

# Load Balancer

Sprawozdanie z projektu

Programowanie Równoległe i Rozproszone

Jakub Łaba oraz Maciej Michalski



Politechnika Warszawska  
Wydział Elektryczny  
Czerwiec 2023

Spis treści

1	Wykorzystane technologie	3
2	Założenia	3
3	Możliwości rozbudowy	4
4	Testy	4
4.1	Jednostkowe . . . . .	4
4.2	Benchmarkowe . . . . .	5
4.2.1	Platforma . . . . .	5
4.2.2	Parametry . . . . .	5
4.2.3	Wyniki . . . . .	6
5	Wnioski	8

## 1 Wykorzystane technologie

Projekt został wykonany w języku **Rust** z wykorzystaniem biblioteki **Tokio**.

Do testów i prezentacji działania aplikacji zostały wykorzystane instancje **Mockservera**, zarządzane za pomocą **Dockera** oraz **docker-compose**.

Kod źródłowy projektu jest w całości dostępny publicznie na **GitHubie**.

## 2 Założenia

Podstawowymi założeniami projektu była implementacja kilku różnych algorytmów rozdzielania ruchu sieciowego po obsługiwanych serwerach, oraz możliwość konfiguracji za pomocą plików konfiguracyjnych. Oba te założenia udało się spełnić – aplikację można konfigurować za pomocą pliku JSON, o następującej strukturze:

```
{
  "address": "localhost:80",
  "strategy": "RoundRobin",
  "receiver_addresses": [
    "localhost:81",
    "localhost:82",
    // ...
  ]
}
```

Gdzie:

- **address** – Adres, na którym będzie działał load balancer. Parametr opcjonalny, w przypadku jego braku w pliku, domyślna wartość to `localhost:8080`
- **strategy** – Strategia rozdzielania ruchu sieciowego, z której będzie korzystał load balancer. Dostępne opcje to:
  - **Random** – Ruch będzie przekierowywany do obsługiwanych serwerów w sposób losowy
  - **RoundRobin** – Ruch będzie przekierowywany do obsługiwanych serwerów algorytem Round Robin (karuzelowym)
  - **IpHash** – Ruch będzie przekierowywany do obsługiwanych serwerów za pomocą wartości hasza adresu, z którego przychodzi zapytanie.

Parametr opcjonalny, w przypadku jego braku w pliku, domyślna wartość to **Random**.

- **receiver\_addresses** – Lista adresów obsługiwanych serwerów. Parametr wymagany.

### 3 Możliwości rozbudowy

Pomimo osiągnięcia podstawowych celów projektu, nadal istnieje mnóstwo możliwości rozbudowy funkcjonalności, na przykład:

- Monitorowanie zdrowia serwerów – prawdziwe produkcyjne load balancery zazwyczaj idą w parze z serwisem monitorującym zdrowie serwerów – taki serwis okresowo odpytuje serwery, aby sprawdzić czy działają poprawnie, i raportuje wyniki.
- Dodanie większej ilości strategii rozdziału ruchu sieciowego do serwerów, np. ważone wersje zaimplementowanych algorytmów, rozdział na podstawie ilości obecnie obsługiwanych przez poszczególne serwery zapytań, itd.
- Możliwość zmiany konfiguracji load balancera bez restartu całej aplikacji – prawdziwe produkcyjne load balancery pełnią dość krytyczną rolę w zarządzaniu działaniem aplikacji, w środowisku produkcyjnym niezbyt można pozwolić sobie na restart całej usługi w celu zmiany konfiguracji.
- Obsługa certyfikatów SSL - w faktycznym środowisku produkcyjnym nie można by było pozwolić sobie na komunikację `http` zamiast `https`, tak jak ma to miejsce w tym projekcie.

## 4 Testy

### 4.1 Jednostkowe

Za pomocą testów jednostkowych zostały przetestowane moduły:

- `config` – moduł odpowiedzialny za parsowanie plików konfiguracyjnych, w testach została zweryfikowana poprawność wczytywania danych oraz parametrów domyślnych w przypadku ich braku
- `load_balancing` – moduł odpowiedzialny za różne strategie rozdzielania ruchu sieciowego, w testach została zweryfikowana poprawność działania każdego z nich:
  - `Random` – w przypadku tej strategii nie było zbyt wiele do testowania, zostało zweryfikowane czy losowane adresy faktycznie istnieją na liście obsługiwanych serwerów
  - `IpHash` – w przypadku tej strategii zostało zweryfikowane, czy wyznaczane adresy istnieją na liście, oraz czy obliczanie hashów jest deterministyczne (zawsze taki sam hash dla takiego samego adresu, z którego przychodzi zapytanie)
  - `RoundRobin` – w przypadku tej strategii zostało zweryfikowane czy wyznaczane adresy istnieją na liście, oraz czy są wyznaczane w odpowiedniej kolejności

4.2 Benchmarkowe

Do testów benchmarkowych zostało wykorzystane narzędzie **ApacheBench** oraz wspomniane we wstępie środowisko dockerowe z wykorzystaniem mockserverów.  
Testowana wersja programu została skompilowana w zoptymalizowanej wersji (`cargo build -release`).

