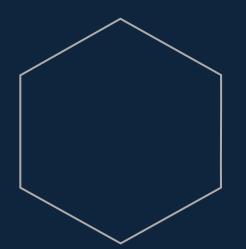
Konsenzus algoritmi

Stefan Aleksić

E2-42-2022



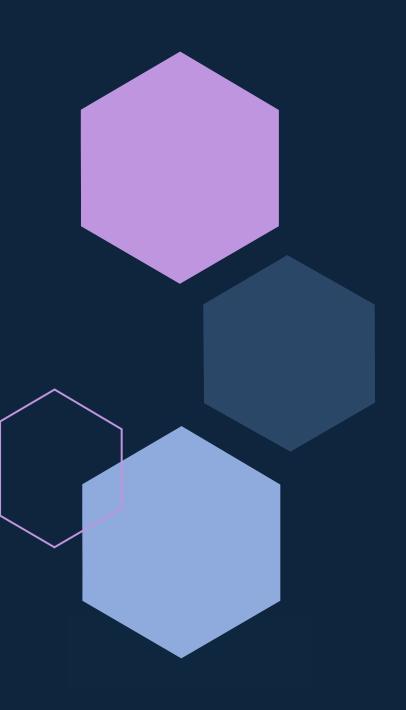


Agenda





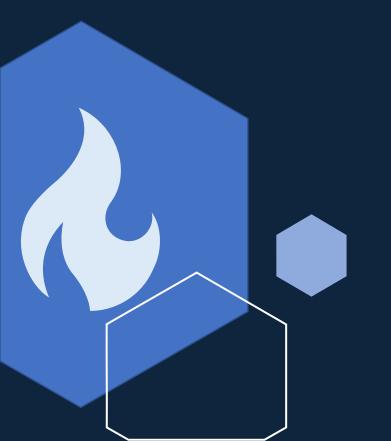
Konsenzus algoritam je unapred definisan postupak za ostvarivanje konzistentnosti dupliciranih podataka u distribuiranom sistemu.



Svaki konsenzus algoritam se trudi da obezbedi:

- 1. Postizanje sporazuma
- 2. Učešće svih čvorova
- 3. Podjednak značaj čvorova
- 4. Sistem bez dvostruke potrošnje
- 5. Sistem otporan na greške
- 6. Jednaku aktivnost (opterećenje) čvorova

Proof of burn





Sagorevanje kriptovalute



Etar adresa



Prednosti

- · Niska potrošnja eksternih resursa
- Motiviše majnere da troše kriptovalutu



Nedostaci

- Nestajanje valute tokom sagorevanja
- Potrošnja internih resursa



Implementacija

• Slimcoin (SLM), Counterparty (XCP), Factom (FCT)

Proof of elapsed time



Čekanje nasumično dodeljeno vreme



Prednosti

- Zahteva vrlo malo komputacione moći
- Kod se izvšava u bezbednom okruženju i nije podložan malicioznim izmenama





Nedostaci

- Potrebna je odgovarajuća arhitektura za izvršavanje, kao i dodaci (Intel Software Guard Extensions)
- Neophodna je dozvola pristupa mreži
- Latentnost u mrežnoj komunikaciji i nemogućnost vremenske sinhronizacije



Implementacija

Samo kroz Hyperledger Sawtooth (trenutno ne postoje valute koje koriste ovaj algoritam)

Proof of believability



Komitet (17 odabranih čvorova) odlučuje o stanju sistema



Servi nerazmenljivi pod-token kao valuta reputacije



Prednosti

- Skalabilnost, brzina, stabilnost
- Bias Resistant Distributed Randomness (BRDR)



Nedostaci

• Još uvek jako mlad algoritam (nije dovoljno testiran)



Implementacija

• Razvijen i korišćen od strane IOST (Internet of Service Token)



HotStuff

Byzantine Fault Tolerance

Kvalitet lanca

n = 3 * f + 1

Granični potpisi (TSS)

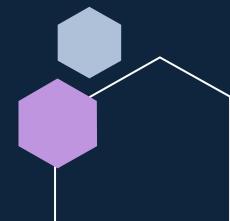
Optimistični odziv

Delimično-sinhrona razmena poruka

Linearna promena stanja

❖ Sakrivena brava

- Pejsmejker
- Sertifikat kvoruma
- Učešće replika i topologija mreže
 - Leader based primary backup



HotStuff - etape

Pre-potvrda

Lider kreira sertifikat Potvrde i emituje ga sa porukom PREPOTVRDA. Kada čvorovi prime ovu poruku i saglasni su, potpisuju je.



Potvrda

Lider potpise PREPOTVRDE, kreira serfitikat i emituje poruku POTVRDE. Saglasni čvorovi zaključavaju fazu pre-potvrde i potpisuju primljenu poruku POTVRDE.

