



ارائه شده توسط :

سایت ترجمه فا

مرجع جدیدترین مقالات ترجمه شده

از نشریات معتربر

## چارچوب کنترل دسترسی پایدار به شبکه محاسبه ابر

چکیده:

ارتباطات متحده امکان اشتراک بی وقفه داده ها بین ابزارهای مختلف در سکوهای مختلف فراهم می کنند. از دیرباز، سازمان ها از سرورهای محلی برای ذخیره داده استفاده نموده اند و کارکنان با استفاده از رایانه های رومیزی دارای خط مشی امنیتی از قبل تعریف شده به داده ها دسترسی پیدا کرده اند. در عصر ارتباطات متحده، کارکنان از مزایای ابزارهای هوشمند و فن آوری بی سیم 4 جی برای دسترسی به داده ها از هر مکان و در هر زمان استفاده می کنند. پروتکل های امنیتی ز جمله کنترل دسترسی طراحی شده برای ساختار سنتی هنگام ادغام ابزارهای موبایل با شبکه داخلی سازمان کافی نیست. در این زمینه ما به بررسی ویژگی های ابزارهای هوشمند برای ارتقا امنیت راهبرد کنترل دسترسی استفاده می کنند. ویژگی های پویا در ابزارهای هوشمند از جمله خطا در قفل گشایی، کاربرد نرم افزار، محل و مجاورت ابزارها را می توان برای تعیین ریسک کاربر نهایی به کار برد. در این مقاله به طور بی وقفه ویژگی های پویا را در طرح کنترل دسترسی سنتی شامل می سازیم. شامل سازی ویژگی های پویا لایه اضافی امنیت را برای کنترل دسترسی سنتی فراهم می کند. ما نشان می دهیم که کارایی الگوریتم پیشنهادی قابل قیاس با کارایی طرح های سنتی می باشد.

### ۱- مقدمه

امروزه سازمان نیاز به ابزاری مختلف از جمله ابزارهای هوشمند و رومیزی، ایمیل، پیام فوری، پیام صوتی، ارائه اطلاعات و کنفرانس صوتی، تصویری و وب دارند. هنگامی که این ابزارها در سیستمی ادغام می شود که امکان اشتراک گذاری داده های بی وقفه در بین وسایل را فراهم می کند، آن شبکه ارتباطات متحده نام دارد. ابزارهای هوشمند و ادغام آنها در شبکه سنتی بهره وری در بین کارکنان و نیز آسیب پذیری های امنیتی جدید را افزایش می دهد. از دیرباز سازمان ها داده ها را در سرورهای محلی ذخیره کرده اند و کارکنان با استفاده راهبردهای

کنترل دسترسی به داده ها دستری دارند. به هر حال روند اخیر در محاسبه ابر، برونو سپاری و ابزارهای هوشمند یا ابزارهای خود را بیاور، و پهنانی باند موبایل گستردۀ سازمان ها را مقدور ساخته است تا از هر مکان و زمان اطلاعات را به اشتراک گذارند. داده ها را می توان با استفاده از ذخیره داده های عمومی از جمله فراسختار محاسبه ابر به اشتراک گذاشت که می تواند قابلیت های محاسبه انعطاف پذیر فراهم سازد، هزینه ها کاهش دهد. به طور ویژه ابزارهای خود را بیار، به موضوع داغی پس از نظر سنجی سیسکو 2012 تبدیل شده است که پی برده است 95٪ از کارکنان اجازه دارند از ابزارهای موبایل خود درون سازمان های خود استفاده کنند. تعداد کاربرانی که از ابزارهای شخصی خود برای کار استفاده می کنند، افزایش یافته است. این روند بر خلاف سنتی است که در آن کارکنان دسترسی به ابزارهای شرکت در قالب نرم افزارهای معین و خط مشی ها برای دستیابی به امنیت دارند. اخیراً محققان بر توسعه راهبردها تاکید داشته و سامسونگ و بلک بری از فن آوری ناکس، بس 12 به ترتیب برای اجرای خط مشی ای امنیت شرکتی در ابزار کاربر استفاده می کنند. این روند نیاز به روش های تازه برای کنترل دسترسی داده های ذخیره شده در ابر دارد. از دیرباز فرض می کنیم که دارندگان داده ها، کاربران و سرور ذخیره در یک حیطه بوده و سرور به طور کامل مورد اعتماد است. به هر حال، در ابزار خود را بیاور، محاسبه ابر و محیط برونو سپاری، محرمانه بودن داده ها تضمین نمی شود چون داده ها درون محیط شخص ثالث ذخیره می شوند. شخص ثالث می تواند به اطلاعات فردی کارکنان و منابع تجاری کاربران دسترسی داشته باشد برای غلبه بر این مشکل دسترسی به داده های محرمانه در محیط توزیع یافته از طریق راهبرد کدگذاری ویژگی محور امکان پذیر است. راهبرد کدگذاری ویژگی محور به عنوان راهبرد کدنگاری نوید بخش در نظر گرفته شده و از داده های محرمانه و کنترل دسترسی به طور همزمان پشتیبانی می کند. با راهبرد کدگذاری ویژگی دارندگان داده ها می توانند داده ها را با استفاده از خط مشی های دسترسی کد گذاری کنند. فرض کنیم کارمندی با ویژگی های و کارکرد و و یا کد گذاری را انجام می دهد: مدیر یا رئیس مالی و شرکت الف. لذا کارمندی که مدیر بوده و در شرکت الف استخدام می باشد می تواند فایل را کد گشایی کند. دو نوع طرح کد گذاری بر مبنای ویژگی وجود دارد: کد گذاری بر مبنای ویژگی اقتدار مجزا و کد گذاری بر مبنای

ویژگی اقتدار چندگانه. در طرح اقتدار مجزا تنها اقتدار ویژگی مسئول نظارت بر تمامی ویژگی ها می باشد. در اقتدار چندگانه چند اقتدار ویژگی مسئول مجموعه های ویژگی ها می باشند.

در مورد ابزار خود را بیاور، کد گذاری مبنی بر ویژگی نمی تواند به طور مستقیم برای حمایت از داده ها به کار رود. محترمانه بودن داده ها در طرح های کد گذاری مبتنی بر ویژگی متکی بر ویژگی های استاتیک از قبل تعریف شده از جمله مدیر، مسئول مالی، و شرکت الف می باشد. شبکه های وای فای و مجاورت ابزارها را می توان به منظور تایید هم زمان مورد استفاده قرار داد. ویژگی های جمع آوری شده از طریق ابزرها هو شمند را ویژگی های پویا می نامیم چون بسته به جابجایی کاربر تغییر می کنند.

در این مقاله الگوریتم جدیدی مطرح می کنیم که از سازمان ها جهت ویژگیهای پویا درون طرح کد گذاری بر مبنای ویژگی جهت کنترل دسترسی مستحکم مطرح می کنیم که تازه بودن الگوریتم به خاطر موارد زیر است.  
1-الگوریتم جدید ویژگی های پویا را برای طرح کد گذاری بر مبنای ویژگی اجرا می کند.  
2-الگوریتم جدید طرح کد گذاری بر مبنای ویژگی را به خطر نمی اندازد.  
3-الگوریتم جدید از اقتدار تک و چندگانه امنیت طرح کد گذاری بر مبنای ویژگی را به خطر نمی اندازد.  
4-عملکرد الگوریتم جدید قابل قیاس با طرح کد گذاری امنیتی سنتی است.

