

دانشگاه شهید بهشتی

دانشکده مهندسی و علوم کامپیوتر

بررسی کارایی و امنیت بلاکچین در قراردادهای هوشمند

گزارش سمینار کارشناسی ارشد مهندسی کامپیوتر گرایش نرمافزار

> نگ_{ارش} شروین حاجیاسمعیلی

> > استاد راهنما

دكتر مقصود عباسپور

تابستان ۹۷



دانشگاه شهید بهشتی دانشکده مهندسی و علوم کامپیوتر

گزارش سمینار کارشناسی ارشد مهندسی کامپیوتر - گرایش نرمافزار تحت عنوان: بررسی کارایی و امنیت بلاکچین در قراردادهای هوشمند

، توسط کمیته تخصصی داوران مورد بررسی و تصویب نهایی قرار

در تاریخ پایاننامه دانشجو،

گرفت.

امضا نام و نام خانوادگی ۱ - استاد راهنما اول: نام و نام خانوادگی ۲- استاد راهنما دوم: امضا (در صورت نیاز) نام و نام خانوادگی ۳- استاد مشاور: امضا (در صورت نیاز) ۴- استاد داور (داخلی): نام و نام خانوادگی امضا نام و نام خانوادگی ۵- استاد داور (خارجی): امضا نام و نام خانوادگی ۶- نماینده تحصیلات تکمیلی: امضا

با سپاس و قدردانی از

پدران و مادرانی که خود را فدای تربیت فرزاندان خود کردند و اساتید و معلمانی که در تمام دوران زندگی، راهنمای جانسوز ما بودند.

آوردن این صفحه اختیاریست.

کلیه حقوق مادی مترتب بر نتایج مطالعات، ابتکارات و نوآوریهای ناشی از تحقیق موضوع این پایاننامه متعلق به دانشگاه شهید بهشتی میباشد.

به نام خدا

نام و نام خانوادگی: شروین حاجیاسمعیلی

عنوان پایاننامه: بررسی کارایی و امنیت بلاک چین در قراردادهای هوشمند

استاد راهنما: دكتر مقصود عباس پور

اینجانب شروین حاجی اسمعیلی تهیه کننده گزارش سمینار کارشناسی ارشد حاضر، خود را ملزم به حفظ امانت داری و قدردانی از زحمات سایر محققین و نویسندگان بنابر قانون Copyright می دانم. بدین وسیله اعلام می نمایم که مسئولیت کلیه مطالب درج شده با اینجانب می باشد و در صورت استفاده از اشکال، جداول و مطالب سایر منابع، بلافاصله مرجع آن ذکر شده و سایر مطالب از کار تحقیقاتی اینجانب استخراج گشته است و امانت داری را به صورت کامل رعایت نموده ام. در صورتی که خلاف این مطلب ثابت شود، مسئولیت کلیه عواقب قانونی با شخص اینجانب می باشد.

نام و نام خانوادگی: شروین حاجی اسمعیلی تاریخ و امضا:

تقديم به

رهجویان علم و فناوری و دوستداران علم و دانش

آوردن این صفحه اختیاریست.

فهرست مطالب

١	مقدمه			١
۲	۱ تعریف مفاهیم			۵
٣	۱ مروری بر پژوهشهای مرتبط			٩
	۱.۳ امنیت بلاکچین و ماین کردن	 	 	١٠
	۲.۳ امنیت قراردادهای اتریوم	 	 	۱۱
	۳.۳ حریم خصوصی	 	 	۱۲
۴	۱ طرح مسئله			۱۳
مراء	واجع			18

