

Sybil napadi u društvenim mrežama i zaštita od njih

Antun Razum

Voditelj: prof. dr. sc. Siniša Srbljić

19. svibnja 2016.

Fakultet elektrotehnike i računarstva

1. Uvod
2. Povijest i motivacija
3. Pojmovi i definicije
4. Obrana od sybil napada
5. Rezultati
6. Zaključak

Uvod

- *Sybil* – prema istoimenoj knjizi o ženi s disocijativnim poremećajem osobnosti
- napadi na distribuiranim sustavima poput senzorskih i *peer-to-peer* mreža
- napadač stvara velik broj lažnih identiteta preko kojih utječe na ponašanje sustava
- danas veoma aktualno na društvenim mrežama

- širenje spam sadržaja na društvenim mrežama – često maliciozni sadržaj
- korištenje velikog broja lažnih identiteta za postizanje nekih "ciljeva", npr. glasanje, podizanje reputacije, lažno prijavljivanje sadržaja
- prosječno 20% zahtjeva za prijateljstvo od lažnih profila bude prihvaćeno

Povijest i motivacija

- izdaje i provjerava podatke jedinstvene stvarnom čovjeku
- zahtijevanje osobnih podataka (npr. broj osobne iskaznice) ili plaćanje registracije
- nepoželjno jer odbija velik broj korisnika
- problem oko odabira središnjeg autoriteta
- može biti *single point of failure*

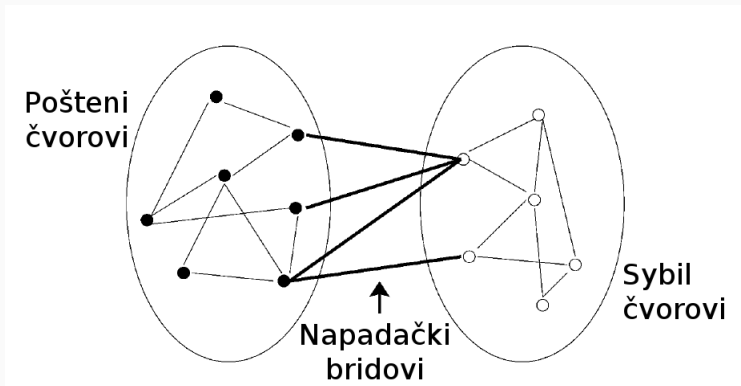
- povezivanje korisnika s IP adresom – lagano se može ukrasti i iskoristiti veći broj različitih IP adresa
- zagonetke koje zahtijevaju ljudski napor (npr. *CAPTCHA*) – predstavljanje na vlastitoj stranici ili plaćanje jeftinih servisa za rješavanje

- predložene metode su ograničene
- omogućuju smanjenje, ali ne i eliminaciju sybil napada
- potrebna obrana temeljena na analizi grafa društvene mreže

Pojmovi i definicije

- neusmjereni beztežinski graf – čvorovi su korisnici, a bridovi odnosi među njima, npr. prijateljstva
- *pošteni čvorovi* – predstavljaju stvarne korisnike mreže
- *sybil čvorovi* – lažni identiteti stvoreni od strane napadača
- *napadački bridovi* – bridovi između sybil čvorova i poštenih čvorova
- *sybil regija* sastoji se od svih sybil čvorova, a *poštena regija* od svih poštenih čvorova

Model društvene mreže



- *slučajna šetnja* – šetnja u grafu s nasumično odabranim prijelazima
- slučajne šetnje su *ergodične* – konvergiraju prema *stacionarnoj distribuciji* kada im duljina teži u beskonačnost

- definira se kao najmanja duljina slučajne šetnje kojom se postiže stacionarna distribucija do neke mjere ϵ :

$$T(\epsilon) = \max_i \min\{t : |\pi - \pi^{(i)} P^t|_1 < \epsilon\}$$

- graf s n čvorova je *brzo miješajući* ako je:

$$T(\epsilon) = O(\log n)$$

- dobro povezani grafovi su brzo miješajući

Obrana od sybil napada

Pretpostavke algoritma

Rezultati

Zaključak

Pitanja?

Hvala na pažnji!