

# PostgreSQL 14 最新情報解説

2021-08-18

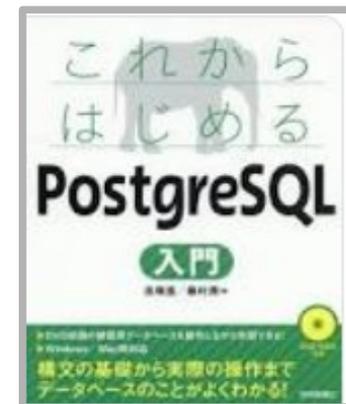
SRA OSS, Inc. 日本支社  
高塚 遥

## 講演の概要:

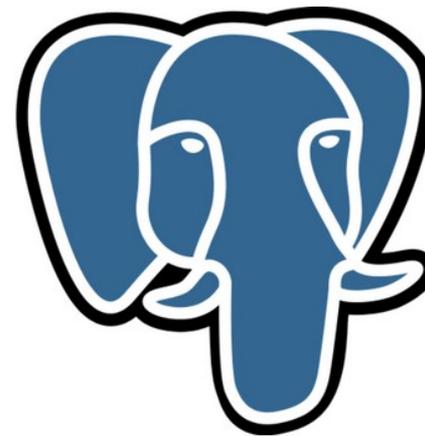
- 2021年秋リリース予定  
PostgreSQL 14  
の新機能や性能向上を  
解説します。
- 非互換の点についても  
説明します。

## 講演者:

- 高塚 遥
- 普段は ヘルプデスク、  
コンサルティングなど、  
PostgreSQLの支援業務  
を各種手掛ける
- (特非)日本PostgreSQL  
ユーザ会 理事



