

# PG 9.5 – novinky ve vývoji aplikací

## P2D2 2016

Antonín Houska

18. února 2016

# Část I

## GROUPING SETS, ROLLUP, CUBE

# Agregace

- ▶ Seskupení řádků tabulky (joinu) do podmnožin podle určitého klíče.
- ▶ Za každou podmnožinu se ve výsledku objeví přesně jeden řádek.
- ▶ Klíč může obsahovat jeden nebo několik výrazů (tzn. nejen jména sloupečků).
- ▶ Hodnoty výrazu, který není součástí klíče, se v rámci skupiny mohou lišit. Sloučení do jedné hodnoty zajistí **agregační funkce**.
- ▶ Každý výraz uvedený v klauzuli SELECT musí figurovat v klíči (GROUP BY) nebo v některé agregační funkci.

# Agregace

„Každý výraz uvedený v klauzuli SELECT musí figurovat v klíči(GROUP BY) nebo v některé agregační funkci.“

```
SELECT jmeno, cas, count(*)  
FROM hovory_20160218  
GROUP BY jmeno;
```

```
ERROR: column "hovory_20160218.cas" must appear in  
the GROUP BY clause or be used in an aggregate  
function.
```

# Příklad

Agregace se často používá k vyhodnocení souboru událostí ...

```
CREATE TABLE hovory_20160218 (  
    jmeno          varchar      NOT NULL,  
    odchozi        bool         NOT NULL,  
    soukromy       bool         NOT NULL,  
    cas            time         NOT NULL,  
    trvani         interval     NOT NULL,  
);
```

# Vstupní data

```
SELECT *  
FROM   hovory_20160218;
```

jmeno	odchozi	soukromy	cas	trvani
vaclav	true	true	08:29:06	00:01:26
lubos	true	false	08:53:34	00:03:11
vaclav	false	true	09:01:56	00:02:39
cestmir	true	false	09:42:27	00:05:31
adam	false	true	09:54:08	00:01:05
lubos	true	false	09:44:16	00:02:12
adam	true	false	10:08:27	00:03:43
vaclav	false	false	11:35:09	00:02:50
cestmir	true	false	11:48:15	00:04:13

# Jak dlouho telefonovali jednotliví zaměstnanci?

```
SELECT jmeno, sum(trvani) AS provolano  
FROM hovory_20160218  
GROUP BY jmeno;
```

jmeno	odchozi	soukromy	cas	trvani
vaclav	true	true	08:29:06	00:01:26
lubos	true	false	08:53:34	00:03:11
vaclav	false	true	09:01:56	00:02:39
cestmir	true	false	09:42:27	00:05:31
adam	false	true	09:54:08	00:01:05
lubos	true	false	09:44:16	00:02:12
adam	true	false	10:08:27	00:03:43
vaclav	false	false	11:35:09	00:02:50
cestmir	true	false	11:48:15	00:04:13

# Jak dlouho telefonovali jednotliví zaměstnanci?

## QUERY PLAN

---

HashAggregate

Group Key: jmeno

-> Seq Scan on hovory\_20160218

jmeno	sum
adam	00:04:48
cestmir	00:09:44
vaclav	00:06:55
lubos	00:05:23



# Kolik času se provolalo v jednotlivých hodinách?

```
SELECT date_trunc('hour', cas), sum(trvani)
FROM   hovory_20160218
GROUP BY date_trunc('hour', cas);
```

jmeno	odchozi	soukromy	cas	trvani
vaclav	true	true	08:29:06	00:01:26
lubos	true	false	08:53:34	00:03:11
vaclav	false	true	09:01:56	00:02:39
cestmir	true	false	09:42:27	00:05:31
adam	false	true	09:54:08	00:01:05
lubos	true	false	09:44:16	00:02:12
adam	true	false	10:08:27	00:03:43
vaclav	false	false	11:35:09	00:02:50
cestmir	true	false	11:48:15	00:04:13

# Kolik času se provolalo v jednotlivých hodinách?

## QUERY PLAN

---

HashAggregate

Group Key: date\_trunc('hour'::text, (cas)::interval)

-> Seq Scan on hovory\_20160218

date_trunc	sum
08:00:00	00:04:37
09:00:00	00:11:27
10:00:00	00:03:43
11:00:00	00:07:03

