

POSTGRES



П. Лузанов, Е. Рогов, И. Лёвшин

ПЕРВОЕ ЗНАКОМСТВО

14

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 14	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 1C	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	175
XII	И немного про компанию Postgres Professional ..	179

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 постреляци-
i онным СУБД. Ограниченность реляционной модели всегда
была предметом критики, хотя и являлась обратной сто-
роной 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 та-
ких возможностей, как наследование, создание сложных
объектов и управление ими.

Первая версия СУБД была выпущена в 1989 году. База дан-
ных 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 раз-
витие. Они заменили язык запросов POSTQUEL на ставший
к тому времени общепринятым SQL, а проект нарекли Post-
gres95.

К 1996 году стало ясно, что название Postgres95 не выдер-
жит испытание временем, и было выбрано новое имя —
PostgreSQL, которое отражает связь и с оригинальным про-
ектом POSTGRES, и с переходом на SQL. Надо признать, что
название получилось сложновывоживаемым, но тем не
менее: PostgreSQL следует произносить как «постгрес-ку-
эль» или просто «постгрес», но только не «постгре».

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

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

В 2015 году Олег Бартунов, астроном и научный сотрудник ГАИШ МГУ, вместе с Федором Сигаевым и Александром Коротковым основали компанию Postgres Professional для развития отечественной экспертизы в области разработки систем баз данных и создания российской СУБД.

- 6 Среди направлений выполненных ими работ можно выделить
i локализацию PostgreSQL (поддержка национальных кодировок и Unicode), систему полнотекстового поиска, работу с массивами и слабоструктурированными 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 14, вышедшая в конце сентября 2021 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 выпускаются дополнительные (minor) версии,

включающие накопленные исправления. Например, версия 12.5 содержит только исправления ошибок, найденных в 12.4, а 14.1 — для версии 14.0.

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 (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 14.

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 компании Postgres Professional, Postgres Pro Certified, сертифицирована ФСТЭК для использования в системах обработки конфиденциальной информации и персональных данных.

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 14.

В целом PostgreSQL обеспечивает высокий уровень соответствия стандарту и поддерживает 170 из 177 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

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.

Есть возможность параллельного выполнения запросов: PostgreSQL умеет распараллеливать чтение данных и соединения (в том числе и для секционированных таблиц), выполнять в параллельном режиме ряд служебных команд (создание индексов, очистку). JIT-компиляция запросов повышает возможности использования аппаратных средств для ускорения операций. Каждая следующая версия PostgreSQL содержит множество новых оптимизаций.

Для горизонтального масштабирования PostgreSQL предоставляет возможности репликации, как физической, так и логической. Это позволяет строить на базе PostgreSQL кластеры для решения задач отказоустойчивости, высокой производительности, географической распределенности. Примерами таких систем могут служить Citus (Citusdata), Postgres-BDR (2ndQuadrant), Multimaster (Postgres Professional), Patroni (Zalando).

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

- 12 способы выполнения соединений, характерные для пере-
i довых 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.

13
i

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.

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

Расширяемость

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;

- TimescaleDB — работа с временными рядами, включая специальное секционирование и шардирование. 15 i

Только стандартный комплект, входящий в сборку PostgreSQL 14, содержит около полусотни 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 14

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/14/release-14.

Индексы

Появились **новые классы операторов для BRIN**. Для классов `multi-minmax` сводная информация по зоне состоит из нескольких диапазонов значений, что позволяет справляться с выбросами, а `bloom`-классы используют в качестве сводной информации фильтр Блума и работают даже с нелокализованными данными.

GiST-индекс по точкам стал строиться быстрее за счет предварительной сортировки по кривой Мортонa.

Добавилась поддержка **include-индексов для SP-GiST**.

Появилась возможность **одновременно создавать индексы в неблокирующем режиме** по разным таблицам.

Внутристраничная **очистка B-деревьев «снизу вверх»** борется с разрастанием индексов, вызванным появлением многочисленных, но короткоживущих версий строк.

Очистка и заморозка

Если при работе над предотвращением переполнения счетчика транзакций не хватает времени заморозить версии строк, **очистка переходит в приоритетный режим** и перестает заниматься индексами.

При нормальной работе **индексы не очищаются** в том случае, если это не даст заметного эффекта. При необходимости можно **отказаться и от очистки TOAST-таблиц**.

Реализована почти **полноценная заморозка при COPY WITH FREEZE**: очистка перестала перезаписывать все замороженные страницы, чтобы проставить в заголовке нужный признак. Но для TOAST-таблиц пока все осталось по-прежнему.

Команды SQL

Появились **предложения CYCLE и SEARCH**, предусмотренные стандартом и позволяющие немного упростить рекурсивные запросы (небольшой пример есть на с. 90).

Реализованы предложения **GROUP BY DISTINCT** и **GRANTED BY** в командах GRANT и REVOKE.

Можно указывать **псевдоним для условия соединения** и использовать его для обращения к ключам соединения.

Теперь поддерживается **пересоздание триггеров** командой CREATE OR REPLACE TRIGGER; раньше приходилось удалять триггер и создавать его заново.

Встроенные функции и типы данных

19

ii

Введены новые **мультидиапазонные типы данных** для представления наборов непересекающихся и непустых диапазонов.

Появилась **поддержка индексного обращения** (в квадратных скобках) не только к массивам, но и к другим типам данных. Сейчас такой синтаксис работает для JSON-массивов внутри `jsonb` и для `hstore`.

