



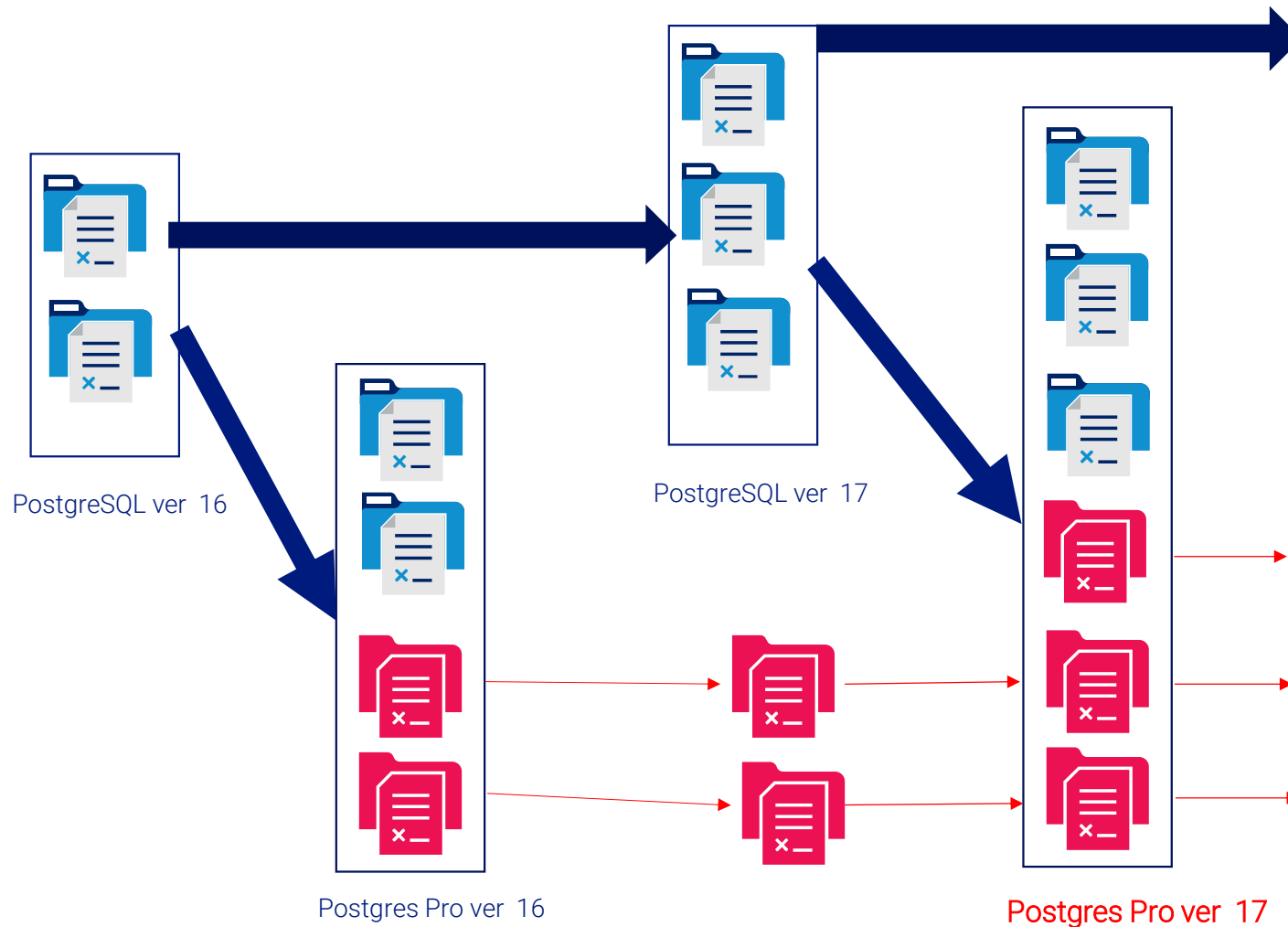
# НОВЫЕ ВОЗМОЖНОСТИ СУБД Postgres Pro Enterprise 17

Марк Ривкин,  
28 января 2025 года  
[m.rivkin@postgrespro.ru](mailto:m.rivkin@postgrespro.ru)

*PGProDay*



# Слияние версий PostgreSQL и Postgres Pro Enterprise (версии 15, 16, 17 ...)



# Источники новых возможностей

17.2

- PostgreSQL 17
- Postgres Pro Enterprise 16+
  - Суперфайлы
  - Планы управления ресурсами в RM
  - Ora2PgPro – видимость функций пакета, AST – абстрактное синтаксическое дерево разбора
  - Probackup 3.0
- Разработки 2024 года
- Плашка 17.2



# Продолжается улучшение (MPP)

- CITUS
  - Для OLAP
  - Бесплатное чужое расширение
  - Поколоночное хранение
  - Шардирование с координатором и без
- Shardman
  - Для OLTP
  - Документация
  - Размер БД = 130+ Tb , количество шардов ~ 20 + реплики, 56K users
  - Переход на 17 Enterprise в 2 этапа (2025)
  - ВіНА, РРЕМ (2025)

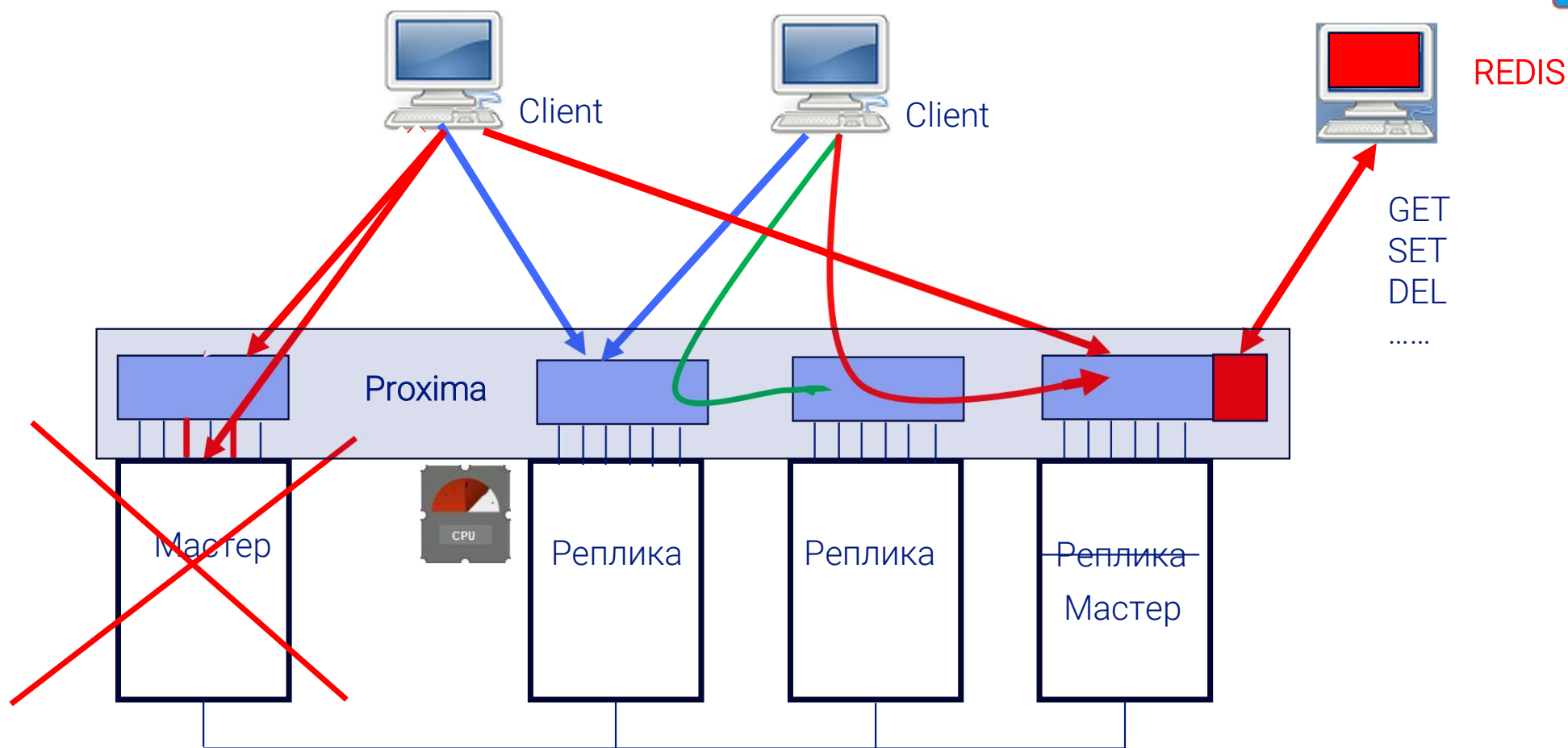
# Новые возможности СУБД Postgres Pro Enterprise 17 (30+)