چکیده

لورم ایپسوم (به انگلیسی lorem ipsum) متنی بی مفهوم است که تشکیل شده از کلمات معنی دار یا بی معنی کنار هم. کاربر با دیدن متن لورم ایپسوم تصور میکند متنی که در صفحه مشاهده میکند این متن واقعی و مربوط به توضیحات صفحه مورد نظر است واقعی است. حالا سوال اینجاست که این متن « لورم ایپسوم » به چه دردی میخورد و اساسا برای چه منظور و هدفی ساخته شده است؟ پیش از بوجود آمدن لورم ایپسوم ، طراحان وب سایت در پروژه های وب سایت و طراحان کرافیک در پروژه های طراحی کاتولوگ ، بروشور ، پوستر و ... همواره با این مشکل مواجه بودند که صفحات پروژه خود را پیش از آنکه متن اصلی توسط کارفرما ارائه گردد و در صفحه مورد نظر قرار گیرد چگونه پر کنند؟؟ اکثر طراحان با نوشتن یک جمله مانند «این یک متن نمونه است» ویا «توضیحات در این بخش قرار خواهند گرفت» و کپی آن به تعداد زیاد یک یا چند پاراگراف متن میساختند که تمامی متن ها و کلمات ، جملات و پاراگراف ها تکراری بود و از این رو منظره خوبی برای بیننده نداشت و ضمنا به هیچ وجه واقعی به نظر نمیرسید تا بتواند شکل و شمایل تمام شده پروژه را نشان دهد. از این رو متنی ساخته شد که با دو کلمه شارسی: لورم ایپسوم) آغاز میشد وبا همین نام در بین طراحان وب و گرافیک شناخته و به سرعت محبوب شد. وب سایت های سازنده لورم ایپسوم میتوانند هر تعداد کلمه و پاراگراف که بخواهید به صوورت تکراری یا غیر تکراری برایتان بسازند و تحویلتان بدهند تا از آنها در پروژه هایتان استفاده کنید. (لورم ایپسوم فارسی) متن های لورم ایپسوم را به زبان فارسی و علاوه بر زبان فارسی به انگلیسی ، عربی ، ترکی استانبولی و ... برایتان میسازد.

واژگان کلیدی: بلاکجین، اتریوم، امنیت، رایگیری

فصل ۱

مقدمه

۲ فصل ۱. مقدمه

با معرفی بیت کوین ۱ به عنوان یک ارز دیجیتال بدون پشتوانه و ارزش ذاتی در سال ۲۰۰۸ و فراگیر شدن استفاده ی از این بستر برای تراکنشهای مالی مطالعات بسیاری در مورد دلیل موفقیت آن شد. اما با گذشت زمان توجهها بیشتر به تکنولوژی مورد استفاده ی این ارز دیجیتال و به طور خاص بلاک چین ۲ جلب شد. از استفاده های دربلاک چین بیت کوین برای تولید ابزارهای مالی جدید می توان به سکههای رنگی به عنوان ارزهای جدید و Namecoin برای بستر خرید و فروش دامنه ی وبسایت اشاره کرد.

استفاده از بلاکچین به عنوان یک لیست تغییرناپذیر به کمک اثبات کار یک راه حل توزیع شده برای مسئله ی ژنرالهای بیزنتین ^۳را ایجاد کرد که خود باعث تولید ارزهای جدید به روی بسترهای مستقل شده و برای کاربردهای جدید شد. یکی از بلندپروازانه ترین ایده هایی که تا به امروز دیده شده اتریوم است. تراکنش های بیت کوین توانایی ثبت اسکرپتهایی که قواعدی برای تراکنش ثبت کنند را دارند ولی تعدادی از خصوصیتهای معمول زبان های برنامه نویسی turing-complete مانند حلقه را پشتیبانی نمی کنند. هدف از ساخت اتریوم ساخت یک زبان برنامه نویسی turing-complete برای این بستر است.

فلسفهی ساخت پروتکل اتریوم رو میتوان در این ۵ پایه خلاصه کرد:

- سادگی: پروتکل باید برای برنامهنویسان ساده و دردسترس باشد حتی به قیمت از کم شدن بهرهوری کل سیستم.
- کامل بودن: اتریوم باید یک زبان turing-complete داشته باشد و هر مدل ریاضی را بتوان با آن پیاده کرد.
- بخشپذیری ^۴: قسمتهای اتریوم باید از هم جدا باشند و توانایی عوض کردن الگوریتمهای و ساختاردادههای سیستم از این تغییر باخبر سیستم مانند درخت پاتریشا وجود داشته باشد، بدون این که قسمتهای دیگر سیستم از این تغییر باخبر شوند
 - چابكى: جزييات پروتكل اتريوم بايد قابل تغيير باشند.
 - برابری: سیستم نباید فعلانه جلوی یک دسته از کاربردها رو بگیرد یا آنها رو محدود کند.

