

PostgreSQL ve verzi 13-16

createdb jménoDB

Vytvoří novou databázi

dropdb jménoDB

odstraní existující databázi

psql jménoDB¹

spustí SQL konzoli

pg_dump jménoDB > jméno_souboru

Vytvoří zálohu databáze

SQL konzole – psql

Umožní zadání SQL příkazu a zobrazí jeho výsledek.

Přehled důležitých příkazů

Každý příkaz začíná zpětným lomítkem “` a není ukončen středníkem.

\c jménoDB	přepnout do jiné databáze
\l	zobrazí seznam databází
\d objekt	zobrazí popis objektu (tabulky, pohledu)
\dt+	zobrazí seznam tabulek
\dv	zobrazí seznam pohledů
\df *filtr*	zobrazí seznam funkcí
\sf funkce	zobrazí zdrojový kód funkce
\i	importuje soubor
\h SQL	zobrazí syntaxi SQL příkazu
\?	zobrazí seznam psql příkazů
\q	ukončí konzolu
\x	přepíná řádkové a sloupcové zobrazení
\timing on	zapíná měření času zpracování dotazu

Konfigurace konzole

Soubor .psqlrc

```
\set QUIET on
\setenv PAGER less2
\setenv LESS '-iMSx4 -RSFX -e'
\pset pager always
\pset linestyle unicode
\pset null 'NULL'
\set FETCH_COUNT 1000
\set HISTSIZE 5000
\timing
\set HISTFILE ~/.psql_history-:DBNAME
\set HISTCONTROL ignoreups
\set PROMPT1 '(%@%:%) [%] > '
\set ON_ERROR_ROLLBACK on
\set AUTOCOMMIT off3

\set QUIET off
```

1 Nastavením systémové proměnné PGDATABASE lze určit implicitní databázi

2 Alternativním pagerem může být pager psgp. <https://github.com/okbob/psgp>

3 Doporučeno pro produkci – využívá potvrzení změn explicitním COMMITtem. Po vypnutí autocommitu se psql bude chovat podobně jako konzole Oracle.

Export a import dat

Příkaz COPY

Pomocí příkazu COPY můžeme číst a zapisovat soubory na serveru (pouze superuser) nebo číst z **stdin** a zapisovat na **stdout**. Podobný příkaz \copy v psql umožňuje číst a zapisovat soubory na klientském počítači.

Export tabulky zaměstnanci do CSV souboru

```
COPY zaměstnanci TO '/tmp/zam.csv'
  CSV HEADER
  DELIMITER ';' FORCE QUOTE *;
```

Import tabulky zaměstnanci z domovského adresáře uživatele (v konzoli)

```
\copy zaměstnanci from ~/zamestnanci.dta
```

pg_dump – zajímavé parametry

Příkaz pg_dump slouží k jednoduchému zálohování databáze⁴.

-f	specifikuje cílový soubor
-a	exportuje pouze data
-s	exportuje pouze definice
-c	odstraní objekty před jejich importem
-C	vloží příkaz pro vytvoření nové databáze
-t	exportuje pouze jmenovanou tabulku
-T	neexportuje uvedenou tabulku
--disable-triggers	během importu blokuje triggers
--inserts	generuje příkazy INSERT místo COPY
-Fc	záloha je průběžně komprimovaná s dodatečnými meta informacemi ⁵

Základní konfigurace PostgreSQL

Soubor postgresql.conf

Po instalaci PostgreSQL je nutné nastavit několik málo konfiguračních parametrů, které ovlivňují využití operační paměti (výchozí nastavení je zbytečně úsporné).

```
shared_buffers = 2GB
```

velikost paměti pro uložení datových stránek (1/5..1/3 RAM)⁶

```
work_mem = 10MB
```

limit paměti pro běžnou manipulaci s daty (10..100MB)

```
maintenance_work_mem = 200MB
```

limit paměti pro údržbu (100MB ..)

```
effective_cache_size = 6GB
```

odhad objemu dat cache (2/3 RAM)

```
max_connections = 100
```

max počet přihlášených uživatelů (často zbytečně vysoké)

- 4 Příkaz pg_dump nezálohujete uživatele. K tomuto účelu se používá příkaz pg_dumppall s parametrem -r. Zálohování příkazem pg_dump je vhodné pro databáze do velikosti cca 50GB. Pro větší databáze je praktičtěji použít jiné metody zálohování.
- 5 Pro obnovu je nutné použít pg_restore, obnovit lze i každou vybranou tabulkou.
- 6 Doporučené hodnoty platí pro tzv dedikovaný server – tj počítač, který je vyhrazen primárně pro provoz databáze s 8GB RAM.

Mělo by platit⁷:

```
shared_buffers + 2 * work_mem * max_connection <= 2/3 RAM
shared_buffers + 2 * maintenance_work_mem <= 1/2 RAM
max_connections <= 10 * (počet_CPU)
```

Pokud dochází k intenzivnímu zápisu, může mít smysl zvýšit hodnotu max_wal_size. Pokud velikost transakčního logu přesáhne tuto hranici, dojde k provedení CHECKPOINTu. Vyšší hodnota znamená nižší frekvenci checkpointů a naopak. Výchozí hodnota 1GB je pro obvyklé použití dostatečná.

```
max_wal_size = 1GB
```

Po CHECKPOINTu lze zahodit transakční logy vztažené k času před CHECKPOINTem. Za optimální frekvenci CHECKPOINTů se povahuje 5 – 15 min.

```
listen_addresses = '*'
```

A pro vzdálený přístup povolit TCP

SQL

Nejdůležitějším SQL příkazem je příkaz SELECT. Při zápisu je nutné dodržovat pořadí jednotlivých klauzul:

```
SELECT AVG(a.sloupec1), b.sloupec4
  FROM tabulka1 a
       JOIN tabulka2 b
      ON a.sloupec1 = b.sloupec2
 WHERE b.sloupec3 = 'něco'
 GROUP BY b.sloupec4
 HAVING AVG(a.sloupec1) > 100
 ORDER BY 1
 LIMIT 10
```

Sjednocení, průnik, rozdíl relací

Pro relace (tabulky) existují operace sjednocení (UNION), průnik (INTERSECT) a rozdíl (EXCEPT). Častou operací je sjednocení relací – výsledků dvou příkazů SELECT – operace sloučí řádky (a zároveň odstraní případně duplicitní řádky). Podmínkou je stejný počet sloupců a konvertibilní datové typy sloučovaných relací.

Vybere 10 nejstarších zaměstnanců bez ohledu zdali se jedná o interního nebo externího zaměstnance:

```
SELECT jmeno, prijmeni, vek
  FROM zaměstnanci
UNION8
SELECT jmeno, prijmeni, vek
  FROM externi_zamestnanci
 ORDER BY vek DESC9
 LIMIT 10;
```

LIMIT

Pomocí klauzule LIMIT můžeme omezit počet řádků výsledné relace. Kromě proprietární klauzule LIMIT je podporován ANSI FIRST. U tohoto zápisu můžeme použít frázi WITH TIES, která zajistí doplnění výsledku o řádky, které mají stejnou hodnotu ve výrazu ORDER BY jako poslední řádek určený FIRST n. Pokud použijete FIRST a OFFSET dohromady, pak klauzule OFFSET musí být uvedena před klauzulí FIRST:

7 Jedná se o orientační hodnoty určené pro počáteční konfiguraci “typického použití” databáze.

8 Při použití UNION ALL nedochází k odstranění duplicitních řádků – což může zrychlit vykonání dotazu.

9 Klauzule ORDER BY se aplikuje na výsledek algebraických operací

```
SELECT * FROM obce
ORDER BY pocet_muzu + pocet_zen
OFFSET 0 FETCH FIRST 10 ROWS WITH TIES
```

CASE

Konstrukce CASE se používá pro transformace hodnot – zobrazení, bez nutnosti definovat vlastní funkce. Existují dva zápisy – první hledá konstantu, v druhém se hledá platný výraz:

```
SELECT CASE sloupec WHEN 0 THEN 'NE'
WHEN 1 THEN 'ANO' END
FROM tabulka;
```

```
SELECT CASE WHEN sloupec = 0 THEN 'NE'
WHEN sloupec = 1 THEN 'ANO' END
FROM tabulka;
```

V případě, že se nenajde hledaná konstanta a nebo že žádný výraz není pravdivý, tak je výsledkem hodnota za klíčovým slovem ELSE – nebo NULL, pokud chybí ELSE.

Agregační funkce s definovaným pořadím

Výsledek novějších aggregačních funkcí – string_agg, array_agg závisí na pořadí ve kterém se zpracovala aggregovaná data. Proto je možné přímo v aggregační funkci určit v jakém pořadí bude aggregační funkce načítat hodnoty. **Klauzule ORDER BY musí být za posledním argumentem aggregační funkce.**

Vrátí seznam zaměstnanců v každém oddělení řazený podle příjmení:

```
SELECT sekce_id, string_agg(prijmeni, ',' ORDER BY prijmeni)
FROM zaměstnanci
GROUP BY sekce_id
```

Agregační funkce nad uspořádanou množinou

Tato speciální syntax se používá pouze pro funkce, jejichž výpočet vyžaduje seřazená data (např. výpočet percentilů). Následující dotaz zobrazí medián (50% percentil) mzdy zaměstnanců.

```
SELECT percentile_cont(0.5::double precision) WITHIN GROUP (ORDER BY mzda)
FROM zaměstnanci
```

Poddotazy

Příkaz SELECT může obsahovat vnořené příkazy SELECT. Vnořený příkaz SELECT se nazývá **poddotaz** a vkládá se do obvyklých závorek. Poddotazy se mohou použít i u dalších SQL příkazů.

Poddotaz ve WHERE

Používá se pro filtrování – následující dotaz zobrazí obce z okresu Benešov:

```
SELECT nazev
FROM obce o
WHERE o.okres_id = (SELECT id
                     FROM okresy
                     WHERE kod = 'BN')
```

Korelované poddotazy

Poddotaz se může odkazovat na výsledek, který produkuje vnější dotaz.

Pro každého zaměstnance zobrazí seznam jeho dětí:

10 Rozšíření vůči ANSI/SQL umožňuje zadat více parametrů jako pole – výsledkem je opět pole.

```
SELECT jmeno, prijmeni,
       (SELECT string_agg(jmeno, ',')
        FROM deti d
        WHERE d.zamestnanec_id = z.id)
  FROM zaměstnanci z
```

Zobrazí zaměstnance, kteří mají děti:

```
SELECT jmeno, prijmeni
  FROM zaměstnanci z
 WHERE EXISTS(SELECT id
              FROM deti d
              WHERE d.zamestnanec_id = z.id)
```

Zobrazí z každého oddělení dva nejstarší zaměstnance (více násobné použití tabulky)

```
SELECT jmeno, prijmeni
  FROM zaměstnanci z1
 WHERE vek IN (SELECT vek
                  FROM zaměstnanci z2
                  WHERE z2.sekce_id = z1.sekce_id
                  ORDER BY vek DESC
                  LIMIT 2)
```

Spojení relací¹¹ JOIN

Příkaz JOIN spojuje relace (tabulky) vedle sebe a to na základě stejných hodnot v jednom nebo více atributech (sloupcích). Každé spojení specifikuje dvě relace (spojkou je klíčové slovo JOIN) a podmínku, která určuje, jak se tyto relace budou spojovat (zapsanou za klíčovým slovem ON).

Vnitřní spojení relací – INNER JOIN

Nejčastější varianta – do výsledku se zahrnujou pouze řádky, které se podařilo dohledat v obou relacích (stejně hodnota/hodnoty) se nalezly v obou tabulkách.

Zobrazí jméno dítěte a jméno rodiče (zaměstnance) – v případě, že má zaměstnanec více dětí, tak jeho jméno bude uvedeno opakováno:

```
SELECT d.jmeno, d.prijmeni, z.jmeno, z.prijmeni
      FROM deti d
      JOIN zaměstnanci z
      ON d.zamestnanec_id = z.id
```

Vnější spojení relací – OUTER JOIN

Jedná se o rozšíření vnitřního spojení – kromě řádků, které se spárovaly se do výsledku zařadí i nespárované řádky z tabulky nalevo od slova JOIN (LEFT JOIN) nebo napravo od slova JOIN (RIGHT JOIN). Chybějící hodnoty se nahradí hodnotou NULL.

Často se používá dohromady s testem na hodnotu NULL – operátorem IS NULL¹². Tím se vyberou nespárované řádky – např. pro zobrazení zaměstnanců, kteří nemají děti, lze použít dotaz:

```
SELECT z.jmeno, z.prijmeni
      FROM zaměstnanci z
      LEFT JOIN deti d
      ON z.id = d.zamestnanec_id
      WHERE d.id IS NULL.
```

Použití derivované tabulky

Poddotaz se může objevit i v klauzuli FROM – pak jej označujeme jako derivovaná tabulka¹³.

¹¹ Tabulka je relací. Výsledek SQL dotazu je relací. Tudíž příkaz SELECT můžeme aplikovat na tabulku nebo i na výsledek jiného příkazu SELECT.
¹² Pro hodnotu NULL není možné použít operator =.

¹³ SELECT ze SELECTu

I derivovanou tabulku lze spojovat s běžnými tabulkami (obojí je relaci).

