

## روشی برای کاهش آسیب پذیری نرم افزار در مقابل تکثیر غیر مجاز با روش نقش آبزنی گراف پویا

سعید جلیلی

دانشگاه تربیت مدرس، گروه کامپیوتر

آزمایشگاه امنیت و تشخیص نفوذ

sjalili@modares.ac.ir

بی بی سمانه حسینی مقدم

دانشگاه تربیت مدرس، گروه کامپیوتر

آزمایشگاه امنیت و تشخیص نفوذ

s\_hosseini@modares.ac.ir

**چکیده:** علی رقم وجود روش های متنوع برای محافظت از نرم افزار در برابر سرقت و استفاده غیرمجاز، همچنان مقابله با سوء استفاده از محصولات نرم افزاری یکی از بزرگ ترین نگرانی های تولیدکنندگان نرم افزار است. دلیل اصلی این مساله ضعف ها و آسیب پذیری های شناخته شده در این روش ها است. این مقاله روشی برای واریس صحت نقش آب بدون استخراج آن را ارائه می نماید و از آن برای کاهش آسیب پذیری های روش توکن نرم افزاری که یکی از پر استفاده ترین روش های محافظت از نرم افزار است، استفاده می کند. در روش پیشنهادی از رویکرد نقش آبزنی گراف پویا برای تعبیه و واریس توکن مورد نظر استفاده شده است و صحت محیط اجرایی نرم افزار به صورت توزیع شده در نقاط مختلف نرم افزار در حال اجرا، واریس می شود. روش پیشنهادی علاوه بر ارتقاء سطح حفاظتی به کلاس های تشکیل دهنده نرم افزار، امکان محافظت در برابر تکثیر غیرمجاز، استفاده مجدد غیرمجاز و ارائه یک گونه آزمایشی از نرم افزار را در اختیار تولید کننده قرار می دهد.

**واژه های کلیدی:** سرقت نرم افزار، محافظت از نرم افزار، نقش آبزنی گراف پویا، تکثیر غیر مجاز نرم افزار

### ۱- مقدمه

وتوزیع خود به مسئله سرقت نرم افزار<sup>۱</sup> دامن زده است. بر این اساس روش های محافظت از نرم افزار طی یک دهه اخیر بیش از پیش مورد توجه واقع شده اند.

برای محافظت از نرم افزار روش های متفاوتی ارائه شده است که برخی مانند توکن نرم افزاری<sup>۲</sup> [۲،۱]، پارش کد<sup>۳</sup> [۳،۴]،

یکی از بزرگ ترین نگرانی ها در صنعت نرم افزار مساله سرقت نرم افزار است. در سال های اخیر رشد سریع و فراگیر استفاده از اینترنت مبدا به وجود آمدن نوع جدیدی از ارتباطات و تعاملات شده است. با استفاده از این فناوری می توان هر نوع سند دیجیتالی را تنها با چند بار کلیک موس به آسانی کپی و تکثیر نمود. سادگی، هزینه پایین و کیفیت بالا در این نوع تکثیر

<sup>۱</sup> شامل تکثیر غیرمجاز و استفاده مجدد غیرمجاز

<sup>۲</sup> software token

<sup>۳</sup> code partitioning

می‌گیرد. بخش ۶ به مقایسه روش پیشنهادی با سایر روش‌های محافظت از نرم‌افزار می‌پردازد. در انتها بخش ۷ به جمع بندی مطالب و معرفی پژوهش‌های بعدی اختصاص یافته است.

## ۲- نقدی بر روش‌های محافظت از نرم‌افزار

به طور کلی روش‌های محافظت از نرم‌افزار بر اساس آن که نیاز به سخت افزار خاصی دارند یا نه، به دو دسته مبتنی بر سخت افزار و مبتنی بر نرم‌افزار تقسیم می‌شوند [۱]. انواع روش‌های مبتنی بر سخت افزار علاوه بر تحمیل هزینه اضافی به ازای هر نسخه از نرم‌افزار، دارای روش‌های شکست شناخته شده ای هستند. تمرکز این مقاله بر انواع روش‌های مبتنی بر نرم‌افزار است. این بخش به نقدی اجمالی بر این روش‌ها اختصاص یافته است.

انواع روش‌های توکن نرم‌افزاری با پیوند نرم‌افزار به یک مقدار و یا ویژگی منحصر به فرد به نام توکن، مانع تکثیر غیر مجاز نرم‌افزار می‌شوند. توکن می‌تواند یک کلید فعال سازی، فایل مجوز<sup>۶</sup>، شماره سریال یک قطعه سخت افزاری، شماره سریال نسخه نرم‌افزار و دیگر موارد مشابه باشد که به صورت برخط<sup>۷</sup> و یا برون خط<sup>۸</sup> تخصیص می‌یابد. یک مثال خوب برای روش‌های توکن نرم‌افزاری کلید فعال سازی در ویندوز XP است [۱۴].