¹ Bitcoin

² Blockchain

³ Byzantine generals

⁴ Modularity

فصل ۱. مقدمه

با بوجود آمدن اتریوم به عنوان یک بستر کامل، بی اعتماد و توزیع شده برای قراردادهای هوشمند کاربردهای اشاره شده در بالا را می توانن به سادگی با نوشتن چند خط کد پیاده کرد. این سادگی در پیاده سازی باعث جذب بسیاری از توسعه دهندگان می شود که می توانند کاربردهای جدیدی پیاده کنند که به عنوان یک کارپرداز خودکار در این بستر فعالیت کنند. تغییرناپذیری قراردادهایی که در بستر بلاک چین نوشته می شوند باعث اعتماد مشتریان آنها به آن قرارداد می شود ولی این تغییرناپذیری به معنی این است که اگر قرارداد «اشتباهی» در این بستر نوشته شود راهی برای تصحیح آن نیست. برای مثال در سال ۲۰۱۶ به اندازه ی ۵۰ میلیون دلار اتر از یک سازمان کرودفاندینگ در اثر یک باگ امنیتی از بک قرارداد آنها دزدیده شد. با توجه به تغییر ناپذیر بودن بلاک چین هیچ راهی جز تغییر پروتکل برای بازگرداندن پول وجود نداشت و در نهایت با یک انشعاب سخت از این بستر پول به آن مجموعه بازگردانده شد. این تصمیم برای تغییر سیستم باعث شد کاربران اتریوم به دو دسته تقسیم شوند، دستهی اول کسانی که از بازگردانده شدن پول به سازمان حمایت می کردند و بلاک چین جدید رو به عنوان بلاک چین اصلی اتریوم قبول کردند و دستهی دوم که با این استدلال که قانون اتریوم کد قراردادهاست و چون قرارداد به درستی اتریام شده باید آن مبلغ به هکرها تعلق بگیرد، بلاک چین جدید را قبول نکرده و بلاک چین قبلی را ادامه دادند. از نمونههای دیگر این مسئله می توان به قفل شدن ۳۰۰ میلیون دلار اتر متعلق به شرکت parity در نوابر ۲۰۱۷ اشاره کرد.

لازم به ذکر است که هیچ کدام از مشکلات امنیتی نام برده شده مشکل خود بستر اتریوم نبوده و مسئله استفاده ی اشتباه از زبان برنامهنویسی آن و قابلیتهای آنها بوده است. با این وجود توجه به مسائل امنیتی در این بستر ناآشنا و جدید با توجه به طرز فکر متفاوت از برنامهنویسی عادی بسیار مهم است.

در ادامهی این تحقیق به بررسی دقیق تر بعضی از این مشکلات امنیتی خواهیم پرداخت.

یک سوال مهم در زمینهی قراردادهای هوشمند اتریوم کاربردهای ممکن و یا مناسب این بستر است. از کاربرداهای معروف این بستر به کاربردهای زیر می توان اشاره کرد:

- ارزهای جدید
- سیستمهای هویت
- فایلسیستمهای توزیعشده

فصل ۱. مقدمه

• سازمانهای خودکار توزیعشده

در ادامهی این تحقیق ابتدا به تعریف مفاهیم پرکاربرد آن میپردازیم و در ادامه ...

فصل ۲

تعريف مفاهيم

عريف مفاهيم فصل ٢. تعريف مفاهيم

در این بخش تعریف مفاهیم مورد استفاده در این تحقیق می پردازیم.