Následující příklad zobrazí seznam nejstarších zaměstnanců z každého oddělení:

```
SELECT z.jmeno, z.prijmeni
  FROM zaměstnanci z
  JOIN (SELECT sekce_id, MAX(vek) AS vek
        FROM zaměstnanci
        GROUP BY sekce_id) s
    ON z.sekce_id = s.sekce_id
   AND z.vek = s.vek
```

Dotazy s LATERAL relacemi

Klauzule LATERAL umožňuje ke každému záznamu relace X připojit výsledek poddotazu (derivované tabulky), uvnitř kterého je možné použít referenci na relaci X. Místo derivované tabulky lze použít funkci, která vrácí tabulku, a pak atribut(y) z relace X může být argumentem této funkce.

Pro každý záznam z tabulky A vrátí všechny záznamy z tabulky B, pro které platí, že atribut a je větší než dvojnásobek atributu b.

```
SELECT *
  FROM a,
       LATERAL (SELECT *
                 FROM b
                 WHERE a.a > 2 * b.b) x;
```

Pro každou hodnotu vrátí součet všech kladných celých čísel menší rovno této hodnotě:

```
SELECT a, sum(i)
  FROM a,
       LATERAL generate_series(1, a) g(i)
  GROUP BY a
  ORDER BY 1;
```

LATERAL join lze využít pro efektivní provedení úlohy nalezení top N pro každou skupinu:

```
SELECT *
  FROM okresy,
       LATERAL (SELECT *
                 FROM obce
                 WHERE obce.okres_id = okresy.id
                 ORDER BY pocetobyvatel DESC
                 LIMIT 3);
```

Analytické (window) funkce

Analytické funkce se počítají pro každý prvek definované podmnožiny, např. pořadí prvku v podmnožině. Na rozdíl od aggregačních funkcí se podmnožiny nedefinují klauzulí GROUP BY, ale klauzulí PARTITION hned za voláním analytické funkce (v závorce za klíčovým slovem OVER). Mezi nejčastěji používané analytické funkce bude patřit funkce row_number (číslo řádku) nebo ranking (pořadí hodnoty), případně dense_rank a percent_rank.

Pozor – pro analytické funkce nelze použít klauzuli HAVING – filtrování hodnot se řeší použitím derivované tabulky.

Následující dotaz vybere deset nejdéle zaměstnaných pracovníků (na základě porovnání osobních čísel):

```
SELECT jmeno, prijmeni
  FROM (SELECT rank() OVER (PARTITION BY id,
                                         jmeno, prijmeni
                                         FROM zaměstnanci
                                         WHERE ukonceni_prac_pomeru IS NULL) s
        WHERE s.rank <= 10)
```

Zobrazení dvou nejstarších zaměstnanců z každého oddělení:

```
SELECT jmeno, prijmeni
  FROM (SELECT rank() OVER (PARTITION BY sekce_id
                             ORDER BY vek DESC),
             jmeno, prijmeni
           FROM zamestnanci) s
 WHERE s.rank <= 2
```

Seznam tří nejlépe hodnocených pracovníků z každého oddělení:

```
SELECT jmeno, prijmeni
  FROM (SELECT rank() OVER (PARTITION BY sekce_id
                             ORDER BY hodnoceni),
             jmeno, prijmeni, hodnoceni, sekce_id
           FROM zamestnanci) s
 WHERE s.rank <= 2
 ORDER BY sekce_id, hodnoceni
```

O sile analytických funkcí nás může přesvědčit následující příkaz. V tabulce *statistics* se uložují aktuální hodnoty čítaců množství vložených, aktualizovaných a odstraněných řádek. Odečet čítaců se provádí každých 5 minut. Následující dotaz zobrazí počet vložených, aktualizovaných a odstraněných řádek pro každý interval:

```
SELECT dbname, time,
       tup_inserted - lag14(tup_inserted) OVER w AS tup_inserted,
       tup_updated - lag(tup_updated) OVER w AS tup_updated,
       tup_deleted - lag(tup_deleted) OVER w AS tup_deleted,
     FROM statistics WINDOW w15 AS (PARTITION BY dbname,
      ORDER BY time)
```

Počítání klouzavých průměrů, součtu

Díky analytickým funkcím není komplikované počítat klouzavou agregovanou hodnotu. Rozsah (okno) může být určeno klíčovými slovy: RANGE (maximální rozdíl hodnot¹⁶), ROWS (počtem řádků) a GROUPS (počet unikátních hodnot):

```
SELECT ti,
       count(*) OVER (ORDER BY ti
                      RANGE BETWEEN '30min' PRECEDING
                                AND '30min' FOLLOWING
                     )
     FROM data;
```

Common Table Expressions – CTE

Pomocí CTE můžeme dočasně (v rámci jednoho SQL příkazu) definovat novou relaci a na tuto relaci se můžeme opakováně odkazovat.

Nerekurzivní CTE

CTE klauzule umožňuje řetězení (pipelining) SQL příkazů (archivuje zrušené záznamy):

```
WITH t1 AS (DELETE FROM tabulka RETURNING *),
      t2 AS (INSERT INTO archiv SELECT * FROM t1 RETURNING *)
     SELECT * FROM t2;
```

Vrací čísla dělitelná 2 a 3 bez zbytku z intervalu 1 až 20 (zabraňuje opakování výpočtu):

```
WITH iterator AS (SELECT i FROM generate_series(1,20) g(i))
  SELECT * FROM iterator WHERE i % 2 = 0
    UNION
  SELECT * FROM iterator WHERE i % 3 = 0
    ORDER BY 1;
```

V PostgreSQL mohou relace vzniknout i na základě DML příkazů (INSERT, UPDATE, DELETE).

¹⁴ Funkce **lag** vráci předchozí hodnotu atributu v podmnožině.

¹⁵ Příklad obsahuje ukázku sdílené definice okna (podmnožiny) **w**.

¹⁶ Vhodné pro typ timestamp - okno může být definováno např. 1h, 30min, ...

```
WITH upsert17 AS (UPDATE target t SET c = s.c
                      FROM source s
                      WHERE t.id = s.id
                        RETURNING s.id)
  INSERT INTO target
    SELECT *
      FROM source s
      WHERE s.id NOT IN (SELECT id
                           FROM upsert)
```

Rekurzivní CTE

Lokální relace vzniká jako výsledek iniciálního SELECTu *S1*, který vrací kořen a opakování volání SELECTu *S2*, který vrací všechny potomky uzlů, které byly dohledány v předchozí iteraci. Rekurze končí, pokud výsledek *S2* je prázdná relace:

```
WITH RECURSIVE ti
      AS (SELECT S1
           UNION ALL
           SELECT S2
             FROM tabulka t
             JOIN ti
               ON t.parent = ti.id)
    SELECT *
      FROM ti;
```

Zobrazí seznam všech zaměstnanců, kteří jsou přímo nebo nepřímo podřízeni zaměstnanci s id = 1 (včetně hloubky rekurze):

```
WITH RECURSIVE os
      AS (SELECT , 1 AS hloubka
           FROM zamestnanci
             WHERE id = 1
           UNION ALL
           SELECT z.* , hloubka + 1
             FROM zamestnanci z
             JOIN os
               ON z.nadřazený = os.id)
    SELECT *
      FROM os;
```

Za CTE výraz můžeme přidat klauzuli CYCLE¹⁸ se seznamem sloupců, na kterých se má detektovat cyklus (nalezení duplicitních hodnot), klauzulí SET, ve které můžeme nastavit libovolný sloupec při detekci cyklu, a klauzulí USING, kterou definujeme název slouunce, ve které se dříž historie průchodu:

```
WITH RECURSIVE dest AS ()
  CYCLE departure, arrival SET is_cycle USING path
    SELECT * FROM dest
```

Obdobně jako klauzulí CYCLE vytváříme hodnotu použitou k detekci cyklu, tak klauzulemi SEARCH DEPTH FIRST a SEARCH BREADTH FIRST si můžeme vytvořit hodnotu, a pokud podle ní budeme řadit, tak dostaneme výstup odpovídající prohledávání grafu do hloubky nebo do šířky:

```
WITH RECURSIVE dest AS ()
  SEARCH BREADTH FIRST BY departure, arrival SET ordercol
    SELECT * FROM dest ORDER BY ordercol
```

GROUPING SETS

Klauzule GROUPING SETS zajistí vícenásobnou agregaci podle daného seznamu. Klauzule CUBE vytvoří všechny kombinace z daného seznamu, klauzule ROLLUP¹⁹ vytvoří agregace implementující drilování dat podle zadaného seznamu.

¹⁷ V případě, že záznam existuje, provede UPDATE, jinak INSERT.

¹⁸ Od verze 14

¹⁹ Implementace této klauzule je velice úsporná

```
SELECT a,b, sum(x) FROM foo GROUP BY20 GROUPING SETS(a,b,())
```

je ekvivalentem dotazu

```
SELECT a, NULL, sum(x) FROM foo GROUP BY a
UNION ALL SELECT NULL, b, sum(x) FROM foo GROUP BY b
UNION ALL SELECT NULL, NULL, sum(x)
```

CUBE a ROLLUP se převádějí na GROUPING SETS:

```
CUBE(a, b)          GROUPING SETS((a,b), a, b, ())
ROLLUP(a, b)        GROUPING SETS((a,b), a, ())
```

Zobrazí prodeje podle lokality a názvu, podle lokality a prodeje celkem:

```
SELECT lokalita, nazev, sum(prodeje)
  FROM data_prodeje
  GROUP BY ROLLUP(lokalita, nazev)
```

Ostatní SQL příkazy

INSERT

Jednoduchý INSERT s vložením defaultní hodnoty

```
INSERT INTO tab1(id, t) VALUES(DEFAULT, '2012-12-16');
```

Vícenásobný INSERT

```
INSERT INTO tab2(a, b) VALUES(10,20),(30,40)
```

INSERT SELECT – vloží výsledek dotazu včetně aktuálního času

```
INSERT INTO statistics
  SELECT CURRENT_TIMESTAMP, *
    FROM pg_stat_user_tables
```

UPDATE

Aktualizace na základě dat z jiné tabulky

```
UPDATE zamestnanci z
  SET mzda = n.mzda
  FROM novy_vymerni n
  WHERE z.id = n.id
```

DELETE

Příkaz DELETE odstraňuje záznamy z tabulky

```
DELETE FROM produkty
  WHERE id IN (SELECT id
                FROM ukoncene_produkty)
```

Častou úlohou je odstranění duplicitních řádek:

```
DELETE FROM lidi l
  WHERE ctid21 <> (SELECT ctid
                      FROM lidi
                      WHERE prijmeni=l.prijmeni
                        AND jmeno=l.jmeno
                      LIMIT 1);
```

²⁰ Od verze 14 je zde možné použít klíčové slovo DISTINCT pro redukci duplicitních agregačních výrazů.

²¹ Ctid je fyzický identifikátor záznamu – v podstatě je to pozice záznamu v datovém souboru. Hodí se pouze pro některého úlohy, neboť po aktualizaci má záznam jiné ctid.

INSERT ON CONFLICT DO

Pomocí klauzule `ON CONFLICT` do příkazu `INSERT` můžeme propojit příkazy `INSERT` a `UPDATE` do jednoho příkazu. Touto klauzulí se zavádí nový alias `EXCLUDED` pro kolizní vkládaný řádek.