<b>Масштабируемость и производительность</b>
Proxima (pooler, proxy, LB) + REDIS
План в виде Hints — переносим на новые версии
Sr_plan (multiplan (outline)) для выбранного SQL (Ассистент), Шаблоны (Wild Card)
AQE (триггеры), AQO (перенос на реплику, непрерывное обучение)
Шардирование — Shardman, CITUS
<b>High Availability</b>
Referee в BiHA, удаленная реплика
Pg_probackup 3
Упрощенный Restore отдельной БД в новый кластер
<b>Безопасность</b>
Поиск избыточных привилегий
Защитное преобразование (TDE)
pg_proaudit 2.0
Разведка данных
<b>Разработка</b>
Улучшение автоматического Interval partitioning к PostgreSQL, reference partitioning
Очереди сообщений
Глобальные индексы
Векторная БД
<b>Миграция с Oracle</b>
Утилита pgpro_validate, ProGate (proSync+proCopy)
<b>Управляемость и администрирование</b>
РРЕМ — новые версии
Information Lifecycle management (ILM)
DB для OLTP и IC — пресеты
Автонастройка параметров при установке, утилита pgpro_tune



# Производительность и масштабируемость

# PROXIMA = Pooler + Proxy + Load Balancer



# Эмуляция REDIS

- REDIS – Remote Dictionary Server
- СУБД ключ-значение в памяти. Доступ по ключу
- Быстрая выборка значений по ключу
- Изменение/удаление строк
- Инвалидация при изменении в БД (когерентный кэш)
- Подмножество команд REDIS
  - SET – создать, изменить объект
  - GET – прочитать объект по ключу
  - GETSET – изменить и вернуть старое значение
  - DEL – удалить поле
  - .....





# Преимущества Proxima

- Нет дублирования
  - Единый разбор протокола
  - Единая аутентификация
  - Работа с SSL
- Proxy
  - Любой узел может быть точкой входа в кластер
  - Простое проксирование 1к1, без анализа трафика
  - Поддержка определения лидера на лету
- Pooler 2025
  - Для некоторых сессий и транзакций может потребоваться работа в dedicated режиме (через 1 backend)
  - Функциональности Postgres, которые меняют сессионное состояние:  
временные таблицы, prepared statement, SET [SESSION], set role, блокировки, незавершённые транзакции и т.п.
  - В рамках одной клиентской сессии может автоматически происходить переход в режим dedicated и выход из него
- Load balancer, Redis (cacheDB) — 2025 год



**Высокая надежность**

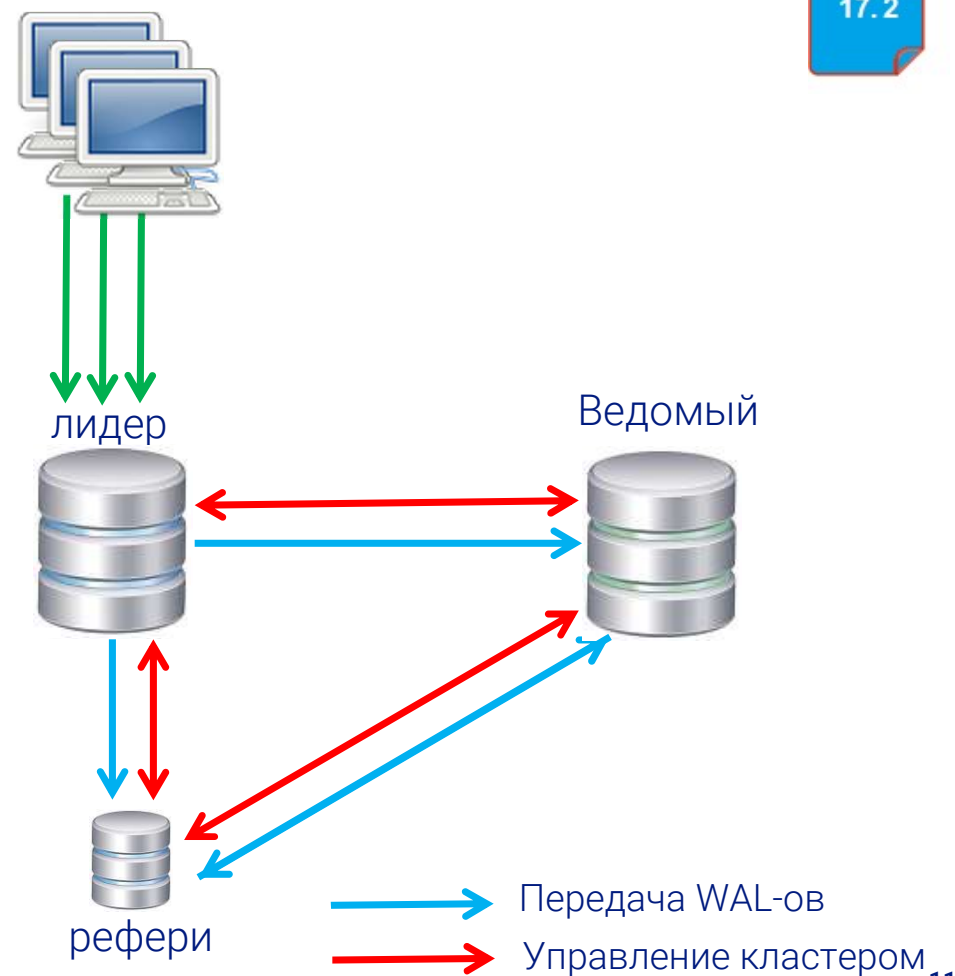
# Встроенный отказоустойчивый кластер ViNA