Новые функции: **`date_bin`** для округления даты до произвольного интервала, агрегатная функция **`bit_xor`** в компанию к имеющимся `bit_and` и `bit_or`, **`bit_count`** для подсчета числа единиц в двоичной строке, **`unistr`** для работы со спецпоследовательностями Unicode, **`trim_array`** для усечения массивов и **`ltrim`** с **`rtrim`** для усечения двоичных строк, **`string_to_table`** для представления частей текстовой строки в виде таблицы.

Функция **`extract`** возвращает **`numeric`**; раньше она возвращала `double precision`, как и `date_part`.

У типа **`numeric`** появились **бесконечные значения** `Infinity` и `-Infinity`. Это не только логично само по себе, но и позволяет без ограничений приводить к типу `numeric` числа с плавающей точкой, которые могут принимать бесконечные значения.

Тип **`pg_lsn`** обзавелся операторами для добавления и вычитания байтов.

Появились **хеш-функции для составных типов**, что позволяет использовать записи в операциях типа `UNION` и в качестве ключей в соединениях хешированием и в секционировании по хешу.

Оптимизация и выполнение запросов

Новый узел Memoize служит для кеширования строк, полученных из внутреннего набора данных при соединении вложенным циклом. При большом объеме данных такой способ иногда может составить конкуренцию соединению хешированием за счет того, что вложенный цикл не всегда просматривает весь внутренний набор строк.

Введенная в версии 13 **инкрементальная сортировка** может применяться для оконных функций.

Расширенная статистика может собираться по выражениям; раньше единственным способом получить такую статистику было создание индекса по выражению.

Планировщик использует **более точные оценки количества строк для пустых таблиц**.

Запрос на обновление материализованного представления **REFRESH MATERIALIZED VIEW** может использовать **параллельный план выполнения**.

При потере соединения с клиентом долгий запрос отменяется и перестает расходовать ресурсы впустую.

Секционирование

Теперь **секции можно отключать без блокировки** операций DML. Подключение секций использует тот же уровень блокировки начиная с версии 12.

Команды **UPDATE** и **DELETE** **лучше работают с секционированными таблицами**; в частности, полноценно заработало устранение ненужных секций из плана.

Автоанализ приходит в секционированные таблицы, а не только в отдельные секции, как было раньше. Также и команда **REINDEX** заработала для секционированной таблицы в целом.

Утилита **pg_dump** научилась восстанавливать секцию как отдельную таблицу; раньше восстановить секцию можно было только в составе секционированной таблицы.

Утилиты и расширения

В этом выпуске добавилось целых два новых модуля. Расширение **old_snapshot** показывает, как продвигается горизонт транзакций за одну минуту; этой информацией пользуется реализация параметра **old_snapshot_threshold**. Расширение **pg_surgery** помогает восстанавливать поврежденные данные тем, кто силен духом.

Клиент **psql** позволяет выйти из текстового редактора без сохранения; раньше редактируемый запрос начинал выполняться в любом случае.

Утилита **pg_upgrade** обзавелась дополнительными проверками, уменьшающими вероятность неприятных сюрпризов во время обновления.

Утилита **pg_bench** синхронизирует начало работы потоков, а также получила новую функцию **permute** для случайного «перемешивания» данных с целью устранения нежелательных корреляций при неравномерном распределении.

В расширение **amcheck** добавлена проверка корректности ссылок между индексными страницами В-дерева одного уровня. Проверки теперь можно запускать отдельной программой **pg_amcheck**.

- 22 В классы операторов для GiST и GIN расширения `pg_trgm`
ii **добавлена поддержка оператора равенства.**

Логическая репликация

Реализация логической репликации, появившейся в версии 10, все еще далека от совершенства, но в этом выпуске сделаны очередные шаги к ее улучшению.

Логическая репликация поддерживает теперь **поточковый режим**, то есть подписчик может получать данные, не дожидаясь окончания транзакции. А сама передача может использовать не только текстовый, но и **двоичный формат**, что уменьшает объем передаваемых данных.

Управлять публикациями в существующей подписке стало удобнее: можно **добавлять или удалять их по одной**.

Можно **получить источник репликации** зафиксированной транзакции. Это инфраструктурное изменение, а мы ждем патча для фильтрации публикуемых строк.

Восстановление и физическая репликация

Статус приостановленного восстановления можно проверить с помощью функции `pg_get_wal_replay_pause_state`.

Параметр `log_recovery_conflict_waits` позволяет протоколировать в журнале сообщений долгие **ожидания разрешения конфликтов**.

Новый параметр `recovery_init_sync_method` позволяет указать **способ синхронизации с диском в начале восстановления**. Значение `syncfs` позволяет ускорить восстановление, если используется Linux.

Репликация теперь приостанавливается, а не отключается при изменении критичных параметров на основном сервере, позволяя сначала завершить запросы, работающие на реплике.

Параметр `restore_command` теперь можно менять без **перезапуска сервера**. А проблемы при выполнении настроенной в этом параметре команды теперь записываются в журнал сообщений.

Утилита `pg_rewind` научилась **использовать реплику в качестве сервера-источника**, что расширяет возможные сценарии ее использования.

Обертки сторонних данных

Сделан очень важный шаг к реализации встроенного шардирования: реализовано **асинхронное сканирование внешних таблиц**. Теперь внешние секции секционированной таблицы просматриваются одновременно, а не последовательно.

Расширение `postgres_fdw` научилось **закрывать ненужные соединения** и **переоткрывать нужные** в случае, когда они по какой-то причине оборвались. Также появилась возможность импортировать **определения отдельных секций**, выполнять **команду TRUNCATE** и использовать **пакетный режим для вставок**.

Прикладное программирование

Теперь тело функции на языке SQL может быть записано в соответствии со стандартом, а не только в виде текстовой строки.

