# Optimizacija upita u MySQL-u Sistemi za upravljanje bazama podataka **>>>>>**

**>>>>>** 

# MySQL Optimizator Upita

**<<<<<** 

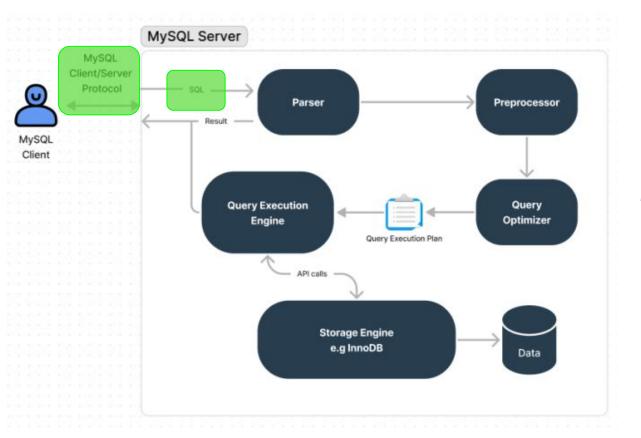
Softverski mehanizam za analizu SQL upita i izbor najefikasnijeg **plana izvršenja upita**.



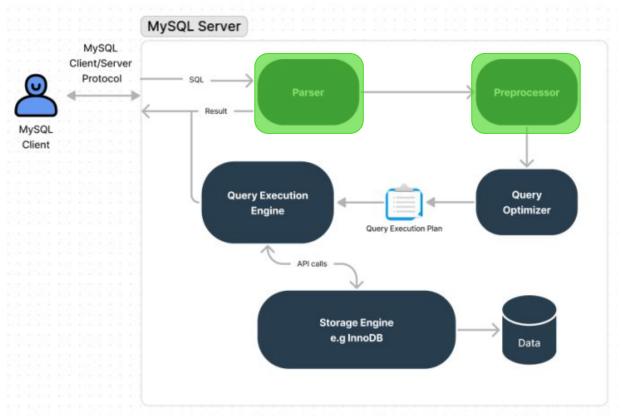
#### Šta je plan izvršenja?

Skup operacija koje optimizator bira za najefikasnije izvođenje upita. Plan izvršavanja je detaljan plan koji opisuje korake koje je potrebno preduzeti kako bi se izvršio upit. Plan izvršavanja obično uključuje određivanje kojim tabelama se treba pristupiti, kako se te tabele povezuju, koje uslove treba primeniti na podatke i koji se indeksi koriste.



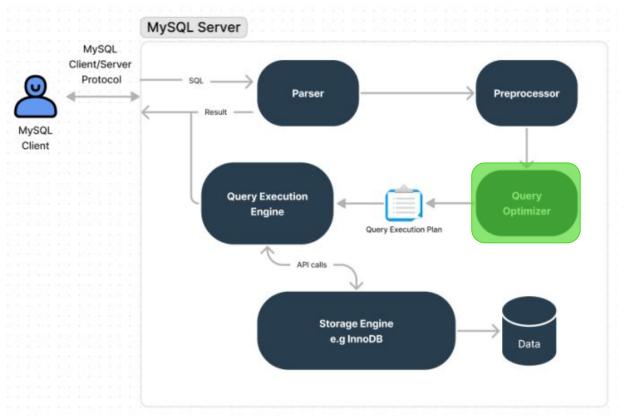


MySQL klijent šalje upit do MySQL servera koristeći MySQL Client/Server protokol



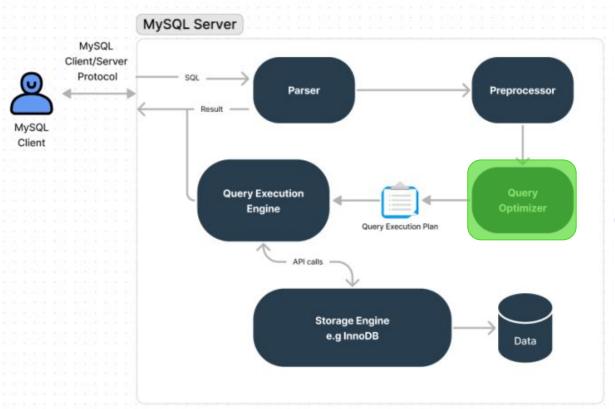
2. Parsiranje i preprocesiranje upita

Optimizator prvo parsira upit kako bi odredio njegovu sintaksu i semantiku, pa generiše internu reprezentaciju upita koju može koristiti za dalju obradu.