Odluka

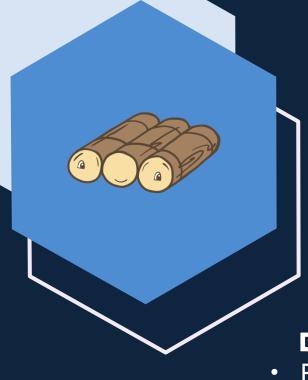
Lider formira sertifikat POTVRDE i emituje ga sa porukom ODLUKA:
Kada prime poruku, ostali čvorovi su u obavezi da izvše zahtev, jer se n - f čvorova u sistemu složilo. Nakon toga se ulazi u novo stanje.

Priprema

Čvor je akumulirao n - f poruka za promenu stanja, postao lider i sada traži granu koja sadrži najveći broj potpisa poruke PRIPREMA.







Raft

Replicated and fault tolerant (Repliciran i otporan na defekte)

Faze algoritma

- Izbor lidera
- Replikacija dnevnika

RPC

- AppendEntries(args)
- RequestVote(args)

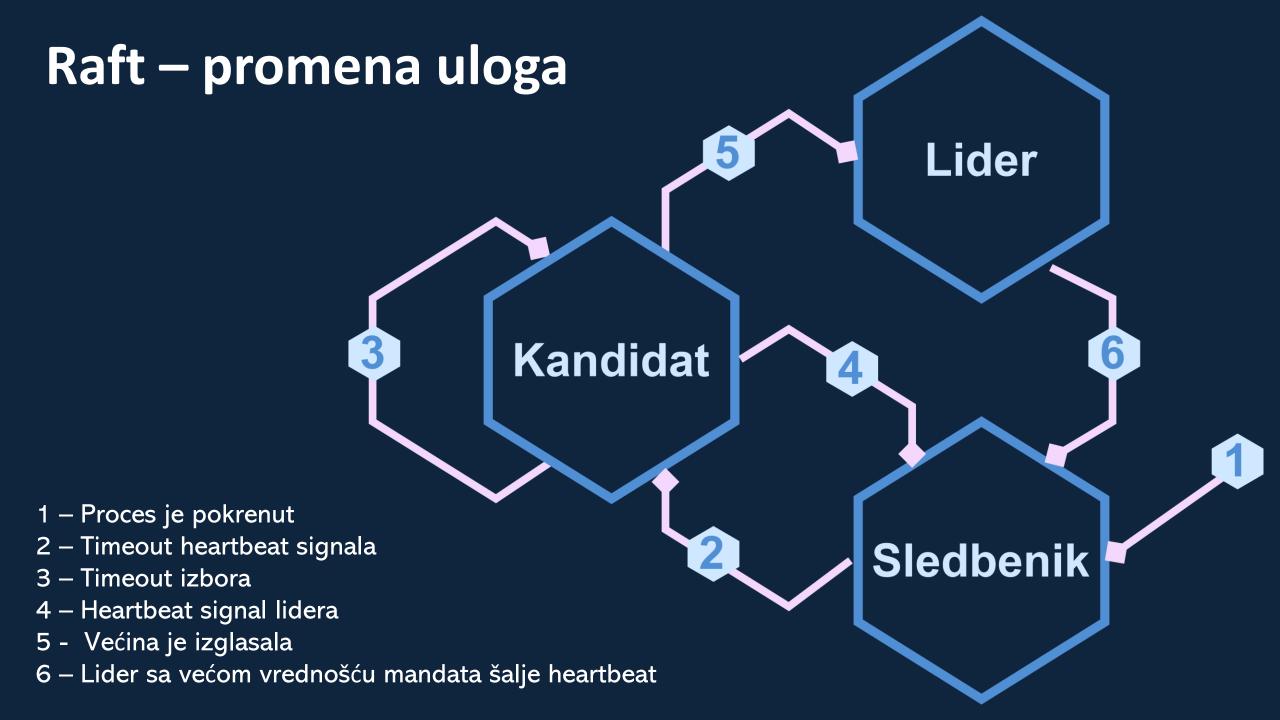
Dnevnik evidentiranih događaja

- Rekonstrukcija stanja
- Kompresija u permanentnom skladištu

Ograničenja

- Nema grešaka vizantijskog tipa.
- Nepouzdana mrežna komunikacija.
- Asinhrona komunikacija i procesori.
- Deterministički automat na svakom čvoru koji počinje u istom početnom stanju.
- Write-ahead logging skladišta podataka
- Klijent mora striktno da komunicira samo sa aktuelnim liderom.

Održavanje stanja automata konzistentnim



Zaključak

Ne postoji konsezusni algoritam koji pokriva sve probleme.

Potrebno je analizirati sistem, potrebe, mogućnosti i na osnovu toga doneti zaključak koji iz širokog spektra algoritama izabrati.

Čak, s obzirom na fazu razvoja razmatranog distribuiranog sistema može se izmeniti trenutno implementiran i koristiti pogodniji.

Ono što je važno, to je poznavati karakteristike, prednosti i mane algoritama kako bi ih pravilno primenili.