## 2-آثار مربوطه

کنترل دسترسی مسئله امنیتی سنتی است و مدل های زیادی در ادبیات مطرح شده اند. در سال 1996 ساندو با همکاران مدل کنترل دسترسی تحقیق پذیر با عنوان کنترل دسترسی نقش محور معرفی نمود که اقتدار و اجرا را راحت می نمود. مدل های کنترل دسترسی نقش محور متعددی پیشنهاد شده اند. زانگ و پاراشار مدل کنترل دسترسی نقش محور را برای پشتیبانی از اطلاعات زمینه به نام طرح کنترل دسترسی پویا آگاه از زمینه گسترش دادند (2). در (2) کاربری با اسناد دسترسی بر اساس نقش خود (یک سری ویژگی ها) و اطلاعات زمینه تعیین می شود. منابع مجموعه نقش ها را حفظ نموده و نقش بالقوه ای برای کاربر در نظر می گیرد. آثار مشابهی در مبنای شرایط زمانی با نام کنترل دسترسی نقش محور زمانی در (4) و بر اساس دامنه رویداد و شرایط محور به

عنوان کنترل دسترسی نقش محور رویداد مداری در (3) مطرح می شوند. در (3،4) رویداد قابل اندازه گیری، متغیر زمینه پویا تعریف شد که می تواند بر تصمیمات دسترسی علاوه بر متغیرات زمان و مکان تاثیر گذارد. در (17) ویژگی های زمانی و مکانی برای پشتیبانی از طرح کنترل دسترسی بیمار محور در مراقبت بهداشتی الکترونیکی مطرح شدند. سیستم کنترل دسترسی نقش محور موبایل که خط مشی محل و مکان را اجرا می کند در (6) مطرح شد. در (6) شی مججهز به گیرنده ارتباطات نزدیک میدان بوده و کاربر دارای مجموعه ابزار پر توان ارتباطات نزدیک میدان می باشد. لذا کاربر می تواند با تبادل اسناد با استفاده از پروتکل های ارتباطات نزدیک میدان به منابع خاصی دسترسی داشته باشد.

هاسن والشچانک مدل گسترده ای از مدل کنترل دسترسی نقش محور برای سیستم های موبایل مطرح کردند (5). آنها مدل کنترل دسترسی نقش محور را با معرفی مفهوم نقش های محیطی به منظور کنترل مجموعه دسترسی با فعال سازی/غیرفعال سازی نقش های مبتنی بر اطلاعات مکانی معرفی نمودند. در اینجا اجازه به طور پویا به نقش متمکن بر مکان داده می شود. در (7) مولفین مدل کنترل دسترسی محل محور پیچیده تر مطرح نمودند. نقش را می توان به کاربر در محل تعیین شده خاص و برخی نقش ها را در محل های دیگر تعیین نمود. هر دو آثار (5و7) از اطلاعات مکانی و زمانی در مدل کنترل دسترسی نقش محور استفاده می کنند اما ویژگی های زمینه ای مهم دیگر را در محیط موبایل امروزی در نظر نمی گیرند. هسین-چو و یان هیسانگ راهبرد کدگذاری داده ای محل محور با مکان های استاتیک مطرح نمودند (19). هر محل استاتیک حاوی مختصات از پیش تعیین شده طولی و عرضی بود. مفهوم ژئوکدگذاری یا کد گذاری بر مبنای محل در توزیع ایله دیجیتال از سوی اسکات و دنینگ معرفی شد (18). ال ابراهیم با همکارنا پروتوكل کدگذاری مکانی را با محدود کردن کد گذاری پیام به محل و زمان خاص مطرح کردند (20). کد گذاری این اثر شبیه (19) بود که در آن محل ها ایستا بودند. ویجیاپالاکاشیمی و پالانیولو با کدگذاری منحنی هذلولی در شبکه های حسگری سیم تعیین محل ایمنی مطرح نمودند (21). کریمی و کلانتری (22) پروتکل کد گذاری محلی مطرح نمودند

که به گره های موبایل این امکان را می دهد با یکدیگر ارتباط برقرار کنند راهبرد مشابه‌های موبایل در (23) مطرح شد. در (8) چارچوب کنترل دسترسی با استفاده از پروتکل آی.ایی.ایی.ایی 802.11 مطرح می شود که به موجب آن دسترس به شبکه ناحیه محلی بی سیم امکان پذیر است. هنگامی که کاربر این زمینه می تواند اسناد محترمانه را از طریق پروتکل آی.ایی.ایی.ایی 802.11 دریافت می کند. مولفین در (9) روشی مطرح کردند که به بررسی و تحلیل میزنا حمایت مدل کنترل دسترسی می پردازد. جدول 1 این اثار را با آثار مشتمل بر ویژگی پویا مقایسه می کند که در آن علامت تیک را به منزله پشتیبانی و ضربدر به معنای عدم پشتیبانی است. ساهای و واترز (10) کدگذاری مبتنی بر ویژگی را مطرح نمودند و در آن کدگذاری مبتنی بر هویت پیام را تحت چند ویژگی معرفی نمودند که شامل هویت فازی می بشد. دو نوع طرح کدگذاری ویژگی محور خط م شی ا صلی تو سط گویال با همکاران (11) و کد گذاری مبتنی بر ویژگی خط م شی متن رمزی در (12) مطرح شد. چیس (31) سیستم کدگذاری ویژگی محور مجزا و چند منظوره را جهت نظارت بر ویژگی ها مطرح نمود . چیس و چو اثر دیگری (32) معرفی نمودند که طرح قبلی (31) را بهبود می بخشید. در (32) اقتدار مرکزی از بین بردا شته شد و کلید بی نام پروتکلی را صادر نمود که به بررسی حریم کاربر می پرداخت. اثر (43) لکو و واترز طرح کدگذاری ویژگی محور کامل (33) معرفی کردند که نیاز به سرور مورد اعتماد نداشت. اثر (43) در باه برون سپاری پیچیدگی محاسباتی و ارتباطی کاربران با اقتدار نیمه ساختاری می باشد. طرح کدگذاری جدید برای استفاده اقتدار نیمه ساختار بدون نقض حریم طمرح شد. به هر حال ایده طرح جدید استفاده از ویژگی های ابزارهای هوشمند در اینجا مطرح می شود و نقاط ضعف و اهمیت کارجذید بررسی می شود.

Static attributes	Dynamic attributes						etc	Data confidentiality
	Spatial OR temporal attribute	App usage	Unlock failure	Proximity				
Context aware RBAC [2]	✓	✓	✗	✗	✗	✗	✗	✗
Event driven RBAC [3]	✓	✓	✗	✗	✗	✗	✗	✗
Temporal RBAC [4]	✓	✓	✗	✗	✗	✗	✗	✗
Spatial RBAC [5]	✓	✓	✗	✗	✗	✗	✗	✗
Spatial-temporal RBAC [6]	✓	✓	✗	✗	✗	✗	✗	✗
Location aware RBAC [7]	✓	✓	✗	✗	✗	✗	✗	✗
Location aware AAC [8]	✓	✓	✗	✗	✗	✗	✗	✗
Spatial-Temporal and E-health [17]	✓	✓	✗	✗	✗	✗	✗	✗
Location based encryption [18]	✓	✓	✗	✗	✗	✗	✗	✓
Location and mobile [19]	✓	✓	✗	✗	✗	✗	✗	✓
Geoencryption [20]	✓	✓	✗	✗	✗	✗	✗	✓
Secure localization [21]	✓	✓	✗	✗	✗	✗	✗	✓
Location based encryption [23]	✓	✓	✗	✗	✗	✗	✗	✓
<b>Proposed scheme</b>	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓

جدول 1

### 3-بیان مسئله

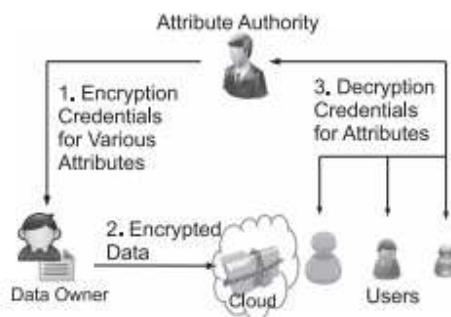
این بخش ساختار سیستم، تهدیدات حريم و امنیت مربوط به رویکرد مطرح شده و فرض های اساسی قابل اجرا در بقیه اثر را معرفی می کند.

#### 3-1 ساختار سیستم

سیستم مطرح شده شامل چهار مولفه زیر می باشد: کاربران مجہز به یک یا چند ابزار هوشمند می باشند. ابزار هوشمند متصل به اینترنت بوده و داده های خدمات را از هر مکان و زمان را قابل دریافت می سازد. چون این روکید از رمزگذاری منحنی هذلولی دوخطی استفاده می کندهر گونه ابزار کدگذاری آر اس ای و کد گشاپی می تواند این رویکرد را اجرا کند و اندازه کلید مورد نیاز برای رمزگاری 224 بیت است که کمتر از اندازه کلید آر اس ای 2048 است.