## Рефери – конфигурация 2+1

Если больше 2 узлов – каждый узел может быть и рефери

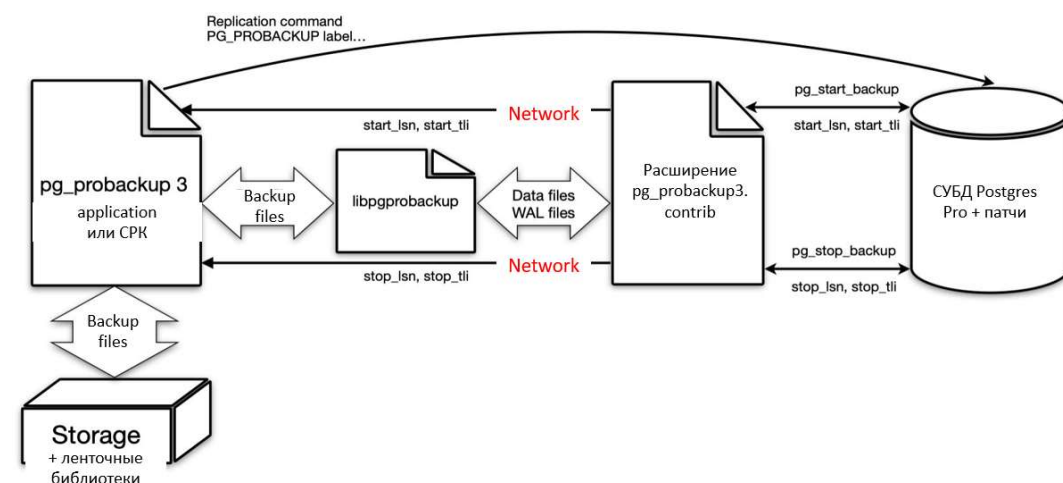
**Если 2 узла – рефери узел** – легковесный экземпляр, не содержит пользовательских данных, но член кластера ViNA: сам кандидатом на лидера не выступает, но участвует в голосовании

**Защита от потери основного ЦОД** – вынос резервного узла в резервный ЦОД (не лидер, не голосует, нет split brain, перевод в лидер вручную)



# Новая версия **pg\_probackup** – v3 (ОПЭ)

- В версии v2 для каждой версии/редакции Postgres Pro – свой pg\_probackup (т.к. структура данных меняется)
- Из каждого backup надо восстанавливаться pg\_probackup той же версии в БД той же версии
- В новой версии расширение для конкретной версии/редакции входит в состав ПО (архитектура)
- Не нужен SSH протокол (свой репликационный протокол)
- Новый формат хранения резервных копий (а не блоков)
  - Архив в больших файлах, а не россыпь файлов, в них идет параллельная запись кусков файлов
  - Смесь кусков файлов и метаданных
  - Параллелизм
- Сжатие, расширенная retention policy, лента, S3, СРК
- Community (с ограничениями) и Enterprise версии
- Доступ из приложения, СРК, Python API
- Fuse – запуск инстанса на бэкапе

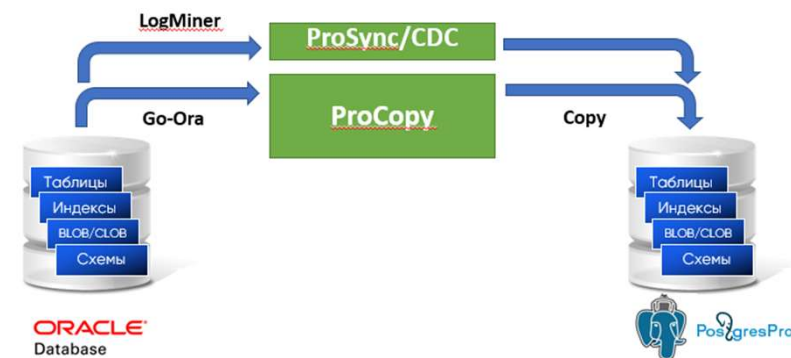




# Миграция с Oracle

# Перенос данных при миграции

- ProGate (ProCopy, ProSync (CDC) + DataQuality) + Утилита pgpro\_validate
- V1 – Oracle –> Postgres Pro Enterprise
- Мигрирует схемы, таблицы, файлы, результат SELECT
- Возобновление после сбоя/остановки
- BLOB, CLOB, BFiles
- Mapping имен схем, таблиц, колонок
- Параллелизм копирования таблиц (ProCopy), отключение индексов и ограничений целостности
- ProSync
  - Запоминает SCN
  - Переносит схемы целиком с фильтрацией по таблицам или таблицы с фильтрацией по колонкам
- Скорость:
  - На 10% быстрее Датафлот
  - Соизмерима с Ora2pgcopy от Форс



# Утилита pgpro\_Validate

- Утилита для проверки корректности и ссылочной целостности Postgres Pro
  - Поиск лишних/потерянных файлов и проверка прав доступа в PGDATA
  - Поиск испорченных индексов
  - Проверка CHECKSUM блоков
  - Проверка доступности всех записей таблицы на чтение
  - Проверка корректности pg\_catalog
- Можно указать, какие БД/таблицы проверяем
- Часть тестов можно выполнять без работающего Postgres
- Умеет давать ответ в 2 режимах: на экран и в JSON





# Безопасность



# Поиск избыточных привилегий

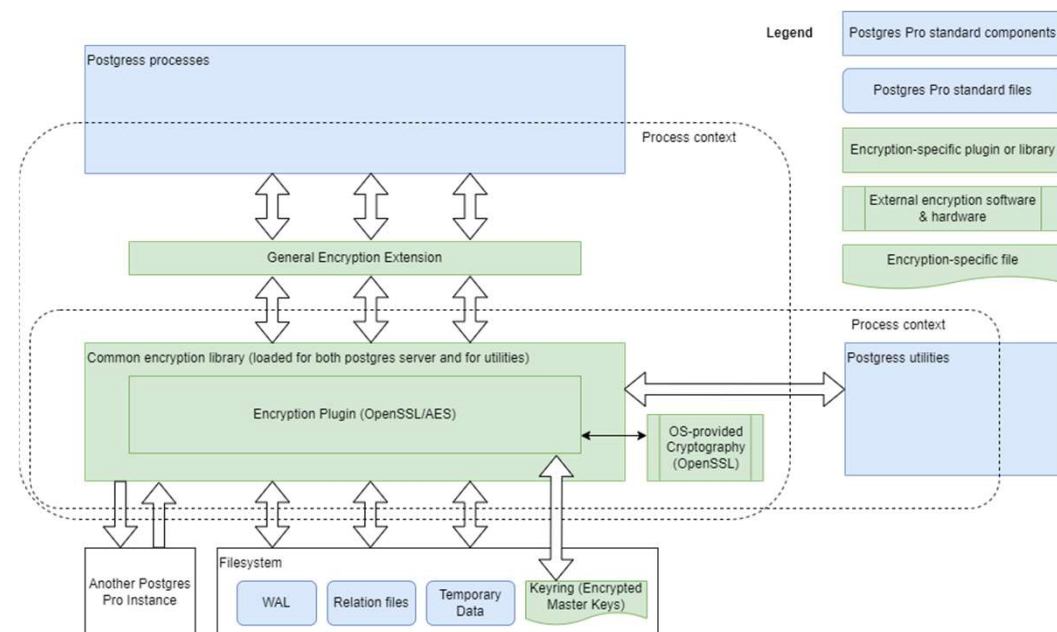
## – примеры отчетов

- Статистика выполнения функций или обращений к таблице в разрезе пользователей
- Выполняется путём сравнения всех выданных прав (включая доступ, полученный через другие роли) с реально использованными
- Учитывается вызов системных и пользовательских функций
- Использование прав определяется по статистике *pg\_stat\_all\_tables\_per\_user* и *pg\_stat\_all\_functions\_per\_user*
- Отчёт показывает, какие права пользователя использовались, какие не использовались, напрямую ли были получены эти права либо же через какую-то обобщающую роль