Následující příkaz vloží obsah tabulky `boo` do tabulky `foo`. Neudělá nic, pokud se vložená hodnota `x` nelíší od již existující:

```
INSERT INTO foo
SELECT * FROM boo
ON CONFLICT (id) DO
UPDATE foo SET x = excluded.x
WHERE x IS DISTINCT FROM excluded.x;
```

MERGE

Příkazem `MERGE` můžeme aplikovat obsah jedné tabulky (nebo výsledek dotazu) na druhou tabulku.

```
MERGE INTO foo
USING boo ON foo.id = boo.id
WHEN MATCHED AND boo.is_active THEN UPDATE SET c = boo.c
WHEN MATCHED AND NOT boo.is_active THEN DELETE
WHEN NOT MATCHED THEN INSERT VALUES(id, c, is_active);
```

Rozšiřující statistiky

Rozšiřující statistiky vytváříme příkazem `CREATE STATISTICS`. Aktuálně jsou podporovány vícесloupcové statistiky, a funkcionální statistiky²².

```
CREATE STATISTICS s123 ON (pocet_muzu + pocet_zen) FROM obce;
CREATE STATISTICS s224 ON pocet_muzu, pocet_zen FROM obce;
```

Často používané funkce a operátory

<code>substring('ABC' FROM 1 FOR 2)</code>	vráti podřetězec
<code>upper('ahoj')</code>	převede text na velká písmena
<code>lower('AHOJ')</code>	převede text na malá písmena
<code>to_char(now(), 'DD.MM.YY')</code>	formátuje datum
<code>to_char(now(), 'HH24:MI:SS')</code>	formátuje čas
<code>trim(' aa ')</code>	odstraní krajní mezery
<code>EXTRACT(dow FROM now())</code>	vrati den v týdnu
<code>EXTRACT(day FROM now())</code>	vrati den v měsíci
<code>EXTRACT(month FROM now())</code>	vrati měsíc
<code>EXTRACT(year FROM now())</code>	vrati rok
<code>date_trunc('month', now())</code>	vrati nejbližší začátek období
<code>COALESCE(a, b, c)</code>	vrati první ne NULL hodnotu
<code>array_lower(a, 1)</code>	vrati spodní index pole nté dimenze
<code>array_upper(a,1)</code>	vrati horní index pole nté dimenze
<code>random()</code>	vrati pseudorandomné číslo [0..1]
<code>generate_series(1,h)</code>	generuje posloupnost od 1 do h
<code>array_to_string(a, ',')</code>	serializuje pole
<code>string_to_array(a, ',')</code>	parsuje řetězec do pole
<code>string_agg(a, ',')</code>	agreguje do seznamu hodnot
<code>concat('A',NULL,'B')</code>	spojuje řetězce, ignoruje NULL
<code>concat_ws(',', 'A',NULL,'B')</code>	spojuje řetězce daným separátorem
<code>start_with('Ahoj', 'Ah')</code>	test prefixu

22 Statistiky nad výrazy

23 Funkcionální statistika od verze Postgres 14

24 Vícесloupcová statistika v tomto případě obsahující ndistinct, korelace (funkční závislosti) a více dimenzionální MCV (Most Common Values)

'Hello' 'World'	spojuje řetězce (citlivé na NULL)
10 IS NULL	test na NULL
10 IS NOT NULL	negace testu na NULL
10 IS DISTINCT FROM 20	NULL bezpečný test na neekvivalence
10 IS NOT DISTINCT FROM 20	NULL bezpečný test na ekvivalence

row_number()	číslo řádku v podmnožině
rank()	pořadí v podmn. – nesouvislá řada
dense_rank()	pořadí v podmn. – souvislá řada
lag(a, 1, -1)	n-tá předchozí hodnota v podmn.
lead(a, 1, -1)	n-tá následující hodnota v podmn.
ntile(10)	vrací číslo podmnožiny z n skupin ²⁵

název ~ 'xx\$'	test na regulární výraz (citlivé na velikost písmen)
název ~* 'xx\$'	test na regulární výraz (bez ohledu na velikost písmen)
název ^@ 'prefix'	test prefixu

Přibližné dohledání mediánu:

```
SELECT max(a)
FROM (SELECT a, ntile(2) OVER (ORDER BY a)
      FROM a) x
     WHERE ntile = 1;
```

Monitoring

Offline

Základní úkolem je monitorování pomalých dotazů²⁶, popřípadě monitorování událostí, které jsou obvykle spojeny s výkonnostními problémy.

```
log_min_duration_statement = 200
```

zapíše dotaz, který běžel déle než 200 ms

```
log_lock_waits = on
```

zaloguje čekání na zámek delší než detekce deadlocku (1 sec)

```
log_temp_files = 1MB
```

zaloguje vytvoření dočasného souboru většího než 1MB²⁷

Online

Dotazy do systémových tabulek můžeme zjistit aktuální stav a provoz databáze, případně využít jednotlivých databázových objektů.

Stav otevřených spojení (přihlášených uživatelů do db)

```
SELECT * FROM pg_stat_activity;
```

Přerušení všech dotazů běžících déle než 5 min

```
SELECT pg_cancel_backend(pid)
      FROM pg_stat_activity
     WHERE current_timestamp - query_start > interval '5 min';
```

Využití jednotlivých db (včetně aktuálně přihlášených uživatelů k db)

```
SELECT * FROM pg_stat_database;
```

25 Rozdělí množinu do n podobně velkých podmnožin. Lze použít pro orientační určení mediánu a kvantilů.

26 Pro analýzu pomalých dotazů lze použít `pgFouine` nebo `pgbadger`. K monitorování lze použít extenze `auto_explain` (zapiše do logu prováděcí plán pomalého dotazu)

27 Velké množství dočasných souborů může signalizovat nízkou hodnotu `work_mem`.

Využití tabulek²⁸ (počet čtení, počet zápisů, ...)

```
SELECT * FROM pg_stat_user_tables;
```

Využití IO, cache vztázené k tabulkám

```
SELECT * FROM pg_statio_user_tables;
```

Po instalaci doplňku `pg_buffercache` můžeme monitorovat obsah PostgreSQL cache. Funkce z doplňku `pgstattuple` umožňují provést nízkourovňovou diagnostiku datových souborů tabulek a indexů.

PL/pgSQL

PL/pgSQL je jednoduchý programovací jazyk vycházející z PL/SQL (Oracle) a potažmo ze zjednodušeného programovacího jazyka ADA. Je těsně spjat s prostředím PostgreSQL – k dispozici jsou pouze datové typy, které nabízí PostgreSQL a operátory a funkce pro tyto typy. Je to ideální lepidlo pro SQL příkazy, které mohou být vykonány na serveru, címž se odbourávají latence způsobené sítí a protokolem.

Základní funkce

Funkce slouží k získání výsledku nebo provedení nějaké operace nad daty. Funkce v PostgreSQL mohou vracet skalární hodnotu (jeden atribut), zájnam (více atributů), pole, případně tabulkou. Uvnitř funkcí nelze používat explicitně řízení transakcí²⁹.

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION novy_zamestnanec(jmeno text,
                                               plny_uvazek boolean)
RETURNS void AS $$
BEGIN
IF plny_uvazek THEN
    INSERT INTO zamestnanci
    VALUES(novy_zamestnanec.jmeno);
ELSE
    INSERT INTO externisti
    VALUES(novy_zamestnanec.jmeno);
END IF;
$$ LANGUAGE plpgsql;

SELECT novy_zamestnanec('Stehule, true');
SELECT novy_zamestnanec(jmeno => 'Stehule', true);
```

Iterace nad výsledkem dotazu

V některých případech potřebujeme zpracovat výsledek dotazu – iterace FOR SELECT nám umožňuje provést určitý proces nad každým záznamem vrácené relace (pozor – v případě, že lze iteraci nahradit jedním čitelným SQL příkazem, měli bychom preferovat jeden SQL příkaz):

```
DECLARE r record;
BEGIN
FOR r IN SELECT * FROM pg_database
LOOP
    RAISE NOTICE '%', r;
END LOOP;
```

Prověření akce pokud hodnota existuje

Jedná se o typický vzor, kde je začátečnickou chybou rozhodovat nad počtem záznamů – což může být rádově dražší úloha než test na existenci hodnoty:

28 Pro indexy - `pg_stat_user_indexes`

29 Používají se pouze subtransakce (implicitní) a to k zajištění ošetření zachycení výjimky.

30 Zobrazí text na ladící výstup.

```
BEGIN
  IF EXISTS(SELECT 1
            FROM zamstnanci z
            WHERE z.jmeno = _jmeno
            FOR UPDATE31))
  THEN
    ...
  END IF;
END;
```

Ošetření chyb

PL/pgSQL vytváří subtransakci pro každý chráněný blok³² – v případě zachycení výjimky je touto subtransakce automaticky odvolána:

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION fx(a int, b int)
RETURNS int AS $$
BEGIN
  RETURN a / b;
EXCEPTION WHEN division_by_zero THEN
  RAISE EXCEPTION 'deleni nulou';
END;
$$ LANGUAGE plpgsql IMMUTABLE STRICT;
```

Funkce s defaultními parametry

PostgreSQL podporuje defaultní hodnoty parametrů funkce – při volání funkce, lze parametr, který má přiřazenou defaultní hodnotu vynechat. Následující funkce vrátí tabulku existujících databází – a v případě, že parametr vynecháme, tak tabulku databází aktuálního uživatele:

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION dblist(username text
                                  DEFAULT CURRENT_USER)
RETURNS SETOF text AS $$

BEGIN
  RETURN QUERY SELECT datname::text
                  FROM pg_database d
                  WHERE pg_catalog.pg_get_userbyid(d.datdba)
                        = username;
END;
$$ LANGUAGE plpgsql;

SELECT * FROM dblist('postgres');
SELECT * FROM dblist(username => 'postgres');
SELECT * FROM dblist();
```

Variadic funkce

Variadic funkce je funkce s proměnlivým počtem parametrů. Posledním parametrem této funkce je tzv variadickeý parametr typu pole.

Následující ukázka je vlastní implementace funkce *least* – získání minimální hodnoty ze seznamu hodnot:

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION myleast(VARIADIC numeric[])
RETURNS numeric AS $$
  SELECT MIN(v)
    FROM unnest($1) g(v);
$$ LANGUAGE sql;
```

Zde se nejdá o PL/pgSQL funkci, ale o SQL funkci – pro triviální funkce je vhodnější používat tento jazyk:

```
SELECT myleast(10,1,2);
SELECT myleast(VARIADIC ARRAY[10,1,2])
```

³¹ Pozor na případnou RACE CONDITION.

³² Vytvoření subtransakce má určitou režii – pozor na použití v cyklu, a nepoužívat, když není nezbytně nutné

Polymorfni funkce

Polymorfni funkce jsou generické funkce, navržené tak, aby byly funkční s libovolným datovým typem. Místo konkrétního typu parametru použijeme generický typ – ANYELEMENT, ANYARRAY, ANYNONARRAY, ANYRANGE a ANYENUM (případně ANYCOMPATIBLE, ANYCOMPATIBLEARRAY, ANYCOMPATIBLELENONARRAY, ANYCOMPATIBLERANGE).

Generická funkce *myleast* by mohla vypadat následujícím způsobem:

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION myleast(VARIADIC ANYCOMPATIBLEARRAY)
RETURNS ANYELEMENT AS $$
  SELECT MIN(v)
    FROM unnest($1) g(v);
$$ LANGUAGE sql;
```

SECURITY DEFINER funkce

Kód funkce v PostgreSQL běží s právy uživatele, který danou funkci aktivoval³³ (podobně je to i u triggerů). Toto chování lze změnit – pomocí atributu funkce SECURITY DEFINER. Tato technika se používá v situacích, kdy dočasně musíme zpřístupnit data, ke kterým běžně není přístup.

Následující funkci musí registrovat (tím se stane jejím vlastníkem) uživatel s přístupem k tabulce *users*:

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION verify_login(username text,
                                         password text)
RETURNS boolean AS $$
BEGIN
  IF EXISTS(SELECT *
            FROM users u
            WHERE u.passwd = md5	verify_login.password)
      AND u.name = verify_login.username)
  THEN
    RETURN true;
  ELSE
    RAISE WARNING 'unsuccessful login: %', username;
    PERFORM pg_sleep(random() * 3);
    RETURN false;
  END;
END;
$$ SECURITY DEFINER
LANGUAGE plpgsql;
```

Výhodou tohoto řešení je skutečnost, že i když útočník dokáže kompromitovat účet běžného uživatele, nezíská přístup k tabulce *users*.

Triggery

Triggery se v PostgreSQL myslí vazba mezi určitou událostí a jednou konkrétní funkcí. Pokud ta událost nastane, tak se vykoná dotyčná funkce. Triggerem můžeme sledovat změny dat v tabulkách (klasické BEFORE, AFTER triggery), pokus o změnu dat v pohledu (INSTEAD OF trigger), případně změny v systémovém katalogu (EVENT trigger).

Nejčastěji používané jsou BEFORE, AFTER triggery volané po operacích INSERT, UPDATE a DELETE. Vybrané funkce se mohou spouštět pro každý příkazem dotčený řádek (row trigger) nebo jednou pro příkaz (STATEMENT trigger). U řádkových triggerů máme k dispozici proměnnou NEW a OLD, obsahující záznam před provedením a po provedení příkazu. Modifikací proměnné NEW můžeme záznam měnit (v BEFORE triggeru). V době provedení funkcí BEFORE triggeru je dotčený záznam ještě v nezměněné podobě. Funkce AFTER triggerů se volají v době, kdy tabulka obsahuje nové verze všech záznamů³⁴.

³³ Toto chování je podobné přístupu k uživatelským právům v Unixu. Pozor – prakticky ve všech ostatních db (včetně ANSI SQL) je to jinak – kód uvnitř funkce je vykonáván s právy vlastníka funkce.

³⁴ AFTER triggery používáme, když potřebujeme vidět změny v tabulce. Provádějí se až po vložení, aktualizaci, odstranění všech řádků realizovaných jedním SQL příkazem a jsou proto o něco málo náročnější než BEFORE triggery – musí se udržovat fronta nevyhodnocených AFTER triggerů.

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION pridej_razitko()
RETURNS trigger AS $$
BEGIN
  NEW.vlozeno := CURRENT_TIMESTAMP;
  NEW.provedl := SESSION_USER;
  RETURN NEW;
END;
$$ LANGUAGE plpgsql;
```

```
CREATE TRIGGER orazitkuj_zmenu_zamestnanci
BEFORE INSERT OR UPDATE ON zamstnanci
FOR EACH ROW
EXECUTE PROCEDURE pridej_razitko();
```

Statement triggery

Ve verzii 10 už je možné prakticky používat statement triggery díky tzv přechodovým (transition) tabulkám. V nich jsou k dispozici změny, které provedl příkaz, který nastartoval trigger. Přechodové tabulky jsou k dispozici pouze pro AFTER triggery.

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION audit()
RETURNS trigger AS $$
BEGIN
  INSERT INTO audit SELECT * FROM new_table;
  RETURN NULL;
END;
```

```
CREATE TRIGGER audit_trg
AFTER INSERT ON tab
REFERENCING NEW TABLE AS new_table
FOR EACH STATEMENT EXECUTE PROCEDURE audit();
```

Event triggery

Event trigger je trigger, který je aktivován změnou systémového katalogu (např. přidání tabulky, přidání funkce, odstranění uživatele). U těchto triggerů jsou následující události: ddl_command_start, ddl_command_end³⁵, table_rewrite a sql_drop³⁶.