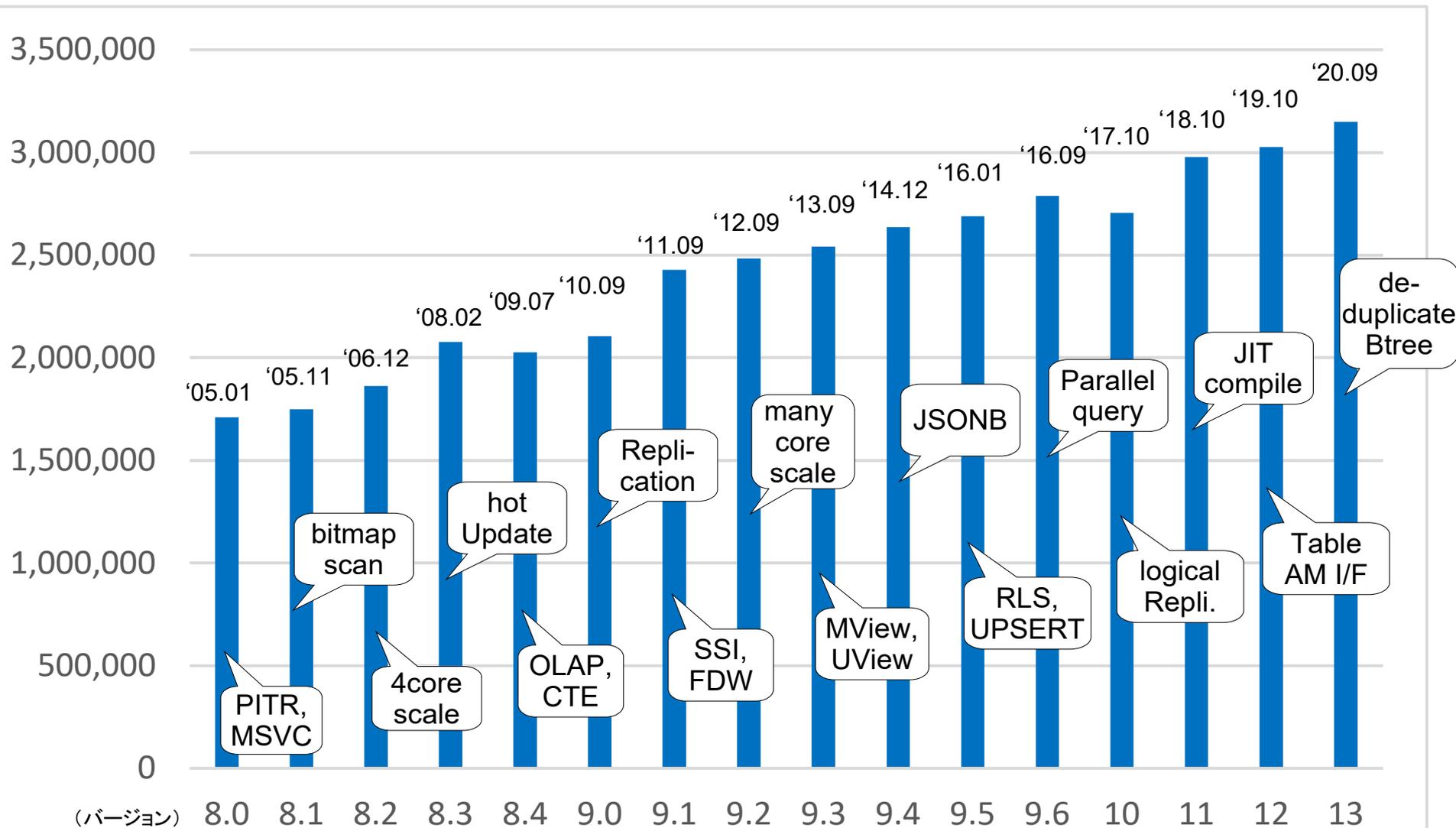
# PostgreSQL について



- 多機能リレーショナルデータベース(RDB)
  - 豊富な商用RDB 置き換え実績
- 長い歴史を持つ
  - 1980年代のPOSTGRES、1996年 PostgreSQL 6.0
- BSDタイプの PostgreSQLライセンス
- 1社主導でないオープンソースソフトウェア
  - 主要開発者・開発管理者が各PostgreSQLビジネス企業に所属

# これまでのリリース

(コード行数)



# PostgreSQL 14 の概要

## 性能向上

- Btree Index 肥大化防止
- 式の拡張統計情報
- LZ4によるデータ圧縮
- postgres\_fdw改善
- ロジカルレプリケーション改善
- パラレルクエリ改善

## SQL新機能

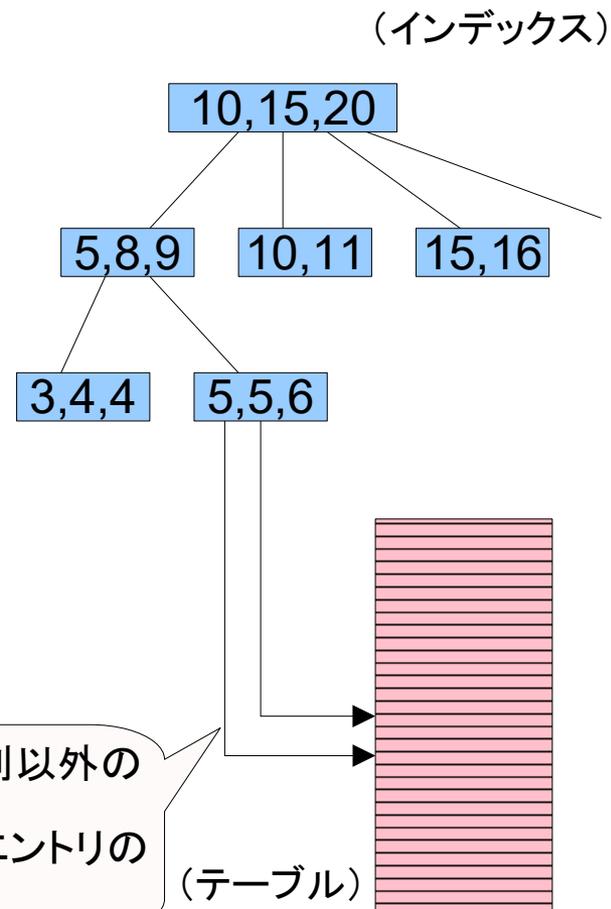
- マルチ範囲型
- SEARCH/CYCLE句
- 添え字構文

## 運用管理

- セッション制御機能
- pg\_read\_all /  
pg\_write\_all ロール
- 実行時統計ビュー拡張
- pg\_amcheck
- pg\_rewind拡張