روش‌های توکن نرم‌افزاری دارای آسیب پذیری‌های شناخته شده ای هستند [۱۴]. یک سناریوی رایج برای شکست روش‌های توکن نرم‌افزاری حذف کد واریسی کننده صحت توکن مورد نظر است. برای تشخیص کد مربوطه، برنامه به ازای چند توکن ناصحیح اجرا شده و روال اجرایی برنامه با استفاده از انواع ابزارهای *debugger* پایش می‌شود. به این ترتیب نقطه شکست برنامه که کاندیدای وجود دستورات واریسی است، شناسایی می‌شود. پس از یک مرحله مهندسی معکوس دستورات، حول نقطه شکست، مجموعه دستورات واریسی کننده، شناسایی و حذف می‌شوند. سناریوی دیگر، تولید

سالخوردگی نرم‌افزار<sup>۱</sup> [۵] و نقش‌آب‌زنی نرم‌افزار<sup>۲</sup> [۶]، بطور مستقیم روشی برای محافظت در برابر تکثیر غیرمجاز تمام و یا بخشی از نرم‌افزار ارائه می‌دهند و برخی از جمله *obfuscation* [۷،۸]، شناسایی دستکاری<sup>۳</sup> [۹،۱۰،۱۱] و رمزنگاری<sup>۴</sup> [۱۲،۱۳] بصورت غیر مستقیم با ارائه روشی برای جلوگیری از واریسی و دستکاری نرم‌افزار از حذف و یا تغییر کد محافظ نرم‌افزار پیشگیری می‌کنند.

در مجموع تا کنون روشی جامع و مقاوم برای حفاظت از نرم‌افزار در برابر سوء استفاده از کل و یا بخشی از آن ارائه نشده است. اما از میان روش‌های موجود، روش توکن نرم‌افزاری به دلیل هزینه پایین و قابلیت اجرایی بالا بیش از سایرین مورد توجه واقع شده است. در این مقاله با معرفی روشی جدید برای محافظت از نرم‌افزار، روشی برای بهبود انواع روش‌های توکن نرم‌افزاری ارائه می‌شود. این بهبود از طریق تعبیه توکن مورد نظر به عنوان یک نقش‌آب، در نرم‌افزار صورت می‌گیرد. برای این منظور از یکی از مقاوم‌ترین روش‌های نقش‌آب‌زنی پویا به نام «نقش‌آب‌زنی گراف پویا» [۶] استفاده می‌شود. در این مقاله روشی نوین برای واریسی صحت مقدار نقش‌آب بدون نیاز به استخراج آن معرفی می‌شود. این واریسی برخلاف روش‌های متداول استخراج نقش‌آب، به صورت توزیع شده در ضمن اجرای برنامه انجام می‌پذیرد. از دیگر امتیازات روش ارائه شده نسبت به روش‌های رایج توکن نرم‌افزاری، امکان اعمال محدودیت در استفاده از وظیفه مندی‌های نرم‌افزار و افزایش سطح حفاظت از کل نرم‌افزار به کلاس‌های تشکیل دهنده آن است.

ادامه مقاله به این شرح سازماندهی شده است: در بخش ۲ انواع روش‌های محافظت از نرم‌افزار به صورت مختصر معرفی و نقد شده است. بخش ۳ به مرور اجمالی مفاهیم و کاربردهای نقش‌آب‌زنی نرم‌افزار و به طور خاص روش نقش‌آب‌زنی گراف پویا اختصاص داده شده است. در بخش ۴ روش پیشنهادی این مقاله معرفی می‌شود و در بخش ۵ این روش مورد ارزیابی قرار

<sup>۱</sup> software aging

<sup>۲</sup> software watermarking

<sup>۳</sup> tamper detection

<sup>۴</sup> encryption

<sup>۵</sup> dynamic graph watermarking

<sup>۶</sup> license file

<sup>۷</sup> on-line

<sup>۸</sup> off-line

روش‌های محافظت از نرم‌افزار از آسیب پذیری کمتری برخوردار هستند اما دارای ضعف‌هایی مانند افت قابل ملاحظه کارایی، افزایش هزینه و محدودیت کاربری هستند. در مجموع، تا کنون روشی جامع و مقاوم برای حفاظت از نرم‌افزار در برابر سوء استفاده از کل و یا بخشی از آن ارائه نشده است.

