный проект с открытым исходным кодом с таким широким российским представительством.

Большую роль в становлении и развитии PostgreSQL сыграл программист из Красноярска Вадим Михеев, входивший в Управляющий комитет. Он является автором таких важнейших частей системы, как многоверсионное управление одновременным доступом (MVCC), система очистки (vacuum), журнал транзакций (WAL), вложенные запросы, триггеры. Сейчас Вадим уже не занимается проектом.

Олег Бартунов, астроном и научный сотрудник ГАИШ МГУ, занимается PostgreSQL без малого 25 лет, и вместе с Федором Сигаевым и Александром Коротковым, имеющими статус основных разработчиков проекта с правом записи в репозиторий, основал в 2015 году компанию Postgres Professional.

6 Среди направлений выполненных ими работ можно выделить локализацию PostgreSQL (поддержка национальных кодировок и Unicode), систему полнотекстового поиска, работу с массивами и слабо-структурными данными (hstore, json, jsonb), новые методы индексации (GiST, SP-GiST, GIN и RUM, Bloom). Они являются авторами большого числа популярных расширений.

Цикл работы над очередной версией PostgreSQL обычно занимает около года. За это время от всех желающих принимаются на рассмотрение патчи с исправлениями, изменениями и новым функционалом. Для обсуждения патчей по традиции используется список рассылки `pgsql-hackers`. Если сообщество признает идею полезной, ее реализацию – правильной, а код проходит обязательную проверку другими разработчиками, то патч включается в релиз.

В некоторый момент (обычно весной, примерно за полгода до релиза) объявляется этап стабилизации кода – новый функционал откладывается до следующей версии, а продолжают приниматься только исправления или улучшения уже включенных в релиз патчей. Несколько раз в течение релизного цикла выпускаются бета-версии, ближе к концу цикла появляется релиз-кандидат, а вскоре выходит и новая основная (major) версия PostgreSQL.

Раньше номер основной версии состоял из двух чисел, но, начиная с 2017 года, было решено оставить только одно. Таким образом, за 9.6 последовала 10, а последней актуальной версией PostgreSQL является версия 12, вышедшая в октябре 2019 года.

При работе над новой версией СУБД могут обнаруживаться ошибки. Наиболее критические из них исправляются не только в текущей, но и в предыдущих версиях. Обычно раз в квартал выпускается дополнительные (minor) версии,

включающие накопленные исправления. Например, версия 10.6 содержит только исправления ошибок, найденных в 10.5, а 11.2 – для версии 11.1.

7
i

Поддержка

Глобальная группа разработки PostgreSQL выполняет поддержку основных версий системы в течение пяти лет с момента выпуска. Эта поддержка, как и координация разработки, осуществляется через списки рассылки. Корректно оформленное сообщение об ошибке имеет все шансы на скорейшее решение: нередки случаи, когда исправления ошибок выпускаются в течение суток.

Помимо поддержки сообществом разработчиков, ряд компаний по всему миру осуществляет коммерческую поддержку PostgreSQL. В России такой компанией является Postgres Professional (www.postgrespro.ru), предоставляя услуги по поддержке в режиме 24x7.

Современное состояние

PostgreSQL является одной из самых популярных баз данных. За свою более чем 20-летнюю историю развития на прочном фундаменте, заложенном академической разработкой, PostgreSQL выросла в полноценную СУБД уровня предприятия и составляет реальную альтернативу коммерческим базам данных. Чтобы убедиться в этом, достаточно посмотреть на важнейшие характеристики новейшей на сегодняшний день версии PostgreSQL 12.

Надежность и устойчивость

Вопросы обеспечения надежности особенно важны в приложениях уровня предприятия для работы с критически важными данными. С этой целью PostgreSQL позволяет настраивать горячее резервирование, восстановление на заданный момент времени в прошлом, различные виды репликации (синхронную, асинхронную, каскадную).

Безопасность

PostgreSQL позволяет подключаться по защищенному SSL-соединению и предоставляет аутентификацию по паролю (включая SCRAM), возможность использования клиентских сертификатов, аутентификацию с помощью внешних сервисов (LDAP, RADIUS, PAM, Kerberos).

При управлении пользователями и доступом к объектам БД предоставляются следующие возможности:

- создание и управление пользователями и групповыми ролями;
- разграничение доступа к объектам БД на уровне как отдельных пользователей, так и групп;
- детальное управление доступом на уровне отдельных столбцов и строк;
- поддержка SELinux через встроенную функциональность SE-PostgreSQL (мандатное управление доступом).

Специальная версия PostgreSQL, выпущенная компанией Postgres Professional, сертифицирована ФСТЭК для использования в системах обработки конфиденциальной информации и персональных данных.

Соответствие стандартам

По мере развития стандарта ANSI SQL его поддержка постоянно добавляется в PostgreSQL. Это относится ко всем версиям стандарта от SQL-92 до самой последней SQL:2016, стандартизовавшей поддержку работы с форматом JSON. Существенная часть этого функционала уже реализована в PostgreSQL 12.

В целом PostgreSQL обеспечивает высокий уровень соответствия стандарту и поддерживает 160 из 179 обязательных возможностей, а также большое количество необязательных.

Поддержка транзакционности

PostgreSQL обеспечивает полную поддержку свойств ACID и обеспечивает эффективную изоляцию транзакций. Для этого в PostgreSQL используется механизм многоверсионного управления одновременным доступом (MVCC), который позволяет обходиться без блокировок строк во всех случаях, кроме одновременного изменения одной и той же строки данных в нескольких процессах: читающие транзакции никогда не блокируют пишущих транзакций, а пишущие – читающих.

Это справедливо и для самого строгого уровня изоляции *serializable*, который, используя инновационную систему *Serializable Snapshot Isolation*, обеспечивает полное отсутствие аномалий сериализации и гарантирует, что при одновременном выполнении транзакций результат будет таким же, как и при последовательном выполнении.

Для разработчиков приложений

i

Разработчики приложений получают в свое распоряжение богатый инструментарий, позволяющий реализовать приложения любого типа:

- всевозможные языки серверного программирования: встроенный PL/pgSQL (удобный своей тесной интеграцией с SQL), C для критичных по производительности задач, Perl, Python, Tcl, а также JavaScript, Java и другие;
- программные интерфейсы для обращения к СУБД из приложений на любом языке, включая стандартные интерфейсы ODBC и JDBC;
- набор объектов баз данных, позволяющий эффективно реализовать логику любой сложности на стороне сервера: таблицы и индексы, последовательности, ограничения целостности, представления и материализованные представления, секционирование, подзапросы и with-запросы (в том числе рекурсивные), агрегатные и оконные функции, хранимые функции, триггеры и т. д.;
- гибкая система полнотекстового поиска с поддержкой русского и всех европейских языков, дополненная эффективным индексным доступом;
- слабоструктурированные данные в духе NoSQL: хранилище пар «ключ-значение» hstore, xml,json (в текстовом и в эффективном двоичном представлении jsonb);
- подключение источников данных, включая все основные СУБД, в качестве внешних таблиц по стандарту SQL/MED с возможностью их полноценного использования, в том числе для записи и распределенного выполнения запросов (Foreign Data Wrappers).

PostgreSQL эффективно использует современную архитектуру многоядерных процессоров – производительность СУБД растет практически линейно с увеличением количества ядер.

Начиная с версии 9.6 PostgreSQL умеет работать с данными в параллельном режиме. Версия 10 уже позволяла параллельно читать данные (включая индексное сканирование), выполнять соединения и агрегации. В версии 11 был реализован полноценный параллельный режим хеш-соединения, при котором несколько рабочих процессов совместно строят и используют общую хеш-таблицу. Появилась возможность сканировать секционированные таблицы в параллельном режиме и параллельно создавать индексы.

Новая версия 12 позволяет распараллеливать запросы на уровне изоляции `serializable`, выполняет JIT-компиляцию запросов, тем самым повышая возможности использования аппаратных средств для ускорения операций, и содержит множество других оптимизаций.

Планировщик запросов

В PostgreSQL используется планировщик запросов, основанный на стоимости. Используя собираемую статистику и учитывая в своих математических моделях как дисковые операции, так и время работы процессора, планировщик позволяет оптимизировать самые сложные запросы. В его распоряжении находятся все методы доступа к данным и способы выполнения соединений, характерные для передовых коммерческих СУБД.

Возможности индексирования

В PostgreSQL реализованы различные способы индексирования. Помимо традиционных B-деревьев доступно множество других методов доступа.

- Hash – индекс на основе хеширования. В отличие от B-деревьев, такие индексы работают только при проверке на равенство, но в ряде случаев могут оказаться компактнее и эффективнее.
- GiST – обобщенное сбалансированное дерево поиска, которое применяется для данных, не допускающих упорядочения. Примерами могут служить R-деревья для индексирования точек на плоскости с возможностью быстрого поиска ближайших соседей (k-NN search) и индексирование операции пересечения интервалов.
- SP-GiST – обобщенное несбалансированное дерево, основанное на разбиении области значений на непересекающиеся вложенные области. Примерами могут служить дерево квадрантов для пространственных данных и префиксное дерево для текстовых строк.
- GIN – обобщенный инвертированный индекс, который используется для сложных значений, состоящих из элементов. Основной областью применения является полнотекстовый поиск, где требуется находить документы, в которых встречается указанные в поисковом запросе слова. Другим примером использования является поиск значений в массивах данных.
- RUM – дальнейшее развитие метода GIN для полнотекстового поиска. Этот индекс, доступный в виде расширения, позволяет ускорить фразовый поиск и сразу выдавать результаты упорядоченными по релевантности.

- BRIN – компактная структура, позволяющая найти компромисс между размером индекса и скоростью поиска. Такой индекс эффективен на больших кластеризованных таблицах.
- Bloom – индекс, основанный на фильтре Блума. Такой индекс, имея очень компактное представление, позволяет быстро отсеять заведомо ненужные строки, однако требует перепроверки оставшихся.

Многие типы индексов могут создаваться не только по одному, но и по нескольким столбцам таблицы. Независимо от типа можно строить индексы как по столбцам, так и по произвольным выражениям, а также создавать частичные индексы только для определенных строк. Покрывающие индексы позволяют ускорить запросы за счет того, что все необходимые данные извлекаются из самого индекса без обращения к таблице.

В арсенале планировщика имеется сканирование по битовой карте, которое позволяет объединять сразу несколько индексов для ускорения доступа.

Кроссплатформенность

PostgreSQL работает на операционных системах семейства Unix, включая серверные и клиентские разновидности Linux, FreeBSD, Solaris и macOS, а также на Windows.

За счет открытого и переносимого кода на языке C PostgreSQL можно собрать на самых разных платформах, даже если для них отсутствует поддерживаемая сообществом сборка.

Расширяемость

i

Расширяемость – одно из фундаментальных преимуществ системы, лежащее в основе архитектуры PostgreSQL. Пользователи могут самостоятельно, не меняя базовый код системы, добавлять

- типы данных,
- функции и операторы для работы с новыми типами,
- индексные и табличные методы доступа,
- языки серверного программирования,
- подключения к внешним источникам данных (Foreign Data Wrappers),
- загружаемые расширения.

Полноценная поддержка расширений позволяет реализовать функционал любой сложности без внесения изменений в ядро PostgreSQL и допуская подключение по мере необходимости. Например, именно в виде расширений построены такие сложные системы, как:

- CitusDB – возможность распределения данных по разным экземплярам PostgreSQL (шардинг) и массивно-параллельного выполнения запросов;
- PostGIS – одна из наиболее известных и мощных систем обработки геоинформационных данных.

Только стандартный комплект, входящий в сборку PostgreSQL 12, содержит около полусятни расширений, доказавших свою надежность и полезность.

Доступность

Либеральная лицензия PostgreSQL, сходная с лицензиями BSD и MIT, разрешает неограниченное использование СУБД, модификацию кода, а также включение в состав других продуктов, в том числе закрытых и коммерческих.

Независимость

PostgreSQL не принадлежит ни одной компании и развивается международным сообществом, в том числе и российскими разработчиками. Это означает, что системы, использующие PostgreSQL, не зависят от какого-либо конкретного вендора, тем самым в любой ситуации сохраняя вложенные в них инвестиции.

II Новое в PostgreSQL 12

Если вы знакомы с предыдущими версиями PostgreSQL, эта глава даст вам представление о том, что успело поменяться за прошедший год. Здесь перечислена только часть изменений; полный список, как обычно, смотрите в замечаниях к выпуску: postgrespro.ru/docs/postgresql/12/release-12.

Секционирование

В прежние времена аналог секционирования можно было сделать только вручную на основе механизма наследования, ограничений исключения и триггеров. В версии 10 появилось долгожданное декларативное секционирование: возможность объявить таблицу секционированной сразу при ее создании. Ограниченный поначалу функционал активно развивается и улучшается с каждой следующей версией системы.

В версии 11 стало можно объявлять ограничения уникальности на секционированной таблице, но **возможность ссылаться на секционированную таблицу из внешних ключей** не была реализована. Теперь это упущение исправлено.

Помимо этой крупной доработки сделаны многочисленные улучшения, касающиеся скорости выполнения операций

18 (в том числе при большом числе секций), уменьшения уровня блокировок для служебных команд, упрощения администрирования.

Глобальные индексы на секционированных таблицах по-прежнему не реализованы, но на эту тему ведутся активные дискуссии.

Индексы

Индексы на основе В-деревьев уменьшаются в размерах: это касается многоколоночных индексов и индексов, содержащих повторяющиеся данные. Увеличилась и скорость вставки в индексы.

Индексы других типов тоже в выигрыше:

- При создании GiST, SP-GiST и GIN генерируется меньше журнальных записей.
- Индексы GiST могут включать дополнительные столбцы с помощью конструкции `INCLUDE`, чтобы стать покрывающими (в предыдущей версии это было доступно только для В-деревьев).
- Индексы SP-GiST обзавелись поиском ближайших соседей (k -NN) наравне с GiST. В-деревья на подходе.

Добавлена команда `REINDEX CONCURRENTLY`, **пересоздающая индексы без помех для операций изменения данных**. Раньше этого же можно было достичь командами `CREATE` и `DROP INDEX CONCURRENTLY`, но заменить индекс, поддерживающий ограничение целостности, без кратковременной монопольной блокировки было невозможно.

Оптимизация и выполнение запросов

19

ii

Расширенная статистика по нескольким столбцам, появившаяся в версии 10, позволяет учесть функциональные зависимости и количество различных значений для улучшения оценок планировщика. Теперь **расширенная статистика поддерживает списки частых значений**. На оценки для функций теперь можно влиять, указывая планировщику ожидаемую селективность, кардинальность и стоимость в зависимости от значений параметров функции.

Снято ограничение на **материализацию общих табличных выражений**, что позволяет планировщику оптимизировать их вместе с основным запросом. Это изменение нарушает поведение по умолчанию, которое можно вернуть, явно указав MATERIALIZED.

Выбором **общего или частного плана для подготовленных операторов** теперь можно управлять с помощью параметра сервера. Раньше не было способа запретить планировщику переключаться на общий план, что могло приводить к неоптимальному выполнению запросов.

Теперь **запросы могут распараллеливаться на уровне изоляции serializable**. Учитывая, что в предыдущей версии была добавлена поддержка предикатных блокировок для индексов GiST, GIN и Hash, уровень serializable становится все более привлекательным. Правда, на репликах он пока еще не работает.

Есть и другие изменения, благодаря которым качество планирования запросов улучшается. А еще команда EXPLAIN умеет теперь сообщать нестандартные параметры оптимизатора, что полезно для диагностики проблем.

Производительность сервера

Добавленная в прошлой версии **поддержка JIT-компиляции теперь активирована по умолчанию**, что свидетельствует о ее переходе из экспериментальной возможности в рабочую.

Из TOAST может извлекаться минимально необходимая начальная часть значения, вместо того, чтобы полностью распаковывать скатое значение и выбрасывать лишнее, как было раньше.

Кроме этого сделано много небольших улучшений, позволяющих выполнять ряд операций быстрее.

Мониторинг

Вывод запросов в журнал сообщений может генерировать огромный объем информации. Теперь есть возможность **регистрировать в журнале только определенный процент транзакций**, что особенно полезно для OLTP-систем, в которых выполняется много однотипных транзакций. (Возможность регистрации только части «коротких» операций появится в следующей версии.)

По аналогии с имеющимся pg_stat_progress_vacuum, добавлены **представления, показывающие ход выполнения команд CREATE INDEX, REINDEX, VACUUM FULL**.

Добавлено еще одно событие ожидания: **синхронизация с диском при записи журнальных файлов**. Это позволит получать лучшую детализацию производительности ввода-вывода.

Кроме того, многие системные представления показывают теперь более полную информацию. Также добавлены функции для просмотра архивного и временных каталогов непосредственно из SQL.

21
ii

Очистка (*vacuum*)

В новой версии значения по умолчанию обеспечивают **более производительную работу автоочистки**, что не отменяет, конечно, необходимости ее аккуратной настройки, тем более, что «ручек» стало еще больше.

Команды VACUUM и ANALYZE научились **пропускать таблицы, которые не удалось заблокировать**. Заодно они не пытаются больше запрашивать блокировку для таблиц, к которым пользователь не имеет доступа.

Появилась возможность **не удалять пустые страницы в конце табличного файла** при очистке; обычно это полезно, но требует кратковременной монопольной блокировки таблицы. Еще команде VACUUM можно **запретить очищать индексы**, например, чтобы как можно быстрее заморозить версии строк для предотвращения последствий переполнения счетчика транзакций.

Теперь можно указывать **горизонт видимости в утилите vacuumdb**, что позволяет при необходимости направить очистку на те таблицы, которые больше всего в ней нуждаются.

Очистка стала **удалять пустые листовые страницы из GiST-индексов**.

Репликация и восстановление

Все параметры восстановления перенесены в файл `postgresql.conf`. `Recovery.conf` больше не существует, а переход в режим восстановления и режим резервного сервера инициируется двумя сигнальными файлами. Это изменение унифицирует работу с конфигурационными параметрами и позволит в будущем менять некоторые настройки без перезагрузки сервера.

Теперь можно делать **копии репликационных слотов** (как физических, так и логических). Это полезно, в частности, когда надо развернуть несколько реплик из одной резервной копии.

Новая **SQL-функция повышает резервный сервер до основного**. Ранее это можно было сделать только сигналом со стороны операционной системы.

Необходимые для работы потоковой репликации процессы `wal_sender` **больше не учитываются при ограничении максимального числа соединений**. Таким образом, многочисленные подключения клиентов не смогут больше помешать работе репликации.

А также много других, не таких заметных, но полезных улучшений.

Команды SQL

Появилась возможность создавать в таблицах **генерируемые столбцы** (конструкция `GENERATED ALWAYS AS`). Текущая

реализация допускает только хранимые столбцы, а виртуальные (вычисляемые на лету) появятся позже. Генерируемые столбцы во многих случаях удобнее столбцов, заполняемых триггерами, и работают быстрее.

23
ii

Можно фильтровать строки в команде COPY FROM при копировании записей из файла в таблицу.

К командам COMMIT и ROLLBACK можно добавить AND CHAIN, чтобы **завершить одну транзакцию и сразу же начать следующую**. Такой вариант предусмотрен стандартом SQL, но ранее не был реализован.

Безграничные перспективы открывает возможность создавать **табличные методы доступа** командой CREATE ACCESS METHOD и указывать метод доступа при создании таблицы. Единственный доступный – старый добрый heap, так что пока для пользователей ничего не изменилось. Но фактически это первый шаг к подключаемым хранилищам данных, который в первую очередь потребовал серьезных изменений внутри ядра системы. Разработка новых экспериментальных методов доступа уже началась:

- Zheap избавляет нас от раздувания таблиц и необходимости очистки, используя журнал отката. Лучше всего этот метод должен показать себя при работе с часто изменяющимися данными.

github.com/EnterpriseDB/zheap

- Zedstore реализует колоночное хранение данных со встроенным сжатием. Оно подойдет для аналитических запросов, обрабатывающих много строк, но лишь часть столбцов.

github.com/greenplum-db/postgres/tree/zedstore

Утилиты

Консольный клиент **psql**, многими недооцененный, стал еще удобнее. Поддерживается вывод таблиц в формате CSV, подсказка по командам SQL выдает ссылку на раздел документации, улучшено автодополнение по табуляции для многих команд, новая команда \dP показывает секционированные таблицы.

Утилита **pg_upgrade**, предназначенная для обновления сервера, научилась клонировать файлы (если ФС это позволяет). Эффект тот же, что и при использовании жестких ссылок, но последующие изменения не затрагивают старый кластер и к нему можно вернуться при возникновении каких-либо сложностей.

Утилита **pg_verify_checksums** переименована теперь в просто **pg_checksums** и позволяет включать и выключать контрольные суммы кластера без его пересоздания. Сервер, однако, должен быть остановлен – изменение на лету будет доступно позже.

Поддержка SQL/JSON

Стандарт SQL:2016 определил способы работы с данными в формате JSON в языке SQL, положив конец несовместимым друг с другом реализациям. В нынешнюю версию вошла основная часть стандарта – **язык путей SQL/JSON**, который играет примерно такую же роль, как XPath при работе с XML. На с. 138 можно увидеть несколько примеров, которые позволят составить представление об этом языке.

Позже появится поддержка в SQL/JSON типов даты и времени, равно как и другая часть стандарта, описывающая необходимые функции (среди которых, например, представление JSON в виде реляционной таблицы).

25
ii

Разное

В таблицах системного каталога столбец **oid** **больше не является скрытым**. Сам столбец никуда не денется, просто теперь его будет видно в запросах «со звездочкой». А использовать тип oid в собственных таблицах в любом случае не следует.

Документация обзавелась первыми **иллюстрациями**. Пока их всего две: загляните в разделы 66.4 «Реализация индексов GIN» и 68.6 «Компоновка страницы базы данных».

III Установка и начало работы

Что нужно для начала работы с PostgreSQL? В этой главе мы объясним, как установить службу PostgreSQL и управлять ей, а потом создадим простую базу данных и покажем, как создать в ней таблицы. Мы расскажем и основы языка SQL, на котором формулируются запросы. Будет неплохо, если вы сразу начнете пробовать команды по мере чтения.

Мы будем использовать обычный («ванильный», как его часто называют) дистрибутив PostgreSQL 12. Установка и запуск сервера PostgreSQL зависит от того, какую операционную систему вы используете. Если у вас Windows, читайте дальше; если Linux семейства Debian или Ubuntu – переходите сразу к с. 33.

Инструкции по установке для других операционных систем вы найдете по адресу www.postgresql.org/download.

С тем же успехом вы можете воспользоваться и дистрибутивом Postgres Pro Standard 12: он полностью совместим с обычной СУБД PostgreSQL, включает некоторые разработки, выполненные в нашей компании Postgres Professional, и бесплатен для ознакомления и для образовательных целей. В этом случае инструкции по установке ищите на сайте postgrespro.ru/products/download.

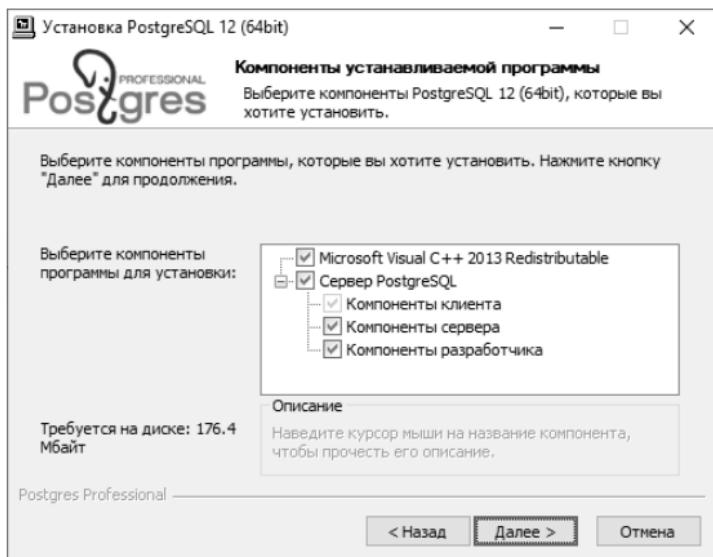
Windows

Установка

Скачайте установщик с нашего сайта, запустите его и выберите язык установки: postgrespro.ru/windows.

Установщик построен в традиционном стиле «мастера»: вы можете просто нажимать на кнопку «Далее», если вас устраивают предложенные варианты. Остановимся подробнее на основных шагах.

