Laporan Tugas Besar IF4031 Analisis dan Eksperimen Arsitektur Aplikasi Social Network

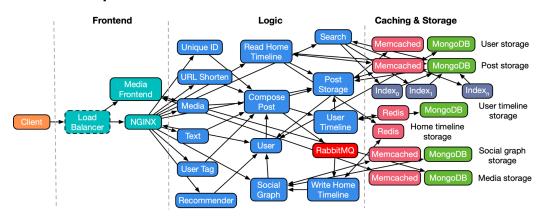


Disusun oleh Kelompok 19

13521083 Moch. Sofyan Firdaus13521091 Fakih Anugerah Pratama13521170 Haziq Abiyyu Mahdy

Program Studi Teknik Informatika Institut Teknologi Bandung

1. Arsitektur Aplikasi Social Network



Aplikasi Social Network menggunakan arsitektur *microservice* yang dapat dibagi menjadi tiga *layer*.

1. Frontend

Bagian ini terdiri atas Media Frontend yang menggunakan NGINX yang menyediakan fitur untuk mengakses dan meng-upload file media seperti foto dan video. File dapat diakses oleh pengguna melalui URL /get-media/?filename={file_name}. Upload file dapat dilakukan melalui URL /upload-media. File media disimpan di MongoDB (Media Storage)

Terdapat pula Web Server NGINX yang berfungsi untuk menyediakan file statik (HTML dan JS) untuk diakses pada UI. Selain itu, Web Server ini juga berfungsi sebagai *API Gateway* untuk meneruskan *request* ke *service* yang bersangkutan pada *logic layer*. Apabila *request* dilakukan terhadap URL dengan format /file_name seperti /main.html, maka Web Server akan mengembalikan file yang diakses pada URL. Namun apabila *request* dilakukan terhadap URL dengan prefix /api, maka Web Server akan menjalankan *script* Lua yang sesuai untuk melakukan invokasi RPC terhadap *service* yang berada pada *logic layer*.

2. Logic

Bagian ini terdiri atas 14 service yang menggunakan Apache Thrift sebagai framework RPC. Kode implementasi dari seluruh service pada repository ini menggunakan C++. Akan tetapi, Apache Thrift menyediakan fitur untuk men-generate kode stub dengan berbagai bahasa pemrograman, seperti Python, Java, Lua, dsb. Dengan demikian, kode implementasi dari masing-masing

service dapat menggunakan bahasa pemrograman yang berbeda-beda, sesuai kebutuhan dari service tersebut. Kegunaan dari masing-masing service akan dijelaskan lebih lanjut di bagian use-case di bawah.

3. Caching & Storage

Bagian ini menyediakan *persistent storage* dengan MongoDB serta *caching* dengan Redis dan Memcached. Masing-masing *service* pada *logic layer* dapat terhubung *cache* dan *persistent storage*.

Berikut merupakan beberapa *use-case* yang disediakan pada aplikasi Social Network.

Create text post (optional media: image, video, shortened URL, user tag)
 Membuat sebuah post berisi teks yang dapat secara opsional menerima lampiran berupa image, video, shortened URL, dan user tag.
 Saat pengguna membuat text post, Social Network App akan memanggil service Compose Post untuk memproses masukan text dan lampirannya. Selanjutnya, service Post Storage akan dipanggil untuk menyimpan masukan ke dalam storage Post bersamaan dengan dipanggilnya service User Timeline untuk menerima masukan Post baru User untuk juga disimpan dalam storage User

2. Read home timeline

Timeline.

Menampilkan post *followee* yang direkomendasikan oleh service dalam sebuah linimasa yang dapat diakses melalui halaman utama */home*

Saat App memanggil logic Read Home Timeline, service akan membaca *storage* home timeline untuk menentukan *post* apa saja yang sekarang seharusnya ada di home timeline pengguna dan memanggil layanan Post Storage untuk melihat konten *post* yang akan ditampilkan

3. Read entire user timeline

Menampilkan seluruh *post* yang pernah dibuat oleh pengguna dalam sebuah linimasa yang dapat diakses melalui halaman akun personal

Saat App memanggil logic User Timeline, service akan membaca *post* apa saja yang harusnya tampil dalam *user timeline* lalu memanggil service Post Storage untuk melihat konten yang dimiliki oleh *post* tersebut.

