

# Kako i zašto funkcioniše blockchain?

Seminarski rad u okviru kursa  
Tehničko i naučno pisanje  
Matematički fakultet

Lazić, Jovana

kontakt email adresa autora

Nikić, Ognjen

kontakt email adresa autora

Nešković, Ognjen

mi22009@alas.matf.bg.ac.rs

Sekešan, Pavle

kontakt email adresa autora

11. novembar 2022.

## Sažetak

U radu su sažeto iznete osnove kriptografije potrebne za razumevanje i implementaciju blokčejna. Ukratko je predstavljena istorija blokčejna, kao i glavne ideje potrebne za realizaciju blokčejna koji se nalazi iza jedne od najpoznatijih kriptovaluta - Bitcoin. **Dopuniti kasnije...**

## Sadržaj

<b>1</b>	<b>Uvod</b>	<b>2</b>
<b>2</b>	<b>Kriptografske osnove</b>	<b>2</b>
2.1	Kriptografske heš funkcije . . . . .	2
2.2	Asimetrična kriptografija . . . . .	2
<b>3</b>	<b>Blokčejn</b>	<b>2</b>
3.1	Blokovi . . . . .	3
3.2	Decentralizacija . . . . .	3
<b>4</b>	<b>Primene</b>	<b>4</b>
4.1	Kriptovalute . . . . .	4
4.2	Pametni ugovori . . . . .	4
<b>5</b>	<b>Zaključak</b>	<b>5</b>
	<b>Literatura</b>	<b>5</b>

# 1 Uvod

Napisati uvod - ukratko nešto o istoriji blokčejna, čemu služi, zašto je koristan, pomenuti osnovne ideje koje se koriste (heširanje, merkle stabla, asimetrična kriptografija (digitalni potpisi) itd.)

## 2 Kriptografske osnove

### 2.1 Kriptografske heš funkcije

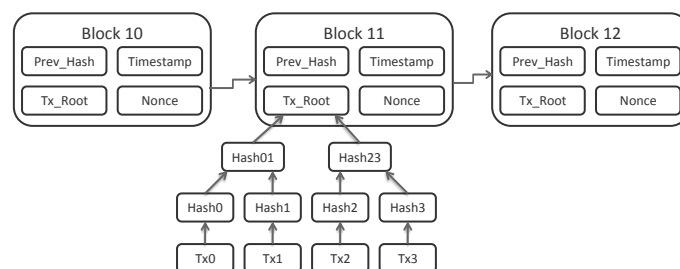
Napisati ovaj subsection

### 2.2 Asimetrična kriptografija

Napisati ovaj subsection

## 3 Blokčejn

Blokčejn je decentralizovan, distribuiran i najčešće javan skup podataka (najčešće transakcija ili drugih zapisa) [2] sačinjen od manjih jedinica podataka - "blokova". Blokovi su takvi da se dati blok ne može izmeniti bez promene svih blokova koji dolaze nakon njega. Ovim blokovi uspostavljaju "istoriju", odnosno sekvencu izmena na javnom skupu podataka.



Slika 1: Bitcoin blokčejn

Na primer u slučaju Bitcoin blokčejna (slika 1) blokovi sadrže, pored ostalog, heš prethodnog bloka i transakcije (preciznije merkle stablo izgrađeno nad transakcijama). Time što jedan blok sadrži heš bloka koji je kreiran pre njega je uspostavljen redosled blokova, pa i time redosled transakcija. Neke izmene nad skupom podataka moraju biti odobrene od strane pojedinca kome podaci pripadaju (na primer u slučaju transakcija) što se postiže metodama asimetrične kriptografije. Svi učesnici u distribuiranoj mreži mogu lako verifikovati da li su izmene u blokčejnu validne i složiti se sa izmenama ili glasati protiv njih. Kako bi se došlo do konsenzusa oko toga koja sekvencu izmena na blokčejnu je validna uvode se metode poput dokaza o izvršenom radu (proof of work), dokaza o posedovanju valute (proof of stake) itd. Metode za postizanje konsenzusa se biraju tako da se postigne veliki stepen otpornosti prema ne-kooperativnim agentima u distribuiranoj mreži. Zajedno sa javno dostupnim blokčejnom ovaj

sistem rešava jedan od značajnih problema digitalnih dobara poznat kao "double spending". [1]