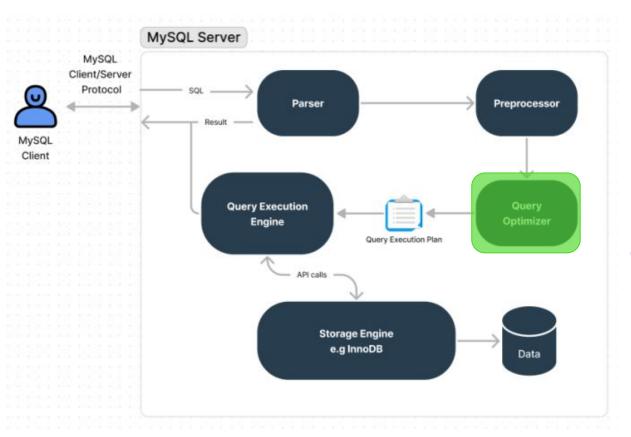
3. Analiza upita od strane optimizatora

Optimizator vrši analizu strukture SQL upita tako što proverava da li je upit sintaksno i sematički korektan. Određuje koje tabele i kolone su uključene u upit, koji su dostupni indeksi i koje vrste su potrebne.



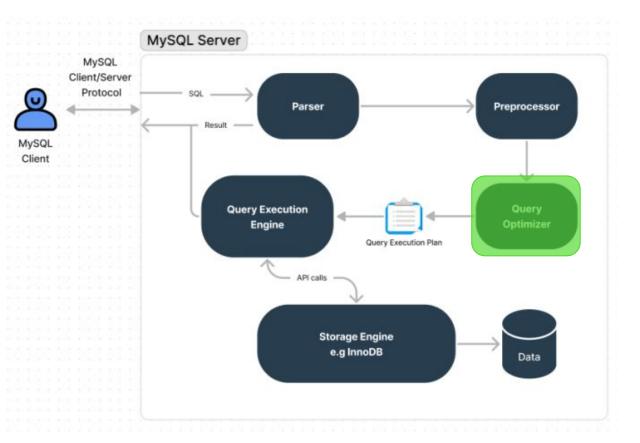
#### 4. Transformacija upita

Optimizator tranformiše upit u efikasniji oblik koji se može brže izvršavati

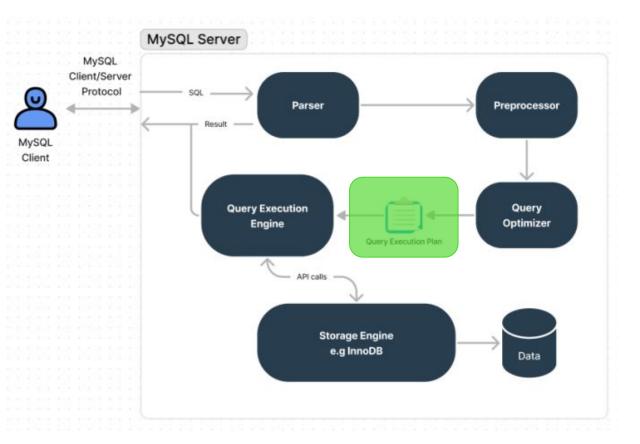


5. Procena troškova izvršenja

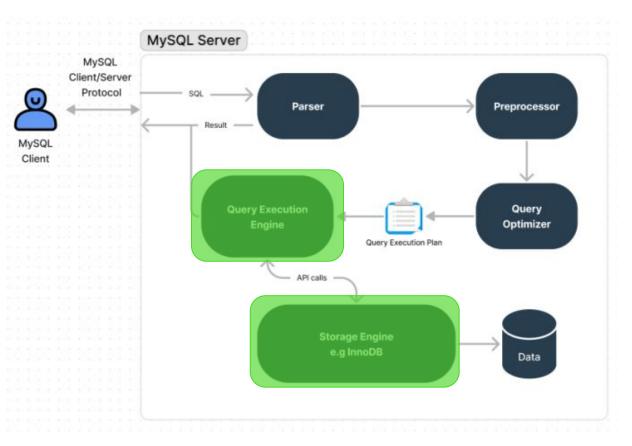
Optimizator vrši procenu troškova- I/O operacije, korišćenje procesora i memorije