Вернуть значение из процедуры можно было изначально с помощью параметров INOUT, а теперь процедуры обзавелись и OUT-параметрами.

Расширены возможности присваивания в PL/pgSQL: можно присваивать значение элементу массива, имеющему составной тип, а также срезу массива.

Мониторинг

Наконец-то вычисление идентификатора запроса перенесено в ядро, и модули (такие как pg_stat_statements) могут не изобретать собственные алгоритмы, а пользоваться системным.

В pg_stat_statements есть и другие изменения: теперь можно узнать время сброса статистики, выяснить количество отброшенных запросов из-за нехватки памяти, отличить запрос верхнего уровня от остальных, получить количество обработанных строк для команд типа CREATE TABLE AS, SELECT INTO, CREATE или REFRESH MATERIALIZED VIEW.

Представление pg_locks стало показывать момент начала ожидания блокировки.

Представление pg_prepared_statements теперь показывает количество выполнений в соответствии с общими и частными планами.

В представление `pg_stat_database` добавлена **статистика пользовательских сеансов**.

25
ii

Добавилось и несколько новых представлений: `pg_stat_wal` показывает разнообразную **статистику журналирования**, `pg_stat_replication_slots` дополняет оперативную информацию в `pg_replication_slots` **статистикой использования слота**, `pg_stat_progress_copy` показывает **ход выполнения команды COPY**, а `pg_backend_memory_contexts` позволяет узнать **детали выделения памяти** сеанса.

Разное

TOAST научился использовать сжатие **lz4** вместо обычного `pglz` (`zlib`).

Библиотека `libpq`, реализующая клиент-серверный протокол, теперь поддерживает **конвейерный режим** для передачи серверу сразу нескольких запросов, а при подключении позволяет отдать **предпочтение реплике**.

Системный каталог обзавелся **первичными и уникальными ключами**; раньше дело ограничивалось уникальными индексами.

У администраторов появилась возможность **завершать неактивные сеансы** (параметр `idle_session_timeout`), а также указывать **таймаут при прерывании сеанса** функцией `pg_terminate_backend`.

Появилось несколько новых предопределенных ролей: `pg_database_owner` соответствует **владельцу базы данных**, `pg_read_all_data` служит для предоставления **доступа на чтение** ко всем объектам, и `pg_write_all_data` — для предоставления **доступа на запись**.

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 14. 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 postgresql.org/download.

С тем же успехом вы можете воспользоваться и дистрибутивом Postgres Pro Standard 14: 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.

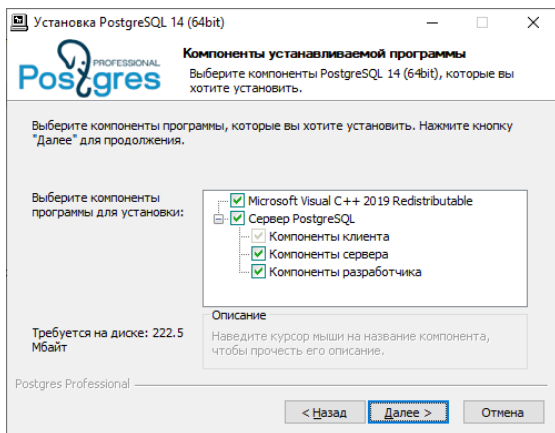
Windows

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:

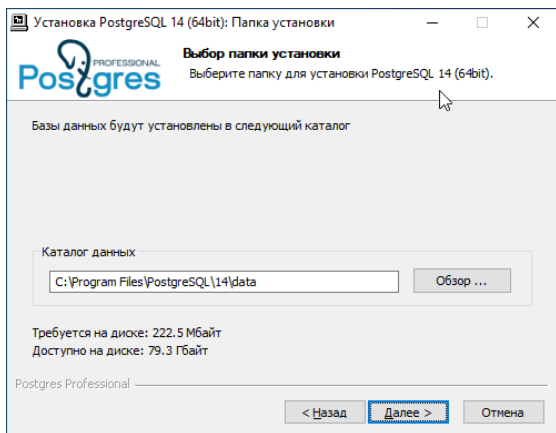


Оставьте все флажки, если не уверены, какие выбрать.

29
iii

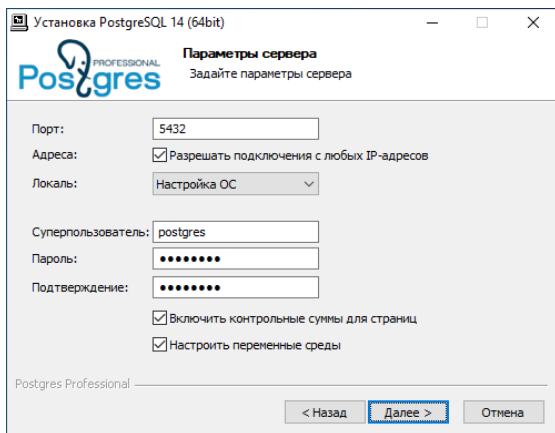
Далее следует выбрать каталог для установки PostgreSQL. По умолчанию установка выполняется в папку C:\Program Files\PostgreSQL\14.

Отдельно можно выбрать расположение каталога для баз данных.



Именно здесь будет находиться хранящаяся в СУБД информация, так что убедитесь, что на диске достаточно места, если вы планируете хранить много данных.