4. Receive recommendations on which users to follow
Service merekomendasikan *user* tertentu yang dapat diikuti oleh pengguna

Service ini masih dalam tahap *planned*, sehingga kenyataannya service ini masih diimplementasi secara *hardcoded* (*pre-defined followee candidate*).

5. Search database for user or post

Mencari *user* atau *post* tertentu berdasarkan kata kunci masukan.

Saat logic Search dipanggil, service akan mencari Post dalam *storage* menggunakan index yang telah di-cache sebelumnya.

6. Register/Login using user credentials

Mendaftar sebagai pengguna baru dengan memasukkan username, nama, email, dan password lalu *login* menggunakan *credential* akun yang sebelumnya pernah dibuat.

Saat melakukan register/login, service User akan dipanggil untuk melakukan tugas yang ditentukan lalu melakukan pencarian atau perubahan terhadap storage User.

7. Follow/Unfollow user

Pilihan untuk mengikuti pengguna tertentu disertai pilihan untuk batal mengikuti Saat pengguna melakukan *follow/unfollow* terhadap salah satu user, App akan melakukan update dengan memanggil service Social Graph yang selanjutnya akan mengubah informasi yang disimpan dalam *social graph storage*.

2. Lingkungan Eksperimen

Berikut merupakan spesifikasi perangkat yang digunakan untuk menjalankan eksperimen ini.

• Processor : 11th Gen Intel(R) Core(TM) i7-1195G7 @ 2.90GHz 2.92 GHz

• Installed RAM : 32.0 GB (31.7 GB usable)

• System type : 64-bit operating system, x64-based processor

• OS : Windows 11

Untuk menjalankan aplikasi, digunakan WSL dengan distribusi Ubuntu, serta Docker Desktop.

3. Perencanaan Eksperimen

Berikut adalah langkah-langkah yang dilakukan untuk melakukan eksperimen pada aplikasi Social Network

Instalasi dan menjalankan aplikasi

- Install seluruh pre-requisite di bawah di perangkat yang akan menjalankan eksperimen
 - a. Docker
 - b. Docker-compose(bisa menggunakan docker compose sebagai alternatif)
 - c. Python 3.5+ (with asyncio and aiohttp)
 - d. libssl-dev (apt-get install libssl-dev)
 - e. libz-dev (apt-get install libz-dev)
 - f. luarocks (apt-get install luarocks)
 - g. luasocket (luarocks install luasocket)
- 2. Jalankan service menggunakan docker compose
- Lakukan populate pada social graph menggunakan perintah python3
 scripts/init_social_graph.py --graph=<socfb-Reed98, ego-twitter,
 soc-twitter-follows-mun> (pilih antara socfb-Reed98, ego-twitter,
 soc-twitter-follows-mun)
- Menjalankan beberapa workload

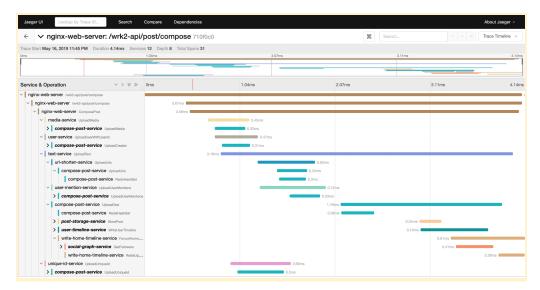
Untuk memudahkan eksperimen, kita akan men-generate traffic untuk menghasilkan laporan packet trace jaeger. Traffic dapat dihasilkan menggunakan HTTP workload generator wrk2. Untuk menggunakan wrk2 lakukan langkah berikut

- 1. Pastikan direktori wrk2/wrk2/ ada. Jika tidak, resolve submodule dengan menggunakan perintah git submodule update --init --recursive
- 2. Lakukan *make* untuk menghasilkan *binary wrk2*
- 3. Jalankan perintah wrk2 untuk men-generate payload, contohnya

```
../wrk2/wrk -D exp -t 12 -c 400 -d 300 -L -s
./wrk2/scripts/social-network/compose-post.lua
http://10.109.126.103:8080/wrk2-api/post/compose -R 10
```

Melihat trace

Lihat *trace* hasil *workload* yang di-*generate* dengan mengakses *endpoint jaeger* di alamat http://localhost:16686



• Melihat struktur database

Untuk membantu proses eksperimen, kita dapat meneliti struktur dari setiap database yang digunakan. Menggunakan MongoDB compass yang dikoneksikan dengan endpoint database berikut, kita bisa melihat bagaimana struktur dari setiap dokumen yang ada di masing-masing database.