User	Object	Access	Access Provided	Provided via Role	Used or not
MARIA	Accounts	READ	TRUE	ACCOUNTANT	FALSE
MARIA	Accounts	READ	TRUE	CHIEF_ACCOUNTANT	FALSE
ANNA	Accounts	READ	TRUE	ACCOUNTANT	TRUE
ANNA	Accounts	READ	TRUE	CHIEF_ACCOUNTANT	TRUE
ANNA	Accounts	UPDATE	TRUE	ANNA	TRUE
ADMIN	Accounts	GRANT	TRUE	ADMIN	TRUE
ACCOUNTANT	Accounts	READ	TRUE	ACCOUNTANT	TRUE
CHIEF_ACCOUNTANT	Accounts	READ	TRUE	CHIEF_ACCOUNTANT	TRUE

# Защитное преобразование (TDE)

- Защита от воровства БД, дисков, несанкционированного доступа
- Расширение с плагинами. Для зарубежных пользователей — AES256
- Работаем с партнерами, которые умеют сертифицировать в ФСБ
- Защита отдельных Tablespace, временных данных и WAL, данные незащищенных Tablespace остаются прежними
- Утилиты могут работать с зашифрованными TS
- **CREATE TABLESPACE** ts1 LOCATION '....' WITH (ENCRYPTED = true)



# Audit 2.0

- Объединение пользователей в группы
- В СУБД добавлены фиксированные группы для аудита группы действий (ALL\_DDL, ALL\_DML, ALL\_PROC, ALL\_ROLE ....)
- Назначение группы контролируемых действий группе пользователей

DB	event_type	object_type	object_name	role_name	comment
	AUTHORIZE				все новые авторизации (соединения)
	DISCONNECT				все окончания соединений
	ALL	ROLE			все действия над пользователями и ролями - create/alter/drop user/role/group
	ALTER SYSTEM				все изменения системной конфигурации
	ALL_DDL				все создания и модификации баз данных, таблиц, представлений, хранимых функция и процедур, ...
	GRANT				все разрешения доступов
HR_DB	ALL_DML	SCHEMA	HR_VAULT		весь доступ к данным внутри безопасной схемы
HR_DB	ALL_PROC	SCHEMA	HR_VAULT		все вызовы хранимок из безопасной схемы
	ALL			SUPPORT	все действия инженеров поддержки
	ALL			PGPRO_DBMS_ADMIN	все действия Администраторов СУБД

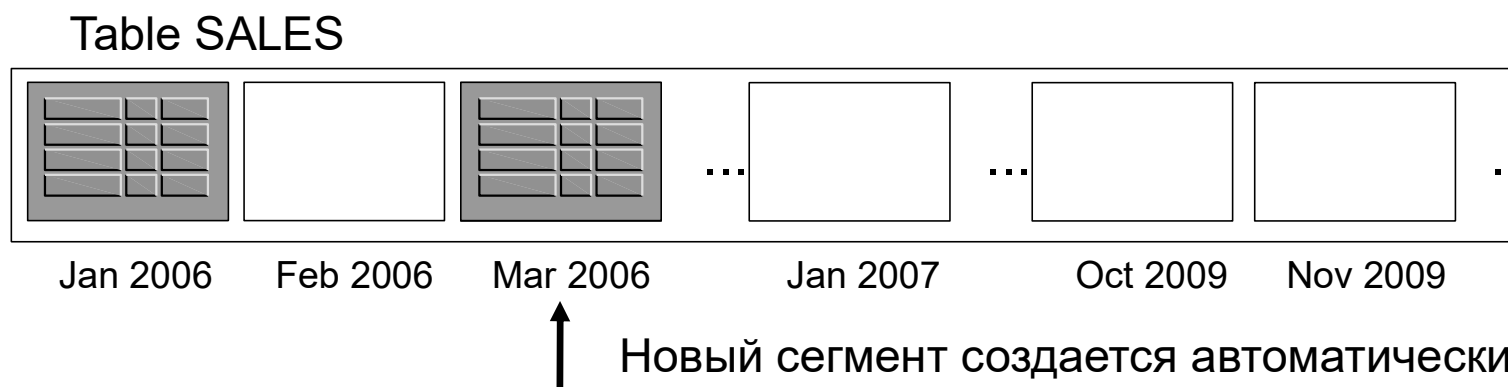


Разработка

# Новое интервальное секционирование

17.2

- Pg\_pathman (большое расширение) и секционирование PostgreSQL конфликтуют, трудно поддерживать
- Разработано новое расширение к механизму секционирования PostgreSQL – pgpro\_autopart
- Таблица автоматически заменяется на view с триггерами (insert, update)
- Интервал: год, месяц, день, интервал чисел
- `Ap_enable_automatic_partition_creation_view('sales', 'month')`

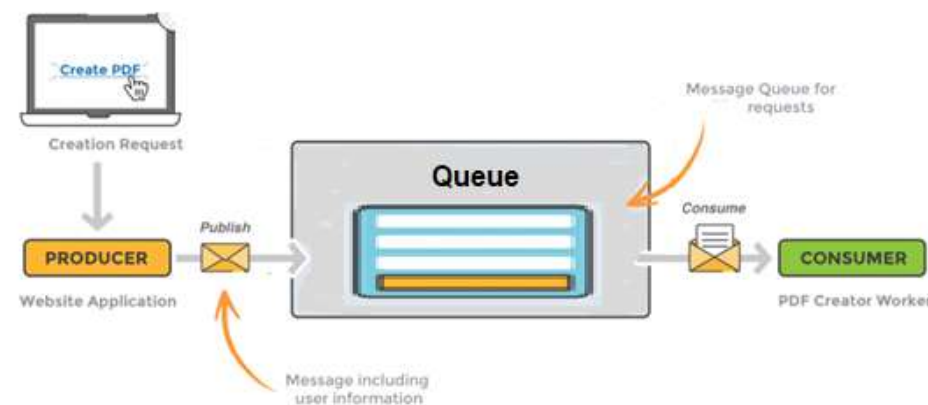


```
INSERT INTO sales (order_date DATE, ...) VALUES ('04-MAR-2006',...);
```

# Транзакционные очереди (Advanced Queuing)

17.2

- Механизм управления очередями сообщений в БД для реализации сложной бизнес-логики
- Подписчик должен подписаться, пока все подписчики не прочтут, сообщение хранится
- Есть хорошее расширение PgQ (скорость, надежность, Enterprise-уровень (в Skype))
- Недостатки существующих реализаций:
  - Только последовательная обработка блоков сообщений
  - Нет приоритетов сообщений
  - Нет фильтрации по атрибутам
  - Нет Exception queue (пока сделали по времени)
  - Нет транзакционности !!! (автоматический возврат сообщений в очередь с отсрочкой видимости)