Параметры сервера:



The screenshot shows the 'Установка PostgreSQL 14 (64bit)' window with the 'Параметры сервера' (Server Parameters) tab selected. The window title bar includes standard Windows window controls. The PostgreSQL logo is visible in the top left. The main area contains the following fields and options:

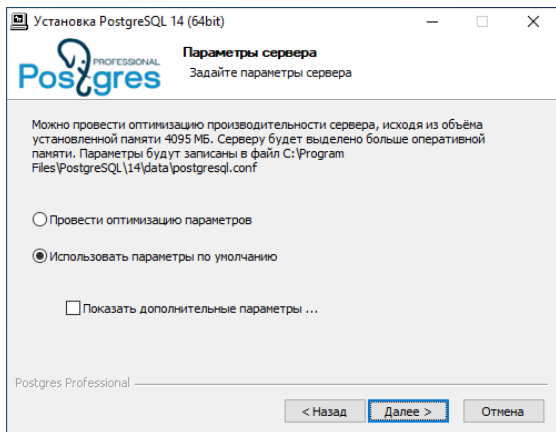
- Порт:** 5432
- Адреса:** ☒ Разрешать подключения с любых IP-адресов
- Локаль:** Настройка ОС (dropdown menu)
- Суперпользователь:** postgres
- Пароль:** [masked with dots]
- Подтверждение:** [masked with dots]
- ☒ Включить контрольные суммы для страниц
- ☒ Настроить переменные среды

At the bottom, there is a 'Postgres Professional' logo and three buttons: '< Назад', 'Далее >' (highlighted with a blue dashed border), and 'Отмена'.

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

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

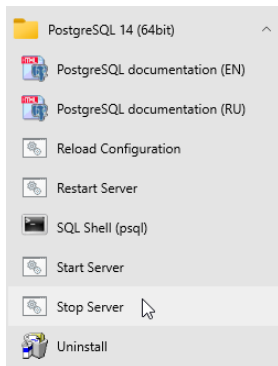
Остальные поля можно оставить со значениями по умолчанию.



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 PostgreSQL в вашей системе регистрируется служба «postgresql-14». 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 сооб-

щений сервера. Он находится в подкаталоге log каталога, выбранного при установке для баз данных (обычно C:\Program Files\PostgreSQL\14\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 локального компьютера.

33
iii

Обязательно загляните в эти файлы — они прекрасно документированы.

Теперь мы готовы подключиться к базе данных и попробовать 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 9 «Stretch», 10 «Buster» и 11 «Bullseye», а для Ubuntu — 18.04 «Bionic», 20.04 «Focal», 21.04 «Hirsute» и 21.10 «Impish».

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://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-14

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 сделано 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-14-main.log`.

36 Вся информация, которая содержится в базе данных, рас-
iii полагается в файловой системе в специальном каталоге
/var/lib/postgresql/14/main/. Убедитесь, что у вас до-
статочно свободного места, если собираетесь хранить мно-
го данных.

Есть несколько важных конфигурационных файлов, кото-
рые определяют настройки сервера. Для начала работы
вам не придется их изменять, но с ними лучше сразу позна-
комиться, потому что в дальнейшем эти файлы вам непре-
менно понадобятся:

- /etc/postgresql/14/main/postgresql.conf — основ-
ной конфигурационный файл, содержащий значения па-
раметров сервера;
- /etc/postgresql/14/main/pg_hba.conf — файл, опре-
деляющий настройки доступа. В целях безопасности по
умолчанию доступ разрешен только с локального ком-
пьютера и только под пользователем базы данных, имя
которого совпадает с именем пользователя в операци-
онной 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 посылать 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.

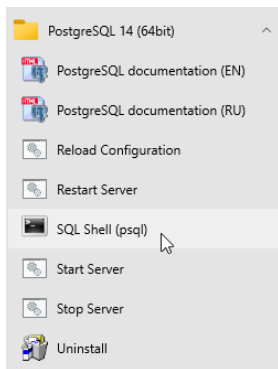
Во-вторых, `psql` действительно удобен для решения повседневных задач по администрированию баз данных, для написания небольших запросов и автоматизации процессов, например, для периодической установки изменений программного кода на сервер СУБД. Он имеет собственные команды, позволяющие сориентироваться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

38
iv

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 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 убе-

дитесь, 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 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.

39
iv

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).

40 Команд `psql` довольно много, и с некоторыми из них мы
iv познакоимся чуть позже, а полный список с кратким опи-
санием 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) 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».

41
iv

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.

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 спи-
iv сок команд покажет \help без параметров.

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.

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#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 Обычно при выборке данных требуется получить не все
iv строки, а только те, которые удовлетворяют 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.

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
iv

title	s_id	score
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 естественная 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#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, не получивших ни одной отличной оценки:

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


52
iv

name	start_year
Виктор	2014

(1 row)

Обратите внимание, что такой запрос вернет и всех студентов, не получивших вообще ни одной оценки.

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
Виктор	2014

(1 row)

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

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#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	4.7500000000000000

(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	5.0000000000000000
CS305	2	2	4.5000000000000000

(2 rows)

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

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 пятёрки 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#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.

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.

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 присут-
iv ствуют 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 «А-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

«Звездочка» в приглашении напоминает о незавершенной транзакции.