- localhost:27018 - Social Graph Database

```
_id: ObjectId('6775489d5bbda356493eb1e2')
    user_id: 0
    followers: Array (73)
    followees: Array (73)
```

- localhost:27019 - Post Database

```
id: ObjectId('677557ff7574821605051832')
post_id: 1180848231076417537
timestamp: 1735743487825
text: "EKMTtpCAQsHiXtvHDpj0KDSimOehy4r0D1J9U7BLMLQ3XcI4xmCI6kQKtv6
req_id: 77290788143150864
post_type: 0
creator: Object
urls: Array (3)
user_mentions: Array (6)
media: Array (3)
```

- localhost:27020 – User Timeline Database

```
_id: ObjectId('677557ff0d6671ffb94ceead')
user_id: 534
posts: Array (10)
```

localhost:27021 – URL Shortener Database

```
_id: ObjectId('677557ffbcce1904ef38a462')
shortened_url: "http://short-url/JFphHxllcx"
expanded_url: "http://dftlhyT63YjJqtAvEdIjtfvxgUjb0CF5Zzu4TH9PsLQeK7
```

localhost:27023 – User Database

```
_id: ObjectId('6775489d5bbda356493eb1e2')
user_id: 0
> followers: Array (73)
> followees: Array (73)
```

4. Analisis Hasil Eksperimen dan Implementasi Solusi Pengembangan

Berikut merupakan analisis hasil eksperimen terhadap beberapa *use-case* atau *workload* yang dijalankan serta implementasi solusi pengembangan.

a. Compose post

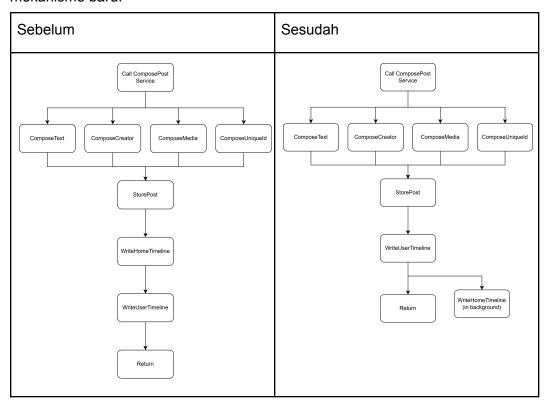
Fungsi ComposePost memanggil 4 fungsi secara paralel, yaitu:

- ComposeText
- ComposeCreator
- ComposeMedia
- ComposeUniqueId

Setelah keempat fungsi tersebut dijalankan, *post* siap untuk disimpan ke *database* dan dimasukkan ke *user timeline* dan *home timeline*. *User timeline* adalah tampilan *timeline* pada halaman profil *user* berisi seluruh *post* yang dibuat oleh *user* tersebut, sedangkan *home timeline* adalah tampilan halaman utama yang berisi seluruh *post* yang dibuat oleh *followee*.

Penulisan post ke dalam home timeline dapat menjadi bottleneck, karena post tersebut harus dituliskan ke home timeline dari seluruh follower. Fungsi ComposePost harus menunggu proses penulisan yang panjang tersebut sebelum return. Padahal, user tidak perlu menunggu post-nya masuk ke home timeline seluruh follower-nya. User hanya perlu menunggu post-nya masuk ke user timeline miliknya. Oleh karena itu, memasukkan post ke home timeline dapat dilakukan di background menggunakan thread terpisah tanpa perlu ditunggu

hingga selesai (*fire-and-forget*), sehingga fungsi ComposePost dapat *return* lebih cepat. Berikut merupakan perbandingan diagram alur mekanisme awal dengan mekanisme baru.