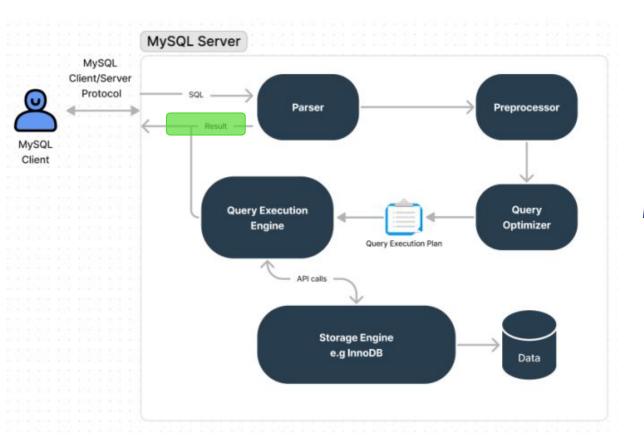
6. Generisanje skupa mogućih planova izvršenja, svaki sa drugačijom procenom troškova



Selekcija plana sa najnižom procenom troškova



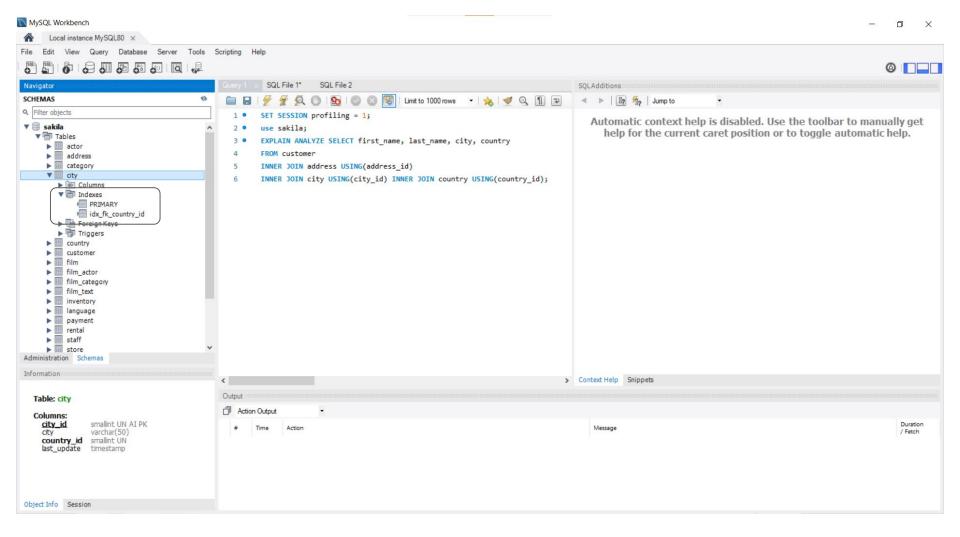
8. Query Execution Engine izvršava odabrani plan kreiranjem poiva ka Storage Engine-u koji pristupa podacima u bazi



9. MySQL šalje rezultate ka MySQL klijentu

#### Šta su indeksi?

Indeksi u MySQL DBMS-u su strukture koje se koriste za ubrzavanje pretrage podataka u bazi podataka. Indeksi se sastoje od jedne ili više kolona u tabeli baze podataka, a svaka kolona je sortirana po vrednosti. Kada se pretražuje baza podataka, DBMS koristi indeks da bi brzo pronašao podatke koji odgovaraju zadatim kriterijumima pretrage. Bez indeksa, DBMS bi morao pregledati sve zapise u tabeli da bi pronašao odgovarajuće podatke, što bi bilo vrlo sporo za velike količine podataka.