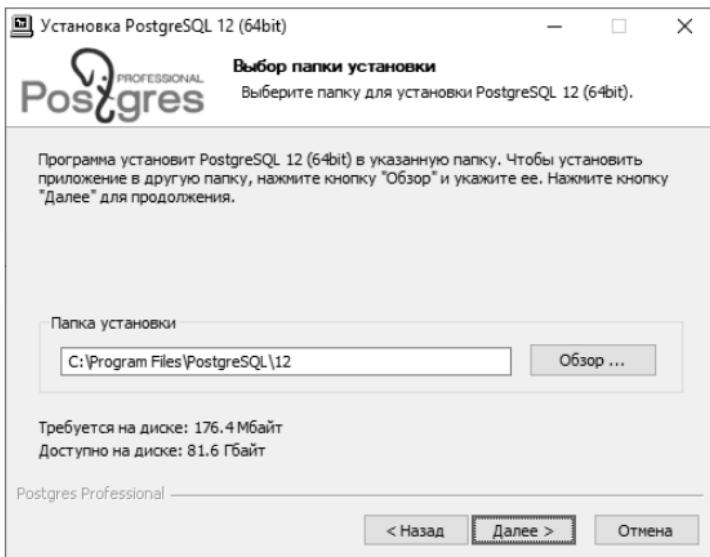
Компоненты устанавливаемой программы:



Оставьте все флашки, если не уверены, какие выбрать.

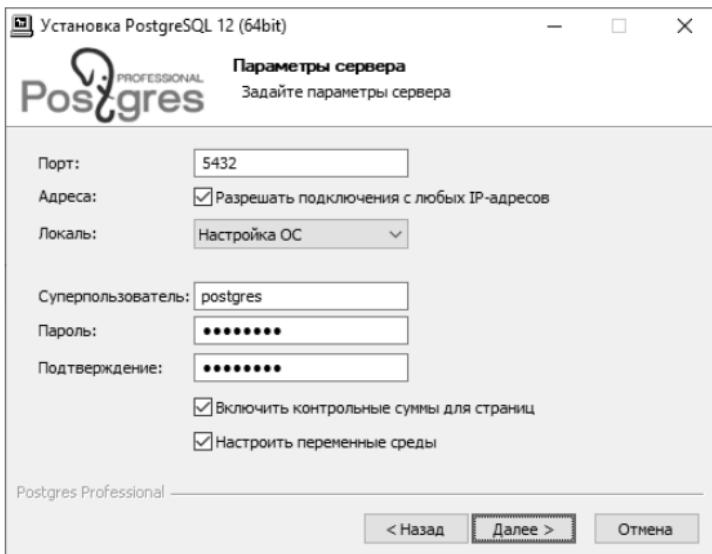
Далее следует выбрать каталог для установки PostgreSQL.
По умолчанию установка выполняется в папку C:\Program
Files\PostgreSQL\12.

Отдельно можно выбрать расположение каталога для баз
данных.



Именно здесь будет находиться хранимая в СУБД инфор-
мация, так что убедитесь, что на диске достаточно места,
если вы планируете хранить много данных.

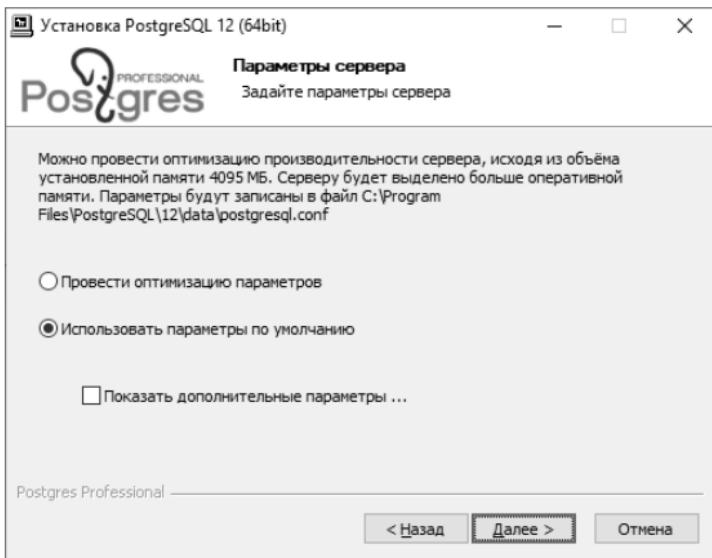
Параметры сервера:



Если вы планируете хранить данные на русском языке, выберите локаль «Russian, Russia» (или оставьте вариант «Настройка ОС», если в Windows используется русская локаль).

Ведите (и подтвердите повторным вводом) пароль пользователя СУБД `postgres`. Также отметьте флагок «Настроить переменные среды», чтобы подключаться к серверу PostgreSQL под текущим пользователем ОС.

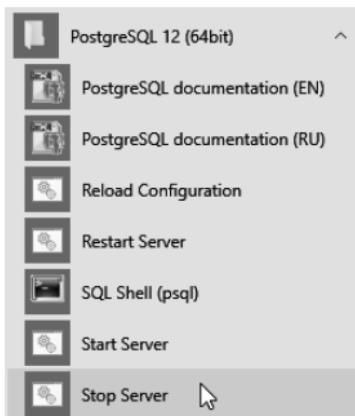
Остальные поля можно оставить со значениями по умолчанию.



Если вы планируете установить PostgreSQL только для ознакомительных целей, можно отметить вариант «Использовать параметры по умолчанию», чтобы СУБД не занимала много оперативной памяти.

Управление службой и основные файлы

При установке Postgres Pro в вашей системе регистрируется служба «postgresql-12». Она запускается автоматически при старте компьютера под учетной записью Network Service (Сетевая служба). При необходимости вы можете изменить параметры службы с помощью стандартных средств Windows.



Чтобы временно остановить службу сервера баз данных, выполните программу «Stop Server» из папки в меню «Пуск», которую вы указали при установке.

Для запуска службы там же находится программа «Start Server».

Если при запуске службы произошла ошибка, для поиска причины следует заглянуть в журнал сообщений сервера. Он находится в подкаталоге log каталога, выбранного при установке для баз данных (обычно C:\Program Files\PostgreSQL\12\data\log). Журнал настроен так, чтобы запись периодически переключалась в новый файл. Найти актуальный файл можно по дате последнего изменения или по имени, которое содержит дату и время переключения.

Есть несколько важных конфигурационных файлов, которые определяют настройки сервера. Они располагаются в каталоге баз данных. Вам не нужно их изменять, чтобы начать знакомство с PostgreSQL, но в реальной работе они непременно потребуются:

- `postgresql.conf` – это основной конфигурационный файл, содержащий значения параметров сервера;
- `pg_hba.conf` – файл, определяющий настройки доступа. В целях безопасности по умолчанию доступ должен

быть подтвержден паролем и допускается только с ло-
кального компьютера.

33
iii

Обязательно загляните в эти файлы – они прекрасно доку-
ментированы.

Теперь мы готовы подключиться к базе данных и попробо-
вать некоторые команды и запросы. Переходите к разделу
«Пробуем SQL» на с. 37.

Debian и Ubuntu

Установка

Если вы используете Linux, то для установки необходимо подключить пакетный репозиторий PGDG (PostgreSQL Global Development Group). В настоящее время для системы Debian поддерживаются версии 8 «Jessie», 9 «Stretch» и 10 «Buster», а для Ubuntu – 16.04 «Xenial» и 18.04 «Bionic».

Выполните в терминале следующие команды:

```
$ sudo apt-get install lsb-release  
$ sudo sh -c 'echo "deb \http://apt.postgresql.org/pub/repos/apt/ \  
\$\(lsb\_release -cs\)-pgdg main" \  
> /etc/apt/sources.list.d/pgdg.list'  
\$ wget --quiet -O - \  
https://www.postgresql.org/media/keys/ACCC4CF8.asc \  
| sudo apt-key add -
```

Репозиторий подключен, обновим список пакетов:

34 \$ sudo apt-get update

iii

Перед установкой проверьте настройки локализации:

```
$ locale
```

Если вы планируете хранить данные на русском языке, значение переменных LC_CTYPE и LC_COLLATE должно быть равно «ru_RU.UTF8» (значение «en_US.UTF8» тоже подходит, но менее предпочтительно). При необходимости установите эти переменные:

```
$ export LC_CTYPE=ru_RU.UTF8  
$ export LC_COLLATE=ru_RU.UTF8
```

Также убедитесь, что в операционной системе установлена соответствующая локаль:

```
$ locale -a | grep ru_RU  
ru_RU.utf8
```

Если это не так, сгенерируйте ее:

```
$ sudo locale-gen ru_RU.utf8
```

Теперь можно приступить к установке:

```
$ sudo apt-get install postgresql-12
```

Как только эта команда выполнится, СУБД PostgreSQL будет установлена, запущена и готова к работе. Чтобы проверить это, выполните команду:

```
$ sudo -u postgres psql -c 'select now()'
```

Если все проделано успешно, в ответ вы должны получить текущее время.

При установке PostgreSQL на вашей системе автоматически был создан специальный пользователь `postgres`, от имени которого работают процессы, обслуживающие сервер, и которому принадлежат все файлы, относящиеся к СУБД. PostgreSQL будет автоматически запускаться при перезагрузке операционной системы. С настройками по умолчанию это не проблема: если вы не работаете с сервером базы данных, он потребляет совсем немного ресурсов вашей системы. Если вы все-таки захотите отключить автозапуск, выполните:

```
$ sudo systemctl disable postgresql
```

Чтобы временно остановить службу сервера баз данных, выполните команду:

```
$ sudo systemctl stop postgresql
```

Запустить службу сервера можно командой:

```
$ sudo systemctl start postgresql
```

Можно также проверить текущее состояние:

```
$ sudo systemctl status postgresql
```

Если служба не запускается, найти причину поможет журнал сообщений сервера. Внимательно прочитайте самые последние записи из журнала, который находится в файле `/var/log/postgresql/postgresql-12-main.log`.

Вся информация, которая содержится в базе данных, располагается в файловой системе в специальном каталоге /var/lib/postgresql/12/main/. Убедитесь, что у вас достаточно свободного места, если собираетесь хранить много данных.

Есть несколько важных конфигурационных файлов, которые определяют настройки сервера. Для начала работы вам не придется их изменять, но с ними лучше сразу познакомиться, потому что в дальнейшем эти файлы вам непременно понадобятся:

- /etc/postgresql/12/main/postgresql.conf – основной конфигурационный файл, содержащий значения параметров сервера;
- /etc/postgresql/12/main/pg_hba.conf – файл, определяющий настройки доступа. В целях безопасности по умолчанию доступ разрешен только с локального компьютера и только под пользователем базы данных, имя которого совпадает с именем пользователя в операционной системе.

Самое время подключиться к базе данных и попробовать SQL в деле.

IV Пробуем SQL

Подключение с помощью `psql`

Чтобы подключиться к серверу СУБД и выполнить какие-либо команды, требуется программа-клиент. В главе «*PostgreSQL для приложения*» мы будем говорить о том, как посыпать запросы из программ на разных языках программирования, а сейчас речь пойдет о терминальном клиенте `psql`, работа с которым происходит интерактивно в режиме командной строки.

К сожалению, в наше время многие недолюбливают командную строку. Почему имеет смысл научиться с ней работать?

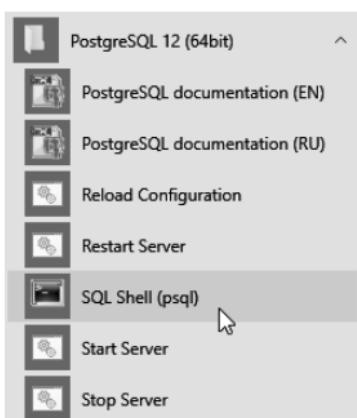
Во-первых, `psql` – стандартный клиент, он входит в любую сборку PostgreSQL и поэтому всегда под рукой. Безусловно, хорошо иметь настроенную под себя среду, но нет резона оказаться беспомощным в незнакомом окружении.

Во-вторых, `psql` действительно удобен для решения повседневных задач по администрированию баз данных, для написания небольших запросов и автоматизации процессов, например, для периодической установки изменений программного кода на сервер СУБД. Он имеет собственные команды, позволяющие сориентироваться в объектах, хранящихся в базе данных, и удобно представить информацию из таблиц.

Но если вы привыкли работать с графическими пользовательскими интерфейсами, попробуйте pgAdmin – мы еще упомянем эту программу ниже – или другие аналогичные продукты: wiki.postgresql.org/wiki/Community_Guide_to_PostgreSQL_GUI_Tools

Чтобы запустить psql, в операционной системе Linux выполните команду:

```
$ sudo -u postgres psql
```



В ОС Windows запустите программу «SQL Shell (psql)» из папки меню «Пуск».

В ответ на запрос введите пароль пользователя `postgres`, который вы указали при установке PostgreSQL.

Пользователи Windows могут столкнуться с проблемой неправильного отображения символов

русского языка в терминале. В этом случае убедитесь, что свойствах окна терминала установлен TrueType-шрифт (обычно «Lucida Console» или «Consolas»).

В итоге и в одной, и в другой операционной системе вы увидите одинаковое приглашение `postgres=#`. «Postgres» здесь – имя базы данных, к которой вы сейчас подключены. Один сервер PostgreSQL может одновременно обслуживать несколько баз данных, но одновременно вы работаете только с одной из них.

Дальше мы будем приводить некоторые команды. Вводите только то, что выделено жирным шрифтом; приглашение и ответ системы на команду приведены исключительно для удобства.

База данных

Давайте создадим новую базу данных с именем `test`. Выполните:

```
postgres=# CREATE DATABASE test;
CREATE DATABASE
```

Не забудьте про точку с запятой в конце команды – пока PostgreSQL не увидит этот символ, он будет считать, что вы продолжаете ввод (так что команду можно разбить на несколько строк).

Теперь переключимся на созданную базу:

```
postgres=# \c test
You are now connected to database "test" as user
"postgres".
test=#
```

Как вы видите, приглашение сменилось на `test=#`.

Команда, которую мы только что ввели, не похожа на SQL – она начинается с обратной косой черты. Так выглядят специальные команды, которые понимает только `psql` (поэтому, если у вас открыт pgAdmin или другое графическое средство, пропускайте все, что начинается на косую черту, или попытайтесь найти аналог).

Команд `psql` довольно много, и с некоторыми из них мы познакомимся чуть позже, а полный список с кратким описанием можно получить прямо сейчас:

```
test=# \?
```

Поскольку справочная информация довольно объемна, она будет показана с помощью настроенной в операционной системе команды-пейджера (обычно `more` или `less`).

Таблицы

В реляционных СУБД данные представляются в виде **таблиц**. Заголовок таблицы определяет **столбцы**; собственно данные располагаются в **строках**. Данные не упорядочены (в частности, нельзя полагаться на то, что строки хранятся в порядке их добавления в таблицу).

Для каждого столбца устанавливается **тип данных**; значения соответствующих полей строк должны удовлетворять этим типам. PostgreSQL располагает большим числом встроенных типов (postgrespro.ru/doc/datatype.html) и возможностями для создания новых, но мы ограничимся несколькими из основных:

- `integer` – целые числа;
- `text` – текстовые строки;
- `boolean` – логический тип, принимающий значения `true` (истина) или `false` (ложь).

Помимо обычных значений, определяемых типом данных, поле может иметь **неопределенное значение** `NULL` – его

можно рассматривать как «значение неизвестно» или «значение не задано».

Давайте создадим таблицу дисциплин, читаемых в вузе:

```
test=# CREATE TABLE courses(  
test(#   c_no text PRIMARY KEY,  
test(#   title text,  
test(#   hours integer  
test(# );  
CREATE TABLE
```

Обратите внимание, как меняется приглашение `psql`: это подсказка, что ввод команды продолжается на новой строке. В дальнейшем для удобства мы не будем дублировать приглашение на каждой строке.

В этой команде мы определили, что таблица с именем `courses` будет состоять из трех столбцов: `c_no` – текстовый номер курса, `title` – название курса, и `hours` – целое число лекционных часов.

Кроме столбцов и типов данных мы можем определить ограничения целостности, которые будут автоматически проверяться – СУБД не допустит появление в базе некорректных данных. В нашем примере мы добавили ограничение `PRIMARY KEY` для столбца `c_no`, которое говорит о том, что значения в этом столбце должны быть уникальными, а неопределенные значения не допускаются. Такой столбец можно использовать для того, чтобы отличить одну строку в таблице от других. Полный список ограничений целостности: postgrespro.ru/doc/ddl-constraints.html.

Точный синтаксис команды `CREATE TABLE` можно посмотреть в документации, а можно прямо в `psql`:

```
test=# \help CREATE TABLE
```

- 42 Такая справка есть по каждой команде SQL, а полный список команд покажет \help без параметров.
iv

Наполнение таблиц

Добавим в созданную таблицу несколько строк:

```
test=# INSERT INTO courses(c_no, title, hours)
VALUES ('CS301', 'Базы данных', 30),
       ('CS305', 'Сети ЭВМ', 60);
INSERT 0 2
```

Если вам требуется массовая загрузка данных из внешнего источника, команда INSERT – не лучший выбор; посмотрите на специально предназначенную для этого команду COPY: postgrespro.ru/doc/sql-copy.html.

Для дальнейших примеров нам потребуется еще две таблицы: студенты и экзамены. Для каждого студента будем хранить его имя и год поступления; идентифицироваться он будет числовым номером студенческого билета.

```
test=# CREATE TABLE students(
      s_id integer PRIMARY KEY,
      name text,
      start_year integer
);
CREATE TABLE
test=# INSERT INTO students(s_id, name, start_year)
VALUES (1451, 'Анна', 2014),
       (1432, 'Виктор', 2014),
       (1556, 'Нина', 2015);
INSERT 0 3
```

Экзамен содержит оценку, полученную студентом по некоторой дисциплине. Таким образом, студенты и дисциплины связаны друг с другом отношением «многие ко многим»: один студент может сдавать экзамены по многим дисциплинам, а экзамен по одной дисциплине могут сдавать много студентов.

Запись в таблице экзаменов идентифицируется совокупностью номера студбилета и номера курса. Такое ограничение целостности, относящее сразу к нескольким столбцам, определяется с помощью фразы CONSTRAINT:

```
test=# CREATE TABLE exams(
    s_id integer REFERENCES students(s_id),
    c_no text REFERENCES courses(c_no),
    score integer,
    CONSTRAINT pk PRIMARY KEY(s_id, c_no)
);
CREATE TABLE
```

Кроме того, с помощью фразы REFERENCES мы определили два ограничения ссылочной целостности, называемые **внешними ключами**. Такие ограничения показывают, что значения в одной таблице **ссылаются** на строки в другой таблице.

Теперь при любых действиях СУБД будет проверять, что все идентификаторы s_id, указанные в таблице экзаменов, соответствуют реальным студентам (то есть записям в таблице студентов), а номера c_no – реальным курсам. Таким образом, будет исключена возможность оценить несуществующего студента или поставить оценку по несуществующей дисциплине – независимо от действий пользователя или возможных ошибок в приложении.

44 Поставим нашим студентам несколько оценок:

iv

```
test=# INSERT INTO exams(s_id, c_no, score)
VALUES (1451, 'CS301', 5),
       (1556, 'CS301', 5),
       (1451, 'CS305', 5),
       (1432, 'CS305', 4);

INSERT 0 4
```

Выборка данных

Простые запросы

Чтение данных из таблиц выполняется оператором SQL SELECT. Например, выведем только два столбца из таблицы courses:

```
test=# SELECT title AS course_title, hours
FROM courses;

course_title | hours
-----+-----
Базы данных |     30
Сети ЭВМ    |     60
(2 rows)
```

Конструкция AS позволяет переименовать столбец, если это необходимо. Чтобы вывести все столбцы, достаточно указать символ звездочки:

```
test=# SELECT * FROM courses;

c_no | title | hours
-----+-----+
CS301 | Базы данных |     30
CS305 | Сети ЭВМ    |     60
(2 rows)
```

В результирующей выборке мы можем получить несколько одинаковых строк. Даже если все строки были различны в исходной таблице, дубликаты могут появиться, если выводятся не все столбцы:

```
test=# SELECT start_year FROM students;  
start_year  
-----  
2014  
2014  
2015  
(3 rows)
```

Чтобы выбрать все **различные** года поступления, после SELECT надо добавить слово DISTINCT:

```
test=# SELECT DISTINCT start_year FROM students;  
start_year  
-----  
2014  
2015  
(2 rows)
```

Подробнее смотрите в документации: postgrespro.ru/doc/sql-select.html#SQL-DISTINCT

Вообще после слова SELECT можно указывать и любые выражения. А без фразы FROM результирующая таблица будет содержать одну строку. Например:

```
test=# SELECT 2+2 AS result;  
result  
-----  
4  
(1 row)
```

46 iv Обычно при выборке данных требуется получить не все строки, а только те, которые удовлетворят какому-либо условию. Такое условие фильтрации записывается во фразе WHERE:

```
test=# SELECT * FROM courses WHERE hours > 45;  
c_no | title | hours  
-----+-----+-----  
CS305 | Сети ЭВМ | 60  
(1 row)
```

Условие должно иметь логический тип. Например, оно может содержать отношения =, <> (или !=), >, >=, <, <=; может объединять более простые условия с помощью логических операций AND, OR, NOT и круглых скобок – как в обычных языках программирования.

Тонкий момент представляет собой неопределенное значение NULL. В результирующую таблицу попадают только те строки, для которых условие фильтрации истинно; если же значение ложно или не определено, строка отбрасывается. Учтите:

- результат сравнения чего-либо с неопределенным значением не определен;
- результат логических операций с неопределенным значением, как правило, не определен (исключения: true OR NULL = true, false AND NULL = false);
- для проверки определенности значения используются специальные отношения IS NULL (IS NOT NULL) и IS DISTINCT FROM (IS NOT DISTINCT FROM), а также бывает удобно воспользоваться функцией coalesce.

Подробнее смотрите в документации: postgrespro.ru/doc/functions-comparison.html

Соединения

Грамотно спроектированная реляционная база данных не содержит избыточных данных. Например, таблица экзаменов не должна содержать имя студента, потому что его можно найти в другой таблице по номеру студенческого билета.

Поэтому для получения всех необходимых значений в запросе часто приходится соединять данные из нескольких таблиц, перечисляя их имена во фразе FROM:

```
test=# SELECT * FROM courses, exams;  
c_no | title | hours | s_id | c_no | score  
-----+-----+-----+-----+-----+  
CS301 | Базы данных | 30 | 1451 | CS301 | 5  
CS305 | Сети ЭВМ | 60 | 1451 | CS301 | 5  
CS301 | Базы данных | 30 | 1556 | CS301 | 5  
CS305 | Сети ЭВМ | 60 | 1556 | CS301 | 5  
CS301 | Базы данных | 30 | 1451 | CS305 | 5  
CS305 | Сети ЭВМ | 60 | 1451 | CS305 | 5  
CS301 | Базы данных | 30 | 1432 | CS305 | 4  
CS305 | Сети ЭВМ | 60 | 1432 | CS305 | 4  
(8 rows)
```

То, что у нас получилось, называется прямым или декартовым произведением таблиц – к каждой строке одной таблицы добавляется каждая строка другой.

Как правило, более полезный и содержательный результат можно получить, указав во фразе WHERE условие соединения. Получим оценки по всем дисциплинам, сопоставляя курсы с теми экзаменами, которые проводились именно по данному курсу:

```
test=# SELECT courses.title, exams.s_id, exams.score  
FROM courses, exams  
WHERE courses.c_no = exams.c_no;
```

```
48      title    | s_id | score
iv -----
Базы данных | 1451 |      5
Базы данных | 1556 |      5
Сети ЭВМ    | 1451 |      5
Сети ЭВМ    | 1432 |      4
(4 rows)
```

Запросы можно формулировать и в другом виде, указывая соединения с помощью ключевого слова JOIN. Выведем студентов и их оценки по курсу «Сети ЭВМ»:

```
test=# SELECT students.name, exams.score
FROM students
JOIN exams
  ON students.s_id = exams.s_id
  AND exams.c_no = 'CS305';
      name | score
-----
Анна   |      5
Виктор |      4
(2 rows)
```

С точки зрения СУБД обе формы эквивалентны, так что можно использовать тот способ, который представляется более наглядным.

Этот пример показывает, что в результат не включаются строки исходной таблицы, для которых не нашлось пары в другой таблице: хотя условие наложено на дисциплины, но при этом исключаются и студенты, которые не сдавали экзамен по данной дисциплине. Чтобы в выборку попали все студенты, надо использовать внешнее соединение:

```
test=# SELECT students.name, exams.score
FROM students
LEFT JOIN exams
  ON students.s_id = exams.s_id
  AND exams.c_no = 'CS305';
```

```
name | score
-----+-----
Анна |      5
Виктор |      4
Нина |
(3 rows)
```

В этом примере в результат добавляются строки из левой таблицы (поэтому операция называется LEFT JOIN), для которых не нашлось пары в правой. При этом для столбцов правой таблицы возвращаются неопределенные значения.