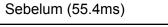


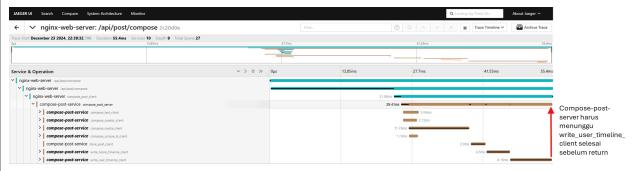
Berikut adalah perubahan kode yang diterapkan

```
Sebelum

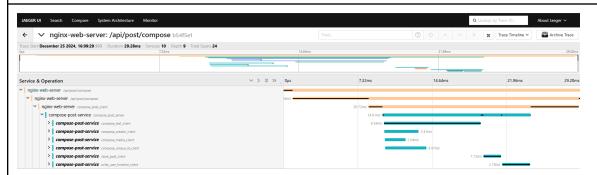
| auto post_future = | auto post_future = | std::async(std::launch::async, &ComposePostHandler::_UploadPostHelper, this, req_id, post, writer_text_map); | auto user_timeline_future = std::async(std::launch::deferred, &ComposePostHandler::_UploadUserTimelineHelper, this, req_id, post.post_id, user_id, timestamp, writer_text_map); | auto home_timeline_future = std::async(std::launch::deferred, &ComposePostHandler::_UploadUserTimelineHelper, this, req_id, post.post_id, user_id, timestamp, writer_text_map); | post_future.get(); | post_future.get(); | post_future.get(); | post_future.get(); | user_timeline_future.get(); | user_timeline_future.get(); | user_timeline_future.get(); | post_future.get(); | post_fut
```

Berikut adalah perubahan *trace* yang terjadi





Sesudah (29.28ms)



Compose-post-server return ketika write_user_timeline selesai, dan write_home_timeline dijalankan secara terpisah



Disclaimer: Eksperimen dilakukan dengan melakukan post pada akun yang hanya memiliki 1 follower. Kedua post memiliki konten yang sama. Total waktu eksekusi dapat mengandung noise sehingga perbandingan mungkin tidak benar-benar apple-to-apple. Akan tetapi, apabila kita hanya membandingkan waktu eksekusi fungsi ComposePost saja, waktu eksekusi yang diperlukan pada mekanisme baru (14.61ms) masih lebih cepat dari waktu eksekusi yang diperlukan pada mekanisme lama (29.41ms). Meskipun begitu, diperlukan eksperimen lebih lanjut dengan kondisi lebih banyak follower untuk melihat signifikansi dari optimisasi tersebut. Selain itu, perlu diketahui bahwa optimisasi ini hanya mengurangi latensi tetapi tidak mengurangi beban komputasi.

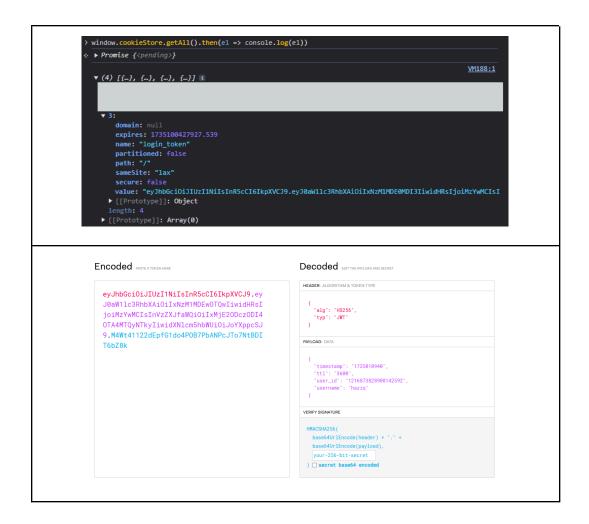
b. Follow/Unfollow

Sebelum melakukan *follow*, program menjalankan dua *task* berikut pada fungsi FollowWithUsername.