### ۳- معرفی نقش‌آب‌زنی گراف پویا

نقش‌آب‌زنی روشی برای درج یک سری اطلاعات محرمانه در نرم‌افزار است، به گونه‌ای که اولاً هیچ گونه خدشه‌ای به وظیفه مندی‌های آن وارد نشود و ثانیاً به صورت یکتایی قابل بازیابی باشد. به این اطلاعات محرمانه نقش‌آب گفته می‌شود. اگر چه جز تعدادی معدود [۱۵] در اکثر مقالات و نوشتجات علمی، نقش‌آب حامل اطلاعاتی درباره هویت تولید کننده نرم‌افزار بوده است و نقش‌آب‌زنی به عنوان روشی برای اثبات حق مالکیت تولید کننده نرم‌افزار معرفی شده است؛ اما نقش‌آب علاوه بر مشخصات تولید و یا تکثیر کننده نرم‌افزار می‌تواند شامل داده‌های مربوط به آزمون یکپارچگی نرم‌افزار، قوانین کنترل دسترسی، آزمون اعتبار نرم‌افزار و یا کلید رمز گشایی قسمتی از نرم‌افزار باشد. در این مقاله از نقش‌آب‌زنی برای تعبیه و واریسی توکن به عنوان اطلاعات واریسی مجوز استفاده از نرم‌افزار، در زمان اجرا استفاده می‌شود.

نقش‌آب‌زنی گراف پویا توسط Collberge و همکارش به عنوان اولین روش نقش‌آب‌زنی پویا ارائه شده است [۶] و به دلیل ویژگی‌ها و قابلیت‌های آن نسبت به سایر روش‌های نقش‌آب‌زنی پویا همچنان از عمومیت و محبوبیت بالاتری برخوردار است.

در نقش‌آب‌زنی گراف پویا یک عدد صحیح مانند  $n$  به عنوان نقش‌آب در برنامه تعبیه می‌شود. برای تعبیه نقش‌آب، گرافی در تناظر یک به یک با  $n$  در نظر گرفته می‌شود. تکه کدی که وظیفه ساخت این گراف در حافظه  $heap$  را دارد، تولید می‌شود و این تکه کد به  $k$  قسمت تقسیم شده، به گونه‌ای در برنامه درج می‌شود که پس از وارد کردن رشته ورودی  $I$  گراف معادل نقش‌آب در حافظه ساخته شود. ویژگی مهم این روش

تمامی توکن‌های مشابه و آزمون سازگاری آنها از طریق سعی و خطا است.

البته برای مقابله با سناریوی اول انواع روش‌های شناسایی دستکاری [۹،۱۰،۱۱]، *obfuscation* [۷،۸] و رمزنگاری [۱۲،۱۳] به عنوان راهکاری برای مقابله با حمله‌های مهندسی معکوس و دستکاری کد برنامه وجود دارند؛ اما ترکیب این روش‌ها با روش توکن نرم‌افزاری علی‌رغم بهبود سطح حفاظت با افت کارایی و مشکلاتی از قبیل پنهان کردن کلید رمز گشایی، شناسایی و حذف کد واریسی کننده صحت کد برنامه، مواجهه است. همچنین برای مقابله با سناریوی دوم، تنها پیشنهاد، محدود کردن تعداد دفعات اجرای برنامه به ازای توکن‌های مختلف است که این روش هم با شناسایی و دستکاری حافظه شمارنده قابل شکست است.

روش‌های دیگری نیز برای مقابله با سرقت کل و یا بخشی از نرم‌افزار وجود دارند که اساس کار آنها افزایش احتمال شناسایی نسخه غیرمجاز است. از جمله این روش‌ها نقش‌آب‌زنی نرم‌افزار و سالخوردگی نرم‌افزار است. نقش‌آب‌زنی [۶] با تعبیه اطلاعاتی مبین هویت تولید و یا تکثیر کننده نرم‌افزار، مالک واقعی آن را مشخص می‌کند. اگرچه روش نقش‌آب‌زنی با افزایش ریسک سرقت، باعث کاهش انگیزه سوء استفاده کننده می‌شود اما راهکاری برای مقابله با تکثیر غیرمجاز، ارائه نمی‌دهد.

روش سالخوردگی نرم‌افزار [۵] با استفاده از سیاست ارائه مکرر گونه‌های جدید در بازه‌های زمانی کوتاه مانند ۲ تا ۳ ماه، باعث کاهش سودمندی نسخه‌های غیرمجاز ایجاد شده در بازه‌های زمانی فوق، می‌شود. البته عملیاتی کردن این روش در بسیاری از کاربردها ناممکن است.