دارندگان داده ها، داده های کد گذاری شده را به ذخیره ابر بارگذاری کرده و خط مشی های ممکن را تعریف می کنند که در نمونه ما ای نتعریف بر مبنای ویژگی های استاتیک برگرفته از ای.ای. با ویژگی های پویا می باشد. ارائه دهنده خدمات ابر ذخیره ابر و قدرت محا سباتی برای کاربران و دارندگان داده فراهم می کنند. در نمونه ما دارندگان داده ها داده های کد گذاری شده را به محل ذخیره بارگذاری می کنند در حالی که کاربر داده

های کدگذاری شده را از محل ذخیره بارگیری می‌کند. مقامات ویژگی دارای نقش کنترل و حفظ ویژگی‌های استاتیک کاربران هستند. مقامات مختلف مجموعه ویژگی‌های متفاوت را مدیریت می‌کنند کاربر باید ویژگی‌های خود را به مقامات ثابت کند.



شکل 1

### 3-2 کدگذاری ویژگی محور

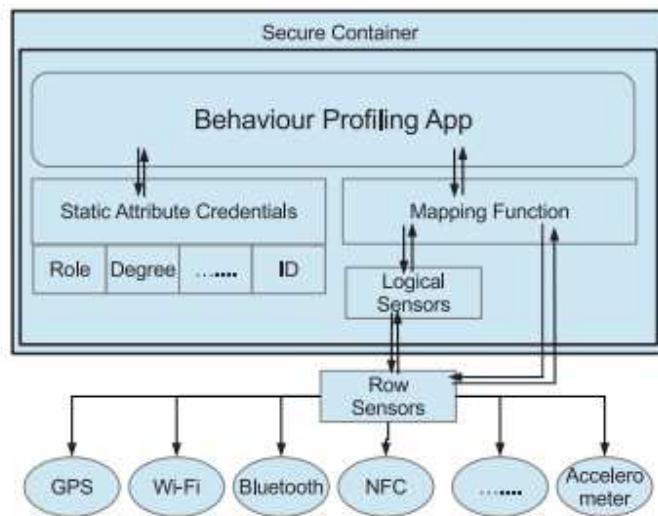
کدگذاری ویژگی محور به داده‌ها امکان کدگذاری می‌دهد به نحوی که فقط افرادی به آنها دسترسی داشته باشند که دارای اسناد برای ویژگی‌های ضروری هستند. در این طرح کدگذاری مقامات ویژگی‌های مورد اعتماد اسناد کدگذاری و کدگشایی را حفظ می‌کنند و ویژگی‌های کاربر را قبل از افشای اسناد و داده‌ها تایید می‌کنند. شکل 1 نحوه دارنده داده، ای.ای. و تعامل کاربر با یکدیگر را نشان می‌دهد.

### 3-3 تهدیدات امنیتی و حریم

چند تهدید امنیتی و حریم وجود دارد که مانعی بر سر راه طرح‌های کنترل دسترسی می‌باشد. حال لیست حملت بالقوه و ارتباط آنها با شرایط سیستم را معرفی می‌کنیم.

تهدیدات مربوط به هویت: تهدید اصلی به هویت عناصر پروتکل مربوط می‌شود و رقیب ممکن است به عنوان هویت خود را جاذبه و سعی می‌کند هویت مشروع از خود جلوه دهد. هدف ما جلوگیری از این رقیب‌ها می‌باشد.

باشد. تهدیدات حريم: کاربر به منظور دریافت کلید کد گشایی نیاز به فراهم سازی ویژگی های خود برای مقامات می باشد. لذا نوعی از مقامات مخرب ممکن است به این ویژگی های کاربر دست یابد. هدف ما فراهم سازی تضمین حريم برای کاربران است. حملات برخورد: هر مقام ویژگی مجموعه ای ویژگی ها را در سیستم مدیریت می کند اما ممکن است با یکدیگر برخورد کنند تا ویژگی های کاربر را استنباط کنند. این کار بعثت می شود مقامات مخرب به ویژگی ها دست یابند هدف ما محفظت در برابر حملات به برخورد در کاربرنهایی و مقامات ویژگی می باشد. فریب ویژگی پویا: ابزارهای هوشمند از جمله کاربرد نرم افزار و حس گرهای محلی ویژگی پویا را به دست می آورند و لذا دارنده داده ها باید اطمینان حاصل کند که ابزار کاربر دستکاری نشده باشد. در اینجا باید یک سری فن آوری ها برای تضمین عدم تقلب در ویژگی ها در نظر داشت. فریب ردیابی: نرم افزار نصب شده درون ابزار کاربر باید داده های حس گر را جمع آوری کند تا ارزش ویژگی های پویا را تعیین کند. اگر نرم افزار مخرب باشد آنگاه شخص ثالث می تواند به داده ها دست یابد. لذا داشتن فن آوری های پشتیبان کاربران از مورد حمله واقع شدن از سوی اشخاص ثالث حائز اهمیت است.



شکل 2

4- طرح کدگذاری ویژگی محور ایستا و پویا برای اقتدار ویژگی منحصر به فرد

## 4-1 فرض ها و اصول طراحی

در طرح پیشنهادی فرض می کنیم که کاربران دارای نرم افزار نصب شده در ابزار هوشمند خود هستند که ویژگی های پویا را به دست می آورد تا در کنار ویژگی های ایستا متناسب با خط مشی تعریف شده از سوی دارنده داده ها باشد. ویژگی های پویا از جمله محل، زمان، دما، نوبت، نور و حضور ابزارهای دیگر و تعامل بین کاربر و گوشی هوشمند یا ترکیبی از آنها در (37-40) به کار رفت تا خط مشی های دسترسی در محیط ابزار هوشمند برسی شود. در (28) مولفین طرح دسترسی برای کنترل پویای ابزار قفل زمان و روش قفل گشایی مطرح نمودند. شکل 2 نرم افزار پروفایل رفتاری را نشان می دهد که در زمینه ایمن نصب شده و کارفرمایی استفاده کننده از سکوی نرم افزار از جمله ناکس یا بی ای اس 12 بر آن نظرات دارد.

ترکیبیات دوخطی: گیریم  $\mathbb{G}_1$  و  $\mathbb{G}_2$  دو گروه رده اول  $q$  بوده و  $g_1, g_2 \in \mathbb{G}_1$  و  $g_1^{-1}, g_2^{-1} \in \mathbb{G}_2$  باشند. حال نقشه

دو خطی را چنین فرض می کنیم  $\mathbb{G}_1 \times \mathbb{G}_2 \rightarrow \mathbb{G}_T$ . که دارای خواص زیر است: 1- دو خطی:

$$\hat{e}(x^a, y^b) = \hat{e}(x, y)^{ab}, \quad a, b \in \mathbb{Z}_q, \quad \forall x \in \mathbb{G}_1, \forall y \in \mathbb{G}_2,$$

2- تجزیه ناپذیری: به ازای  $\hat{e}(x, y) \neq 1$ . وجود دارد  $\hat{e}(x, y) = 1$ . 3- قابلیت محاسبه:  $\hat{e}(x, y)$  محاسبه موثر می باشد.

از ضمام لاغرانج: سهم رمز شامیر از راهبرد از ضمام لاغرانج برای دستیابی به رمز از میان رمزهای مشترک می پردازد. فرض کنید که  $p(x) \in \mathbb{Z}_p[x]$  چند جمله ای  $k-1$  درجه بوده و رمز برابر  $p(0) = s$  است. گیریم

$$S = \{x_1, x_2, \dots, x_k\}$$

$$\Delta_{x_i, S}(x) = \prod_{x_j \in S, x_j \neq x_i} \frac{x - x_j}{x_i - x_j}.$$

به ازای مقادیر متفاوت  $K$  در  $p(x_1), p(x_2), \dots, p(x_k)$ . چند جمله ای  $p(x)$  را می توان طبق زیر نوشت

$$p(x) = \sum_{x_i \in S} p(x_i) \prod_{x_j \in S, x_j \neq x_i} \frac{x - x_j}{x_i - x_j} = \sum_{x_i \in S} p(x_i) \Delta_{x_i, S}(x),$$

لذا رمز  $S$  بر طبق زیر به دست می آید

$$s = p(0) = \sum_{x_i \in S} p(x_i) \prod_{x_j \in S, x_j \neq x_i} \frac{0 - x_j}{x_i - x_j}.$$

تطبیق دهی: تابع مقایسه خطی را به عنوان  $M$  در نظر می گیریم. این تابع دو ورودی از حس گر ابزار هوشمند و دارنده داده دارد. دارنده داده باید داده های حس گر مورد نیاز و عملیات بولین را انجام دهد. خروجی تابع بله یا خیر است.