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION drop_trg_func()
RETURNS event_trigger AS $$
DECLARE r RECORD;
BEGIN
  FOR r IN
    SELECT * FROM pg_event_trigger_dropped_objects()
  LOOP
    RAISE NOTICE 'dropped object: %', r;
  END LOOP;
END;
$$ LANGUAGE plpgsql;

CREATE EVENT TRIGGER on_drops_trg
ON SQL_DROP
EXECUTE PROCEDURE drop_trg_func();
```

K dispozici jsou automatické proměnné tg_tag a tg_event.

Procedury

Novinkou v PostgreSQL 11 jsou procedury aktivované příkazem CALL. Díky tomu, že nejsou volány příkazem SELECT, který musí běžet v rámci transakce, tak v procedurě můžeme³⁷ explicitně ukončovat transakce příkazy COMMIT a ROLLBACK.

```
CREATE OR REPLACE PROCEDURE foo(INOUT a int)
AS $$
```

³⁵ Změny katalogu vrací tabulková funkce pg_event_trigger_ddl_commands().

³⁶ Seznam rušených objektů vrací funkce pg_event_trigger_dropped_objects()

³⁷ Za předpokladu, že procedura není volána z funkce, která je spuštěna příkazem SELECT.

```
BEGIN
  a := 1;
  INSERT INTO tab1 VALUES(1);
  COMMIT;
  INSERT INTO tab1 VALUES(a + 1);
  ROLLBACK;
END;
$$ LANGUAGE plpgsql;

CALL foo(10);
```

Procedury mohou modifikovat INOUT parametry.

Kontrola SQL identifikátorů

Při registraci funkce se provede syntaktická kontrola vložených SQL příkazů. Nekontroluje se správnost identifikátorů³⁸. Pro kontrolu identifikátorů musíme funkci (proceduru) spustit, a dotazy nechat vykonat. V mnoha případech postačí statická analýza pomocí extenze plpgsql_check³⁹:

```
CREATE EXTENSION plpgsql_check;
SELECT * FROM plpgsql_check_function('novy_zamestnanec');
```

Kromě jiného statická analýza provedená touto extenzí může identifikovat problémové operace z hlediska výkonu, bezpečnosti (detekce SQL injection), nebo nepoužívané proměnné nebo mrtvý kód.

Profiling

U pomalejších nebo častěji používaných funkcí bychom měli vědět o úzkých hrdlech kódu funkce (procedury). Nejjednodušším nástrojem pro profilování kódu je statistika četnosti a doby volání funkcí v pohledu pg_stat_user_functions⁴⁰.

Pro detailnější pohled (na úrovni jednotlivých příkazů) je nutné nainstalovat externí profiler. K dispozici jsou dva – plProfiler⁴¹ a integrovany profiler v plpgsql_check.

Profiler z extenze plpgsql_check se aktivuje nastavením konfigurační proměnné plpgsql_check.profiler. Po vykonání libovolné funkce v PostgreSQL se můžeme podívat na její profil:

```
SET plpgsql_check.profiler TO ON;
SELECT novy_zamestnanec('Stehule', true);
SELECT * FROM plpgsql_profiler_function('novy_zamestnanec');
```

Partitioning

Partitioning umožňuje rozdělit data v relaci do definovaných fyzicky oddělených disjunktních podmožin. Později, při zpracování dotazu se použijí pouze ty partitions, které jsou pro zpracování dotazu nezbytné.

Dědičnost relací

Velice specifickou vlastností PostgreSQL je částečná podpora OOP – podpora dědičnosti. Relace může být vytvořena děděním jiné relace. Relace potomka obsahuje atributy rodiče a případně další. Relace rodiče obsahuje všechny záznamy relací, které vznikly jejím přímým nebo nepřímým podděděním. Například z relace lidé (jméno, příjmení) poddělím relace studenti (jméno, příjmení, obor) a zaměstnanci (jméno, příjmení, zarazení). Dotaz do relace lidé zobrazí jak všechny studenty tak všechny zaměstnance.

```
CREATE TABLE lide(jmeno text, prijmeni text);
```

38 V PostgreSQL musí být SQL identifikátor validní až v okamžiku běhu dotazu.

39 Lze instalovat z komunitního repozitáře.

40 Aktualizace tohoto pohledu se zapíná nastavením track_function na „pl“ nebo „all“. Toto nastavení může provést pouze superuser.

41 Umí html report a flame grafy

```
CREATE TABLE studenti(obor text) INHERITS (lide);
CREATE TABLE zaměstnanci(zarazení text) INHERITS (lide);
```

Partition je v PostgreSQL poddělena relace (tabulka) s definovaným omezením. Toto omezení by mělo časově invariantní (tj neměl být se snažit o partition pro „posledních 30 dní“)

```
CREATE TABLE objednavka(vlozeno date, castka numeric(12,2));
CREATE TABLE objednavka_2012
  (CHECK(EXTRACT(year FROM vlozeno) = 2012))
  INHERITS (objednavka);

CREATE TABLE objednavka_2011
  (CHECK(EXTRACT(year FROM vlozeno) = 2011))
  INHERITS (objednavka);
```

Omezení

- x** *Partitions se nevytváří automaticky*⁴² - musíme si je vytvořit manuálně.
- x** Umístění záznamů do odpovídajících partitions **se neprovádí automaticky**⁴³ - musíme si napsat distribuční trigger⁴⁴.
- x** Počet partitions **není omezen** – neměl by ovšem přesáhnout 100 partitions jedné tabulky⁴⁵.

Redistribuční trigger

Úkolem tohoto triggeru je přesun záznamu z rodičovské tabulky do odpovídající poddělené tabulky⁴⁶ (po větším počtu partitions – cca nad 20 je praktické použít dynamického SQL).

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION public.objednavka_bi()
RETURNS trigger AS $$
BEGIN
  CASE EXTRACT(year FROM NEW.vlozeno)
    WHEN 2011 THEN
      INSERT INTO objednavka_2011 VALUES(NEW.*);
    WHEN 2012 THEN
      INSERT INTO objednavka_2012 VALUES(NEW.*);
    ELSE
      RAISE EXCEPTION 'chybejici partition pro rok %',
                      EXTRACT(year FROM NEW.vlozeno);
  END CASE;
  RETURN NULL;
END;
$$LANGUAGE plpgsql

CREATE TRIGGER objednavka_before_insert_trg
BEFORE INSERT ON objednavka
FOR EACH ROW EXECUTE PROCEDURE public.objednavka_bi()
```

Použití

Při plánování dotazu se provádí identifikace partitions, které lze bezpečně vyjmout z plánování neboť obsahují pouze řádky, které 100% nevyhovují podmínek, a tyto partitions se při zpracování dotazu nepoužijí. U každého dotazu, kde předpokládáme aplikaci partitioning si ověřujeme (příkaz EXPLAIN), že dotaz je napsán tak, že planner z něj dokáže detektovat nepotřebné partitions.

```
postgres=# EXPLAIN SELECT * FROM objednavka
```

42 Lze je vytvářet uvnitř triggerů, ale to nedoporučuji – hrozí race condition nebo ztráta výkonu z důvodu čekání na zámek. Nejjednodušší a nejpraktičtější je využít partitions na rok dopředu.

43 Základem je distribuční BEFORE INSERT trigger nad rodičovskou tabulkou. V případě, že dochází při UPDATE k přesunu mezi partitions je nutný BEFORE UPDATE trigger nad každou poddělenou tabulkou.

44 Od verze 10 není nutné.

45 Při velkém počtu partitions je problém s paměťovými nároky optimizátora.

46 Také aplikace může přesnéji cílit a zapisovat do tabulek, které odpovídají partitions a nikoliv do rodičovské tabulky – tím se ušetří volání redistribučního triggeru a INSERT bude rychlejší.

```
WHERE EXTRACT(year from vlozeno) > 2012;
```

QUERY PLAN

```
Result (cost=0.00..77.05 rows=1087 width=20)
-> Append (cost=0.00..77.05 rows=1087 width=20)
  -> Seq Scan on objednavka
    Filter: (date_part('year', vlozeno) > 2012)
  -> Seq Scan on objednavka_2013
    Filter: (date_part('year', vlozeno) > 2012)
```

Deklarativní partitioning

V případě deklarativního partitioningu není nutné psát redistribuční triggery. Tento typ partitioningu může být založený na disjunktních intervalech (ranges):

```
CREATE TABLE data(a text, vlozeno date)
PARTITION BY RANGE(vlozeno);
CREATE TABLE data_2016 PARTITION OF data
  FOR VALUES FROM ('2016-01-01') TO ('2017-01-01');
CREATE TABLE data_2017 PARTITION OF data
  FOR VALUES FROM ('2017-01-01') TO ('2018-01-01');
CREATE TABLE data_other PARTITION OF data DEFAULT47;
```

Další možností je partitioning založený na seznamech:

```
CREATE TABLE data(a text, vlozeno date)
PARTITION BY LIST(EXTRACT(YEAR FROM vlozeno));
CREATE TABLE data_2016 PARTITION OF data FOR VALUES IN (2016);
CREATE TABLE data_2017 PARTITION OF data FOR VALUES IN (2017);
```

Kombinace bash a psql

psql lze použít i pro jednodušší skriptování (automatizaci) v kombinaci s Bashem. V jednodušších případech stačí použít parametr -c "SQL příkaz". Ten ovšem nelze použít, když chceme použít dotaz parametrisovat pomocí psql proměnných.

Ukázkou využívá psql proměnných, heredoc zápis a binární ASCII unit separator :

```
SQL=$(cat <<EOF
SELECT datname, pg_catalog.pg_get_userbyid(d.datdba)
  FROM pg_database d
 WHERE pg_catalog.pg_get_userbyid(d.datdba) = :'owner'
EOF
)
echo $SQL | psql postgres -q -t -A -v owner=$1 -F '$\x1f'
while IFS=$'\x1f' read -r a b;
do
  echo -e "datname='$a'\ntowner='$b'";
done
```

Oblíbeným trikem je vygenerování DDL příkazů v psql, které se pošlou jiné instanci psql, kde se provedou. Následující skript odstraní všechny databáze vybraného uživatele:

```
SQL=$(cat <<EOF
SELECT format('DROP DATABASE %I;', datname)
  FROM pg_database d
 WHERE pg_catalog.pg_get_userbyid(d.datdba) = :'owner'
EOF
)
echo $SQL | psql postgres -q -t -A -v owner=$1 |
  psql -e postgres
```

Jednodušší skripty můžeme napsat pomocí tzv online bloku⁴⁸ – kódu v plpgsql.

```
SQL=$(cat <<'EOF'
SELECT set_config('custom.owner', :owner', false);
DO $$
```

47 Default partition od verze 11

48 Předávání parametrů dovnitř online bloku je o něco málo komplikovanější..

```
DECLARE name text;
BEGIN
  FOR name IN SELECT d.* 
    FROM pg_database d
    WHERE pg_catalog.pg_get_userbyid(d.datdba)
      = current_setting('custom.owner')
  LOOP
    RAISE NOTICE 'databaze=%', name;
  END LOOP;
$$
EOF
)

echo $SQL | psql postgres -v owner=$1
```

Zajímavým trikem je generování obsahu ve formátu vhodném pro příkaz COPY, který se pomocí roury nafádí do další instance konzole. Následující příkaz uloží aktuální stav provozních statistik a uloží je do souhrnné tabulky v databázi postgres.

```
SQL_stat=$(cat <<'EOF'
SELECT current_database(), current_timestamp::timestamp(0),
sum(n_tup_ins) tup_inserted,
sum(n_tup_upd) tup_updated,
sum(n_tup_del) tup_deleted,
FROM pg_stat_user_tables
GROUP BY substring(relname from 1 for 2);
EOF
)

for d in `psql -At -c "select datname from pg_database where pg_get_userbyid(datdba) <> 'postgres'"` 
do
  echo $SQL_stat | psql -At $d -F$'\t' | \
  psql postgres -c "COPY statistics FROM stdin"
done
```

Počínaje verzí 10 je možné v psql použít jednoduchý skriptovací jazyk:

```
SELECT pg_is_in_recovery() as is_slave \gset
\if :is_slave
  \set PROMPT1 '\nslave %x$ '
\else
  \set PROMPT1 '\nmaster %x$ '
\endif
```

Paralelní vykonání příkazu

Častou úlohou může být provedení určitého příkazu pro každou databázi. Takové příkazy lze obvykle dobře paralelizovat a to jednoduše na unixových systémech díky příkazu xargs:

```
psql -At -c "SELECT datname FROM pg_database
  WHERE NOT datistemplate AND datallowconn" postgres |
xargs -n 1 -P 249 psql -c "vacuum full"
```

Row Level Security

Každá bezpečnostní politika přidává filtr, který se aplikuje pro vybrané uživatele (případně pro všechny uživatele). Uživatel vidí obsah⁵⁰, pokud filtr vrací hodnotu true (klauzule USING). Klauzule WITH CHECK⁵¹ se uplatní u příkazů INSERT a UPDATE. V případě, že výraz v této klauzuli není pravidlivý, potom příkaz selže.

```
CREATE TABLE foo(s text, owner regrole);
GRANT ALL ON foo TO public;
ALTER TABLE foo ENABLE ROW LABEL SECURITY;
```

49 Příkaz VACUUM bude pouštěn ve dvou paralelních procesech.

50 Předpokladem jsou odpovídající práva k tabulce.

51 Pokud tato klauzule chybí, použije se pro stejný účel klauzule USING.

```
CREATE POLICY owner_policy ON foo
  USING (owner = current_user::regrole);
```

Vše uvedená politika způsobí, že uživatel vidí a může editovat záznamy, které sám vložil.

