

UNIVERZITET U BEOGRADU
MATEMATIČKI FAKULTET



Luka B. Đorović

ANALIZA SLUČAJEVA UPOTREBE
RELACIONIH I KOLONSKI ORIJENTISANIH
NERELACIONIH BAZA PODATAKA

master rad

Beograd, 2024.

Mentor:

dr Saša MALKOV, vanredni profesor
Univerzitet u Beogradu, Matematički fakultet

Članovi komisije:

dr Nenad MITIĆ, redovni profesor
Univerzitet u Beogradu, Matematički fakultet

dr Ivana TANASIJEVIĆ, docent
Univerzitet u Beogradu, Matematički fakultet

Datum odbrane: 15. januar 2016.

Ovaj rad posvećujem...

Naslov master rada: Analiza slučajeva upotrebe relacionih i kolonski orijentisanih nerelacionih baza podataka

Rezime:

Ključne reči: analiza, geometrija, algebra, logika, računarstvo, astronomija

Sadržaj

| | | |
|----------|--|-----------|
| 1 | Uvod | 1 |
| 2 | Modeli podataka | 4 |
| 2.1 | Relacioni model | 4 |
| 2.2 | Kolonski-orijentisani model | 6 |
| 2.3 | Glavne razlike između relacionog i kolonski-orijentisanog modela . | 13 |
| 3 | Analiza slučajeva upotrebe | 18 |
| 3.1 | Opis i sadržaj eksperimenta | 18 |
| 3.2 | Primena u online transakcionom procesiranju (OLTP) | 20 |
| 3.3 | Primena u online analitičkom procesiranju (OLAP) | 27 |
| 3.4 | Primena u distribuiranom okruženju | 36 |
| 4 | Zaključak | 37 |
| | Bibliografija | 38 |

Glava 1

Uvod

Podaci su najstabilniji deo svakog sistema. Oni su reprezentacija činjenica, konceptata jednog sistema kao i instrukcija u formalizovanom stanju spremnom za dalju interakciju, interpretaciju ili obradu od strane korisnika ili mašine. Iako kroz svoju istoriju računarstvo važi za oblast koja uvodi nove tehnologije i alate neverovatnom brzinom to nije slučaj za svaku njenu granu. Postoje oblasti koje se kroz istoriju nisu menjali, ili su se slabo menjali i proširivali. Primera za to ima puno i oni su uglavnom usko vezani za funkcionalne principe koji se prožimaju kroz računarske mreže, kompilatore, operativne sisteme, sisteme za upravljanje podacima itd.

Kada je reč o istoriji sistema za upravljanje podacima, izdvojio bih tri glavne faze: vreme pre relacionih sistema, vreme neprikosnovene vladavine relacionih sistema i nastanak alternativa relacionim sistemima pod grupnim nazivom NoSQL.

Do 70ih i nastanka relacionih sistema za upravljanje podacima, rukovanje podacima izvodilo se kroz pisanje i čitanje sa fajl sistema operativnog sistema. Rukovanje većim količinama podataka nije bilo standardizovano ni na koji način već su se konvencije uvodile na nivou organizacija. Apolo sletanje na Mesec realizovano je koristeći ovakav vid rada sa podacima, što ovaj poduhvat čini utoliko neverovatnim.

S obzirom da je ovaj vid rada sa podacima imao mnogobrojne mane, među kojima je jedan od glavnih bio težak pristup podacima, javile su se potrebe za unapređenjem. Najuspešniji je bio Edgar F. Codd ¹ koji je 1970. godine objavio rad pod imenom „A Relational Model of Data for Large Shared Data Banks” kao rezultat istraživanja i sopstvenih teorija o organizaciji podataka. Kao dokaz da je

¹Edgar Frank „Ted” Codd (19 Avgust 1923 – 18 April 2003) Američki računarski naučnik

njegov model moguće implementirati pokrenut je System R, čiji je rezultat bio i pojava SQL-a (Structured Query Language) kao standardizovanog jezika za rad sa podacima. Nakon toga pojavili su se Oracle i IBM sa svojim komercijalnim proizvodima za upravljanje relacionih baza podataka. Naredni period obeležio je rad sa podacima koristeći relacioni model.

XXI vek doneo je sa sobom ubrzanu digitalizaciju, povećanu dostupnost interneta, samim tim pojavila se potreba za obradom veće količine podataka. Sve ovo je pokazalo pojedine slabosti dosadašnjih sistema zasnovane na relacionim modelima, koji nisu mogli u svim segmentima da odgovore na zahteve modernog doba. Ovi problemi obično su poznati pod grupnim imenom „problemi velikih podataka” (BigData problems). Došlo je do pojave niza novih modela i principa za čuvanje podataka, a svi pod grupnim imenom „NoSQL” (ili nerelacione) baze podataka. Sistematizovanje ogromne količine fizičkog prostora na disku na kojem se podaci mogu čuvati i kasnije koristiti, kao i fleksibilnost strukture podataka sa kojima se radi, jesu glavni aktuelni problemi tog vremena na koje su se fokusirale tehnologije nastale u NoSQL pokretu. Decenije vladavine relacionih sistema za čuvanje podataka ostavile su dubok trag u praksama rada sa podacima, i sa razlogom predstavljaju defakto standard i dan danas, te je zaočekivati postojanje doze skepse pri korišćenju tehnologija nastalih u ovoj fazi.

Kao važna grupa nerelacionih izdvajaju se kolonski-orijentisane baze podataka. One su uvele tada nekonvencionalne koncepte čuvanja podataka po kolonama. Dakle fizički na disku skladištile su se vrednosti jedne kolone jedna do druge, sa referencom na red kojem pripadaju. To sa sobom vuče razne mogućnosti za optimizaciju ali i novih pristupa modelovanja i organizacije podataka. Ovakav način skladištenja ispitavan je još davnih 70ih godina XX veka, međutim u ranim godinama XXI veka došlo je do obnove interesovanja u akademskim ali i industrijskim krugovima.

Nijedan od navedenih koncepata nije univerzalno rešenje, zato je bitno postojanje materijala koji se bave analizom slučajeva upotrebe tih tehnologija. Pored teorijske analize koja se može pronaći u relevantnim javnim dokumentacijama korisno je imati i konkretne implementacije testova čiji se rezultati mogu iskoristiti kako bi se povukle paralele u skladu sa potrebama realnih sistema.

Cilj ovog rada je analiza i upoređivanje slučajeva upotrebe relacionih i kolonski orijentisanih baza podataka. Rad će se sastojati iz teorijskog opisa navedenih tehnologija kao i opisa konkretnih predstavnika baza podataka koji će biti kori-

šćeni. Na osnovu teorijskih izbora i istraživanja biće analizirani različiti slučajevi upotrebe.

Glava 2

Modeli podataka

2.1 Relacioni model

Opšte karakteristike

Relacioni model je najpopularniji model za rad sa podacima. On podatke kao i veze izmedju njih predstavlja kroz skup relacija koje predstavljaju skupove torki. Da bi jedan skup torki ili vrsta bila validna relacija u relacionom modelu, ona mora ispunjavati sledeće uslove:

- Presek kolone i vrste jedinstveno određuje vrednosnu ćeliju.
- Sve vrednosne ćelije jedne kolone pripadaju nekom zajedničkom skupu.
- Svaka kolona ima jedinstveno ime.
- Ne postoje dve identične vrste jedne tabele.

Iako ovakva formalizacija relacije jeste intuitivna (usled istorijskog uticaja koji je relacioni model ostavio na ideju organizacije podataka) ona je neophodna za definisanje složenijih pojmova.

Koncept ključa relacionog modela

Usled jedinstvenosti svake vrste relacije, jasno je da mora postojati skup kolona za koji važi da nikoja dva reda te relacije nemaju identične vrednosti za svaku kolonu iz tog skupa. Takav skup se naziva *natključ* relacije. Svaki minimalan natključ naziva se *ključ kandidat*. Svaka relacija može imati više ključeva kandidata,

a jedan on njih se bira za *primarni ključ* koji mora imati definisanu vrednost za svaku njegovu kolonu. *Strani ključ* je kolona ili skup kolona čije vrednosti predstavljaju referencu na određeni red neke druge relacije. On uzima vrednost primarnog ključa torke na koju referiše.

Primarni i strani ključ igraju veliku ulogu u očuvanju integriteta baze podataka o čemu će biti reči u nastavku.

Integritet relacionog modela

Integritet relacionog modela predstavljaju uslovi koje podaci treba da zadovolje kako bi stanje u bazi ostalo konzistentno [5]. On se drugačije naziva i „unutrašnja konzistentost” s obzirom da predstavlja aspekte koji mogu da se proveriti bez konsultovanja domena (npr. ne može se proveriti da li je ime studenta u tabeli ispravno bez konsultovanja domena, ali može se garantovati da će neophodni podaci biti prisutni, uzimati vrednosti iz predviđenog skupa vrednosti i sl.) . Provera integriteta se izvršava implicitno ili eksplicitno prilikom svakog ažuriranja baze podataka. Postoji više vrsta integriteta u relacionom modelu: *integritet entiteta*, *integritet domena*, *integritet neposojee vrednosti* i *referencijalni integritet*.

Integritet entiteta kaže da svaka torka mora imati definisan primarni ključ bez nedostajućih vrednosti.

Integritet domena predstavlja uslov da za svaku kolonu postoji unapred poznati skup vrednosti koje ona može uzimati.

Integritet neposojee vrednosti dodeljuje se kolonama koje ne smeju uzimati nedostajuću vrednost.

Referencijalni integritet nalaže da za svaki strani ključ relacije mora postojati torka u tabeli na koju referiše čiji se primarni ključ poklapa sa njim.