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:

60
iv

```
test=# SELECT * FROM students;

 s_id | name  | start_year | g_no
-----+-----+-----+-----
 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**.

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 (и еще более подробно — postgrespro.ru/doc/mvcc).

Полезные команды `psql`

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

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:

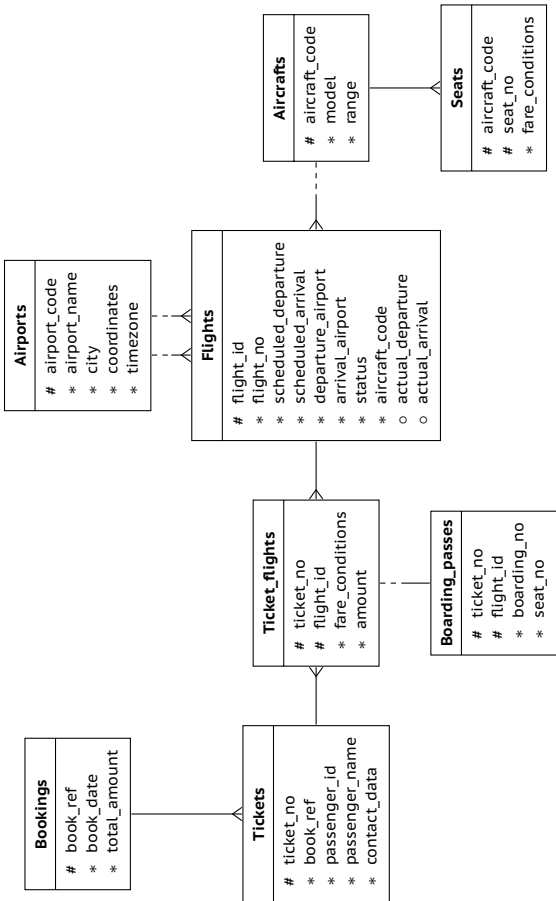
1. Нет прямого рейса, соединяющего пункты отправления и назначения (полет с пересадками);
2. Взят билет «туда и обратно».

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.



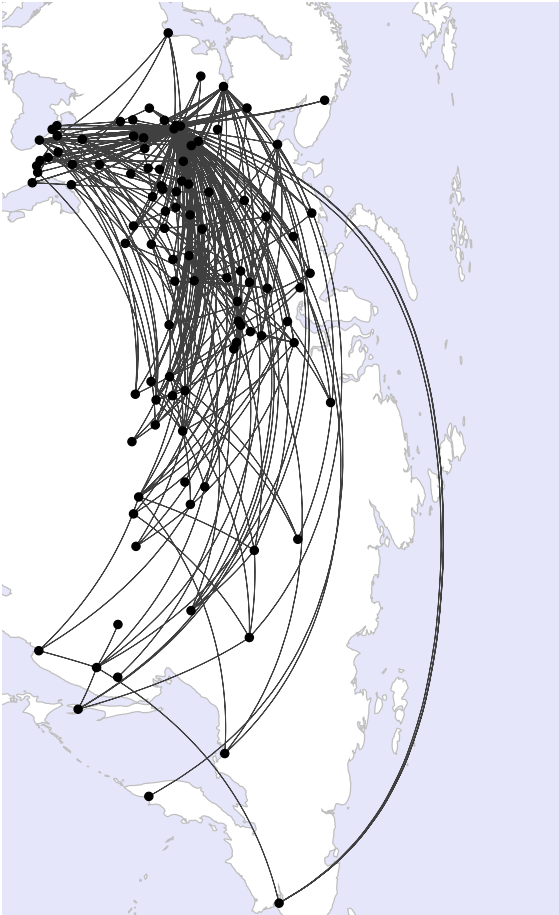


Схема данных не контролирует, что места в посадочных талонах соответствуют имеющимся в салоне.

69
v

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

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 время 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
v 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.

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
v 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\14`.

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 сеансов, 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+`.

v

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

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. 79
Первый вариант использует конструкцию NOT EXISTS, что- V
бы определить места без посадочных талонов:

```
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;
```

Какой вариант использовать, во многом зависит от личных предпочтений. Необходимо только учитывать, что выполняться 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 «лидирующих» 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. Учитывайте 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.

```

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 **Задача.** Решите предыдущую задачу отдельно для имен и
v 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.

85
v

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 сказаться 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.

Зацикливание 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_or`.

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.

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 соединяем 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.

90
v

Решение приведено на этой и следующей страницах.

Для предотвращения заикливания в нем используется новая конструкция CYCLE, появившаяся в PostgreSQL 14.

```
WITH RECURSIVE p(
    last_arrival,
    destination,
    flights,
    flight_time,
    min_time
) AS (
    SELECT a_from.airport_code,
           a_to.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.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  p.flight_time + r.duration
           < coalesce(
               p.min_time,
               INTERVAL '1 year'
           )
)
CYCLE last_arrival SET is_cycle USING hops
```

```

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 разграничение доступа смотрите в документации: postgrespro.ru/doc/user-manag и postgrespro.ru/doc/ddl-priv.

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.

95
vi

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 операционных системах пользователю обычно не приходится вводить пароль при подключении к серверу на своем компьютере: достаточно того, что пароль был введен при входе в систему.

А вот для Windows локальные соединения не поддерживаются, 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` следующую 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 пересчитать настройки:

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

Подробнее о настройках аутентификации: postgrespro.ru/doc/client-authentication.

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 php-cli php-pgsql
```

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_pgdll.dll
```

Пример программы (`test.php`):

```
<?php
$conn = pg_connect('host=localhost port=5432 ' .
                  'dbname=appdb user=app ' .
                  'password=passwd') 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 perl.org/get.html. Популярные сборки ActiveState Perl и Strawberry Perl уже включают необходимый для PostgreSQL драйвер.

Пример программы (test.pl):

```
use DBI;
use open ':std', ':utf8';
my $conn = DBI->connect(
    'dbi:Pg:dbname=apddb;host=localhost;port=5432',
    'app',
    'password') 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 современных версиях Debian и Ubuntu язык Python версии 3 предустановлен, так что нужен только драйвер:

```
$ sudo apt-get install python3-psycopg2
```

Python для операционной системы Windows можно взять с сайта 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='p@ssw0rd')
cur = conn.cursor()
cur.execute('SELECT * FROM greeting')
rows = cur.fetchall()
for row in rows:
    print(row[0])
conn.close()
```

Выполняем:

```
$ python3 test.py
```

Привет, мир!