EXPLAIN naredba u MySQL-u omogućava nam da vidimo kako će MySQL optimizator izvršiti određenu naredbu, što može biti veoma korisno u identifikovanju neefikasnosti u upitu

Plan izvršenja dobijen EXPLAIN naredbom daje *mogući plan izvršenja* za upit koji je naveden, a ne nužno tačan plan izvršenja.

#### **EXPLAIN** SELECT \* FROM city WHERE city = 'Nis';

|   | id | select_type | table | partitions | type | possible_keys | key  | key_len | ref  | rows | filtered | Extra       |
|---|----|-------------|-------|------------|------|---------------|------|---------|------|------|----------|-------------|
| • | 1  | SIMPLE      | city  | NULL       | ALL  | HULL          | NULL | NULL    | NULL | 600  | 10.00    | Using where |

|   | id | select type | table | partitions | type | possible_keys | key | key len | ref | rows | filtered | Extra       |
|---|----|-------------|-------|------------|------|---------------|-----|---------|-----|------|----------|-------------|
| • |    | SIMPLE      | city  | NULL       | ALL  | NULL          |     | NULL    |     |      |          | Using where |

Redni broj koji označava redosled u kome će MySQL izvršiti operacije u upitu



Označava vrstu SELECT naredbe koja se izvršava, može biti:

- o SIMPLE obična SELECT naredba bez unija i podupita
- o PRIMARY spoljni upit
- o UNION druga ili kasnija SELECT naredba u uniji
- o SUBQUERY prva SELECT naredba u podupitu



Označava ime tabele na koju se odnosi jedna vrsta u izlazu, a može imati i sledeće vrednosti

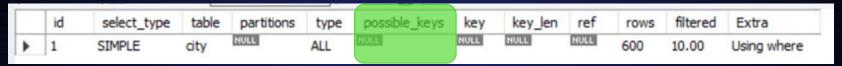


- Pokazuje broj particija (delova) tabele koje se koriste prilikom izvršavanja određenog upita.
- Particije su delovi tabele koje se mogu koristiti za organizaciju podataka po nekom kriterijumu, na primer po vremenu, geografskoj lokaciji ili vrednosti ključa.
- Kada se koriste particije, MySQL može brže pretraživati velike tabele, jer umesto pretraživanja cele tabele, pretražuje samo određeni deo. To može dovesti do značajnog poboljšanja performansi u određenim slučajevima.
- Ako se prikazuje "NULL", to znači da se particije ne koriste za ovaj upit. Ukoliko se prikazuje broj veći od 1, to znači da se koristi više particija



označava tip spoja u izrazu (join type) i određuje na koji način se pristupa podacima u bazi. Odnosi se na sve uslovne izraze, ne samo na spojeve između tabela koje će MySQL koristiti za pribavljanje podataka. Moguće vrednosti su:

- system
- const
- eq\_ref
- ref
- fulltext
- ref\_or\_null
- index\_merge
- unique\_subquery
- Index\_subquery
- range
- index
- ALL



Kaže nam koji su indeksi mogući za pribavljanje podataka iz tabele. Ova kolona je potpuno nezavisna od redosleda tabela koji se prikazuju u izlazu iz EXPLAIN-a. Neki ključenvi u possible\_keys mogu da budu neupotrebljivi u praksi.



Označava koji je indeks zapravo MySQL odlučio da koristi za pribavljanje podataka iz tabele. Ako MySQL odluči da koristi jedan od indeksa iz possible\_keys za pretraživanje redova, taj će indeks biti naveden kao vrednost ključa ili key-a. Može se desiti da key bude indeks koji nije prisutan u possible\_keys, ako nijedan od mogućih ključeva nije prikladan za pretraživanje redova, ali su sve kolone izabrane upitom kolone nekog drugog indeksa. U većini slučajeva, pretraživanje indeksa je efikasnije od pretraživanja redova podataka.