• بلاکچین: بلاکچین یک ساختارداده متشکل از بلوکهای پشتسرهم که هر بلوک شامل هشی از خودش بلوک قبلی هم هست. در نتیجه به تغییر یک بلوک باید تمام بلوکهای بعد از آن را تغییر داد تا ساختار درست باشد.

• اثبات کار: روش اثبات کار بر اساس hashcash که یک روش برای جلوگیری از حملات DDoS طراحی شده بود ساخته شده است. روش کار hashcash به شکل زیر است:

برای این که یک ایمیل توسط سرور ارسال شود همراه متن ایمیل کلاینت باید که رشتهای ارسال کند که اگر هش SHA-1 آن از آن گرفته شود ۲۰ بیت اول آن صفر خواهند بود. به دلیلی تصادفی بودن هش رشته باید با امتحان کردن رشتههای مختلف به یک رشتهی مناسب برسد. زمان حل این مسئله برای کامپوترهای GHZ آن زمان حدود یک ثانیه بود و زمان بررسی درست بودن آن هش تنها ۲ میکروثانیه است.

برای یک کاربر عادی که قصد ارسال یک ایمیل را دارد زمان یک ثانیه ای قابل قبول است اما اگر یک مهاجم قصد spam کردن توسط این سرویس را داشته باشد زمان یک ثانیه برای هر ایمیل هزینه ی بسیار بالایی خواهد بود.

در بستر بیت کوین از این روش برای توافق بر بلوکهای بعدی بلاک چین به صورت زیر استفاده می شود. هر بلوک جدید حاوی تعدادی تراکنش برای ثبت در بلاک چین توسط ماینترها به یک بلوک تبدیل می شود. ولی برای این که این بلوک توسط بقیه پذیرفته شود باید در این بلاک یک nounce قراردهند به صورتی که هش بلاک از یک عددی که توسط پروتکل بیت کوین انتخاب می شود کمتر باشد. این شرط در طول زمان به صورت خودکار به روزرسانی می شود به طوری که در هر لحظه به صورت میانگین اضافه کردن بلاک 1 دقیقه از کل شبکه زمان ببرد. از آنجایی که تنها راه پیدا کردن همچین رشته ای بروت فورس است، توان محاسباتی بالاتر باعث شانس بیشتر برای پیدا کردن بلاک بعدی خواهد شد.

• مسئلهی جنرالهای بیزنتین

مسئلهی جنرالهای بیزنتین یا تحمل خطای بیزنتین مدلی از تحمل خطا در سیستمهای توزیع شده است. در این مسئله تعدادی جنرال یک ارتش با هم به صورت پیامهای یک به یک صحبت می کنند و در ساده ترین ۷ فصل ۲. تعریف مفاهیم

حالت در مورد حمله کردن یا عقب نشینی در یک نبرد تصمیم می گیرند. ولی تعدادی از این جنرالها خائن بوده و تلاش می کنند که جمع به توافق غلطی برسد (توافق درست توافقی است که اگر هیچ خائنی وجود نداشت به آن می رسیدند) و یا با جواب ندادن مانع تصمیم گیری آنها شوند. در ساده ترین حالت و بدون استفاده از امضاهای دیجیتال ثابت می شود که برای $\Upsilon + \Upsilon + \Upsilon$ جنرال، با رای گیری می توان تا $\Upsilon + \Upsilon$ خائن را تحمل کرد. راه حل خلاقانه ی بیت کوین برای حل این مسئله استفاده از بلاک چین برای ذخیره ی اطلاعات و استفاده از اثبات کار برای اضافه کردن بلوک به بلاک چین است.

برای نشان دادن نحوه ی حل این مسئله یک مثال را بررسی می کنیم. فرض می کنیم شخص A یک بیت کوین را به B منتقل کرده و این تراکنش در بلاک چین ثبت شده و در ازای آن کالایی دریافت کرده ، حال قصد دارد که این تراکنش رو از بلاک چین بیت کوین حذف کند تا بتواند آن را Y بار خرج کند. از آنجایی که نودهای شبکه ی بیت ککوین اگر Y زنجیره از بلوک ها دریافت کنند زنجیره ی بلندتر را قبول خواهند کرد باید Y بلوک سالم بسازد قبل از این که کل شبکه یک بلوک به شبکه اضافه کنند.

