

Инты, массивы, внешние ключи, наследование

Этюды о нестандартных фичах PostgreSQL



8 июля 2021
PGDay.RU

www.postgrespro.ru

Иван Панченко
Postgres Professional

Массивы

Объявление

```
CREATE TABLE x (  
    a int4,  
    b int4[]  
);
```

Вставка

```
INSERT INTO x VALUES (  
    1,  
    ARRAY[2,3,4]  
);
```

```
INSERT INTO x VALUES (  
    1,  
    '{2,3,4}'  
);
```

Изменение

```
UPDATE x SET b[1] = 7; -- можно поэлементно или целиком
```

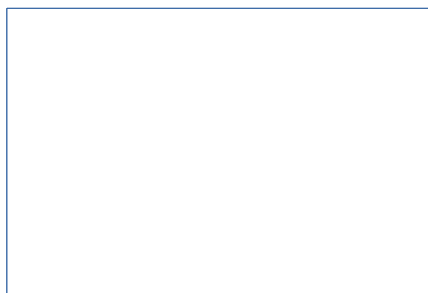
Извлечение

```
SELECT b[1], b FROM x; -- можно поэлементно или целиком
```

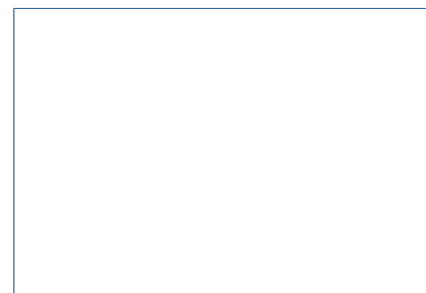
С ЭТИМ МЫ ПРИШЛИ В XXI ВЕК..

Связь «Многие ко многим». Рамблер-Медиа, 2000г

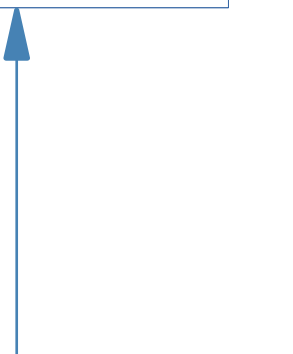
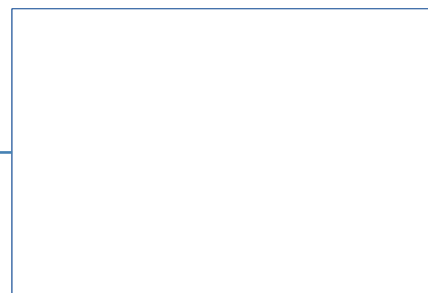
News



Sections



News_section_map



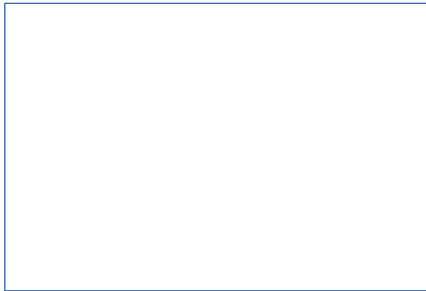
Pentium II/III 400-800MHz
Pentium III 800MHz
512M-1G RAM
33Gb HDD

Запрос на выборку новостей по рубрике содержал JOIN, и тормозил.
Запрос по пересечению рубрик — ещё хуже.

Альтернативное решение

Связь через массив

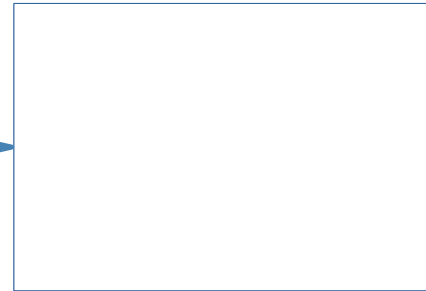
News



sections int[]



Sections



От JOIN'а избавились. Но...

Выборка: **SELECT * FROM news WHERE sections && ARRAY[section_id]**



Что-то новое...