# Kolik bylo hovorů jednotlivých typů?

```
SELECT odchozi, soukromy, count(*)  
FROM   hovory_20160218  
GROUP BY odchozi, soukromy;
```

jmeno	odchozi	soukromy	cas	trvani
vaclav	true	true	08:29:06	00:01:26
lubos	true	false	08:53:34	00:03:11
vaclav	false	true	09:01:56	00:02:39
cestmir	true	false	09:42:27	00:05:31
adam	false	true	09:54:08	00:01:05
lubos	true	false	09:44:16	00:02:12
adam	true	false	10:08:27	00:03:43
vaclav	false	false	11:35:09	00:02:50
cestmir	true	false	11:48:15	00:04:13

# Kolik bylo hovorů jednotlivých typů?

## QUERY PLAN

---

HashAggregate

Group Key: odchozi, soukromy

-> Seq Scan on hovory\_20160218

odchozi	soukromy	count
false	false	1
false	true	2
true	false	5
true	true	1

# Všechny agregace v jednom dotazu

```
SELECT jmeno, date_trunc('hour', cas),  
       odchozi, soukromy,  
       sum(trvani), count(*)  
FROM hovory_20160218  
GROUP BY GROUPING SETS (  
  (jmeno),  
  (date_trunc('hour', cas)),  
  (odchozi, soukromy)  
);
```

1. Všechny dotazy, které jsme takto sloučili, musí mít stejné klauzule FROM a WHERE.
2. Klauzule GROUPING SETS obsahuje všechny kombinace klíčů GROUP BY z předchozích dotazů.
3. Každý „neagregovaný“ sloupeček v klauzuli SELECT musí figurovat alespoň v jedné kombinaci klíčů.

## Všechny agregace v jednom dotazu

jmeno	date_trunc	odchozi	soukromy	sum	count
adam				00:04:48	2
cestmir				00:09:44	2
vaclav				00:06:55	3
lubos				00:05:23	2
	08:00:00			00:04:37	2
	09:00:00			00:11:27	4
	10:00:00			00:03:43	1
	11:00:00			00:07:03	2
		false	false	00:02:50	1
		false	true	00:03:44	2
		true	false	00:18:50	5
		true	true	00:01:26	1

## To samé bez GROUPING SETS

```
SELECT jmeno, NULL, NULL::bool,  
       NULL::bool, sum(trvani), count(*)  
FROM   hovory_20160218  
GROUP BY jmeno
```

UNION ALL

```
SELECT NULL, date_trunc('hour', cas),  
       NULL::bool, NULL::bool, sum(trvani), count(*)  
FROM   hovory_20160218  
GROUP BY date_trunc('hour', cas)
```

UNION ALL

```
SELECT NULL, NULL,  
       odchozi, soukromy, sum(trvani), count(*)  
FROM   hovory_20160218  
GROUP BY odchozi, soukromy;
```

# To samé bez GROUPING SETS

## QUERY PLAN

---

### Append

- > HashAggregate
  - Group Key: hovory\_20160218.jmeno
  - > Seq Scan on hovory\_20160218
- > HashAggregate
  - Group Key: date\_trunc('hour', .cas)
  - > Seq Scan on hovory\_20160218
- > HashAggregate
  - Group Key: odchozi, soukromy
  - > Seq Scan on hovory\_20160218

Protože pro GROUPING SETS zatím PG neumí používat HashAggregate, může toto řešení být někdy efektivnější.



## Je-li ve skupinách hierarchie: ROLLUP

```
SELECT jmeno, odchozi, soukromy, sum(trvani)
FROM hovory_20160218
GROUP BY
ROLLUP (jmeno, odchozi, soukromy);
```

To samé pomocí GROUPING SETS:

```
SELECT jmeno, odchozi, soukromy, sum(trvani)
FROM hovory_20160218
GROUP BY
GROUPING SETS (
    (jmeno),
    (jmeno, odchozi),
    (jmeno, odchozi, soukromy),
    ()
);
```

# Je-li ve skupinách hierarchie: ROLLUP

EXPLAIN

## QUERY PLAN

---

GroupAggregate

Group Key: jmeno, odchozi, soukromy

Group Key: jmeno, odchozi

Group Key: jmeno

Group Key: ()

-> Sort

Sort Key: jmeno, odchozi, soukromy

-> Seq Scan on hovory\_20160218

# Je-li ve skupinách hierarchie: ROLLUP

## 1. krok – seřazení

jmeno	odchozi	soukromy	cas	trvani
adam	false	true	09:54:08	00:01:05
adam	true	false	10:08:27	00:03:43
cestmir	true	false	09:42:27	00:05:31
cestmir	true	false	11:48:15	00:04:13
lubos	true	false	08:53:34	00:03:11
lubos	true	false	09:44:16	00:02:12
vaclav	false	false	11:35:09	00:02:50
vaclav	false	true	09:01:56	00:02:39
vaclav	true	true	08:29:06	00:01:26