Dužina indeksa tj. ključa koji će se koristiti za pribavljanje podataka iz tabele. Ako je kolona key jednaka NULL, onda je i key\_len NULL



Označava kolonu ili kontstantu koja će se koristiti sa key indeksom da bi se pribavili podaci iz tabele. Ako je vrednost func, vrednost koja se koristi je rezultat neke funkcije ili operatora



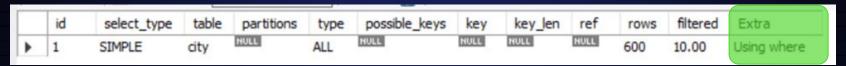
Procenjeni broj redova koje će MySQL morati procesuirati kako bi dobio konačan rezultat upita



Prikazuje procenat redova tabele koji su filtrirani uslovom tabele. Maksimalna vrednost je 100, što znači da nije bilo filtriranja redova. Vrednosti koje se smanjuju od 100 ukazuju na povećanje količine filtriranja.

Kolona rows prikazuje procenjeni broj redova koji su pregledani, a rows x filtered prikazuje broj redova koji su povezani sa sledećom tabelom.

Primer: ako je rows = 1000, filtered = 50%, broj redova koji će biti povezani sa sledećom tabelom je  $1000 \times 50\% = 500$  redova.



Dodatne informacije o tome kako će MySQL izvršiti upit, kao što je na primer sortiranje

# Optimizacija upita OPTIMIZER\_TRACE tabelom



Tabela OPTIMIZER\_TRACE u MySQL-u se koristi za prikazivanje detalja o tome kako MySQL query optimizer izvršava upit. Dok EXPLAIN naredba daje prikaz odabranog plana izvršenja, OPTIMIZER\_TRACE daje objašnjenje zašto je taj plan izabran.

```
1 • SET optimizer_trace='enabled=on';
2 • select * from actor where first_name = 'JOHN';
3 • select * from information_schema.optimizer_trace;
```

| Binary T | ext J | SON  |
|----------|-------|--|
| 1        | {     |  |
| 2        |       | "steps": [   |
| 3        |       |  |
| 4        |       | "join_preparation": {  |
| 5        |       | "select#": 1,  |
| 6        |       | "steps": [   |
| 7        |       | ¢  |
| 8        |       | "expanded_query": "/" select #1 "/ select "actor", 'actor_id" AS 'actor_id", 'actor', 'first_name" AS 'first_name", 'actor', 'last_name", 'actor', 'last_update' AS 'last_update' from 'actor' |
| 9        |       | )  |
| 10       |       | 1  |
| 11       |       | , )  |
| 12       |       | h.   |
| 13       |       | "join_optimization": {   |
| 15       |       | "select#": 1,  |
| 16       |       | steps":[   |
| 17       |       |  |
| 18       |       | "condition_processing"; {  |
| 19       |       | "condition": "WHERE",  |
| 20       |       | "original_condition": "("actor", "first_name" = "JOHN")",  |
| 21       |       | "steps": [   |
| 22       |       |  |
| 23       |       | "transformation": "equality_propagation",  |
| 24       |       | "resulting_condition": "multiple equal("JOHN", "actor" "first_name")"  |
| 25       |       | >,   |
| 26       |       | {  |
| 27       |       | "transformation": "constant_propagation",  |
| 28       |       | "resulting_condition": "multiple equal("JOHN", "actor" - first_name")"   |
| 29       |       | ).   |
| 30       |       |  |
| 31       |       | "transformation": "trivial_condition_removal",   |
| 32       |       | "resulting_condition": "multiple equal("3OHN", "actor", "first_name")"   |
| 33       |       |  |
|          |       |  |

## Optimizacija upita EXPLAIN ANALYZE naredbom



Ova naredba je detaljnija i daje statistike koje ne daje obična EXPLAIN naredba, a za te statistike je neophodno da se zapravo izvrši upit. Primer poziva komande i rezultat koji se dobija je:

```
use sakila;
```

EXPLAIN ANALYZE SELECT first\_name, last\_name, city, country

FROM customer

INNER JOIN address USING(address\_id)

INNER JOIN city USING(city\_id) INNER JOIN country USING(country\_id);