فرض دیفی-هلمن دو خطی تغییر یافته تصمیمی: فرض کنید چالش گر  $a, b, c, z \leftarrow R \text{ Z}_p$  به طور تصادفی انتخاب می کند. فرض دیفی-هلمن دو خطی تغییر یافته تصمیمی آن است که هیچ مخرب و رقیب زمانی چند جمله ای نمی تواند این عوامل سه گانه را تشخیص دهد. ما از این ویژگی برای اثبات از طریق نقض این مسئله استفاده می کند که الگوریتم پیشنهادی ما طرحی در برابر حملات معروف است.

## 2- طرح پیشنهادی

معیر با طرح کدگذاری ویژگی محور سنتی توصیف شده در بخش 2-3، در این بخش نشان خواهیم داد که چگونه می توان به طور موثر ویژگی های پویا را در طرح کدگذاری ویژگی سنتی جای داد که در ان دارنده داده ها می تواند داده ها را با استفاده از اسناد مقام ویژگی و نیز ویژگی های پویا شامل ساخت. شبیه کدگذاری ویژگی محور سنتی (11)، الگوریتم مطرح شده همچنین شامل چهار الگوریتم فرعی زیر است. ساختار: الگوریتم ساختار از پارامتر امنیت  $\lambda$  به عنوان وردی و گروه دو خطی خروجی و مجموعه ای از پارامترها استفاده می کند. پارامترهای  $q$  و  $G1$  پارامترهای عمومی اند و  $Y = \hat{e}(g, g)^y$   $\{T_i = g^{A,i}\}$  کلیدهای عمومی ویژگی های حفظ شده با اقتدار و  $y, t_{A,i} \in \mathbb{Z}_q^\dagger$  به ازای هر ویژگی  $A$  کلیدهای خصوصی مقامات ویژگی اند.

صدور کلید: مسئول ویژگی کلید کد گشایی برای کاربر لافراهم می کند که دارای یک سری ویژگی ها با تولید تصادفی چند جمله ای  $p_u(0) = y'$  به ازای  $u$  می باشد. به هر حال  $D_i(u)$  برای کاربر  $u$  در آمین ویژگی صادر می کند.

کدگذاری: الگوریتم کد گذاری یک سری ویژگی های حفظ شده با مسئول ویژگی و نیز ویژگی های پویا دارنده داده ها به عنوان داده های ورودی حفظ می کند. آنگاه متن رمز داده ها را خروجی جلوه می دهد. در این مرحله دارنده داده ها کلید خصوصی  $s_A$  و  $s_B$  و کلیدهای عمومی متناظر  $E_A$  و  $E_B$  تولید می کند.

کد گشایی: الگوریتم کد گشایی اسناد کد گشایی دریافتی از مسئول ویژگی را اتخاذ نموده و پارامترهای ویژگی را از بزار هوشمند و متن رمزی را به عنوان ورودی قبول کرده و سپس داده های اولیه را به عنوان خروجی بیرون می دهد. نرم افزار پروفیل رفتار به طور ایمن مقدار شبکه ویژگی های پویا مورد نیاز را تواند با  $Y^{SA}$  به دست  $= h(M(a_{c,1}) || M(a_{c,2}) || \dots || M(a_{c,n}))$  می آورد. رمزگشایی موفقیت آمی زاست اگر و تنها اگر  $h(M(a'_{c,1}) || M(a'_{c,2}) || \dots || M(a'_{c,n}))$

در حالت رمزگشایی، نرم افزار پروفایل رفتاری از قبل در دستگاه هوشمند کاربر نصب شده و محل خود را تعیین می کند.تابع تطبیق دهی  $m$  که داده های ورودی صاحب داده ها را وارد می کند و خروجی آنی آری و خیر است و اگر میزان ریسک کمتر از آستانه تعریف شده باشد آنگاه این تابع  $m$  آری است. در بخش 7 درباره امنیت پروفایل رفتاری بحث خواهیم کرد.

### 4-3 بازی امنیت

به منظور اجتناب از آسیب پذیری امنیت، طرح های مبتنی بر ویژگی باید در برابر مدل هویت گزینشی ایمن باشند. در مدل گزینشی هویت رقیت مخرب باید هویت های چالش امیز جهت چالش کشیدن مطرح کند. سپس

چالش گر پارامترهای ضروری را تهیه کرد و برای رقیب می فرستد. اگر رقیب نتواند پیام را کد گشایی کند، آنگاه طرح پیشنهادی در برابر مدل هویت ایمن است.

ساختار: چالش گر مرحله ساختار الگوریتم و تشکیل آن را اجرا نموده و به پارامترهای عمومی را به رقیب می گوید. جستجوی کلید رمز: رقیب اجازه دارد هر تعداد جستجوی کلید رمز انجام دهد. چالش: رقیب دو پیام  $m_0$  و  $m_1$  به چالش گر در زمینه ساهد می فرستد. حال چالش گر به طور تصادفی یکی از پیام ها را انتخاب می کند. جستجوهای کلید رمز بیشتر: رقیب اجازه دارد جستجوی کلید رمز بیشتر انجام دهد تا زمانی که می خواهد. حدس: حال رقیب حدس می زند کدام پیام از سوی چالش گر کد گذاری شده است. رقیب زمانی موفق است که پیام صحیح را با احتمال  $\frac{1}{2} + \epsilon$  حدس بزند که در آن  $\epsilon$  تابع غیر قابل صرف نظر می باشد.

#### Setup $\mathcal{S}$

- AA generates group bilinear parameters:  $q, g, \mathbb{G}_1, \leftarrow \mathcal{S}(1^\lambda; \sigma)$ , for a given security parameter  $\lambda$  and  $\sigma \in \{0, 1\}^{\text{poly}(\lambda)}$ .
- AA randomly generates secrets  $y, t_{A,i} \in \mathbb{Z}_q$  for each attribute  $i$  ( $1 \leq i \leq N$ ) where  $N$  is the total number of attributes monitored by the authority.
- AA publishes the corresponding public keys  $\{T_i = g^{t_{A,i}}\} \forall i \in \{1, \dots, N\}$  and  $Y = \hat{e}(g, g)^y$ .

#### Key Issuing $\mathcal{KG}$

- To issue decryption keys for user  $u$ , AA chooses a random polynomial  $p_u$  with degree  $d - 1$  where  $p_u(0) = y$ . It should be noted that  $p_u(0)$  for any users should be equivalent to  $y$ .
- AA generates decryption credential for  $i^{\text{th}}$  attribute for  $u$  as:  $D_u(i) = g^{p_u(i)/t_{A,i}}$  where  $\forall i \in A_U$  ( $A_U$  denotes the attributes set of  $u$ ).

#### Encryption $\mathcal{E}$

Data owner encrypts data  $m$  for attribute set  $A_m = A_A \cup A_C$ , where  $A_A = \{a_{a,1}, \dots, a_{a,d}\}$  denotes the attributes maintained by AA and  $A_C = \{a_{c,1}, \dots, a_{c,n}\}$  denotes the dynamic attributes defined by the data owner, as follows:

- \* Data owner randomly chooses  $s_A, s_B \in \mathbb{Z}_q$  and encrypts the data as  $Enc_m = mY^{s_B}$ .
- \* Data owner computes  $E_0 = h(M(a_{c,1})||M(a_{c,2})||\dots||M(a_{c,n}))Y^{s_A+s_B}$ ,  $E_i = g^{t_{A,i}s_A}, \forall i \in A_A$ , where  $h : \{0, 1\} \rightarrow \mathbb{Z}_q$  is a secure hash function,  $M$  is a mapping function of dynamic attributes and  $||$  denotes concatenation.
- \* Now data owner uploads  $CT_m = \{Enc_m, E_0, E_i, \forall i \in A_A \text{ and } A_C\}$  into the cloud.