Условия во фразе WHERE применяются к уже готовому результату соединений, поэтому, если вынести ограничение на дисциплины из условия соединения, Нина не попадет в выборку – ведь для нее exams.c_no не определен:

```
test=# SELECT students.name, exams.score
FROM students
LEFT JOIN exams ON students.s_id = exams.s_id
WHERE exams.c_no = 'CS305';
name | score
-----+-----
Анна |      5
Виктор |      4
(2 rows)
```

Не стоит опасаться соединений. Это обычная и единственная для реляционных СУБД операция, и у PostgreSQL имеется целый арсенал эффективных механизмов для ее выполнения. Не соединяйте данные в приложении, доверьте эту работу серверу баз данных – он прекрасно с ней справляется.

Подробнее смотрите в документации: postgrespro.ru/doc/sql-select.html#SQL-FROM

Подзапросы

Оператор SELECT формирует таблицу, которая (как мы уже видели) может быть выведена в качестве результата, а может быть использована в другой конструкции языка SQL в любом месте, где по смыслу может находиться таблица. Такая вложенная команда SELECT, заключенная в круглые скобки, называется **подзапросом**.

Если подзапрос возвращает ровно одну строку и ровно один столбец, его можно использовать как обычное скалярное выражение:

```
test=# SELECT name,
  (SELECT score
   FROM exams
   WHERE exams.s_id = students.s_id
     AND exams.c_no = 'CS305')
  FROM students;

 name | score
-----+-----
 Анна |      5
 Виктор |      4
 Нина |
(3 rows)
```

Если скалярный подзапрос, использованный в списке выражений SELECT, не содержит ни одной строки, возвращается неопределенное значение (как в последней строке результата примера). Поэтому скалярные подзапросы можно раскрыть, заменив их на соединение, но обязательно внешнее.

Скалярные подзапросы можно также использовать в условиях фильтрации. Получим все экзамены, которые сдавали студенты, поступившие после 2014 года:

```
test=# SELECT *
FROM exams
WHERE (SELECT start_year
      FROM students
      WHERE students.s_id = exams.s_id) > 2014;

s_id | c_no | score
-----+-----+
1556 | CS301 |      5
(1 row)
```

В SQL можно формулировать условия и на подзапросы, возвращающие произвольное количество строк. Для этого существует несколько конструкций, одна из которых – отношение IN – проверяет, содержится ли значение в таблице, возвращаемой подзапросом.

Выведем студентов, получивших какие-нибудь оценки по указанному курсу:

```
test=# SELECT name, start_year
FROM students
WHERE s_id IN (SELECT s_id
                FROM exams
                WHERE c_no = 'CS305');

name | start_year
-----+-----
Анна | 2014
Виктор | 2014
(2 rows)
```

Отношение NOT IN возвращает противоположный результат. Например, список студентов, получивших только отличные (то есть не получивших более низкие) оценки:

```
test=# SELECT name, start_year
FROM students
WHERE s_id NOT IN
      (SELECT s_id FROM exams WHERE score < 5);
```

```
52      name | start_year
iv
-----+-----
Анна |      2014
Нина |      2015
(2 rows)
```

Еще одна возможность – использовать предикат EXISTS, проверяющий, что подзапрос возвратил хотя бы одну строку. С его помощью можно записать предыдущий запрос в другом виде:

```
test=# SELECT name, start_year
FROM students
WHERE NOT EXISTS (SELECT s_id
                   FROM exams
                   WHERE exams.s_id = students.s_id
                   AND score < 5);

name | start_year
-----+-----
Анна |      2014
Нина |      2015
(2 rows)
```

Подробнее смотрите в документации: postgrespro.ru/doc/functions-subquery.html

В примерах выше мы уточняли имена столбцов названиями таблиц, чтобы избежать неоднозначности. Иногда этого недостаточно. Например, в запросе одна и та же таблица может участвовать два раза, или вместо таблицы в предложении FROM мы можем использовать безымянный подзапрос. В этих случаях после подзапроса можно указать произвольное имя, которое называется псевдонимом (alias). Псевдонимы можно использовать и для обычных таблиц.

Выведем имена студентов и их оценки по предмету «Базы данных»:

```
test=# SELECT s.name, ce.score
  FROM students s
JOIN (SELECT exams.*
        FROM courses, exams
       WHERE courses.c_no = exams.c_no
         AND courses.title = 'Базы данных') ce
    ON s.s_id = ce.s_id;
      name | score
-----+-----
    Анна |      5
    Нина |      5
(2 rows)
```

Здесь `s` – псевдоним таблицы, а `ce` – псевдоним подзапроса. Псевдонимы обычно выбирают так, чтобы они были короткими, но оставались понятными.

Тот же запрос можно записать и без подзапросов, например так:

```
test=# SELECT s.name, e.score
  FROM students s, courses c, exams e
 WHERE c.c_no = e.c_no
   AND c.title = 'Базы данных'
   AND s.s_id = e.s_id;
```

Сортировка

Как уже говорилось, данные в таблицах не упорядочены, но часто бывает важно получить строки результата в строго определенном порядке. Для этого используется предложение `ORDER BY` со списком выражений, по которым надо выполнить сортировку. После каждого выражения (ключа сортировки) можно указать направление: `ASC` – по возрастанию (этот порядок используется по умолчанию) или `DESC` – по убыванию.

```
54 test=# SELECT *
iv FROM exams
ORDER BY score, s_id, c_no DESC;
+-----+
| s_id | c_no | score |
+-----+
| 1432 | CS305 |      4 |
| 1451 | CS305 |      5 |
| 1451 | CS301 |      5 |
| 1556 | CS301 |      5 |
+-----+
(4 rows)
```

Здесь строки упорядочены сначала по возрастанию оценки, для совпадающих оценок – по возрастанию номера студенческого билета, а при совпадении первых двух ключей – по убыванию номера курса.

Операцию сортировки имеет смысл выполнять в конце запроса непосредственно перед получением результата; в подзапросах она обычно бессмысленна.

Подробнее смотрите в документации: postgrespro.ru/doc/sql-select.html#SQL-ORDERBY.

Группировка

При группировке в одной строке результата размещается значение, вычисленное на основании данных нескольких строк исходных таблиц. Вместе с группировкой используют **агрегатные функции**. Например, выведем общее количество проведенных экзаменов, количество сдававших их студентов и средний балл:

```
test=# SELECT count(*), count(DISTINCT s_id),
avg(score)
FROM exams;
```

```
count | count |      avg
-----+-----+
    4 |     3 | 4.750000000000000
(1 row)
```

Аналогичную информацию можно получить в разбивке по номерам курсов с помощью предложения GROUP BY, в котором указываются ключи группировки:

```
test=# SELECT c_no, count(*),
count(DISTINCT s_id), avg(score)
FROM exams
GROUP BY c_no;
c_no | count | count |      avg
-----+-----+
CS301 |     2 |     2 | 5.000000000000000
CS305 |     2 |     2 | 4.500000000000000
(2 rows)
```

Полный список агрегатных функций: postgrespro.ru/doc/functions-aggregate.html.

В запросах, использующих группировку, может возникнуть необходимость отфильтровать строки на основании результатов агрегирования. Такие условия можно задать в предложении HAVING. Отличие от WHERE состоит в том, что условия WHERE применяются до группировки (в них можно использовать столбцы исходных таблиц), а условия HAVING – после группировки (и в них можно также использовать столбцы таблицы-результата).

Выберем имена студентов, получивших более одной пятерки по любому предмету:

```
test=# SELECT students.name
FROM students, exams
WHERE students.s_id = exams.s_id AND exams.score = 5
GROUP BY students.name
HAVING count(*) > 1;
```

```
56      name  
iv      -----  
      Анна  
(1 row)
```

Подробнее смотрите в документации: postgrespro.ru/doc/sql-select.html#SQL-GROUPBY.

Изменение и удаление данных

Изменение данных в таблице выполняет оператор UPDATE, в котором указываются новые значения полей для строк, определяемых предложением WHERE (таким же, как в операторе SELECT).

Например, увеличим число лекционных часов для курса «Базы данных» в два раза:

```
test=# UPDATE courses  
SET hours = hours * 2  
WHERE c_no = 'CS301';  
  
UPDATE 1
```

Подробнее смотрите в документации: postgrespro.ru/doc/sql-update.html.

Оператор DELETE удаляет из указанной таблицы строки, определяемые все тем же предложением WHERE:

```
test=# DELETE FROM exams WHERE score < 5;  
DELETE 1
```

Подробнее смотрите в документации: postgrespro.ru/doc/sql-delete.html.

Транзакции

Давайте немного расширим нашу схему данных и распределим студентов по группам. При этом потребуем, чтобы у каждой группы в обязательном порядке был староста. Для этого создадим таблицу групп:

```
test=# CREATE TABLE groups(
    g_no text PRIMARY KEY,
    monitor integer NOT NULL REFERENCES students(s_id)
);
CREATE TABLE
```

Здесь мы использовали ограничение целостности NOT NULL, которое запрещает неопределенные значения.

Теперь в таблице студентов нам необходим еще один столбец – номер группы, – о котором мы не подумали сразу. К счастью, в уже существующую таблицу можно добавить новый столбец:

```
test=# ALTER TABLE students
ADD g_no text REFERENCES groups(g_no);
ALTER TABLE
```

С помощью команды `psql` всегда можно посмотреть, какие столбцы определены в таблице:

```
test=# \d students
           Table "public.students"
   Column   |  Type   | Modifiers
-----+-----+-----
 s_id      | integer | not null
 name       | text    |
 start_year | integer |
 g_no       | text    |
 ...
```

58 Также можно вспомнить, какие вообще таблицы присутствуют в базе данных:

```
test=# \d
      List of relations
 Schema |   Name    | Type  | Owner
-----+-----+-----+
 public | courses | table | postgres
 public | exams   | table | postgres
 public | groups  | table | postgres
 public | students| table | postgres
(4 rows)
```

Создадим теперь группу «A-101» и поместим в нее всех студентов, а старостой сделаем Анну.

Тут возникает затруднение. С одной стороны, мы не можем создать группу, не указав старосту. А с другой, как мы можем назначить Анну старостой, если она еще не входит в группу? Это привело бы к появлению в базе данных логически некорректных, несогласованных данных.

Мы столкнулись с тем, что две операции надо совершить одновременно, потому что ни одна из них не имеет смысла без другой. Такие операции, составляющие логически неделимую единицу работы, называются **транзакцией**.

Начнем транзакцию:

```
test=# BEGIN;
BEGIN
```

Затем добавим группу вместе со старостой. Поскольку мы не помним наизусть номер студенческого билета Анны, выполним запрос прямо в команде добавления строк:

```
test=# INSERT INTO groups(g_no, monitor)
SELECT 'A-101', s_id
FROM students
WHERE name = 'Анна';
INSERT 0 1
```

59
iv

Откройте теперь новое окно терминала и запустите еще один процесс psql: это будет сеанс, работающий параллельно с первым.

Чтобы не запутаться, команды второго сеанса мы будем показывать с отступом. Увидит ли второй сеанс сделанные изменения?

```
postgres=# \c test
You are now connected to database "test" as user
"postgres".
test=# SELECT * FROM groups;
 g_no | monitor
-----+-----
(0 rows)
```

Нет, не увидит, ведь транзакция еще не завершена.

Теперь переведем всех студентов в созданную группу:

```
test=# UPDATE students SET g_no = 'A-101';
UPDATE 3
```

И снова второй сеанс видит согласованные данные, актуальные на начало еще не оконченной транзакции:

```
| test=# SELECT * FROM students;
```

```
60      s_id | name   | start_year | g_no
iv      -----+-----+-----+-----+
        1451 | Анна    |       2014 | 
        1432 | Виктор  |       2014 | 
        1556 | Нина    |       2015 | 
(3 rows)
```

А теперь завершим транзакцию, зафиксировав все сделанные изменения:

```
test=# COMMIT;
COMMIT
```

И только в этот момент второму сеансу становятся доступны все изменения, сделанные в транзакции, как будто они появились одновременно:

```
test=# SELECT * FROM groups;
      g_no | monitor
-----+-----
      A-101 |      1451
(1 row)

test=# SELECT * FROM students;
      s_id | name   | start_year | g_no
-----+-----+-----+-----+
      1451 | Анна    |       2014 | A-101
      1432 | Виктор  |       2014 | A-101
      1556 | Нина    |       2015 | A-101
(3 rows)
```

СУБД дает несколько очень важных гарантий.

Во-первых, любая транзакция либо выполняется целиком (как в нашем примере), либо не выполняется совсем. Если бы в одной из команд произошла ошибка, или мы сами

прервали бы транзакцию командой ROLLBACK, то база данных осталась бы в том состоянии, в котором она была до команды BEGIN. Это свойство называется **атомарностью**.

61
iv

Во-вторых, когда фиксируются изменения транзакции, все ограничения целостности должны быть выполнены, иначе транзакция прерывается. В начале работы транзакции данные находятся в согласованном состоянии, и в конце своей работы транзакция оставляет их согласованными; это свойство так и называется – **согласованность**.

В-третьих, как мы убедились на примере, другие пользователи никогда не увидят несогласованные данные, которые транзакция еще не зафиксировала. Это свойство называется **изоляцией**; за счет его соблюдения СУБД способна параллельно обслуживать много сеансов, не жертвуя корректностью данных. Особенностью PostgreSQL является очень эффективная реализация изоляции: несколько сеансов могут одновременно читать и изменять данные, не блокируя друг друга. Блокировка возникает только при одновременном изменении одной и той же строки двумя разными процессами.

И в-четвертых, гарантируется **долговечность**: зафиксированные данные не пропадут даже в случае сбоя (конечно, при правильных настройках и регулярном выполнении резервного копирования).

Это крайне полезные свойства, без которых невозможно представить себе реляционную систему управления базами данных.

Подробнее о транзакциях см. postgrespro.ru/doc/tutorial-transactions.html (и еще более подробно – postgrespro.ru/doc/mvcc.html).

Полезные команды psql

| | |
|------------|---|
| \? | Справка по командам psql. |
| \h | Справка по SQL: список доступных команд или синтаксис конкретной команды. |
| \x | Переключает традиционный табличный вывод (столбцы и строки) на расширенный (каждый столбец на отдельной строке) и обратно. Удобно для просмотра нескольких «широких» строк. |
| \l | Список баз данных. |
| \du | Список пользователей. |
| \dt | Список таблиц. |
| \di | Список индексов. |
| \dv | Список представлений. |
| \df | Список функций. |
| \dn | Список схем. |
| \dx | Список установленных расширений. |
| \dp | Список привилегий. |
| \d имя | Подробная информация по конкретному объекту базы данных. |
| \d+ имя | И еще более подробная информация по конкретному объекту. |
| \timing on | Показывать время выполнения операторов. |

Заключение

63

iv

Конечно, мы успели осветить только малую толику того, что необходимо знать о СУБД, но надеемся, что вы убедились: начать использовать PostgreSQL совсем нетрудно. Язык SQL позволяет формулировать запросы самой разной сложности, а PostgreSQL предоставляет качественную поддержку стандарта и эффективную реализацию. Пробуйте, экспериментируйте!

И еще одна важная команда `psql`: для того, чтобы завершить сеанс работы, наберите

```
test=# \q
```


V Демонстрационная база данных

Описание

Общая информация

Чтобы двигаться дальше и учиться писать более сложные запросы, нам понадобится более серьезная база данных – не три таблицы, а целых восемь, – и наполнение ее правдоподобными данными. Схема базы данных, которую мы будем использовать, изображена в виде диаграммы «сущность–связи» на с. 67.

В качестве предметной области мы выбрали авиаперевозки: будем считать, что речь идет о нашей (пока еще несуществующей) авиакомпании. Тем, кто хотя бы раз летал на самолетах, эта область должна быть понятна; в любом случае мы сейчас все объясним.

Хочется отметить, что мы старались сделать схему данных как можно проще, не загромождая ее многочисленными деталями, но, в то же время, не слишком простой, чтобы на ней можно было учиться писать интересные и осмысленные запросы.

Основной сущностью является **бронирование** (bookings). В одно бронирование можно включить несколько пассажиров, каждому из которых выписывается отдельный **билет** (tickets). Как таковой пассажир не является отдельной сущностью: для простоты можно считать, что все пассажиры уникальны.

Каждый билет включает один или несколько **перелетов** (ticket_flights). Несколько перелетов могут включаться в билет в нескольких случаях:

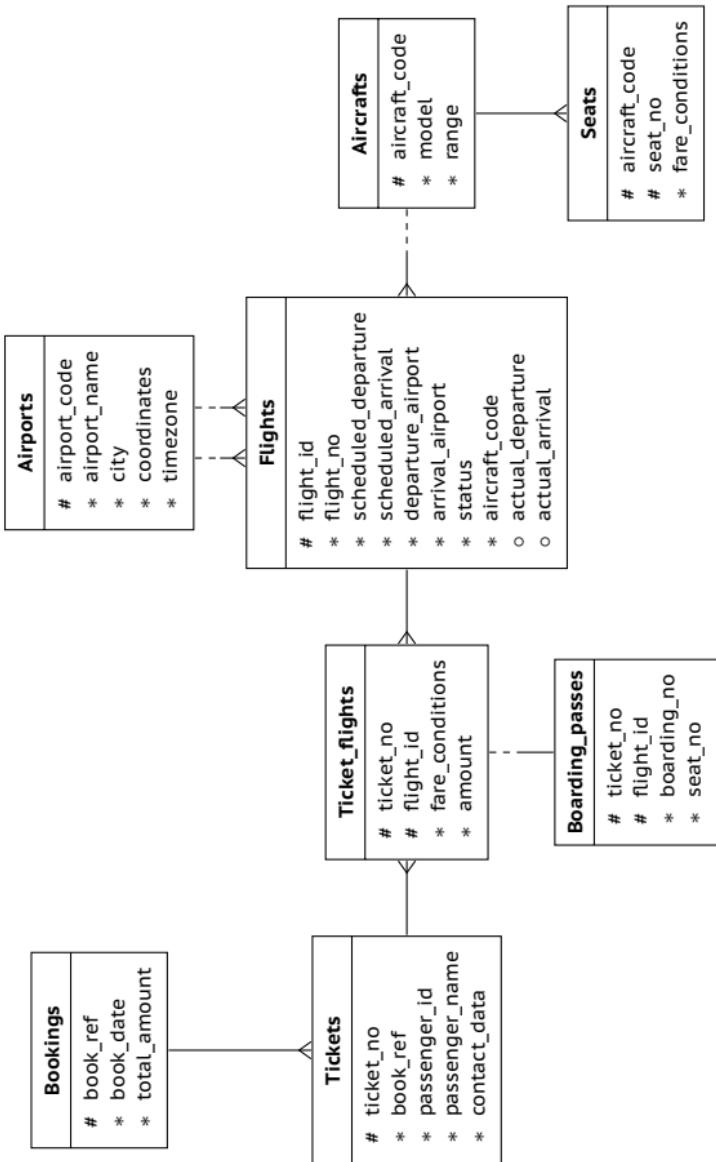
1. Нет прямого рейса, соединяющего пункты отправления и назначения (полет с пересадками);
2. Взят билет «туда и обратно».

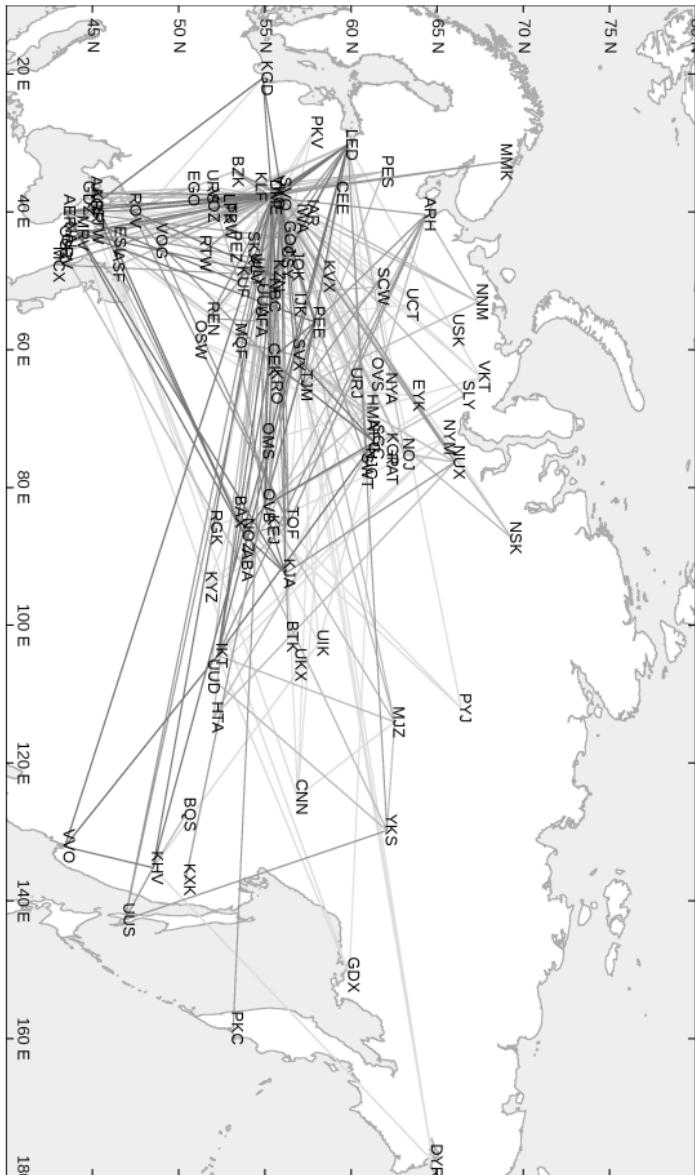
В схеме данных нет жесткого ограничения, но предполагается, что все билеты в одном бронировании имеют одинаковый набор перелетов.

Каждый **рейс** (flights) следует из одного **аэропорта** (airports) в другой. Рейсы с одним номером имеют одинаковые пункты вылета и назначения, но будут отличаться датой отправления.

При регистрации на рейс пассажиру выдается **посадочный талон** (boarding_passes), в котором указано место в самолете. Пассажир может зарегистрироваться только на тот рейс, который есть у него в билете. Комбинация рейса и места в самолете должна быть уникальной, чтобы не допустить выдачу двух посадочных талонов на одно место.

Количество **мест** (seats) в самолете и их распределение по классам обслуживания зависит от конкретной модели **самолета** (aircrafts), выполняющего рейс. Предполагается, что у каждой модели – только одна компоновка салона.





Далее мы подробно опишем каждую из таблиц, а также дополнительные представления и функции. Точное определение любой таблицы, включая типы данных и описание столбцов, вы всегда можете получить командой `\d+`.

Бронирование

Намереваясь воспользоваться услугами нашей авиакомпании, пассажир заранее (`book_date`, максимум за месяц до рейса) бронирует необходимые билеты. Бронирование идентифицируется своим номером `book_ref` (шестизначная комбинация букв и цифр).

Поле `total_amount` хранит общую стоимость включенных в бронирование перелетов всех пассажиров.

Билет

Билет имеет уникальный номер `ticket_no`, состоящий из 13 цифр.

Билет содержит номер документа, который удостоверяет личность пассажира `passenger_id`, а также его фамилию и имя `passenger_name` и контактную информацию `contact_data`.

Заметим, что ни идентификатор пассажира, ни его имя не являются постоянными (можно поменять паспорт, можно сменить фамилию). Поэтому однозначно найти все билеты одного и того же пассажира невозможно. Для простоты можно считать, что все пассажиры уникальны.

Перелет

v

Перелет соединяет билет с рейсом и идентифицируется двумя их номерами.

Для каждого перелета указываются его стоимость `amount` и класс обслуживания `fare_conditions`.

Рейс

Естественный ключ таблицы рейсов состоит из двух полей – номера рейса `flight_no` и даты отправления `scheduled_departure`. Чтобы сделать внешние ключи на эту таблицу компактнее, в качестве первичного используется суррогатный ключ `flight_id`.

Рейс всегда соединяет две точки – аэропорты вылета `departure_airport` и прибытия `arrival_airport`.

Такое понятие, как «рейс с пересадками» отсутствует: если из одного аэропорта до другого нет прямого рейса, в билет просто включаются несколько необходимых рейсов.

У каждого рейса есть запланированные дата и время вылета `scheduled_departure` и прибытия `scheduled_arrival`. Реальные времена вылета `actual_departure` и прибытия `actual_arrival` могут отличаться: обычно не сильно, но иногда и на несколько часов, если рейс задержан.

Статус рейса `status` может принимать одно из значений:

- `Scheduled`

Рейс доступен для бронирования. Это происходит за месяц до плановой даты вылета; до этого запись о рейсе не существует в базе данных.