- -> Nested loop inner join (cost=643 rows=604) (actual time=0.469..6.06 rows=599 loops=1)
  - -> Nested loop inner join (cost=432 rows=604) (actual time=0.271..3.22 rows=603 loops=1)
    - -> Nested loop inner join (cost=221 rows=600) (actual time=0.185..1.79 rows=600 loops=1)
    - -> Table scan on country (cost=11.2 rows=109) (actual time=0.0741..0.127 rows=109 loops=1)
      - -> Index lookup on city using idx\_fk\_country\_id (country\_id=country\_id) (cost=1.38 rows=5.5) (actual time=0.00702..0.0149 rows=5.5 loops=109)
    - -> Covering index lookup on address using idx\_fk\_city\_id (city\_id=city.city\_id) (cost=0.25 rows=1.01) (actual time=0.00187..0.00229 rows=1 loops=600)
  - -> Index lookup on customer using idx\_fk\_address\_id (address\_id=address\_id) (cost=0.25 rows=1) (actual time=0.00415..0.00456 rows=0.993 loops=603)

## 0 Optimizacija SELECT ... WHERE klauzule Koraci koje preduzima MySQL optimizator





Pri eliminaciji suvišnog koda optimizator detektuje upite sledećeg tipa:

SELECT...WHERE 1=1 AND col1=^' value^' AND 'apple^' =^( ') apple'

I njih transformiše u sledeći oblik:

SELECT...WHERE col1='value'

Primer uklanjanja nepotrenih zagrada:

Originalni upit: ((a AND b) AND c OR (((a AND b) AND (c AND d))))

Tranformisan upit: (a AND b AND c) OR (a AND b AND c AND d)

```
1 •
        SET optimizer trace='enabled=on';
2 .
        select * from actor where 1 = 1 AND first name = 'JOHN';
        select * from information schema.optimizer trace;
3 •
"steps": [
     "condition_processing": {
        "condition": "WHERE",
        "original_condition": "((`actor`.`first_name` = 'JOHN'))",
        "steps": [
             "transformation": "equality_propagation",
             "resulting_condition": "(multiple equal('JOHN', 'actor', 'first_name'))"
          },
             "transformation": "constant_propagation",
             "resulting_condition": "(multiple equal('JOHN', `actor`, `first_name`))"
          },
             "transformation": "trivial_condition_removal",
             "resulting_condition": "multiple equal('JOHN', 'actor'.'first_name')"
```

#### Uklanjanje preklopljenih konstantikkk

MySQL vrši i automatsko uklanjanje preklopljenih konstanti, primeri:

Originalni upit: (a<b AND b=c) AND a=5

Transformisan: b>5 AND b=c AND a=5

Originalni upit: SELECT ... WHERE col1 = 2 \* 5

Transformisan: SELECT ... WHERE col1 = 10

#### Uklanjanje konstantnih uslova (((())

MySQL vrši i automatsko uklanjanje konstantnih uslova, primeri:

Originalni upit: (b>=5 AND b=5) OR (b=6 AND 5=5) OR (b=7 AND 5=6)

Transformisani: b=5 OR b=6

Pri eliminaciji konstantnih uslova, ono što treba imati na umu jeste zakon tranzitivnosti. Ukoliko je dat upit koji je oblika:

SELECT ... WHERE col1 < operator > col2 AND col2 < operator > 'value'

On se transformiše u upit sledećeg oblika:

Pri čemu je operator  $\epsilon$  { =,>,<, $\geqslant$ , $\leqslant$ ,<>,<=>,LIKE }.



```
SET optimizer trace='enabled=on';
   1 •
           select * from city where country_id = city_id AND city_id = 1;
   2 •
           select * from information schema.optimizer trace;
   3 •
"steps":
     "condition processing": {
        "condition": "WHERE",
        "original_condition": "(('city'.'country_id' = 'city'.'city_id') and ('city'.'city_id' = 1))",
        "steps": [
             "transformation": "equality_propagation",
             "resulting_condition": "(multiple equal(1, 'city', 'country_id', 'city', 'city_id'))"
          3,
             "transformation": "constant_propagation",
             "resulting_condition": "(multiple equal(1, 'city', 'country_id', 'city', 'city_id'))"
          },
             "transformation": "trivial_condition_removal",
             "resulting condition": "multiple equal(1, 'city', 'country id', 'city', 'city id')"
```

