

Предлог мастер рада: Компаративна анализа за дистрибуиране трансакције у микросервисној архитектури

Иван Ђукановић (R2 31/2024)

1. Увод

Савремени развој софтвера фаворизује микросервисну архитектуру због њене склабилности и независности сервиса, али тај прелаз доноси фундаменталне изазове у домену конзистентности података. Проблем атомске обраде података у дистрибуираним системима је директно условљен *CAP* (*Consistency, Availability, Partition tolerance*) теоремом, која диктира да се у условима мрежних партиција мора бирати између тренутне конзистентности и високе доступности система. У свијету где сваки сервис посједује изоловану базу података, класични *ACID* (*Atomicity, Consistency, Isolation, Durability*) принципи постају тешко одрживи, што захтјева примјену напредних трансакционих образца.

Предмет истраживања овог рада је компаративна анализа кључних образца: *Two-Phase Commit* (*2PC*), *Try-Confirm-Cancel* (*TCC*) и *Saga* кроз практичну имплементацију, док ће *Three-Phase Commit* (*3PC*) бити анализиран са теоријског аспекта као надоградња *2PC* модела. Посебан фокус ће бити стављен на њихову отпорност на мрежне прекиде и падове чвррова, истражујући како сваки од њих балансира између перформанси и интегритета података у критичним сценаријима.

2. Теоријска основа и технолошки стек

Дистрибуирани трансакциони модели представљају скуп протокола који осигуравају да се сложене операције над више сервиса заврше или потпуним успјехом или безбједним повратком у претходно стање.

- ***2PC/3PC*** модели представљају „тешку“ артиљерију конзистентности; док се *2PC* ослања на централног координатора и стриктно закључавање ресурса, *3PC*, уз већ постојеће фазе које нуди *2PC* образац, уводи фазу прије потврде како би ублажио проблем блокирања ресурса у случају отказа координатора.
- ***TCC*** образац нуди модернију алтернативу кроз апликативну резервацију, чиме се избегавају дуготрајна закључавања ресурса на нивоу базе.
- ***Saga*** модел, за разлику од претходних, не тежи тренутној, већ евентуалној конзистентности. Он трансакцију разбија на низ асинхроних локалних трансакција

повезаних путем порука. У случају неуспјеха било ког корака, Сага покреће компензационе трансакције које логички поништавају претходно извршене акције.

Технолошки оквир рада се ослања на Кваркус (*eng. Quarkus*) верзију 3.30.3 (Јава 21) који омогућава развој ресурсно ефикасних микросервиса. Кључне компоненте инфраструктуре су:

- ***PostgreSQL***: За персистенцију података сваког сервиса уз подржку за *ACID* својства на локалном нивоу.
- ***MicroProfile LRA (Long Running Actions)***: Користи се за симулацију *2PC* протокола у дистрибуираном окружењу. Путем *LRA* координатора и анотација, систем реплицира фазе гласања (*Prepare*) и потврде (*Commit*) на апликативном нивоу, омогућавајући анализу без употребе тешких *XA* трансакција.
- ***Custom TCC Framework***: Имплементација *TCC* образца је изведена без екстерних зависности, директно кроз пословну логику сервиса. Овај приступ служи као компаративни модел који демонстрира мануелно управљање резервисаним ресурсима и идемпотентношћу.
- ***Apache Kafka & SmallRye Messaging***: Основа за асинхрони Сага образац. Омогућава лабаву спрегу сервиса и отпорност на отказе кроз комуникацију засновану на догађајима (*event-driven*) и механизме компензације.
- ***Nginx & Keycloak***: Обезбеђују сигурносни слој штитећи интерне трансакционе процесе и пружајући јединствену улазну тачку клијентима.

3. Архитектура система

За потребе истраживања биће имплементиран систем за електронску трговину који се састоји од три кључна домена. ***Order service*** дјелује као мозак операције и оркестратор трансакција. ***Inventory service*** је задужен за управљање стањем залиха и њихову резервацију, док ***Payment service*** симулира валидацију средстава и процесирање наплате.

Комуникација унутар система је хибридна. Синхрони модел (*REST*) се примјењује за *2PC* и *TCC*, где је неопходна директна повратна информација од учесника. Насупрот томе, асинхрони модел путем Кафке користи се за Сага образац, омогућавајући лабаву спрегу и рад заснован на догађајима. Сваки сервис посједује сопствену, изоловану инстанцу базе података, чиме се симулирају реални услови дистрибуираног окружења.