# Btree Index肥大化防止

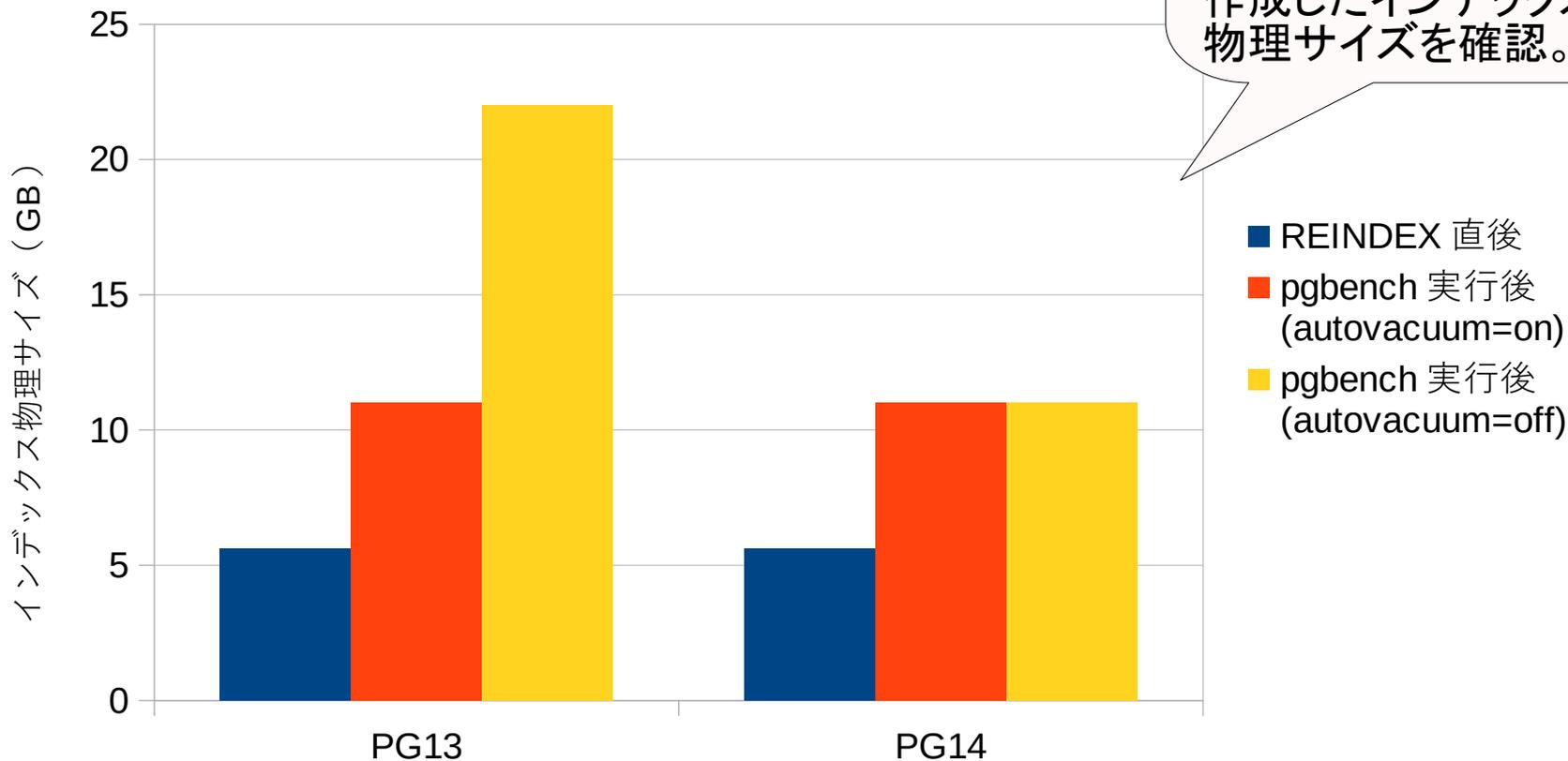
- 更新された項目に削除可能を示すヒント情報を付加
  - 同値のインデックスエントリを自動的に整理できるように
- UPDATE で生じる肥大化に対応
  - HOT機能が効かないケースに有用
  - ページ分割を試みるときに、削除可能項目を整理する
  - VACUUM処理を軽減



インデックス列以外の更新でも、インデックスエントリの更新が必要

性能向上

PG14 インデックス肥大化防止



更新しない列に Btree  
インデックスを作成。  
UPDATEを繰り返す  
pgbenchを実行。  
作成したインデックスの  
物理サイズを確認。

- REINDEX 直後
- pgbench 実行後 (autovacuum=on)
- pgbench 実行後 (autovacuum=off)

# 式の拡張統計

- 拡張統計情報とは？
  - CREATE STATISTICS で作る追加のプランナ統計情報
- 式の統計情報の動作

連番データ生成

```
db1=# CREATE TABLE t_exstat (a int);
db1=# INSERT INTO t_exstat SELECT generate_series(1, 1000);

db1=# CREATE STATISTICS s ON mod(a,10), mod(a,20) FROM t_exstat;
db1=# ANALYZE t_exstat;

db1=# EXPLAIN (ANALYZE, TIMING OFF)
      SELECT * FROM t_exstat WHERE mod(a,10) = 0 AND mod(a,20) = 0;
      QUERY PLAN
```

```
-----
Seq Scan on t_exstat
  (cost=0.00..25.00 rows=50 width=4) (actual rows=50 loops=1)
  Filter: ((mod(a, 10) = 0) AND (mod(a, 20) = 0))
  Rows Removed by Filter: 950
```