دسته دیگری از روش‌های محافظت از نرم‌افزار پارش کد [۳،۴] است که با مجزا کردن کدهای حیاتی نرم‌افزار از سایر بخش‌های آن و عدم ارائه مستقیم کدهای حیاتی به کاربر، مانع تکثیر غیرمجاز نرم‌افزار می‌شود. از جمله روش‌های پیشنهادی ارائه کدهای حیاتی به صورت یک حافظه  $ROM$  و یا در قالب  $RPC$ <sup>۱</sup> است. اگر چه انواع روش‌های پارش کد نسبت به سایر

<sup>۱</sup> Remote Procedure Call

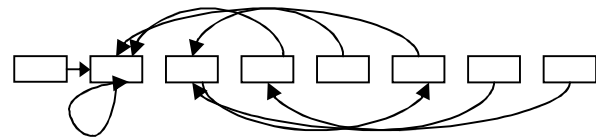
$C$  با محیط اجرایی آن در سیستم متعلق به کاربر  $U$  باشد. بنابراین تعبیه مکانیزم محافظت از نرم‌افزار شامل دو بخش تعبیه توکن و واریسی زمان اجرای آن است.

در روش پیشنهادی تعبیه و واریسی زمان اجرای توکن با استفاده از روش نقش‌آب‌زنی گراف پویا صورت می‌گیرد. به طور کلی عملیاتی کردن روش‌های نقش‌آب‌زنی پویا برای تعبیه و واریسی زمان اجرای اطلاعات با دو مشکل اساسی روبرو است. اول آنکه نقش‌آب در روش‌های پویا تنها پس از ورود یک رشته ورودی خاص تولید می‌گردد و به ازای سایر ورودی‌ها قابل دریافت و استخراج نیست. راه حل پیشنهادی این مقاله گنجاندن کدهای مربوط به تولید نقش‌آب در مسیر اصلی اجرای سازنده کلاس‌های تشکیل دهنده برنامه است. به این ترتیب اجرای این کدها در زمان بارگذاری کلاس به ازای هر نوع ورودی برنامه تضمین می‌شود.

چالش دیگر در استفاده از نقش‌آب‌زنی برای تعبیه داده‌های کنترلی زمان اجرا، مساله عرضه روال استخراج است. از آنجا که اغلب روال استخراج، دوگان روال تعبیه است یک مهاجم با در اختیار داشتن روال استخراج می‌تواند به سادگی نقش‌آب را مکان یابی کند. در کاربردهایی مانند اثبات حق مالکیت، روال استخراج در اختیار استفاده کننده قرار نمی‌گیرد بنابراین مهاجم برای مکان یابی نقش‌آب باید تنها به یک سری ویژگی‌های آماری برنامه و بخت خود اکتفا کند. اما در کاربردهایی که نیازمند استخراج نقش آب در زمان اجرا است، به نظر می‌رسد از ارائه روال استخراج به استفاده کننده که یک مهاجم بالقوه است؛ گریزی نیست. دلیل اصلی تمرکز مقالات در بکارگیری روش نقش‌آب‌زنی در کاربرد اثبات حق مالکیت و عدم توسعه نقش آب زنی در دیگر کاربردهای بالقوه آن، همین مساله است.

راهکار پیشنهادی این مقاله برای مواجهه با مساله عرضه روال استخراج نقش‌آب، واریسی یک سری ویژگی‌های محلی در نقش‌آب، به جای استخراج یکباره و مقایسه درستی کل آن است. این ویژگی‌ها از نظر کمی و کیفی باید به گونه ای انتخاب شوند که احتمال سازگاری آنها با نقش‌آبی با مقدار

آن است که به جای درج مستقیم مقدار نقش‌آب، کد تولید کننده نقش‌آب در قالب یک گراف را در برنامه درج می‌کند. گراف‌هایی که دارای تناظر یک به یک با اعداد صحیح هستند گراف‌های شمارش پذیر نامیده می‌شوند. برای ایجاد یک گراف شمارش پذیر معادل عدد صحیح  $n$  روش‌های مختلفی وجود دارد [۱۶]. «کدنگاری شمارش مبنای  $k^1$ » نمونه ای از روش‌های ایجاد تناظر میان عدد صحیح و گراف شمارش پذیر است. شکل (۱) گراف کدنگاری شمارش مبنای  $۸$ - معادل عدد  $۴۶۲۰۱۴۸$  را نشان می‌دهد. این گراف یک لیست پیوندی چرخشی از چپ به راست است که برای وضوح بیشتر، در شکل، پیوندهای چرخشی این لیست نشان داده نشده است. هر گره معادل یک رقم از عدد در مبنای  $۸$  است و هر یال خروجی از گره بیانگر مقدار آن رقم می‌باشد. عدم وجود یال بیانگر رقم صفر، وجود طوقه  $۲$  بیانگر رقم یک، لینک به گره بعدی بیانگر رقم  $۲$  و به همین ترتیب الی آخر، است.



$$n = 4620148 = (21477564)_8$$

شکل (۱): گراف مبنای ۸ معادل عدد ۴۶۲۰۱۴۸

برای استخراج نقش‌آب، برنامه به ازای ورودی  $I$  اجرا شده و گراف مربوطه از  $heap$  بازپایی می‌شود. نقش‌آب با توجه به ساختار این گراف محاسبه می‌شود.