### 3.1 Blokovi

Blokovi su manji skupovi podataka koji se povezuju kako bi formirali krajnji lanac blokova (tj. blokčejn). Članovi distribuirane mreže (tj. korisnici blokčejna) objavljuju javno izmene koje žele da se dogode. Članovi zatim skupljaju veći broj izmena i spajaju ih da formiraju jedan blok. Svaki blok sadrži heš (dobijen pomoću kriptografski bezbedne heš funkcije) prethodnog bloka. Ovim je uspostavljen redosled blokova u lancu. Dodatno modifikacija nekog bloka postaje znatno teža jer ukoliko bi neki čvor u distribuiranoj mreži izmenio neki blok i tako izmenjen lanac prosledio dalje u mrežu ostali čvorovi bi lako videli da je blok izmenjen na sledeći način:

Neka je redosled blokova  $b_0, b_1, \dots, b_n$  i neka je pokušana izmena na bloku  $i$  i on je izmenjen u novi blok  $x$ :  $b_0, b_1, \dots, b_{i-1}, x, b_{i+1}, \dots, b_n$ . Uz svaki blok  $j$  je sačuvana heš vrednost  $h_j$ . Kada neki čvor dobije novi lanac blokova i njihove heš vrednosti vrši se verifikacija tako što čvor ponovo sračuna heš vrednosti blokova. Neka je heš funkcija  $f$ , onda se heš bloka  $j$  računa kao  $h_j = f(h_{j-1}, b_j)$ . Dakle na izmenjenom lancu bi bilo  $h'_{i+1} = f(x, b_{i+1})$ . Kako je blok  $x \neq b_i$  jasno je da je  $f(x, b_{i+1}) \neq f(b_i, b_{i+1})$  (tj. novosračunata vrednost  $h'_{i+1}$  će se razlikovati od dobijene vrednosti  $h_{i+1}$ ). Slično je i za vrednosti  $h'_{i+2}, h'_{i+3}, \dots, h'_n$  - kako je  $h'_{i+1} \neq h_{i+1}$  onda će se i ostale vrednosti razlikovati.

Ovako je detektovana modifikacija na bloku  $i$  i utvrđeno je da je lanac nevalidan. Kako bi neko uspeo da izmeni jedan blok u lancu neophodno je da izmeni i ostale blokove i ponovo sračuna heš vrednosti kako bi dobio validan blokčejn.

### 3.2 Decentralizacija

Umesto jednog centralnog autoriteta poput servera ili banke blokčejn koristi decentralizovanu, distribuiranu mrežu koja funkcioniše na "peer-to-peer" osnovi. "Peer-to-peer" komunikacija podrazumeva da se čvorovi u mreži ponašaju kao server i kao klijent, odnosno drugi čvorovi mogu tražiti podatke od njih, a i oni mogu tražiti podatke od drugih čvorova u mreži. Glavni izazov pri implementaciji distribuirane baze podataka je kome verovati da ima ispravnu verziju podataka - kako osigurati da mreža funkcioniše iako postoje čvorovi koji žele namerno da lažiraju podatke u svoju korist ili ako postoje čvorovi koji ne funkcionišu ispravno. Suštinski, pitanje je kako da "pošteni" čvorovi dostignu konsenzus iako deo mreže ne sarađuje. Ovaj problem se često naziva "problem vizantijskih generala" (eng. Byzantine generals problem). Blokčejnovi najčešće koriste digitalne potpise zajedno sa algoritmom za postizanje konsenzusa poput "proof of work", "proof of stake" ili slično. Čime se postiže otpornost mreže čak do 50% nekooperativnih čvorova. "Proof of work" mehanizam funkcioniše tako što pri kreaciji bloka član mreže mora da uloži značajnu računarsku moć kako bi rešio težak algoritamski problem. Na primer u Bitcoin blokčejnu pri kreaciji novog bloka se vrše sledeći koraci:

1. Prikupljaju se transakcije koje će biti u novom bloku
2. Inicijalizuje se "nonce" vrednost na 0
3. Računa se heš vrednost transakcija koje treba staviti u blok, heš vrednosti prethodnog bloka i nonce vrednosti

4. Ukoliko tako dobijena heš vrednost počinje sa  $k$  nula, blok je validan i čvor ga prosleđuje ostatku mreže.
5. Inače uvećava se nonce vrednost za jedan i ponovo se računa heš vrednost dok se ne dobije  $k$  nula na početku.