Výchozí politiky nejsou restrikтивní – v případě, že k tabulce máme více politik, tak stačí jedna splněná politika, aby uživatel měl zpřístupněna data. Tzv. restrikтивní politiku vytvoříme pomocí klauzule RESTRICTIVE (musí být vždy splněné):

```
CREATE POLICY admin_local_only52 ON passwd
  AS RESTRICTIVE TO admin
  USING (pg_catalog.inet_client_addr() IS NULL);
```

Online fyzické zálohování

Kontinuální

Při kontinuálním zálohování archivujeme segmenty transakčního logu. Na základě obsahu transakčního logu jsme schopni zrekonstruovat stav databáze v libovolném okamžiku od vytvoření kompletní zálohy do okamžiku získání posledního validního segmentu transakčního logu.

Konfigurace

Po vytvoření zálohy musíme povolit export segmentů transakčního logu a nastavit tzv archive_command⁵³:

```
archive_mode = on
archive_command = 'cp %p /var/backup/xlogs/%f'
archive_timeout = 300
```

Vytvoření zálohy

Vynucení checkpointu a nastavení štítku (label) plné zálohy

```
SELECT pg_start_backup(current_timestamp::text);
```

Záloha datového adresáře – bez transakčních logů

```
cd /usr/local/pgsql
tar -cjf pgdata.tar.bz2 --exclude='pg_xlog' data/*
```

Ukončení plné zálohy (full backup)

```
SELECT pg_stop_backup();
```

Adresář /var/backup/xlogs se začne plnit transakčními logy⁵⁴.

Obnova ze zálohy

Rozbalení poslední plné zálohy

```
cd /usr/local/pgsql
tar xvfj pgdata.tar.bz2
```

Nastavte restore_command (analogicky k archive_command):

```
restore_command = 'cp /var/backup/xlogs/%f %p'
```

Pokud je čitelný adresář s transakčními logy původního serveru, tak můžeme tento adresář zkopírovat do datového adresáře obnoveného serveru. Jinak vytvoříme prázdný adresář

```
mkdir pg_xlog
```

Nastavujeme server. Po úspěšném startu by měl být soubor recovery.conf přejmenován na recovery.done a v logu bychom měli najít záznam:

52 Nedovolí přístup k tabulce passwd, pokud se uživatel přihlásil vzdáleně.

53 Vždy při naplnění segmentu transakčního logu nebo vypršení časového intervalu PostgreSQL volá archive command, jehož úkolem je zajistit zápis segmentu na bezpečné médium.

54 Transakční logy lze velice dobře komprimovat – např. asynchronně (viz BARMAN).

```
LOG: archive recovery complete
LOG: database system is ready to accept connections
```

PostgreSQL implicitně⁵⁵ provádí obnovu do okamžiku, ke kterému dohledá poslední validní segment transakčního logu. Záznam v logu referuje o postupu hledání segmentů:

```
LOG: restored log file "000000010000000000000007" from archive
LOG: restored log file "0000000100000000000008" from archive
LOG: restored log file "0000000100000000000009" from archive
cp: cannot stat '/var/backup/xlogs/000000010000000000000A':
No such file or directory LOG: could not open file
"pg_xlog/000000010000000000000A": No such file or directory
```

Jednorázové

Jednorázovým zálohováním se míří vytvoření klonu běžící databáze. Základem této metody je časově omezená replikace záznamů transakčních logů. Výhodou je jednoduchost použití – rychlost zálohování a obnovy ze zálohy je limitována rychlosťí IO.

Konfigurace

Tato metoda vyžaduje úpravu konfiguračního souboru a uživatele s oprávněním REPLICATION a přístupem k fiktivní databázi replication (přístup se povoluje v souboru pg_hba.conf).

```
wal_level = replica
max_wal_senders = 1
```

```
# v případě větších db zvýšit
wal_keep_segments = 100
```

úprava pg_hba.conf:

```
local   replication   backup           md5
```

Vytvoření uživatele backup:

```
CREATE ROLE backup LOGIN REPLICATION;
ALTER ROLE backup PASSWORD 'heslo';
```

Tato změna konfigurace vyžaduje restart databáze.

Vlastní zálohování

Spuštěme příkaz pg_basebackup, kde uvedeme adresář, kde chceme mít uložený klon.

```
[pavel@diana ~]$ /usr/local/pgsql91/bin/pg_basebackup -D \
  zaloha9 -U backup -v -P -x -c fast
Password:
xlog start point: 0/21000020
50386/50386 kB (100%), 1/1 tablespace

xlog end point: 0/21000094
pg_basebackup: base backup completed
```

Obnova ze zálohy

Obsah adresáře zálohy zkopiujeme do adresáře clusteru PostgreSQL a nastartujeme server. Pozor - vlastníkem souborů bude uživatel, pod kterým byl spuštěn pg_basebackup, což pravděpodobně nebude uživatel postgres, a proto je nutné nejprve hromadně změnit vlastníka souborů.

Fyzická replikace

Potřebujeme opět uživatele s právem REPLICATION a přístupem k db replication. Základem sekundárního (ro) serveru je klon primárního serveru (rw).

55 Nastavením recovery_target_time v recovery.conf lze určit okamžik, kdy se má s přehráváním transakčních logů skončit – například před okamžikem, kdy došlo k odstranění důležitých dat.

Úpravy konfigurace – master

```
wal_level = replica
```

```
max_wal_senders = 10
```

```
# v případě větších db zvýšit  
wal_keep_segments = 100
```

Úpravy konfigurace – slave⁵⁶

Pozor, po naklonování se slave nikdy nesmí spustit jako samostatný server. Pokud možno, klonujte s konfigurací wal_level = replica na masteru.

```
hot_standby_feedback = on# pro zajištění pomalých dotazů na sl.
```

Na slave v postgresql.conf v sekci Standby servers:

```
primary_conninfo='host=localhost user=backup password=heslo'  
hot_standby = on
```

Před startem repliky vymaže log a pid file. **Vytvořte prázdný soubor standby.signal**. Po startu by měl log obsahovat záznam:

```
LOG: entering standby mode  
LOG: consistent recovery state reached at 0/300014C  
LOG: record with zero length at 0/300014C  
LOG: database system is ready to accept read only connections  
LOG: streaming replication successfully connected to primary
```

Po startu je slave v **read only** režimu. Signálem jej lze přepnout do role master. Pozor – tato změna je **nevratná**. Nový slave se vytvoří kopí nového masteru.

```
su postgres  
pg_ctl -D /usr/localpgsql/data.repl/ promote
```

Synchronizaci lze na každé replikovaném serveru dočasně blokovat – a během té doby můžeme provést fyzickou zálohu (zkopirování datového adresáře – *full backup*). K řízení replikace slouží následující funkce:

```
pg_xlog_replay_pause()  
pg_xlog_replay_resume()  
pg_is_xlog_replay_paused()  
pg_is_in_recovery()57
```

```
pozastaví replikaci  
obnoví replikaci  
vrátí true v případě pozastavené replikace  
vrátí true na standby serveru
```

Logická replikace

Fyzická replikace replikuje instanci Postgresu. Pokud chceme replikovat jen vybrané tabulky, pak musíme použít tzv *logickou replikaci*⁵⁸. Pro logickou replikaci je nutné pouze nastavit:

```
wal_level = logical
```

Dále je nutné vybrané tabulky zveřejnit:

```
CREATE TABLE foo(id int primary key, a int);  
CREATE PUBLICATION test_pub FOR TABLE foo;  
INSERT INTO foo VALUES(1, 200);
```

a na druhé straně aktivovat odběr zveřejněných tabulek:

```
CREATE TABLE foo(id int primary key, a int)59;  
CREATE SUBSCRIPTION60 test_sub
```

⁵⁶ Upravuje se postgresql.conf na počítači použitím jako slave. Dále se zde musí vytvořit konfigurační soubor recovery.conf.

⁵⁷ Od verze 14 se můžeme podívat na systémovou proměnnou in_hot_standby

⁵⁸ V řadě ohledů je podobná fyzické replikaci – přenáší se změny v datech, používá se transakční log.

⁵⁹ Nereplikují se DDL změny

⁶⁰ Pokud se použije parametr streaming=ON, tak dochází k průběžné odesílání dat k odběrateli (nečeká se na dokončení transakce, změny dat se potvrzí s potvrzením zdrojové transakce).

```
CONNECTION 'port=5432' PUBLICATION test_pub  
WITH (streaming=on);
```

Využití systémového katalogu

V PostgreSQL jsou všechna data potřebná pro provoz databáze uložena v systémových tabulkách. Orientace v systémových tabulkách a pohledech není jednoduchá, lze ovšem využít jeden trik – většina dotazů do této objektů je pokryta příkazy v **psql**. A pokud se **psql** pustí s parametrem -E, tak dojde k zobrazení všech SQL příkazů, které se posílají do DB – a tedy i dotazů do systémového katalogu.

```
bash-4.2$ psql -E postgres  
psql (9.3devel)  
Type "help" for help.  
  
postgres=# \l  
***** QUERY *****  
SELECT d.datname as "Name",  
       pg_catalog.pg_get_userbyid(d.datdba) as "Owner",  
       pg_catalog.pg_encoding_to_char(d.encoding) as "Encoding",  
       d.datcollate as "Collate",  
       d.datctype as "Ctype",  
       pg_catalog.array_to_string(d.datacl, E'\n') AS "privileges"  
FROM pg_catalog.pg_database d  
ORDER BY 1;  
*****
```

Běžně se v systémovém katalogu dohledává seznam tabulek, databází, uživatelů. Systémový katalog můžeme využít k zobrazení tabulek obsahující určité sloupce nebo uložených procedur, které obsahují hledaný řetězec.

Zobrazí tabulky obsahující hledaný sloupec:

```
SELECT attrelid::regclass  
      FROM pg_catalog.pg_attribute a  
     WHERE a.attname = 'jméno' AND NOT a.attisdropped;
```

Místo systémového katalogu lze použít standardizované *information_schema*:

```
SELECT table_name  
      FROM information_schema.columns  
     WHERE column_name = 'jméno';
```

Zobrazí funkce, které ve zdrojovém kódu obsahují hledaný řetězec:

```
SELECT oid::regprocedure  
      FROM pg_proc  
     WHERE prosrc ILIKE '%hello%';
```

Vyhledávání v textu

Fulltext

Fulltext umožňuje case insensitive vyhledávání slov (případně prefixů slov) v textu. S drobnými úpravami lze vyhledávat *lexemy* a nebo lze při vyhledávání ignorovat diakritiku. Každé slovo se při fulltextovém zpracování definovaným způsobem transformuje. Seznam těchto transformací (každá řada slov může mít jinou transformaci) pro určitý jazyk nazýváme konfigurací. Nejjednodušší konfigurací je konfigurace **simple**. Pro urychlení fulltextového vyhledávání potřebujeme fulltextový index (GIST, GIN funkcionální index)

```
CREATE INDEX ON obce  
              USING gist ((to_tsvector('simple', nazev)));
```

S tímto indexem lze efektivně fulltextově vyhledávat:

```
SELECT *  
      FROM obce  
     WHERE to_tsvector('simple', nazev) @@61  
          to_tsquery('simple','skal:62 & !česká');
```

Vlastní konfigurace se vytvářejí kopí a následnou úpravou některé stávající. Následující konfigurace zahrnuje použití funkce **unaccent**⁶³.

```
CREATE TEXT SEARCH CONFIGURATION simple_unaccent  
              ( COPY = simple );
```

```
ALTER TEXT SEARCH CONFIGURATION simple_unaccent  
    ALTER MAPPING FOR hword, hword_part, word  
    WITH unaccent64, simple;
```

```
CREATE INDEX ON obce USING gist  
((to_tsvector('simple_unaccent', nazev)));
```

```
SELECT *  
      FROM obce  
     WHERE to_tsvector('simple_unaccent', nazev) @@  
          to_tsquery('simple_unaccent','svaty');
```

LIKE

Predikát s LIKE, kdy je žolík '%' za písmeny, lze urychlit vytvořením indexu s volbou *varchar_pattern_ops*.

```
CREATE INDEX ON obce(nazev varchar_pattern_ops);
```

Dotaz jako je ten následující⁶⁵ dokáže využít index.

```
SELECT *  
      FROM obce  
     WHERE nazev LIKE 'S%'
```

K optimalizaci dotazů s predikátem LIKE (i ILIKE) lze použít extenzi *pg_trgm*, která obsahuje podporu pro *trigramový* index (index nad množinou tří písmenných kombinací z řetězce). Index je nutné vytvořit s volbou *gist_trgm_ops* nebo *gin_trgm_ops*

```
CREATE INDEX ON obce  
              USING GIST (nazev gist_trgm_ops)
```

Tento typ indexu dokáže podporovat i dotazy, kde se hledá libovolný umístěný podřetězec:

```
SELECT *  
      FROM obce  
     WHERE nazev ILIKE '%Ska%'
```

Regulární výrazy

Pro vyhledávání lze použít i regulární výrazy – operátor '-' nebo '⁶⁶'.

```
SELECT nazev  
      FROM obce  
     WHERE nazev ~ '^Sk[aáo]';
```

Také vyhledávání prostřednictvím regulárních výrazů může být urychleno trigramovým indexem⁶⁷.