#### ۴- روش پیشنهادی

در روش پیشنهادی برای حفاظت هر یک از کلاس‌های نرم‌افزار در برابر سرقت و یا استفاده غیرمجاز، اطلاعاتی مبین محیط اجرایی مجاز نرم‌افزار در قالب یک توکن در هر یک از کلاس‌های نسخه مورد نظر تعبیه می‌شود. به این ترتیب تنها زمانی کاربر  $U$  اجازه استفاده از کلاس  $C$  از نرم‌افزار  $S$  را دارد که واریسی صحت توکن حاکی از سازگاری توکن تعبیه شده در

<sup>1</sup> Radix-k Encoding Enumeration

<sup>2</sup> loop



سازنده گراف معادل نقش آب محاسبه شده، است. تصمیم گیری درباره نوع اطلاعات محیطی مورد نظر و نحوه محاسبه توکن وابسته به روش توکن نرم افزاری انتخابی است [۱۴]. تابع مولد نقش آب بر اساس مقدار توکن، در شکل ساده خود، می تواند توکن را به صورت یک رشته باینری در نظر گرفته و عدد صحیح معادل این رشته باینری را به عنوان خروجی تولید کند. همچنین هر نوع تابع دیگری که بتواند یک رابطه یک به یک میان توکن و یک عدد صحیح برقرار کند نیز قابل قبول است.

### درج کد مولد توکن

برای درج کد مولد توکن در نرم افزار، آن را به چند بخش تقسیم کرده و آن را در بین کدهای مسیر اصلی متد *create* کلاس مورد نظر، اضافه می کنیم. به این ترتیب کد مولد توکن در ضمن اجرای متد *create* به طور کامل اجرا می شود.

### ۴-۲- تعبیه مکانیزم «وارسی مجوز استفاده»

در زمان اجرای نرم افزار به منظور واریسی سازگاری ویژگی های فعلی محیط اجرایی کلاس با آنچه مورد تایید است، یک سری روابط عددی میان ارقام نقش آب مورد تایید استخراج شده و وجود این روابط در زمان اجرا در گراف تشکیل شده توسط متد *create*، که از این پس آن را  $G$  می نامیم، بررسی می شود. این بررسی در ضمن اجرای مسیر اصلی سایر متدهای کلاس مورد نظر صورت می گیرد.

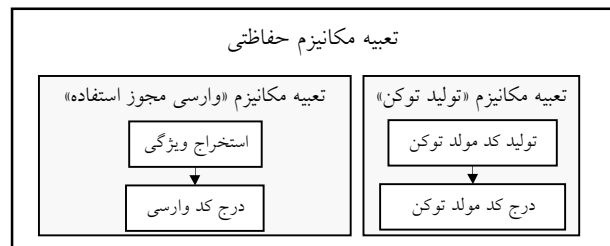
بنابراین تعبیه مکانیزم واریسی مجوز استفاده، شامل دو بخش: (۱) استخراج یک سری روابط و ویژگی ها میان ارقام نقش آب مورد تایید و (۲) تولید و درج کد واریسی کننده این ویژگی ها است.

### استخراج ویژگی

برای استخراج ویژگی هایی در مقدار نقش آب مورد تایید لازم است ابتدا توکن براساس اطلاعات سیستم مشتری محاسبه و سپس نقش آب براساس آن به دست آید. برای محاسبه توکن مورد تایید، لازم است اطلاعات لازم از طریق برقراری ارتباط با سیستم مشتری جمع آوری شود. پس از جمع آوری این

متفاوت با آنچه مورد تایید است، بسیار ناچیز باشد تا احتمال تایید نادرست کمینه گردد.

در روش پیشنهادی روش ساخت نرم افزار، شی گرا فرض شده است و سطح حفاظت از نرم افزار به کلاس های تشکیل دهنده آن ارتقا یافته است. به این ترتیب می توان مجوز استفاده را به ازای هریک از کلاس های اصلی و حیاتی نرم افزار صادر کرده و استفاده از وظیفه مندی های نرم افزار را در سطح کلاس ها محدود نمود. شکل (۲) اجزاء تعبیه مکانیزم حفاظتی در نرم افزار را در محیط تولید کننده نرم افزار و پیش از نصب نرم افزار نشان می دهد. هر یک از این اجزاء در ادامه به اختصار شرح داده می شوند. ورودی روال «تعبیه مکانیزم حفاظتی» هریک از کلاس های نرم افزار که باید مورد حفاظت واقع شود، است و خروجی آن نرم افزار آماده ارائه به کاربر می باشد.