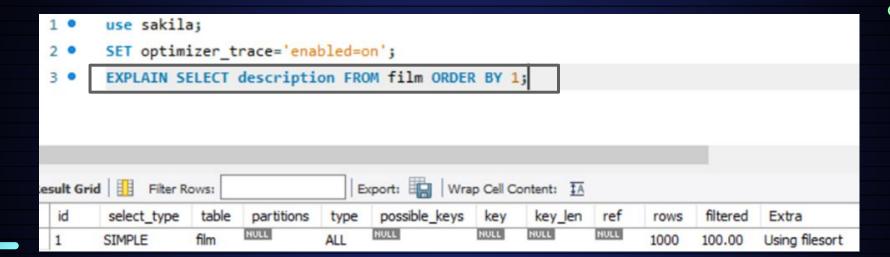
### >>>> Optimizacija ORDER BY klauzule

0

Koraci koje preduzima MySQL optimizator



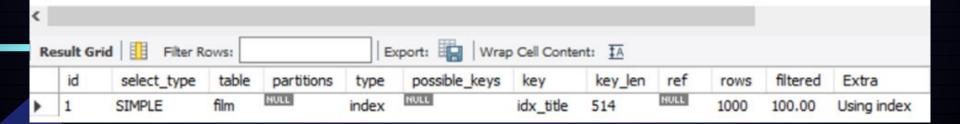
### MySQL vrši i automatsko uklanjanje besmislenih ORDER BY klauzula kao što je sledeća:



Ključna stvar kod ORDER BY klauzule je da optimizator ume da prepozna uređenost vrsta i ukoliko su one već uređene da ne izvrši traženo sortiranje.

Sortiranje se može obaviti pomoću filesort metode ili pomoću indeksa, to možemo videti u Extra koloni rezultata EXPLAIN naredbe:

- 1 use sakila;
- 2 SET optimizer\_trace='enabled=on';
- EXPLAIN SELECT title FROM film ORDER BY title;



Pošto kolona title tabele film ima svoj indeks, onda se koristi indeksiranje.

U upitima sledećeg oblika:

### SELECT\*FROM table1 ORDER BY key part1,key part2

Postojanje indeksa za key\_part1 i key\_part2 omogućava optimizatoru da izbegne sortiranje, ali pošto upit vrši selekciju svih kolona tabele table1, što nisu samo kolone key\_part1 i key\_part2, skeniranje celog indeksa i traženje vrsta tabele radi pronalaženja kolona koji nisu indeksirani može biti skuplje od skeniranja tabele i sortiranja rezultata. Ako je to slučaj, optimizator verovatno neće koristiti indeks.

Dve kolone u ORDER BY klauzuli mogu sortirati u istom smeru (obe ASC ili obe DESC), a mogu i u suprotnim smerovima (jedna ASC, druga DESC ili obrnuto):

### SELECT\*FROM table 1 ORDER BY key part 1 DESC, key part 2 ASC

Optimizator može korisiti indeks nad key\_part1 i key\_part2 ako je key\_part1 opadajući, a key\_part2 rastući, ali može koristiti indeks na tim kolonama i ako je key\_part1 rastući i key\_part2 opadajući.

Slučajevi kada MySQL **ne može da koristi indekse** za razrešavanje ORDER BY klauzule, već koristi *filesort*:

Kada upit koristi ORDER BY nad različitim indeksima:

### SELECT \* FROM t1 ORDER BY key1, key2;

Kada upit koristi ORDER BY nad neuzastopnim delovima indeksa:

### SELECT \* FROM t1 WHERE key2=constant ORDER BY key1\_part1, key1\_part3;

 Kada se indeks za pribavljanje redova razlikuje od indeksa koji se koristi za ORDER BY:

### SELECT \* FROM t1 WHERE key2=constant ORDER BY key1;

 Kada upit koristi ORDER BY sa izrazom koji sadrži izraze koji nisu naziv indeksa kolone:

### SELECT \* FROM t1 ORDER BY ABS(key);

SELECT \* FROM t1 ORDER BY -key;