⁶¹ Fulltextový operátor

⁶² Hledání prefixu „skal“.

⁶³ Vyžaduje extenzi *unaccent*.

⁶⁴ Každé slovo se transformuje slovníkem – slovník *unaccent* odstraňuje diakritiku, slovník *simple* nedělá nic – proto každou řídu slov můžeme mít definovanou posloupnost slovníků.

⁶⁵ *Varchar_pattern_ops* indexem je podporován pouze LIKE, který je case sensitive (nikoliv case insensitive ILIKE).

⁶⁶ Case insensitive varianta

⁶⁷ Za předpokladu, že je určen kompletní trigram (tři znaky)

pg_rman

`pg_rman`⁶⁸ je jednoduchá aplikace příkazového řádku pro zejména lokální zálohování a management záloh využívající mechanismus exportu transakčního logu. Požadavkem je přímý přístup k datovému adresáři, přístup k adresáři, kde budou uloženy zálohy a přístup k adresáři, kde se exportují segmenty transakčního logu.

Konfigurace

Postgres musí mít aktivní export segmentů transakčního logu – viz konfigurace: `archive_command`, `archive_mode`. K cílovému adresáři musí mít `pg_rman` přístup⁶⁹. Dále musí mít přístup k datovému adresáři `postgres` a k adresáři, kde budou umístěny zálohy. Tyto adresáře jsou identifikovány pomocí přepínače nebo systémovými proměnnými `PGDATA` a `BACKUP_PATH`⁷⁰.

Adresář pro uložení záloh musí být prázdný – inicializuje se příkazem

```
pg_rman init
```

Tento příkaz vytvoří v zadaném adresáři konfigurační soubor `pg_rman.ini`, kde lze ještě nastavit:

<code>BACKUP_MODE = F</code>	výchozí režim zálohování
<code>COMPRESS_DATA = YES</code>	aktivovat komprimaci
<code>KEEP_ARCLOG_FILES = 10</code>	retence počtu exportovaných segmentů WAL
<code>KEEP_ARCLOG_DAYS = 2</code>	retence stáří exportovaných segmentů WAL ⁷¹
<code>KEEP_DATA_GENERATIONS = 4</code>	retence počtu úplných záloh
<code>KEEP_DATA_DAYS = 30</code>	retence stáří záloh

Základní příkazy

Zobrazí seznam a podrobnosti provedených záloh⁷².

```
pg_rman show [ ( detail | čas zálohy ) ]
```

Vytvoří zálohu

```
pg_rman backup --backup_mode=incr
```

Validace zálohy – pouze z validovaných záloh lze obnovovat, a pouze vůči validovaným zálohám lze vytvořit inkrementální zálohu

```
pg_rman validate
```

Zrušení všech zbytných záloh starších než zadané datum

```
pg_rman delete datum
```

Z katalogu provedených záloh odstraní záznamy o zrušených zálohách

```
pg_rman purge
```

Obnova ze zálohy

```
pg_rman restore [ ( --recovery-target-time | --recovery-target-xid | --recovery-target-timeline ) bod obnovy ]
```

68 `pg_rman` zvládá plnou zálohu, inkrementální zálohu (redukovaná plná záloha), zálohu transakčních logů, zálohu logu Postgresu, retenci záloh a retenci exportovaných transakčních logů.

69 konfigurační proměnná `ARCLOG_PATH`.

70 Doporučuje se je nastavit v profilu

71 Pro odstranění souborů je nutné splnit vždy obě podmínky.

72 čas vytvoření zálohy je zároveň jejím identifikátorem

Barman

`Barman`⁷³ je aplikativní nadstavba nad vestavěným replikačním a zálohovacím systémem v PostgreSQL umožňující hromadnou administraci zálohování, evidenci a management záloh (komprimaci), řízení retenční politiky a samozřejmě obnovu ze zálohy do určeného adresáře.

Konfigurace

Je požadována obousměrná ssh spojení mezi zálohovaným a zálohovacím serverem. Na serverech musí být nainstalována stejná verze Postgresu⁷⁴, Python a psycopg2 a rsync.

```
# zálohovaný systém @10.0.0.4
su - postgres
ssh-keygen -t rsa -N "" -f ~/.ssh/id_rsa
ssh-copy-id -i ~/.ssh/id_rsa.pub barman@10.0.0.8
# ssh barman@10.0.0.8

# zálohovací systém @10.0.0.8
su - barman
ssh-keygen -t rsa -N "" -f ~/.ssh/id_rsa
ssh-copy-id -i ~/.ssh/id_rsa.pub postgres@10.0.0.8
# ssh postgres@10.0.0.4
```

Dále musí být umožněn přístup k zálohované databázi uživateli `postgres` z zálohovacího serveru (úprava `pg_hba.conf`). Následující příkaz musí fungovat

```
[barman]$ psql -c 'SELECT version()' -U postgres -h 10.0.0.4
```

S právy roota se na zálohovacím serveru vytvoří adresář pro uložení záloh:

```
barman$ sudo mkdir /var/lib/barman
barman$ sudo chown barman:barman /var/lib/barman
```

Vlastní konfigurace je v `/etc/barman/barman.conf` – nutné přidat popis zálohovaného serveru⁷⁵:

```
[dbserver01]
description = "PostgreSQL Database Server 01"
ssh_command = ssh postgres@10.0.0.4
conninfo = host=10.0.0.4 user=postgres
minimum_redundancy = 1
backup_method = rsync
backup_options = concurrent_backup
archiver = on
```

Dále je nutné nakonfigurovat zálohovaný PostgreSQL⁷⁶:

```
wal_level = 'archive' # For PostgreSQL >= 9.0
archive_mode = on
archive_command = 'rsync
-a %p barman@backup:dbserver01/incoming%' %f'
```

Základní příkazy

Verifikace konfigurace

```
barman check78 dbserver01
```

Vytvoření kompletní zálohy serveru (všech serverů)

73 Barman je OS aplikace napsaná v Pythonu ke stažení z <http://www.pgbarman.org>

74 Barman sám Postgres nepoužívá, ale Postgres je nutný pro start lokálně obnovené databáze.

75 poté by již měl být funkční příkaz `barman check dbserver01`

76 `postgresql.conf`

77 musí souhlasit s položkou `incoming_wals_directory` zobrazené příkazem `barman show-server dbserver01`

78 Před spuštěním testu je nutné exportovat alespoň jeden segment transakčního logu. Například příkazem `barman switch-xlog -force -archive dbserver01`

```
barman backup [--immediate-checkpoint] ( all | dbserver01 )
```

Výpis seznamu záloh

```
barman list-backup ( all | dbserver01 )
```

Lokální⁷⁹ obnova ze zálohy

```
barman recover dbserver01 20140419T23552480 ~/xxx
```

Informace k záloze

```
barman show-backup dbserver01 latest
```

Explicitní odstranění zálohy

```
barman delete dbserver01 oldest
```

Repmgr

`repmgr`⁸¹ je aplikativní nadstavba nad vestavěnou replikací v PostgreSQL zjednodušující management a monitoring clusteru master/multi slave implementující failover. Doporučuje se symetrická architektura – každý uzel může dlouhodobě převzít roli mastera⁸².

Konfigurace

Repmgr vyžaduje obousměrné ssh spojení bez nutnosti zadávání hesla pro uživatele `postgres` na všech serverech zapojených do clusteru (nastavení viz konfigurace Barmanu). Dále repmgr musí být nainstalován na všech uzlech

Server sloužící ve výchozí pozici jako master musí být nakonfigurován jako master hot-standby stream replikace (`postgresql.conf`):

```
listen_addresses='*'
wal_level = 'hot_standby'
archive_mode = on
archive_command = 'cd .' # just does nothing
max_wal_senders = 10
wal_keep_segments = 5000      # 80 GB required on pg_xlog
hot_standby = on
```

Vytvoříme uživatele repmgr správem REPLICATION a SUPERUSER a povolíme mu přístup z IP používaných pro provoz slave serverů. Čistě z praktických důvodů (není nezbytně nutné) vytvoříme aplikativního uživatele repmgr na všech uzlech (`useradd`). Databázový uživatel repmgr musí mít přístup k explicitně vytvořené databázi repmgr na masteru i lokálně ve všech uzlech.

```
psql
-c "CREATE ROLE repmgr LOGIN SUPERUSER REPLICATION" postgres
```

v `pg_hba.conf`

host	repmgr	repmgr	10.0.0.8/32	trust
host	repmgr	repmgr	10.0.0.4/32	trust
host	replication	repmgr	10.0.0.8/32	trust

Ze slave bych se měl dokázat připojit k masteru jako uživatel repmgr

```
psql -U repmgr -h 10.0.0.4 repmgr
```

Následující příkaz vytvoří klon (parametr `-R` obsahuje uživatele pro rsync, `-U` uživatele databáze):

79 s volbou `--remote-ssh-command COMMAND` lze obnovu provést na vzdáleném serveru. Přepínačem `--target-time TARGET_TIME` lze nastavit bod obnovy.

80 Zálohu lze také specifikovat klíčovými slovy „oldest“ nebo „latest“

81 Pokud již nenašelte ve své distribuci, pak se překládá a instaluje jako `contrib` modul Postgresu.

Dále `pg_ctl` a `pg_config` musí být v PATH.

82 I z toho důvodu se nedoporučuje používat v názvu instance slova master nebo slave.

```
repmgr -D /usr/local/pgsql/data -d repmgr -p 5432 -U repmgr
-R postgres --verbose standby clone 10.0.0.4
```

V každém uzlu se vytvoří konfigurační soubor `/usr/local/pgsql/repmgr/repmgr.conf`:

```
cluster=test
node=1
node_name=dell
conninfo='host=10.0.0.4 user=repmgr dbname=repmgr'
pg_bindir=/usr/local/pgsql/bin
master_response_timeout=60
reconnect_attempts=6
reconnect_interval=10
failover=automatic
priority=-1
promote_command='repmgr standby promote
-f '/usr/local/pgsql/repmgr/repmgr.conf'
follow_command='repmgr standby follow
-f '/usr/local/pgsql/repmgr/repmgr.conf' -W'
```

registrace konfigurace na masteru a start repmgrd:

```
repmgr -f /usr/local/pgsql/repmgr/repmgr.conf
--verbose master register
repmgrd -f /usr/local/pgsql/repmgr/repmgr.conf --verbose --
monitoring-history > /usr/local/pgsql/repmgr/repmgr.log 2>&1
```

a totéž na slave

```
cluster=test
node=2
node_name=lenovo
conninfo='host=10.0.0.8 user=repmgr dbname=repmgr'
pg_bindir=/usr/local/pgsql/bin
master_response_timeout=60
reconnect_attempts=6
reconnect_interval=10
failover=automatic
priority=-1
promote_command='repmgr standby promote
-f '/usr/local/pgsql/repmgr/repmgr.conf'
follow_command='repmgr standby follow
-f '/usr/local/pgsql/repmgr/repmgr.conf' -W'
```

Dále je nutná nastartovat repmgr démona, který zároveň zaregistruje slave

```
repmgrd -f /usr/local/pgsql/repmgr/repmgr.conf --verbose --
monitoring-history > /usr/local/pgsql/repmgr/repmgr.log 2>&1
```

Podpora failover vyžaduje nainstalovanou extenzi `repmgr_func`.

```
psql -U repmgr repmgr <
/usr/local/pgsql/share/contrib/repmgr_funcs.sql
```

a preload této extenze (v `postgresql.conf`)

```
shared_preload_libraries = 'repmgr_funcs'
```

Použití

Při správné konfiguraci by následující příkazy měly vypsat status uzlů v clusteru:

```
psql -x -d repmgr -c "SELECT * FROM repmgr_test.repl_status"
repmgr -f /usr/local/pgsql/repmgr/repmgr.conf cluster show
```

Spuštěním příkazu repmgr na příslušném uzlu můžeme dosáhnout:

povýšení slave na master

```
repmgr -f /usr/local/pgsql/repmgr/repmgr.conf standby promote
```

přesměrování slave na nového mastera⁸³

```
repmgr -f /usr/local/pgsql/repmgr/repmgr.conf standby follow
```

vynucené klonování – změna mastera na slave

```
repmgr -D /usr/local/pgsql/data -d repmgr -p 5432 -U repmgr
-R postgres --force --verbose standby clone 10.0.0.4
```

PgBouncer

PgBouncer vytváří cache (*pool*) spojení do PostgreSQL. Jedno nebo více spojení do konkrétní databáze pod konkrétním uživatelem se v PgBounceru označuje jako pool⁸⁴. Specifikem PgBouncera je fiktivní databáze pgbouncer umožňující základní administraci a monitoring.