- | | |
|---|----|
| • On Time | 71 |
| Рейс доступен для регистрации (за сутки до плановой даты вылета) и не задержан. | v |
| • Delayed | |
| Рейс доступен для регистрации (за сутки до плановой даты вылета), но задержан. | |
| • Departed | |
| Самолет уже вылетел и находится в воздухе. | |
| • Arrived | |
| Самолет прибыл в пункт назначения. | |
| • Cancelled | |
| Рейс отменен. | |

Аэропорт

Каждый аэропорт идентифицируется трехбуквенным кодом `airport_code` и имеет название `airport_name`.

Название города `city` указывается как атрибут аэропорта; отдельной сущности для него не предусмотрено. Название можно использовать для того, чтобы определить аэропорты одного города. Также указываются координаты (долгота и широта) `coordinates` и часовой пояс `timezone`.

Посадочный талон

При регистрации на рейс, которая возможна за сутки до плановой даты отправления, пассажиру выдается посадочный талон. Он идентифицируется так же, как и перелет – номером билета и номером рейса.

- 72 Посадочным талонам присваиваются последовательные номера `boarding_no` в порядке регистрации пассажиров на рейс (этот номер будет уникальным только в пределах данного рейса). В посадочном талоне указывается номер места `seat_no`.

Самолет

Каждая модель воздушного судна идентифицируется своим трехзначным кодом `aircraft_code`. Указывается также название модели `model` и максимальная дальность полета в километрах `range`.

Место

Места определяют схему салона каждой модели. Каждое место определяется своим номером `seat_no` и имеет закрепленный за ним класс обслуживания `fare_conditions` – Economy, Comfort или Business.

Представление для рейсов

Над таблицей `flights` создано представление `flights_v`, содержащее дополнительную информацию:

- расшифровку данных об аэропорте вылета `departure_airport`, `departure_airport_name`, `departure_city`;
- расшифровку данных об аэропорте прибытия `arrival_airport`, `arrival_airport_name`, `arrival_city`;

- местное время вылета
`scheduled_departure_local,`
`actual_departure_local;`
- местное время прибытия
`scheduled_arrival_local, actual_arrival_local;`
- продолжительность полета
`scheduled_duration, actual_duration.`

73
v

Представление для маршрутов

Таблица рейсов содержит избыточность: из нее можно было бы выделить информацию о маршруте (номер рейса, аэропорты отправления и назначения, модель самолета), не зависящую от конкретных дат рейсов.

Именно такая информация и составляет представление `routes`. Кроме того, это представление показывает массив дней недели `days_of_week`, по которым совершаются полеты, и плановую продолжительность рейса `duration`.

Функция now

Демонстрационная база содержит временной «срез» данных – так, как будто в некоторый момент была сделана резервная копия реальной системы. Например, если некоторый рейс имеет статус `Departed`, это означает, что в момент резервного копирования самолет находился в воздухе.

Позиция «среза» сохранена в функции `bookings.now`. Ей можно пользоваться в запросах там, где в обычной жизни использовалась бы функция `now`.

74 Кроме того, значение этой функции определяет версию демонстрационной базы данных. Актуальная версия на момент подготовки этого выпуска книги – от 15.08.2017.

Установка

Установка с сайта

База данных доступна в трех версиях, которые отличаются только объемом данных:

- edu.postgrespro.ru/demo-small.zip – небольшая, данные по полетам за один месяц (файл 21 МБ, размер БД 280 МБ),
- edu.postgrespro.ru/demo-medium.zip – средняя, данные по полетам за три месяца (файл 62 МБ, размер БД 702 МБ),
- edu.postgrespro.ru/demo-big.zip – большая, данные по полетам за один год (файл 232 МБ, размер БД 2638 МБ).

Небольшая база годится для того, чтобы тренироваться писать запросы, и при этом не займет много места на диске. Если же вы хотите погрузиться в вопросы оптимизации, выберите большую базу, чтобы сразу понять, как ведут себя запросы на больших объемах данных.

Файлы содержат логическую резервную копию базы `demo`, созданную утилитой `pg_dump`. Имейте в виду, что если у вас уже есть база данных с именем `demo`, она будет удалена и создана заново при восстановлении из резервной копии.

Владельцем базы demo станет тот пользователь СУБД, под которым выполнялось восстановление.

75
v

Чтобы установить демонстрационную базу данных в операционной системе Linux, скачайте один из файлов, предварительно переключившись на пользователя postgres. Например, для базы небольшого размера это можно сделать следующим образом:

```
$ sudo su - postgres
$ wget https://edu.postgrespro.ru/demo-small.zip
```

Затем выполните команду:

```
$ zcat demo-small.zip | psql
```

В операционной системе Windows любым веб-браузером скачайте с сайта файл edu.postgrespro.ru/demo-small.zip, после чего дважды кликните на нем, чтобы открыть архив, и затем скопируйте файл demo-small-20170815.sql в каталог C:\Program Files\PostgreSQL\12.

Программа pgAdmin (о которой пойдет речь на с. 115) не позволяет восстановить базу данных из такой резервной копии. Поэтому запустите psql (ярлык «SQL Shell (psql)») и выполните команду:

```
postgres# \i demo-small-20170815.sql
```

Если файл не будет найден, проверьте у ярлыка свойство «Start in» («Рабочая папка») – файл должен находиться именно в этом каталоге.

Примеры запросов

Пара слов о схеме

Теперь, когда установка выполнена, запустите psql и подключитесь к демонстрационной базе:

```
postgres=# \c demo
You are now connected to database "demo" as user
"postgres".
```

Все интересующие нас объекты находятся в схеме bookings. При подключении к базе данных эта схема используется автоматически, так что явно ее указывать не нужно:

```
demo=# SELECT * FROM aircrafts;
+-----+-----+-----+
| aircraft_code | model | range |
+-----+-----+-----+
| 773 | Боинг 777-300 | 11100 |
| 763 | Боинг 767-300 | 7900 |
| SU9 | Сухой Суперджет-100 | 3000 |
| 320 | Аэробус A320-200 | 5700 |
| 321 | Аэробус A321-200 | 5600 |
| 319 | Аэробус A319-100 | 6700 |
| 733 | Боинг 737-300 | 4200 |
| CN1 | Сессна 208 Караван | 1200 |
| CR2 | Бомбардье CRJ-200 | 2700 |
(9 rows)
```

Однако для функции bookings.now указывать схему необходимо, чтобы отличать ее от стандартной функции now:

```
demo=# SELECT bookings.now();
now
-----
2017-08-15 18:00:00+03
(1 row)
```

Как вы уже заметили, названия самолетов выводятся по-русски. Так же обстоит дело и с названиями аэропортов и городов:

77
v

```
demo=# SELECT airport_code, city
FROM airports LIMIT 5;

airport_code |      city
-----+-----
YKS          | Якутск
MJZ          | Мирный
KHV          | Хабаровск
PKC          | Петропавловск-Камчатский
UUS          | Южно-Сахалинск
(5 rows)
```

Если вы предпочитаете английские названия, установите параметр `bookings.lang` в значение `en`:

```
demo=# ALTER DATABASE demo SET bookings.lang = en;
ALTER DATABASE
```

Настройка действует только для новых сессий, поэтому нужно подключиться заново.

```
demo=# \c
You are now connected to database "demo" as user
"postgres".

demo=# SELECT airport_code, city
FROM airports LIMIT 5;

airport_code |      city
-----+-----
YKS          | Yakutsk
MJZ          | Mirnyj
KHV          | Khabarovsk
PKC          | Petropavlovsk
UUS          | Yuzhno-sakhalinsk
(5 rows)
```

78 Как это устроено, вы можете разобраться, посмотрев определение `aircrafts` или `airports` командой `psql \d+`.

Подробнее про управление схемами: postgrespro.ru/doc/ddl-schemas.html и про установку конфигурационных параметров: postgrespro.ru/doc/config-setting.html.

Простые запросы

Ниже мы покажем несколько задач на демонстрационной схеме. Большинство из них приведены вместе с решениями, остальные предлагается решить самостоятельно.

Задача. Кто летел позавчера рейсом Москва (SVO) – Новосибирск (OVB) на месте 1A, и когда он забронировал свой билет?

Решение. «Позавчера» отсчитывается от `booking.now`, а не от текущей даты.

```
SELECT t.passenger_name,
       b.book_date
  FROM bookings b
    JOIN tickets t
      ON t.book_ref = b.book_ref
    JOIN boarding_passes bp
      ON bp.ticket_no = t.ticket_no
    JOIN flights f
      ON f.flight_id = bp.flight_id
 WHERE f.departure_airport = 'SVO'
   AND f.arrival_airport = 'OVB'
   AND f.scheduled_departure::date =
        bookings.now()::date - INTERVAL '2 day'
   AND bp.seat_no = '1A';
```

Задача. Сколько мест осталось незанятыми вчера на рейсе PG0404?

Решение. Задачу можно решить несколькими способами.
Первый вариант использует конструкцию NOT EXISTS, чтобы определить места без посадочных талонов:

79
v

```
SELECT count(*)
FROM   flights f
       JOIN seats s
             ON s.aircraft_code = f.aircraft_code
WHERE  f.flight_no = 'PG0404'
AND    f.scheduled_departure::date =
      bookings.now()::date - INTERVAL '1 day'
AND    NOT EXISTS (
      SELECT NULL
      FROM   boarding_passes bp
      WHERE  bp.flight_id = f.flight_id
      AND    bp.seat_no = s.seat_no
);

```

Второй использует операцию вычитания множеств:

```
SELECT count(*)
FROM  (
  SELECT s.seat_no
  FROM  seats s
  WHERE s.aircraft_code = (
    SELECT aircraft_code
    FROM  flights
    WHERE flight_no = 'PG0404'
    AND   scheduled_departure::date =
          bookings.now()::date - INTERVAL '1 day'
  )
EXCEPT
  SELECT bp.seat_no
  FROM  boarding_passes bp
  WHERE bp.flight_id = (
    SELECT flight_id
    FROM  flights
    WHERE flight_no = 'PG0404'
    AND   scheduled_departure::date =
          bookings.now()::date - INTERVAL '1 day'
  )
) t;
```

80
v Какой вариант использовать, во многом зависит от личных предпочтений. Необходимо только учитывать, что выполниться такие запросы будут по-разному, так что если важна производительность, то имеет смысл попробовать оба.

Задача. На каких маршрутах произошли самые длительные задержки рейсов? Выведите список из десяти «лидерующих» рейсов.

Решение. В запросе надо учитывать только рейсы, которые уже вылетели:

```
SELECT    f.flight_no,
          f.scheduled_departure,
          f.actual_departure,
          f.actual_departure - f.scheduled_departure
          AS delay
FROM      flights f
WHERE     f.actual_departure IS NOT NULL
ORDER BY f.actual_departure - f.scheduled_departure
          DESC
LIMIT 10;
```

То же самое условие можно записать и на основе столбца `status`, перечислив все подходящие статусы. А можно обойтись и вовсе без условия `WHERE`, указав порядок сортировки `DESC NULLS LAST`, чтобы неопределенные значения попали не в начало, а в конец выборки.

Агрегатные функции

Задача. Какова минимальная и максимальная продолжительность полета для каждого из возможных рейсов из Москвы в Санкт-Петербург, и сколько раз вылет рейса был задержан больше, чем на час?

Решение. Здесь удобно воспользоваться готовым представлением flights_v, чтобы не выписывать соединения необходимых таблиц. В запросе учитываем только уже выполненные рейсы.

81
v

```
SELECT    f.flight_no,
          f.scheduled_duration,
          min(f.actual_duration),
          max(f.actual_duration),
          sum(CASE WHEN f.actual_departure >
                    f.scheduled_departure +
                    INTERVAL '1 hour'
                THEN 1 ELSE 0
            END) delays
FROM      flights_v f
WHERE     f.departure_city = 'Москва'
AND       f.arrival_city = 'Санкт-Петербург'
AND       f.status = 'Arrived'
GROUP BY f.flight_no,
         f.scheduled_duration;
```

Задача. Найдите самых дисциплинированных пассажиров, которые зарегистрировались на все рейсы первыми. Учитите только тех пассажиров, которые совершали минимум два рейса.

Решение. Используем тот факт, что номера посадочных талонов выдаются в порядке регистрации.

```
SELECT    t.passenger_name,
          t.ticket_no
FROM      tickets t
        JOIN boarding_passes bp
          ON bp.ticket_no = t.ticket_no
GROUP BY t.passenger_name,
         t.ticket_no
HAVING   max(bp.boarding_no) = 1
AND      count(*) > 1;
```

Задача. Сколько человек бывает включено в одно бронирование?

Решение. Сначала посчитаем количество человек в каждом бронировании, а затем число бронирований для каждого количества человек.

```
SELECT    tt.cnt,
          count(*)
FROM      (
            SELECT    t.book_ref,
                      count(*) cnt
            FROM      tickets t
            GROUP BY t.book_ref
        ) tt
GROUP BY tt.cnt
ORDER BY tt.cnt;
```

Оконные функции

Задача. Для каждого билета выведите входящие в него перелеты вместе с запасом времени на пересадку на следующий рейс. Ограничьте выборку теми билетами, которые были забронированы неделю назад.

Решение. Используем оконные функции, чтобы не обращаться к одним и тем же данным два раза.

Глядя в результаты приведенного ниже запроса, можно обратить внимание, что запас времени в некоторых случаях составляет несколько дней. Как правило, это билеты, взятые туда и обратно, то есть мы видим уже не время пересадки, а время нахождения в пункте назначения. Используя решение одной из задач в разделе «Массивы», можно учесть этот факт в запросе.

83
v

```

SELECT tf.ticket_no,
       f.departure_airport,
       f.arrival_airport,
       f.scheduled_arrival,
       lead(f.scheduled_departure) OVER w
     AS next_departure,
       lead(f.scheduled_departure) OVER w -
         f.scheduled_arrival
     AS gap
FROM bookings b
JOIN tickets t
  ON t.book_ref = b.book_ref
JOIN ticket_flights tf
  ON tf.ticket_no = t.ticket_no
JOIN flights f
  ON tf.flight_id = f.flight_id
WHERE b.book_date =
  bookings.now()::date - INTERVAL '7 day'
WINDOW w AS (
  PARTITION BY tf.ticket_no
  ORDER BY f.scheduled_departure);

```

Задача. Какие сочетания имен и фамилий встречаются чаще всего и какую долю от числа всех пассажиров они составляют?

Решение. Оконная функция используется для подсчета общего числа пассажиров.

```

SELECT   passenger_name,
        round( 100.0 * cnt / sum(cnt) OVER (), 2)
      AS percent
FROM    (
        SELECT   passenger_name,
                count(*) cnt
        FROM     tickets
        GROUP BY passenger_name
      ) t
ORDER BY percent DESC;

```

84
v

Задача. Решите предыдущую задачу отдельно для имен и отдельно для фамилий.

Решение. Приведем вариант для имен.

```
WITH p AS (
    SELECT left(passenger_name,
                position(' ' IN passenger_name))
        AS passenger_name
   FROM tickets
)
SELECT passenger_name,
       round( 100.0 * cnt / sum(cnt) OVER (), 2)
        AS percent
  FROM (
      SELECT    passenger_name,
                count(*) cnt
         FROM    p
        GROUP BY passenger_name
    ) t
ORDER BY percent DESC;
```

Вывод такой: не стоит объединять в одном текстовом поле несколько значений, если вы собираетесь работать с ними по отдельности; по-научному это называется «первой нормальной формой».

Массивы

Задача. В билете нет указания, в один ли он конец, или туда и обратно. Однако это можно вычислить, сравнив первый пункт отправления с последним пунктом назначения. Выведите для каждого билета аэропорты отправления и назначения без учета пересадок, и признак, взят ли билет туда и обратно.

Решение. Пожалуй, проще всего свернуть список аэропортов на пути следования в массив с помощью агрегатной функции array_agg и работать с ним.

В качестве аэропорта назначения для билетов «туда и обратно» выбираем средний элемент массива, предполагая, что пути «туда» и «обратно» имеют одинаковое число пересадок.

```
WITH t AS (
    SELECT ticket_no,
        a,
        a[1]                     departure,
        a[cardinality(a)]       last_arrival,
        a[cardinality(a)/2+1]   middle
    FROM (
        SELECT   t.ticket_no,
                array_agg( f.departure_airport
                    ORDER BY f.scheduled_departure) || 
                (array_agg( f.arrival_airport
                    ORDER BY f.scheduled_departure DESC)
                )[1] AS a
        FROM     tickets t
                JOIN ticket_flights tf
                    ON tf.ticket_no = t.ticket_no
                JOIN flights f
                    ON f.flight_id = tf.flight_id
        GROUP BY t.ticket_no
    ) t
)
SELECT t.ticket_no,
    t.a,
    t.departure,
    CASE
        WHEN t.departure = t.last_arrival
            THEN t.middle
        ELSE t.last_arrival
    END arrival,
    (t.departure = t.last_arrival) return_ticket
FROM   t;
```

В таком варианте таблица билетов просматривается только один раз. Массив аэропортов выводится исключительно для наглядности; на большом объеме данных имеет смысл убрать его из запроса, поскольку лишние данные могут не лучшим образом оказаться на производительности.

Задача. Найдите билеты, взятые туда и обратно, в которых путь «туда» не совпадает с путем «обратно».

Задача. Найдите такие пары аэропортов, рейсы между которыми в одну и в другую стороны отправляются по разным дням недели.

Решение. Часть задачи по построению массива дней недели уже фактически решена в представлении `routes`. Остается только найти пересечение массивов с помощью оператора `&&` и убедиться, что оно пусто:

```
SELECT r1.departure_airport,
       r1.arrival_airport,
       r1.days_of_week dow,
       r2.days_of_week dow_back
  FROM routes r1
 JOIN routes r2
    ON r1.arrival_airport = r2.departure_airport
   AND r1.departure_airport = r2.arrival_airport
 WHERE NOT (r1.days_of_week && r2.days_of_week);
```

Рекурсивные запросы

Задача. Как с помощью минимального числа пересадок можно долететь из Усть-Кута (UKX) в Нерюнгри (CNN), и какое время придется провести в воздухе?

Решение. Здесь фактически нужно найти кратчайший путь в графе, что делается рекурсивным запросом.

```

WITH RECURSIVE p(
    last_arrival,
    destination,
    hops,
    flights,
    flight_time,
    found
) AS (
    SELECT a_from.airport_code,
        a_to.airport_code,
        array[a_from.airport_code],
        array[]::char(6)[],
        interval '0',
        a_from.airport_code = a_to.airport_code
    FROM airports a_from,
        airports a_to
    WHERE a_from.airport_code = 'UKX'
    AND a_to.airport_code = 'CNN'
    UNION ALL
    SELECT r.arrival_airport,
        p.destination,
        (p.hops || r.arrival_airport)::char(3)[],
        (p.flights || r.flight_no)::char(6)[],
        p.flight_time + r.duration,
        bool_or(r.arrival_airport = p.destination)
            OVER ()
    FROM p
        JOIN routes r
            ON r.departure_airport = p.last_arrival
    WHERE NOT r.arrival_airport = ANY(p.hops)
    AND NOT p.found
)
SELECT hops,
    flights,
    flight_time
FROM p
WHERE p.last_arrival = p.destination;

```

Этот запрос разбирается детально, шаг за шагом, в статье habr.com/company/postgrespro/blog/318398, так что здесь дадим только краткие комментарии.

- 88 За цикливание предотвращается проверкой по массиву пересадок `hops`, который строится в процессе выполнения запроса.

Обратите внимание, что поиск происходит «в ширину», то есть первый же путь, который будет найден, будет кратчайшим по числу пересадок. Чтобы не перебирать остальные пути (которых может быть очень много и которые заведомо длиннее уже найденного), используется признак «маршрут найден» (`found`). Он рассчитывается с помощью оконной функции `bool_over`.

Поучительно сравнить скорость выполнения этого запроса с более простым вариантом без флага.

Подробно про рекурсивные запросы можно посмотреть в документации: postgrespro.ru/doc/queries-with.html

Задача. Какое максимальное число пересадок может потребоваться, чтобы добраться из одного любого аэропорта в любой другой?

Решение. В качестве основы решения можно взять предыдущий запрос. Но теперь начальная итерация должна содержать не одну пару аэропортов, а все возможные пары: каждый аэропорт соединяется с каждым. Для всех таких пар мы ищем кратчайший путь, а затем выбираем максимальный из них.

Конечно, так можно поступить, только если граф маршрутов является связным, но в нашей демонстрационной базе это действительно выполняется.

В этом запросе также используется признак «маршрут найден», но здесь его необходимо рассчитывать отдельно для каждой пары аэропортов.

```

WITH RECURSIVE p(
    departure,
    last_arrival,
    destination,
    hops,
    found
) AS (
    SELECT a_from.airport_code,
        a_from.airport_code,
        a_to.airport_code,
        array[a_from.airport_code],
        a_from.airport_code = a_to.airport_code
    FROM airports a_from,
        airports a_to
    UNION ALL
    SELECT p.departure,
        r.arrival_airport,
        p.destination,
        (p.hops || r.arrival_airport)::char(3)[],
        bool_or(r.arrival_airport = p.destination)
            OVER (PARTITION BY p.departure,
                p.destination)
    FROM p
        JOIN routes r
            ON r.departure_airport = p.last_arrival
    WHERE NOT r.arrival_airport = ANY(p.hops)
        AND NOT p.found
)
SELECT max(cardinality(hops)-1)
FROM p
WHERE p.last_arrival = p.destination;

```

Задача. Найдите кратчайший путь, ведущий из Усть-Кута (UKX) в Нерюнгри (CNN), с точки зрения чистого времени перелетов (игнорируя время пересадок).

Подсказка: этот путь может оказаться не оптимальным по числу пересадок.

v

```
WITH RECURSIVE p(
    last_arrival,
    destination,
    hops,
    flights,
    flight_time,
    min_time
) AS (
    SELECT a_from.airport_code,
        a_to.airport_code,
        array[a_from.airport_code],
        array[]::char(6)[],
        interval '0',
        NULL::interval
    FROM airports a_from,
        airports a_to
    WHERE a_from.airport_code = 'UKX'
    AND a_to.airport_code = 'CNN'
    UNION ALL
    SELECT r.arrival_airport,
        p.destination,
        (p.hops || r.arrival_airport)::char(3)[],
        (p.flights || r.flight_no)::char(6)[],
        p.flight_time + r.duration,
        least(
            p.min_time,
            min(p.flight_time+r.duration)
        ) FILTER (
            WHERE r.arrival_airport = p.destination
        ) OVER ()
    )
    FROM p
    JOIN routes r
        ON r.departure_airport = p.last_arrival
    WHERE NOT r.arrival_airport = ANY(p.hops)
    AND p.flight_time + r.duration
        < coalesce(
            p.min_time,
            INTERVAL '1 year'
        )
)
```

```
SELECT hops,
       flights,
       flight_time
  FROM   (
    SELECT hops,
           flights,
           flight_time,
           min(min_time) OVER () min_time
      FROM   p
     WHERE  p.last_arrival = p.destination
  ) t
 WHERE  flight_time = min_time;
```

91
v

Функции и расширения

Задача. Найдите расстояние между Калининградом (KGD) и Петропавловском-Камчатским (PKC).

Решение. В таблице airports имеются координаты аэропортов. Чтобы аккуратно вычислить расстояние между сильно удаленными точками, нужно учесть сферическую форму Земли. Для этого удобно воспользоваться расширением earthdistance (и затем перевести результат из миль в километры).

```
CREATE EXTENSION IF NOT EXISTS cube;
CREATE EXTENSION IF NOT EXISTS earthdistance;
SELECT round(
            (a_from.coordinates <@> a_to.coordinates) *
            1.609344
          )
  FROM   airports a_from,
         airports a_to
 WHERE  a_from.airport_code = 'KGD'
 AND    a_to.airport_code = 'PKC';
```

Задача. Нарисуйте граф рейсов между аэропортами.

VI PostgreSQL для приложения

Отдельный пользователь

В предыдущей главе мы подключались к серверу баз данных под пользователем `postgres`, единственным существующим сразу после установки СУБД. Но `postgres` обладает правами суперпользователя, поэтому приложению не следует использовать его для подключения к базе данных. Лучше создать нового пользователя и сделать его владельцем отдельной базы данных – тогда его права будут ограничены этой базой.

```
postgres=# CREATE USER app PASSWORD 'p@ssw0rd';
CREATE ROLE
postgres=# CREATE DATABASE appdb OWNER app;
CREATE DATABASE
```

Подробнее про пользователей и их привилегии смотрите в документации: postgrespro.ru/doc/user-manag.html и postgrespro.ru/doc/ddl-priv.html.