PostgreSQL

PostgreSQL je objektno-relacioni sistem za upravljanje bazama podataka jeste potomak POSTGRES-a, proizvoda koji je nastao, a kasnije i bio razvijan na Berkliju, Univerzitet Kalifornija. PostgreSQL je otvorenog koda sa velikom SQL podrškom kao i modernim funkcionalnostima poput: kompleksnih upita, okidača, izmenjivih pogleda, transakcionog integriteta i mnogih drugih. Postgres nudi širok spektar proširenja od strane korisnika poput dodavanja novih tipova podataka, funkcija, operatora, agregatnih funkcija itd.

Kao takav, PostgreSQL je pogodan sistem za čuvanje najkompleksnijih podataka i veza između njih. Mogućnost kreiranja procedura na samoj bazi u integrisanoj SQL sintaksi, daje široke mogućnosti optimizacije aplikacija.

PostgreSQL koristi server-klijent model funkcionisanja. Sastoji se iz serverskog i klijentskog dela procesa. Serverski deo rukuje fajlovima baze podataka, prihvata konekcije, izvršava konkretne operacije nad bazom. Klijentski deo predstavlja aplikaciju kojom korisnik može da komunicira i rukuje podacima na serverskom delu. Klijent i server komunkiraju preko TCP/IP protokola. Serverski deo može raditi sa više konekcija istovremeno tako što svaka klijentska konekcija radi kao zaseban proces.

Postgres iza sebe ima razvijenu društvenu zajednicu, pa samim tim ima dosta izvora i dokumentacije koje mogu olakšati učenje ovog sistema. [4]

2.2 Kolonski-orijentisani model

Opšte karakteristike

[1] Susret sa Big Data problemima dovelo je do potreba za tabelama koje imaju ogroman broj kolona, i ogroman broj redova u okviru tih tabela. Jasno je da nam je za potrebe različitih analitika potreban različit skup kolona. Novonastali zahtevi ukazali su na problem kod postojećih relacionih modela. Svaki upit nad tabelom podrazumevao je dohvaćanje svih kolona jednog reda, gde bi se filtriranje nepotrebnih kolona izvršavalo nakon što su se sve kolone učitale u memoriju. Ovo je bila samo jedna od motivacija za implemetanciju sistema zasnovanih na kolonski orijentisanom modelu koji je dizajniran tako da ovakav problem izbegne i uz to donese i druga poboljšanja o kojima će biti reči u nastavku.

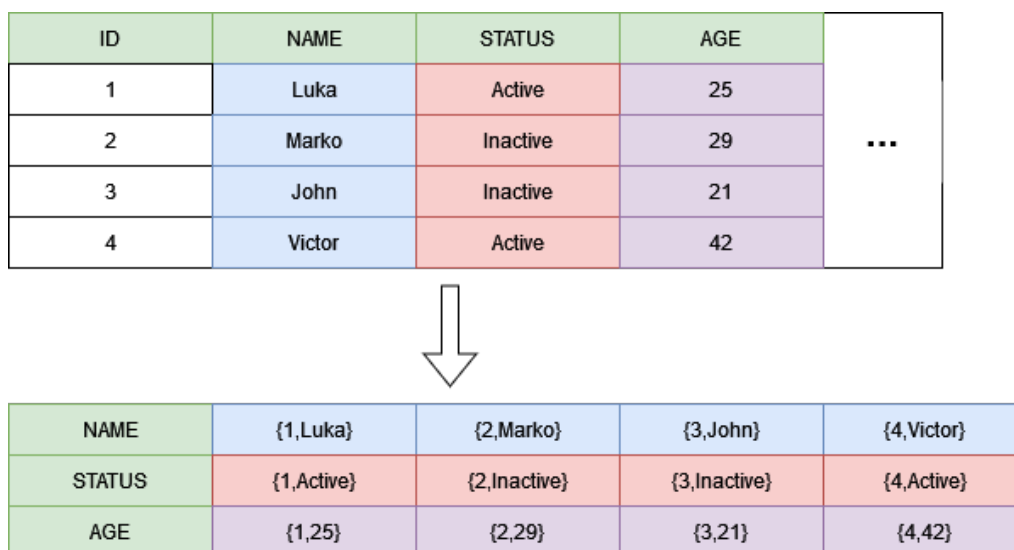
Kao što mu ime govori kolonski orijentisan model podatke na disku skladišti po kolonama a ne po redovima kao što je to slučaj kod relacionih modela. U prevodu, sve vrednosti kolone svih redova skladište se jedna do druge, a na konkretnu vrednosnu ćeliju referiše se pomoću ključa konkretnog reda kao i kolone čiju vrednost želimo da pročitamo. Ovakav dizajn doveo je do toga da za dohvaćanje određenog skupa kolona nema potrebe da čitamo sve vrednosti tog sloga, već je dovoljno da znamo konkretan ključ tog reda kao i imena kolona čije vrednosti želimo da pročitamo.

Ovakav vid skladištenja sa sobom nosi veliki potencijal za primenu raznih algo-

ritama za kompresiju podataka. Kompresija nad sličnim podacima koji se nalaze na uzastopnim adresama u memoriji, omogućava izbegavanje čuvanja složenih meta informacija u okviru struktura koje se koriste za tu kompresiju što ovaj model čini posebno pogodnim za njihovu primenu.

Nedostajanje unapred definisanog skupa kolona, ukida smisao čuvanja nepostojeće vrednosti (null) s obzirom da ukoliko red nema vrednost neke kolone, nema potrebe za upisivanjem bilo koje vrednosti te kolone za taj red.

Kolonski orijentisan model kao i većina ostalih nerelacionih modela, nudi fleksibilnost sheme. To kao posledicu ima da eventualna promena strukture podataka neće bitno uticati na unapred definisanu shemu, kao ni iziskivati dodatnu migraciju podataka, kao što bi to bio slučaj kod relacionog modela. Osim toga fleksibilnost sheme se ogleda i u tome što je broj kolona jednog reda neograničen, što daje dosta prostora za eksperimentisanje sa dizajnom baze. Primer toga, biće naveden u okviru analize OLAP slučaja upotrebe.



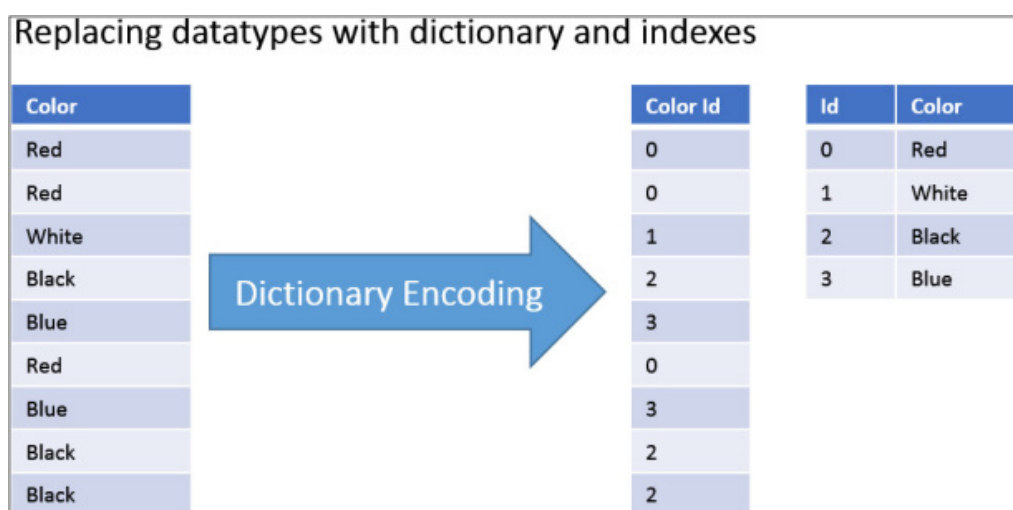
Slika 2.1: Kolonski orijentisan format

Popularni algoritmi kompresije kolonski orijentisanog modela

[2]

Enkodiranje zasnovano na rečniku

Enkodiranje zasnovano na rečniku (Dictionary based encoding) jeste tehnika kompresije podataka koja se može primeniti na vrednosti jedne kolone ili skupa kolona. Najefikasnija je nad kolonama koje imaju mali skup mogućih vrednosti. Rade tako što se u memoriji sačuvaju sve moguće vrednosti te kolone i svakoj od njih se dodeli ključ. Veličina ključa je direktno zavisna od kardinalnosti skupa vrednosti koje se mapiraju. Svaki unos ili izmena vrednosti kolone u konsultaciji sa postojećim rečnikom radi enkodiranje pristigle vrednosti, a svako dohvaćanje vrednosti radi dekodiranje sačuvane vrednosti. Ovim se izbegava ponavljanje velikih podataka tako smanjujući potrebnu memoriju na disku. Uglavnom su pogodne primene nad kolonama sa statičkim i opisnim podacima koji se ponavljaju.