# LZ4によるデータ圧縮(1)

- 従来から可変長データは暗黙にデータ圧縮される
  - 1レコードで 2KB超の場合にTOASTテーブルに圧縮格納

- 圧縮アルゴリズムが選択可能

- pglz(従来方式)、lz4

```
default_toast_compression = lz4
```

- テーブルの列単位で指定

```
ALTER TABLE 《テーブル》 ALTER 《列》  
SET COMPRESSION lz4;
```

- 適用は個別のフィールド(行の列)単位

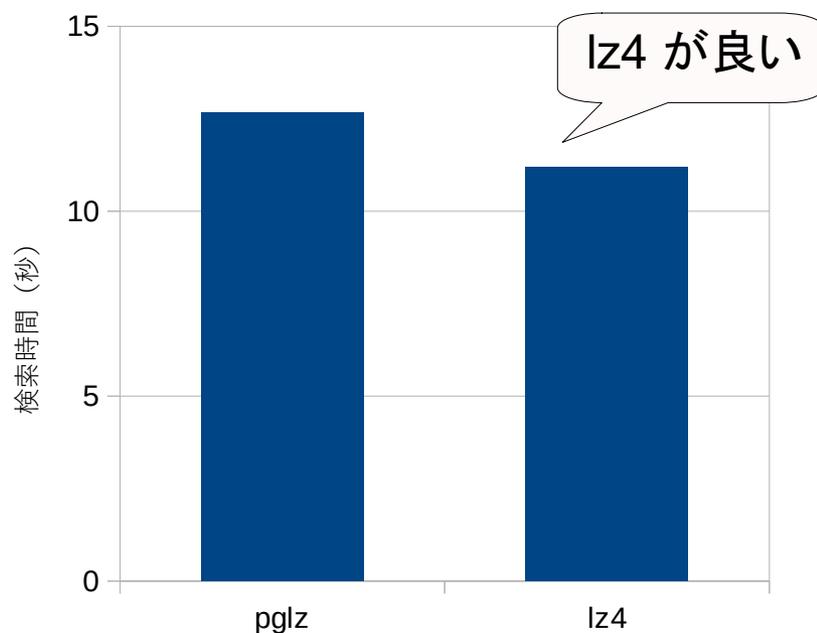
```
db1=# SELECT id, pg_column_compression(col1) FROM tbl1;  
id | pg_column_compression  
----+-----  
1  | lz4  
2  | pglz
```

性能向上

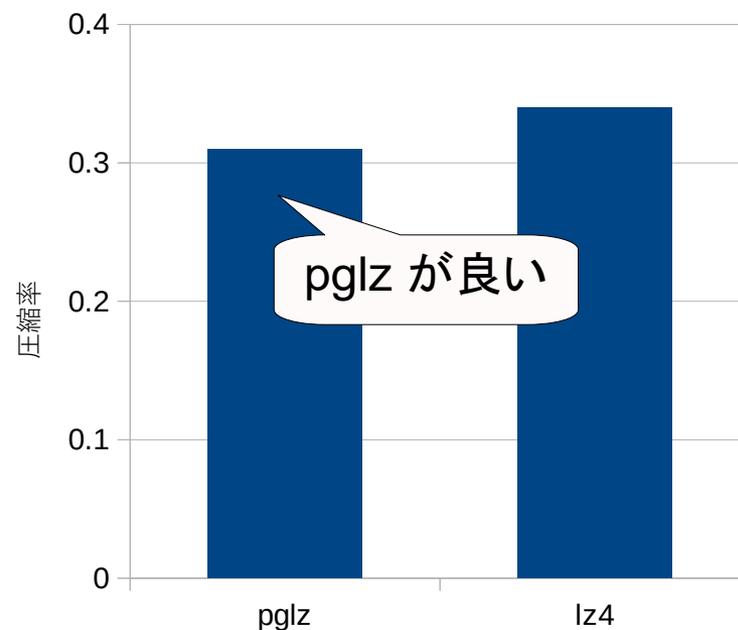
## LZ4によるデータ圧縮(2)

- 性能特性の違いは？
  - PostgreSQL文書(SGMLファイル)で検証

検索速度比較



圧縮率比較



# postgres\_fdw改善

他に、接続管理のオプションや関数の追加も

- 外部テーブルのTRUNCATE
  - 従来は不可 → 参照先でTRUNCATEが実行される
- 外部テーブルの非同期スキャン
  - パーティションテーブルで並列検索
- 外部テーブルへの一括挿入
  - 従来は 1行INSERTの繰り返し → 複数行挿入のINSERTを使用

