Sybil napadi u društvenim mrežama i zaštita od njih

Antun Razum Voditelj: prof. dr. sc. Siniša Srbljić

19. svibnja 2016.

Fakultet elektrotehnike i računarstva

Sadržaj

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

Uvod

Sybil napadi

- 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

Primjeri

- 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

Središnji autoritet

- 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 signle point of failure

Decentralizirani pristupi

- 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

Motivacija

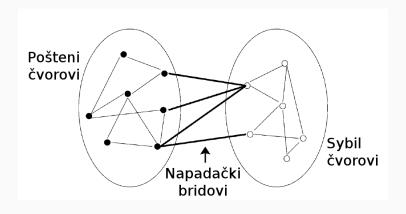
- predložene metode su ograničene
- omogućuju smanjenje, ali ne i eliminaciju sybil napada
- potrebna obrana temeljena na analizi grafa društvene mreže

Pojmovi i definicije

Model društvene mreže

- 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



Slučajne šetnje

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

Vrijeme miješanja

• 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

- poštena regija je brzo miješajuća
- jedan poznat pošteni čvor
- administratoru je poznata topologija društvene mreže
- veličina sybil regije nije usporediva s veličinom poštene regije
- broj napadačkih bridova je ograničen

Identifikacija sybil čvorova

Pronalazak sybil grupa

Rezultati

Korištene metode i skupovi podataka

- stvarni skupovi podataka iz društvenih mreža Facebook i Orkut s preko 3 milijuna čvorova
- dva modela stvaranja sybil regija preferencijalno vezivanje (PA) i Erdös-Rényi (ER)
- PA je model s "prirodnom" zastupljenošću stupnjeva čvorova, a ER je potpuno nasumičan
- stvorene sybil regije imale su 10,000 čvorova i 1,000 napadačkih bridova

Rezultati

	Orkut				Facebook			
R	PA	model EF		model	PA model		ER model	
	F ⁺	F^-	F^+	F^-	F ⁺	F^-	F^+	F ⁻
1000	0	0.02%	0	0.28%	0	0.22%	0.1%	0.54%
1500	0	0.02%	0	0.32%	0.3%	0.12%	0.2%	0.44%
2000	0	0	0	0.22%	0.5%	0.04%	0.5%	0.4%

Zaključak

Zaključak

- algoritam za obranu od sybil napada temeljen na slučajnim šetnjama i algoritamskim svojstvima grafova
- identifikacija sybil čvorova i pronalazak grupa koje ih okružuju
- algoritam se pokazao veoma učinkovitim i brzim prilikom testiranja na skupovima podataka iz stvarnog svijeta

Pitanja?

Hvala na pažnji!