В языке Java работа с базами данных организована через интерфейс JDBC. Устанавливаем Java SE 11; дополнительно нам потребуется пакет с драйвером JDBC:

```
$ sudo apt-get install openjdk-11-jdk
$ sudo apt-get install libpostgresql-jdbc-java
```

JDK для ОС Windows можно скачать с сайта oracle.com/technetwork/java/javase/downloads. Драйвер JDBC доступен на сайте jdbc.postgresql.org (выберите версию, которая соответствует установленной версии JDK). Там же находится и 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", "password");
        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 демобазы, 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`.

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 можно посмотреть в документации: postgrespro.ru/doc/backup, а также в учебном курсе DBA3 (с. 159).

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 PostgreSQL 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 «персистентность» 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 поддерживает 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 справятся 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.

108 После изменений необходимо сигнализировать серверу
vii 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 кеша, 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 кеша рассчитывать, включая кеш 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, выделяемый для выполнения таких операций, как сортировка или построение хеш-таблиц при выполнении соединения.

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 так, чтобы не выйти при этом за общий размер оперативной памяти сервера.

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»

110 и выполняет ряд других важных для системы задач. На-
vii стройка 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 кеша и журнала предзаписи, но и она зависит от конкретного приложения. Начните с установки **checkpoint_completion_target** = 0.9 (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 1C

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

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

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

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://releases.1c.ru), а можно использовать СУБД Postgres Pro Standard или Postgres Pro 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 производительен 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 справиться 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:

113
vii

```
# 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` вступают в силу и сервер будет готов к подключению 1С.

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

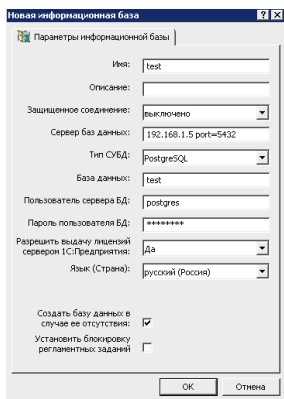
```
postgres=# ALTER ROLE postgres PASSWORD 'p@ssw0rd';  
ALTER ROLE
```

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 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.

The screenshot shows a 'Создание Сервер' (Create Server) window with the 'Соединение' (Connection) tab selected. The form contains the following fields and controls:

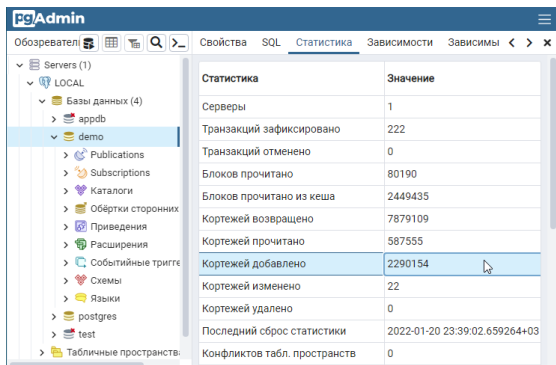
- Имя/адрес сервера** (Server name/address): localhost
- Порт** (Port): 5432
- Службная база данных** (Service database): postgres
- Имя пользователя** (Username): postgres
- Kerberos authentication?**: A toggle switch is currently turned off.
- Пароль** (Password): masked with dots (.....)
- Сохранить пароль?** (Save password?): A toggle switch is currently turned on.
- Роль** (Role): empty text field
- Service**: empty text field

At the bottom of the window, there are four buttons: an information icon, a help icon, 'Заккрыть' (Close), 'Сбросить' (Reset), and 'Сохранить' (Save).

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.

119
viii

Выполнение запросов

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

Введите 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 interface. On the left, the 'Servers' tree is expanded to 'LOCAL' > 'demo'. The main window has a 'Query Editor' tab with the following SQL query:

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

Below the query editor, the 'Result' tab is active, displaying the results of the query in a table. The table has four columns: 'aircraft_code', 'model', 'range', and an unlabeled column with values 11100, 7900, 3000, 5700, and 5600. The data is as follows:

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	

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 pgadmin.org, либо в спра-
вочной 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 ценимые 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 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:

123
ix

```
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  ix  -[ RECORD 1 ]-----
      no      | I
      ch_title | Базы данных
      txt      | 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 'увлекательн':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 — В и D (из четырех возможных — А, В, С, 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 по адресу postgrespro.ru/doc/textsearch.

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, всю 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, расспросили 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.

```
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", "телек"]  
        }  
    }  
}' ),  
(3, 1556,  
'{ "хобби": "косплей",  
    "достоинства":  
        { "мать-героиня":  
            { "Вася": "м",  
              "Семен": "м",  
              "Люся": "ж",  
              "Макар": "м",  
              "Саша": "сведения отсутствуют"  
            }  
        }  
}' ),  
(4, 1451,  
'{ "статус": "отчислена"  
}' );
```


132 Проверим, все ли данные на месте. Для удобства соеди-
 ix ним таблицы student_details и students при помощи
 конструкции WHERE, ведь в новой таблице отсутствуют име-
 на 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 ->>:

133
ix

```
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';
```

134 Убедитесь, что этот запрос оставит в списке только Нину,
ix 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
```

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",
                "достоинства": "отсутствуют"}
-[ RECORD 2 ]-----
de_id      | 2
details_b  | {"хобби": {"гитарист": {"гитары":
                ["страт", "телек"], "группа":
                "Постгрессоры"}}}
-[ RECORD 3 ]-----
de_id      | 3
details_b  | {"хобби": "косплей", "достоинства":
                {"мать-героиня": {"Вася": "м", "Люся":
                "ж", "Саша": "сведения отсутствуют",
                "Макар": "м", "Семен": "м"}}}
-[ RECORD 4 ]-----
de_id      | 4
details_b  | {"статус": "отчислена"}
```

