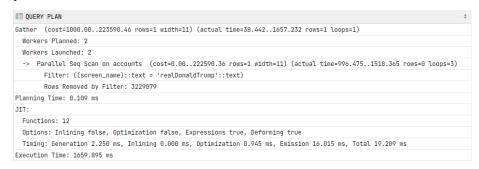
PDT - part 2

1.

Vyhľadajte v accounts screen_name s presnou hodnotou 'realDonaldTrump' a analyzujte daný select. Akú metódu vám vybral plánovač a prečo - odôvodnite prečo sa rozhodol tak ako sa rozhodol?



Vybral se paralel sequence scan. Neexistuje zatím žádný index a chceme match na jednu konkrétní hodnotu, Postgres musí tedy projít všechny hodnoty po jedné.

Paralel znamená, že na dané query pracovalo více "procesů".

2.

Koľko workerov pracovalo na danom selecte a na čo slúžia? Zdvihnite počet workerov a povedzte ako to ovplyvňuje čas. Je tam nejaký strop? Ak áno, prečo? Od čoho to závisí?

```
### QUERY PLAN ### $

***Gather (cost=1000.00..223590.46 rows=1 width=11) (actual time=5.361..1566.133 rows=1 loops=1)

**Workers Planned: 2

**Workers Launched: 2

-> Parallel Seq Scan on accounts (cost=8.00..222590.36 rows=1 width=11) (actual time=1011.652..1531.028 rows=0 loops=3)

**Filter: ((screen_name)::text = 'realDonaldTrump'::text)

**Rows Removed by Filter: 3229079

Planning Time: 0.061 ms

JIT:

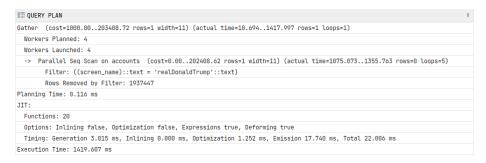
**Functions: 12

Options: Inlining false, Optimization false, Expressions true, Deforming true

Timing: Generation 1.522 ms, Inlining 0.000 ms, Optimization 0.703 ms, Emission 8.806 ms, Total 11.031 ms

Execution Time: 1566.959 ms
```

Na selektě pracovali defaultně 2 workry. Díky nim lze queries provádět paralelně.



Při zdvihnutí počtu workerů se snížil čas. Velká úspora je při změně 0 workerů na 2 (o 31%). Při 4 workerech není úspora o moc větší. Oproti 0 workerů se čas snížil o 36%. S procesy je notně spjatá i další režije.

Maximální počet workerů na úlohu se mění pomocí $max_parallel_workers_per_gather$. Strop je pak nastaven proměnnou $max_parallel_workers$.

3.

Vytvorte btree index nad screen_name a pozrite ako sa zmenil čas a porovnajte výstup oproti požiadavke bez indexu. Potrebuje plánovač v tejto požiadavke viac workerov? Čo ovplyvnilo zásadnú zmenu času?

```
### QUERY PLAN :

Index Only Scan using accounta_bt on accounts (cost=0.43..1.55 rows=1 width=11) (actual time=0.187..0.189 rows=1 loops=1)

Index Cond: (screen_name = 'realDonaldTrump'::text)

Heap Fetches: 0

Planning Time: 0.485 ms

Execution Time: 0.223 ms
```

Čas se snížil 7439x oproti query v části 1. Nebylo potřeba procházet všechny záznamy. Existují už indexy v rámci btree, které se využily.

4.