Чтобы подключиться к новой базе данных и работать с ней от имени созданного пользователя, выполните:

```
postgres=# \c appdb app localhost 5432
```

```
94      Password for user app: ***
vi      You are now connected to database "appdb" as user
      "app" on host "127.0.0.1" at port "5432".
      appdb=>
```

В команде указываются последовательно имя базы данных (appdb), имя пользователя (app), узел (localhost или 127.0.0.1) и номер порта (5432).

Обратите внимание, что в подсказке-приглашении изменилось не только имя базы данных: вместо «решетки» теперь отображается символ «больше». Решетка указывает на роль суперпользователя по аналогии с пользователем root в операционной системе Unix.

Со своей базой данных пользователь app работает без ограничений. Например, в ней можно создать таблицу:

```
appdb=> CREATE TABLE greeting(s text);
CREATE TABLE
appdb=> INSERT INTO greeting VALUES ('Привет, мир!');
INSERT 0 1
```

Удаленное подключение

В нашем примере клиент и СУБД находятся на одном и том же компьютере. Разумеется, можно установить PostgreSQL на выделенный сервер, а подключаться к нему с другой машины (например, с сервера приложений). В этом случае вместо localhost надо указать адрес вашего сервера СУБД. Но этого недостаточно: по умолчанию из соображений безопасности PostgreSQL допускает только локальные подключения.

Чтобы подключиться к базе данных снаружи, необходимо отредактировать два файла.

Во-первых, `postgresql.conf` – **файл основных настроек** (обычно располагается в каталоге баз данных). Найдите строку, определяющую, какие сетевые интерфейсы слушает PostgreSQL:

```
#listen_addresses = 'localhost'
```

и замените ее на:

```
listen_addresses = '*'
```

Во-вторых, `pg_hba.conf` – **файл с настройками аутентификации**. Когда клиент подключается к серверу, в этом файле выбирается первая сверху строка, соответствующая соединению по четырем параметрам: типу соединения, имени базы данных, имени пользователя и IP-адресу клиента. В той же строке написано, как пользователь должен подтвердить, что он действительно тот, за кого себя выдает.

Например, для ОС Debian и Ubuntu в этом файле, в числе прочих, есть такая настройка (верхняя строка, начинающаяся с «решетки», считается комментарием):

```
# TYPE DATABASE USER ADDRESS METHOD
local all all peer
```

Она говорит, что локальные соединения (`local`) к любой базе данных (`all`) под любым пользователем (`all`) должны проверяться методом `peer` (IP-адрес для локальных соединений, конечно, не указывается).

Метод `peer` означает, что PostgreSQL запрашивает имя текущего пользователя у операционной системы и считает,

96 что ОС уже выполнила необходимую проверку (спросила
vi у пользователя пароль). Поэтому в Linux-подобных опера-
ционных системах пользователю обычно не приходится
вводить пароль при подключении к серверу на своем ком-
пьютере: достаточно того, что пароль был введен при входе
в систему.

А вот для Windows локальные соединения не поддержива-
ются, и там настройка выглядит следующим образом:

```
# TYPE DATABASE USER ADDRESS      METHOD
host    all      all   127.0.0.1/32  md5
```

Она означает, что сетевые соединения (`host`) к любой базе
данных (`all`) под любым пользователем (`all`) с локального
адреса (`127.0.0.1`) должны проверяться методом `md5`. Этот
метод подразумевает ввод пароля пользователем.

Итак, для наших целей допишите в конец `pg_hba.conf` сле-
дующую строку, которая разрешит доступ к базе данных
`appdb` пользователю `app` с любого адреса при указании
верного пароля:

```
host    appdb     app    all        md5
```

После внесения изменений в конфигурационные файлы не
забудьте попросить сервер перечитать настройки:

```
postgres=# SELECT pg_reload_conf();
```

Подробнее о настройках аутентификации: [postgrespro.ru/
doc/client-authentication.html](http://postgrespro.ru/doc/client-authentication.html).

Для того чтобы подключиться к PostgreSQL из программы, написанной на каком-либо языке программирования, необходимо использовать подходящую библиотеку и установить драйвер СУБД. Обычно драйвер представляет собой обертку для `libpq` – штатной библиотеки, реализующий клиент-серверный протокол PostgreSQL, – хотя встречаются и другие реализации.

Ниже приведены простые примеры кода для нескольких популярных языков. Эти примеры помогут вам быстро проверить соединение с установленной и настроенной базой данных.

Приведенные программы намеренно содержат только минимально необходимый код для выполнения простого запроса к базе данных и вывода полученного результата; в частности, в них не предусмотрена никакая обработка ошибок. Не стоит рассматривать эти фрагменты как пример для подражания.

Если вы используете Windows, для корректного отображения символов национального алфавита вам может потребоваться в окне Command Prompt сменить шрифт на TrueType (например, «Lucida Console» или «Consolas») и поменять кодовую страницу. Например, для русского языка выполните команды:

```
C:\> chcp 1251
Active code page: 1251
C:\> set PGCLIENTENCODING=WIN1251
```

PHP

В языке PHP работа с PostgreSQL организована с помощью специального расширения. В Linux кроме самого PHP нам потребуется пакет с этим расширением:

```
$ sudo apt-get install php5-cli php5pgsql
```

PHP для Windows доступен на сайте windows.php.net/download. Расширение для PostgreSQL уже входит в комплект, но в файле `php.ini` необходимо найти и раскомментировать (убрать точку с запятой) строку:

```
;extension=php_pgsql.dll
```

Пример программы (`test.php`):

```
<?php
$conn = pg_connect('host=localhost port=5432 ' .
                    'dbname=appdb user=app ' .
                    'password=p@ssw0rd') or die;
$query = pg_query('SELECT * FROM greeting') or die;
while ($row = pg_fetch_array($query)) {
    echo $row[0].PHP_EOL;
}
pg_free_result($query);
pg_close($conn);
?>
```

Выполняем:

```
$ php test.php
```

Привет, мир!

Расширение для PostgreSQL описано в документации:
php.net/manual/ru/book.pgsql.php.

В языке Perl работа с базами данных организована с помощью интерфейса DBI. Сам Perl предустановлен в Debian и Ubuntu, так что дополнительно нужен только драйвер:

```
$ sudo apt-get install libdbd-pg-perl
```

Существует несколько сборок Perl для Windows, которые перечислены на сайте www.perl.org/get.html. Популярные сборки ActiveState Perl и Strawberry Perl уже включают необходимый для PostgreSQL драйвер.

Пример программы (`test.pl`):

```
use DBI;
my $conn = DBI->connect(
    'dbiPg:dbname=appdb;host=localhost;port=5432',
    'app',
    'p@ssw0rd') or die;
my $query = $conn->prepare('SELECT * FROM greeting');
$query->execute() or die;
while (my @row = $query->fetchrow_array()) {
    print @row[0]."\n";
}
$query->finish();
$conn->disconnect();
```

Выполняем:

```
$ perl test.pl
```

Привет, мир!

Интерфейс описан в документации:
metacpan.org/pod/DBD::Pg.

Python

В языке Python для работы с PostgreSQL обычно используется библиотека psycopg (название произносится как «сайко-пи-джи»). В Debian и Ubuntu язык Python версии 2 предустановлен, так что нужен только драйвер:

```
$ sudo apt-get install python-psycopg2
```

(Если вы используете Python 3, установите вместо этого пакет python3-psycopg2.)

Python для операционной системы Windows можно взять с сайта www.python.org. Библиотека psycopg доступна на сайте проекта initd.org/psycopg (выберите версию, соответствующую установленной версии Python). Там же находится необходимая документация.

Пример программы (`test.py`):

```
import psycopg2
conn = psycopg2.connect(
    host='localhost',
    port='5432',
    database='appdb',
    user='app',
    password='passw0rd')
cur = conn.cursor()
cur.execute('SELECT * FROM greeting')
rows = cur.fetchall()
for row in rows:
    print(row[0])
conn.close()
```

Выполняем:

```
$ python test.py
```

Привет, мир!

В языке Java работа с базами данных организована через интерфейс JDBC. Устанавливаем JDK 1.7; дополнительно нам потребуется пакет с драйвером JDBC:

```
$ sudo apt-get install openjdk-7-jdk
$ sudo apt-get install libpostgresql-jdbc-java
```

JDK для ОС Windows можно скачать с www.oracle.com/technetwork/java/javase/downloads. Драйвер JDBC доступен на сайте jdbc.postgresql.org (выберите версию, которая соответствует установленной версии JDK). Там же находится документация.

Пример программы (Test.java):

```
import java.sql.*;
public class Test {
    public static void main(String[] args)
        throws SQLException {
        Connection conn = DriverManager.getConnection(
            "jdbc:postgresql://localhost:5432/appdb",
            "app", "p@ssw0rd");
        Statement st = conn.createStatement();
        ResultSet rs = st.executeQuery(
            "SELECT * FROM greeting");
        while (rs.next()) {
            System.out.println(rs.getString(1));
        }
        rs.close();
        st.close();
        conn.close();
    }
}
```

Компилируем и выполняем программу, указывая в ключе путь к классу-драйверу JDBC (в Windows пути разделяются не двоеточием, а точкой с запятой):

```
102 $ javac Test.java
vi $ java -cp ./usr/share/java/postgresql-jdbc4.jar \
Test
Привет, мир!
```

Резервное копирование

Хотя в созданной нами базе данных всего одна таблица, не помешает задуматься и о сохранности данных. Пока в вашем приложении немного данных, сделать резервную копию проще всего утилитой pg_dump:

```
$ pg_dump appdb > appdb.dump
```

Если вы посмотрите получившийся файл appdb.dump с помощью текстового редактора, то обнаружите в нем обычные команды SQL, создающие и заполняющие данными все объекты appdb. Этот файл можно подать на вход psql, чтобы восстановить содержимое базы данных. Например, можно создать новую БД и загрузить данные туда:

```
$ createdb appdb2
$ psql -d appdb2 -f appdb.dump
```

Именно в таком виде распространяется демобаза, с которой мы познакомились в предыдущей главе.

У pg_dump много возможностей, с которыми стоит познакомиться: postgrespro.ru/doc/app-pgdump. Некоторые из них доступны, только когда данные выгружаются в специальном внутреннем формате; в таком случае для восстановления нужно использовать не psql, а утилиту pg_restore.

В любом случае `pg_dump` выгружает содержимое только одной базы данных. Если требуется сделать резервную копию кластера, включая все базы данных, пользователей и табличные пространства, надо воспользоваться другой, хотя и похожей, командой `pg_dumpall`.

103
vi

Для больших серьезных проектов требуется продуманная стратегия периодического резервного копирования. Для этого лучше подойдет физическая «двоичная» копия кластера, которую создает утилита `pg_basebackup`:

```
$ pg_basebackup -D backup
```

Такая команда создаст резервную копию всего кластера баз данных в каталоге `backup`. Чтобы восстановить систему из созданной копии, достаточно скопировать ее в каталог баз данных и запустить сервер.

Подробнее про все доступные средства резервного копирования и восстановления смотрите в документации: postgrespro.ru/doc/backup.html, а также в учебном курсе postgrespro.ru/education/courses/DBA3.

Штатные средства PostgreSQL позволяют сделать практически все, что нужно, однако требуют выполнения многочисленных шагов, нуждающихся в автоматизации. Поэтому многие компании создают собственные инструменты для резервного копирования и восстановления. Такой инструмент – `pg_probackup` – есть и у нашей компании Postgres Professional. Он распространяется свободно и позволяет выполнять инкрементальное резервное копирование на уровне страниц, контролировать целостность данных, работать с большими объемами информации за счет параллелизма и сжатия, реализовывать различные стратегии резервного копирования. Полная документация доступна по адресу postgrespro.ru/doc/app-pgprobackup.

Что дальше?

Теперь вы готовы к разработке вашего приложения. По отношению к базе данных оно всегда будет состоять из двух частей: серверной и клиентской. Серверная часть – это все, что относится к СУБД: таблицы, индексы, представления, триггеры, хранимые функции. А клиентская – все, что работает вне СУБД и подключается к ней; с точки зрения базы данных не важно, будет ли это «толстый» клиент или сервер приложений.

Важный вопрос, на который нет однозначного правильного ответа: где должна быть сосредоточена бизнес-логика приложения?

Популярен подход, при котором вся логика находится на клиенте, вне базы данных. Особенно часто это происходит, когда команда разработчиков не знакома на детальном уровне с возможностями, предоставляемыми реляционной СУБД, и предпочитает полагаться на то, что хорошо знает: на прикладной код.

В этом случае СУБД становится неким второстепенным элементом приложения и лишь обеспечивает «перsistентность» данных, их надежное хранение. Часто от СУБД отгораживаются еще и дополнительным слоем абстракции, например, ORM-ом, который автоматически генерирует запросы к базе данных из конструкций на языке программирования, привычном разработчикам. Иногда такое решение мотивируют желанием обеспечить переносимость приложения на любую СУБД.

Подход имеет право на существование; если система, построенная таким образом, работает и выполняет возлагаемые на нее задачи – почему бы нет?

- **Поддержка согласованности данных возлагается на приложение.**

Вместо того, чтобы поручить СУБД следить за согласованностью данных (а это именно то, чем сильны реляционные системы), приложение самостоятельно выполняет необходимые проверки. Будьте уверены, что рано или поздно в базу попадут некорректные данные. Эти ошибки придется исправлять или учить приложение работать с ними. А ведь бывают ситуации, когда над одной базой данных строятся несколько разных приложений: в этом случае обойтись без помощи СУБД просто невозможно.

- **Производительность оставляет желать лучшего.**

ORM-системы позволяют в какой-то мере абстрагироваться от СУБД, но качество генерируемых ими SQL-запросов весьма сомнительно. Как правило, выполняется много небольших запросов, каждый из которых сам по себе работает достаточно быстро. Такая схема выдерживает только небольшие нагрузки на небольшом объеме данных, и практически не поддается какой-либо оптимизации со стороны СУБД.

- **Усложняется прикладной код.**

На прикладном языке программирования невозможно сформулировать по-настоящему сложный запрос, который бы автоматически и адекватно транслировался в SQL. Поэтому сложную обработку (если она нужна, разумеется) приходится программировать на уровне приложения, предварительно выбирая из базы все необходимые данные. При этом, во-первых, выполняется лишняя пересылка данных по сети, а во-вторых, такие алгоритмы, как сканирование, соединение, сортировка

или агрегация в СУБД отлаживаются и оптимизируются десятилетиями и справляются с задачей гарантированно лучше, чем прикладной код.

Конечно, использование СУБД на полную мощность, с реализацией всех ограничений целостности и логики работы с данными в хранимых функциях, требует вдумчивого изучения ее особенностей и возможностей. Потребуется освоить язык SQL для написания запросов и какой-либо язык серверного программирования (обычно PL/pgSQL) для написания функций и триггеров. Взамен вы овладеете надежным инструментом, одним из важных «кубиков» в архитектуре любой информационной системы.

Так или иначе, вопрос о том, где разместить бизнес-логику – на сервере или на клиенте – вам придется для себя решить. Добавим только, что крайности нужны не всегда и часто истину стоит искать где-то посередине.

VII Настройка PostgreSQL

Основные настройки

Конфигурационные параметры PostgreSQL по умолчанию имеют значения, которые позволяют запустить сервер на любом самом слабом «железе». Но чтобы СУБД работала эффективно, ее нужно сконфигурировать с учетом как физических характеристик сервера, так и профиля нагрузки приложения.

Здесь мы рассмотрим только несколько самых основных настроек, которым совершенно точно необходимо уделить внимание, если СУБД используется для реальной работы. Тонкая настройка под конкретное приложение требует дополнительных знаний, которые, например, можно получить из курсов по администрированию PostgreSQL (см. с. 153).

Как изменять конфигурационные параметры

Чтобы изменить значение конфигурационного параметра, откройте файл `postgresql.conf` и либо найдите в нем нужный параметр и исправьте его значение, либо добавьте новую строку в конец файла — она будет иметь приоритет над значением, которое устанавливалось выше в том же файле.

После изменений необходимо сигнализировать серверу перечитать настройки:

```
postgres=# SELECT pg_reload_conf();
```

После этого проверьте текущее значение параметра командой `SHOW`. Если значение не изменилось, скорее всего при редактировании файла была допущена ошибка; загляните в журнал сообщений сервера.

Наиболее важные параметры

Одни из наиболее важных параметров определяют, как PostgreSQL распоряжается оперативной памятью.

Параметр `shared_buffers` задает размер буферного кэша, который используется для того, чтобы работа с наиболее часто используемыми данными происходила в оперативной памяти и не требовала избыточных обращений к диску. Настройку можно начинать с 25 % от общего объема ОЗУ сервера. Изменение этого параметра вступает в силу только после перезагрузки сервера!

Значение параметра `effective_cache_size` не влияет на выделение памяти, но подсказывает PostgreSQL, на какой общий размер кэша рассчитывать, включая кэш операционной системы. Чем выше это значение, тем большее предпочтение отдается индексам. Начать можно с 50–75 % от объема ОЗУ.

Параметр `work_mem` определяет объем памяти, который выделяется для сортировок, построения хеш-таблиц при выполнении соединений, и других операций. Признаком

того, что памяти недостаточно, является активное использование временных файлов и, как следствие, уменьшение производительности. Значение по умолчанию 4 МБ в большинстве случаев стоит увеличить как минимум в несколько раз, но делать это нужно с осторожностью, чтобы не выйти за общий размер оперативной памяти сервера.

109
vii

Параметр **maintenance_work_mem** определяет размер памяти, выделяемый служебным процессам. Его увеличение может ускорить построение индексов, работу процесса очистки (vacuum). Обычно устанавливается значение, в несколько раз превышающее значения **work_mem**.

Например, при ОЗУ 32 ГБ можно начать с настройки:

```
shared_buffers = '8GB'  
effective_cache_size = '24GB'  
work_mem = '128MB'  
maintenance_work_mem = '512MB'
```

Отношение значений двух параметров **random_page_cost** и **seq_page_cost** должно соответствовать отношению скоростей произвольного и последовательного доступа к диску. По умолчанию предполагается, что произвольный доступ в 4 раза медленнее последовательного в расчете на обычные HDD-диски. Но для дисковых массивов и SSD-дисков значение **random_page_cost** надо уменьшить (но никогда не изменяйте значение **seq_page_cost**, равное 1).

Например, для дисков SSD будет адекватна настройка:

```
random_page_cost = 1.2
```

Очень ответственной является настройка автоочистки (**autovacuum**). Этот процесс занимается «сборкой мусора»

и выполняет ряд других важных для системы задач. Настройка существенно зависит от конкретного приложения и нагрузки, которую оно создает, но в большинстве случаев можно начать со следующего:

- уменьшить значение **autovacuum_vacuum_scale_factor** до 0.01, чтобы очистка выполнялась чаще и меньшими порциями;
- увеличить значение **autovacuum_vacuum_cost_limit** (либо уменьшить **autovacuum_vacuum_cost_delay**) в 10 раз, чтобы очистка выполнялась быстрее (для версий до 12).

Не менее важной является настройка процессов, связанных с обслуживанием буферного кэша и журнала предзаписи, но и она зависит от конкретного приложения. Начните с установки **checkpoint_completion_target** = 1 (чтобы сгладить нагрузку), увеличения **checkpoint_timeout** с 5 минут до 30 (чтобы уменьшить накладные расходы на выполнение контрольных точек) и пропорционального увеличения **max_wal_size** (с той же целью).

Тонкости настройки различных параметров подробно рассматриваются в учебном курсе DBA2 (с. 157).

Настройка подключения

Этот вопрос мы уже рассматривали в главе «PostgreSQL для приложения» на с. 93. Напомним, что обычно требуется установить параметр **listen_addresses** в значение '*' и добавить разрешение на подключение в конфигурационный файл pg_hba.conf.

Можно встретить советы по увеличению быстродействия, к которым ни в коем случае нельзя прислушиваться:

- Выключение автоочистки (autovacuum = off).

Такая «экономия» ресурсов действительно даст кратковременный незначительный выигрыш в производительности, но приведет к накоплению «мусора» в данных и росту таблиц и индексов. Через некоторое время СУБД перестанет нормально функционировать. Автоочистку нужно не отключать, а правильно настраивать.

- Выключение синхронизации с диском (fsync = off).

Отключение действительно приведет к существенному ускорению работы, но любой сбой сервера (будь то программный или аппаратный) приведет к полной потере баз данных. Восстановить систему можно будет только из резервной копии (если, конечно, она есть).

PostgreSQL и 1С

1С официально поддерживает работу с PostgreSQL. Это отличная возможность сэкономить на дорогих лицензиях на коммерческие СУБД.

Как и любое другое приложение, продукты 1С будут работать эффективнее, если PostgreSQL правильно сконфигурирован. Кроме того, есть ряд параметров, специфических и обязательных для работы 1С.

Далее приведены рекомендации по установке и первоначальной настройке, которые помогут вам быстро приступить к работе.

Выбор версии и платформы

Для работы с 1С требуется версия PostgreSQL со специальными патчами. Такую версию можно взять на сайте [1C releases.1c.ru](http://1C.releases.1c.ru), а можно использовать СУБД PostgresPro Standard или PostgresPro Enterprise, которые тоже включают необходимые патчи.

PostgreSQL работает и на Windows, но если есть возможность выбора, то стоит отдать предпочтение ОС семейства Linux.

Перед установкой следует решить, необходим ли выделенный сервер для базы данных. Выделенный сервер более производителен за счет распределения нагрузки между сервером приложений и сервером базы данных.

Параметры конфигурации

Физические характеристики сервера должны соответствовать предполагаемой нагрузке. В качестве примерного ориентира можно привести следующие данные. Выделенный 8-ядерный сервер с ОЗУ 8 ГБ и дисковой подсистемой с RAID1 SSD должен справится с объемом базы в пределах 100 ГБ, общим количеством пользователей до 50 человек, количеством документов до 2 000 в день. Если сервер не является выделенным, то соответствующее количество ресурсов общего сервера должно быть свободно для нужд PostgreSQL.

Исходя из общих рекомендаций, приведенных выше, и знания специфики приложений 1С, для такого сервера мы рекомендуем следующие начальные настройки:

```
# Обязательные для 1С настройки
standard_conforming_strings = off
escape_string_warning = off
shared_preload_libraries = 'online_analyze, plantuner'
plantuner.fix_empty_table = on
online_analyze.enable = on
online_analyze.table_type = 'temporary'
online_analyze.local_tracking = on
online_analyze.verbose = off

# Параметры, зависящие от объема оперативной памяти
shared_buffers = '2GB'          # 25% ОЗУ
effective_cache_size = '6GB'    # 75% ОЗУ
work_mem = '64MB'              # 64-128MB
maintenance_work_mem = '256MB' # 4*work_mem
# активная работа с временными таблицами
temp_buffers = '32MB'          # 32-128MB

# Требуется больше блокировок, чем 64 по умолчанию
max_locks_per_transaction = 256
```

Настройка подключения

Параметр `listen_addresses` в файле `postgresql.conf` должен быть установлен в значение `'*'.`

В начало конфигурационного файла `pg_hba.conf` необходимо добавить следующую строку, заменив «IP-адрес-сервера-1С» на конкретный адрес и маску подсети:

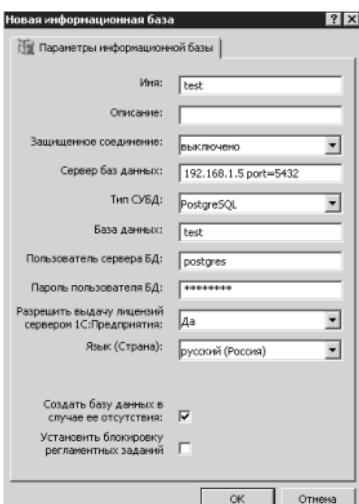
```
host      all      all      IP-адрес-сервера-1С      md5
```

После перезапуска PostgreSQL все изменения из файлов `postgresql.conf` и `pg_hba.conf` вступят в силу и сервер будет готов к подключению 1С.

Для подключения 1С использует суперпользовательскую роль, обычно это `postgres`. Установите для нее пароль:

```
postgres=# ALTER ROLE postgres PASSWORD 'p@ssw0rd';
ALTER ROLE
```

В настройках информационной базы 1С укажите в качестве сервера базы данных IP-адрес и порт сервера PostgreSQL и выберите тип СУБД «PostgreSQL». Укажите название базы данных, которая будет использоваться для 1С, и поставьте флажок «Создать базу данных в случае ее отсутствия» (создавать базу данных средствами PostgreSQL не нужно). Укажите имя и пароль суперпользовательской роли, которая будет использоваться для подключения.



Приведенные советы позволяют быстро начать работу и подходят в большинстве случаев, хотя, конечно, не дают стопроцентной гарантии требуемого уровня производительности.

Выражаем благодарность Антону Дорошкевичу из компании Инфософт за помощь в подготовке этого материала.