#### Decryption $\mathcal{D}$

- \* User downloads  $CT_m$  from the cloud and checks the required attributes to decrypt  $m$ .
- \* User computes  $\hat{e}(E_i, D_u(i)) = \hat{e}(g, g)^{p_u(i)/s_A}$  where  $i \in A_A \cap A_U$ .
- \* Using interpolation technique,  $u$  can compute  $Y^{s_A} = \hat{e}(g, g)^{p_u(0)/s_A} = \hat{e}(g, g)^{Y^{s_B}}$ .
- \* Now corporate app installed in users mobile device computes the hash value of dynamic attributes such as current location, risk-level associated with current location and risk-level associated with user behavior and outputs  $h(M(a'_{c,1})||M(a'_{c,2})||\dots||M(a'_{c,n}))$ .
- \* User can decrypt the data as follows (only if  $h(M(a'_{c,1})||M(a'_{c,2})||\dots||M(a'_{c,n})) = h(M(a_{c,1})||M(a_{c,2})||\dots||M(a_{c,n}))$ )
$$Enc_m \cdot \frac{h(M(a'_{c,1})||M(a'_{c,2})||\dots||M(a'_{c,n}))Y^{s_A}}{E_0} = mY^{s_B} \cdot \frac{h(M(a'_{c,1})||M(a'_{c,2})||\dots||M(a'_{c,n}))Y^{s_A}}{h(M(a_{c,1})||M(a_{c,2})||\dots||M(a_{c,n}))Y^{s_A+s_B}} = m.$$

## 5- طرح کد گذاری ویژگی محور پویا و ایستا برای مسئول ویژگی های چندگانه

در طرح ها و سناریو تک مسئول، فقط مسئول ویژگی بر تمامی ویژگی ها نظارت کرده و اسناد کد گذاری و کد گشایی فراهم می کند. در این حالت مسئول ویژگی قدرت زیدی داشته و می تواند تمامی داده ها را کد گشایی کرده و از ویژگی های کاربران مطلع است. اما وقتی فایل دستکاری شود نمی توان حریم کاربر را بازیابی کرد که یکی از نقص های طرح تک مسئول کد گذاری ویژگی محور می باشد.

لذا گزینه ایمن تر و راحت تر برای نظارت بر مجموعه ویژگی ها آن است که از سوی مسئول های متفاوت صورت بگیرد. حال به طور خلاصه به شرح الگوریتم های فرعی می پردازیم:

تشکیل و ساختار: الگوریتم تشکیل پارامتر امنیت  $\lambda$  را به عنوان ورودی اتخاذ کرده و خروجی آن گروه دو خطی و یک سری پارامتر است. پارامترهای  $q, g_1, g_2, G_1, G_2, G_T$  عمومی اند. پارامترهای  $v_k$  و  $x_k$  کلیدهای خصوصی شناخته شده برای مسئول ویژگی و کلیدهای عمومی  $y_k = g_1^{x_k}$  و  $Y_k = \hat{e}(g_1, g_2)^{v_k}$  شناخته شده برای همه اند. پارامتر  $t_{k,i}$  نشان دهنده آمین ویژگی حفظ شده با  $k$  آمین مسئول ویژگی بوده و کلید عمومی متناظر برابر  $T_{k,i} = g_2^{t_{k,i}}$  می باشد.

صدور کلید: کاربر و مسئول ویژگی پروتکل صدور کلید بی نام پیشنهادی در (32) را اجرا می کنند. کاربر اسناد کد گشایی  $D_{kj}$  را برای آمین ویژگی با همکاری با  $k$  آمین مسئول ویژگی محاسبه می کند. هنگامی که کاربر به تمامی  $D_{kj}$  دست یافت،  $D_u$  را پس از  $S_{k,i}$  محاسبه می کند.

کد گذاری: الگوریتم کد گذاری مجموعه ای از ویژگی های حفظ شده با مسئولین ویژگی و نیز مجموعه ای از ویژگی ها تعریف شده با دارنده داده ها به عنوان ورودی حفظ می کند. آنگاه متن رمز داده ها را خروجی بیرون می دهد. این مرحله همانند نمونه مسول تک ویژگی می باشد.

کد گشایی: الگوریتم کد گشایی اسناد کد گشایی دریافتی از مسئولین ویژگی ها و پرامترهای پویا به دست آمده از ابزار ههوشمند و متن رمز به عنوان ورودی را دریافت کرده و داده های اولیه را به عنوان خروجی بیرون می دهد.

نرم افزار پروفایل رفتار به طور ایمن مقدار شبکه را ویژگی های مورد نیاز پویا و محاسبه می کند. کد گشایی

$h(M(a_{c,1})||M(a_{c,2})||\dots||M(a_{c,n}))$ . زمانی موفق است که اگر و تنها اگر  $h(M(a'_{c,1})||M(a'_{c,2})||\dots||M(a'_{c,n})) = \dots$  باشد.

**Setup S:** For a given security parameters  $\lambda$  and  $\sigma \in \{0, 1\}^{\text{poly}(\lambda)}$ , group bilinear parameters are generated by the attribute authorities as follows:  $g, g_1, g_2, G_1, G_2, G_T \leftarrow \mathcal{S}(1^\lambda; \sigma)$ . Now, attribute authorities interact with each other and execute the following:

- $k^{th}$  AA randomly chooses  $v_k \in_R \mathbb{Z}_q$  and computes  $Y_k = \hat{e}(g_1, g_2)^{v_k}$ , and sends  $Y_k$  to the other attribute authorities, where each AA computes  $Y = \prod Y_k = \hat{e}(g_1, g_2)^{\sum_k v_k}$ .
- Each pair of attribute authorities shares a secret,  $k^{th}$  authority and  $j^{th}$  authority randomly choose  $s_{kj} \in \mathbb{Z}_q$  such that  $s_{kj} = s_{jk}$ .
- $k^{th}$  authority randomly chooses  $x_k \in \mathbb{Z}_q$  and computes  $y_k = g_1^{x_k}$ . Using the shared secret  $s_{k,j}$  and  $u$ , attribute authorities  $k$  and  $j$  computes  $y_k^{x_j/(s_{k,j}+u)}$  and  $y_j^{x_k/(s_{k,j}+u)}$ , respectively.
- $k^{th}$  AA randomly chooses a secret  $t_{k,i} \in \mathbb{Z}_q$  for  $i^{th}$  attribute, and computes the corresponding public key as  $T_{k,i} = g_2^{t_{k,i}}$  ( $\forall i \in \{1, \dots, N_k\}$  and  $k \in \{1, \dots, K\}$ ), where  $N_k$  is the number of attributes monitored by authority  $k$ .

**Key Issuing  $\mathcal{KG}$ :** User  $u$  executes the following steps with each authority  $k$ :

- For  $j \in \{1, \dots, K\} / \{k\}$ , user gets the  $D_{kj} = g_1^{R_{kj}/y_k^{x_j/(s_{k,j}+u)}}$  for  $k > j$  or  $D_{kj} = g_1^{R_{kj}/y_k^{(s_{k,j}+u)/x_j}}$  if  $k < j$ , where  $R_{k,j} \in \mathbb{Z}_q$  is a random value.
- After obtained all  $D_{kj}$ , user computes  $D_u = \prod_{(k,j) \in \{1, \dots, K\} \times \{1, \dots, N\} / \{k\}} D_{kj} = g_1^{R_u}$ , where  $R_u = \sum_{(k,j) \in \{1, \dots, K\} \times \{1, \dots, N\} / \{k\}} R_{kj}$ .
- If user  $u$  satisfies  $d_k$  number of attributes, then  $k^{th}$  AA randomly picks a  $d_k$ -degree polynomial  $p_{k,u}$  with  $p_{k,u}(0) = v_k - \sum_{j \in \{1, \dots, K\} / \{k\}} R_{kj}$ .
- Authority  $k$  computes  $S_{k,i} = g_1^{p_{k,u}(i)/t_{k,i}}$ ,  $i \in [1, \dots, N_k]$ ,  $\forall k$ .

**Encryption  $\mathcal{E}$ :** Data owner encrypts data  $m$  for attribute set  $A_m = A_A^1 \cup A_A^2 \cup \dots \cup A_A^K \cup A_C$  as follows (i.e.  $A_A^k$ ,  $\forall k$  denotes the attribute set maintained by  $k^{th}$  AA):

- \* Data owner randomly picks  $s_A, s_B \in_R \mathbb{Z}_q$  and encrypts the data as follows:  $Enc_m = mY^s$ .
- \* Data owner computes  $E_0 = h(M(a_{c,1})||M(a_{c,2})||\dots||M(a_{c,n}))Y^{s_A+s_B}$ ,  $E_1 = g_2^{s_A}, \{C_{k,i} = T_{k,i}^{s_A}\}_{i \in \mathbb{A}_A^k, \forall k \in [1, \dots, N]}$ .
- \* Now Data owner uploads  $CT_m = \{Enc_m, E_0, E_1, C_{k,i} \forall i \in A_A^k \text{ and } A_C\}$  into the cloud.