A مساوی $(\frac{A's\ computational\ power}{Bitcoin\ network's\ computational\ power})^2$ است. اگر توان محاسباتی $(\frac{A's\ computational\ power}{Bitcoin\ network's\ computational\ power})^2$ است. اگر در این کار به موقع موفق نشود سه از بقیه ی شبکه کمتر باشد این کسر یک عدد کوچکتر از $(0.0)^2$ است. اگر در این کار به موقع موفق نشود سه بلاک عقب می افتد و توان فرمول بالا تبدیل به سه می شود و احتمال موفقیتش کمتر از پیش نیز می شود. این مسئله مسئله ی قمارباز نام دارد که نشان داده می شود در آن در طول زمان احتمال موفقت مهاجم به صورت نمایی کاهش پیدا می کند.

• انشعاب: منظور از انشعاب در ارزهای دیجیتال تبدیل یک بلاکچین به دو بلاکچین است، گاها برای ساخت ارزهای جدید از بلاکچین موجود یک ارز دیگر مثل بیتکوین استفاده می شود، این کار باعث می شود که شروع بلاکچین آسان تر و امن تر شود. در روال عادی کار بیتکوین نیز ممکن است انشعابی رخ دهد اما هر ماینری که متوجه انشعابی شود به صورت خودکار بلندترین زنجیره را به عنوان زنجیره درست انتخاب می کند. در صورتی که یک انشعاب برای تولید بلاکچین جدید انجام گیرد و بلوکهایی قبلی قبلی که در آن وجود داشتند همچنان درست حساب شوند این انشعاب را انشعاب نرم و اگر بلوکهای قبلی مورد قبول سیستم جدید نباشند انشعاب را انشعاب سخت می نامیم.

۸ فصل ۲. تعریف مفاهیم

• **ماین کردن:** به عملیات پیدا ساختن بلوکهای جدید روی بلاک چین به هدف پیدا کردن بلاکهای درست و دریافت جایزه ی آنها ماین کردن می گوییم.

- ماینینگ پول: از آن جایی که ماین کردن برای یک نفر با توجه به احتمال پایین این که بتوانند بلاک معتبر را زودتر از بقیهی شبکه پیدا کنند بسیار پایین است، ماینینگ پولها شکل گرفته اند. با تقسیم کردن کار بین چندین ماشین شانس پیدا کردن بلوک معتبر بیشتر می شود و جایزه ی ماین کردن به نسبت توان محاسباتی بین شرکت کنندگان تقسیم می شود. برای بدست آوردن توان محاسباتی که هر ماشین برای این کار مصرف کرده از تعداد بلوکهایی که هش آنها به اندازه ی کافی برای درست بودن کوچک نیست ولی به جواب درست نزدیکند استفاده می شود.
- قراردادههای هوشمند اولین بار در سال ۱۹۹۳ توسط N.Szabo بروتکل تراکنش کامپیوتری که شروط یک قرارداد را اجرا می کند. در اولین مثال معروف قراردادهای هوشمند یک وندینگ ماشین را مثال زد که در ازای سکهی به طور اتوماتیک کالای مورد نظر را به مشتری می دهد، همینطور از آنجایی که بدون پول دادن هرگز کالایی نمی دهد و امنیت سکهها را از طریق صندوق خود تا حد معقولی تامین می کند قرارداد مناسبی بین مشتری و تولید کننده ی کالا محسوب می شود. هدف نهایی قراردادهای هوشمند کاهش نیاز به اعتماد کردن و افراد میانی در یک قرارداد است و با بوجود آمدن بسترهای ارز دیجیتال و راه حلهای جدید مسئله ی جنرالهای بیزنتین بستر مناسبی برای ساخت قراردادهای هوشمند و توزیع شده بدون نیاز به اعتماد به شخص ثالث بوجود آمده است. با وجودی که قراردادهای هوشمند را تولید کرد، با تریوم به به کمک زبان اسکریپتینگ بیت کوین می توان مدلهای مختلفی از قراردادهای هوشمند را تولید کرد، با اتریوم به به کمک زبان برنامهنویسی turing-complete آن در تئوری می توان هر قرارداد هوشمند ممکن را تولید کرد.