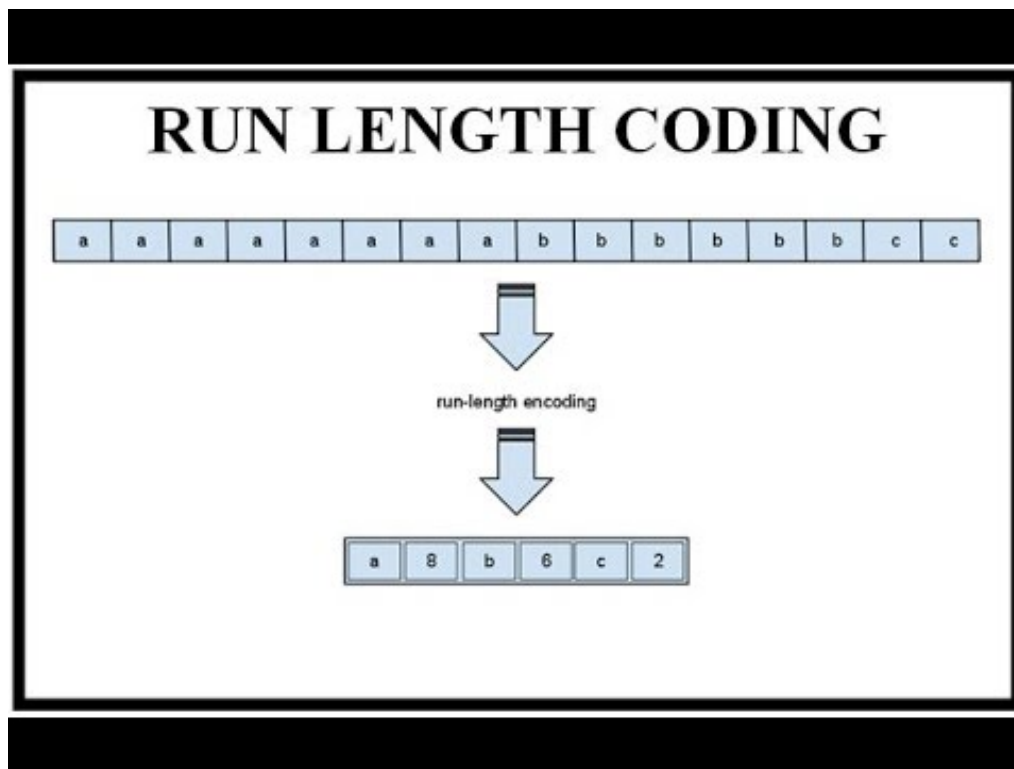


Slika 2.2: Enkodiranje zasnovano na rečniku

Enkodiranje po broju ponavljanja

Enkodiranje po broju ponavljanja (Run Length Encoding) je jednostavan mehanizam za kompresiju podataka pogodan kompresiju kolona kod koje se vrednosti ponavljaju. Funkcioniše tako što kada se nađe na vrednost koja se ponavlja, ne

skladišti duplikate već sačuva tu vrednost jednom a dodatno kao meta informaciju prosledi koliko puta se ta vrednost ponavlja. Takav vid optimizacije najkorisnije je očigledno kada su vrednosti sortirane, a s obzirom da su vrednosti kolona u kolon-ski orijentisanim bazama jedna do druge to otvara prostor za ovaj vid kompresije podataka kako bi se umanjilo zauzeće prostora.



Slika 2.3: Enkodiranje po broju ponavljanja

Delta enkoding

Delta enkoding je mehanizam za optimizaciju prostora baze podataka koji se zasniva na čuvanju razlike između objekata a ne celih vrednosti. Primera za upotrebu ima dosta a jedan od najčešćih je slučaj datumskih kolona, gde će nam referentna vrednost biti neki konkretan datum, a vrednosti ostalih kolona će biti čuvane kao razlika u odnosu na njega. Kao što je rečeno pogodna je za datumske vrednosti ali postoje i drugi tipovi, kao što su numerički, kod kojih ovaj vid kompresije može doneti unapređenja u vidu slobodnog prostora na disku.

| | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | | |
|-----------------------|------------------|-------------------|-------------------|-------------------|-----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|-------|
| original data stream: | 17 | 19 | 24 | 24 | 24 | 21 | 15 | 10 | 89 | 95 | 96 | 96 | 96 | 95 | 94 | 94 | 95 | 93 | 90 | 87 | 86 | 86... |
| | ↓ <i>move</i> | ↓ <i>delta</i> | ↓ <i>delta</i> | ↓ <i>delta</i> | ... | | | | | | | | | | | | | | | | | |
| delta encoded: | 17 | 2 | 5 | 0 | 0 | -3 | -6 | -5 | 79 | 6 | 1 | 0 | 0 | -1 | -1 | 0 | 1 | -2 | -3 | -3 | -1 | 0 ... |

Slika 2.4: Delta enkoding

HBase

HBase je distribuirana kolonski orijentisana nerelaciona baza podataka pisana u javi. Nastala je 2007 kao prototip BigTable baze koja je modelovana u okviru Google-ovog članka 2006 [3].

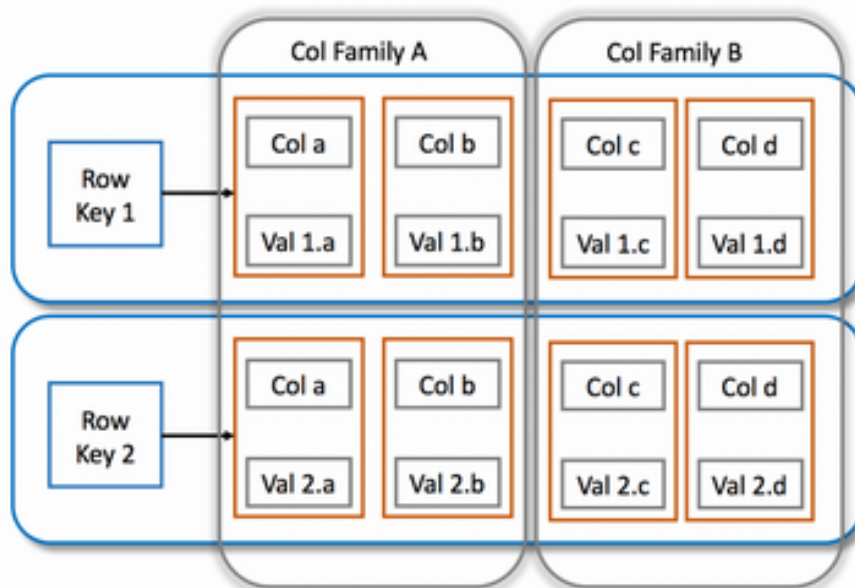
Model podataka koji HBase koristi podrazumeva da se svaka tabela sastoji iz familije kolona, a da svaka familija kolona sadrži određeni broj atributa nekog reda. Cilj je da atributi, odnosno kolone koje su po prirodi slične pripadaju istoj familiji kolona, kako bi se nad njima mogli primeniti algoritmi kompresije, s obizrom da će se kolone koje pripadaju jednog familije sladištiti blizu na disku. Hbase nudi fleksibilnost sheme, pa s toga da bismo neki podatak skladištili ne moramo unapred da definišemo skup kolona koji pripada nekoj tabeli, ali moramo definisati skup familija kolona te tabele kako bi bilo moguće odrediti pogodnu lokaciju skladištenja podatka.

HBase ne podržava postojanje indeksa, međutim podrazumevano ponašanje je da su ključevi svih redova sortirani rastuće, tako da se koristi binarna pretraga za pretragu vredosnti po ključu reda kojem pripada. Ovo daje na važnosti strategiji pri dizajniranju ključa. Poželjno je da svaka pretraga ide direktno preko ključa ili njegovog prefiksa.

Vrednosnu ćeliju u HBase tabeli određuje ključ reda, ime kolone te vrednosne ćelije, kao i familija kojoj kolona pripada.

HBase nije ACID baza podataka, ali nudi sledeće garancije:

- Atomičnost pri radu sa jednim redom tabele, odnosno svaka izmena reda će ili u potpunosti uspeti, ili u potpunosti propasti.
- Svako čitanje reda iz tabele vratiće stanje reda koje je bilo aktuelno najranije u trenutku kada je čitanje započeto.



Slika 2.5: Hbase model

Arhitektura HBase klastera sastoji se iz dve glavne komponente: master server i region server.

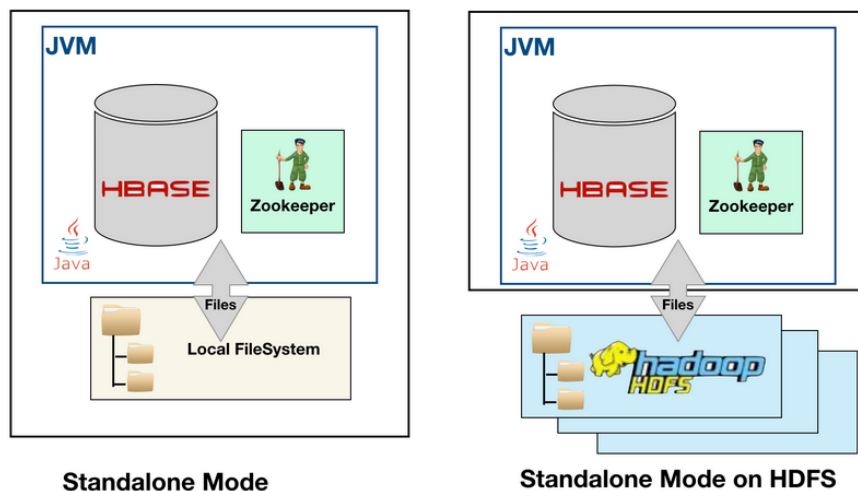
Region server implementira HRegionInterface, odnosno implementira servise koji se bave operacijama nad podacima i održavanjem i upravljanjem regiona. Jedan region čine podaci za redove u nekom rasponu vrednosti ključeva. Region server kreira i dohvata HFile fajlove koji se čuvaju na disku. HBase dozvoljava dva režima: samostalan i distribuirani režim.

Samostalan režim HFile fajlove može čuvati na lokalnom fajl sistemu i korišćenje HDFS-a je opciono.