**Decryption  $\mathcal{D}$**

- \* User downloads  $CT_m$  from the cloud and checks the required attributes to decrypt  $m$ .
- \* For each authority  $k$ :
  - \* Using  $S_{k,i}$  and the corresponding  $C_{k,i}$ , user computes  $\hat{e}(S_{k,i}, C_{k,i}) = \hat{e}(g_1, g_2)^{x_A p_{k,u}(i)}$ .
  - \* User interpolates all  $\hat{e}(g_1, g_2)^{x_A p_{k,u}(i)}$  and gets  $P_{k,u} = \hat{e}(g_1, g_2)^{\sum_i p_{k,u}(i)} = \hat{e}(g_1, g_2)^{x_A(v_k - \sum_{j \neq k} R_{kj})}$ .
- \* User multiplies all  $P_{k,u}$ 's together and gets  $Q = \hat{e}(g_1, g_2)^{\sum_i v_k - \sum_{j \neq k} R_{kj}} = \frac{Y^{s_A}}{\hat{e}(g_1^{R_u}, g_2^{s_A})}$ .
- \* Now corporate app installed in users' mobile device computes  $h(M(a'_{c,1})||M(a'_{c,2})||\dots||M(a'_{c,n}))$ .
- \* User can decrypt the data as follows (only if  $h(M(a'_{c,1})||M(a'_{c,2})||\dots||M(a'_{c,n})) = h(M(a_{c,1})||M(a_{c,2})||\dots||M(a_{c,n}))$ )

$$Enc_m \cdot \frac{h(M(a'_{c,1})||M(a'_{c,2})||\dots||M(a'_{c,n}))Q\hat{e}(D_u, E_1)}{E_0} = mY^{s_A} \cdot \frac{h(M(a'_{c,1})||M(a'_{c,2})||\dots||M(a'_{c,n}))Y^{s_A}}{h(M(a_{c,1})||M(a_{c,2})||\dots||M(a_{c,n}))Y^{s_A+s_B}} = m.$$

## شکل 4

### 6- تحلیل عملکرد

در این بخش، هزینه محاسباتی و ارتباطاتی مربوط به الگوریتم های مسئول منحصر به فرد و چندگانه مطرح شده در این مقاله را تحلیل می کنیم. طوری که در بخش آثار مربوطه گفته شد، آثار مربوط به الگوریتم های پیشنهادی طرح های کدگذاری مبتنی بر ویژگی سنتی اند. لذا کارایی الگوریتم های پیشنهادی با مقایسه آنها در ازای این طرح های سنتی نشان داده می شود.

#### 6-1 پیچیدگی محاسباتی

حال طرح تک مسئول کدگذاری مبتنی بر ویژگی را پس از طرح کد گذاری مبتنی بر ویژگی چند گانه در نظر می گیریم. در طرح تک مسئول کاربر در طی مرحله کدگشایی وارد محاسبه شده و دارنده داده وارد مرحله کدگذاری می شود. می توانیم هزینه های محاسباتی مراحل تشکیل و صدور کلید را نادیده بگیریم چون آنها را می توان در طی زمان بیکاری انجام داد. چون هزینه محاسباتی تابع شبکه ناچیز است زمان محاسباتی را در نظر می گیریم. حال فرض می کنیم تعداد ویژگی های کد گذاری ۷ بوده و تعداد کل ویژگی های پویا مورد استفاده دارنده داده ها باشد که جدول ۳ مقدار زمان کل مورد نیاز را نشان داده است. شکل 5 پیچیدگی محاسباتی طرح کدگذاری ویژگی محور را در برابر طرح پیشنهادی نشان می دهد. شکل 6 به مقایسه طرح پیشنهادی و طرح سنتی می پردازد که از لحاظ پیچیدگی زمانی تعداد مختلف مسئول ویژگی می باشد. یکی از نقص طرح های کدگذاری ویژگی محور آن است که پیچیدگی به طور خطی به ازای تعداد ویژگی های استاتیک افزایش می یابد.

	Testbed 1 (ms)	Testbed 2 (ms)
$C_p$	14.6	491.2
$C_{ex}$	2.8	34.1
$C_m$	1.8	20

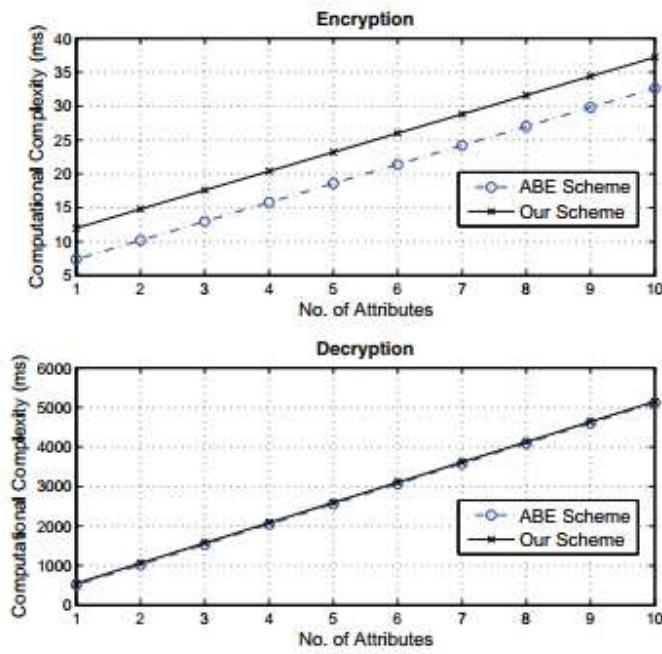
## جدول 2

### 6-پیچیدگی ارتباطی

حال به بحث هزینه های ارتباطی طرح های پیشنهادی و طرح های سنتی کدگذاری ویژگی محور می پردازیم. در هر دو طرح هزینه های ارتباطی متکی بر مرحله صدور کلید و بارگذاری و بارگیری داده ها می باشد. چون مرحله صدور کلید به طور خالص متکی بر ارتباط بین مسئول ویژگی و دارنده داده ها است، هزینه ارتباط برای مدل ما و طرح های سنتی برابر است. در طی بارگذاری داده ها، مولفه های افزوده شده به طرح های پیشنهادی  $E_0$  و  $A_C$  اند. باید خاطر نشان نمود که اندازه  $E_0$  160 بیت بوده و  $A_C$  نشان دهنده ویژگی های پویا به کار رفته در طی کدگذاری است یعنی  $2^d$  تعداد بیت مورد نیاز برای نشان دادن ویژگی های پویا منظور می شود. در کل افزایش در هزینه ارتباطات در الگوریتم پیشنهادی قابل صرف نظر است.

	ABE scheme	Proposed scheme
Enc.	$(n+1)C_{ex} + C_m$	$(n+2)C_{ex} + 2C_m$
Dec.	$nC_p + nC_m$	$nC_p + (n+2)C_m$

## جدول 3



شکل 5

## 7-تحلیل حریم و امنیت

در بخش 3-3 تهدیدات امنیتی و حریم الگوریتم های پیشنهادی را دسته بندی کردیم. در این بخش به بررسی هر مسئله پرداخته و الگرویتم خود و میزان استحکام آن در برابر تهدیدات امنیتی و خریم تایید می کنیم.

### 7-1 کاهش تهدید هویت

رقیب می تواند به عنوان کاربر یا مسئول ویژگی خود را جا بزند. حال به بحث این موارد می پردازیم. طبق شکل 3 و 4 کلیدهای عمومی مربوط به مسئول های ویژگی به طور آنلاین منتشر شده و کلیدهای متناظر خصوصی برای مقامات شناخته شده است. در عین حال، محاسبه کلیدهای خصوصی از عمومی امکان پذیر نیست. در طی کد گذاری و کد گشایی دارندگان داده ها و کاربران از مسئولین ویژگی استفاده می کنند. دارنده داده و کاربر می توانند از مسئول ویژگی بهره ببرد. ابزار کاربر می تواند در دسترس حمله کننده قرار بگیرید جایی که اسناد ویژگی

استاتیک کاربر در ابزار ذخیره می شود. رفتار مخرب ممکن است شبیه رفتار کاربر مجاز نباشد لذا نرم افزار پروفایل رفتار در حل اجرا در ابزار کاربر شبکه را هوشیار می سازد که درخواست خدمات را رد کند.