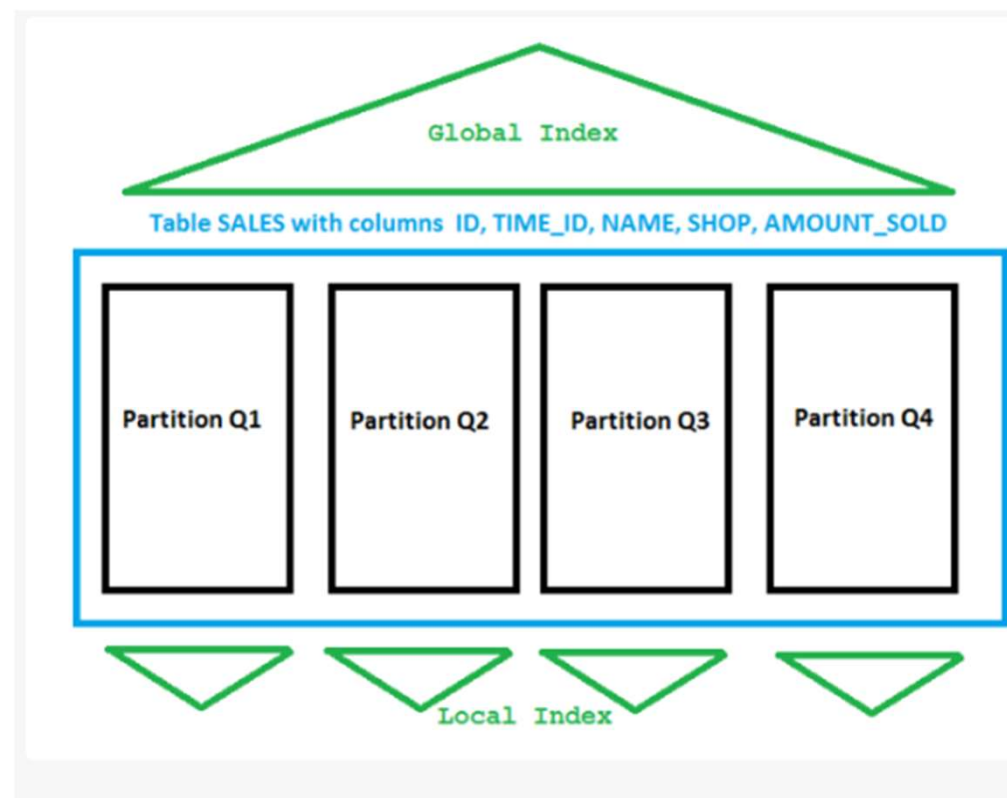


# Транзакционные очереди сообщений

- Скорость — десятки тысяч сообщений в секунду
- Поддержка передачи в сообщении объектов самого разного типа (сообщения, события, заказ активности)
- Автоматическое удаление обработанного сообщения по Commit на стороне получателя (как только 1 подписчик его использовал)
- Сохранение информации в очереди при перезапуске сервера
- Сохранение информации в очереди при переключении на Standby
- Автоматический Retry with delay сообщения по Rollback на стороне получателя
- Пример: DB транзакции (чтение из очереди, построение отчета, неудачная посылка, откат транзакции)

# Глобальные индексы

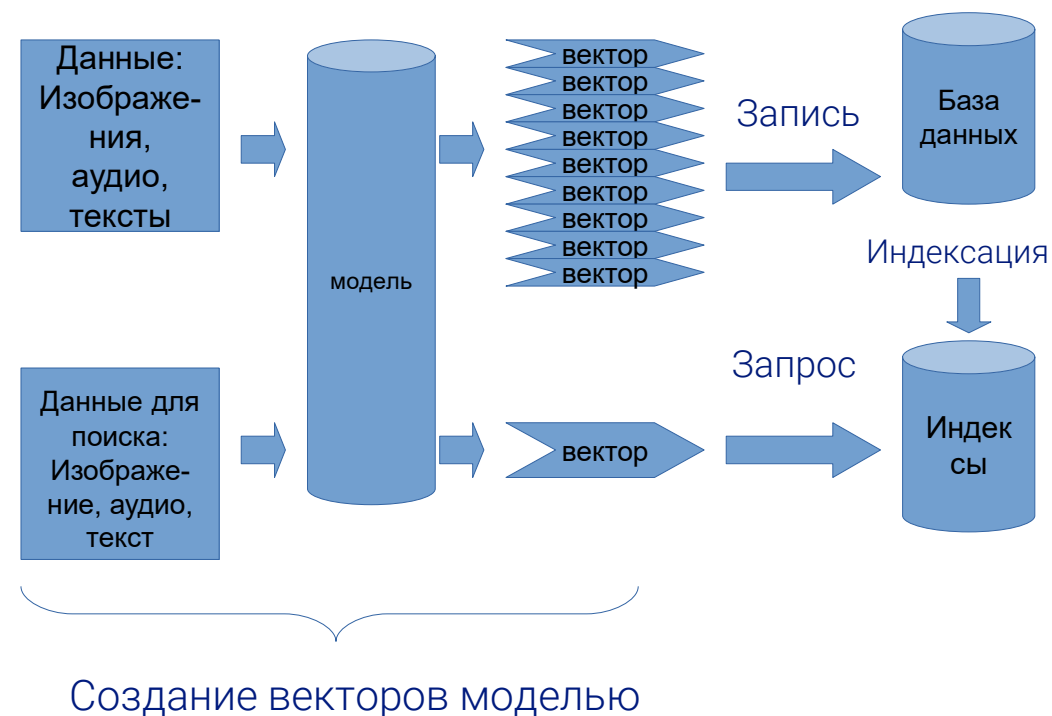
- Индексы ускоряют выборку
- При секционировании локальные индексы строятся для каждой секции и указывают только на ее строки и включают ключ секционирования
- Но часто существуют запросы, требующие индексации по колонкам, не совпадающим с ключом секционирования
- То есть индекс должен указывать на строки разных секций — глобальный индекс
- Глобальный индекс может быть уникальным





# Векторная БД

- Для AI используется преобразование неструктурированных данных в вектор (изображения, видео, тексты, аудио, временные ряды/датчики)
- БД осуществляет хранение векторов, создание индексов, поиск ближайших
- Поиск по близости и по направлению (углу)
- Существует расширение pgvector (есть недостатки)
- Колонка типа Vector
- Индекс содержит текущий вектор и группу ближайших точек для раскрутки



# Векторная БД – инженерный режим

- Недостатки Pgvector
    - Только 2 алгоритма индексации (hnsu, invflat) – недостаточно
    - Нет условия WHERE на колонки (ищем текст + язык)
    - Нет составного индекса (вектор + значение полей)
    - Может не найти значений, хотя они есть, т.к. ef\_search достигнут, но WHERE отсекает часть записей
    - Скорость индексации и поиска
  - Создали свое расширение pgpro\_vector, снимающее эти ограничения
    - Подключение своих алгоритмов индексации
    - Продолжение поиска за ef\_search
    - Условие WHERE
- `CREATE TABLE primer (id INT4, language INT4, v vector(5));`
  - `CREATE INDEX primer_idx ON primer USING hnsu(v vector_12_ops) WITH (m=20,ef_construction=100);`
  - `SELECT id FROM primer WHERE language = 2 ORDER BY v <-> '[2,1,4,3,5]' LIMIT 10;`
  - `CREATE INDEX primer_idx1 ON primer USING gann (language gann_int4, v mc_gann) WITH (m=20,ef_construction=100);`