# Je-li ve skupinách hierarchie: ROLLUP

2. krok – GROUP BY jmeno, odchozi, soukromy

jmeno	odchozi	soukromy	cas	trvani
adam	false	true	09:54:08	00:01:05
adam	true	false	10:08:27	00:03:43
cestmir	true	false	09:42:27	00:05:31
cestmir	true	false	11:48:15	00:04:13
lubos	true	false	08:53:34	00:03:11
lubos	true	false	09:44:16	00:02:12
vaclav	false	false	11:35:09	00:02:50
vaclav	false	true	09:01:56	00:02:39
vaclav	true	true	08:29:06	00:01:26

# Je-li ve skupinách hierarchie: ROLLUP

## 3. krok – GROUP BY jmeno, odchozi

jmeno	odchozi	soukromy	cas	trvani
adam	false	true	09:54:08	00:01:05
adam	true	false	10:08:27	00:03:43
cestmir	true	false	09:42:27	00:05:31
cestmir	true	false	11:48:15	00:04:13
lubos	true	false	08:53:34	00:03:11
lubos	true	false	09:44:16	00:02:12
vaclav	false	false	11:35:09	00:02:50
vaclav	false	true	09:01:56	00:02:39
vaclav	true	true	08:29:06	00:01:26

# Je-li ve skupinách hierarchie: ROLLUP

## 4. krok – GROUP BY jmeno

jmeno	odchozi	soukromy	cas	trvani
adam	false	true	09:54:08	00:01:05
adam	true	false	10:08:27	00:03:43
cestmir	true	false	09:42:27	00:05:31
cestmir	true	false	11:48:15	00:04:13
lubos	true	false	08:53:34	00:03:11
lubos	true	false	09:44:16	00:02:12
vaclav	false	false	11:35:09	00:02:50
vaclav	false	true	09:01:56	00:02:39
vaclav	true	true	08:29:06	00:01:26

# Je-li ve skupinách hierarchie: ROLLUP

Výsledek

jmeno	odchozi	soukromy	sum
vaclav	false	false	00:02:50
vaclav	false	true	00:02:39
vaclav	false		00:05:29
vaclav	true	true	00:01:26
vaclav	true		00:01:26
vaclav			00:06:55

Obdobně pro další jména ...

... a nakonec ... všechno do jedné skupiny:

			00:26:50
--	--	--	----------

## Všechny způsoby rozdělení do skupin: CUBE

```
SELECT date_trunc('hour', cas), odchozi, soukromy,  
       count(*),  
       GROUPING  
         (date_trunc('hour', cas), odchozi, soukromy)  
FROM hovory_20160218  
GROUP BY  
CUBE (date_trunc('hour', cas), odchozi, soukromy);
```



# Všechny způsoby rozdělení do skupin: CUBE

```
CUBE (date_trunc('hour', cas), odchozi, soukromy);
```

...je zkrácený zápis výrazu ...

```
GROUPING SETS (  
  (date_trunc('hour', cas), odchozi, soukromy),  
  (date_trunc('hour', cas), odchozi),  
  (date_trunc('hour', cas), soukromy),  
  (odchozi, soukromy),  
  (date_trunc('hour', cas)),  
  (soukromy), (odchozi), ()  
);
```

Výraz GROUPING říká, podle které „grouping set“ byl vytvořen konkrétní řádek výsledku.

# Všechny způsoby rozdělení do skupin: CUBE

date_trunc	odchozi	soukromy	count	grouping
08:00:00	true	false	1	0
08:00:00	true	true	1	0
09:00:00	false	true	2	0
09:00:00	true	false	2	0
10:00:00	true	false	1	0
11:00:00	false	false	1	0
11:00:00	true	false	1	0
08:00:00	true		2	1
09:00:00	false		2	1
09:00:00	true		2	1
10:00:00	true		1	1
11:00:00	false		1	1
11:00:00	true		1	1

# Všechny způsoby rozdělení do skupin: CUBE

date_trunc	odchozi	soukromy	count	grouping
08:00:00		false	1	2
08:00:00		true	1	2
09:00:00		false	2	2
09:00:00		true	2	2
10:00:00		false	1	2
11:00:00		false	2	2
	false	false	1	4
	false	true	2	4
	true	false	5	4
	true	true	1	4