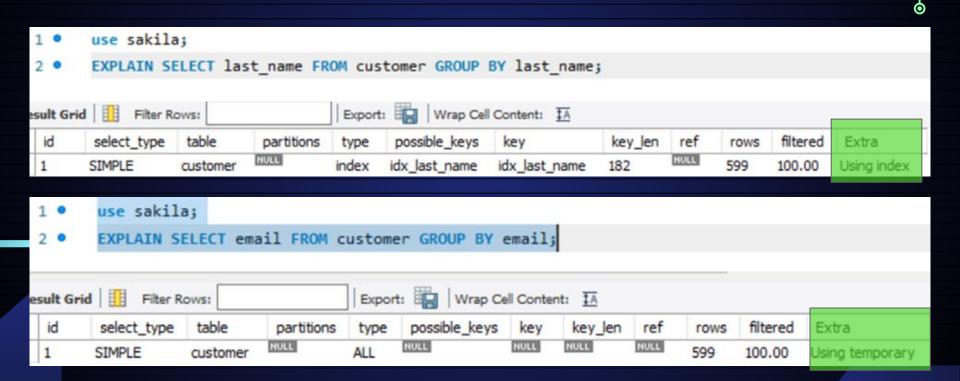
### >>>> Optimizacija GROUP BY klauzule

0

Koraci koje preduzima MySQL optimizator



U ovom slučaju ili se kreira privremena tabela ili se koristi indeksiranje. U koloni Extra može se videti informacija o tome:



## >>>> Optimizacija DISTINCT klauzule

0

Koraci koje preduzima MySQL optimizator



- ••
  - Za DISTINCT u kombinaciji sa ORDER BY vrlo često je potrebno korisiti privremenu tabelu radi optmizacije upita.
- U većini slučajeva DISTINCT se može posmatrati kao poseban slučaj GROUP BY klauzule po sledećem pravilu:

Ukoliko nema WHERE ni LIMIT klauzule, postoji indeks nad kolonom koja je potrebna DISTINCT klauzuli i koriste se podaci iz samo jedne tabele, upit oblika:

### **SELECT DISTINCT column FROM table**

Može se prevesti u upit oblika:

### SELECT column FROM table GROUP BY column

Tako da su sledeća dva upita ekvivalentna:

SELECT DISTINCT col1, col2, col3 FROM table1 WHERE col1 > const;

SELECT col1, col2, col3 FROM table1 WHERE col1 > const GROUP BY col1, col2, col3;

Zbog ovoga se optimizacije koje koristimo za GROUP BY mogu primeniti i na DISTINCT klauzulu.



```
use sakila;
      SET optimizer trace="enabled=on";
2 •
3 •
      EXPLAIN SELECT DISTINCT last name FROM customer;
      SELECT * FROM information_schema.optimizer_trace;
4 .
    "optimizing_distinct_group_by_order_by": {
      "changed_distinct_to_group_by": true,
      "simplifying_group_by": {
         "original_clause": "`customer'.`last_name'",
         "items": [
              "item": "`customer`.`last_name`"
         "resulting_clause_is_simple": true,
         "resulting_clause": "`customer'. `last_name`"
```

# Optimizacija LIMIT klauzule

Koraci koje preduzima MySQL optimizator

0

LIMIT klauzula se koristi kada u rezultatu nisu potrebne sve moguće vrste, već samo određeni broj vrsta. Kada se aktivira automatska optimizacija LIMIT upita, MySQL će izvršiti sledeće radnje:

- 1. Izvršiće se upit i naći se redovi koji odgovaraju uslovima upita.
- Nakon toga, MySQL će koristiti tzv. "quick select" algoritam za sortiranje redova. Quick select je efikasan algoritam koji omogućava sortiranje samo prvih nekoliko redova, što je u skladu sa zahtevima klauzule LIMIT.
- Nakon sortiranja redova, MySQL će vratiti samo prvih nekoliko redova koji su potrebni u skladu sa LIMIT klauzulom. Ostatak redova se neće vratiti, što čini izvršavanje upita bržim i efikasnijim.

Automatska optimizacija se vrši samo kada se koristi LIMIT klauzula sa određenim brojem redova koji se vraćaju. Ako se koristi LIMIT klauzula bez broja, automatska optimizacija se neće primeniti.