136
ix

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) jsonb  
FROM   student_details sd, students s  
WHERE  s.s_id = sd.s_id  
AND    sd.details_b @>  
       '{"достоинства":{"мать-героиня":{}}}'  
\gx
```

```
-[ RECORD 1 ]-----  
name | Нина  
json | {  
      |   "хобби": "косплей",  
      |   "достоинства": {  
      |       "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()`, возвращающей 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 @>  
       '{"достоинства":{"мать-героиня":{}}}'  
\gx  
  
-[ RECORD 1 ]-----  
name          | Нина  
jsonb_each    | (хобби, """"косплей""")  
-[ RECORD 2 ]-----  
name          | Нина  
jsonb_each    | (достоинства,"{"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.

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

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'::jsonquery;
```

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'::jsonquery;
```

Но при этом без знания иерархии 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 `jsonquery`

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)
```


140
ix

Этот запрос перебирает только те ветви JSON, которые имеют ключ «хобби», проверяя, равно ли косплей значению, соответствующее ключу. 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/doc/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 перенаправляют 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 <code>CREATE USER MAPPING</code> указываем сопоставление имен. | 143 |
| 4. Для необходимых таблиц и представлений удаленного сервера создаем сторонние таблицы командой <code>CREATE FOREIGN TABLE</code> . А команда <code>IMPORT FOREIGN SCHEMA</code> позволяет импортировать описания всех или части таблиц из указанной схемы. | 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.

144 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 | 1.2
```

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, пишите имя схемы Oracle заглавными буквами и в двойных кавычках, чтобы избежать преобразования в нижний регистр.

146 Смотрим список сторонних таблиц:
ix

```
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 'password');  
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
```


148 Провераем:

ix

```
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)
```

150 Имена объектов созданы с учетом регистра символов, по-
ix этому 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 ба-
зе. 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.

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 получать результаты асинхронно: postgrespro.ru/doc/dblink.

Х 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 postgrespro.ru/docs.

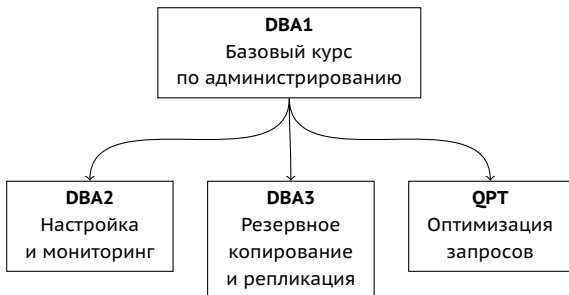
Глоссарий, составленный нами для перевода, опубликован по адресу postgrespro.ru/education/glossary. Мы рекомендуем использовать его, чтобы грамотно переводить англоязычные документы и использовать единую, понятную всем терминологию для материалов на русском языке.

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

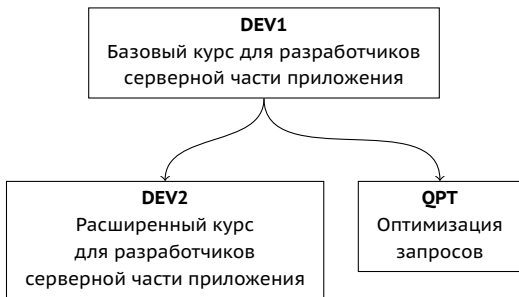
Учебные курсы

Мы разрабатываем учебные курсы для тех, кто начинает работать с PostgreSQL или повышает свою квалификацию.

Курсы для администраторов баз данных:



И для прикладных разработчиков:



Документация PostgreSQL содержит полные детальные сведения, которые, однако, разбросаны по разным главам и требуют многократного внимательного прочтения.

155
X

Курсы не заменяют документацию, а дополняют ее. Учебные модули последовательно и связно раскрывают содержание, выделяют важную и практически полезную информацию. Прохождение учебных курсов дает необходимую широту знаний, систематизирует ранее полученные отрывочные сведения, позволяет лучше ориентироваться в документации и быстро уточнять необходимые детали.

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 заданий, а в некоторых случаях и дополнительные справочные материалы.

Где и как пройти обучение

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: 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:

Общие 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.

Темы:

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	157
9. Табличные пространства	x
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: postgrespro.ru/education/courses/DBA1.

DBA2. Настройка и мониторинг PostgreSQL

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. НОТ-обновления
5. Очистка
6. Автоочистка
7. Заморозка

Журналирование

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

Блокировки

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: postgrespro.ru/education/courses/DBA2.

159
x

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.

Темы:

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

8. Обзор

Материалы учебного курса доступны для самостоятельного изучения по адресу: 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.

Какие навыки будут получены:

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

161

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

SQL

8. Функции
9. Процедуры
10. Составные типы

PL/pgSQL

11. Обзор и конструкции языка
12. Выполнение запросов
13. Курсоры
14. Динамические команды
15. Массивы
16. Обработка ошибок
17. Триггеры
18. Отладка

Разграничение доступа

19. Обзор разграничения доступа

Резервное копирование

20. Логическое резервирование

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

DEV2. Расширенный курс по разработке серверной части приложений

Продолжительность: 4 дня

Предварительные знания:

Общие сведения об архитектуре PostgreSQL.

Уверенное владение SQL и PL/pgSQL.