	MA-ABE scheme	Proposed scheme
Enc.	$(nK + 2)C_{ex} + C_{en}$	$(nK + 3)C_{ex} + 2C_{en}$
Dec.	$(nK + 1)C_p + (nK + 1)C_{en}$	$(nK + 1)C_p + (nK + 3)C_{en}$

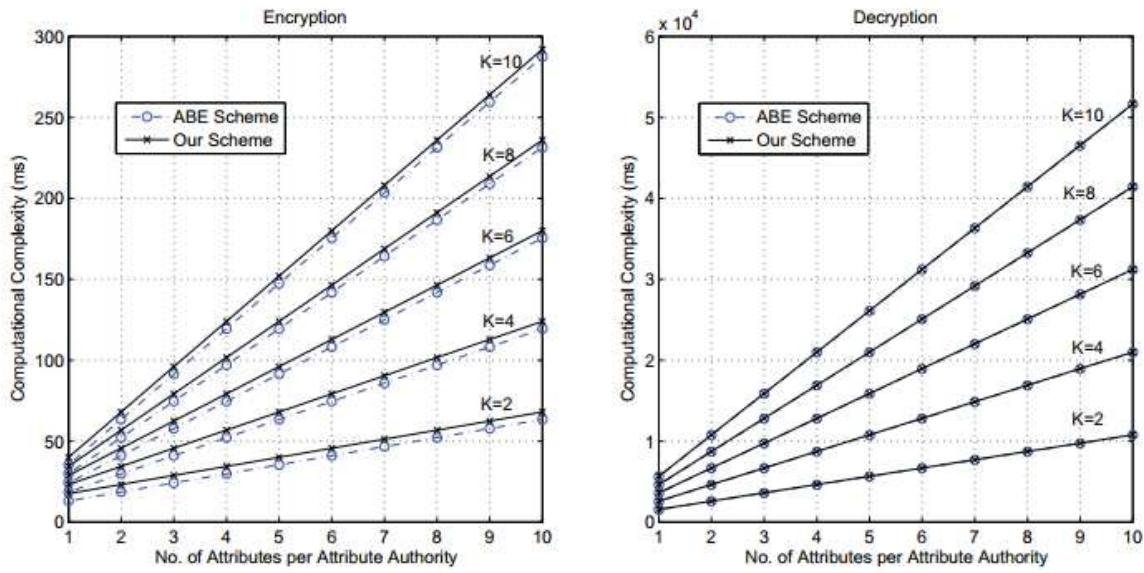
جدول 4

## 7-2 کاهش تهدیدات حریم

حریم کاربر زمانی آ سیب پذیر است که کاربر با مسئولین ویژگی به منظور دستیابی به کلیدهای کد گشایی از جمله صدور کلید در الگوریتم فرعی تعامل برقرار می سازد. طرح های پیشنهادی در بالای ساختار کدگذاری ویژگی محور ایجاد شدند (32). در (32) کاربران و مسئولین ویژگی پروتکل صادر کننده کلید بی نام را اجرا نمودند. در شکل 4 الگوریتم فرعی صادر کننده کلید رمزگشایی کلید برای کاربر لایه دست آمده از مسئول زیرا  $D_{kj} = g_1^{R_{kj}} y_k^{x_j/(s_{kj}+u)}$  می باشد. این با اجرای پروتکل صدور کلید بی نام به دست آمد که در آن هویت کاربر  $u$  درون کلید رمزگشایی شامل گردید.

## 7-3 کاهش حملات برخورد

دو نوع متفاوت حملات برخورد وجود دارد: 1-مسئولین ویژگی می توانند با یکدیگر برخورد کنند و ویژگی های کاربر را دچار اغراق سازند 2- کاربران می توانند کلیدهای رمزگشایی خود را برای دسترسی به داده هایی جمع آوری کنند که کاربران فردی به آن دسترسی ندارد. چون طرح های ما در بالای طرح کدگذاری مبتنی بر ویژگی ساخته شد طرح های پیشنهادی همچنی در برابر بخورد تا  $N-2$ -ویژگی مقاوم اند. لذا به بحث برخورد کاربر می پردازیم.



شکل 6

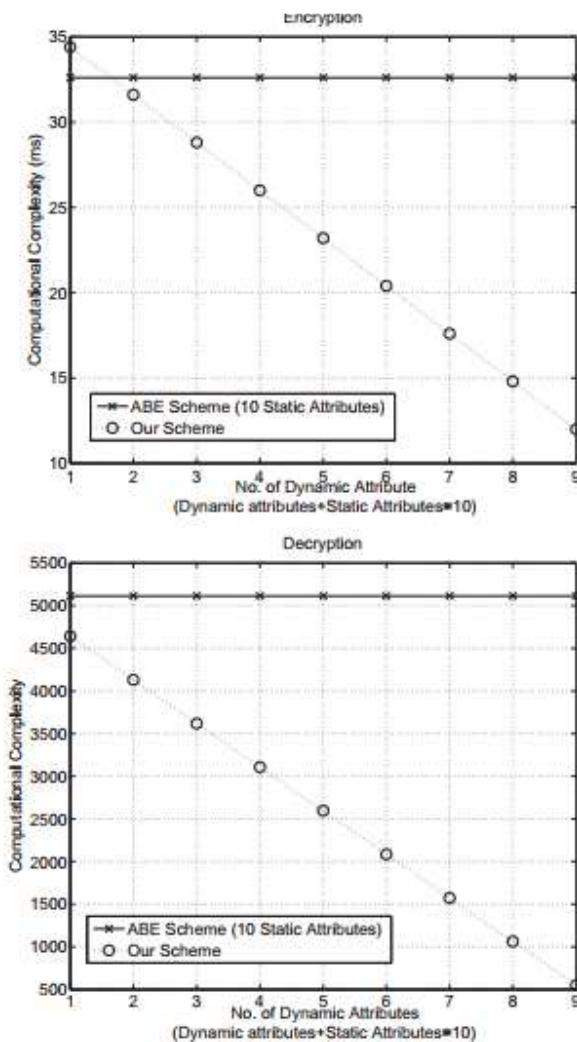
در طی صدور کلید الگوریتم فرعی به خاطر پروتکل صدور کلید بی نام ذاتی، کاربر  $u$  فقط

را به دست می آورد که در آن هویت کاربر  $u$  شامل شده درون کلید رمزگشایی معلوم است. استنباط  $D_{kj} = g_1^{R_{kj}} y_k^{x_j/(s_{kj}+u)}$  طبق حساب ارشمیدسی از  $y_k^{x_j/(s_{kj}+u)}$  امکان پذیر نیست. علاوه بر این، هویت

کاربر بر حسب  $s_{kj}$  تصادفی می شود که دستکاری  $u$  با هویت کاربر دیگر غیر ممکن است.

#### ۷-۴ کاهش فریب ویژگی پویا

نرم افزار پروفایل نصب شده در گوشی کاربر را می توان برای تایید این مطلب به کار برد که آیا کاربر فعلی کاربر مجاز ابزار است. به هر حال چون نرم افزار پروفایل رفتار درون ابزار کاربر نصب می شود، کاربران مخرب ممکن است در نرم افزار دستکاری کنند تا اطلاعات نادرست برای ویژگی های پویا در اختیار نهند. از جمله نرم افزارهای ناکس سامسونگ و بی ای اس بلک بری می توانند به طور ایمن صحت و تمامیت داده ها را شناسایی کنند بدون آنکه در کار کرد که احتلال ایجاد کنند. این سکوهای نرم افزاری می توانند به طور ایمن در نرم افزارهای شرکتی نصب شوند.



شکل 7

### 7-5 کاهش حمله ردیابی

در بخش قبل کاربر رقیب را بررسی کردیم. به هر حال کارفرما یا دارنده داده ها می توانند رقیب باشند چون نرم افزار پروفایل رفتاری آنها داده های حس گر را از ابزار کاربر جمع آوری می کند. اگر نرم افزار مخرب باشد، آنگاه معلوم است که داده های حس گر را به کارفرمایی یا شخص ثالث می فرستد که می تواند بر داده ها نظارت داشته باشد. به هر حال بر طبق الگوریتم پی شنهاudi، ضرورتی ندارد داده های حس گر را خارج از ابزار موبایل ار سال کرد.