شکل (۲) فعالیت های تعبیه مکانیزم حفاظت از نرم افزار

### ۴-۱- تعبیه مکانیزم «تولید توکن»

مکانیزم تولید توکن براساس روش نقش آب زنی گراف پویا شامل دو بخش: (۱) تولید تکه کد سازنده گراف معادل مقدار توکن و (۲) درج این کد در لا به لای کدهای متد *create* کلاس مورد نظر است. به این ترتیب بلافاصله پس از بارگذاری کلاس با اجرای متد *create*، مقدار توکن بر اساس ویژگی های محیط اجرایی کلاس، محاسبه و در قالب یک گراف در حافظه *heap* ساخته می شود.

### تولید کد مولد توکن

کد مولد توکن در قالب یک گراف شمارش پذیر، دارای چهار بخش: (۱) کد جمع آوری کننده اطلاعات محیطی کلاس در راستای محاسبه توکن در زمان اجرا، (۲) محاسبه توکن، (۳) کد تولید کننده نقش آب بر اساس توکن محاسبه شده و (۴) کد

اشاره گر مربوط به گر چهارم هم زمان با اشاره گر سوم به مقصد برسد.

## ۵- ارزیابی روش پیشنهادی

روش پیشنهادی از دو منظر سطح حفاظت و مقاومت در برابر حملات احتمالی قابل ارزیابی است.

### سطح حفاظت

در صورتی که توکن حاوی اطلاعاتی متناظر با محیط اجرایی مجاز نرم افزار مانند شماره سریال دیسک سخت و یا ویژگی از سیستم عامل باشد، با استفاده از این روش می توان هر یک از کلاس ها را در برابر تکثیر غیرمجاز و استفاده مجدد غیرمجاز محافظت کرد.

در صورتی که روال واری توکن فقط و فقط در روال هایی که دارای ارزش افزوده برای کاربر هستند مانند روال هایی که نتایج محاسبات را بر روی دیسک و یا پایگاه داده منعکس می کنند؛ تعبیه شود و توکن حاوی ویژگی های همیشه غلط از محیط سیستم باشد، با استفاده از این روش می توان یک گونه آزمایشی از نرم افزار تهیه کرد.

### میزان مقاومت

ستون چپ جدول (۱) فهرستی از حملات شناخته شده [۱۷] بر علیه روش های محافظت از نرم افزار را نشان می دهد. ستون راست این جدول مبین مقاوم و یا آسیب پذیر بودن روش پیشنهادی در برابر هر یک از این حملات است.

برای اعمال حمله *key generation* لازم است بتوان تمامی حالات ممکن برای کلید را که در اینجا همان توکن است، تولید کرده و بررسی کرد که آیا با جایگزینی آن با کلید فعلی باز هم روال اجرایی برنامه در سیستم مهاجم با شکست مواجه می شود یا خیر. اما در روش پیشنهادی اولاً وجود توکنی که هم مطابق خصوصیات محیطی نرم افزار باشد و هم دارای ویژگی های درج شده در روال واری باشد، بعید به نظر می رسد و ثانیاً بررسی روال اجرایی نرم افزار به ازای توکن

اطلاعات بر اساس انتخاب های صورت گرفته در فعالیت «تولید کد مولد توکن» برای (۱) نوع توکن نرم افزاری و (۲) تابع نگاشت توکن به یک عدد صحیح انتخاب شده، به ترتیب مقدار توکن و عدد صحیح متناظر با آن که مقدار نقش آب را تشکیل می دهد، محاسبه می شود. سپس یک سری روابط عددی میان ارقام نقش آب مورد انتظار شناسایی می شود.

این روابط می تواند میان یک یا چند رقم نقش آب برقرار باشد و یا خیلی ساده مبین مقدار یک رقم خاص از نقش آب باشد. به عنوان نمونه در مثال شکل (۱) مجموع سه رقم اول نقش آب در مبنای ۸ برابر رقم چهارم نقش آب در مبنای ۸ است.

## درج کد واری

به منظور واری سازگاری ویژگی های فعلی محیط اجرایی کلاس مورد نظر با آنچه مورد تایید و انتظار است، به جای استخراج یکباره نقش آب و مقایسه آن با معادل عددی توکن، معادل ویژگی های فعلی محیط اجرایی کلاس، وجود ویژگی ها و روابط استخراج شده در مرحله قبل در گراف  $G$ ، در زمان اجرا بررسی می شود.

برای این منظور به ازای هر ویژگی استخراج شده کدی حاوی کنترل برقراری این ویژگی در گراف  $G$  تولید و در مسیر اصلی سایر متدهای کلاس مورد نظر درج می شود. برای تخصیص این واری ها به متدهای کلاس یک انتخاب آن است که متناسب با میزان ارزش افزوده هر متد، وظیفه بررسی روابط به متدها تخصیص داده شود. بنابراین در متدهایی که هیچ گونه ارزش افزوده ای ندارند و به عنوان مثال تنها واسط کاربر را مدیریت می کنند، هیچ گونه واری انجام نمی گیرد.