# Všechny způsoby rozdělení do skupin: CUBE

date_trunc	odchozi	soukromy	count	grouping
08:00:00			2	3
09:00:00			4	3
10:00:00			1	3
11:00:00			2	3
		false	6	6
		true	3	6
	false		3	5
	true		6	5
			9	7

# GROUPING SETS, ROLLUP a CUBE lze kombinovat

```
GROUPING SETS (jmeno), CUBE(odchozi, soukromy)
```

```
GROUPING SETS (  
  (jmeno, odchozi, soukromy),  
  (jmeno, odchozi),  
  (jmeno, soukromy),  
  (jmeno)  
);
```

# GROUPING SETS, ROLLUP a CUBE lze kombinovat

```
GROUPING SETS ((jmeno), CUBE(odchozi, soukromy))
```

```
GROUPING SETS (  
  (jmeno),  
  (odchozi, soukromy),  
  (odchozi), (soukromy),  
  ()  
);
```

## Další možnosti

- ▶ Ordered-set aggregates

```
SELECT jmeno, odchozi, soukromy,  
       percentile_disc(0.5)  
       WITHIN GROUP (ORDER BY trvani)  
FROM hovory_20160218  
GROUP BY  
CUBE (jmeno, odchozi, soukromy);
```

- ▶ FILTER

```
SELECT jmeno, odchozi,  
       count(*),  
       count(*) FILTER (WHERE soukromy)  
FROM hovory_20160218  
GROUP BY  
CUBE (jmeno, odchozi, soukromy);
```

# Část II

## UPSERT



# Příklad: Sběr dat offline

Zpracovaná data

```
CREATE TABLE cesty (  
    id        int NOT NULL PRIMARY KEY,  
    uzly     point[] NOT NULL  
);
```

Nezpracovaná data od konkrétního autora

```
CREATE TABLE cesty_tmp (  
    id        int NOT NULL PRIMARY KEY,  
    uzly     point[] NOT NULL  
);
```

## Příklad: Sběr dat offline

```
SELECT *  
FROM   cesty;
```

id	uzly
206	{"(49.908701,14.290768)",...}
94	{"(49.903474,14.283657)",...}
48	{"(49.898872,14.248662)",...}

```
SELECT *  
FROM   cesty_tmp;
```

id	uzly
206	{"(49.908358,14.2900923)",...}
12	{"(49.908701,14.290768)",...}

## Příklad: Sběr dat offline

```
SELECT id, array_length(uzly, 1)
FROM   cesty;
```

id	array_length
206	3
94	3
48	3

```
SELECT id, array_length(uzly, 1)
FROM   cesty_tmp;
```

id	array_length
206	1
12	2

## Příklad: Sběr dat offline

Očekávaný výsledek

id	array_length
206	4
94	3
48	3
12	2

## Příklad: Sběr dat offline

```
INSERT INTO cesty(id, uzly)
SELECT id, uzly
FROM cesty_tmp;
```

```
ERROR:  conflicting key value violates exclusion
constraint "cesty_id_excl"
DETAIL:  Key (id)=(206) conflicts with existing key
(id)=(206).
```

## Příklad: Sběr dat offline

```
UPDATE cesty
SET    uzly = cesty.uzly || cesty_tmp.uzly
FROM  cesty_tmp
WHERE cesty.id = cesty_tmp.id;
```

```
UPDATE 1
```

## PG <= 9.4

```
WITH inserted(id) AS (  
    INSERT INTO cesty(id, uzly)  
    SELECT tmp.id, tmp.uzly  
    FROM    cesty_tmp tmp  
           LEFT JOIN cesty c ON tmp.id = c.id  
    WHERE   c.id ISNULL  
    RETURNING id)  
UPDATE cesty  
SET    uzly = cesty.uzly || cesty_tmp.uzly  
FROM   cesty_tmp  
WHERE  cesty.id = cesty_tmp.id AND NOT EXISTS (  
    SELECT *  
    FROM inserted  
    WHERE id = cesty.id);
```

## PG <= 9.4

Update on cesty

CTE inserted

-> Insert on cesty cesty\_1

-> Hash Anti Join

Hash Cond: (tmp.id = c.id)

-> Seq Scan on cesty\_tmp tmp

-> Hash

-> Seq Scan on cesty c

-> Hash Join

Hash Cond: (cesty.id = cesty\_tmp.id)

-> Hash Anti Join

Hash Cond: (cesty.id = inserted.id)

