# Тема 3: Архитектура: буферный кеш и журнал



## Учебные вопросы изучаемые на занятии



- 1) Устройство буферного кеша
- 2) Алгоритм вытеснения
- 3) Журнал предзаписи
- 4) Контрольная точка

## Буферный кеш

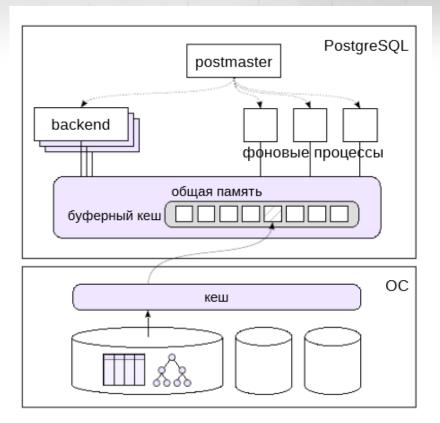


#### Массив буферов

- страница данных (8 Кбайт)
- доп. информация

#### Блокировки в памяти

- для совместного доступа

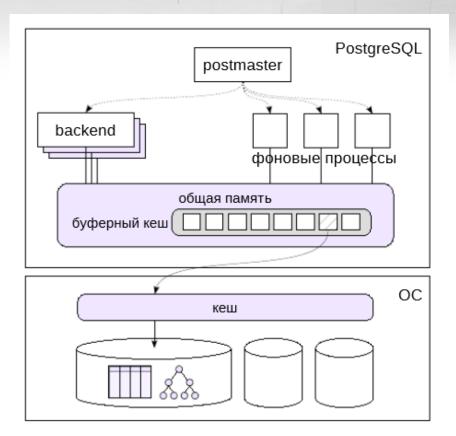


#### Вытеснение



Вытеснение редко используемых страниц

- «грязный» буфер записывается на диск
- на освободившееся место читается другая страница



## Журнал (WAL)



Проблема: при сбое теряются данные из оперативной памяти, не записанные на диск

#### Журнал

поток информации о выполняемых действиях, позволяющий повторно выполнить потерянные при сбое операции запись попадает на диск раньше, чем измененные данные

Журнал защищает

страницы таблиц, индексов и других объектов статус транзакций (xact)

Журнал не защищает

временные и нежурналируемые таблицы

#### Контрольная точка



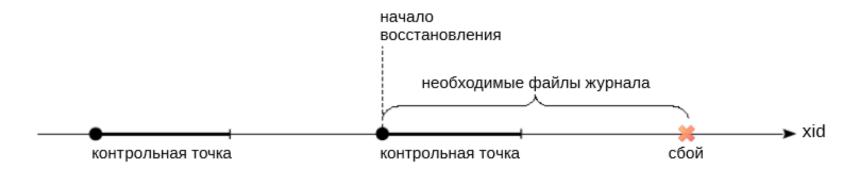
#### Периодический сброс всех грязных буферов на диск

гарантирует попадание на диск всех изменений до контрольной точки ограничивает размер журнала, необходимого для восстановления

Восстановление при сбое

начинается с последней контрольной точки

последовательно проигрываются записи, если изменений нет на диске



#### Производительность

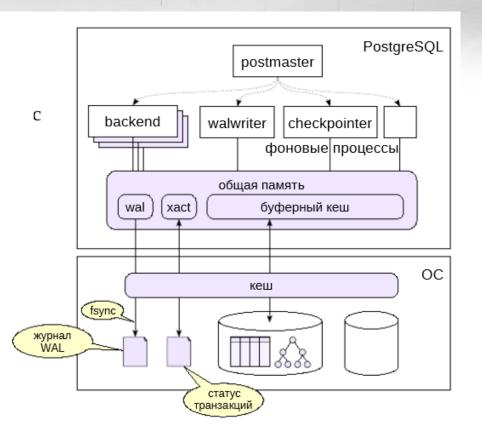


#### Синхронный режим

- запись при фиксации;
- обслуживающий процесс.

#### Асинхронный режим

- фоновая запись;
- walwriter.



#### Итоги



Буферный кеш существенно ускоряет работу, уменьшая число дисковых операций

Надежность обеспечивается журналированием Размер журнала ограничен благодаря контрольным точкам Журнал удобен и используется во многих случаях:

- для восстановления после сбоя;
- при резервном копировании;
- для репликации между серверами.

### Практика



1. Проверьте, как используется буферный кеш в случае обновления одной строки в обычной и во временной таблице.

Попробуйте объяснить отличие.

2. Создайте нежурналируемую таблицу и вставьте в нее несколько строк. Сымитируйте сбой системы, остановив сервер в режиме immediate, как в демонстрации.

Запустите сервер и проверьте, что произошло с таблицей.

Найдите в журнале сообщений сервера упоминание о восстановлении после сбоя.

### Практика



1. Временные таблицы выглядят так же, как обычные, но время их жизни — текущий сеанс. Такая таблица видна тоже только в текущем сеансе.

Воспользуйтесь командой

**EXPLAIN** (analyze, buffers, costs off, timing off)

как было показано в демонстрации.

2. Останов в режиме immediate выполняется так:

sudo pg\_ctlcluster 12 main stop -m immediate --skip-systemctl-redirect

Ключ --skip-systemctl-redirect нужен здесь из-за того, что используется PostgreSQL, установленный в Ubuntu из пакета. Он управляется командой pg\_ctlcluster, которая вызывает утилиту systemctl, которая в свою очередь вызывает pg\_ctl, теряя при этом указанный режим. Ключ позволяет обойтись без systemctl и передать информацию pg\_ctl.