VIII pgAdmin

pgAdmin – популярное графическое средство для администрирования PostgreSQL. Программа упрощает основные задачи администрирования, отображает объекты баз данных, позволяет выполнять запросы SQL.

Долгое время стандартом де-факто являлся pgAdmin 3, однако разработчики из EnterpriseDB прекратили его поддержку и в 2016 году выпустили новую, четвертую, версию, полностью переписав продукт с языка C++ на Python и веб-технологии. Из-за изменившегося интерфейса pgAdmin 4 поначалу был встречен достаточно прохладно, но продолжает разрабатываться и совершенствоваться.

Установка

Чтобы запустить pgAdmin 4 на Windows, воспользуйтесь установщиком на странице www.pgadmin.org/download/. Процесс установки прост и очевиден, все предлагаемые значения можно оставить без изменений.

Для Debian и Ubuntu подключите репозиторий PostgreSQL (как описано на с. 33) и выполните команду

```
$ sudo apt-get install pgadmin4
```

В списке доступных программ появится «pgAdmin4».

Пользовательский интерфейс программы полностью переведен на русский язык нашей компанией. Чтобы сменить язык, нажмите значок **Настроить pgAdmin** (Configure pgAdmin) и в окне настроек выберите **Разное → Язык пользователя** (Miscellaneous → User language). Затем перезагрузите страницу в веб-браузере.

Подключение к серверу

В первую очередь настроим подключение к серверу. Нажмите на значок **Добавить новый сервер** (Add New Server) и в появившемся окне на вкладке **Общие** (General) введите произвольное **имя** (Name) для соединения.

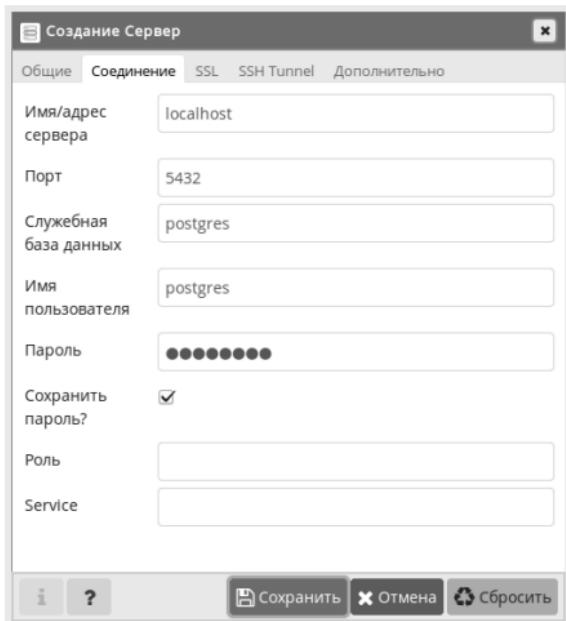
На вкладке **Соединение** (Connection) введите **имя сервера** (Host name/address), **порт** (Port), **имя пользователя** (Username) и **пароль** (Password).

Если не хотите вводить пароль каждый раз вручную, отметьте флажок **Сохранить пароль** (Save password). Пароли хранятся зашифрованными с помощью мастер-пароля, который pgAdmin попросит вас задать при первом запуске.

Обратите внимание, что у пользователя должен быть установлен пароль. Например, для postgres это можно сделать следующей командой:

```
postgres=# ALTER ROLE postgres PASSWORD 'p@ssw0rd';
```

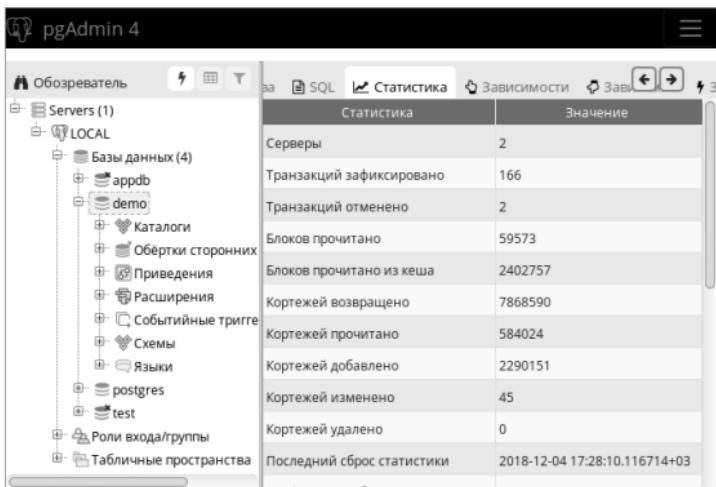
При нажатии на кнопку **Сохранить** (Save) программа проверит доступность сервера с указанными параметрами и запомнит новое подключение.



Навигатор

В левой части окна находится навигатор объектов. Разворачивая пункты списка, вы можете спуститься до сервера, который мы назвали LOCAL. Ниже будут перечислены имеющиеся в нем базы данных:

- appdb мы создали для проверки подключения к PostgreSQL из разных языков программирования;
- demo – демонстрационная база данных;
- postgres всегда создается при установке СУБД;
- test мы использовали, когда знакомились с SQL.



Развернув пункт **Схемы** (Schemas) для базы данных demo, можно обнаружить все таблицы, посмотреть их столбцы, ограничения целостности, индексы, триггеры и т. п.

Для каждого типа объекта в контекстном меню (по правой кнопке мыши) приведен список действий, которые с ним можно совершить. Например, выгрузить в файл или загрузить из файла, выдать привилегии, удалить.

В правой части окна на отдельных вкладках выводится справочная информация:

- **Панель информации** (Dashboard) – показывает графики, отражающие активность системы;
- **Свойства** (Properties) – свойства выбранного объекта (для столбца будет показан тип его данных и т. п.);
- **SQL** – команда SQL для создания выбранного в навигаторе объекта;

- **Статистика (Statistics)** – информация, которая используется оптимизатором для построения планов выполнения запросов и может рассматриваться администратором СУБД для анализа ситуации;
- **Зависимости, Зависимые (Dependencies, Dependents)** показывают зависимости между выбранным объектом и другими объектами в базе данных.

Выполнение запросов

Чтобы выполнить запрос, откройте новую вкладку с окном SQL, выбрав в меню **Инструменты – Запросник** (Tools – Query tool).

Ведите запрос в верхней части окна и нажмите F5. В нижней части окна на вкладке **Результат** (Data Output) появится результат запроса.

The screenshot shows the pgAdmin 4 interface. On the left is the 'Обозреватель' (Navigator) pane, which lists 'Servers (1)' under 'LOCAL'. The 'demo' database is selected, showing its structure with nodes like 'Базы данных (4)', 'Каталоги', 'Обёртки сторонних', etc. On the right is the main window with a title bar 'Запрос — demo on postgres@LOCAL *'. Below the title bar is a toolbar with various icons. The main area contains a query editor with the following content:

```
1 SELECT * FROM aircrafts;
```

Below the query editor is a results table titled 'Результат' (Result). The table has three columns: 'aircraft_code' (character(3)), 'model' (text), and 'range' (integer). The data is as follows:

| | aircraft_code | model | range |
|---|---------------|---------------------|-------|
| 1 | 773 | Боинг 777-300 | 11100 |
| 2 | 763 | Боинг 767-300 | 7900 |
| 3 | SU9 | Сухой Суперджет-100 | 3000 |
| 4 | 320 | Аэробус A320-200 | 5700 |
| 5 | 321 | Аэробус A321-200 | 5600 |

- 120 Вы можете вводить следующий запрос на новой строке, не
viii стирая предыдущий; просто выделите нужный фрагмент ко-
да перед тем, как нажимать F5. Таким образом история ва-
ших действий всегда будет у вас перед глазами — обычно
это удобнее, чем искать нужный запрос в истории команд
на вкладке **История запросов** (Query History).

Другое

Программа pgAdmin предоставляет графический интер-
фейс для стандартных утилит PostgreSQL, информации си-
стемного каталога, административных функций и команд
SQL. Особо отметим встроенный отладчик PL/pgSQL-кода.
Со всеми возможностями этой программы вы можете по-
знакомиться на сайте продукта www.pgadmin.org, либо
в справочной системе самой программы.

IX Дополнительные возможности

Полнотекстовый поиск

Несмотря на мощь языка запросов SQL, его возможностей не всегда достаточно для эффективной работы с данными. Особенно это стало заметно в последнее время, когда лавины данных, обычно плохо структурированных, заполнили хранилища информации. Изрядная доля Больших Данных приходится на тексты, плохо поддающиеся разбиению на поля баз данных. Поиск документов на естественных языках, обычно с сортировкой результатов по релевантности поисковому запросу, называют полнотекстовым поиском. В самом простом и типичном случае запросом считается набор слов, а соответствие определяется частотой слов в документе. Примерно таким поиском мы занимаемся, набирая фразу в поисковике Google или Яндекс.

Существует большое количество поисковиков, как платных, так и бесплатных, которые позволяют индексировать всю вашу коллекцию документов и организовать вполне качественный поиск. В этих случаях индекс – важнейший инструмент и ускоритель поиска – не является частью базы данных. А это значит, что такие ценные пользователями СУБД особенности, как синхронизация содержимого

БД, транзакционность, доступ к метаданным и использование их для ограничения области поиска, организация безопасной политики доступа к документам и многое другое, оказываются недоступны.

Недостатки у все более популярных документо-ориентированных СУБД обычно в той же области: у них есть развитые средства полнотекстового поиска, но безопасность и заботы о синхронизации для них не приоритетны. К тому же обычно они (MongoDB, например) принадлежат классу NoSQL СУБД, а значит по определению лишены всей десятилетиями накопленной монстрической мощи SQL.

С другой стороны традиционные SQL-СУБД имеют встроенные средства текстового поиска. Оператор LIKE входит в стандартный синтаксис SQL, но гибкость его явно недостаточна. В результате производителям СУБД приходилось добавлять собственные расширения к стандарту SQL. У PostgreSQL это операторы сравнения ILIKE, ~, ~*, но и они не решают всех проблем, так как не умеют учитывать грамматические вариации слов, не приспособлены для ранжирования и не слишком быстро работают.

Если говорить об инструментах собственно полнотекстового поиска, то важно понимать, что до их стандартизации пока далеко, в каждой реализации СУБД свой синтаксис и свои подходы. В этом контексте российский пользователь PostgreSQL получает немалые преимущества: расширения полнотекстового поиска для этой СУБД созданы российскими разработчиками, поэтому возможность прямого контакта со специалистами или даже посещение их лекций поможет углубиться в технологические детали, если в этом возникнет потребность. Здесь же мы ограничимся простыми примерами.

Для изучения возможностей полнотекстового поиска создадим еще одну таблицу в демонстрационной базе данных. Пусть это будут наброски конспекта лекций преподавателя курсов, разбитые на главы-лекции:

```
test=# CREATE TABLE course_chapters(  
    c_no text REFERENCES courses(c_no),  
    ch_no text,  
    ch_title text,  
    txt text,  
    CONSTRAINT pkt_ch PRIMARY KEY(ch_no, c_no)  
)  
  
CREATE TABLE
```

Введем в таблицу тексты первых лекций по знакомым нам специальностям CS301 и CS305:

```
test=# INSERT INTO course_chapters(  
    c_no, ch_no, ch_title, txt)  
VALUES  
( 'CS301', 'I', 'Базы данных',  
  'С этой главы начинается наше знакомство ' ||  
  'с увлекательным миром баз данных'),  
( 'CS301', 'II', 'Первые шаги',  
  'Продолжаем знакомство с миром баз данных. ' ||  
  'Создадим нашу первую текстовую базу данных'),  
( 'CS305', 'I', 'Локальные сети',  
  'Здесь начнется наше полное приключений ' ||  
  'путешествие в интригующий мир сетей');
```

INSERT 0 3

Проверим результат:

```
test=# SELECT ch_no AS no, ch_title, txt  
FROM course_chapters \gx
```

```
124      -[ RECORD 1 ]-----
ix       | I
no       | Базы данных
ch_title | С этой главы начинается наше знакомство с
          | увлекательным миром баз данных

-[ RECORD 2 ]-----
no       | II
ch_title | Первые шаги
txt      | Продолжаем знакомство с миром баз данных.
          | Создадим нашу первую текстовую базу данных
-[ RECORD 3 ]-----
no       | I
ch_title | Локальные сети
txt      | Здесь начнется наше полное приключений
          | путешествие в интригующий мир сетей
```

Найдем в таблице информацию по базам данных традиционными средствами SQL, используя оператор LIKE:

```
test=# SELECT txt
FROM course_chapters
WHERE txt LIKE '%базы данных%' \gx
```

Мы получим предсказуемый ответ: 0 строк. Ведь LIKE не знает, что в родительном падеже следует искать «баз данных» или «базу данных» в творительном. Запрос

```
test=# SELECT txt
FROM course_chapters
WHERE txt LIKE '%базу данных%' \gx
```

выдаст строку из главы II (но не из главы I, где база в другом падеже):

```
-[ RECORD 1 ]-----
txt | Продолжаем знакомство с миром баз данных.
          | Создадим нашу первую текстовую базу данных
```

В PostgreSQL есть оператор ILIKE, который позволяет не заботиться о регистрах, а то бы пришлось еще думать и о прописных и строчных буквах. Конечно, в распоряжении знатока SQL есть и регулярные выражения (шаблоны поиска), составление которых занятие увлекательное, сродни искусству. Но когда не до искусства, хочется иметь инструмент, который думал бы за тебя.

Поэтому мы добавим к таблице глав еще один столбец со специальным типом данных – tsvector:

```
test=# ALTER TABLE course_chapters
        ADD txtvector tsvector;

test=# UPDATE course_chapters
        SET txtvector = to_tsvector('russian',txt);

test=# SELECT txtvector
        FROM course_chapters \gx
-[ RECORD 1 ]-----
txtvector | 'баз':10 'глав':3 'дан':11 'знакомств':6
           'мир':9 'начина':4 'наш':5 'увлекатель':8
-[ RECORD 2 ]-----
txtvector | 'баз':5,11 'дан':6,12 'знакомств':2
           'мир':4 'наш':8 'перв':9 'продолжа':1
           'создад':7 'текстов':10
-[ RECORD 3 ]-----
txtvector | 'интриг':8 'мир':9 'начнет':2 'наш':3
           'полн':4 'приключен':5 'путешеств':6
           'сет':10
```

Мы видим, что в строках:

1. слова сократились до своих неизменяемых частей (лексем),
2. появились цифры, означающие позицию вхождения слова в текст (видно, что некоторые слова вошли два раза),

3. в строку не вошли предлоги (а также не вошли бы союзы и прочие не значимые для поиска единицы предложения – так называемые стоп-слова).

Для более продвинутого поиска нам хотелось бы включить в поисковую область и названия глав. Причем, дабы подчеркнуть их важность, мы наделим их весом при помощи функции `setweight`. Поправим таблицу:

```
test=# UPDATE course_chapters
SET txtvector =
    setweight(to_tsvector('russian',ch_title),'B')
    || ' ' ||
    setweight(to_tsvector('russian',txt),'D');

UPDATE 3

test=# SELECT txtvector
FROM course_chapters \gx
-[ RECORD 1 ]-----
txtvector | 'баз':1B,12 'глав':5 'дан':2B,13
           'знакомств':8 'мир':11 'начина':6 'наш':7
           'увлекательн':10
-[ RECORD 2 ]-----
txtvector | 'баз':7,13 'дан':8,14 'знакомств':4
           'мир':6 'наш':10 'перв':1B,11 'продолжа':3
           'создад':9 'текстов':12 'шаг':2B
-[ RECORD 3 ]-----
txtvector | 'интриг':10 'локальн':1B 'мир':11
           'начнет':4 'наш':5 'полн':6 'приключен':7
           'путешеств':8 'сет':2B,12
```

У лексем появился относительный вес – B и D (из четырех возможных – A, B, C, D). Реальный вес мы будем задавать при составлении запросов. Это придаст им дополнительную гибкость.

Во всеоружии вернемся к поиску. Функции `to_tsvector` симметрична функция `to_tsquery`, приводящая символьное выражение к типу данных `tsquery`, который используют в запросах.

```
test=# SELECT ch_title
  FROM course_chapters
 WHERE txtvector @@  
      to_tsquery('russian','базы & данные');
          ch_title
-----
 Базы данных
 Первые шаги
(2 rows)
```

Можно убедиться, что поисковый запрос 'база & данных' и другие его грамматические вариации дадут тот же результат. Мы использовали оператор сравнения @@ (две собаки), выполняющий работу, аналогичную LIKE. Синтаксис оператора не допускает выражение естественного языка с пробелами, такие как «база данных», поэтому слова соединяются логическим оператором «и».

Аргумент *russian* указывает на конфигурацию, которую использует СУБД. Она определяет подключаемые словари и парсер, разбивающий фразу на отдельные лексемы.

Словари, несмотря на такое название, позволяют выполнять любые преобразования лексем. Например, простой словарь-стеммер типа snowball, используемый по умолчанию, оставляет от слова только неизменяемую часть – именно поэтому поиск игнорирует окончания слов в запросе. Можно подключать и другие, например

- «обычные» словари, такие как *ispell*, *myspell* или *hunspell*, для более точного учета морфологии;
- словари синонимов;
- тезаурус;
- *unaccent*, чтобы превратить букву «ё» в «е».

Введенные нами веса позволяют вывести записи по результатам рейтинга:

```
128 test=# SELECT ch_title,
ix      ts_rank_cd('{0.1, 0.0, 1.0, 0.0}', txtvector, q)
FROM course_chapters,
     to_tsquery('russian','базы & данных') q
WHERE txtvector @@ q
ORDER BY ts_rank_cd DESC;
+-----+
| ch_title | ts_rank_cd |
+-----+
| Базы данных | 1.11818 |
| Первые шаги | 0.22    |
+-----+
(2 rows)
```

Массив {0.1, 0.0, 1.0, 0.0} задает веса. Это не обязательный аргумент функции `ts_rank_cd`, по умолчанию массив {0.1, 0.2, 0.4, 1.0} соответствует D, C, B, A. Вес слова влияет на значимость найденной строки.

В заключительном эксперименте модифицируем выдачу. Будем считать, что найденные слова мы хотим выделить жирным шрифтом в странице html. Функция `ts_headline` задает наборы символов, обрамляющих слово, а также минимальное и максимальное количество слов в строке:

```
test=# SELECT ts_headline(
  'russian',
  txt,
  to_tsquery('russian', 'мир'),
  'StartSel=<b>', StopSel=</b>, MaxWords=50, MinWords=5'
)
FROM course_chapters
WHERE to_tsvector('russian', txt) @@
  to_tsquery('russian', 'мир');

-[ RECORD 1 ]-----
ts_headline | знакомство с увлекательным <b>миром</b>
             | баз данных

-[ RECORD 2 ]-----
ts_headline | <b>миром</b> баз данных. Создадим нашу

-[ RECORD 3 ]-----
ts_headline | путешествие в интригующий <b>мир</b>
             | сетей
```

Для ускорения полнотекстового поиска используются специальные индексы GiST, GIN и RUM, отличные от обычных индексов в базах данных. Но они, как и многие другие полезные знания о полнотекстовом поиске, останутся вне рамок этого краткого руководства.

Более подробно о полнотекстовом поиске можно прочитать в документации PostgreSQL: www.postgrespro.ru/doc/textsearch.html.

129
ix

Работа с JSON и JSONB

Реляционные базы данных, использующие SQL, создавались с большим запасом прочности: первой заботой их потребителей была целостность и безопасность данных, а объемы информации были несравнимы с современными. Когда появилось новое поколение СУБД – NoSQL, сообщество призадумалось: куда более простая структура данных (вначале это были прежде всего огромные таблицы с всего двумя колонками: ключ-значение) позволяла ускорить поиск на порядки. Они могли обрабатывать небывалые объемы информации и легко масштабировались, вовсю используя параллельные вычисления. В NoSQL-базах не было необходимости хранить информацию по строкам, а хранение по столбцам для многих задач позволяло еще больше ускорить и распараллелить вычисления.

Когда прошел первый шок, стало понятно, что для большинства реальных задач простой структурой не обойтись. Стали появляться сложные ключи, потом группы ключей. Реляционные СУБД не желали отставать от жизни и начали добавлять возможности, типичные для NoSQL.

Поскольку в реляционных СУБД изменение схемы данных связано с большими издержками, оказался как никогда кстати новый тип данных – JSON. Изначально он предназначался для JS-программистов, в том числе для AJAX-приложений, отсюда JS в названии. Он как бы брал сложность добавляемых данных на себя, позволяя создавать линейные и иерархические структуры-объекты, добавление которых не требовало пересчета всей базы.

Тем, кто делал приложения, уже не было необходимости модифицировать схему базы данных. Синтаксис JSON похож на XML своим строгим соблюдением иерархии данных. JSON достаточно гибок для того, чтобы работать с разнородной, иногда непредсказуемой структурой данных.

Допустим, в нашей демобазе студентов появилась возможность ввести личные данные: запустили анкету, расспрашивали преподавателей. В анкете не обязательно заполнять все пункты, а некоторые из них включают графу «другое» и «добавьте о себе данные по вашему усмотрению».

Если бы мы добавили в базу новые данные в привычной манере, то в многочисленных появившихся столбцах или дополнительных таблицах было бы большое количество пустых полей. Но еще хуже то, что в будущем могут появиться новые столбцы, а тогда придется существенно переделывать всю базу.

Мы решим эту проблему, используя тип `json` и появившийся позже `jsonb`, в котором данные хранятся в экономичном бинарном виде, и который, в отличие от `json`, приспособлен к созданию индексов, ускоряющих поиск иногда на порядки.

Создадим таблицу с объектами JSON:

131
ix

```
test=# CREATE TABLE student_details(  
    de_id int,  
    s_id int REFERENCES students(s_id),  
    details json,  
    CONSTRAINT pk_d PRIMARY KEY(s_id, de_id)  
)  
  
test=# INSERT INTO student_details  
    (de_id, s_id, details)  
VALUES  
(1, 1451,  
'{ "достоинства": "отсутствуют",  
    "недостатки":  
        "неумеренное употребление мороженого"  
''),  
(2, 1432,  
'{ "хобби":  
    { "гитарист":  
        { "группа": "Постгрессоры",  
            "гитары": ["страт", "телец"]  
        }  
    }  
''),  
(3, 1556,  
'{ "хобби": "косплей",  
    "достоинства":  
        { "мать-героиня":  
            { "Вася": "м",  
                "Семен": "м",  
                "Люся": "ж",  
                "Макар": "м",  
                "Саша": "сведения отсутствуют"  
            }  
        }  
''),  
(4, 1451,  
'{ "статус": "отчислена"  
'');
```

132
ix

Проверим, все ли данные на месте. Для удобства соединим таблицы `student_details` и `students` при помощи конструкции `WHERE`, ведь в новой таблице отсутствуют имена студентов:

```
test=# SELECT s.name, sd.details
  FROM student_details sd, students s
 WHERE s.s_id = sd.s_id
 \gx

-[ RECORD 1 ]-----
name | Анна
details | { "достоинства": "отсутствуют",
      |   "недостатки":
      |     "неумеренное употребление мороженого" +
      |   }
-[ RECORD 2 ]-----
name | Виктор
details | { "хобби":
      |   { "гитарист":
      |     { "группа": "Постгрессоры",
      |       "гитары":["страт", "телек"] +
      |     }
      |   }
      | }
-[ RECORD 3 ]-----
name | Нина
details | { "хобби": "косплей",
      |   "достоинства":
      |     { "мать-героиня":
      |       { "Вася": "м",
      |         "Семен": "м",
      |         "Люся": "ж",
      |         "Макар": "м",
      |         "Саша": "сведения отсутствуют" +
      |       }
      |     }
      |   }
      | }
-[ RECORD 4 ]-----
name | Анна
details | { "статус": "отчислена" +
      | }
```

Допустим, нас интересуют записи, содержащие информацию о достоинствах студентов. Мы можем обратиться к содержанию ключа «достоинство», используя специальный оператор `->>`:

```
test=# SELECT s.name, sd.details
  FROM student_details sd, students s
 WHERE s.s_id = sd.s_id
   AND sd.details ->> 'достоинства' IS NOT NULL
 \gx

-[ RECORD 1 ]-----
name | Анна
details | { "достоинства": "отсутствуют",
      | | "недостатки": +
      | | "неумеренное употребление мороженого" +
      | |
      | }
-[ RECORD 2 ]-----
name | Нина
details | { "хобби": "косплей",
      | | "достоинства":
      | | { "мать-героиня":
      | | | { "Вася": "м",
      | | | | "Семен": "м",
      | | | | "Люся": "ж",
      | | | | "Макар": "м",
      | | | | "Саша": "сведения отсутствуют"
      | | |
      | | }
      | |
      | }
```

Мы убедились, что две записи имеют отношение к достоинствам Анны и Нины, однако такой ответ нас вряд ли удовлетворит: на самом деле достоинства Анны «отсутствуют». Скорректируем запрос:

```
test=# SELECT s.name, sd.details
  FROM student_details sd, students s
 WHERE s.s_id = sd.s_id
   AND sd.details ->> 'достоинства' IS NOT NULL
   AND sd.details ->> 'достоинства' != 'отсутствуют';
```

Убедитесь, что этот запрос оставит в списке только Нину, обладающую реальными, а не отсутствующими достоинствами.