Append

- > Async Foreign Scan on ft\_tbl1
- > Async Foreign Scan on ft\_tbl2

```
INSERT INTO ft_test1
SELECT g, 'XXXXXXXXXX' FROM generate_series(1, 1000) g;
```

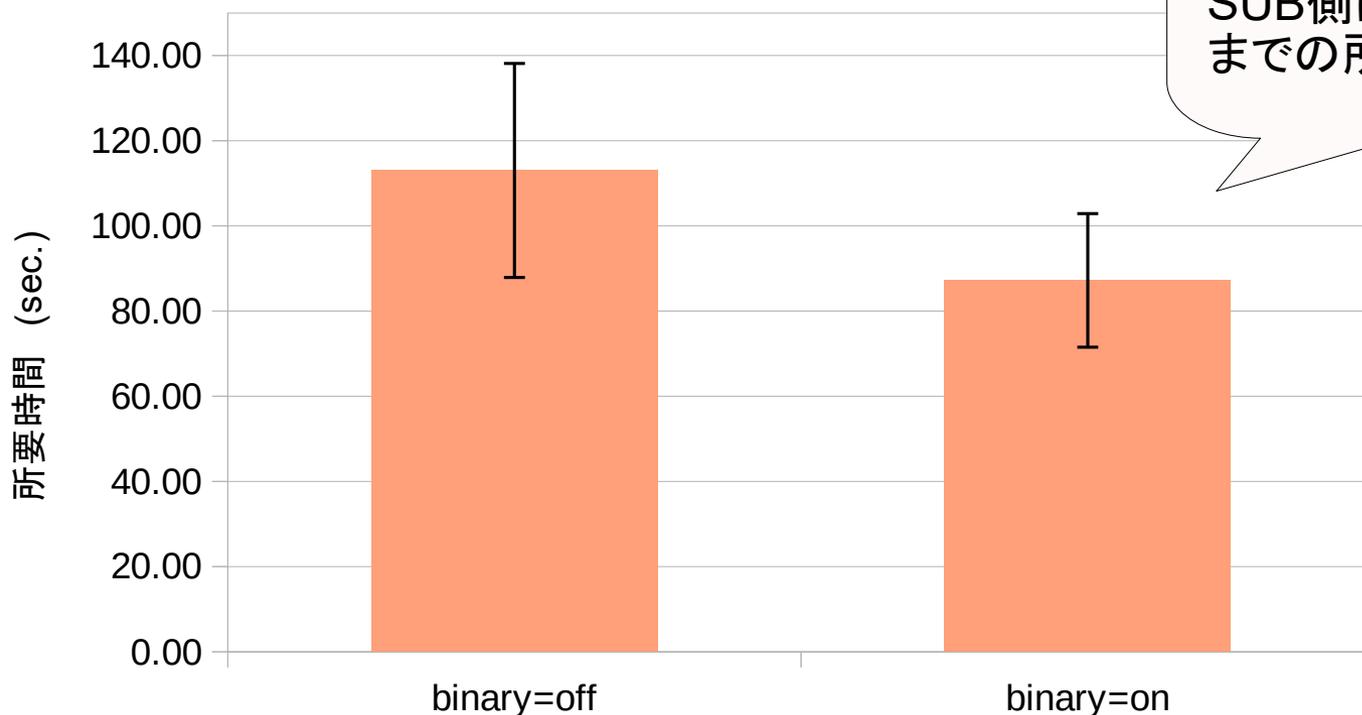
# ロジカルレプリケーション改善(1)

- ストリーム送信
  - 従来: 変更送信はコミット契機、それまでPUB側に蓄積  
→ streaming=on でコミット前送付、SUB側蓄積
- 初期同期中更新を複数トランザクションに
  - 初期同期トランザクションの巨大化を防ぐ
- バイナリ転送モード
  - 従来: 転送はテキスト形式  
→ binary=on でバイナリ転送可能

性能向上

# ロジカルレプリケーション改善(2)

ロジカルレプリケーション転送時間  
バイナリモードによる差異



bytea、timestamp 型の列を持つテーブルに50万行を挿入、SUB側に反映されるまでの所要時間を比較。

## パラレルクエリ改善(1)

- パラレルシーケンシャルスキャンの改善
  - 各パラレルワーカが1ブロックずつ処理していた  
→ 複数ブロックを処理するように変更、  
ストレージ I/O アクセス効率の向上をねらう
- PL/pgSQL の RETURN QUERY パラレル対応
- REFRESH MATERIALIZED VIEW パラレル対応