Konfigurace

Vytvořte si systémový účet `pgbouncer`. Tento účet bude mít jako jediný přístup k hashům hesel databázových účtů a poběží pod ním aplikace `pgbouncer`.

V tomto adresáři je také skript `mkauth.py`⁸⁵, který zkópiuje md5 hashe hesel účtů v postresu do zadávaného souboru. Pro tyto účty je nutné nastavit (v `pg_hba.conf`) md5 ověřování.

```
su - postgres -c '/etc/pgbouncer/mkauth.py
/var/tmp/userlist.txt "host=localhost dbname=postgres"'
mv /var/tmp/userlist.txt /etc/pgbouncer/userlist.txt
chown pgbouncer:pgbouncer /etc/pgbouncer/userlist.txt

mkdir /var/log/pgbouncer
chown pgbouncer:pgbouncer /var/log/pgbouncer
mkdir /var/run/pgbouncer
chown pgbouncer:pgbouncer /var/run/pgbouncer
```

Do `/etc/pgbouncer/pgbouncer.ini` zkopírovat minimální konfiguraci (s dynamickými pooly):

```
[databases]
* = host=10.0.0.4 port=5434

[pgbouncer]
logfile = /var/log/pgbouncer/pgbouncer.log
pidfile = /var/run/pgbouncer/pgbouncer.pid

listen_addr = 127.0.0.1
listen_port = 6432

auth_type = md5
auth_file = /etc/pgbouncer/userlist.txt

admin_users = postgres
stats_users = pavel, postgres

pool_mode = session
server_reset_query = DISCARD ALL

max_client_conn = 100
default_pool_size = 20

server_lifetime = 1200
server_idle_timeout = 60
server_connect_timeout = 15
server_login_retry = 15
client_idle_timeout = 3600
autodb_idle_timeout = 3600
```

recovery_target_timeline='latest'

⁸⁴ Počet otevřených spojení v poolu lze omezit. V případě nedostatku volných spojení PgBouncer umí požadavek o spojení podržet předdefinovanou dobu.

⁸⁵ aplikace využívá `psycopg2`

```
tcp_keepalive = 1
```

Pod uživatelem pgbouncer spustíme aplikaci pgbouncer:

```
su - pgbouncer
pgbouncer /etc/pgbouncer/pgbouncer.ini
```

Nyní se můžeme přihlásit k libovolné databázi na portu 6432 nebo k databázi `pgbouncer` na též portu.

```
psql -U postgres -p 6432 postgres
```

Monitoring

Databáze pgbounce umožňuje přístup ke statistikám a základní administraci. Pozor k této databázi přistupujeme pomocí `psql`, ale nepoužíváme SQL (příkaz `SHOW HELP`, `SHOW STATS`):

```
psql -U postgres -p 6432 pgbouncer -c "SHOW STATS"
```

pspg

pspg⁸⁶ je unixový pager navržený s ohledem na prohlížení tabulek. Umí zafixovat řádek se jmény sloupců a prvních n sloupců s identifikátory řádků. Lze jej také použít pro prohlížení CSV a TSV souborů. Ovládání pspg vychází z ovládání pageru `less`, které opět v mnohem respektuje ovládání editoru `vi`. Pspg lze také ovládat pomocí menu (klikem myši) nebo stiskem F9).

Klávesové zkratky

0..9	fixace sloupců
q, F10, ESC 0	ukončení
KEY_UP, k	kurzor o řádek nahoru
KEY_DOWN, j	kurzor o řádek dolů
KEY_LEFT, h	o sloupec doleva
KEY_RIGHT, l	o sloupec doprava
CTRL HOME, g	kurzor na první řádek
CTRL END, G	kurzor na poslední řádek
HOME, ^	první sloupec
END, \$	poslední sloupec
PG_DOWN, ^f, space	skok na další stránku
PG_UP, ^b	skok na předešší stránku
s	ulož obsah do souboru
/	zadat a hledat řetězec ve směru textu
?	zadat a hledat řetězec proti směru textu
n	hledat další výskyt řetězce v daném směru
N	hledat další výskyt řetězce v opačném směru
ALT k	definovat záložku (bookmark)
ALT j	skok na další záložku
ALT i	skok na předešší záložku
a	řadit vzestupně podle vertikálního kurzu
d	řadit sestupně podle vertikálního kurzu
u	nastavit původní pořadí řádků
ALT c	přepnout zobrazení kurzoru
ALT m	přepnout ovládání myši (vlastní, terminál)
ALT n	přepnout zobrazení čísel řádků
ALT v	přepnout zobrazení vertikálního kurzu
F9, ESC 9	aktivovat menu
CTRL o	dočasně zobrazí primární obrazovku

⁸⁶ Nachází se v repozitářích většiny linuxových distribucí, případně v komunitním repozitáři.

Nerelační datové typy⁸⁷

S použitím typů HStore, JSON, JSONB a XML můžeme emulovat nerelační databáze. V JSONB jsou data uložena binárně, ostatní typy se ukládají jako text⁸⁸. XML a JSON se používají primárně pro uložení a výstup dat ve formátu, který je průmyslovým standardem. HStore a JSONB pak umožňují manipulaci a vyhledávání v datech v těchto formátech uložených v databázi.

HStore

Typ HStore je emulace hash array. Lze jej použít coby efektivnější náhradu EAV⁸⁹ a je podporován GIST a GIN indexy. Ukládané hodnoty mohou být pouze texty nebo čísla, které se ukládají vždy v textovém formátu.

```
CREATE EXTENSION hstore;
CREATE TABLE lide(rc numeric PRIMARY KEY, ostatni hstore);
INSERT INTO lide VALUES(7307150888, 'jmeno=>Pavel,
prijmeni=>stěhule');
CREATE INDEX ON lide USING gist (ostatni);
```

Vrátí jména všech osob, jejichž příjmení je „stěhule“

```
SELECT ostatni->'jmeno'
  FROM lide
 WHERE ostatni @> 'prijmeni => stěhule';
```

Přidá atribut zaměstnání

```
UPDATE lide
  SET ostatni = ostatni || 'zamestnani=>programator'
 WHERE rc = 7307150888;
```

Vrátí všechny záznamy, které obsahují atribut zaměstnání – výsledkem je JSON

```
SELECT hstore_to_json(ostatni)
  FROM lide
 WHERE ostatni ? 'zamestnani';
```

Vytvoření funkcionálního indexu nad atributem zaměstnání a jeho použití:

```
CREATE INDEX ON lide ((ostatni->'zamestnani'));
SELECT *
  FROM lide
 WHERE ostatni->'zamestnani' = 'programator';
```

Operátory a funkce

hstore -> text	získání hodnoty
hstore -> text[]	získání pole hodnot
hstore hstore	spojení dvou hodnot typu hstore
hstore ? text	test, zda-li obsahuje klíč
hstore ?& text[]	test, zda-li obsahuje všechny klíče
hstore ? text[]	test, zda-li obsahuje některý klíč
hstore @> hstore	test, zda-li levý op. obsahuje pravý operand
hstore #= hstore	změna vybraných klíčů
hstore - text	odstraní klíč
hstore - hstore	rozdíl dvou hodnot typu hstore
hstore(record)	konstruktor z kompozitního typu
hstore(text, text)	konstruktor klíč, hodnota
hstore_to_matrix(h)	převede na 2D pole
hstore_to_json(h)	převede na JSON

⁸⁷ Mezi nerelační datové typy patří i pole a typy range a multirange, sloužící jako kolekce (ukládají data v nativním formátu (binárně)).

⁸⁸ Ve většině případů bez negativního vlivu na výkon.

⁸⁹ Entity Attribute Value model

slice(h, text[])	vrátí vyjmenované klíče
each(h)	převede na tabulku klíč/hodnota
populate_record(t, h)	převede na záznam typu t

JSON

Data jsou uložena v textovém formátu – při vyhledávání uvnitř dokumentu je nutné vždy dokument parsovat⁹⁰. Pro indexaci položek je možné použít funkcionální index.

```
SELECT row_to_json(row(1, 'foo'));
```

Operátory a funkce

json -> text	získání atributu
json -> int	získání prvků pole
json ->> text	získání atributu jako textu
json ->> int	získání prvků pole jako textu
json #= text[]	získání atributu určeného cestou
json #> text[]	získání atributu určeného cestou jako textu
array_to_json(a)	převede pole na JSON
row_to_json(r)	převede kompozitní typ na JSON
hstore_to_json(h)	převede HStore (vše text) na JSON
hstore_to_json_loose(h)	převede HStore na JSON s ohledem na typy
to_json(anyelement)	převede hodnotu na validní JSON hodnotu
json_each(json)	rozvině JSON na tabulku klíč/hodnota
json_each_text(json)	rozvině JSON na tabulku klíč/hodnota jako text
json_populate_recordset()	převede JSON na rámeček určeného typu
json_array_elements(json)	rozvině pole JSON na tabulku
json_build_object()	vytvoří nici dvojic (klíč, hodnota)
json_build_array()	vytvoří posloupnost hodnot
json_strip_null(json)	redukuje NULL hodnoty
json_pretty(json)	formátuje JSON

```
CREATE TYPE x AS (a int, b int);
SELECT *
  FROM json_populate_recordset(null::x,
                                '[{"a":1,"b":2}, {"a":3,"b":4}]');
SELECT json_build_object('foo', 1, 'boo', 2);
SELECT json_build_array(1, 2, 3, 'hi', 4);
```

jsonb

jsonb vychází z typu HStore – data jsou uložena binárně (při hledání v dokumentu nedochází k parsování) a podporuje rekurzi – jsonb může obsahovat další vložené JSONB dokumenty. Na vstupu a výstupu se používá formát JSON.

```
SELECT '[1, 2, "foo", null]::jsonb;
SELECT '{"bar": "baz", "balance": 7.77,
        "active":false}'::jsonb;
```

Kromě podpory B-Tree funkcionálního indexu existuje podpora jsonb GIN indexu. **Pozor:** zanořené tagy nejsou indexovány!

```
CREATE INDEX idxgin ON api USING GIN (jdoc);
CREATE INDEX idxginh ON api USING GIN (jdoc jsonb_hash_ops91);
SELECT jdoc->'guid', jdoc->'name'
  FROM api
 WHERE jdoc @> '{"company": "Magnafone"}';
```

Existující operátory a funkce pro typ jsonb je mix operátorů a funkcí typů HStore a JSON. Navíc jsou funkce (analogické funkciím pro JSON): jsonb_each, jsonb_each_text,

⁹⁰ Lze vyřešit funkcionálním indexem.

⁹¹ GIN HASH podporuje pouze operátor @>. Hash index by měl být menší.

jsonb_populate_record	, jsonb_populate_recordset, jsonb_array_elements,
jsonb_array_elements_text atd.	

Od verze 15 jsou k dispozici nové SQL/JSON funkce JSON_EXISTS (vrací true nebo false, pokud JSONPath výraz vráci alespoň jednu hodnotu), JSON_VALUE (vrací hodnotu), JSON_QUERY (vrací JSON objekt nebo pole), JSON_TABLE (vrací tabulkou) a operátor IS JSON {OBJECT | ARRAY | SCALAR}.

```
JSON_VALUE(jsonb "aho", '$ RETURNING text)
JSON_VALUE(jsonb "2017-02-20", '$ RETURNING date)
JSON_VALUE(jsonb '{"a": 1}', '$.a RETURNING int)
JSON_VALUE(jsonb '{"a": 1}', '$.b RETURNING int DEFAULT 10 ON EMPTY)
JSON_VALUE(jsonb '{"a": 1}', '$.b RETURNING int
  ERROR ON EMPTY ERROR ON ERROR)
```

```
JSON_QUERY(jsonb '[10,20,30]', '$[*] ? (@ > 20) WITH WRAPPER);
JSON_TABLE(jsonb '[1,2,3]', '$[*] COLUMNS(a int PATH '$'))
JSON_TABLE(jsonb '{"a": 1, "b": {"x": 1, "y": 2}}',
           '$ COLUMNS (a text,
           NESTED PATH $.c COLUMNS (x int, y int)))
```

JSON hodnotu lze vytvořit konstruktoři funkciemi JSON⁹², JSON_OBJECT, JSON_SCALAR, JSON_ARRAY, JSON_ARRAYAGG, JSON_OBJECT, JSON_OBJECTAGG:

```
JSON_SCALAR('ahoj')
JSON_OBJECT('a':ARRAY[10,20], 'b':nazdar');
JSON_ARRAY(10,20,40);
JSON_ARRAY(10,20,40, null NULL ON NULL);
```

SQL/JSON Path language (JSONPath)

Počínaje PostgreSQL 12 můžeme pro vyhledávání v JSON a jsonb používat dotazovací jazyk JSONPath:

.	přístup k položce struktury
[]	přístup k prvků pole (pole začínají nulou)
\$	hodnota
\$name	pojmenovaná hodnota
@	proměnná reprezentující výsledek
.key	přístup k položce
."\$name"	přístup k položce prostřednictvím pojmenované proměnné
.*	použije všechny položky struktury
**	použije všechny položky struktury rekursivně (nepoužívat v lax módu)
[*]	všechny položky pole
&&	operátor AND
	operátor OR
==, <, >, ...	ostatní matematické operátory