Но такой способ срабатывает не всегда. Попробуем найти, на каких гитарах играет музыкант Витя:

```
test=# SELECT sd.de_id, s.name, sd.details
  FROM student_details sd, students s
 WHERE s.s_id = sd.s_id
   AND sd.details ->> 'гитары' IS NOT NULL
\gx
```

Запрос ничего не выдаст. Дело в том, что соответствующая пара ключ-значение находится внутри иерархии JSON, вложена в пары более высокого уровня:

```
name      | Виктор
details  | { "хобби": +
          |   { "гитарист": +
          |     { "группа": "Постгрессоры", +
          |       "гитары": ["страт", "телек"] +
          |     }
          |   }
          | }
```

Чтобы добраться до гитар, воспользуемся оператором #> и спустимся с «хобби» вниз по иерархии:

```
test=# SELECT sd.de_id, s.name,
            sd.details #> '{хобби,гитарист,гитары}'
  FROM student_details sd, students s
 WHERE s.s_id = sd.s_id
   AND sd.details #> '{хобби,гитарист,гитары}'
     IS NOT NULL
\gx
```

и убедимся, что Виктор фанат фирмы Fender:

135
ix

```
de_id | name | ?column?  
-----+-----+  
2 | Виктор | ["страт", "телек"]
```

У типа данных json есть младший брат jsonb. Буква «b» подразумевает бинарный (а не текстовый) способ хранения данных. Такие данные можно плотно упаковать и поиск по ним работает быстрее. Последнее время jsonb используется намного чаще, чем json.

```
test=# ALTER TABLE student_details  
ADD details_b jsonb;  
  
test=# UPDATE student_details  
SET details_b = to_jsonb(details);  
  
test=# SELECT de_id, details_b  
FROM student_details \gx  
  
-[ RECORD 1 ]-----  
de_id | 1  
details_b | {"недостатки": "неумеренное  
употребление мороженого",  
"достиоинства": "отсутствуют"}  
-[ RECORD 2 ]-----  
de_id | 2  
details_b | {"хобби": {"гитарист": {"гитары":  
["страт", "телек"], "группа":  
"Постгрессоры"}}}  
-[ RECORD 3 ]-----  
de_id | 3  
details_b | {"хобби": "косплей", "достиоинства":  
{"мать-героиня": {"Вася": "м", "Люся":  
"ж", "Саша": "сведения отсутствуют",  
"Макар": "м", "Семен": "м"}}}  
-[ RECORD 4 ]-----  
de_id | 4  
details_b | {"статус": "отчислена"}
```

Можно заметить, что, кроме иной формы записи, изменился порядок значений в парах: Саша, сведения о которой, как мы помним, отсутствуют, заняла теперь место в списке перед Макаром. Это не недостаток jsonb относительно json, а особенность хранения информации.

Для работы с jsonb набор операторов больше. Один из полезнейших операторов – оператор вхождения в объект @>. Он напоминает #> для json.

Например, найдем запись, где упоминается дочь матери-героини Люся:

```
test=# SELECT s.name,
    jsonb_pretty(sd.details_b) json
FROM student_details sd, students s
WHERE s.s_id = sd.s_id
AND sd.details_b @>
    '{"достины": {"мать-героиня": {}}}'
\gx
-[ RECORD 1 ]-----
name | Нина
json | {
    |     "хобби": "косплей",
    |     "достины": {
    |         "мать-героиня": {
    |             "Вася": "м",
    |             "Люся": "ж",
    |             "Саша": "сведения отсутствуют",
    |             "Макар": "м",
    |             "Семен": "м"
    |         }
    |     }
    | }
```

Мы использовали функцию jsonb_pretty(), которая форматирует вывод типа jsonb.

Или можно воспользоваться функцией `jsonb_each()`, разворачивающей пары ключ-значение:

137
ix

```
test=# SELECT s.name,
           jsonb_each(sd.details_b)
  FROM student_details sd, students s
 WHERE s.s_id = sd.s_id
   AND sd.details_b @>
      '{"достиоинства":{"мать-героиня":{}}}'
\gx
-[ RECORD 1 ]-----
name      | Нина
jsonb_each | (хобби,"""косплей""")
-[ RECORD 2 ]-----
name      | Нина
jsonb_each | (достиоинства,"{"мать-героиня":
           {""Вася"": ""М"", ""Люся"": ""Ж"",
            ""Саша"": ""сведения отсутствуют"",
            ""Макар"": ""М"", ""Семен"": ""М""}}")
```

Между прочим, вместо имени ребенка Нины в запросе было оставлено пустое место `{}`. Такой синтаксис добавляет гибкости процессу разработки реальных приложений.

Но главное, пожалуй, возможность создавать для `jsonb` индексы, поддерживающие оператор `@>`, обратный ему `<@` и многие другие. Среди имеющихся для `jsonb` индексов, как правило, лучше всего подходит GIN. Для `json` индексы не поддерживаются, поэтому для приложений с серьезной нагрузкой как правило лучше выбирать `jsonb`, а не `json`.

Подробнее о типах `json` и `jsonb` и о функциях для работы с ними можно узнать на страницах документации PostgreSQL postgrespro.ru/doc/datatype-json и postgrespro.ru/doc/functions-json.

138 ix Однако пользователям нужна была более развитая функциональность, и еще в 2014-м году для версии 9.4 Ф. Сигаевым, А. Коротковым и О. Бартуновым было разработано расширение `jsquery`. Это расширение определяет язык запросов для извлечения данных из `jsonb` и индексы для ускорения этих запросов. Для этого появился новый тип данных – `jsquery`.

С помощью языка запросов можно, например, искать записи, указывая путь. Нотация с точками отображает иерархию внутри `jsonb`:

```
test=# SELECT *
FROM student_details
WHERE details::jsonb @@  
    'хобби.гитарист.группа=Постгрессоры' ::jsquery;
```

В случае, когда мы не знаем путь, можно подменить ветви звездочкой:

```
test=# SELECT s_id, details
FROM student_details
WHERE details::jsonb @@  
    'хобби.*.группа=Постгрессоры' ::jsquery;
```

Но при этом без знания иерархи работать с нужным значением очень сложно.

Когда вышел стандарт SQL:2016, в который входит и язык путей SQL/JSON Path, в Postgres Professional был разработана его реализация, добавляющая тип `jsonpath` и набор функций для работы с JSON с помощью этого языка. Эти возможности вошли в PostgreSQL 12.

Нотация в SQL/JSON Path отличается от обычных операторов PostgreSQL для JSON. К нотации расширения `jsquery`

она ближе: иерархию тоже размечают точками. Но грамматика SQL/JSON Path более развитая.

139
ix

- `$.a.b.c` – в версии PostgreSQL 11 пришлось бы написать `'a'-'>'b'-'>'c'`.
- `$` – текущий контекст элемента. Фактически выражение с `$` задает область JSON, которая подлежит обработке, в том числе фигурирует в фильтре. Остальная часть в этом случае для работы недоступна.
- `@` – текущий контекст в выражении-фильтре. Перебираются пути, доступные в выражении с `$`.
- `*` – метасимвол (wildcard). В выражениях с `$` или `@` означает любое значение участка пути, но при этом с учетом иерархии.
- `**` – как часть выражения с `$` или `@` может означать любое значение участка пути без учета иерархии. Удобно использовать, если не знаем уровень вложенности элементов.
- Оператор `?` позволяет организовать фильтр, аналогичный WHERE, например `$.a.b.c ? (@.x > 10)`.

Запрос с функцией `jsonb_path_query()` для поиска увлекающихся косплеем может выглядеть так:

```
test=# SELECT s_id, jsonb_path_query(
    details::jsonb,
    '$.хобби ? (@ == "косплей")'
)
FROM student_details;
s_id | jsonb_path_query
-----+
1556 | "косплей"
(1 row)
```

Этот запрос перебирает не все подряд записи JSON, а только их ветви с ключом «хобби», проверяя, равно ли косплею соответствующее ему значение. Но если мы заменим «косплей» на «гитарист», ни одна запись не будет возвращена, так как в нашей таблице «гитарист» – не значение, а ключ вложенной записи.

В запросе используются две иерархии: одна действует внутри выражения \$, ограничивающего поиск, а вторая внутри @, то есть выражения, подставляемого при переборе. Это позволяет добиваться одной цели разными способами.

Например, такой запрос

```
test=# SELECT s_id, jsonb_path_query(  
    details::jsonb,  
    '$.хобби.гитарист.группа?(@=="Постгрессоры")'  
)  
FROM student_details;
```

и такой

```
test=# SELECT s_id, jsonb_path_query(  
    details::jsonb,  
    '$.хобби.гитарист?(@.группа=="Постгрессоры").группа'  
)  
FROM student_details;
```

дадут одинаковый результат:

```
s_id | jsonb_path_query  
-----+-----  
1432 | "Постгрессоры"  
(1 row)
```

Первый раз мы задавали для каждой записи область поиска внутри ветви «хобби.гитарист.группа», которой, если

взглянуть на сам JSON, соответствует единственное значение – «Постгрессоры», так что и перебирать было нечего. Во втором варианте перебирать надо было все ветви, идущие от гитариста, но в выражении фильтра мы прописали путь-ветвь «группа» – иначе запись не была бы найдена. В такой синтаксической конструкции нам надо заранее знать иерархию внутри JSON. Но что делать, если иерархию мы не знаем?

В этом случае подойдет двойной метасимвол **. Чрезвычайно полезная возможность! Допустим, мы забыли, что такое «страт» – то ли высоко летающий воздушный шар, то ли гитара, то ли представитель высшей социальной страты, но нам надо выяснить, есть ли вообще это слово в нашей таблице. В предыдущих реализациях операций с JSON пришлось бы делать сложный перебор (если работать с типом jsonb, не преобразуя его в текст). Теперь можно сказать так:

```
test=# SELECT s_id, jsonb_path_exists(
  details::jsonb,
  '$.** ? (@ == "страт")'
)
FROM student_details;
s_id | jsonb_path_exists
-----+-----
 1451 | f
 1432 | t
 1556 | f
 1451 | f
(4 rows)
```

С возможностями SQL/JSON Path можно ознакомиться не только в документации (postgrespro.ru/docs/postgresql/12/datatype-json#DATATYPE-JSONPATH), но также и в статье «Что заморозили на feature freeze 2019. Часть I. JSONPath» (habr.com/ru/company/postgrespro/blog/448612/).

Интеграция с внешними системами

Приложения живут не в изолированном мире и зачастую им приходится обмениваться информацией между собой. Взаимодействие можно реализовать средствами самих приложений, например при помощи веб-сервисов или обмена файлами, а можно воспользоваться инструментами СУБД.

В PostgreSQL реализована поддержка стандарта ISO/IEC 9075-9 (SQL/MED, Management of External Data) по работе в SQL с внешними источниками информации через специальный механизм оберток сторонних данных (foreign data wrapper).

Идея механизма в том, чтобы к внешним (сторонним) данным можно было обращаться как к обычным таблицам. Для этого предварительно создаются сторонние таблицы (foreign table), которые сами не содержат данных, а направляют все обращения к внешнему источнику. Такой подход упрощает разработку приложений, так как не требует знания специфики работы с конкретным внешним источником.

Процесс создания сторонних таблиц состоит из нескольких последовательных действий.

1. Командой CREATE FOREIGN DATA WRAPPER подключаем библиотеку для работы с конкретным источником данных.
2. Командой CREATE SERVER определяем сервер, где находится источник внешних данных. Для этого в команде обычно указывают такие параметры, как имя сервера, номер порта, имя базы данных.

3. Разные пользователи PostgreSQL могут подключаться к одному и тому же внешнему источнику от имени разных удаленных пользователей, поэтому командой CREATE USER MAPPING указываем сопоставление имен.
4. Для необходимых таблиц и представлений удаленного сервера создаем сторонние таблицы командой CREATE FOREIGN TABLE. А команда IMPORT FOREIGN SCHEMA позволяет импортировать описания всех или части таблиц из указанной схемы.

143
ix

Мы рассмотрим интеграцию PostgreSQL с наиболее популярными СУБД: Oracle, MySQL, SQL Server и PostgreSQL. Но сначала нужно установить соответствующие библиотеки для работы с базами данных.

Установка расширений

В дистрибутив PostgreSQL входят две обертки сторонних данных: `postgres_fdw` и `file_fdw`. Первая предназначена для работы с удаленными базами PostgreSQL, вторая – с файлами на сервере. Помимо этого сообществом разработаны и поддерживаются библиотеки для доступа ко многим распространенным базам данных. Их список можно посмотреть на сайте pgxn.org/tag/fdw.

Обертки сторонних данных для Oracle, MySQL и SQL Server доступны в виде расширений:

1. Oracle – github.com/laurenz/oracle_fdw;
2. MySQL – github.com/EnterpriseDB/mysql_fdw;
3. SQL Server – github.com/tds-fdw/tds_fdw.

Следуйте инструкциям с этих сайтов, и сборка и установка не вызовет затруднений. Если все было сделано правильно, то в списке доступных расширений появятся соответствующие обертки сторонних данных. Например, для oracle_fdw:

```
test=# SELECT name, default_version
FROM pg_available_extensions
WHERE name = 'oracle_fdw' \gx
-[ RECORD 1 ]-----+
name          | oracle_fdw
default_version | 1.1
```

Oracle

Вначале устанавливаем расширение, которое в свою очередь создаст обертку сторонних данных:

```
test=# CREATE EXTENSION oracle_fdw;
CREATE EXTENSION
```

Проверим, что соответствующая обертка создана:

```
test=# \dew
List of foreign-data wrappers
-[ RECORD 1 ]-----+
Name      | oracle_fdw
Owner     | postgres
Handler   | oracle_fdw_handler
Validator | oracle_fdw_validator
```

Следующий шаг – создание сервера сторонних данных. В предложении OPTIONS указывается параметр dbserver, определяющий специфическую для подключения к экземпляру Oracle информацию: имя сервера, номер порта и название экземпляра.

```
test=# CREATE SERVER oracle_srv
      FOREIGN DATA WRAPPER oracle_fdw
      OPTIONS (dbserver '//localhost:1521/orcl');

CREATE SERVER
```

Пользователь PostgreSQL `postgres` будет подключаться к экземпляру Oracle как `scott`.

```
test=# CREATE USER MAPPING FOR postgres
      SERVER oracle_srv
      OPTIONS (user 'scott', password 'tiger');

CREATE USER MAPPING
```

Сторонние таблицы будем импортировать в отдельную схему. Создадим ее:

```
test=# CREATE SCHEMA oracle_hr;
CREATE SCHEMA
```

Импортируем описания удаленных таблиц. Ограничимся двумя популярными таблицами `dept` и `emp`:

```
test=# IMPORT FOREIGN SCHEMA "SCOTT"
      LIMIT TO (dept, emp)
      FROM SERVER oracle_srv
      INTO oracle_hr;

IMPORT FOREIGN SCHEMA
```

Заметим, что названия объектов в словаре данных Oracle хранятся в верхнем регистре, а в системном каталоге PostgreSQL – в нижнем. Поэтому, работая с внешними данными в PostgreSQL, имя схемы Oracle нужно писать заглавными буквами и в двойных кавычках, чтобы избежать преобразования в нижний регистр.

146
ix

Смотрим список сторонних таблиц:

```
test=# \det oracle_hr.*  
List of foreign tables  
Schema | Table | Server  
-----+-----+-----  
oracle_hr | dept | oracle_srv  
oracle_hr | emp | oracle_srv  
(2 rows)
```

Теперь для обращения к удаленным данным выполняем запросы к сторонним таблицам:

```
test=# SELECT * FROM oracle_hr.emp LIMIT 1 \gx  
-[ RECORD 1 ]-----  
empno | 7369  
ename | SMITH  
job | CLERK  
mgr | 7902  
hiredate | 1980-12-17  
sal | 800.00  
comm |  
deptno | 20
```

Можно не только читать данные, но и делать изменения:

```
test=# INSERT INTO oracle_hr.dept(deptno, dname, loc)  
VALUES (50, 'EDUCATION', 'MOSCOW');  
INSERT 0 1  
test=# SELECT * FROM oracle_hr.dept;  
deptno | dname | loc  
-----+-----+-----  
10 | ACCOUNTING | NEW YORK  
20 | RESEARCH | DALLAS  
30 | SALES | CHICAGO  
40 | OPERATIONS | BOSTON  
50 | EDUCATION | MOSCOW  
(5 rows)
```

Создаем расширение и вместе с ним обертку сторонних данных:

```
test=# CREATE EXTENSION mysql_fdw;  
CREATE EXTENSION
```

Сторонний сервер, описывающий экземпляр, определяется параметрами host и port:

```
test=# CREATE SERVER mysql_srv  
      FOREIGN DATA WRAPPER mysql_fdw  
      OPTIONS (host 'localhost', port '3306');  
CREATE SERVER
```

Подключаться будем под суперпользователем MySQL:

```
test=# CREATE USER MAPPING FOR postgres  
      SERVER mysql_srv  
      OPTIONS (username 'root', password 'p@ssw0rd');  
CREATE USER MAPPING
```

Обертка поддерживает команду IMPORT FOREIGN SCHEMA, но покажем, каким образом можно создать внешнюю таблицу вручную:

```
test=# CREATE FOREIGN TABLE employees (  
      emp_no      int,  
      birth_date  date,  
      first_name  varchar(14),  
      last_name   varchar(16),  
      gender      varchar(1),  
      hire_date   date)  
SERVER mysql_srv  
      OPTIONS (dbname 'employees',  
              table_name 'employees');  
CREATE FOREIGN TABLE
```

Проверяем:

```
test=# SELECT * FROM employees LIMIT 1 \gx
-[ RECORD 1 ]-----
emp_no      | 10001
birth_date   | 1953-09-02
first_name   | Georgi
last_name    | Facello
gender       | M
hire_date    | 1986-06-26
```

Как и для Oracle, обертка mysql_fdw разрешает не только чтение, но и изменение данных.

SQL Server

Создаем расширение и вместе с ним обертку сторонних данных:

```
test=# CREATE EXTENSION tds_fdw;
CREATE EXTENSION
```

Создаем сторонний сервер:

```
test=# CREATE SERVER sqlserver_srv
FOREIGN DATA WRAPPER tds_fdw
OPTIONS (servername 'localhost', port '1433',
          database 'AdventureWorks');
CREATE SERVER
```

Предоставляемая информация не меняется: нужно указать имя сервера, номер порта, базу данных. Но количество и названия параметров в предложении OPTIONS отличаются от того, что мы видели для oracle_fdw и mysql_fdw.

Будем подключаться под учетной записью суперпользователя SQL Server:

149
ix

```
test=# CREATE USER MAPPING FOR postgres
      SERVER sqlserver_srv
      OPTIONS (username 'sa', password 'p@ssw0rd');

CREATE USER MAPPING
```

Создадим отдельную схему для сторонних таблиц:

```
test=# CREATE SCHEMA sqlserver_hr;
CREATE SCHEMA
```

Импортируем целиком схему HumanResources в созданную схему PostgreSQL:

```
test=# IMPORT FOREIGN SCHEMA HumanResources
      FROM SERVER sqlserver_srv
      INTO sqlserver_hr;

IMPORT FOREIGN SCHEMA
```

Список импортированных таблиц можно проверить командой \det, а можно найти в системном каталоге следующим запросом:

```
test=# SELECT ft.ftrelid::regclass AS "Table"
      FROM pg_foreign_table ft;
      Table
-----
sqlserver_hr.Department
sqlserver_hr.Employee
sqlserver_hr.EmployeeDepartmentHistory
sqlserver_hr.EmployeePayHistory
sqlserver_hr.JobCandidate
sqlserver_hr.Shift
(6 rows)
```

Имена объектов созданы с учетом регистра символов, поэтому обращаться к ним в PostgreSQL следует в двойных кавычках:

```
test=# SELECT "DepartmentID", "Name", "GroupName"  
FROM sqlserver_hr."Department"  
LIMIT 4;
```

| DepartmentID | Name | GroupName |
|--------------|-------------|--------------------------|
| 1 | Engineering | Research and Development |
| 2 | Tool Design | Research and Development |
| 3 | Sales | Sales and Marketing |
| 4 | Marketing | Sales and Marketing |

(4 rows)

В настоящий момент tds_fdw поддерживает только чтение, но не изменение данных.

PostgreSQL

Создаем расширение и обертку:

```
test=# CREATE EXTENSION postgres_fdw;  
CREATE EXTENSION
```

Будем подключаться к другой базе этого же экземпляра, например, из базы данных test к демонстрационной базе. Поэтому при создании стороннего сервера достаточно указать только параметр dbname, а параметры host, port и другие можно опустить:

```
test=# CREATE SERVER postgres_srv  
FOREIGN DATA WRAPPER postgres_fdw  
OPTIONS (dbname 'demo');
```

CREATE SERVER

При сопоставлении пользователей этого же кластера баз данных не нужно указывать пароль:

151
ix

```
test=# CREATE USER MAPPING FOR postgres
      SERVER postgres_srv
      OPTIONS (user 'postgres');

CREATE USER MAPPING
```

Импортируем все таблицы и представления, принадлежащие схеме bookings:

```
test=# IMPORT FOREIGN SCHEMA bookings
      FROM SERVER postgres_srv
      INTO public;

IMPORT FOREIGN SCHEMA
```

Проверяем:

```
test=# SELECT * FROM bookings LIMIT 3;
book_ref | book_date           | total_amount
-----+-----+-----+
000004  | 2015-10-12 14:40:00+03 |    55800.00
00000F  | 2016-09-02 02:12:00+03 |   265700.00
000010  | 2016-03-08 18:45:00+03 |    50900.00
000012  | 2017-07-14 09:02:00+03 |    37900.00
000026  | 2016-08-30 11:08:00+03 |   95600.00
(5 rows)
```

Подробнее про postgres_fdw можно почитать в документации: postgrespro.ru/doc/postgres-fdw.html.

Механизм оберток сторонних данных интересен и тем, что рассматривается сообществом как основа для создания встроенного в PostgreSQL шардинга. Шардирование напоминает секционирование: и в том, и в другом случае таблица разделяется по какому-то признаку на несколько частей,

которые хранятся независимо. Разница в том, что секции располагаются на том же сервере, а шарды – на разных. Возможность секционирования существует в PostgreSQL довольно давно. Начиная с версии 10 этот механизм активно развивается: добавлен декларативный синтаксис, динамическое исключение секций, параллельная обработка и сделаны другие улучшения. В качестве секций можно использовать и внешние таблицы, и таким образом секционирование превращается в шардирование.

На этом пути еще предстоит многое сделать, чтобы шардированием действительно можно было пользоваться:

- в настоящее время обертки сторонних данных не поддерживают параллельные планы выполнения, поэтому все секции-шарды перебираются последовательно;
- не гарантируется согласованность: работа с внешними серверами ведется не в единой распределенной транзакции, а в отдельных локальных транзакциях;
- отсутствует возможность дублировать одни и те же данные на нескольких серверах для улучшения отказоустойчивости;
- все необходимые действия по созданию таблиц на шардах и соответствующих внешних таблиц пока приходится выполнять вручную.

Часть из перечисленных задач уже решена в нашем экспериментальном расширении `pg_shardman`, доступном на github.com/postgrespro/pg_shardman.

Для взаимодействия с базами PostgreSQL существует еще одно расширение, входящее в дистрибутив – `dblink`. Оно позволяет явно управлять соединениями (подключаться, отключаться), выполнять запросы и получить результаты асинхронно: postgrespro.ru/doc/dblink.html.

X Обучение и сертификация

Документация

Для серьезной работы с PostgreSQL не обойтись без чтения документации. Это не только описание всех возможностей СУБД, но и исчерпывающее справочное руководство, которое всегда должно быть под рукой. Читая документацию, вы получаете емкую и точную информацию из первых рук – она написана самими разработчиками и всегда аккуратно поддерживается в актуальном состоянии.

В нашей компании Postgres Professional выполнен перевод всего комплекта документации PostgreSQL, включая самую последнюю версию, на русский язык – он доступен на сайте www.postgrespro.ru/docs.