Поиск по массивам

Федор Сигаев, Олег Бартунов 2000 г.

contrib/intarray — набор полезных функций для работы с массивами.
В т.ч. операторы `&&`, `<@`, `@>`, `@@` и др.

```
&& : (int[], int[] )→bool -- есть ли пересечение массивов
<@ : (int[], int[] )→bool -- входит ли первый во второй  $\subseteq$ 
@> : (int[], int[] )→bool -- входит ли второй в первый  $\supseteq$ 
@@ : (int[], query_int )→bool -- удовлетворяет ли массив запросу
      типа 1&2&3&(4|5)
```

А также индекс типа GiST, позже - GIN

```
CREATE INDEX ON x USING gist (a gist__intbig_ops)
```

```
CREATE INDEX ON x USING gin (a)
```

Поиск по массивам

Федор Сигаев, Олег Бартунов 2000 г.

contrib/intarray — набор полезных функций для работы с массивами.
В т.ч. операторы `&&`, `<@`, `@>`, `@@` и др.

```
&& : (int[], int[] )→bool -- есть ли пересечение массивов
<@ : (int[], int[] )→bool -- входит ли первый во второй  $\subseteq$ 
@> : (int[], int[] )→bool -- входит ли второй в первый  $\supseteq$ 
@@ : (int[], query_int )→bool -- удовлетворяет ли массив запросу
      типа 1&2&3&(4|5)
```

А также индекс типа GiST, позже - GIN

```
CREATE INDEX ON x USING gist (a gist__intbig_ops)
```

```
CREATE INDEX ON x USING gin (a)
```

He int ?

```
&& : (anyarray, anyarray )→bool -- есть ли пересечение массивов  
<@ : (anyarray, anyarray )→bool -- входит ли первый во второй  $\subseteq$   
@> : (anyarray, anyarray )→bool -- входит ли второй в первый  $\supseteq$   
@@ : (int[], query_int )→bool -- удовлетворяет ли массив запросу  
типа 1&2&3&(4|5)
```

Индекс типа GIN

```
CREATE INDEX ON x USING gin (a)
```

Для int[], text[]

Для int8[] , uuid[] и т.п. - нет

Foreign Keys on Arrays

Не поддерживается:

```
CREATE TABLE news (  
    ...  
    sections int[] REFERENCES section(id)  
);
```

Необходимо контролировать руками (триггерами или приложением).

```
CREATE TRIGGER news_upd BEFORE INSERT OR UPDATE ON news  
    FOR EACH ROW  
    EXECUTE PROCEDURE check_news_outgoing_refs();
```

```
CREATE TRIGGER section_del BEFORE DELETE ON section  
    FOR EACH ROW  
    EXECUTE PROCEDURE check_section_incoming_refs();
```


int4 или int8 ?

Что выбрать в качестве РК ?

```
#define idtype int4  
#define idtype int8
```

.....

```
CREATE DOMAIN idtype int4;
```

Сразу перестанет работать всё, что мы сделали ранее с массивами.
Придётся определять для idtype всё, что потребуется.

Например, заставим работать оператор && для idtype[];

Оператор && на доменном типе

```
CREATE FUNCTION _int_overlap(a idtype[], b idtype[]) RETURNS bool LANGUAGE SQL  
    STRICT IMMUTABLE
```

```
    SECURITY DEFINER
```

```
-- Это трюк. Чтобы функция не инлайнилась, иначе зайнлайнится основанный на ней  
-- оператор и постгрес не сообразит, что индекс нужно использовать.
```

```
    PARALLEL SAFE
```

```
    AS $$ SELECT a::_int4 && b::_int4 $$;
```

```
CREATE OPERATOR && (  
    LEFTARG = idtype[],  
    RIGHTARG = idtype[],  
    PROCEDURE = _int_overlap,  
    COMMUTATOR = '&&',  
    RESTRICT = _int_overlap_sel,  
    JOIN = _int_overlap_join_sel );
```

...продолжение

```
CREATE OPERATOR CLASS gist__idtypebig_ops FOR TYPE idtype[] USING gist AS
OPERATOR      3    && ,
OPERATOR      6    =  (anyarray, anyarray),
OPERATOR      7    @> (_int4,_int4) ,
OPERATOR      8    <@ (_int4,_int4),
OPERATOR     13    @  (_int4,_int4),
OPERATOR     14    ~  (_int4,_int4),
OPERATOR     20    @@ (_int4, query_int),
FUNCTION      1    g_intbig_consistent (internal, _int4, smallint, oid, internal),
FUNCTION      2    g_intbig_union (internal, internal),
FUNCTION      3    g_intbig_compress (internal),
FUNCTION      4    g_intbig_decompress (internal),
FUNCTION      5    g_intbig_penalty (internal, internal, internal),
FUNCTION      6    g_intbig_picksplit (internal, internal),
FUNCTION      7    g_intbig_same (intbig_gkey, intbig_gkey, internal),
STORAGE      intbig_gkey;
```

Для int8, uuid ?