Vyberte používateľov, ktorý majú followers_count väčší, rovný ako 100 a zároveň menší, rovný 200. Je správanie rovnaké v prvej úlohe? Je správanie rovnaké ako v tretej úlohe? Prečo?

```
### QUERY PLAN

Seq Scan on accounts (cost=0.00..517444.57 rows=1244908 width=26) (actual time=13.805..2613.192 rows=1269496 loops=1)

Filter: ((followers_count >= 100) AND (followers_count <= 200))

Rows Removed by Filter: 8417742

Planning Time: 0.134 ms

JIT:

Functions: 4

Options: Inlining false, Optimization false, Expressions true, Deforming true

Timing: Generation 2.265 ms, Inlining 0.000 ms, Optimization 0.699 ms, Emission 12.710 ms, Total 15.674 ms

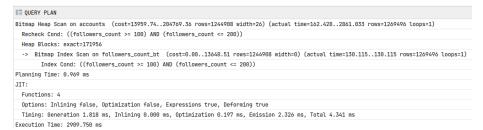
Execution Time: 2661.124 ms
```

Chování je podobné první úloze. Tentokrát se ale jedná o sekvenční scan bez paralelismu. Prošly se všechny řádky, které se vyfiltrovali.

Jinou možnost moc nemá, jelikož zatím není vytvořený index.

5.

Vytvorte index nad 4 úlohou a popíšte prácu s indexom. Čo je to Bitmap Index Scan a prečo je tam Bitmap Heap Scan? Prečo je tam recheck condition?



Nejřív se vytvoří Bitmap index pomocí projití tabulky scanem, přičemž bitmapy se vytváří na základě podmínky. Tyto bitmapy se sloučí pomocí AND. Každá bitmapa je k jedné stránce. Nakonec se udělá scan po stránkách, přičemž podle bitmapy dané stránky se pozná, jestli má smysl ji navštívit. Ne všechny tuples ve stránce odpovídají podmínce. Musí být znovu zkontrolovány, proto recheck condition.

6.

Vyberte používateľov, ktorí majú followers_count väčší, rovný ako 100 a zároveň menší, rovný 1000? V čom je rozdiel, prečo?

III QUERY PLAN	÷
Index Scan using followers_count_bt on accounts (cost=0.43280360.78 rows=4390145 width=26) (actual time=5.168262361.113 rows=4382646 loops=1)	
<pre>Index Cond: ((followers_count >= 100) AND (followers_count <= 1000))</pre>	
Planning Time: 0.170 ms	
JIT:	
Functions: 4	
Options: Inlining false, Optimization false, Expressions true, Deforming true	
Timing: Generation 1.702 ms, Inlining 0.000 ms, Optimization 0.673 ms, Emission 3.792 ms, Total 6.166 ms	
Execution Time: 262604.784 ms	

Počet výsledků je polovina ze všech hodnot. Bitmat index scan zdřejmě již neměl význam, tak se použil idex scan.

Rozsah	Počet výsledků	Počet unikátních hodnot
<100, 200>	1 269 496	101
<100, 10000> all	4 382 646 8 786 922	901 83 576

7.

Vytvorte dalšie 3 btree indexy na name, friends_count, a description a insertnite si svojho používateľa (to je jedno aké dáta) do accounts. Koľko to trvalo? Dropnite indexy a spravte to ešte raz. Prečo je tu rozdiel?

Bez indexů: 0.141 ms S indexy: 308.905 ms

Indexy sice urychlují SELECT, ale při vkládání se musí počítat s dodatečnou režií. V případě btree se dost pravděpodobně budou rozdělovat, nebo jinak přeskládávat uzly, tak aby strom nedegradoval.

Navíc se musí přepočítat více indexů.

8.

Vytvorte btree index nad tweetami pre retweet_count a pre content. Porovnajte ich dĺžku vytvárania. Prečo je tu taký rozdiel? Čím je ovplyvnená dĺžka vytvárania indexu a prečo?

Sloupec	Délka vytváření indexu	Počet unikátních hodnot	Velikost indexu
retwee_count	$26 \ \mathrm{s} \ 602 \ \mathrm{ms}$	23880	214 MB
contend	$4~\mathrm{m}~42~\mathrm{s}~911~\mathrm{ms}$	14723540	3136 MB

Je ovlivněna počtem unikátních hodnot. Čím větší, tím větší musí být i vytvořený strom a tím déle to trvá.