- 1. Mendapatkan user_id berdasarkan username yang melakukan follow.
- 2. Mendapatkan followee id berdasarkan *username* yang akan di-follow.

```
1 try {
2   user_id = user_id_future.get();
3   followee_id = followee_id_future.get();
4  } catch (const std::exception &e) {
5   LOG(warning) << e.what();
6   throw;
7  }
8
9  if (user_id >= 0 && followee_id >= 0) {
10   Follow(req_id, user_id, followee_id, writer_text_map);
11 }
```

Kedua *task* tersebut sudah cukup efisien karena dilakukan secara paralel. Namun, *task* pertama sebetulnya tidak perlu dilakukan, karena user_id sudah tersimpan pada *cookie* dengan JWT.



Oleh karena itu, alih-alih menggunakan fungsi FollowWithUsername, kita dapat menggunakan fungsi Follow yang menerima parameter user_id dan followee_id. Parameter user_id sudah didapat dari *login token* pada *cookie*, sehingga kita hanya perlu mencari followee_id. Berikut perbedaan kode sebelum dan sesudah optimisasi.

Sebelum

```
1 -- Follow with user name and followee name
2 status, err = pcall(client.FollowWithUsername, client,req_id,
3 post.user_name, post.followee_name, carrier)
```

Sesudah

```
local login_obj = jwt:verify(ngx.shared.config:get("secret"),
       ngx.var.cookie_login_token)
4 if not login_obj["verified"] then
     ngx.status = ngx.HTTP_UNAUTHORIZED
     ngx.say(login_obj.reason);
     ngx.exit(ngx.HTTP_OK)
11 local user_id = login_obj["payload"]["user_id"]
12 local username = login_obj["payload"]["username"]
15 status, result_or_error = pcall(userServiceClient.GetUserId,
       userServiceClient, req_id, post.followee_name, carrier)
18 if status then
      local followee_id = result_or_error
       status, err = pcall(client.Follow, client,req_id,
           tonumber(user_id), followee_id, carrier)
        status, err = pcall(client.FollowWithUsername, client,req_id,
        post.user_name, post.followee_name, carrier)
```

Berikut perbedaan trace sebelum dan sesudah optimisasi.

Sebelum (11.88ms)



Perbedaan waktu eksekusi tidak begitu signifikan, karena pada versi sebelumnya, meskipun terdapat dua kali pengambilan id (user id dan followee id), keduanya terjadi secara paralel. Akan tetapi, optimisasi ini dapat mengurangi beban komputasi pada social-graph-service, karena tidak perlu mencari user id yang sudah tersimpan pada *cookie*. Berbeda dengan optimisasi pada bagian a, optimisasi ini justru tidak terlalu mengurangi latensi tetapi mengurangi beban komputasi.

c. URL Shortener

URL singkat dan URL asli disimpan dalam MongoDB dengan struktur berikut.

```
{
    "_id": {
        "$oid": "676bcee1be8f005416486832"
    },
        "shortened_url": "http://short-url/s04tmkvLxo",
        "expanded_url":
    "http://sRxdgFrSU1MkQSSjBcw201b1G8RDjTZcXZAdSwMrjuxjSEh5Wpvngtr
```

```
7FhHoIhDp"
}
```

