

DOKUMENTACIJA PROGRAMA LOADBALANCER

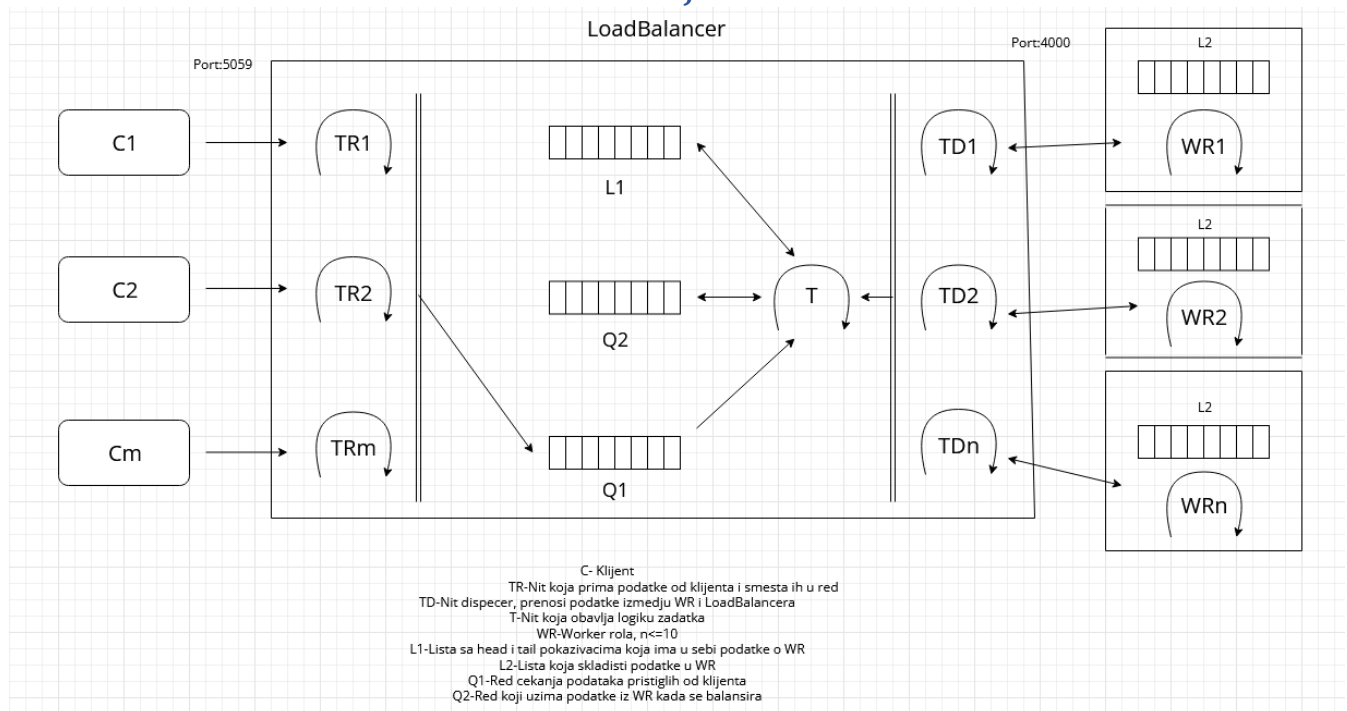
DUŠAN KNEŽEVIĆ PR74/2019

UROŠ TEŠIĆ PR89/2019

1. UVOD

Razviti servis koji vrši skladištenje podataka dobijenih od klijenata. Servis se sastoji od dva tipa procesa - Load Balancer (LB) i Worker (WR). Postoji jedna instanca LB komponenti koja sluša na portu 5059 i prima zahteve za skladištenje. Svaki zahtev prosleđuje onom WR koji ima najmanje skladištenih podataka. WR nakon skladištenja podataka javlja LB da je završio. Prilikom prijavljivanja novog WR, podaci se distribuiraju tako da svi klijenti imaju istu količinu podataka. Potrebno je izmeriti propusnost sistema sa 1-10 WR. LB dobija informaciju o broju WR kojima raspolaže tako što se oni prilikom startovanja registruju LB odnosno prilikom gašenja odjave. LB takođe ima podatak koliko svaki WR ima skladištenih podataka.

2. DIZAJN



3. REŠENJE

Aplikacije funkcioniše tako što se klijenti prijavljuju na servis preko porta 5059 i šalju podatke fiksne dužine. Worker Role se prijavljuju na LoadBalancer preko porta 4000 i tom prilikom ostavljaju svoje podatke (kritične sekcije, accepted socket, broj primljenih podataka) koji se čuvaju u listi L1. Pristigle podatke od strane klijenata LoadBalancer smešta u red "Q". Nit "T" proverava da li u privremenoj memoriji (Lista L2) ima nekih podataka, u slučaju da nema izvršava logiku distribuiranja na osnovu podataka iz liste L2, uzima podatke iz reda i preko niti dispecer "TD" šalje Worker Roli koja je najmanje opterećena podacima. Prilikom odgovora Worker Role podaci o stanju skladišta u listi L1 se ažuriraju. Kada se prijavi nova Worker Rola vrši se balansiranje skladišta svih Worker Rola tako što na osnovu logike sistema sve Worker Role pošalju određeni broj podataka koji se smešta u privremenoj memoriji, Lista L2, i zatim se ti podaci pošalju novoj Worker Roli. Isti princip se izvodi ukoliko se neka Worker Rola odjavila sa LoadBalancera.

4. STRUKTURE PODATAKA

6. ZAKLJUČAK

Rezultati testova su skoro očekivani. Na početku programa je zauzeto više memorije nego što je očekivano, sam rad programa ima dobru kontrolu memorije, pravovremeno oslobadja zauzete resurse. Na kraju programa ostane zauzeto više memorije nego što je to bio slučaj na početku programa, a to je zbog handle-ova koji kada se zatvore ne briše se njihova memorija.