-> Seq Scan on cesty

-> Hash

-> CTE Scan on inserted

-> Hash

-> Seq Scan on cesty\_tmp



## PG <= 9.4

Tabulka `cesty_tmp` obsahuje `id = 12`.

```
BEGIN;
```

```
INSERT INTO cesty(id, ...)  
VALUES (12, ...)
```

```
WITH inserted(id) AS (  
  INSERT INTO cesty ...  
) UPDATE cesty ...;
```

```
COMMIT;
```

```
ERROR: conflicting key value ...  
DETAIL: Key (id)=(12) ...
```

## PG <= 9.4

Tabulka `cesty_tmp` obsahuje **jen** `id = 12`.

```
BEGIN;
```

```
DELETE FROM cesty  
WHERE id = 12;
```

```
WITH inserted(id) AS (  
  INSERT INTO cesty ...  
) UPDATE cesty ...;
```

```
COMMIT;
```

Z dotazu `WITH ...` se neprovedl ani `INSERT` ani `UPDATE`.

## PG <= 9.4

Tabulka `cesty_tmp` obsahuje **jen** `id = 12`.

```
BEGIN;
```

```
DELETE FROM cesty  
WHERE id = 12;
```

```
COMMIT;
```

```
WITH inserted(id) AS (  
  INSERT INTO cesty ...  
) UPDATE cesty ...;
```

Z dotazu `WITH ...` se provedl `INSERT`.

## PG $\leq$ 9.4

- ▶ Složitý plán (vysoká cena)
- ▶ INSERT skončí chybou, pokud stejnou hodnotu klíče současně vkládá jiná transakce.
- ▶ Provádíme-li UPDATE na řádku, který zrovna jiná transakce maže, naše změny se ztratí. (Kdyby však konkurenční DELETE skončil o něco dříve, náš dotaz by provedl INSERT).

## PG $\geq$ 9.5

```
INSERT INTO cesty(id, uzly)
SELECT id, uzly
FROM cesty_tmp
ON CONFLICT (id) DO
    UPDATE SET uzly = cesty.uzly || EXCLUDED.uzly;
```

### QUERY PLAN

---

```
Insert on cesty
  Conflict Resolution: UPDATE
  Conflict Arbiter Indexes: cesty_pkey
-> Seq Scan on cesty_tmp
```

## PG $\geq$ 9.5

- ▶ Jednoduchý plán – logika je „uvnitř“ příkazu INSERT.
- ▶ Pokud stejnou hodnotu klíče současně vkládá jiná transakce, příkaz INSERT počká, jak tato transakce dopadne, a rozhodování INSERT / UPDATE se vrátí na začátek.
- ▶ Provádíme-li UPDATE na řádku, který zrovna jiná transakce maže, příkaz INSERT počká, jak tato transakce dopadne ...

## Jiný typ konfliktu

```
CREATE TABLE oblasti (  
    id          int NOT NULL PRIMARY KEY,  
    hranice     polygon NOT NULL  
);  
  
ALTER TABLE oblasti  
ADD CONSTRAINT no_overlap  
EXCLUDE USING gist (hranice poly_ops WITH &&);
```

## Jiný typ konfliktu

```
INSERT INTO oblasti(id, hranice)
VALUES
(2, polygon '((0, 1), (1, 1), (1, 2), (0, 2)))');
```

```
INSERT 0 1
```

```
INSERT INTO oblasti(id, hranice)
VALUES
(2, polygon '((0, 1), (1, 1), (1, 2), (0, 2)))'
```

```
ERROR:  conflicting key value violates exclusion
constraint "no_overlap"
DETAIL:  Key (hranice)=(((0,1),(1,1),(1,2),(0,2)))
conflicts with existing key
(hranice)=(((0,0),(1,0),(1,1),(0,1))).
```



## Jiný typ konfliktu

```
INSERT INTO oblasti(id, hranice)
VALUES
(2, polygon '((0, 1), (1, 1), (1, 2), (0, 2)))
ON CONFLICT ON CONSTRAINT no_overlap
    DO NOTHING;
```

```
INSERT 0 0
```

### QUERY PLAN

---

```
Insert on oblasti
  Conflict Resolution: NOTHING
  Conflict Arbiter Indexes: no_overlap
-> Result
```

# Logika UPSERTu

```
def upsert(row):  
    while True:  
        if constraint_conflict(row):  
            if heap_update(row):  
                return  
            else:  
                continue  
        else:  
            heap_insert(row)  
            if index_tuple_inserted(row):  
                return  
            else:  
                heap_remove(row)  
                continue
```