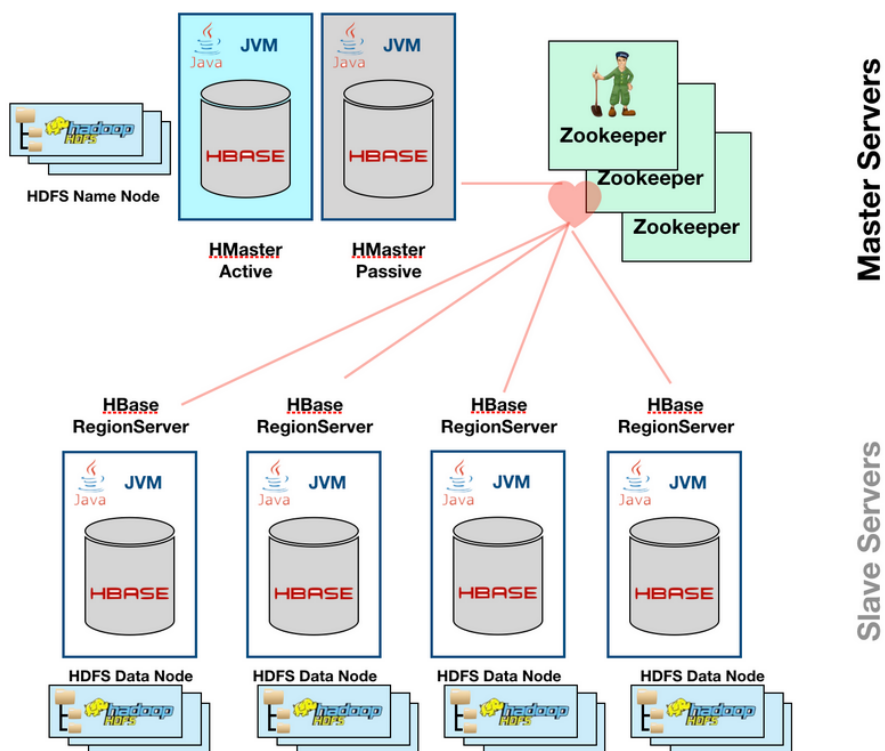
U distribuiranom režimu sa druge strane neophodno je korišćenje HDFS-a za skladištenje. Region server možemo zamisliti kao indeks za dohvaćanje HFile-ova sa sa diska. Svaka izmena koja treba da se izvrši na disku prvo se upisuje u WAL (Write ahead log), a nova izmenjena vrednost se upisuje u MemStore fajl. Kada se MemStore fajl upuni tek tada se izmene flush-uju u jedan HFile koji dalje ide na HDFS.

HMaster implementira HMasterInterface koji sadrži servise koji rade sa metainformacijama o tabelama, familijama kolona, kao i regiona. Uloga Mastera je da za svaki konkretan row id može da odredi koji region odnosno region server treba da bude pročitao kako bi se izvršila odgovarajuća operacija. Za postizanje navedene funkcionalnosti HMaster koristi Zookeeper [3] servis. Pored toga master

servis ima pozadinske procese koji regulišu rad load balansera i sadržaj hbase:meta tabele.



Slika 2.6: HBase standalone



Slika 2.7: HBase distributed

2.3 Glavne razlike između relacionog i kolonski-orijentisanog modela

Normalizacija i denormalizacija

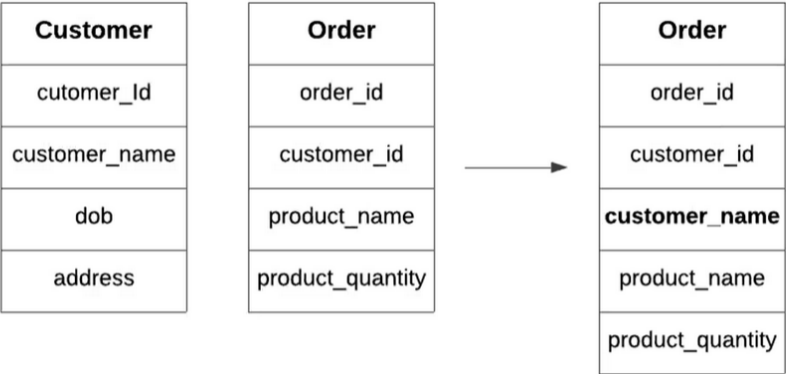
U relacionim modelima često se radi na izbegavanju *redudantnosti* u podacima. Redudantni podaci zauzimaju višak prostora na disku i otežavaju kasnije održavanje sistema. Kako bi se izbegla redudantnost postoje jasno formulisani postupci koji nam pomažu da organizujemo podatke tako da redudantnost umanjimo. Proces izmene logičkog modela baze podataka tako da rešava problem redundantosti podataka, ali ne po cenu očuvanja integriteta, naziva se normalizacija. U zavisnosti od toga koja pravila zadovoljava određena relacija, dodeljuje joj se odgovarajuća normalna forma. Neke od formulisanih normalnih formi relacionog modela su: 1. normalna forma, 2. normalna forma, 3. normalna forma, normalna forma elementarnog ključa, Bojs-Kodova normalna forma, 4. normalna forma, normalna forma esencijalnih torki, normalna forma bez redundansi, normalna forma superključeva, 5. normalna forma, normalna forma domena i ključa.

Modeli koji su bili podloženi normalizaciji obično raspolažu velikim brojem stranih ključeva u tabelama koji predstavljaju referencu ka originalnim podacima iz matične tabele u kojoj se nalaze. Ukoliko želimo da pristupimo celom podatku iz neke tabele koja referiše na njega, podrazumeva se da ćemo pročitati celu tabelu na koju taj strani ključ pokazuje, što povećava broj operacija čitanja sa diska, pa samim tim može uticati na performanse.

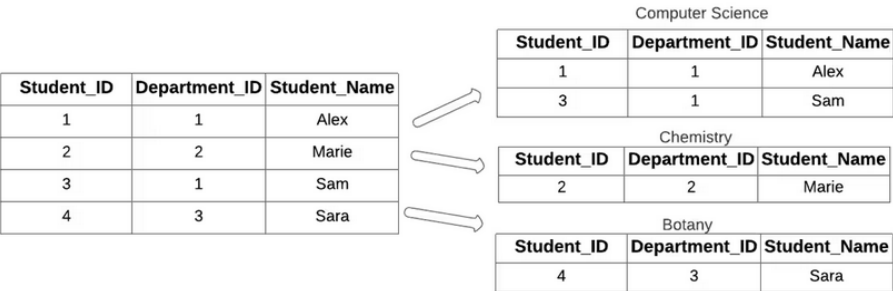
Denormalizacija je strategija koja se koristi kod modela kod kojih je neophodno ubrzati operacije čitanja podataka, odnosno umanjiti broj tabela kojima je neophodno pristupiti kako bi se neki skup podataka pročitao iz baze podataka.

Neke od tehnika denormalizacije su dodavanje redundantne kolone, horizontalna podela tabele, vertikalna podela tabele, uvođenje izvedene kolone. Spajanje kolone je dodavanje kolone kojoj bi se često pristupalo preko stranog ključa. Horizontalno deljenje tabele podrazumeva da se na osnovu prirode podataka jedna tabela podeli na više tabela tako da se čitanje svede samo na čitanje grupe redova. Vertikalno deljenje podrazumeva da se tabela podeli grupisanjem kolona koje se često čitaju zajedno. Uvođenje izvedene kolone predstavlja dodavanje kolone koja predstavlja vrednost neke agregatne funkcije. Time se izbegava da se pri svakom čitanju ta operacija izvršava, već se pri ažuriranju stanja ta vrednost ažurira, da

bi se rezultat kasnije mogao samo pročitati.



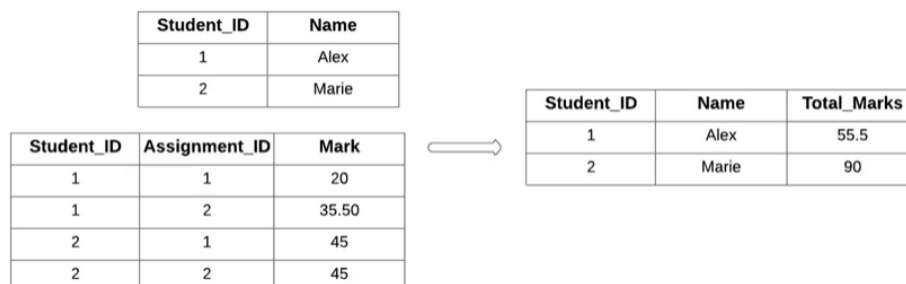
Slika 2.8: Spajanje kolone



Slika 2.9: Horizontalna podela tabele



Slika 2.10: Vertikalna podela tabele



Slika 2.11: Uvođenje izvedene kolone

ACID i BASE

Transakcija je logička jedinica posla pri radu sa podacima [5]. Kod relacionih modela jednu transakciju karakteriše: atomičnost, konzistentost, izolovanost, trajnost (ACID).

Atomičnost transakcije se može objasniti pravilom: Jedna transakcija se izvršava u celini ili se ne izvršava nijedan njen deo, odnosno dejstvo transakcije je nedeljivo.

Konzistentost transakcije kaže da dejstvo transakcije ne može ostaviti takvo stanje da narušava integritet baze podataka.

Izolovanost transakcije čini da transakcije ne mogu uticati međusobno jedna na drugu, odnosno, kada se jedna transakcija pokrene, pa sve dok se ne završi, za nju, izmena neke druge transakcije neće biti vidljiva.

Trajnost garantuje da će kompletirana transakcija u slučaju prekida rada sistema pre nego što su izmene reflektovane na disk, biti upamćena i izvršena nakon restarta sistema. Svaka izmena se upisuje u log fajl pre nego što je reflektovana na disk, kako bi se operacije mogle poništiti u slučaju poništavanja transakcije.