4.2.1 Platforma

OS	Arch Linux x86_64
Kernel	6.1.33-1-lts
CPU	Intel Core i7-6500U (2 rdzenie, 4 wątki, 3.1GHz)
RAM	8GB

```
~ » neofetch

      .-`
     .o+`
    `ooo/
   `+oooo:
  `+oooooo:
 -+ooooooo+:
 `/:-:++oooo+:
 `/++++/+++++++:
 `/+++++oooooooo+++:
 `/++++ooooooooooooo/`
 ./ooooosssso++osssssso+`
 .ooosssso-`-`-`-/osssssso+`
 -osssssso.      :ssssssso.
 :ossssssss/      ossssso+++.
 /ossssssss/      +sssssoo/-
 `/osssssso+/:--  -:/+osssso+-
 `+ss0+:-`        `.-/+oso:
 `++:.           `.-/+//
 .               `-/`

      kuba@krabelard
      -----
      OS: Arch Linux x86_64
      Host: 20F5S7JH00 ThinkPad X260
      Kernel: 6.1.33-1-lts
      Uptime: 3 mins
      Packages: 917 (pacman)
      Shell: zsh 5.9
      Resolution: 1366x768
      DE: Plasma 5.27.5
      WM: kwin
      Theme: [Plasma], Breeze [GTK2/3]
      Icons: [Plasma], breeze-dark [GTK2/3]
      Terminal: alacritty
      Terminal Font: JetBrainsMonoNerdFontMono
      CPU: Intel i7-6500U (4) @ 3.100GHz
      GPU: Intel Skylake GT2 [HD Graphics 520]
      Memory: 886MiB / 7368MiB
```

4.2.2 Parametry

Liczba instancji mockservera	10
Liczba wątków tokio	12
Liczba zapytań łącznie	100000
Liczba zapytań na raz	1000

4.2.3 Wyniki

- Random

```

Concurrency Level:      1000
Time taken for tests:   202.222 seconds
Complete requests:     100000
Failed requests:       0
Total transferred:     8400000 bytes
HTML transferred:     2600000 bytes
Requests per second:   494.51 [#/sec] (mean)
Time per request:      2022.216 [ms] (mean)
Time per request:      2.022 [ms] (mean, across all concurrent requests)
Transfer rate:         40.57 [Kbytes/sec] received

Connection Times (ms)
      min    mean[+/-sd] median    max
Connect:    0      0    2.4      0     33
Processing: 14 2012 125.9    2022   2345
Waiting:    2 2012 125.9    2022   2345
Total:      36 2013 123.9    2022   2345

Percentage of the requests served within a certain time (ms)
 50%    2022
 66%    2038
 75%    2051
 80%    2058
 90%    2077
 95%    2098
 98%    2125
 99%    2194
100%    2345 (longest request)

```

● RoundRobin

Concurrency Level: 1000  
Time taken for tests: 221.028 seconds  
Complete requests: 100000  
Failed requests: 0  
Total transferred: 8400000 bytes  
HTML transferred: 2600000 bytes  
Requests per second: 452.43 [#/sec] (mean)  
Time per request: 2210.279 [ms] (mean)  
Time per request: 2.210 [ms] (mean, across all concurrent requests)  
Transfer rate: 37.11 [Kbytes/sec] received

Connection Times (ms)					
	min	mean	mean[+/-sd]	median	max
Connect:	0	0	2.4	0	32
Processing:	14	2200	213.8	2179	2811
Waiting:	1	2200	213.8	2179	2811
Total:	34	2200	212.5	2179	2811

Percentage of the requests served within a certain time (ms)	
50%	2179
66%	2254
75%	2297
80%	2334
90%	2455
95%	2546
98%	2680
99%	2718
100%	2811 (longest request)

- IpHash

```

Concurrency Level:      1000
Time taken for tests:    296.590 seconds
Complete requests:      100000
Failed requests:        0
Total transferred:      8400000 bytes
HTML transferred:       2600000 bytes
Requests per second:    337.17 [#/sec] (mean)
Time per request:       2965.895 [ms] (mean)
Time per request:       2.966 [ms] (mean, across all concurrent requests)
Transfer rate:          27.66 [Kbytes/sec] received

```

#### Connection Times (ms)

	min	mean[+/-sd]	median	max
Connect:	0	0 1.9	0	22
Processing:	196	2949 749.9	2687	7312
Waiting:	195	2949 749.8	2687	7312
Total:	218	2949 750.4	2687	7328

#### Percentage of the requests served within a certain time (ms)

50%	2687
66%	2964
75%	3332
80%	3546
90%	4130
95%	4506
98%	4821
99%	4977
100%	7328 (longest request)

## 5 Wnioski

Zarówno pod względem stabilności, jak i średniego czasu obsługi zapytania, najlepiej wypadła strategia **Random**. Może być to podyktowane tym, że testy były uruchamiane na laptopie z serii ThinkPad, które są na ogół wyposażone w wydajne hardware'owe generatory liczb losowych. Przez "*stabilność*" rozumiemy tutaj odchylenie standardowe wyników – w wynikach widać, że różnica między 50 a 100 centylem jest niewielka ( $\sim 0.3s$ ). Zaskakująca jest znaczna przewaga **RoundRobin** nad **IpHash**, ze względu na to, że algorytm korzystający z zamka okazał się wydajniejszy od tego bez potrzeby synchronizacji danych (hashe mogą być liczone niezależnie, natomiast licznik w **RoundRobin** musi być synchronizowany). Algorytm **IpHash** okazał się bardzo niestabilny - różnica między 99 a 100 centylem jest tutaj większa niż między 50 a 100 w pozostałych algorytmach. Na mniejszej ilości danych można by uznać to za przypadkowy wynik zaniżający średnią, ale należy przypomnieć, że dla przyjętych parametrów testów, na każdy centyl składa się 1000 pomiarów, a więc wynik można uznać za miarodajny.