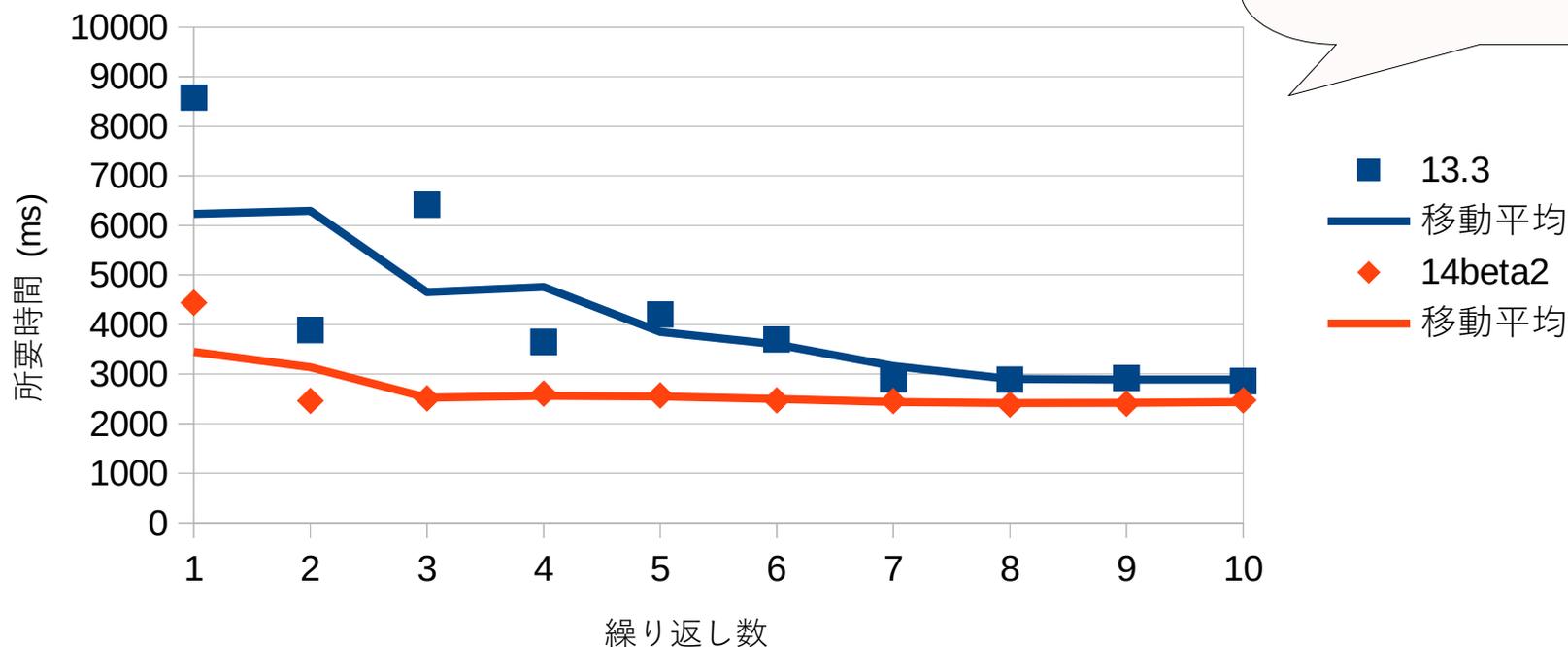
性能向上

# パラレルクエリ改善(2)

100 万件パラレルシーケンシャルスキャン

13.3 と 14beta2

データがキャッシュに  
載らない状態から始めて、  
「Parallel Seq Scan」を  
行う SELECT を繰り返し  
実行する。



# マルチ範囲型

- 複数の範囲値からなるデータ
- 範囲型同様に「含まれるか?」「重なるか?」の演算子を持つ
- 範囲型同様に GiST インデックス利用可

データ型	説明
int4multirange	integer 型のマルチ範囲型
int8multirange	bigint 型のマルチ範囲型
nummultirange	numeric 型のマルチ範囲型
tsmultirange	timestamp 型のマルチ範囲型
tstzmultirange	timestamp with time zone 型のマルチ範囲型
datemultirange	date 型のマルチ範囲型

datemultirange  
の値の例

```
{[2021-07-01,2021-07-03],[2021-07-05,2021-07-10],
[2021-07-12,2021-07-17],[2021-07-19,2021-07-22]}
```