Ova svojstva obično karakterišu transakcije u relacionom modelu, kada konzistentost baze ima nešto veći prioritet od brzine i dostupnosti. Kod kolonski orijentisanih baza podataka, posebno u distribuiranom režimu, dostupnost i brzina često imaju veći prioritet od stalne konzistentosti. Kod njih se koristi alternativni pristup karakterizacije transakcije - BASE. BASE transakcije zadovoljavaju sledeća svojstva: suštinska rasoloživost, trenutno nekonzistentno stanje i konvergentna konzistentnost.

Suštinska rasoloživost garantuje maksimalnu dostupnost čitanja i pisanja, ali

bez garancije konzistentosti.

Meko stanje daje mogućnost da se stanje baze podataka menja čak i kada nijedna transakcija nije u toku, i to u periodu postizanja konzistentnosti.

Konvergentna konzistencija garantuje da će baza podataka u slučaju da nema novih upisa, postati konzistentna kroz neki vremenski period.

CAP teorema

Kvalitet distribuiranih baza podataka ogleda se kroz tri svojstva: Konzistentost, raspoloživost i toleranciju razdvojenosti.

Konzistentost u ovom kontekstu razlikuje se od konzistentosti transakcije. U kontekstu distribuiranih sistema, konzistentnost je svojstvo baze podataka, koje garantuje da će odgovor koji se šalje sa bilo kog čvora klastera (ukoliko odgovora ima) biti konzistentan .

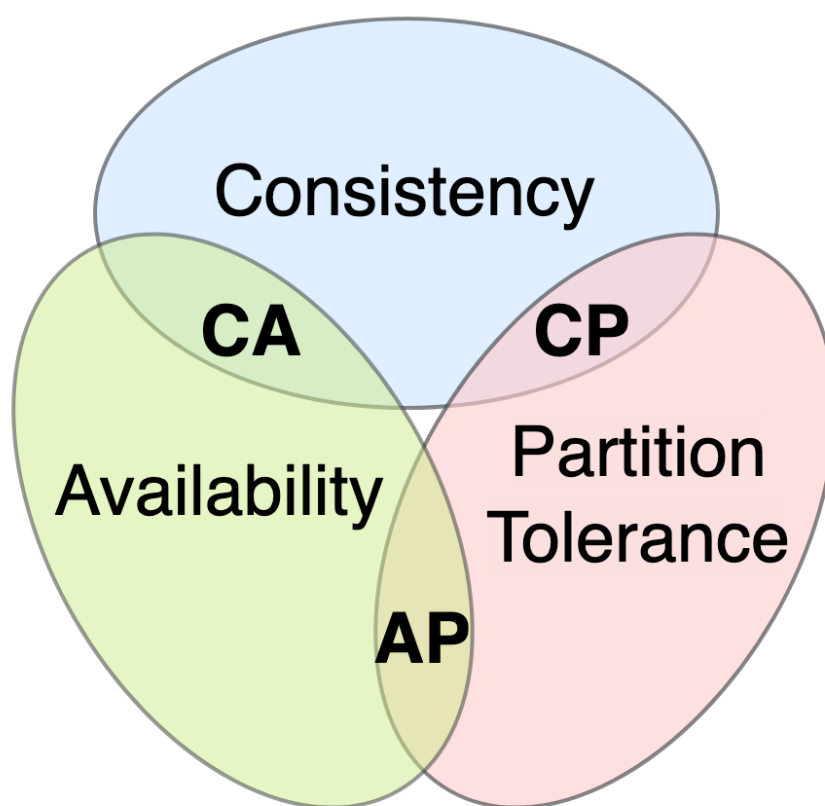
Raspoloživost je svojstvo koje garantuje da će baza uvek vratiti neki odgovor.

Tolerancija razdvojenosti garantuje da će u slučaju delimičnih otkaza unutar klastera, sistem i dalje vraćati ispravne odgovore.

CAP teorema koju je formulisao Eric Brewer ¹, navodi da distribuirana baza podataka ne može istovremeno ispunjavati sva tri svojstva, slika 2.12.

Obzirom da je konzistentost i dostupnost u praksi skoro nemoguće dostići, distribuirane baze podataka organizuju se u skladu sa tim da li veći prioritet daju dostupnosti, ili stalnoj konzistentosi. Priroda sistema koji koriste relacioni model obično je takva da prioritizuju konzistentnost, pa se od relacionog modela načelno očekuje da u distribuiranom okruženju osim konzistentnost nudi i toleranciju razdvojenosti, za razliku od kolonski orijentisane nerelacione baze koja konzistentnost ne garantuje (garantuje konvergentnu konzistenciju), ali uz toleranciju razdvojenosti nudi stalnu dostupnost.

¹Eric Allen Brewer profesor računarских nauka na Univerzitetu Kalifornija, Berkli



Slika 2.12: CAP teorema

Glava 3

Analiza slučajeva upotrebe

3.1 Opis i sadržaj eksperimenta

Analiza i upoređivanje slučajeva upotrebe bice realizovani na osnovu teorijskih i prakticnih izvora i istraživanja. Svaki primer ce biti pracen eksperimentom koji ce se sastojati od izvorsavanja razlicitih vrsta postupaka.

Kako bi se postigao dovoljan dokaz koncepta (eng. proof of concept), ali i doslednost modernom vremenu, kategorije slučajeva upotrebe koji ce biti obuhvaceni su:

1. Onlajn transakciono procesiranje (OLTP)
2. Onlajn analiticko procesiranje (OLAP)
3. Primena u distribuiranom okruzenju

Svakom slučaju upotrebe u okviru pripreme eksperimenata dodeljen je kontekst u skladu sa slučajem upotrebe koji se testira. Kontekst obuhvata konkretan model podataka nad kojim se izvršavaju testovi.

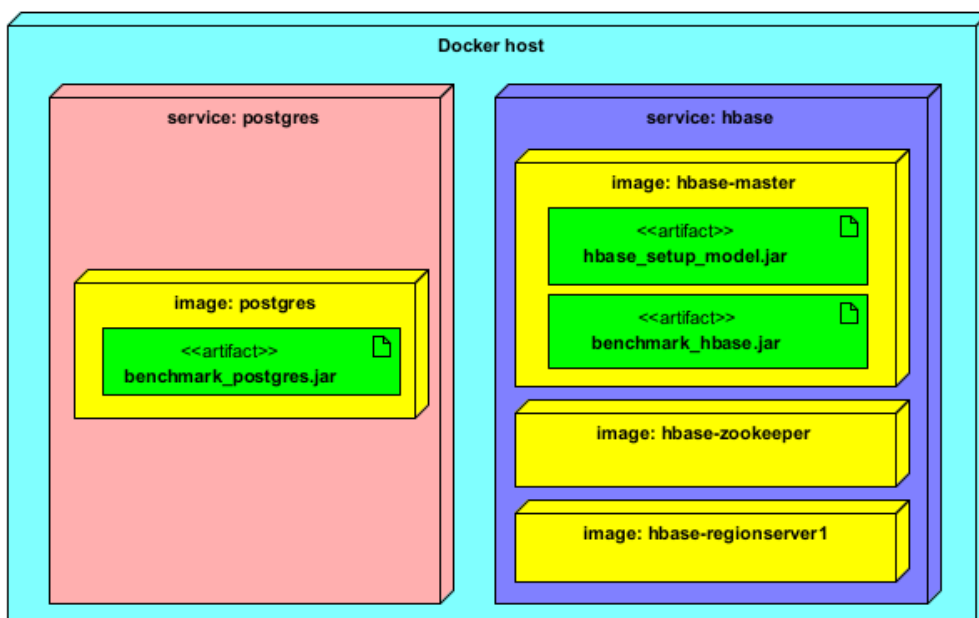
Pored definisanja konteksta, analiza slučajeva upotrebe sadržaće opis implementacije testova nad predstavnicima, uputstvo za pripremu okruženja kao i analizu rezultata na kraju.

Analiza rezultata eksperimenta će pored prikaza rezultata samih merenja, obuhvatiti i upoređivanje složenosti realizacije konkretnog slučaja upotrebe, kao eventualna unapređenja i primedbe koje treba imatu u vidu kada se radi sa datim tehnologijama.

Platforma testiranja

Kao okruženje za izvršavanje eksperimenata korišćen je docker. Oba predstavnika bice pokrenuta u okviru nezavisnih kontejnera na jednom host-u sa docker engine-om. Svaki test predstavlja jedan java program koji se izvršava na konkretnom kontejneru, kako bi se smanjila potreba za eventualnim saobraćajem kroz mrežu kako bi se tako stekla što objektivnija slika na osnovu rezultata merenja. Dijagram sa opisom strukture platforme dat je na slici 3.1.

Napomena: Kako su za predstavnike izabrani PostgreSQL i HBase, rezultati dobijeni u nastavku su rezultati poređenja konkretnih predstavnika, i nisu opšti za sve relacije i kolonski orijenisane nerelacione baze podataka.



Slika 3.1: Platforma testiranja

3.2 Primena u online transakcionom procesiranju (OLTP)

Onlajn transakciono procesiranje obuhvata kratke, učestale invazivne operacije na relativno malom skupu podataka. Da bismo simulirali ovakvo okruženje korišćen je primer onlajn transakcija i prenosa sredstava sa jednog računa na drugi. Parametri testa će biti broj biznis transakcija koje treba izvršiti, kao i broj klijenata, odnosno konekcija ka bazi, koji će paralelno obavljati svoj deo posla u okviru ovog testa. Jedna biznis transakcija sastoji se iz kreiranja transakcije, izvršavanja transakcije, odnosno prenos sredstava sa jednog računa na drugi, i na kraju proveru statusa transakcije.