4. Имплементација у Кваркус окружењу

Имплементација ће максимално искористити напредне Кваркус екstenзије. За асинхрону комуникацију ће се користити *quarkus-messaging-kafka* док ће симулацију трансакционе стабилности *2PC* модела осигурати *quarkus-narayana-lra*. *TCC* модел ће бити реализован кроз *quarkus-rest-client*, омогућавајући високе перформансе чак и у синхроним позивима. Посебан фокус ће бити стављен на идемпотентност потрошача, где ће се примјеном *Inbox/Outbox* обрасца осигурати да систем остане стабилан чак и у случају дуплираних порука унутар Кафке.

5. Методологија тестирања и прикупљања података

Како би се добили релевантни подаци, систем ће бити подвргнут ригорозним тестовима:

- **Load тестирање (k6):** Симулираће се постепени раст оптерећења како би се идентификовала тачка пуцања сваког обрасца.
- **Опсервабилност (Jaeger & Prometheus):** Jaeger ће визуелизовати путању сваке трансакције, док ће Prometheus пратити CPU и RAM ресурсе у реалном времену.
- **Инжењеринг хаоса (Chaos Mesh):** Ово је кључна фаза где ће се намјерно изазивати падови мрежних ruta и база података како би се проверило који образац најбоље чува интегритет података у „немогућим“ условима.

6. Анализа резултата и дискусија

Рад ће кулминирати детаљном анализом где ће се кроз табеларне и графичке приказе упоредити перформансе свих модела. Дискусија ће се фокусирати на тзв. трговину (*eng. trade-offs*) – колика је цијена сложености имплементације Сага образца у односу на перформансе и да ли је спорост 2PC модела оправдана у системима где је конзистентност апсолутни приоритет.

7. Пријетње валидности

У циљу осигурања објективности и прецизности резултата истраживања, идентификоване су следеће пријетње валидности које су узете у обзир приликом планирања експеримента.

7.1. Interna validnost

- **Мрежна латенција у локалној инфраструктури:** Тестирање се спроводи у контролисаној локалној мрежи (LAN) између два физичка уређаја (клијент и сервер) како би се избегао непредвидив утицај јавног интернета и сервиса попут тунеловања. Ипак, мрежни интерфејси и рутер уводе минималну латенцију која ће бити документована и третирана као константа у свим тестним сценаријима.
- **Ресурсно надметање:** Будући да се сви Докер (*eng. Docker*) контејнери (сервиси, базе, Кафка) покрећу на једној машини, постоји ризик да интензивно коришћење ресурса од стране једног сервиса утиче на перформансе другог. Ово ће се ублажити ограничавањем ресурса (CPU/RAM) по сваком контејнеру унутар Докер компоуз (*eng. Compose*) конфигурације.

7.2. Екстерна валидност

- **Специфичност окружења:** Резултати су директно везани за Кваркус верзију 3.30.3 и Јава 21. Иако ови подаци дају јасну слику за овај екосистем, они не морају нужно бити идентични у другим технолошким стаковима (попут .NET или Go језика), што ограничава универзалну примјењивост закључка.

- **Скалабилност базе података:** Тестирање користи једну *PostgreSQL* инстанцу по сервису. У реалним производним системима са кластерованим базама података, кашњења у репликацији података би могла додатно утицати на вријеме трајања трансакције.

7.3. Валидност конструкција

- **Симулација отказа:** Инжењеринг хаоса ће се користити за симулацију прекида рада, али се фокусира на бинарне исходе (сервис ради/не ради). Постоји пријетња да суптилнији проблеми, попут постепеног успоравања мреже или парцијалних грешака у меморији, неће бити у потпуности обухваћени овим истраживањем.

7.4. Валидност закључка

- **JVM Warm-up effect:** Јава апликације показују слабије перформансе непосредно након покретања док *JIT* компајлер не оптимизује код. Да би се избегла ова пријетња, сваки k_6 тест ће почети фазом „загријавања“ у трајању од 60 секунди прије почетка званичног мјерења метрика.
- **Статистичка значајност:** Резултати ће бити базирани на просјечним вриједностима $P95$ и $P99$ перцентила добијених из више узастопних тестова, како би се елиминисали случајни екстремни резултати узроковани позадинским процесима оперативног система.

8. Закључак

У закључку ће бити изведена препорука за инжењерску праксу. На основу емпиријских доказа, биће дефинисано у којим сценаријима (на примјер: финансијске трансакције, ритејл системи са великим прометом) треба одабрати који од анализираних образца.

9. Литература и референце

1. Richardson, C. (2018). *Microservices Patterns: With examples in Java*. Manning Publications.
2. Quarkus Documentation (2024). *Using LRA in Quarkus*. <https://quarkus.io/guides/lra>
3. Quarkus Documentation (2024). *Using Kafka in Quarkus*. <https://quarkus.io/guides/kafka#receiving-messages-from-kafka>