Dokumen ini sudah menggunakan index pada atribut shortened_url, sehingga mempercepat *lookup*. Terdapat satu kekurangan, yaitu shortened_url berisi *full URL* yang memiliki prefix yang sama, yaitu "http://short-url". Hal ini dapat memboros penyimpanan. Oleh karena itu, dari pada menyimpan *full URL*, cukup menyimpan ID dari shortened_url nya saja (seperti sø4tmkvLxo). Selain itu, index pada MongoDB umumnya menggunakan *B-tree*, sehingga membutuhkan waktu *O(log n)* untuk *lookup*. Tipe index bisa diganti menjadi *hashed*, sehingga waktu *lookup* rata-rata bisa dipercepat menjadi *O(1)*. Karena keterbatasan waktu, optimasi yang dilakukan hanya mengubah tipe index menjadi *hashed*. Berikut perubahan-perubahan yang dilakukan pada code.

```
diff --git a/socialNetwork/src/utils mongodb.h
b/socialNetwork/src/utils mongodb.h
index 5bbfa6c..cb37b3e 100644
--- a/socialNetwork/src/utils mongodb.h
+++ b/socialNetwork/src/utils mongodb.h
@@ -50,7 +50,8 @@ bool CreateIndex(
  mongoc client t *client,
  const std::string &db name,
  const std::string &index,
bool unique) {
+ bool unique,
+ const std::string &index_type = "") {
 mongoc_database_t *db;
 bson t keys;
 char *index name;
@@ -61,7 +62,12 @@ bool CreateIndex(
 db = mongoc_client_get_database(client, db_name.c_str());
 bson init (&keys);
- BSON APPEND_INT32(&keys, index.c_str(), 1);
+ if (index type == "hashed") {
+ BSON APPEND UTF8(&keys, index.c str(), "hashed");
+ unique = false;
+ } else {
   BSON_APPEND_INT32(&keys, index.c_str(), 1);
+ }
 index name = mongoc collection keys to index string(&keys);
 create indexes = BCON NEW (
    "createIndexes", BCON_UTF8(db_name.c_str()),
@@ -78,6 +84,7 @@ bool CreateIndex(
```

```
bson free (index name);
 bson destroy (&reply);
 bson destroy (create indexes);
+ bson destroy (&keys);
 mongoc_database_destroy(db);
 return r;
diff --git a/socialNetwork/src/UrlShortenService/UrlShortenService.cpp
b/socialNetwork/src/UrlShortenService/UrlShortenService.cpp
index 2b59ac2..760e735 100644
--- a/socialNetwork/src/UrlShortenService/UrlShortenService.cpp
+++ b/socialNetwork/src/UrlShortenService/UrlShortenService.cpp
@@ -60,7 +60,7 @@ int main(int argc, char* argv[]) {
 bool r = false;
 while (!r) {
r = CreateIndex(mongodb client, "url-shorten", "shortened url", true);
+ r = CreateIndex(mongodb_client, "url-shorten", "shortened_url", true,
"hashed");
  if (!r) {
    LOG(error) << "Failed to create mongodb index, try again";
    sleep(1);
@@ -80,4 +80,4 @@ int main(int argc, char* argv[]) {
 LOG(info) << "Starting the url-shorten-service server...";
 server.serve();
\ No newline at end of file
+}
```

Berikut perubahan pada performa sebelum dan sesudah perubahan. Performa dihitung dari rata-rata durasi *span compose_urls_client* dari total 50 *traces*.

```
Sebelum (avg. 1.91 ms)

| cat traces-btree.json | jq -s 'map(.data | map(.spans) | .[].[] | select(.operationName="compose_urls _client") | .duration/1000) | add/length'
| 1.918119999999998

| Sesudah (avg. 1.82 ms)

| cat traces-hashed.json | jq -s 'map(.data | map(.spans) | .[].[] | select(.operationName="compose_urls _client") | .duration/1000) | add/length'
| 1.82494
```

d. Media Storage

File media disimpan langsung di MongoDB oleh Media Frontend seperti ditunjukkan pada kode berikut.

```
function _M.UploadMedia()

function _M.UploadMedia()

local conn = mongo()

conn:set_timeout(1000)

local ok, err = conn:connect("media-mongodb" .. k8s_suffix, 27017)

if not ok then

ngx.log(ngx.ERR, "mongodb connect failed: "..err)

end

local db = conn:new_db_handle("media")

local col = db:get_col("media")

local media = {
 filename = media_id .. '.' .. media_type,
 file = media_file
 }

col:insert({media})

conn:set_keepalive(60000, 100)

ngx.header.content_type = "application/json; charset=utf-8"

ngx.say(cjson.encode({media_id = media_id, media_type = media_type}))

end

return _M
```

Hal ini kurang baik untuk dilakukan, karena mongoDB umumnya dioptimisasi untuk menyimpan dan meng-query dokumen (JSON), bukan binary file. Selain itu, file dapat memakan storage dan menyebabkan I/O yang lebih lama. File media sebaiknya disimpan pada object storage (seperti S3) yang memang dioptimisasi untuk menyimpan file. Metadata dari file dapat disimpan di MongoDB, tetapi file tersebut disimpan di S3. Optimasi ini tidak diimplementasikan karena keterbatasan waktu.

Lampiran

Link Repository implementasi:

https://github.com/hazigam/social-network-performance-engineering