Opis modela

Model koji ćemo koristiti sastojće se iz 4 tabele:

- **fxrates**: Sadrži informacije o kursu valutnih parova
- **fxuser**: Podaci o korisnicima
- **fxaccount**: Podaci o računima korisnika.
- **fxtransaction**: Transakcije prenosa sredstava

setup-postgres-model.sql

```
1
2 create table postgresdb.fxrates (
3     currency_from varchar(50) not null ,
4     currency_to varchar(50) not null ,
5     rate real not null ,
6     primary key(currency_from , currency_to)
7 );
8
9 create table postgresdb.fxuser (
10     id integer primary key ,
11     username varchar (50) unique not null ,
12     password varchar (50) not null ,
13     start_balancecurrency varchar (10) not null ,
14     start_balance real not null ,
15     firstname varchar(100) not null ,
```

```
16         lastname varchar(100) not null ,
17         street varchar(100) not null ,
18         city varchar(100) not null ,
19         state varchar(100) not null ,
20         zip varchar(50) not null ,
21         phone varchar(30) not null ,
22         mobile varchar(30) not null ,
23         email varchar(50) unique not null ,
24         created timestamp not null
25     );
26
27 create table postgresdb.fxaccount (
28     id integer primary key ,
29     fxuser integer not null references postgresdb.fxuser(id) ,
30     currency_code varchar(10) not null ,
31     balance real not null ,
32     created timestamp not null ,
33     unique (fxuser , currency_code)
34 );
35
36 create table postgresdb.fxtransaction (
37     id integer primary key ,
38     fxaccount_from integer references postgresdb.fxaccount(id) ,
39     fxaccount_to integer references postgresdb.fxaccount(id) ,
40     amount numeric(15,2) not null ,
41     status varchar(50) not null ,
42     entry_date timestamp not null
43 );
```

setup-hbase-model.sh

```
1 create fxrates , 'data';
2 create fxuser , 'data';
3 create fxaccount , 'data';
4 create fxtransaction , 'data';
```

Implementacija testa

Implementacija testa podrazumeva da ćemo imati dva parametra pri pokretanju: broj biznis transakcija koje će biti obrađene i broj klijenata koji će paralelno izvršavati svoj deo posla. Svakom klijentu će biti dodeljen određeni broj biznis

transakcija koje treba da obradi. Svaka biznis transakcija sastoji se iz kreiranja transakcije (**createFXTransaction**), izvršavanja uplate (**executePayment**), provere statusa transakcije (**checkTransactionStatus**).

CreateFXTransaction prvo pročitava balans naloga sa kojeg treba preneti sredstva, nakon toga čita odgovarajući kurs, a ukoliko ima dovoljno sredstava na računu u tabelu sa transakcijama upisuje transakciju u statusu NEW.

CreateFXTransaction

```
1
2 select fa.balance
3 from fxaccount fa
4 where fa.id = ?;
5
6 select fr.rate
7 from fxrates fr
8 where fr.currency_to = ? and fr.currency_from = ?;
9
10 insert into fxtransaction
11 (id,fxaccount_from, fxaccount_to, amount, status, entry_date)
12 values(?,?,?, ?, ?, ?)
```

ExecutePayment prvo pročita stanje sa naloga koji učestvuju u transakciji, menja im balans u skladu sa transakcijom, nakon toga transakciji menja status.

ExecutePayment

```
1
2 select balance
3 from fxaccount
4 where id = ?
5
6 update fxaccount
7 set balance = ?
8 where id = ?
9
10 select balance
11 from fxaccount
12 where id = ?
13
14 update fxaccount
15 set balance = ?
16 where id = ?
17
```

```
18 update fxtransaction
19 set status = ?
20 where id = ?
```

CheckTransactionStatus za odgovarajuću transakciju čita status.

CheckTransactionStatus

```
1 select status
2 from fxtransaction
3 where id = ?
```

Svaki klijent u zasebnoj niti obrađuje njemu dodeljen broj biznis transakcija, a svaka od njih se sastoji iz gore navedenih delova.

BenchmarkSingleClientExecutor.java

```
1
2 public class BenchmarkSingleClientExecutor implements Runnable {
3
4     private final CountDownLatch endSignal;
5     private final BenchmarkOLTPUtility oltpUtil;
6     private final int numOfT;
7     private final int startFrom;
8
9     private final Object connection;
10
11     @Override
12     public void run() {
13
14         try {
15             for (int i = this.start; i < this.start + this.numOfT; i++) {
16                 ExecutePaymentInfo executePaymentInfo =
17                     oltpUtil.createFXTransaction(connection);
18                 oltpUtil.executePayment(, executePaymentInfo);
19                 oltpUtil.checkTransactionStatus(fxT);
20             }
21             endSignal.countDown();
22         } catch (Exception e) {
23             throw new IllegalStateException(e);
24         }
25     }
26 }
```

Priprema okruženja

S obzirom da se testovi izvršavaju na posebnim docker kontejnerima, potrebno je da napravimo docker slike i pokrenemo kontejnere koristeći docker alat. Pored toga, neophodno je da kompajliramo java testove koristeći maven i nakon toga prosledimo odgovarajućim kontejnerima.

prepareEnv.sh

```
1 #!/bin/bash
2 echo 'PREPARING ENVIRONMENT...';
3
4 rm -f ./hbase_setup_model.jar
5 rm -f ./benchmark_hbase.jar
6 rm -f ./benchmark_postgres.jar
7
8 export JAVA_HOME="$JAVA_8";
9 mvn -f ./hbase_setup_model clean compile assembly:single;
10 mvn -f ./benchmark_hbase clean compile assembly:single;
11
12 export JAVA_HOME="$JAVA_17";
13 mvn -f ./benchmark_postgres clean compile assembly:single;
14
15
16 docker-compose -f docker-compose.yml up --build -d;
17 docker exec -it hbase-master-1 sh -c "java -jar hbase_setup_model.jar";
```

Za pokretanje docker kontejnera korišćen je docker-compose sa sledećim sadržajem:

docker-compose.yml

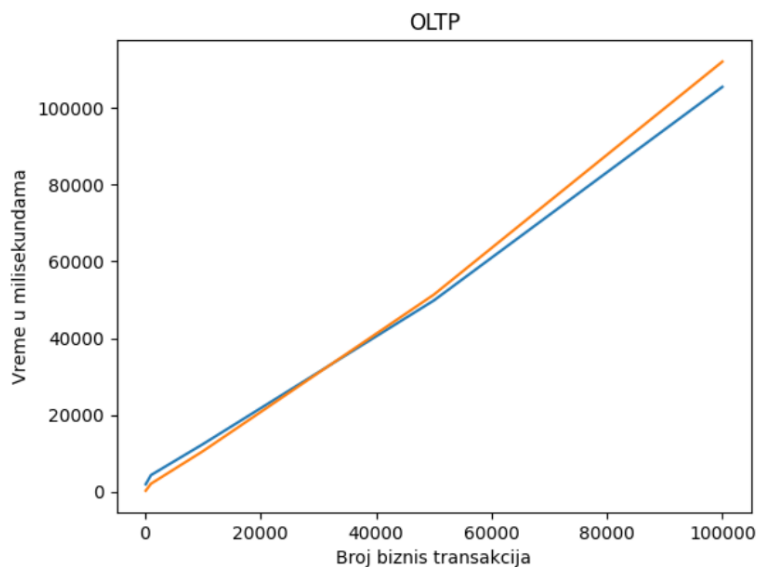
```
1 services:
2   postgres:
3     container_name: postgres
4     ports:
5       - "5433:5432"
6     volumes:
7       - ./setup_model.sql:/docker-entrypoint-initdb.d/create_script.sql
8       - ./benchmark_postgres.jar:/benchmark_postgres.jar
9     environment:
10       - POSTGRES_PASSWORD=postgres
11       - POSTGRES_USER=postgres
12       - POSTGRES_DB=postgresdb
```

```
13     build:
14         context: .
15         dockerfile: ./Dockerfile_postgres
16
17     hbase:
18         image: bde2020/hbase-standalone:1.0.0-hbase1.2.6
19         container_name: hbase
20         volumes:
21             - hbase_data:/hbase-data
22             - hbase_zookeeper_data:/zookeeper-data
23             - ./hbase_setup_model.jar:/hbase_setup_model.jar
24             - ./benchmark_hbase.jar:/benchmark_hbase.jar
25         ports:
26             - 16000:16000
27             - 16010:16010
28             - 16020:16020
29             - 16030:16030
30             - 2888:2888
31             - 3888:3888
32             - 2181:2181
33
34     volumes:
35         hbase_data:
36         hbase_zookeeper_data:
```

Analiza rezultata

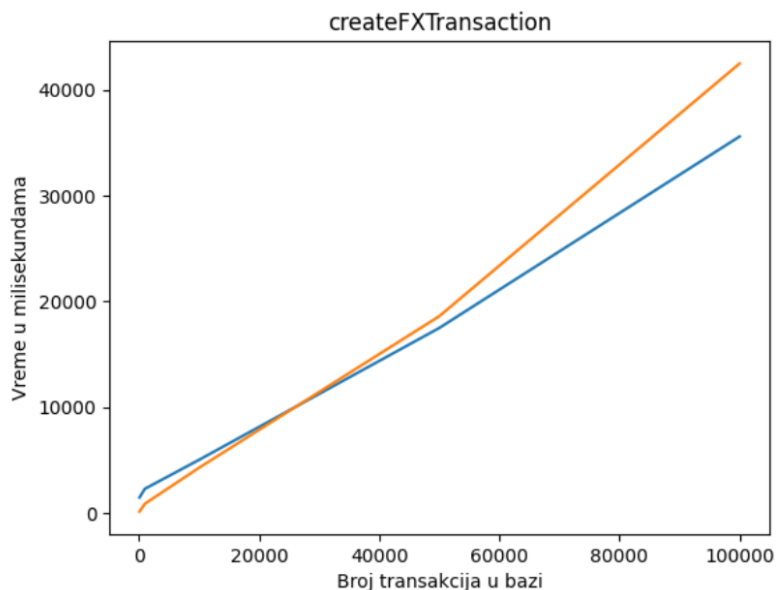
Kada se radi o OLTP okruženju, važno je naglasiti da HBase ne garantuje konzistentost nad svim podacima kakvu nudi Postgres. HBase ipak garantuje neki vid konzistentosti, tj konzistentost nad jednim redom tabele. To dovodi do zaključka da ukoliko je neophodno implementirati transakciju koja uključuje rad sa podacima više tabela ili više redova jedne tabele, ukoliko koristimo HBase moramo na aplikativnom sloju voditi računa o očuvanju eventualne konzistentnosti. Postgres sa druge strane kao ACID baza sama garantuje da izmene neke transakcije koje se rade nad nekim skupom podataka neće biti vidljive za druge klijente dok se ta transakcija ne komituje, pa samim tim i konzistentno stanje podataka.