# SEARCH / CYCLE句(1)

- CTE再帰問い合わせ(WITH RECURSIVE)の新構文:
- 幅優先探索、深さ優先探索を指定できる
- 循環参照の検出、循環参照での検索停止ができる
- 再帰検索の経路データを自動で作ってくれる

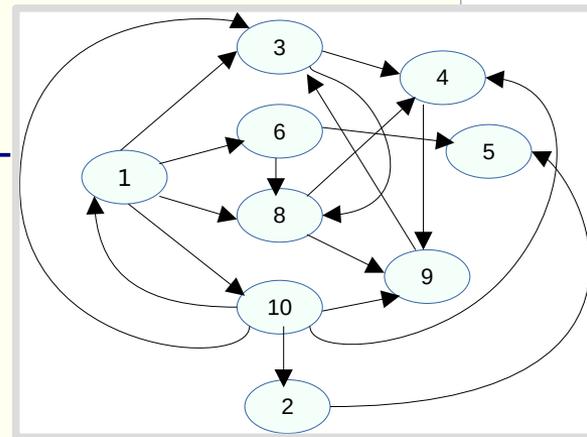
## SQL機能

## SEARCH / CYCLE句(2)

```
CREATE TABLE
t_sns_follow
(id1 int, id2 int);
```

```
=# SELECT chain AS follow_chain, cyclemark, cyclepath
FROM (
  WITH RECURSIVE search_tree (id2, chain) AS (
    SELECT id2, ARRAY[id1,id2] FROM t_sns_follow f WHERE f.id1 = 1
    UNION ALL
    SELECT f.id2, st.chain || ARRAY[f.id2] FROM t_sns_follow f
    JOIN search_tree st ON (f.id1 = st.id2)
  ) SEARCH DEPTH FIRST BY id2 SET search_seq
  CYCLE id2 SET cyclemark USING cyclepath
  SELECT chain, search_seq, cyclemark, cyclepath FROM search_tree
) v
ORDER BY search_seq;
```

follow_chain	cyclemark	cyclepath
{1,3}	f	{(3)}
{1,3,4}	f	{(3),(4)}
{1,3,4,9}	f	{(3),(4),(9)}
{1,3,4,9,3}	t	{(3),(4),(9),(3)}
{1,3,8}	f	{(3),(8)}
{1,3,8,4}	f	{(3),(8),(4)}



# 添え字構文

- hstore型、jsonb型で配列型と同様の添え字をサポート

```
=# SELECT j['1']['A'] FROM  
      (VALUES ('{"1":{"A":100, "B":200}', "2":{"C":300}}'::jsonb)) AS v(j);  
  j  
-----  
  100  
(1 row)
```

json型は  
非対応

```
=# SELECT h['B'] FROM (VALUES ('A=>100, B=>200'::hstore)) AS v(h);  
  h  
-----  
  200  
(1 row)
```

# セッション制御機能

- サーバ側機能として長期アイドルセッションを切断
  - `idle_session_timeout`:  
アイドルセッションを強制切断するタイムアウト

← 従来は運用管理者側が cronジョブなどで対応

- クライアント側切断を早期検知
  - `client_connection_check_interval`  
クライアントの接続状態を検査する周期

← 従来はサーバ側でSQL実行中には検出されなかった

## 新システムロール

- `pg_read_all_data`
  - 全てのデータを参照だけできる  
(SELECT権限、USAGE権限)
- `pg_write_all_data`
  - 全てのデータを更新だけできる  
(USAGE権限、INSERT権限、DELETE権限、UPDATE権限)
- `pg_database_owner`
  - 暗黙に現在のデータベース所有者をメンバとしているロール。
    - `pg_database_owner` に権限を付与すると、  
権限判断時点のデータベース所有者に権限を付与したことになる

シンプルな方法で、  
参照専用ユーザを  
作ることができる

# 実行時統計情報の追加(1)

- COPY進捗情報
  - pg\_stat\_progress\_copyビュー

```

=# SELECT * FROM pg_stat_progress_copy;
-[ RECORD 1 ]-----+----- ← 実行中のコピーがある場合のみ行が表示される
pid           | 3987
datid         | 16406
datname       | db1
relid         | 16407
command       | COPY TO           ← COPY TO か COPY FROM か
type          | FILE              ← 他に PROGRAM、PIPE、CALLBACK
bytes_processed | 37164345         ← ここまでで処理したバイト数
bytes_total   | 0                 ← COPY TO では 全体サイズが不明なため 0
tuples_processed | 556350           ← ここまでで処理した行数
tuples_excluded | 0                ← ここまでで処理した行数の除外分