9.

Porovnajte indexy pre retweet_count, content, followers_count, screen_name,... v čom sa líšia a prečo (opíšte výstupné hodnoty pre všetky indexy)?

- a. create extension pageinspect;
- b. select * from bt_metap('idx_content');

III name ‡	∥⊞ magic ÷	III version ≎	III root ≎	∥≣ level ‡	III fastroot ≎	III fastlevel ≎	Ⅲ oldest_xact ÷	II last_cleanup_num_tuples ≎	II allequalimage
accounts_screen_name_bt	340322	4	222	2	222	2	θ	-1	• true
followers_count_bt	340322	4	289	2	289	2	0	-1	• true
accounts_name_bt	340322	4	23641	3	23641	3	0	-1	• true
accounts_friends_count_bt	340322	4	210	2	210	2	0	-1	• true
accounts_description_bt	340322	4	54822	4	54822	4	0	-1	• true
tweets_retweet_count_bt	340322	4	289	2	209	2	0	-1	• true
tweets content bt	3/0322		175/12	5	175/12	6	0	-1	. **

magic: no ideaversion: verze btreeroot: umístění kořene

• level: level kořene od spodu

oldest_xact: TransactionId/xid fieldlast_clean_up_number_tuples: ??

• allequalimage: ??

Fast root

Při delete se nikdy nemaže nejpravější stránka, nejde tedy snížit výšku stromu. Při velkých promazání může z toho důvodu být strom velmi úzký - o šířce např. 1 stránky, proto se drží záznam o nejnižším jednostránkovém levelu. Při vyhledávání se nemusí procházet od kořene dolů, ale začne se až na tomto nižším "kořeni".

V našem případě se žádné masivní delety nekonaly, proto root level a fastroot level jsou stejné. Největším indexem je tweets_content_bt, který také obsahuje nejvíce hodnot, proto má největší level.

c. select type, live_items, dead_items, avg_item_size, page_size, free_size from bt_page_stats('idx_content',1000);

III name	‡	∥ ≣ type	‡	∥≣ live_items ÷	∥≣ dead_items ÷	∥ avg_item_size ‡	∥≣ page_size ÷	∥≣ free_size ÷
accounts_screen_name_bt		ι		271	θ	23	8192	816
followers_count_bt		ι		10	θ	729	8192	812
accounts_name_bt		ι		220	0	29	8192	796
accounts_friends_count_bt		ι		10	θ	729	8192	812
accounts_description_bt		ι		10	θ	729	8192	812
tweets_retweet_count_bt		ι		10	0	729	8192	812
tweets_content_bt		ι		37	θ	199	8192	632

Dostáváme informace o single pages. Z předchozích informací je jasné, že jediná taková stránka je root.

- type:
- live_items: použitelné položkx
- dead_items: ještě fyzicky neodstraněné položky, ale už vyřazené
- avg_item_size: velikost 1 položky
- page_size: velikost stránky
- free size: volné místo stránky
- d. select * from bt_page_items('idx_content',1) limit 1000;

Infromace o položkách na každé stránce.

- itemoffset: pořadí položky
- ctid: zavedeno kvůli duplikátním key value, díky ctid zajištěno seřazení a uložení ve správném pořadí
- itemlen: délka položky
- nulls: ??htids: ??tids: ??

10.

Vyhľadajte v tweets.content meno "Gates" na ľubovoľnom mieste a porovnajte výsledok po tom, ako content naindexujete pomocou btree. V čom je rozdiel a prečo?

bez indexu: 469ms s indexem: 547ms

Žádný signifikantní rozdíl není. Btree nám nemůže pomoct. Neznáme začátek contendu, není podle čeho porovnávat, můsí se tedy projet všechny řádky scanem. V tomto případě byl použit paralel seq scan.