Merenje efikasnosti predstavnika u OLTP okruženju uključivalo je pokretanje testova u više iteracija. Svaki test je podrazumevao 5 klijenata koji paralelno obavljaју svoj deo posla, a pokrenuti su testovi za obradu 100,1 000, 10 000,50 000,100 000



Slika 3.2: Rezultati merenja u OLTP okruženju

biznis transakcija, a rezultati merenja prikazani su na slici 3.2. Primećuje se da sa porastom podataka koji se nalaze u tabeli sa čijim se podacima radi, Postgres ima određena usporenja, relativno gledano u odnosu na HBase. Konkretno kada se pogleda vreme delova biznis transakcije odvojeno, primećuje se da HBase u testovima sa 50 000 i 100 000 iteracija prednost stiče u `createFXTransaction` delu cele biznis transakcije, što se može videti na slici 3.3.



Slika 3.3: Rezultati merenja createFXTransaction dela biznis transakcije

Tendencija merenja ukazuje da bi sa porastom broja podataka (na milione i desetine miliona redova) HBase davao bolje rezultate u odnosu na Postgres, međutim za testiranje takvog okruženja neophodno je koristiti računar koji je sposoban da sprovede tako zahtevan test.

3.3 Primena u online analitičkom procesiranju (OLAP)

OLAP okruženje sačinjeno je od velikog broja čitanja podataka i vrlo malog broja izmena podataka.. Upiti koji se koriste obično imaju parametre, visok nivo kompleksnosti i visok procenat podataka kojima pristupaju. Primer koji ćemo koristiti jeste uopšten primer održavanja trgovinskog lanca koji ima skup mušterija, proizvoda, dobavljača, narudžbina. Ovaj OLAP eksperiment će se sastojati iz dohvatanja izveštaja iz tabele koja sadrži stavke narudžbina. Taj izveštaj će sadržati rezultate agregiranih operacija nad kolonama, a parametri će biti status i datum slanja stavke.

Modeli podataka

Model koji ćemo koristiti sastojće se iz sledećih tabela:

- **product:** Sadrži informacije o proizvodima. Predviđeno je da sadrži 3000000 redova.
- **supplier:** Podaci o dovaljačima. Predviđeno je da sadrži 1000000 redova.
- **productsupplier:** Vezna tabela između dobavljača i proizvoda. Predviđeno je da sadrži 5000000 redova.
- **customer:** Informacije o mušterijama. Predviđeno je da sadrži 1500000 redova.
- **order:** Informacije o narudžbinama. Predviđeno je da sadrži 1500000 redova.
- **orderitem:** Informacije o pojedinim stavkama narudžbine. Predviđeno je da sadrži 6000000 redova.

setup-postgres-model.sql

```
1
2
3 create table product (
4     id integer not null primary key ,
5     name varchar(50) not null ,
6     brand varchar(50) not null ,
7     type varchar(50) not null ,
8     size integer not null ,
9     container varchar(50) not null ,
10    price varchar(50) not null ,
11    comment varchar(50)
12 );
13
14 create table supplier (
15     id integer primary key ,
16     name varchar(50) not null ,
17     address varchar(200) not null ,
18     phone varchar(50) not null
19 );
20
21 create table productsupplier (
22     id integer not null primary key ,
23     product integer not null ,
24     supplier integer not null ,
25     available integer not null ,
```

```
26     supply_cost real not null ,
27     comment varchar(200) ,
28     constraint fk_product
29     foreign key(product) references postgresdb.product(id) ,
30     constraint fk_supplier
31     foreign key(supplier) references postgresdb.supplier(id)
32
33 );
34
35 create table customer(
36     id integer primary key ,
37     name varchar(50) not null ,
38     address varchar(200) not null ,
39     phone varchar(50) not null ,
40     comment varchar(200)
41 );
42
43 create table order(
44     id integer primary key ,
45     customer integer not null ,
46     status varchar(20) not null ,
47     total_price real not null ,
48     entry_date date not null ,
49     priority varchar(20) not null ,
50     comment varchar(200) ,
51     constraint fk_customer
52     foreign key(customer) references postgresdb.customer(id)
53 );
54
55 create table order_item(
56     order_id integer not null ,
57     product integer not null ,
58     supplier integer not null ,
59     order_no integer not null ,
60     quantity integer not null ,
61     base_price real not null ,
62     discount real not null ,
63     tax real not null ,
64     status varchar(20) not null ,
65     ship_date date not null ,
66     commit_date date not null ,
67     comment varchar(200) ,
```

```
68     primary key(order_id,product,supplier),
69     constraint fk_order
70     foreign key(order_id) references postgresdb.order(id),
71     constraint fk_product
72     foreign key(product) references postgresdb.product(id),
73     constraint fk_supplier
74     foreign key(supplier) references postgresdb.supplier(id)
75 );
```

hbase-setup-model

```
1
2 create product, 'data';
3 create supplier, 'data';
4 create productsupplier, 'data';
5 create customer, 'data';
6 create order, 'data';
7 create orderitem, 'data';
```

Implementacija testa

Test će se sastojati iz dve faze. Bulk upunjavanje tabela na osnovu csv fajlova, kao i izvršavanje složenog OLAP upita.

bulkLoad

```
1 copy product from "./product.csv";
2 copy supplier from "./supplier.csv";
3 copy productsupplier from "./productsupplier.csv";
4 copy customer from "./customer.csv";
5 copy order from "./order.csv";
6 copy order_item from "./order_item.csv";
```

BenchmarkExecutor.java

```
1
2 void bulkLoad(BenchmarkUtility util, BenchmarkOLAPUtility oUtil) {
3     long start = System.currentTimeMillis();
4     olapUtility.bulkLoad(benchmarkUtility.connect());
5     long end = System.currentTimeMillis();
6     System.out.println("Bulk load duration: " + (end - start));
7 }
```

OLAP upit sadrži informacije o agregiranim vrednostima kolona za određene vrednosti kolona. Upit će se izvršavati nad orderitem tabelom, a kao parametre uzimaće status i datum slanja stavke narudžbine.

executeOLAPQuery

```
1
2 select
3     oi.status status ,
4     sum(oi.quantity) as sum_qty,
5     sum(oi.base_price) as sum_base_price ,
6     sum(oi.base_price*(1-oi.discount)) as sum_disc_price ,
7     sum(oi.base_price*(1-oi.discount)*(1+oi.tax)) as sum_charge ,
8     avg(oi.quantity) as avg_qty ,
9     avg(oi.base_price) as avg_price ,
10    avg(oi.discount) as avg_disc ,
11    count(*) as count_order
12 from
13     postgresdb.order_item oi
14 where
15     oi.ship_date = to_date(?, 'dd.mm.yyyy') and
16     oi.status = ?
```

Parametri eksperimenta će biti broj iteracija izvršavanja OLAP upita kao i broj klijenata koji će paralelno izvršavati svoj deo posla u vidu određenog broja izvršavanja OLAP upita.

BenchmarkSingleClientExecutor.java

```
1
2 public class BenchmarkSingleClientExecutor implements Runnable{
3
4     private final CountdownLatch endSignal;
5     private final BenchmarkOLAPUtility olapUtil;
6     private final int numOfT;
7     private final int start;
8
9     private final Object connection;
10
11     @Override
12     public void run() {
13         try {
14             for (int i = this.start; i < this.start+this.numOfT; i++) {
15                 olapUtil.executeOLAPQuery(connection);
```

```
16         }
17         endSignal.countDown();
18     } catch (Throwable e) {
19         throw new IllegalStateException(e);
20     }
21 }
22 }
```

Priprema okruženja

Priprema okruženja je većinom identična kao priprema okruženja za OLTP slučaj upotrebe. Dodatan korak jedino je kreiranje csv fajlova sa podacima koji treba da budu bulk učitanu u odgovarajuće tabele Postgres-a i HBase-a.