دقت داشته باشید که برای واری ویژگی های استخراج شده لازم نیست ارقام نقش آب حتی به صورت محلی صریحاً استخراج شوند. به عنوان مثال برای واری ویژگی ذکر شده در بخش پیشین لزومی ندارد چهار رقم اول نقش آب استخراج شود بلکه کافی است اشاره گر  $p$  به ترتیب مقصد گره های اول، دوم و سوم را به صورت یک گره در هرگام دنبال کند و هم زمان با هر گام  $p$  اشاره گر  $q$  مقصد گره چهارم را گره به گره دنبال نماید. تنها در صورتی برقراری رابطه مورد نظر تایید می شود که

جدید منوط به درج مجدد مکانیزم واری نرم افزار است که با هزینه بالایی برای مهاجم همراه می باشد.

پیوند خورده است در صورت خرابی دیسک سخت، کاربر را دچار مشکل می کند.

جدول ۱: آسیب پذیری روش پیشنهادی در برابر حملات

مدل حمله	آسیب پذیری
key generation	به صورت خودکار غیر ممکن
reverse engineering	همراه با صرف هزینه های نمای
static code analysis	همراه با صرف هزینه های نمای
single check point failure	افزایش خطی هزینه مشابه برای روش توکن نرم افزاری
monitor program's instructions	افزایش خطی هزینه مشابه برای روش توکن نرم افزاری
monitor network connections	کاملاً مقاوم
modify operating system kernel	آسیب پذیر

بنابر اصل مشکل بودن *alias analysis* تحلیل و بررسی کدهای مربوط به تولید و واری گراف پویا با صرف هزینه های نمای<sup>۱</sup> همراه است [۱۸]. به علاوه مقدار مورد تایید برای توکن در هیچ کجای برنامه به صورت صریح نگهداری نمی شود. بنابراین حمله های *reverse engineering* و *static code analysis* بی اثر هستند. همچنین از آنجایی که مکانیزم واری در کل کلاس توزیع شده است هزینه اعمال حملات *single check point failure* و *monitor program's instructions* چندین برابر شده است.

حمله *monitor network connections* در روش مورد نظر مصداقی نمی تواند داشته باشد.

علی رقم مقاومت در برابر حملات ذکر شده روش پیشنهادی در برابر حملاتی که به نحوی محیط اجرایی نرم افزار را به صورت مجازی شبیه سازی می کنند، مانند حمله *modify operating system kernel* آسیب پذیر است. ضعف دیگر این روش که ضعف سرشتی روش های توکن نرم افزاری است؛ حساسیت بالا نسبت به ویژگی های محیطی نرم افزار است. برای مثال نرم افزاری که به شماره سریال دیسک سخت

## ۶- مقایسه با سایر روش های محافظت از نرم افزار

روش پیشنهادی در مقایسه با انواع روش های مبتنی بر سخت افزار، وابسته به تامین یک سخت افزار اضافی به ازای هر نسخه نیست. هر چند این روش می تواند با هر یک از روش های محافظتی مبتنی بر سخت افزار ترکیب شود.

این روش مانند روش های توکن نرم افزاری مزیت پیوند نرم افزار به یک سری اطلاعات خارج از آن را دارد ولی برخلاف آن ها در برابر حملات *key generation* و *single check point failure* آسیب پذیر نیست. برخلاف روش رمزنگاری سربار اجرایی بالایی را تحمیل نمی کند ولی مانند آن قابلیت محافظت از تک تک اجزای نرم افزار را تا سطح کلاس ها دارا می باشد. همچنین به دلیل مشکل بودن *alias analysis* در برابر حمله *reverse engineering* مقاوم است و نیازی به استفاده از انواع روش های *obfuscation* نیست.

روش پیشنهادی برخلاف سایر روش های نقش آبرزی نرم افزار که دارای ماهیتی منفعل هستند، فعال است و در برابر استفاده غیرمجاز از نرم افزار عکس العمل نشان می دهد. همچنین مکانیزم واری آن بر خلاف سایر روش ها نقش آب را به صورت صریح و مستقیم استخراج و واری نمی کند در نتیجه از میزان نهفتگی بالاتری برخوردار است.

مانند روش های مبتنی بر سالخوردگی نرم افزار کنترل مجوز استفاده از نرم افزار را به تعویق نمی اندازد و برخلاف روش های پارش کد کاربر را مجبور به برقراری ارتباط مستمر با سرور و یا استفاده از سخت افزار خاصی، نمی کند.