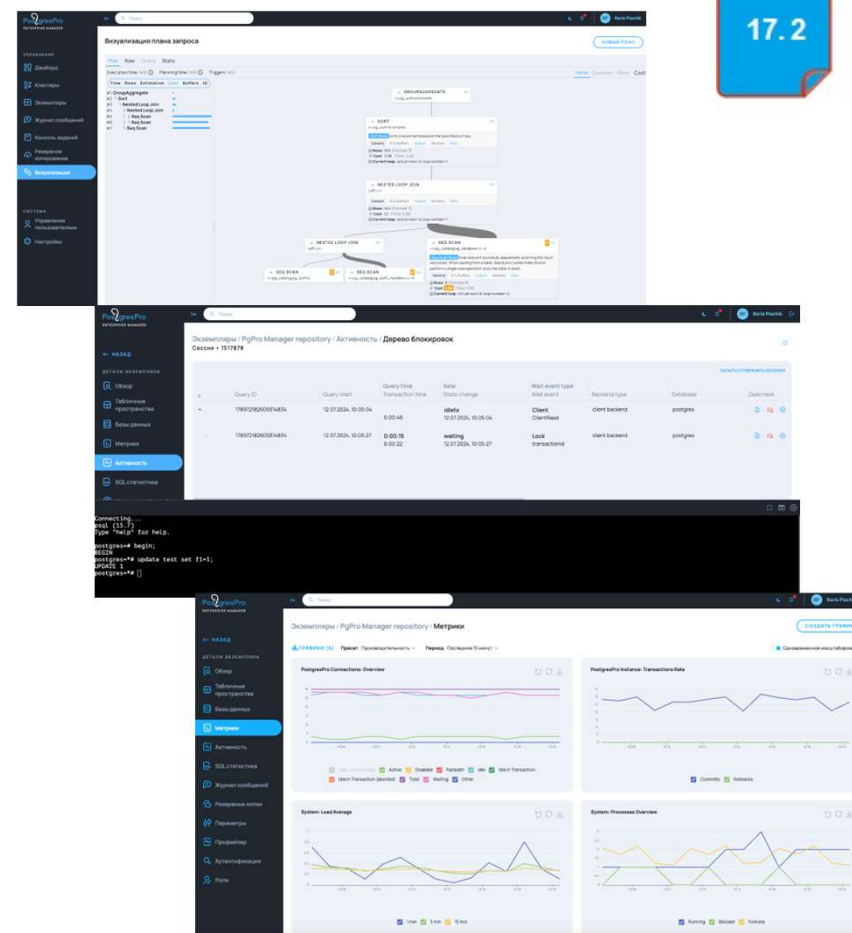


# Управление и администрирование

# PPEM 2.0

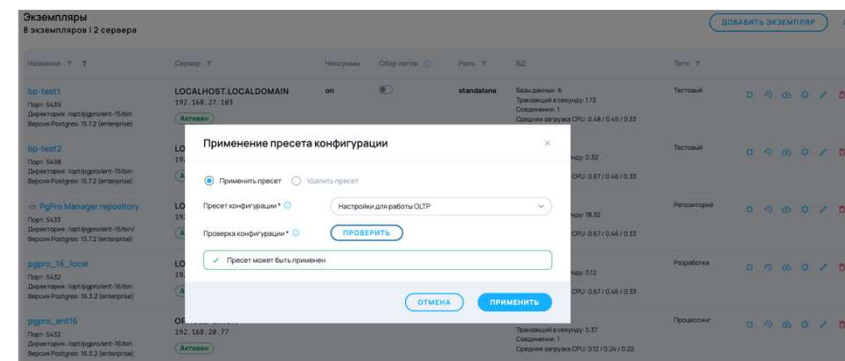
- Новая архитектура и платформа (Golang)
- Обновленный UI, планы запросов GUI, PWR
- Отображение состояния кластеров репликации
- Показ дерева блокировок
- Показ профиля ожиданий для сессии
- Восстановление в режиме Point-In-Time-Recovery
- Управление объектами схемы БД
- Автоматическая настройка экземпляра под 1C/OLTP

17.2



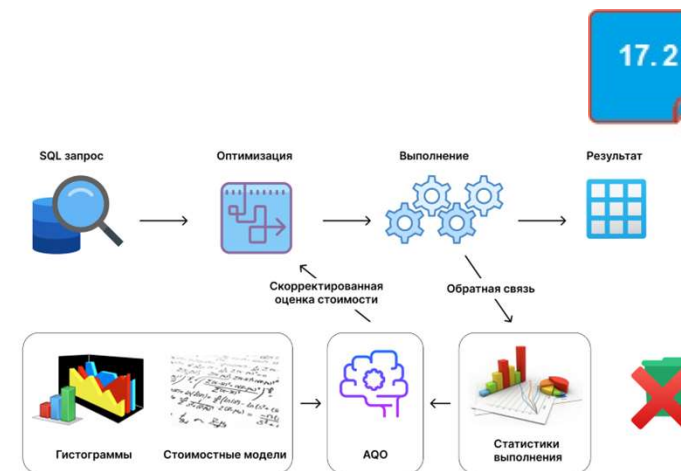
# Автонастройка СУБД Postgres Pro

- Автоматическое формирование значений параметров конфигурации
- При создании инстанса (**pg-setup initdb**) и позже
- Утилита **pgpro\_tune** получает данные о конфигурации оборудования: CPU, Memory и формирует набор оптимальных настроек (40+ параметров)
- Специальные алгоритмы для 1с
- По формулам и из опыта
- Графический интерфейс в RPEM

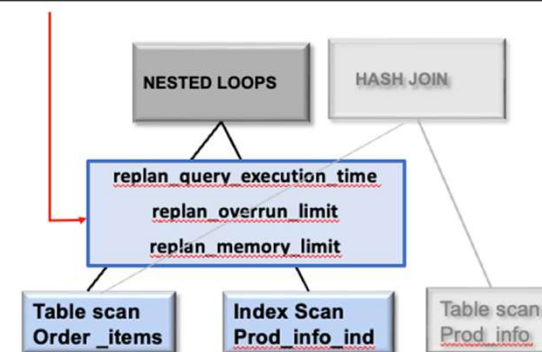


# Adaptive Query Optimizer (AQO) и Adaptive Query Executor (Replan)

- AQO Enterprise: Новый механизм оценки кардинальности — **Delta Learning**, повышает качество планов
- Автоматическое включение/отключение режима обучения, когда он не нужен (Enterprise)
- Автоматическая передача базы знаний AQO на реплику через WAL
- AQE: 3 различных события-триггера, которые вызывают перепланирование
  - Время
  - Память
  - Кардинальность
  - Количество попыток
- «Умные» триггеры перепланирования — проверяем, прежде чем прервать запрос
- Поддержка extended-протокола/prepared statements



При повторном планировании оптимизатор решил поменять алгоритм соединения и метод доступа к таблице