В целом то же, но работы больше, т. к. нет contrib/int8array

Developer challenge!

Что ещё можно делать с массивами?

Агрегация. (осторожно, размер!)

```
SELECT array_agg(some_field) FROM some_table WHERE ...
```

Но! Порядок элементов массива будет случайным

```
SELECT array_agg(some_field) FROM (  
    SELECT * FROM some_table WHERE ...  
    ORDER BY ...  
) foo;
```

Или

```
SELECT array_agg (some_field ORDER BY ...) FROM some_table WHERE ...
```

Другая польза от массивов

Сокращение используемого места и трафика путем объединения последовательных записей в одну.

```
CREATE TABLE ts (  
    time timestamptz,  
    value double  
);
```

```
CREATE TABLE ts_grouped (  
    time timestamptz,  
    offsets int[], -- например, в мс  
    values double[]  
);
```

JSONB наступает на пятки

Всё то же, что с массивами, можно делать и с JSON(b) — и гораздо больше

Но:

- Производительность
- Объём

Наследование таблиц

```
CREATE TABLE foo (  
  id idtype PRIMARY KEY,  
  ....  
);
```

```
CREATE TABLE bar1 (  
  f1 text  
) INHERITS (foo);
```

```
CREATE TABLE bar2 (  
  f2 text  
) INHERITS (foo);
```

Попробуем

```
INSERT INTO bar1 VALUES (NULL, 'q');  
-- ошибка (NOT NULL унаследовалось)
```

```
INSERT INTO bar1 VALUES (1, 'q');  
INSERT INTO bar1 VALUES (1, 'q');  
INSERT INTO bar1 VALUES (1, 'q');  
-- не ошибка (индексы и уникальность не  
унаследовались).
```

Фича отмирает?

Наследование таблиц

```
CREATE TABLE foo (  
  id idtype PRIMARY KEY,  
  ....  
);
```

```
CREATE TABLE bar1 (  
  f1 text  
) INHERITS (foo);
```

```
CREATE TABLE bar2 (  
  f2 text  
) INHERITS (foo);
```

Попробуем

```
INSERT INTO bar1 VALUES (NULL, 'q');  
-- ошибка (NOT NULL унаследовалось)
```

```
INSERT INTO bar1 VALUES (1, 'q');  
INSERT INTO bar1 VALUES (1, 'q');  
INSERT INTO bar1 VALUES (1, 'q');
```

-- не ошибка (индексы и уникальность не унаследовались).

Надо:

```
CREATE TABLE bar1 (  
  id idtype PRIMARY KEY, --warning  
  f1 text  
) INHERITS (foo);
```

Но и этого мало!

Получение списка всех объектов

```
SELECT * FROM foo; -- неправильно
```

```
SELECT * FROM      -- правильно
(
  SELECT 'bar1', id, f1, NULL AS f2
  UNION ALL
  SELECT 'bar2', id,  NULL AS f1, f2
);
```

FK на унаследованную таблицу

```
CREATE TABLE some (  
    foo idtype REFERENCES foo(id)  
);
```

Надо:

```
CREATE TABLE some (  
    foo idtype  
);  
CREATE TRIGGER ...
```

-- не забываем, что наследование может быть многоуровневым. Поэтому...

Как получить всех потомков?

```
CREATE FUNCTION get_inheritance_tree(schema_ text, tablename_ text)
  RETURNS SETOF inheritance_tree_item LANGUAGE SQL STABLE PARALLEL SAFE AS $$
WITH RECURSIVE tree AS (
  SELECT c.oid AS relid, s.nspname, c.relname, ARRAY[c.oid] AS path,
         0 AS depth, 0 AS pos FROM pg_class c
    JOIN pg_namespace s ON c.relnamespace = s.oid
   WHERE relname=tablename_ AND nspname=schema_
UNION ALL
  SELECT c.oid AS relid, s.nspname, c.relname, array_cat(ARRAY[c.oid],tree.path),
         depth + 1 AS depth, inhseqno AS pos
    FROM pg_class c
    JOIN pg_namespace s ON c.relnamespace = s.oid
    JOIN pg_inherits i ON inhparent = c.oid
    JOIN tree          ON i.inhrelid = tree.relid
)
SELECT relid AS id, nspname AS schema, relname AS tablename,
       path[array_length(path,1)-2] AS parent, path, depth, pos
FROM tree ORDER BY depth, pos;
```

\$\$:

СПРОСИТЕ POSTGRES PRO!

www.postgrespro.ru

 info@postgrespro.ru



И приходите на наши конференции!