Глоссарий, составленный нами для перевода, опубликован по адресу postgrespro.ru/education/glossary. Мы рекомендуем использовать его, чтобы грамотно переводить англоязычные документы и использовать единую, понятную всем терминологию для материалов на русском языке.

Предпочитающие оригинальную документацию на английском языке найдут ее как на нашем сайте, так и по адресу www.postgresql.org/docs.

Учебные курсы

Помимо документации, мы занимаемся разработкой учебных курсов для администраторов баз данных и разработчиков приложений:

- DBA1. Базовый курс по администрированию;
- DBA2. Настройка и мониторинг;
- DBA3. Резервное копирование и репликация;
- DEV1. Базовый курс для разработчиков серверной части приложения;
- DEV2. Расширенный курс для разработчиков серверной части приложения (в разработке);
- QPT. Оптимизация запросов.

Документация PostgreSQL содержит полные детальные сведения, которые, однако, разбросаны по разным главам и требуют многократного внимательного прочтения. В отличие от документации, курсы состоят из модулей, последовательно и связно раскрывающих содержание. Акцент делается не на полноте охвата, а на выделении важной и практически полезной информации. Таким образом, курсы призваны не заменить документацию, а дополнить ее.

Каждая тема курса состоит из теоретической части и практики. Теория – это не только презентация, но в большинстве случаев еще и демонстрация работы на «живой» системе. Слушатели курса получают презентации с подробными комментариями к каждому слайду, результат работы демонстрационных скриптов, решения практических задач, а в некоторых случаях и дополнительные справочные материалы.

Для самостоятельного обучения и некоммерческого использования все материалы курсов, включая видеозаписи, доступны на нашем сайте всем желающим. Вы найдете их по адресу postgrespro.ru/education/courses.

Также вы можете пройти обучение по перечисленным курсам в одном из специализированных учебных центров под руководством опытного преподавателя. По окончании курса выдается сертификат слушателя. Список авторизованных нами учебных центров: www.postgrespro.ru/education/where.

DBA1. Базовый курс по администрированию PostgreSQL

Продолжительность: 3 дня

Предварительные знания:

Минимальные сведения о базах данных и SQL.
Знакомство с Unix.

Какие навыки будут получены:

Общее сведения об архитектуре PostgreSQL.
Установка, базовая настройка, управление сервером.
Организация данных на логическом и физическом уровнях.
Базовые задачи администрирования.
Управление пользователями и доступом.
Представление о резервном копировании, восстановлении и репликации.

x

Базовый инструментарий

1. Установка и управление сервером
2. Использование psql
3. Конфигурирование

Архитектура

4. Общее устройство PostgreSQL
5. Изоляция и многоверсионность
6. Буферный кэш и журнал

Организация данных

7. Базы данных и схемы
8. Системный каталог
9. Табличные пространства
10. Низкий уровень

Задачи администрирования

11. Мониторинг
12. Сопровождение

Управление доступом

13. Роли и атрибуты
14. Привилегии
15. Политики защиты строк
16. Подключение и аутентификация

Резервное копирование

17. Обзор

Репликация

18. Обзор

Материалы учебного курса доступны для самостоятельного изучения по адресу: www.postgrespro.ru/education/courses/DBA1.

DBA2. Настройка и мониторинг PostgreSQL

157

x

Продолжительность: 4 дня

Предварительные знания:

Основы языка SQL.

Владение ОС Unix.

Знакомство с PostgreSQL в объеме курса DBA1.

Какие навыки будут получены:

Настройка различных конфигурационных параметров исходя из понимания внутреннего устройства сервера.

Мониторинг сервера и его использование полученных данных для итеративной настройки параметров.

Настройки, связанные с локализацией.

Управление расширениями и знакомство с процедурой обновления сервера.

Темы:

Многоверсионность

1. Изоляция
2. Страницы и версии строк
3. Снимки данных
4. HOT-обновления
5. Очистка
6. Автоочистка
7. Заморозка

Журналирование

8. Буферный кэш
9. Журнал предзаписи
10. Контрольная точка
11. Настройка журнала

158

Блокировки

- x 12. Блокировки объектов
- 13. Блокировки строк
- 14. Блокировки в оперативной памяти

Задачи администрирования

- 15. Управление расширениями
- 16. Локализация
- 17. Обновление сервера

Материалы учебного курса доступны для самостоятельного изучения по адресу: www.postgrespro.ru/education/courses/DBA2.

DBA3. Резервное копирование и репликация PostgreSQL

Продолжительность: 2 дня

Предварительные знания:

Основы языка SQL.

Владение ОС Unix.

Знакомство с PostgreSQL в объеме курса DBA1.

Какие навыки будут получены:

Выполнение резервного копирования.

Настройка серверов для физической и логической репликации.

Знакомство со сценариями использования репликации.

Представление о способах построения кластеров.

Резервное копирование

1. Логическое резервирование
2. Базовая резервная копия
3. Архив журнала предзаписи

Репликация

4. Физическая репликация
5. Переключение на реплику
6. Логическая репликация
7. Сценарии использования

Кластерные технологии

8. Обзор

Материалы учебного курса доступны для самостоятельного изучения по адресу: www.postgrespro.ru/education/courses/DBA3.

DEV1. Базовый курс по разработке серверной части приложений

Продолжительность: 4 дня

Предварительные знания:

Основы языка SQL.

Опыт работы с каким-нибудь процедурным языком программирования.

Минимальные сведения о работе в Unix.

x

- Общие сведения об архитектуре PostgreSQL.
- Использование основных объектов БД.
- Программирование на стороне сервера на языках SQL и PL/pgSQL.
- Использование основных типов данных, включая записи и массивы.
- Организация взаимодействия с клиентской частью.

Темы:

Базовый инструментарий

1. Установка и управление, psql

Архитектура

2. Общее устройство PostgreSQL
3. Изоляция и многоверсионность
4. Буферный кэш и журнал

Организация данных

5. Логическая структура
6. Физическая структура

Приложение «Книжный магазин»

7. Схема данных приложения
8. Взаимодействие клиента с СУБД

SQL

9. Функции
10. Составные типы

PL/pgSQL

11. Обзор и конструкции языка
12. Выполнение запросов

| | |
|--------------------------|-----|
| 13. Курсоры | 161 |
| 14. Динамические команды | x |
| 15. Массивы | |
| 16. Обработка ошибок | |
| 17. Триггеры | |
| 18. Отладка | |

Разграничение доступа

| |
|-----------|
| 19. Обзор |
|-----------|

Материалы учебного курса доступны для изучения по адресу: www.postgrespro.ru/education/courses/DEV1.

QPT. Оптимизация запросов PostgreSQL

Продолжительность: 2 дня

Предварительные знания:

Знакомство с ОС Unix.

Уверенное владение SQL.

Владение языком PL/pgSQL будет полезно, но не является обязательным.

Знакомство с PostgreSQL в объеме курса DBA1 (для администраторов) или DEV1 (для разработчиков).

Какие навыки будут получены:

Детальное понимание механизмов планирования и выполнения запросов.

Настройка параметров экземпляра, связанных с производительностью.

Поиск проблемных запросов и их оптимизация.

х

1. Демобаза «Авиаперевозки»
2. Выполнение запросов
3. Последовательный доступ
4. Индексный доступ
5. Сканирование по битовой карте
6. Соединение вложенным циклом
7. Соединение хешированием
8. Соединение слиянием
9. Статистика
10. Профилирование
11. Приемы оптимизации

Материалы учебного курса доступны для самостоятельного изучения по адресу: www.postgrespro.ru/education/courses/QPT.

Профессиональная сертификация

В 2019 году компания Postgres Professional запустила программу сертификации специалистов по СУБД PostgreSQL.

Программа сертификации полезна как самим специалистам, так и работодателям. Владельцы сертификатов могут получить дополнительные преимущества при поиске работы и обсуждении уровня оплаты труда. К тому же это возможность подтвердить свой уровень знаний, пользуясь независимой системой оценки.

Для работодателей программа облегчает поиск новых специалистов и позволяет проверить уровень владения PostgreSQL у имеющихся, дает возможность контролировать

качество полученных знаний при направлении сотрудников на обучение, позволяет убедиться в компетентности сотрудников компаний-партнеров и поставщиков услуг.

163
х

В настоящее время сертификация доступна только для администраторов баз данных PostgreSQL. В дальнейшем планируется расширить программу и для разработчиков приложений PostgreSQL.

Сертификация предполагает три уровня, для достижения каждого из которых потребуется пройти ряд тестов.

Уровень «Профессионал» подтверждает знания в следующих областях:

- общие сведения об архитектуре PostgreSQL;
- варианты установки сервера, навыки работы в psql, управление настройками конфигурации;
- организация данных на логическом и физическом уровне;
- управление пользователями и доступом;
- общие сведения о резервном копировании и репликации баз данных.

Для получения сертификата необходимо успешно пройти тест по курсу DBA1.

Уровень «Эксперт» дополнительно подтверждает знания в следующих областях:

- внутреннее устройство PostgreSQL;
- мониторинг и настройка сервера, выполнение задач сопровождения;
- решение задач оптимизации производительности, настройки запросов;
- выполнение резервного копирования;

- настройка серверов для физической и логической ре-
пликации для различных сценариев использования.

Для получения сертификата необходимо иметь сертификат уровня «Профессионал» и успешно пройти тесты по курсам DBA2, DBA3, QPT.

Уровень «Мастер» дополнительно подтверждает практические навыки администрирования PostgreSQL.

Для получения сертификата необходимо иметь сертификат уровня «Эксперт» и успешно пройти практический тест. Этот тип сертификации находится в разработке.

Зарегистрируйтесь на postgrespro.ru/user и запишитесь на тестирование в личном кабинете.

Для успешной сдачи теста необходимо:

- уверенно владеть материалом соответствующих курсов и быть знакомым с разделами документации, на которые в курсах приводятся ссылки;
- иметь навыки практической работы с PostgreSQL в среде psql.

Во время тестирования доступны материалы курсов и документация к PostgreSQL, но любыми другими источниками информации пользоваться запрещено.

Достижение очередного уровня подтверждается сертификатом. Сертификат бессрочен, но привязан к конкретной версии сервера и устаревает вместе с ней. Через несколько лет это может послужить причиной получения нового сертификата по более актуальной версии PostgreSQL.

Подробнее о программе сертификации читайте на сайте postgrespro.ru/education/cert.

Одним из важнейших направлений деятельности нашей компании является подготовка кадров в области систем управления базами данных. Начинать готовить будущих специалистов необходимо уже с учебной скамьи, а это возможно только при взаимодействии с высшими учебными заведениями.

Мы предлагаем несколько учебных курсов, которые являются результатом сотрудничества компании с опытными преподавателями ведущих вузов. Материал рассчитан на студентов бакалавриата, имеющих базовую подготовку по программированию. Все курсы свободны для использования в образовательной деятельности. В распоряжении преподавателей – учебные пособия, слайды презентаций и видеозапись лекций, другие учебные материалы, представленные на нашем сайте postgrespro.ru/education/university.

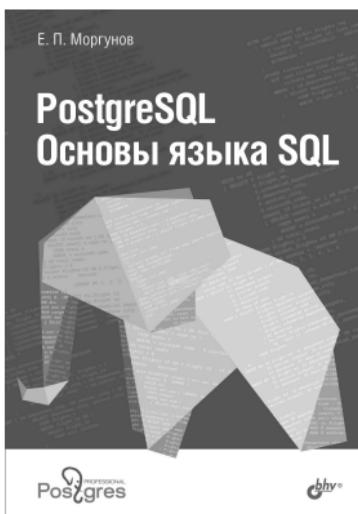
Курсы, разработанные при участии компании, читаются в Московском Государственном Университете им. М. В. Ломоносова, Высшей Школе Экономики, Московском авиационном институте, Сибирском государственном университете науки и технологий им. М. Ф. Решетнева, Сибирском федеральном университете. Если вы являетесь представителем вуза и заинтересованы во внедрении курсов по базам данных в учебный план, свяжитесь с нами.

Также мы приглашаем к сотрудничеству преподавателей, готовых разрабатывать новые авторские курсы с использованием PostgreSQL. Мы, в свою очередь, оказываем поддержку, консультируем, редактируем рукописи и доводим их до публикации, организуем для авторов открытые лекции в ведущих вузах страны.

Основы языка SQL

Слушатели курса без предварительной подготовки смогут разобраться, что представляет собой система PostgreSQL, и научатся с ней работать. Начиная с разработки простых запросов на языке SQL слушатели постепенно осваивают более сложные конструкции, знакомятся с концепцией транзакций и оптимизацией производительности.

В основе курса лежит учебное пособие «PostgreSQL. Основы языка SQL».



Содержание:

- Введение.
- Создание рабочей среды.
- Основные операции.
- Типы данных.
- Основы языка определения данных.
- Запросы.
- Изменение данных.
- Индексы.
- Транзакции.
- Повышение производительности.

Моргунов Е. П.

PostgreSQL. Основы языка SQL: учеб. пособие / Е. П. Моргунов; под ред. Е. В. Рогова, П. В. Лузанова. — СПб.: БХВ-Петербург, 2018. — 336 с.

ISBN 978-5-9775-4022-3 (печатное издание)

ISBN 978-5-6041193-2-7 (электронное издание)

В электронном виде книга доступна на нашем сайте:
postgrespro.ru/education/books/sqlprimer.

167
x

Курс состоит из 36 часов лекционных и практических занятий. На протяжении нескольких лет он постоянно читается автором в ведущих вузах Москвы и Красноярска. Материалы курса доступны по адресу postgrespro.ru/education/university/sqlprimer.

Евгений Павлович Моргунов, кандидат технических наук, доцент кафедры информатики и вычислительной техники Сибирского государственного университета науки и технологий имени академика М. Ф. Решетнева.

Живет в Красноярске. До перехода в вуз в 2000-ом году более 10 лет работал программистом, в том числе занимался разработкой прикладной системы для банка. Познакомился с СУБД PostgreSQL в 1998 году. Сторонник использования в учебном процессе открытого и свободного программного обеспечения. По его инициативе в ходе изучения дисциплины «Технология программирования» стали применяться операционная система FreeBSD и система управления базами данных PostgreSQL. Член Международного общества по инженерной педагогике (IGIP). Опыт использования PostgreSQL в преподавании составляет более 17 лет.



Основы технологий баз данных

Современный университетский курс, сочетающий глубокую теоретическую составляющую с актуальными практическими аспектами применения и проектирования систем управления базами данных.



Первая часть содержит основные сведения о системах управления базами данных: реляционная модель данных, язык SQL, обработка транзакций.

Во второй части подробно рассмотрены технологии, лежащие в основе функционирования СУБД, и тенденции их развития. Некоторые темы изучаются повторно на более глубоком уровне.

Новиков Б. А.

Основы технологий баз данных: учеб. пособие / Б. А. Новиков, Е. А. Горшкова, Н. Г. Графеева; под ред. Е. В. Рогова. – 2-е изд. – М.: ДМК Пресс, 2020. – 582 с.

ISBN 978-5-97060-841-8 (печатное издание)

ISBN 978-5-6041193-5-8 (электронное издание)

Содержание книги: 169

Часть I. От теории к практике

x

Введение.

Теоретические основы БД.

Знакомимся с базой данных.

Введение в SQL.

Управление доступом в базах данных.

Транзакции и согласованность базы данных.

Разработка приложений СУБД.

Расширения реляционной модели.

Разновидности СУБД.

Часть II. От практики к мастерству

Архитектура СУБД.

Структуры хранения и основные алгоритмы СУБД.

Выполнение и оптимизация запросов.

Управление транзакциями.

Надежность баз данных.

Дополнительные возможности SQL.

Функции и процедуры в базе данных.

Расширяемость PostgreSQL.

Полнотекстовый поиск.

Безопасность данных.

Администрирование баз данных.

Репликация баз данных.

Параллельные и распределенные СУБД.

В электронном виде книга доступна на нашем сайте:
postgrespro.ru/education/books/dbtech.

170
x

Курс рассчитан на 24 часа лекционных и 8 часов практических занятий. Он был прочитан Борисом Асеновичем Новиковым на факультете ВМК МГУ им. М. В. Ломоносова. Материалы курса доступны по адресу postgrespro.ru/education/university/dbtech.

Борис Асенович Новиков, доктор физико-математических наук, профессор департамента информатики НИУ ВШЭ в Санкт-Петербурге.



Научные интересы в основном связаны с различными аспектами проектирования, разработки и применения систем управления базами данных и их приложений, а также распределенных масштабируемых систем для обработки и анализа больших потоков данных.

Горшкова Екатерина Александровна, кандидат физико-математических наук.

Специалист в проектировании высоконагруженных приложений с интенсивным использованием данных. В область научных интересов входит машинное обучение, анализ потоковых данных, информационный поиск.

Графеева Наталья Генриховна, кандидат физико-математических наук, доцент кафедры информационно-аналитических систем СПбГУ.

Научные интересы связаны с базами данных, информационным поиском, большими данными и интеллектуальным анализом данных. Имеет значительный опыт разработки, проектирования и сопровождения информационных систем, разработки и преподавания учебных курсов.

XI Путеводитель по галактике

Новости и обсуждения

Если вы собираетесь работать с PostgreSQL, вам захочется быть в курсе событий, узнавать о новых возможностях предстоящего выпуска, знакомиться с другими новостями. Много людей ведут свои блоги, публикуя интересные и полезные материалы.

Удобный способ получить все англоязычные заметки в одном месте – читать сайт-агрегатор planet.postgresql.org. Большое количество статей на русском языке публикуется на сайте habr.com/hub/postgresql, в том числе и нашей компанией.

Не забывайте и про wiki.postgresql.org – сборник статей, поддерживаемый и развиваемый сообществом. Здесь вы найдете ответы на часто задаваемые вопросы, обучающие материалы, статьи про настройку и оптимизацию, про особенности миграции с разных СУБД и многое другое. Часть материалов этого сайта доступна и на русском языке: wiki.postgresql.org/wiki/Russian. Вы тоже можете помочь сообществу, переведя заинтересовавшую вас англоязычную статью.

Более двух с половиной тысяч русскоязычных пользователей PostgreSQL входят в группу «PostgreSQL в России» на фейсбуке: www.facebook.com/groups/postgresql.

Свой вопрос можно задать и на профильных сайтах. Например, на stackoverflow.com на английском языке или ru.stackoverflow.com на русском (не забудьте поставить метку «`postgresql`»), или на форуме www.sql.ru/forum/postgresql.

Новости нашей компании Postgres Professional вы найдете по адресу postgrespro.ru/blog.

Списки рассылки

Если вы хотите узнавать обо всем第一时间, не дожидаясь, пока кто-нибудь напишет заметку в блоге, читайте списки рассылки. Разработчики PostgreSQL по старой традиции обсуждают между собой все вопросы исключительно по электронной почте. Для этого используется список рассылки `pgsql-hackers` (часто называемый просто «`hackers`»).

Полный перечень всех списков рассылки находится по адресу www.postgresql.org/list. Среди них:

- `pgsql-general` для обсуждения общих вопросов,
- `pgsql-bugs` для сообщений о найденных ошибках,
- `pgsql-docs` для обсуждения документации,
- `pgsql-announce` для новостей о выходе новых версий продуктов

и многие другие.

На любой список может подписаться каждый желающий, чтобы регулярно получать сообщения по электронной почте и при необходимости принять участие в дискуссии.

173
xi

Другой вариант – время от времени читать архив сообщений на www.postgresql.org/list, или, в несколько более удобном виде, на www.postgresql-archive.org.

Commitfest

Еще один способ быть в курсе событий, не тратя на это много времени – заглядывать на commitfest.postgresql.org. В этой системе периодически открываются «окна», в которых разработчики должны регистрировать свои патчи. Например, окно 01.03.2019–31.03.2019 относилось к версии PostgreSQL 12, а следующее за ним окно 01.07.2019–31.07.2019 – уже к следующей. Это делается для того, чтобы примерно за полгода до выхода новой версии PostgreSQL прекратить прием новых возможностей и успеть стабилизировать код.

Патчи проходят несколько этапов: рецензируются и исправляются по результатам рецензии, потом либо принимаются, либо переносятся в следующее окно, либо – если совсем не повезло – отвергаются.

Таким образом вы можете быть в курсе возможностей, которые уже включены или только предполагаются к включению в еще не вышедшую версию.

Конференции

В России регулярно проводятся две крупные международные конференции, собирающие сотни пользователей и разработчиков PostgreSQL:

- **PGConf** в Москве (pgconf.ru);
- **PGDay** в Санкт-Петербурге (pgday.ru).

Периодически проходят и региональные конференции PGConf; например, **PGConf.Сибирь** проводилась в Новосибирске и Красноярске.

Кроме того, в разных городах России проводятся конференции с более широкой тематикой, на которых представлено направление баз данных и, в том числе, PostgreSQL. Отметим лишь несколько:

- **CodeFest** в Новосибирске (codefest.ru);
- **HighLoad++** в Москве и других городах (highload.ru).

Разумеется, конференции по PostgreSQL проводятся и во всем мире. К самым крупным из них относятся:

- **PGCon** в Оттаве (pgcon.org);
- **PGConf Europe**, в 2020 году в Берлине (pgconf.eu).

Помимо конференций проходят и неофициальные регулярные встречи, в том числе онлайн: www.meetup.com/postgresqlrussia.

XII О компании

Компания Postgres Professional была основана в 2015 году и объединила ключевых российских разработчиков, вклад которых в развитие PostgreSQL признан мировым сообществом. Компания развивает отечественную экспертизу в области разработки СУБД. В настоящее время в ней работает более 50 программистов, архитекторов и инженеров.

Postgres Professional выпускает несколько версий системы Postgres Pro, построенной на основе PostgreSQL, и выполняет разработки на уровне ядра СУБД и расширений, оказывает услуги по проектированию и поддержке прикладных систем, миграции на PostgreSQL.

Компания уделяет большое внимание образовательной деятельности, организует крупнейшую ежегодную международную конференцию PgConf.Russia в Москве и принимает участие в конференциях по всему миру.

Контактная информация:

117036, г. Москва, ул. Дмитрия Ульянова, д. 7А

+7 495 150-06-91

info@postgrespro.ru

СУБД Postgres Pro

Postgres Pro – российская коммерческая СУБД, разработанная компанией Postgres Professional с использованием свободно распространяемой СУБД PostgreSQL, значительно переработанная для соответствия требованиям корпоративных заказчиков. Postgres Pro входит в реестр российского ПО.

Postgres Pro Standard содержит все функциональные возможности PostgreSQL с дополнительными патчами ядра, которые скоро будут приняты сообществом, а также расширениями и патчами, разработанными Postgres Professional. Таким образом, клиенты могут получить доступ к полезной функциональности и получить выигрыш в производительности, не дожидаясь очередного релиза PostgreSQL.

Postgres Pro Enterprise представляет собой глубоко переработанную версию СУБД, содержащую существенные изменения, повышающие ее надежность, производительность и применимость для серьезных промышленных задач.

Обе версии Postgres Pro, дополненные необходимыми средствами защиты информации, прошли **сертификацию ФСТЭК**.

Для использования любой версии Postgres Pro необходимо приобрести лицензию. Можно бесплатно получить интересующую вас версию СУБД для тестирования, изучения возможностей СУБД и разработки прикладного программного обеспечения.

Подробнее о возможностях и отличиях версий Postgres Pro читайте на сайте: postgrespro.ru/products/postgrespro

Отказоустойчивые решения для СУБД Postgres

Проектирование и участие в создании высоконагруженных, высокопроизводительных и отказоустойчивых промышленных систем; консалтинговые услуги. Внедрение СУБД Postgres и оптимизация конфигурации.

Вендорская техническая поддержка

Техподдержка Postgres Pro и PostgreSQL в режиме 24x7. Мониторинг, восстановление работоспособности, анализ непредвиденных обстоятельств, повышение производительности, исправление ошибок в СУБД и расширениях.

Миграция прикладных систем на СУБД Postgres

Оценка сложности миграции с других СУБД на Postgres. Разработка архитектуры нового решения и необходимых доработок. Миграция прикладных систем на СУБД Postgres и поддержка в процессе миграции.

Обучение Postgres

Обучение администраторов баз данных, разработчиков и архитекторов прикладных систем особенностям СУБД Postgres и эффективному использованию ее достоинств.

Аудит СУБД

Привлечение экспертов Postgres Professional для оценки состояния СУБД. Аудит информационной безопасности систем на основе Postgres.

Полное описание услуг: postgrespro.ru/services

Лузанов Павел Вениаминович

Рогов Егор Валерьевич

Лёвшин Игорь Викторович

Postgres. Первое знакомство

Дизайнер обложки А. В. Климковский

6-е издание, переработанное и дополненное

postgrespro.ru/education/books/introbook

© ООО «ППГ», 2016–2020

Москва, «Постгрес Профессиональный», 2020

ISBN 978-5-6041193-6-5