prepareEnv.sh

```
1  #!/bin/bash
2  echo 'PREPARING ENVIRONMENT...';
3  rm -f ./olap_benchmark_postgres.jar
4  rm -f ./olap_benchmark_hbase.jar
5  rm -f ./productHB.csv;
6  rm -f ./supplierHB.csv;
7  rm -f ./productsupplierHB.csv;
8  rm -f ./customerHB.csv;
9  rm -f ./orderHB.csv;
10 rm -f ./orderitemHB.csv;
11 rm -f ./productPG.csv;
12 rm -f ./supplierPG.csv;
13 rm -f ./productsupplierPG.csv;
14 rm -f ./customerPG.csv;
15 rm -f ./orderPG.csv;
16 rm -f ./orderitemPG.csv;
17
18
19 echo 'PREPARING HBASE BENCHMARK JARS...';
20 export JAVA_HOME="$JAVA_8";
21 mvn -f olap_benchmark_hbase clean compile assembly:single;
22 mvn -f hbase_setup_olap_model clean compile assembly:single;
23 mvn -f hbase_bulk_load_setup clean compile assembly:single;
24
25 echo 'PREPARING HBASE BULK LOAD RESOURCES..';
26 java -jar ./hbase_bulk_load_setup.jar;
27
28
29 echo 'PREPARING POSTGRES BENCHMARK JARS...';
30 export JAVA_HOME="$JAVA_17";
31 mvn -f olap_benchmark_postgres clean compile assembly:single;
32 mvn -f postgres_bulk_load_setup clean compile assembly:single;
33
34 echo 'PREPARING POSTGRES BULK LOAD RESOURCES..';
35 java -jar postgres_bulk_load_setup.jar;
36
37 docker-compose -f docker-compose.yml up --build -d;
38 winpty docker exec -it hbase sh -c "java -jar setup_olap_model.jar";
```

Za pokretanje docker kontejnera korišćen je docker-compose sa sledećim sadržajem:

docker-compose.yml

```
1
2 services:
3   postgres:
4     container_name: postgres
5     ports:
6       - "5433:5432"
7     volumes:
8       - ./setup_model.sql:/docker-entrypoint-initdb.d/create_script.sql
9       - ./benchmark_postgres.jar:/benchmark_postgres.jar
10    environment:
11      - POSTGRES_PASSWORD=postgres
12      - POSTGRES_USER=postgres
13      - POSTGRES_DB=postgresdb
14    build:
15      context: .
16      dockerfile: ./Dockerfile_postgres
17
18  hbase:
19    image: bde2020/hbase-standalone:1.0.0-hbase1.2.6
20    container_name: hbase
21    volumes:
22      - ./productsupplierHB.csv:/productsupplier.csv
23      - ./productHB.csv:/product.csv
24      - ./supplierHB.csv:/supplier.csv
25      - ./customerHB.csv:/customer.csv
26      - ./orderHB.csv:/order.csv
27      - ./orderitemHB.csv:/orderitem.csv
28      - ./orderitemStatsHB.csv:/orderitemstats.csv
29      - hbase_data:/hbase-data
30      - hbase_zookeeper_data:/zookeeper-data
31      - ./hbase_setup_model.jar:/hbase_setup_model.jar
32      - ./benchmark_hbase.jar:/benchmark_hbase.jar
33    ports:
34      - 16000:16000
35      - 16010:16010
36      - 16020:16020
37      - 16030:16030
38      - 2888:2888
```

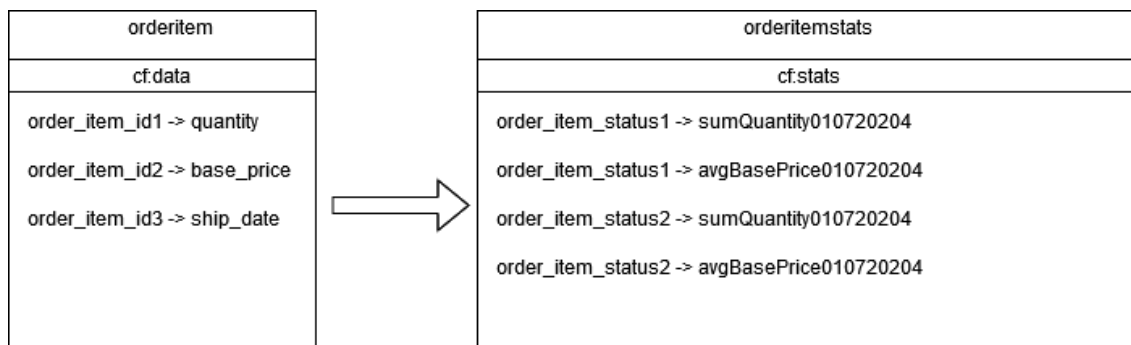
```

39      - 3888:3888
40      - 2181:2181
41
42 volumes :
43   hbase_data :
44   hbase_zookeeper_data :
```

Analiza rezultata

Rezultati merenja pokazuju jasnu prednost Postgres-a u odnosu na HBase u ovakvom okruženju, koristeći ravnopravne modele. Sa druge strane, ovakav pristup gde mi dohvatamo sve redove po statusu i datumu, pa se nad vrednostima izvršavaju odgovarajuće aritmetičke operacije, može se nazvati „*naivnim*” u slučaju HBase-a.

Jednostavna denormalizacija modela, slika 3.4 može doneti dramatična poboljšanja u performansama HBase-a čak i u odnosu na Postgres.

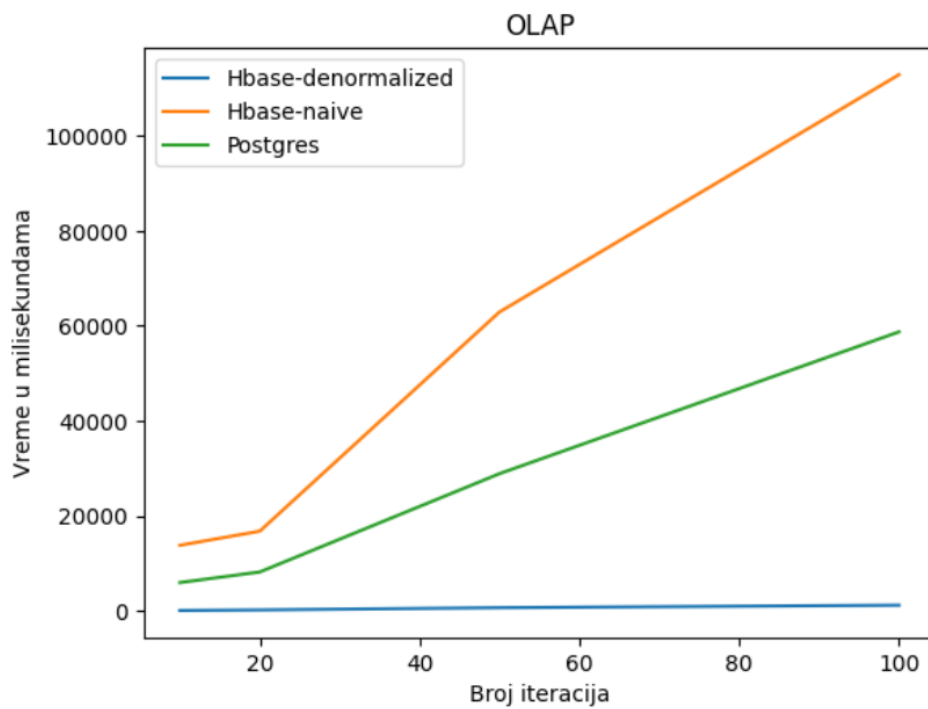


Slika 3.4: Denormalizacija na primeru tabele orderitem

Izdvajanje tabele **orderitemstats**, koja će za ključ imati status orderitema, a kao kolone imati rezultate već ranije izračunatih agregiranih vrednosti nad kolonama za odgovarajuće dane, dovodi do toga da dohvaćanje izveštaja sada predstavlja jednostavno dohvaćanje reda po ključu i skupa odgovarajućih kolona koje su nam potrebne za izveštaj.

Uticaj denormalizacije modela na performanse mogu se videti na slici 3.5.

Ovakav pristup prilikom kreiranja modela, omogućila nam je fleksibilnost sheme koju HBase nudi, kao i nepostojanje limita broja kolona.



Slika 3.5: Uporedna analiza performansi postgresa i hbase-a

3.4 Primena u distribuiranom okruženju

Distribuirano okruženje odlikuje

Glava 4

Zaključak

Bibliografija

- [1] Designing data-intensive applications. the big ideas behind reliable, scalable and maintainable systems. 2024.
- [2] Optimizacija kod kolonski orijentisanih. 2024. on-line at: <https://chistadata.com/compression-techniques-column-oriented-databases/>.
- [3] asdsadsada. Expected computation time for Hamiltonian path problem. *SIAM Journal on Computing*, 16:486–502, 1987. on-line at: <https://static.googleusercontent.com/media/research.google.com/fr//archive/bigtable-osdi06.pdf>.
- [4] Regina O. Obe and Leo S. Hsu. PostgreSQL: Up and Running.
- [5] Gordana Pavlović-Lažetić. Uvod u relacione baze podataka. 1999.

Biografija autora

Vuk Stefanović Karadžić (*Tršić, 26. oktobar/6. novembar 1787. — Beč, 7. februar 1864.*) bio je srpski filolog, reformator srpskog jezika, sakupljač narodnih umotvorina i pisac prvog rečnika srpskog jezika. Vuk je najznačajnija ličnost srpske književnosti prve polovine XIX veka. Stekao je i nekoliko počasnih doktorata. Učestvovao je u Prvom srpskom ustanku kao pisar i činovnik u Negotinskoj krajini, a nakon sloma ustanka preselio se u Beč, 1813. godine. Tu je upoznao Jerneja Kopitara, cenzora slovenskih knjiga, na čiji je podsticaj krenuo u prikupljanje srpskih narodnih pesama, reformu ćirilice i borbu za uvođenje narodnog jezika u srpsku književnost. Vukovim reformama u srpski jezik je uveden fonetski pravopis, a srpski jezik je potisnuo slavenosrpski jezik koji je u to vreme bio jezik obrazovanih ljudi. Tako se kao najvažnije godine Vukove reforme ističu 1818., 1836., 1839., 1847. i 1852.