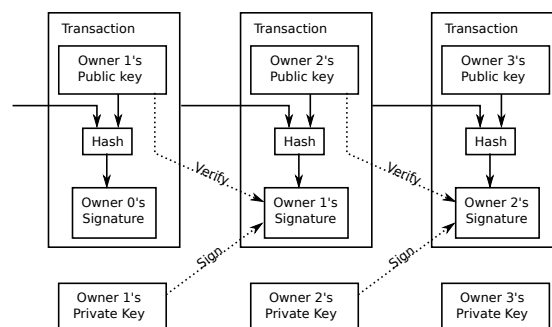
Napisati ovaj subsection - opisati kako blokčejn koristi peer to peer mrežu, sa konkretnim primerom (na primer kako bitcojn radi broadcast ili šta već), prednosti i mane decentralizacije generalno - double spending ako neko ima preko 51%, itd.

## 4 Primene

### 4.1 Kriptovalute

Ubedljivo najpoznatija primena blokčejn tehnologije, zbog koje je glavno i nastala, je u domenu digitalnih valuta. Ideja decentralizacije valute posebno je primamljiva u svetu finansija jer se odbacuje potreba za poverenjem u centralni autoritet kao što su banke ili državne vlade da bi se vrednost valute održala. Prva implementirana decentralizovana digitalna valuta - kriptovaluta koja je zasnovana na blokčejnu jeste čuveni Bitcoin.

Bitcoin u osnovi radi na principu transakcija - prenosa novca sa jednog na drugi digitalni novčanik". Da bi sistem funkcionisao kao valuta, potrebno je da se vlasništvo novca koji se šalje može utvrditi. Ovo se postiže digitalnim potpisivanjem svake transakcije asimetričnom kriptografijom.



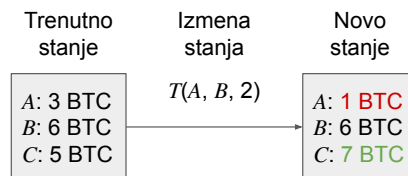
Slika 2: Transfer bitcoina

Takođe je potrebno osigurati da se isti novac ne može potrošiti dva puta (eng. double spending problem). Ovaj problem je rešen upravo upotrebom blokčejna, time što celu istoriju transakcija možemo smestiti i grupisati u pojedinačne blokove, a proof-of-work sistemom možemo osigurati konsenzus između korisnika o tome koja istorija transakcija je aktuelna.

### 4.2 Pametni ugovori

Nakon bitcoina primećen je mnogo opštiji način upotrebe blokčejn tehnologije. Posmatrajmo bitcoin protokol apstraktnije: kao sistem prelaska iz jednog stanja vlasništva novca u drugo. Na primeru sa dijagrama 3, ukoliko imamo osobe  $A$ ,  $B$  i  $C$  sa 3, 6 i 5 bitcoina, ovo možemo predstaviti kao

trenutno stanje. Ukoliko se izvrši transakcija gde osoba  $A$  pošalje 2 bitkoina osobi  $B$ , što bi predstavljalo neku funkciju izmene stanja  $T(A, B, 2)$ , dolazimo u novo stanje gde osoba  $A$  ima 2 manje, a osoba  $B$  2 više bitkoina nego u prethodnom.



Slika 3: Promena stanja transakcijom

Posmatrajući protokol na ovaj način, jasno je da nema razloga ograničiti se na specifična stanja i funkciju izmene stanja kao što je ovde slučaj, već da ona mogu opisivati bilo koji željeni proces. Po ovom principu su nastali takozvani **pametni ugovori**.

## 5 Zaključak

Napisati ovaj subsection

## Literatura

- [1] Satoshi Nakamoto. Bitcoin: A peer-to-peer electronic cash system. *Decentralized Business Review*, page 21260, 2008.
- [2] Gavin Wood et al. Ethereum: A secure decentralised generalised transaction ledger. *Ethereum project yellow paper*, 151(2014):1–2, 2014.