فصل ۳

مروری بر پژوهشهای مرتبط

در این بخش به مروری بر کارهای انحام شده تاکنون میپردازیم. این مقالات در در دستههای زیر تقسیم میکنیم (کامل شود!!!)

۱.۳ امنیت بلاکچین و ماین کردن

در روش امنیتی بیت کوین که از طریق حل کردن یک مسئله ی سخت محاسباتی ثابت بلاکهای جدید به بلاکچین اضافه می شوند چند مسئله ی امنیتی رخ می دهد، اول این که به دلیل این که عملیات ماین کردن احتیاجی به کل بلاک چین ندارد و افراد می توانند کار را تقسیم کنند احتمال بوجود امدن یک ماینینگ پول که بیش از پنجاه درصد توان محاسباتی را داشته باشد بالا می رود. بعضی پزوهشها در این زمینه برای تولید مسائل مناسب برای اثبات کار که در عین حال قابل تقسیم و موازی انجام شدن هم باشند انجام شده است.

مسئله ی دیگر بوجود آمدن سخت افزارهای مخصوص این مسئله است که باعث می شود عملیات ماین کردن از یک عملیات توزیع شده که تمام افراد در آن شرکت می کنند یه عملیاتی نیازمند سرمایه ی اولیه ی بالا شود. امنیت بیت کوین در گرو این موضوع است که به نفع تمام افرادی که ماین می کنند است که در پروتکل رو رعایت کنند اما در تحقیق X نشان داده شده که این گزاره همواره درست نیست و در بعضی شرایط با برای ماینینگ پول ها به صرفه است که از توان مصرفی خود در یک ماینینگ پول رقیب استفاده کنند و اگر هش درست را برای رقیب پیدا کردند آن را اعلام نکنند.

یک تحقیق دیگر نشان داد در شرایطی برای ماینینگ پولها به صرفه است که اگر هش درست را پیدا کردند به بقیه اعلام نکنند تا برای بلوک بعدی به دلیل زودتر شروع کردن شانس بالاتری داشته باشند.

با توجه به این شرایط و همچنین هزینهی محاسباتی بالایی که ماین کردن در شرایط فعلی بیت کوین و بسیاری از ارزهای دیجیتال دیگر دارد تحقیقات بسیاری برای پیدا کردن روشهای دیگر به جای استفاده از اثبات کار برای اضافه کردن بلوک به بلاک چین شده که در ادامه به تعدادی از آنها اشاره می کنیم:

• اثبات سهم: به این صورت است که هر ماین کننده ای که سهم بیشتری از سکههای بستر را داشته باشد، شانس بیشتری برای ساختن بلوک بعدی دارد. ایده ی کلی این روش این است که در صورت پیش آمدن

مشکلی برای بستر این افراد بیشترین ضرر را خواهند کرد.

- اثبات سن سکه: یک روش ارائه شده توسظ Peercoin است که در آن برای ماین کردن به مقدار سکهی قدیمی (عمر سکه مدت زمانی که دی یک حساب ساکن مانده باشد تعریف می شود) هر ماین کننده توجه می شود.
- اثبات سپرده: در این روش برای ساخت بلوک جدید باید مقداری سکه توسط ماین کننده در یک حساب برای مدت زمانی قفل شوند.
- اثبات سوزاندن: در این روش برای ساخت بلوک باید مقداری سکه را به حسابی غیرقابل دسترس (مثلا حسابی با کلید عمومی تماما صفر) منتقل کرد.
- اثبات فعالیت: در این روش تعدادی کاربر در هر مرحله به صورت تصادفی برای اضافه کردن بلوک انتخاب می شوند و باید در مدت زمانی محدود با یک پیغام امضا شده به آن پاسخ دهند.
- Stellar Consensus Protocol: در این روش با بوجود آمدن طبیعی کاربرهای قابل اعتماد و ساخت Stellar Consensus Protocol: در این روش از اعتماد که بی شباهت به لایههای ISP نیستند برای انتخاب بلوک بعدی تصمیم می گیرند. در این روش هر کاربر خود انتخاب می کند که چه افرادی در مورد درستی تراکنش او تصمیم بگیرند.