Перестроение плана по событию-триггеру

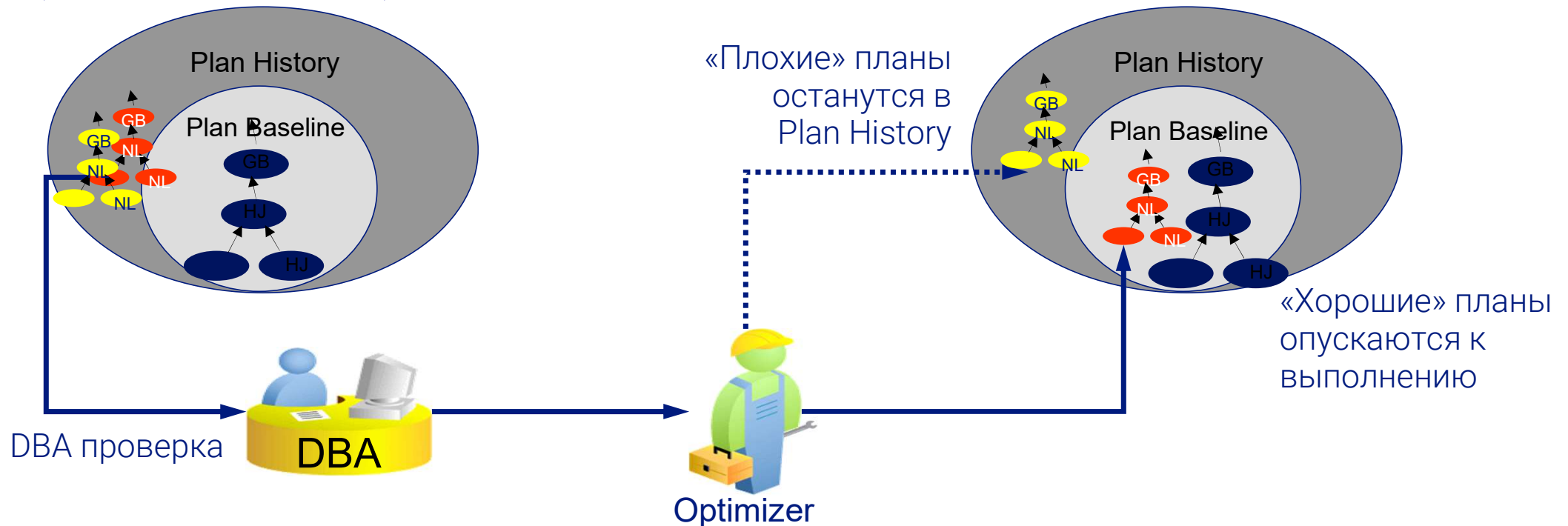
# SR\_PLAN → Мультиплан

17.2

- «Фиксация» планов запросов — стабилизация производительности
- Новый тип зафиксированных планов — Hintset, привязан не к OID объектов, а к их именам. И его можно перенести на другую БД
- Автоматическая передача набора сохраненных планов на реплику через WAL
- Шаблоны (Wild Card) на имена таблиц в сохраненных планах — полезно для временных таблиц 1С (temp\_tab\_\*)
- Ассистент регистрации запросов — упрощенный механизм «захвата» планов для последующей фиксации (фиксируются ID + планы) и потом можно заморозить нужный план (а не текущий)



# Управление стабилизацией планов (мультиплан)

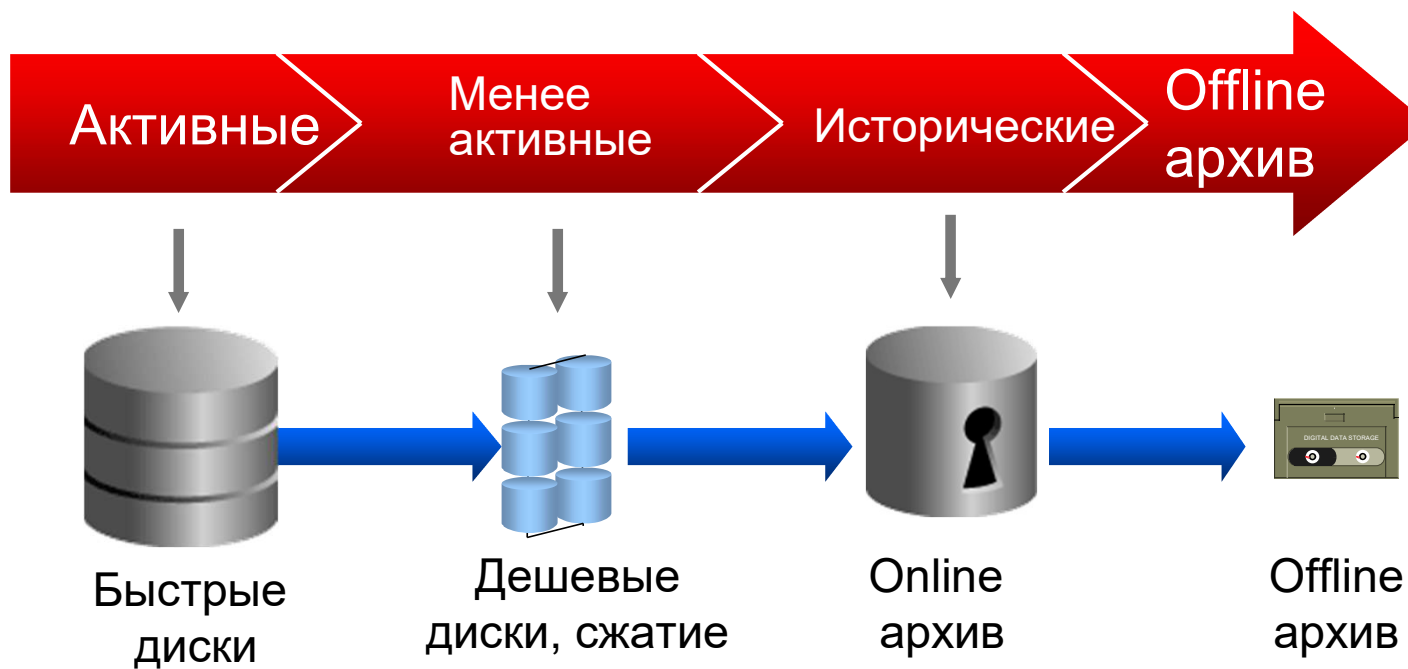


- Управление планами запросов на основе списка «хороших» планов – Baselines
- DBA может допускать/запрещать определенные планы к выполнению
- Объединяет работу технологий `sr_plan` и `pg_hint_plan` под общим интерфейсом и настройками



# Цикл жизни данных

(ILM – Information Lifecycle management)



# ILM – автоматическое перемещение/сжатие

- Информация о времени последнего чтения и изменения **таблицы/секции** пользователем хранится в `pg_stat_all_tables_per_user`
- Работа системных пользователей (`vacuum`, `backup`) не фиксируется
- Политика ILM задается функцией `pg_ilm_add_rule`

```

Pg_ilm_add_rule('policy1', 'T1', 'NO_ACCESS', '3 month',
'ALTER_TS', 'TS2')

```
- Перемещение, сжатие, [read only]
- Тип политики – `NO_ACCESS`, `NO_MODIFICATION`
- Выполнение политики – через `job_scheduler` или вручную `pg_ilm_process_all_rules()`