```

## 実行時統計情報の追加(2)

### ■ WAL書き出し情報

- pg\_stat\_walビュー:

- WALレコード単位の処理量、ディスク書き出し・フラッシュの統計

解釈は実装を把握していないと難しい

### ■ ロジカルレプリケーションの統計情報

- pg\_stat\_replication\_slotsビュー

```
=# SELECT * FROM pg_stat_replication_slots;  
-[ RECORD 1 ]+-----  
slot_name      | sub1  
spill_txns     | 0          ← spill書き出したトランザクション数  
spill_count    | 0          ← spill書き出した数  
spill_bytes    | 0          ← spill書き出したバイト数  
stream_txns    | 1          ← ストリーム送出したトランザクション数  
stream_count   | 1          ← ストリーム送出した回数  
stream_bytes   | 67109019  ← ストリーム送出したバイト数  
total_txns     | 1          ← 処理トランザクション数  
total_bytes    | 67109019  ← 処理バイト数
```

# pg\_amcheck

- テーブル、インデックスの内部データ構造を検査
- amcheck拡張を簡単に使うためのクライアントコマンド

```
$ pg_amcheck db1
```

```
$ pg_amcheck -d db1 -s public -t pgbench_accounts -v
```

```
pg_amcheck: including database "db1"
```

```
pg_amcheck: in database "db1": using amcheck version "1.3" in  
schema "public"
```

```
pg_amcheck: checking heap table
```

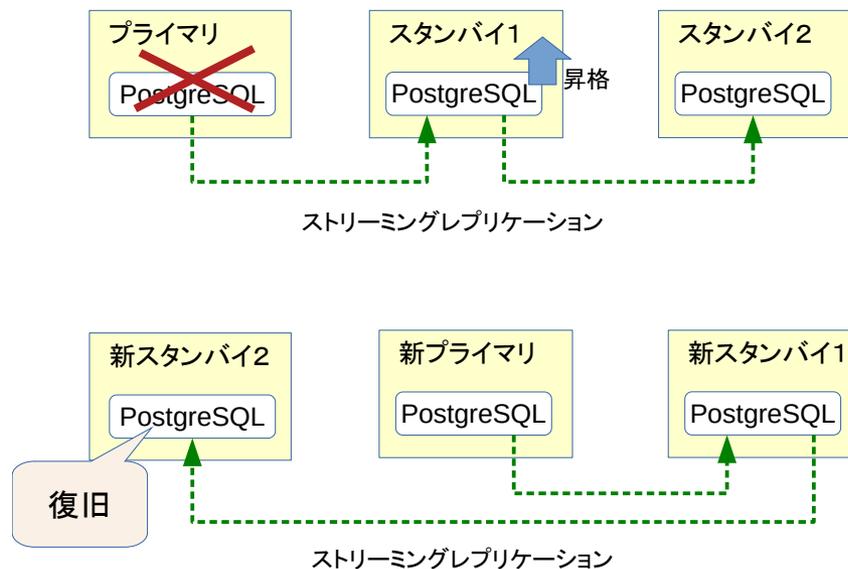
```
"amcheckdb"."public"."pgbench_accounts"
```

```
pg_amcheck: checking btree index
```

```
"amcheckdb"."public"."pgbench_accounts_pkey"
```

# pg\_rewind 拡張

- WALを巻き戻すツール
  - あるスタンバイを別のプライマリに追従させるために使用  
(新プライマリの昇格点よりも先行しているスタンバイを巻き戻し)
- スタンバイをターゲットにした巻き戻しに対応
  - ユースケース:  
カスケードの場合



## 非互換の変更点

- `pg_hba.conf` で `clientcert=1` という記法が廃止
  - `verify-ca` (=従来の 1 と同じ意味) または `verify-full` を指定
- V2プロトコル廃止
  - V3プロトコル非対応クライアントは、ほぼ無い
  - サーバ側プリペアドステートメントを使用しないようにするため、あえて `protocolVersion=2` を指定している場合に注意
- 後置単項演算子の廃止
  - 該当する組込演算子は 階乗の `!` のみ(代替は `factorial`関数)
- `EXTRACT` 戻り値が `float8`型 から `numeric`型
- `pg_standby`廃止

## まとめ

- バージョン14の拡張は:
- 実用的な機能追加が中心
- 例年通りのスケジュールで進行中
  - 2021年秋リリース予定
  - 仕様小変更は未だありそう

- 検証レポートを公開

『SRAOSS

PostgreSQL14 検証』  
で検索

[https://www.sraoss.co.jp/  
tech-blog/pgsql/pg14report/](https://www.sraoss.co.jp/tech-blog/pgsql/pg14report/)