۲.۳ امنیت قراردادهای اتریوم

واضح است که با بوجود آمدن ارزهای دیجیتال مانند بیت کوین و تراکنشهای نیمهناشناس در آنها بستری مناسبی برای تراکنشهای غیرقانونی و مجرمانه بوجود آمد، به کمک بستر اسکرپیتینگ بیت کوین و در ادامه بستر کامل قراردادهای هوشمند مسئلهی قراردادهای مجرمانه به طور جدی تری مسئله خواهد شد. (gyges) Juels به بررسی دقیق تر این کاربردها پرداخته برای مثال قراردادهایی برای لو دادن اسناد محرمانه و یا حتی دزدین کلیدهای رمزنگاری از جمله کاربردهای ممکن این قراردادها هستند.

همچنین atezi به بررسی مشکلات امنیتی معمول قراردادهای در بستر اتریوم و تلهی معمول این زبان برنامهنویسی

و روشهای تصحیح آنها پرداخت. از اشتباهاتی که وی در تحقیق خود به آنها پرداخته می توان به نحوه ی نوشتن قراردادی که در سال ۲۰۱۶ باعث انشعاب بلاک چین اتریوم شد اشاره کرد.

۳.۳ حریم خصوصی

از کارهای دیگر بر روی امنیت تراکنشها میتوان به تلاشهایی برای تبدیل کردن این بسترها از بسترهای تراکنش نیمهناشناس به تراکنشهای ناشناس اشاره کرد. کارهایی مانند HAWK و یا E. و بستر HAWK و یا خارج از آنها پرداختهاند.

فصل ۴

طرح مسئله

۱۴ طرح مسئله

با بوجود آمدن سازمانهای خودکار توزیعشده در بستر اتریوم تلاشهای بسیاری برای ساخت سازمانهایی برای کاربردهایی که در ساختار فعلی جامعه احتیاج به اعتماد به یک سازمان مرکزی دارند در بستر بلاکچین شده است.

یکی از این کاربردها سیستمهای رای گیری هستند. در شرایط فعلی برای راه انداختن یک سیستم رای گیری سیستمهای خود کاری وجود دارند که استفاده از آنها نیازمند اعتماد به نگه دارندگان آن سیستمها (که در بسیاری از کاربردها دولتها این نقش را به عهده دارند) و همچنین امنیت این سیستمهاست.

یک تحقیق معروف از دانشگاه NYU در سال ۲۰۱۵ توضیح داد که ماشینهای رای گیری الکترونیکی که در ۴۳ ایالت آمریکا استفاده میشوند در سال ۲۰۱۶ به دهمین سال استفاده شدن میرسند. ساختار و نرمافزار قدیمی این دستگاه ها باعت می شود که احتمال هک شدن آن به شدت بالا برود.

در سال ۲۰۱۶ اوکراین و ایالات متحده ی آمریکا قراردادی برای ساخت یک سیستم رای گیری بر روی بستر اتریوم امضا کردند. این پتانسیل تکنولوژی بلاک چین در زمینه ی رای گیری باعث تولید چند نمونه از سیستمهای رای گیری بر بستر بلاک چین نیز شده که از آنها می توان به VoteBook توسط شرکت Kaspersky که یک شرکت پیشرو دز زمینه ی امنیت است اشاره کرد.