11.

Vyhľadajte tweet, ktorý začína "The Cabel and Deep State". Použil sa index?



V mém případě ano. Dle stránky pgdash se to ale běžně neděje.

12.

Teraz naindexujte content tak, aby sa použil btree index a zhodnofte prečo sa pred tým nad "The Cabel and Deep State" nepoužil. Použije sa teraz na "Gates" na ľubovoľnom mieste? Zdôvodnite použitie alebo nepoužitie indexu?



Použití btree indexu by se mělo umožnit až přidáním parametru text_pattern_ops, který umožňuje indexovat přes text. Tímto spůsobem se to předpokládám muselo dělat v minulých verzích PostresSQL.

U '%Gates%' mi btree index napomůže. Tento string se nedá porovnávat.

13.

Vytvorte nový btree index, tak aby ste pomocou neho vedeli vyhľadať tweet, ktorý konči reťazcom "idiot #QAnon" kde nezáleží na tom ako to napíšete. Popíšte čo jednotlivé funkcie robia.

- 1. Vytvořím reverse btree index, který seřazuje odkonce.
- 2. Můžu vyhledávat stringy podle konce, pokud je před porovnáním také reversnu.

14.

Nájdite účty, ktoré majú follower_count menší ako 10 a friends_count väčší ako 1000 a výsledok zoraďte podľa statuses_count. Následne spravte jednoduché indexy a popíšte ktoré má a ktoré nemá zmysel robiť a prečo.

```
### Gather Merge (cost=236720.58..246803.69 roms=79564 width=19) (actual time=1461.168..1464.646 roms=719 loops=1)

Workers Planned: 2

**Sort (cost=235720.58..258828.81 roms=39782 width=19) (actual time=1430.175..1430.193 roms=240 loops=3)

**Sort Key: statuses_count

**Sort Method: quicksort Memory: 42k8

**Worker 0: Sort Method: quicksort Memory: 37k8

**Worker 0: Sort Method: quicksort Memory: 37k8

**Worker 1: Sort Method: quicksort Memory: 37k8

**Parallel Seq Scan on accounts (cost=0.00..232681.24 roms=39782 width=19) (actual time=13.579..1429.871 roms=240 loops=3)

**Fittee: ((Fotlowers_count < 10) AMD (friends_count > 18089))

**Roms Removed by Fitter: 3228840

**Planning Time: 0.285 ms

**JIT:

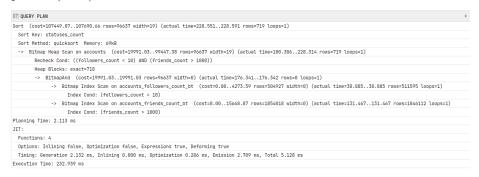
**Functions: 12

**Options: Inlining false, Optimization false, Expressions true, Deforming true

**Taining: Generation 2.788 ms, Inlining 0.000 ms, Optimization 1.773 ms, Emission 9.516 ms, Total 14.670 ms

**Execution Time: 1466.625 ms
```

Na podmínku se použil paralel scan. Na seřazení quicksort, který se vlezl do paměti (42kb).



Podmínka: Nad *followers_count* a *friends_count* se automaticky vytvořily bitmap indexy nad btree. Oba indexy se použily při scanu vybraných stránek.

Seřazení: I po přidání btree se stále používá quicksort, protože je to výhodnější jak tvořit hashe.

15.