Температурная карта: бит- секция

```

0100110101001101 10010111101010101 10010111101010101
00110101111010101 0101010101010101 0101010101010101
0111010101010110 0111010101010110 0111010101010110
1001000101010101 1001000101010101 1001000101010101
10010111101010101 1101000101011101 10010111101010101
0101010101010101 0101110101011101 0101010101010101
0111110100011110 0111110100011110 0111110100011110
1001000101010101 1001000101010101 1001000101010101
1011011100010101 1011011100010101 1011011100010101
0101010101010101 0101010101010101 0101010101010101
0101110000011111 0101110000011111 1001000101010101
1001000101010101 1001000101010101 1001000101010101
1001000101010101 10010111101010101 0111110101011111
0101010101010101 1101010101010101 1101010101010101
1001000101010101 0111110101011111 0111110101011111
1001100101010101 1001100101010101 1001100101010101

```



# И3 PostgreSQL 17

# Полезные механизмы из PostgreSQL 17



- Наши `MERGE/SPLIT-partition`, `On Login trigger`, `transaction_timeout` параметр (ограничение времени транзакции)
- Оператор `MERGE`:
  - Не только вставка новых и модификация совпадающих строк, но и обработка несовпадающих строк целевой таблицы (`WHEN NOT MATCHED`)
  - Возврат всех измененных/добавленных строк и типа операции
- `COPY FROM ... (on_error 'ignore' ...)` — при групповой загрузке не остановится при ошибках формата
- Привилегия `maintain` и роль `pg_maintain` на конкретную таблицу или пользователю
  - `vacuum`, `vacuum full`, `analyze`, `cluster`, `refresh MV`, `lock table`, `reindex`
- Быстрое преобразование физической репликации в логическую для VLDB (`pg_createsubscriber`)



# Q&A

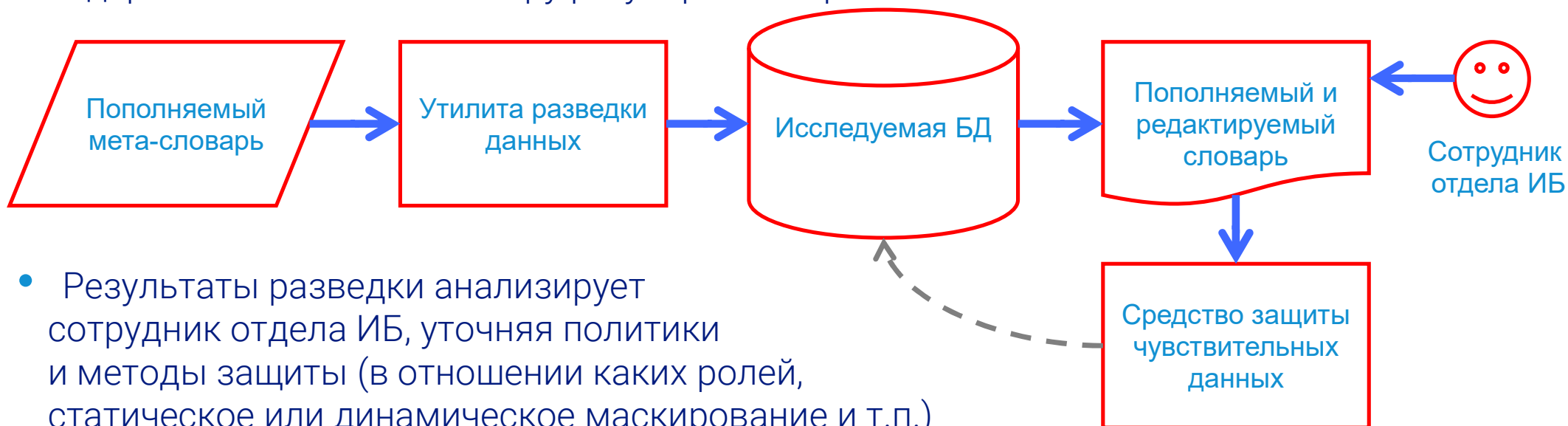
PostgresPro

Спасибо  
за внимание!



## Поиск чувствительной информации

- Поиск колонок таблиц – кандидатов на маскирование (пароль, credit card, зарплата, названия организаций, фамилии и т д)
- Для разведки используется мета-словарь, содержащий маски для проверки имен и содержимого полей по набору регулярных выражений и константным значениям

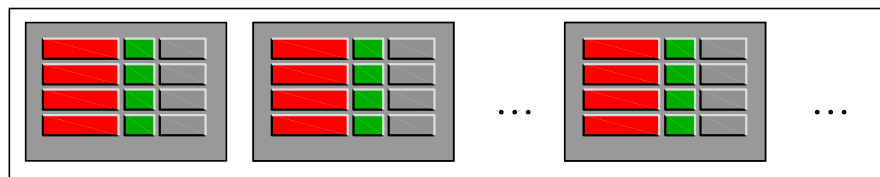


- Результаты разведки анализирует сотрудник отдела ИБ, уточняя политики и методы защиты (в отношении каких ролей, статическое или динамическое маскирование и т.п.)
- Обновленные параметры из словаря применяются при использовании средства защиты

# Reference Partitioning

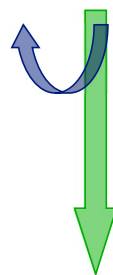
RANGE(`order_date`)  
 Primary key `order_id`

Таблица ORDERS



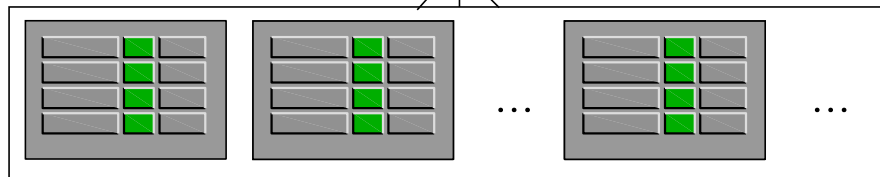
Jan 2006

Feb 2006



PARTITION BY REFERENCE  
 Ключ секционирования  
 наследуется через связь РК-FK

Таблица LINEITEMS



Jan 2006

Feb 2006

RANGE(`order_date`)  
 Foreign key `order_id`



# TDE – реализация – управление ключами

- Применяется трёхуровневая схема:

- MMK – главный мастер-ключ, хранится в защищённом месте, шифрует мастер-ключи сервера
- MMK создает и хранит чужое ПО (например HashiCorp Vault)
- SMK/WMK – мастер-ключи сервера (TS и WAL), шифруют сессионные ключи (для страниц таблиц, индексов, журналов) Они зашифрованы MMK
- У зашифрованных TS в папке пустой файл pg\_encryption. И файл ключей keyset.bin в подпапке БД
- Уникальный ключ шифрования страницы формируется через OpenSSL на основе SMK/WMK, страница шифруется, а инфо для восстановления этого ключа шифрования (для расшифровки) хранится в доп файле keyring для этой таблицы/индекса. Для WAL другой механизм (WMK, LSN, таймлайн)

- Разработаны процедуры:

- смены MMK с перешифрованием серверных SMK/WMK
- смены SMK/WMK с перешифрованием или ротацией (хранится связка ключей, т к старые нужны для старых страниц) сессионных SSK/WSK
- Резервного копирования с дополнительным сохранением файла keyring и информацией, какой версией (датой генерации) MMK пользовались при этом