فلسفه ی ساخت این سیستم به صورتی است که تلاش می کند برای کاربرانی که از سیستمهایی رای گیری فعلی استفاده می کنند کمترین تغییر در رفتار نیاز باشد.

از مثالهای دیگر سیستمهای رای گیری مبتنی بر بلاک چین می توان به استارت آپ Follow My Vote اشاره کرد. نجوه ی کار این سیستم با سیستم VoteBook تفاوت اساسی دارد و برای رای دادن احتیاج دارد که نرم افزاری برای رای دادن به روی کامپیتور و یا تلفن همراه کاربران نصب شود.

و در نهایت یکی از موفق ترین سیستمهای رای گیری مبتنی بر بلاک چین موجود در حال حاضر VoteWatcher و در نهایت یکی از موفق ترین سیستمهای رای گیری مبتنی بر بلاک چین است که یک شرکت بزرگ برای ادر بیشتر ارائه ی سرویسهای مبتنی بر بلاک چین است. طبق وبسایت این محصول تاکنون بیش از صدهزار رای در بیشتر از ۲۰ رای گیری مختلف توسط این سیستم شمارش شده است.

مدل اسفادهی VoteWatcher به سیستم VoteBook بسیار شبیه است و تفاوت رفتاری زیادی با مدلهای

۱۵ فصل ۴. طرح مسئله

رای گیری الکترونیکی فعلی برای کاربران ندارد.

یک نکته ی مهم در مورد همه ی این نمونه ها این است که در آن ها استفاده ای از بلاک چین های عمومی نمی شود و با استفاده از بلاک چین های اختصاصی کار می کنند. در حالت کلی این یک نکته ی منفی ولی بسته به کاربرد می تواند استفاده از یک بلاک چین عمومی به شفافیت سیستم کمک کند.

یک مسئله ی دیگر که با وجود امنیت بالای این سیستمها هنوز حل نشده و جای کار دارد سیستمهای رای گیری برای شرایطی که امنیت رای دهندگان را نمی شود به خوبی تامین کرد است. با وجودی که اکثر سیستمهای فعلی از قابلیت انتخاب این که رای این رای دهنده شمارش نشود پشنیبانی می کنند، سیستم پیگیری رای که برای امنیت و اطمینان پیشتر به سیستم اضافه شده می تواند حریم خصوصی کاربران را زیر سوال ببرد.

R. Sarres de Almeida در یک بلاگ پست به این مسئله در برزیل و مشکلاتی که این سیستم به وضعیت خرید و فروش و یا تهدید برای رای دادن به یک کاندیدای خاص بوجود می آورد پرداخت. در شرایطی که فردی که رشوه داده می تواند Ballot ID کسی که رای داده را از او گرفته و نتیجه ی رای او را چک کند، خطر خرید و فروش و بخصوص استفاده از خشونت برای جمع کردن رای دوچندان می شود.

با توجه به این خلا موجود در پیادهسازیهای موجود در این زمینه، هدف این پژوهش طراحی یک سیستم رای گیری دیجیتال مبتنی بر بلاکچین است که در آن بتوان شمارش هر رای را بررسی کرد ولی امکان وصل کردن به رای داده شده به هیچ وجه ممکن نباشد.

مراجع

[1] K. Balog, Y. Fang, M. de Rijke, P. Serdyukov, and L. Si, "Expertise retrieval," Foundations and Trends® in Information Retrieval, vol.6, no.2-3, pp.127-256, 2012.

[۲] مصطفی واحدی، "درختان پوشای کمینه دورنگی مسطح،" مجله فارسی نمونه، جلد ۱، صفحات ۲۲-۳۰، آبان ۱۳۸۷.

Abstract:

This is Abstract in English.

Keywords: Blockchain, ethereum, security, voting



Shahid Beheshti University Faculty of Computer Science & Engineering

Usage and Security of Blockchain in Smart Contracts

By

Shervin Hajiesmaili

A THESIS SUBMITTED FOR THE DEGREE OF MASTER OF SCIENCE

Supervisor:

Dr. Maghsood Abbaspour