## ۷- نتیجه گیری

در این مقاله روشی برای کاهش آسیب پذیری های روش توکن نرم افزاری با استفاده از رویکرد نقش آبرزی نرم افزار ارائه شده و با ارائه روشی نو مساله عرضه روال استخراج نقش آب به کاربر، پوشش داده شده است. این روش امکان محافظت از هر یک از کلاس های نرم افزار در برابر تکثیر غیرمجاز و استفاده

<sup>۱</sup> از مرتبه ۲<sup>۱۸</sup> [۱۸]



- [9] M. J. Atallah, E. D. Bryant and M. R. Stytz, "A survey of anti-tamper technologies". *CROSSTALK, The Journal of Defense Software Engineering*, pp. 12-16, 2004.
- [10] B. Horne, L. Matheson, C. Sheehan and R. Tarjan, "Dynamic Self-Checking Techniques for Improved Tamper Resistance", *Proc. 1st ACM Workshop on Digital Rights Management*, Springer LNCS 2320, pp. 141-159, 2002.
- [11] Y. Chen, R. Venkatesan, M. Cary, R. Pang, S. Sinha and M. Jakubowski, "Oblivious Hashing: A Stealthy Software Integrity Verification Primitive", *Proc. 5th Information Hiding Workshop*, Springer LNCS 2578, pp. 400-414, 2002.
- [12] A. Herzberg, S. S. Pinter, "Public protection of software", pp. 371-393, *ACM Trans. Computer Systems*, vol.5, no.4, 1987.
- [13] R. Anderson, "Information Hiding", LNCS, vol. 1174, Cambridge, U.K., 1996.
- [14] G. Hachez, "A Comparative Study of Software Protection Tools Suited for E-Commerce with Contributions to Software Watermarking and Smart Cards," *Ph.D. Thesis*, Universite Catholique de Louvain, Belgium, ch. 2, pp. 38-39, 2003.
- [15] J. Nagra, C. Thomborson and C. Collberg, "A functional taxonomy for software watermarking", *In Proc. of the 25th Australasian Computer Science Conference*, pp. 177-186, 2002.
- [16] F. Harary and E. Palmer, "Graphical Enumeration". *Academic Press*, New York, 1973.
- [17] B. Blietz, "Software Tamper Resistance Through Dynamic Monitoring", *Phd thesis*, Iowa State University, 2004.
- [18] C. Collberg, C. Thomborson, and D. Low, "Manufacturing Cheap, Resilient, and Stealthy Opaque Constructs", *ACM Symposium on the Principles of Programming Languages (POPL)*, pp. 184-196, 1998.

مجدد غیرمجاز را فراهم می‌آورد. به علاوه امکان ارائه یک گونه آزمایشی از نرم‌افزار را در اختیار تولید کننده قرار می‌دهد. طی ارزیابی‌های انجام شده نشان داده شد که روش پیشنهادی در برابر انواع حملات مطرح در دامنه محافظت از نرم‌افزار، به استثنا شبیه سازی محیط اجرایی نرم‌افزار مانند حمله *modify operating system kernel* مقاوم است. از آنجایی که روش پیشنهادی جزء اولین کوشش‌ها در زمینه استفاده از رویکرد نقش‌آب‌زنی برای واری‌های زمان اجرا است، توسعه کاربری این رویکرد برای واری‌های زمان اجرا در کاربردهای دیگر به عنوان پژوهش‌های آتی پیشنهاد می‌شود.

## ۸- تشکر و قدردانی

این تحقیق با حمایت مالی مرکز تحقیقات مخابرات ایران انجام شده است.

## ۹- مراجع

- [1] P. T. Devanbu and S. Stubblebine, "Software Engineering for Security: A Roadmap", *The Future of Software Engineering*, ACM Press, pp. 227-239, 2000.
- [2] B. S. Joshi, "Computer software security system", *United States Patent 4*, pp. 688-169, 1987.
- [3] T. Sander and C. Tschudin, "On software protection via function hiding", *In 2nd International Workshop on Information Hiding*, 1998.
- [4] L. J. Tolman and A. J. Etstrom, "Anti-piracy system using separate storage and alternate execution of selected public and proprietary portions of computer programs", *United States Patent 4*, pp. 646-234, 1987.
- [5] M. Jakobsson and K. Reiter, "Discouraging Software Piracy Using Software Aging", *Proceedings of 1st ACM Workshop on Security and Privacy in Digital Rights Management*, LNCS, vol. 2320, pp. 1-12, 2002.
- [6] C. Collberg and C. Thomborson, "Software watermarking: Models and dynamic embedding", *In Symposium on Principles of Programming Languages*, pp. 311-324, 1999.
- [7] F. Cohen, "Operating System Protection Through Program Evolution", *Computers and Security*, vol. 12, no. 6, pp. 565-584, 1993.
- [8] C. Collberg and C. Thomborson, "Watermarking, Tamper-Proofing, and Obfuscation - Tools for Software Protection", *IEEE Transactions on Software Engineering*, vol. 28, no. 8, pp. 735-746, 2002.