Pro filtrování se dva základní operátory:

```
@?
  true, když výsledek výběru není prázdný
@@
  vrací výsledek logického výrazu nebo NULL
```

Pro zobrazení lze použít funkci jsonb_path_query :

```
SELECT '[1,2,3]::jsonb @? '$[*] ? (@ >= 2)';
SELECT '[1,2,3]::jsonb @@ '$[*] >= 2';
SELECT jsonb_path_query('[1,2,3]', '$[*] ? (@ >= 2)');
```

⁹² Bohužel tyto funkce aktuálně vrací JSON (nikoliv jsonb)

XML

Opět data jsou uložena v textovém formátu – dokumenty nad 2KB jsou efektivně komprimovány díky TOAST. Největší výhodou tohoto typu jsou uživatelsky přívětivé a silné funkce pro generování XML dokumentů dotazem respektující ANSI SQL/XML: XMLCOMMENT, XMLCONCAT, XMLELEMENT, XMLFOREST, XMLPI, XMLROOT, XMLAGG.

```
SELECT
XMLROOT (
    XMLELEMENT( NAME gazonk,
        XMLATTRIBUTES ( 'val' AS name, 1 + 1 AS num ),
        XMLELEMENT ( NAME qux, 'foo' ) ),
    VERSION '1.0',
    STANDALONE YES );
```

Velice praktická funkce je XMLFOREST:

```
SELECT XMLFOREST( first_name AS "FName", last_name AS "LName",
    title AS "Title", region AS "Region")
    FROM employees;
```

Dotazy ve kterých se používá SQL/XML funkcionality nemusí být dobře čitelné, lze si pomocí funkciemi:

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION cast_to_xml(date)
RETURNS xml AS $$
    SELECT xmlelement(NAME "date", to_char($1, 'YYYY-MM-DD'));
$$ LANGUAGE sql;
```

Celou tabulku nebo dotaz lze vyexportovat do jednoduchého XML dokumentu funkciemi:

```
table_to_xml(tbl regclass, nulls boolean,
    tableforest boolean, targetns text)
query_to_xml(query text, nulls boolean,
    tableforest boolean, targetns text)
```

Pro vyhledávání lze použít funkci XPATH:

```
SELECT xpath('/my:a/text()', 
    '<my:a xmlns:my="http://example.com">test</my:a>',
    ARRAY[ARRAY['my', 'http://example.com']] );
SELECT (xpath('/gazonk/qux/text()', xmlcol))[0]${93};
```

Pro parsování (převod XML na tabulku) můžeme použít funkci XMLTABLE:

```
SELECT xmltable.*
FROM xmldata,
XMLTABLE('/ROWS/ROW'
PASSING data
COLUMNS id int PATH '@id',
ordinality FOR ORDINALITY,
"COUNTRY_NAME" text,
country_id text PATH 'COUNTRY_ID',
size_sq_km float
PATH 'SIZE[@unit = "sq_km"]',
size_other text PATH
concat(SIZE[@unit!="sq_km"], " ", SIZE[@unit="sq_km"]/@unit),
premier_name text
PATH 'PREMIER_NAME'
DEFAULT 'not specified') ;
```

Integrace v RedHatu

Řízení služeb (včetně PostgreSQL) se v Linuxu vyvíjelo od startup skriptů k aktuálně nejrozšířenějšímu subsystému pro správu služeb *systemd* používaným jak v RH tak v Debianu.

Pokud chcete používat jiný než výchozí adresář pro databázi je nutné upravit unit file

```
sudo systemctl edit${94} postgresql-14${95} ${96}
```

pro změny⁹⁷ v unit souborech (po vytvoření nových unit souborů) může být nezbytné refreshnout systém:

```
systemctl daemon-reload
```

Poté můžeme vytvořit databázový cluster a nastartovat službu

```
PGSETUP_INITDB_OPTIONS="-k" postgresql-14-setup initdb
systemctl enable postgresql-14
```

```
sudo systemctl start postgresql-14
sudo systemctl stop postgresql-14
sudo systemctl restart postgresql-14
sudo systemctl status postgresql-14
```

Příkazy pro výpis seznamu units, nastavení a vlastní výpis unity

```
sudo systemctl list-units
systemctl show postgresql-14|grep PGDATA
systemctl cat postgresql-14
```

Pro investigaci ať už výkonnostních nebo jiných problémů je nutné nainstalovat debug symboly postresu:

```
yum debuginfo-install postgresql14-server
```

Pozor – promote se provede skript pg_ctl promote.

Pro upgrade z předchozí major verze⁹⁸ lze použít skript postgresql-14-setup upgrade (databáze se musí vytvořit postgresql-14-setup initdb)⁹⁹.

Poznámky

⁹⁴ Lze použít přepínač –full, kterým vytvoří modifikovatelná kopie celého unit souboru.

⁹⁵ Musí změnit proměnnou Environment v sekci [Service]. Viz systemctl cat ... Vytvoří se soubor /etc/systemd/system/postgresql-14.service.d/override.conf

⁹⁶ Také lze zkopirovat unit file v adresáři /usr/lib/systemd/system/. Kopie by měla být umístěna v adresáři /etc/systemd/system/

⁹⁷ Změny v unit souborech zobrazí příkaz systemctl-delta

⁹⁸ Ve skriptu lze modifikovat proměnnou PREVMAJORVERSION

⁹⁹ Volá pg_upgrade



Autor: Pavel Stěhule

Kontakt: pavel.stehule@gmail.com, 724 191 000

Profil: cz.linkedin.com/in/stehule/ stackexchange.com/users/176171/pavel-stehule
<http://www.root.cz/autori/pavel-stehule/>

Inhouse školení PostgreSQL – instalace, konfigurace, používání a administrace

Inhouse školení PL/pgSQL – vývoj uložených procedur

Inhouse i veřejné školení SQL

Konzultace, konfigurace PostgreSQL, audit produkčních PostgreSQL serverů

Komerční podpora PostgreSQL

Inhouse školení PostgreSQL

Vyberte si z naší nabídky jednodenní školení pro začátečníky i pokročilé. Z těchto jednodenních školení je možné (na základě poptávky) kombinovat vícedenní školení. Tato školení vede a organzuje [Pavel Stěhule](#), který se také podílí na vývoji PostgreSQL a je dlouholetým uživatelem a propagátorem této databáze. Již pro tři Vaše zaměstnance jsou tato školení levnější (bez ohledu na úsporu času) než školení organizovaná počítacovými školami. Pokud byste měli zájem o in-house školení nebo se chcete informovat o nejbližším termínu, obratěte se, prosím, přímo na Pavla Stěhuleho ([kontakt](#)).

Cena za jeden den in-house školení je 16 tis. Kč (včetně DPH) pro 4 osoby plus příplatek 2000 Kč za každého dalšího účastníka (32 tis za max 12 osob). (veřejné školení se vypisují na základě poptávky více než 8 účastníků, cena je 4000 Kč za osobu). Pro bližší informace ohledně nejbližších termínů kontaktujte [Pavla Stěhuleho](#) pavel.stehule@gmail.com, mob: 724 191 000. V případě školení mimo Prahu jsou účtovány cestovní výdaje. V ceně jsou vytíštěné školci materiály.

Všeobecné základy

Školení je určeno začátečníkům a středně pokročilým uživatelům, kteří se během osmi hodinového kurzu dozvědějí vše potřebné k efektivnímu používání tohoto databázového systému. K dispozici jsou [školci materiály](#). Školení předpokládá obecné znalosti SQL a IT problematiky u posluchačů (např. není vysvětlován pojem databáze, relace, SQL DML DDL příkazy atd). Účastníci školení by měli získat přehled o možnostech PostgreSQL a měli by být následně schopni efektivně používat PostgreSQL.

- Podpora PostgreSQL na internetu
- Instalace ve zkratce
- Porovnání o.s. SQL RDBMS Firebird, PostgreSQL, MySQL a SQLite
- Minimální požadavky na databázi, ACID kritéria
- Charakteristické prvky PostgreSQL MGA, TOAST
- Datové typy bez limitů - TOAST
- Spolehlivost a výkon - WAL
- Nutné zlo, příkaz VACUUM
- Rozšířitelnost
- Základní příkazy pro správu PostgreSQL
- Export, import dat
- Efektivní SQL, indexy, optimalizace dotazů
- Funkce generate_series

Programování v PL/pgSQL

Tento kurz je určen především vývojářům, kteří chtějí zvládnout efektivní vývoj nad PostgreSQL, který není bez uložených procedur myslitelný. PostgreSQL podporuje jak SQL procedury tak tzv. externí procedury. K dispozici je několik jazyků od SQL až po PL/Perl. Každý jazyk nabízí jiné možnosti a po absolvování kurzu by se vývojář měl dokázat rozhodnou pro jeden konkrétní jazyk, který pro dané zadání nabízí největší možnosti. Školení je osmi hodinové - důraz je kláden na procvičení vyložené látky. K dispozici jsou [podklady](#) pro toto školení.

- Uložené procedury, kdy a proč
- Inline procedury v SQL
- Úvod do PL/pgSQL
- Syntaxe příkazu CREATE FUNCTION
- Blokový diagram PL/pgSQL

- Příkazy PL/pgSQL
- Dynamické SQL
- Použití dočasných tabulek v PL/pgSQL
- Triggery v PL/pgSQL
- Tipy pro vývoj PL/pgSQL
- Příloha, Transakce

Administrace

Z názvu je patrné, že toto školení je určené jak začínajícím tak i pokročilým administrátory, které připravuje na každodenní správu PostgreSQL databází. Po absolvování kurzu by mělo být absolventům jasné, proč se provádí určité činnosti (pravidelné nebo nahodilé), a na co, při správě PostgreSQL, klást důraz. Školení je šesti hodinové. K dispozici jsou [podklady](#) pro toto školení.

- Omezení přístupu k databázi
- Údržba databáze
- Správa uživatelů
- Export, import dat
- Zálohování, obnova databáze
- Konfigurace databáze
- Monitorování databáze
- Instalace doplňků
- Postup při přechodu na novou verzi

High performance

Tento kurz je určen pokročilejším uživatelům a vývojářům, kteří používají PostgreSQL. Zabývá se obecnější otázkou výkonu datově orientovaných aplikací postavených nad relační databází. K dispozici jsou [podklady](#) pro toto školení.

- Základní faktory ovlivňující výkon databáze
- Aplikační vrstvy
- CPU, RAM, IO, NET
- Konfigurace PostgreSQL
- Identifikace hrdel
- Použití cache a materializovaných pohledů
- Použití indexů a psaní index friendly aplikací
- Cost based optimizer, projevy chyb v odhadech a jejich řešení
- Monitoring
- Doporučení

Zálohování a replikace

Toto [připravované](#) školení je určeno pokročilejším uživatelům PostgreSQL. V rámci školení se účastníci seznámí s možnostmi zálohování a také si prakticky vyzkouší konfiguraci vestavěné replikace.

- Úvod - zálohování, replikace
- Konfigurace exportu transakčního logu
- pg_basebackup
- Barman a repmgr
- Konfigurace vestavěné replikace

- Kombinace replikace a exportu transakčního logu

Základy SQL

Toto školení je určeno především začátečníkům (z ne IT oborů), kteří chtějí využít SQL pro tvorbu vlastních reportů. Během kurzu jsou vysvětleny základní pojmy z teorie a praxe relačních databází. Dvě feny času osmihodinového školení je věnováno provočívání dotazů (od nejdohodnějšího ke středně složitým), tak aby po absolvent školení dokázal samostatně (pro svou praxi) získávat zajímavá data z SQL databází. K dispozici jsou [školci materiály](#).

- Příkaz SELECT - spojování tabulek, filtrování, projekce, řazení
- Ostatní databázové objekty - sekveny, pohledy, indexy
- Zajištění referencií a doménové integrity - primární a cizí klíče, domény, triggers

Moderní SQL v PostgreSQL

Toto školení je určeno IT profesionálům a pokročilým uživatelům. V posledních několika letech vývojáři PostgreSQL implementovali většinu rozšíření SQL, které vychází z ANSI SQL 2001. Některé dotazy, které dříve bylo nutné řešit aplikacně nebo pomocí uložených procedur, lze nyní napsat jednoduše a čitelně v SQL – což přináší úsporu času, redukuje kód a zvyšuje jeho čitelnost.

- Analytické (window) funkce
- Common Table Expression – rekurzivní dotazy a dočasně pohledy
- Agregacní funkce nad seřazenými daty
- GROUPING SETS
- LATERAL join
- INSERT ON CONFLICT DO

Autor: Pavel Stěhule

Kontakt: pavel.stehule@gmail.com, tel: 724 191 000

Profil: cz.linkedin.com/in/stehule/ stackexchange.com/users/176171/pavel-stehule
<http://www.root.cz/autori/pavel-stehule/>

Inhouse školení PostgreSQL – instalace, konfigurace, používání a administrace
Inhouse školení PL/pgSQL – vývoj uložených procedur

Inhouse i veřejné školení SQL
Konzultace, konfigurace PostgreSQL, audit produkčních PostgreSQL serverů
Komerční podpora PostgreSQL, migrace z Oracle