Na predošlú query spravte zložený index a porovnajte výsledok s tým, keď je sú indexy separátne. Výsledok zdôvodnite.

```
### QUERY PLAN :

Sort (cost=93397.61..93639.20 roms=96637 width=19) (actual time=6.058..6.092 rows=719 loops=1)

Sort Key: statuses_count

Sort Method: quicksort Memory: 69K8

-> Bitmap Heap Scan on accounts (cost=5939.56..85395.92 rows=96637 width=19) (actual time=5.390..5.914 rows=719 loops=1)

Recheck Cond: ((followers_count < 10) AND (friends_count > 1080))

Heap Blocks: exact=718

-> Bitmap Index Scan on accounts_followers_friends_count_bt (cost=0.80..5915.41 rows=96637 width=8) (actual time=5.329..5.329 rows=719 loops=1)

Index Cond: ((followers_count < 18) AND (friends_count > 1080))

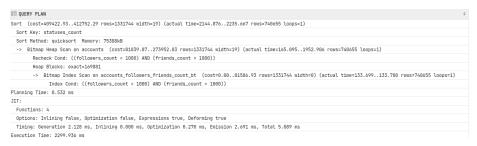
Planning Time: 8.643 ms

Execution Time: 6.168 ms
```

Tady se použil složený index na scanování stránky, o to je výsledek rychlejší.

16.

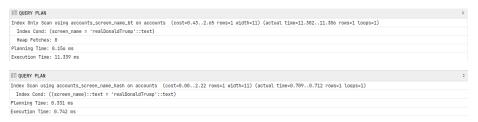
Upravte query tak, aby bol follower_count menší ako 1000 a friends_count väčší ako 1000. V čom je rozdiel a prečo?



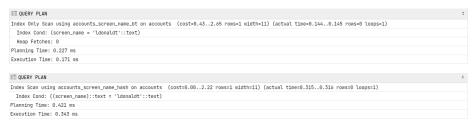
Je tu mnohem víc heap blocks. Musí se procházet více stránek, je to pomalejší.

17.

Vytvorte vhodný index pre vyhľadávanie písmen bez kontextu nad screen_name v accounts. Porovnajte výsledok pre vyhľadanie presne 'realDonaldTrump' voči btree indexu? Ktorý index sa vybral a prečo? Následne vyhľadajte v texte screen_name 'ldonaldt' a porovnajte výsledky. Aký index sa vybral a prečo?



Chceme přesnou shodu. Hash index je rychlejší, jeslikož má časovou složitost O(1). Pokud necháme oba indexy, vybere se rychlejší hash.



U hash indexu je čas ještě nižší, jelikož nemusel nikam přistupovat, když zjistil, že $screen_name$ neexistuje.

U btree je také čas nižší o přístup k datům.

18.

Vytvorte query pre slová "John" a "Oliver" pomocou FTS (tsvector a tsquery) v angličtine v stĺpcoch tweets.content, accounts.decription a accounts.name, kde slová sa môžu nachádzať v prvom, druhom ALEBO treťom stĺpci. Teda vyhovujúci záznam je ak aspoň jeden stĺpec má "match". Výsledky zoraďte podľa retweet count zostupne. Pre túto query vytvorte vhodné indexy tak, aby sa nepoužil ani raz sekvenčný scan (správna query dobehne rádovo v milisekundách, max sekundách na super starých PC). Zdôvodnite čo je problém s OR podmienkou a prečo AND je v poriadku pri joine.

1. Vytvoření pomocných sloupců ts_vector

```
UPDATE tweets 37 m 57 s
 SET content_vector = to_tsvector('english', content);
UPDATE accounts waiting
SET name_description_vector = to_tsvector('english', name || ' ' || description);
                      CREATE INDEX tweets_contenet_gin ON tweets USING gin(content_vector);
 2. Vytvoření indexu CREATE INDEX accounts_name_descriptoin_gin ON accounts USING gin(name_description_vector);
                    SELECT t.content, a.description, a.name
                    FROM accounts a
                              join tweets t on a.id = t.author_id
                    WHERE t.content_vector @@ to_tsquery('John & Oliver')
                       or a.name_description_vector @@ to_tsquery('John & Oliver');
```

3. Vytvoření query

Více doladit query jsem nestla kvůli délce vytváření indexů a vektorů.