Минимальные сведения о работе в Unix.

Какие навыки будут получены:

Понимание внутренней организации сервера.

Полное использование возможностей, предоставляемых PostgreSQL для реализации логики приложения.

Расширение возможностей СУБД для решения специальных задач.

Темы:

Архитектура

1. Изоляция
2. Внутреннее устройство
3. Очистка
4. Журналирование
5. Блокировки

«Книжный магазин»

6. Приложение 2.0

Расширяемость

7. Пул соединений
8. Типы для больших значений
9. Пользовательские типы данных
10. Классы операторов

11. Слабоструктурированные данные
12. Фоновые процессы
13. Асинхронная обработка
14. Создание расширений
15. Языки программирования
16. Агрегатные и оконные функции
17. Полнотекстовый поиск
18. Физическая репликация
19. Логическая репликация
20. Внешние данные

163
x

Материалы учебного курса доступны для изучения по адресу: postgrespro.ru/education/courses/DEV2.

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.

1. Демобазы «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: postgrespro.ru/education/courses/QPT.

Профессиональная сертификация

Программа профессиональной сертификации, запущенная в 2019 году, 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.

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 репликации 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 тестов 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.

169
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 инженерной педагогики (IGIP). Опыт использования PostgreSQL в преподавании составляет более 20 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)

Часть I. От теории к практике

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.

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.

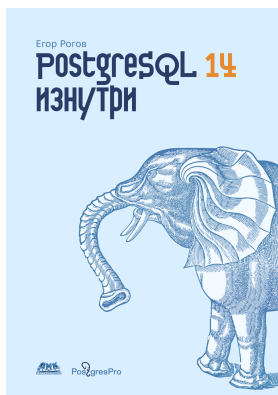
Специалист в проектировании высоконагруженных приложений с интенсивным использованием данных. В область научных интересов входит машинное обучение, анализ потоковых данных, информационный поиск.

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.

PostgreSQL изнутри

Эта книга для тех, кого не устраивает работать с базой данных как с черным ящиком. Книга рассчитана на читателей, имеющих некоторый опыт использования PostgreSQL. Она будет полезной и тем, кто хорошо знаком с устройством другой СУБД, но переходит на PostgreSQL и хочет разобраться в отличиях.



В книге вы не найдете готовых рецептов, зато понимание внутренней механики позволит критически переосмысливать чужой опыт и делать собственные выводы. Автор объясняет подробности устройства PostgreSQL и показывает, как проводить эксперименты и самостоятельно проверять неумолимо устаревающие сведения.

Поров Е. В.

PostgreSQL изнутри. — М.: ДМК Пресс, 2022. — 660 с.

ISBN 978-5-93700-122-1 (печатное издание)

ISBN 978-5-6041193-9-6 (электронное издание)

- 174 **Егор Порог** работает в образовательном отделе Postgres Professional с 2015 года: разрабатывает и читает учебные курсы, публикует статьи, пишет и редактирует книги.
- x

Содержание книги:

Введение

Часть I. Изоляция и многоверсионность

Изоляция • Страницы и версии строк • Снимки данных • Внутривстраничная очистка и hot-обновления
Очистка и автоочистка • Заморозка • Перестроение таблиц и индексов

Часть II. Буферный кеш и журнал

Буферный кеш • Журнал предзаписи • Режимы журнала

Часть III. Блокировки

Блокировки отношений • Блокировки строк
Блокировки разных объектов • Блокировки в памяти

Часть IV. Выполнение запросов

Этапы выполнения запросов • Статистика
Табличные методы доступа • Индексные методы доступа • Индексное сканирование • Вложенный цикл • Хеширование • Сортировка и слияние

Часть V. Типы индексов

Хеш-индекс • B-дерево • Индекс GiST
Индекс SP-GiST • Индекс GIN • Индекс BRIN

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

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 4 000 русскоязычных пользователей входят в группу «PostgreSQL в России» на фейсбуке: facebook.com/groups/postgresql; более 7 000 пользователей обмениваются опытом и получают помощь в телеграм-канале «pgsql — PostgreSQL»: t.me/pgsql.

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 sql.ru/forum/postgresql.

Новости нашей компании Postgres Professional вы найдете по адресу postgrespro.ru/blog.

Списки рассылки

Если вы хотите узнавать обо всем первым, 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.

Полный перечень всех списков рассылки находится по адресу postgresql.org/list. Среди них:

- [pgsql-hackers](#) (обычно называемый просто «hackers») — основной список для всего, что касается разработки,
- [pgsql-general](#) для обсуждения общих вопросов,
- [pgsql-bugs](#) для сообщений о найденных ошибках,
- [pgsql-docs](#) для обсуждения документации,
- [pgsql-translators](#) для переводчиков,

- `pgsql-announce` для новостей о выходе новых версий продуктов

177
xi

и многие другие.

На любой список может подписаться каждый желающий, чтобы регулярно получать сообщения по электронной почте и при необходимости принять участие в дискуссии.

Другой вариант — время от времени читать архив сообщений на postgresql.org/list, или на сайте нашей компании postgrespro.ru/list.

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 01.03.2021–31.03.2021 относилось к версии PostgreSQL 14, а следующее за ним окно 01.07.2021–31.07.2021 — 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);

Европейская **PGConf Europe** (pgconf.eu).

Помимо конференций проходят и неофициальные встречи, в том числе онлайн.

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 около 100 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 расширения 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 Александр Груздев
8-е издание, переработанное и дополненное
postgrespro.ru/education/books/introbook

© ООО «ППГ», 2016–2022

Москва, Постгрес Профессиональный, 2022

ISBN 978-5-6045970-0-2