## 7-6 تحلیل امنیت

قضیه 1. طرح پیشنهادی به طور معنایی در برابر حمله ساده متنی در مدل هویت انتخاب اینمی است اگر تابع قابل صرف نظر  $\epsilon$  وجود داشته باشد به طوری که در بازی امنیتی شرح داده شده در قبل هر گونه رقیب باحتمال  $\frac{1}{2} + \epsilon$  موفق گردد.

اثبات. فرض کنید که رقیب زمان چند جمله‌ای احتمالی وجود دارد که میتواند الگوریتم ما را شکسته و چالش گری باشد که بتواند فرض ام بی دی اچ تصمیمی را با بهره گیری نقض کند. فرض می‌کنیم چالش گر  $[g_1^a, g_1^b, g_1^c, Z]$  را در اختیار داشته و اگر پالش گر بخواهد فرض م بی دی اچ را نقض کند آنها باید  $Z = e(g, g)^{\frac{ab}{c}}$  یا حداقل احتمال  $\frac{1}{2} + \epsilon$  را تعیین کند.

فرض می‌کنیم رقیبی وجود دارد که می‌تواند الگوریتم پیشنهادی را بشکند. نشان می‌دهیم چالش گر می‌تواند از این رقیب برای نقض فرض ام بی دی اچ استفاده کند لذا وی باید  $[g_1^a, g_1^b, g_1^c, Z]$  را درون الگوریتم پیشنهادی شامل سازد. فرض می‌کنیم رقیب کلید خصوصی  $\gamma$  را درخواست می‌کند. ابتدا تعریف می‌کنیم که  $S = \Gamma' \cup \{0\}$ .  $\Gamma \subseteq \Gamma' \subseteq \gamma$ ،  $|\Gamma| = d - 1$  و  $|\Gamma'| = \Gamma = |\Gamma \cap \alpha|$ . حال کلیدهای  $D_u(i)$  برای  $i \in \Gamma'$  طبق زیر تعریف می‌کنیم اگر  $i \in \Gamma$  آنگاه  $D_u(i) = g^{s_i}$  که در آن  $s_i \in \mathbb{Z}_{p^n}$ . ما چند جمله‌ای  $(x)_{d-1}q$  را درجه  $d-1$  انتخاب کردیم به طوری که اگر  $i \notin \Gamma$  آنگاه:

$$D_u(i) = \left( \prod_{j \in \Gamma} C^{\frac{\beta_j s_j \Delta_{j,S(i)}}{w_i}} \right) \left( \prod_{j \in \Gamma' - \Gamma} g^{\frac{\lambda_j \Delta_{j,S(i)}}{w_i}} \right) \left( Y^{\frac{\Delta_{0,S(i)}}{w_i}} \right).$$

طبق این چند جمله‌ای چالش گر می‌تواند  $D_u(i) = g^{\frac{q(i)}{l_i}}$  را به ازای  $i \notin \Gamma'$  حل کند. حال رقیب دو پیام  $m_1$  و  $m_2$  را به چالش گر می‌فرستد. شبیه سز کد گذاری  $m_{1,2}$  را بر می‌گرداند. متن رمز  $CT_m = \{E_0 = h(M(a_{c,1})||M(a_{c,1})||\dots M(a_{c,n}))m_v Z, E_i = B_{i \in \alpha}^{p_i}\}$ . آنگاه خروجی می‌باشد. اگر  $v = 0$

آنگاه داریم  $s_A + s_B = \frac{b}{c}$ . اگر فرض کنیم  $Z = e(g, g)^{\frac{ab}{c}}$ .

$$E_i = \frac{B^{\beta_i}}{r^{s_B}} = g^{b\beta_i - s_B} = g^{\frac{b}{c}c\beta_i - cs_B} = (T_i)^{s_A}. \quad E_0 = h(M(a_{c,1})||M(a_{c,1})||\dots M(a_{c,n}))m_v Y^{s_A + s_B}$$

لذا متن رمز کدگذاری تعیین شده تصادفی پیام  $m_v$  تحت کلید عمومی آلفا می باشد. اگر  $v = 1$  آنگاه

$$E_0 = h(M(a_{c,1})||M(a_{c,1})||\dots M(a_{c,n}))m_v e(g, g)^z. \quad Z = g^z$$

عنصر تصادفی بوده و رقیب پیامی را مشاهده می کند که حاوی اطلاعات  $m_v$  نمی باشد. در اینجا تاکید

داریم که  $CT_m$  کدگذاری معتبر پیام  $m_v$  است اگر  $Z = e(g, g)^{\frac{ab}{c}}$ . لذا رقیب باید این مزیت  $\epsilon$  را داشته باشد.

لذا اگر رقیب درست حدس بزند، آنگاه چالش گر حدس می زند که  $Z = e(g, g)^{\frac{ab}{c}}$  و اگر رقیب خطا کند

آنگاه چالش گر حدس می زند که  $Z \neq e(g, g)^{\frac{ab}{c}}$ . لذا چالش گر مزیت  $\frac{\epsilon}{2}$  در تمایز  $Z = e(g, g)^{\frac{ab}{c}}$  دارد.

از این رو، رقیبی که طرح ما را با مزیت  $\epsilon$  می شکند این مفهوم را می رساند که الگوریتم نقض فرض ام بی دی

اج یا مزیت غیر قابل صرف نظر  $\frac{\epsilon}{2}$  می باشد. می توانیم به این نتیجه بررسیم که طرح پیشنهادی هویت انتخابی ایمن است.

به طور مشابه این اثبات را می توان در سیستم چند مسئولیتی بسط داد. طبق (32) می توانیم مسئولیت را به دو گروه صادقانه و غیر صادقانه تقسیم کنیم. نخست باید پارامترهایی تشکیل دهم تا بتوانیم مسئولین خود را به عنان متناظر با بخش ماحسبه ناپذیر کلیدا صلی تطبیق دهیم. آنگاه مسئول ویژگی  $k^*$  به طور تصادفی از بین پارامترها بر اساس این مقدار محاسبه ناپذیر انتخاب می شود. اگر معلوم شود که این مقام صادقانه که از آن رقیب ویژگی های ناکافی برای کاربر  $u$  درخواست دارد می توانیم راهبرد بالا را مجدد استفاده کنیم (32).

## 8- نتایج، محدودیت ها، آثار آتی

در این مقاله، راهبرد کنترل دسترسی مستحکم را مطرح نمودیم که شامل ویژگی های ایجاد شده با ابزارهای هوشمند جهت ایمنی بخشی به دسترسی سنتی چارچوب کنترل می باشد. در طرح های پیشنهاد صاحب داده

ها ویژگی های پویا ابزاره و شمند را با ویژگی های ایستانا قب تعیین شده در هم می آمیزد. این رویکرد لایه اضافی امنیت را به بالای چارچوب کنترل دستری اضافه می کند. نشان دادیم که کارایی های طرح های پیشنهادی قابل قیاس با طرح های سنتیاند و امنیت و انعطاف پذیری بهتری برای شبکه محاسبه موبایل فراهم می سازند.

## 1-8 محدودیت و کارهای آتی

جمع آوری و پردازش داده های حس گر برای تعیین مقادیر ویژگی های پویا، زمان و پیچیدگی ارتباطات را افزایش می دهد. در حال حاضر فرض می شود این کار به طور آف لاین و به موازات دانلود داده های کدگذاری شده از ابر انجام می شود. ارزیابی این امر برای ابزارهای هو شمند متفاوت در محیط های گوناگون امری بالقوه است. محدودیت دیگر دقت تعداد الگوریتم ها ای موجود برای تعیین رفتار کابر می باشد. گسترش بالقوه می تواند توسعه نرم افزاری باشد که داده ها از سنسورهای هو شمند جمع آوری می کند. توسعه الگوریتم تازه با استفاده از راهبردهای یادگیری ماشینی جهت دسته بندی کاربرها بر اساس رفتار را می توان برای پروفایل کاربر به کار برد. در ادبیات چندین نوع کی پی-کد گذاری مبتنی بر ویژگی وجود دارد که با مدل امنیت یا بهبود پیچیدگی راهبرد کدگذاری سریع و برونو سپاری محاسبات جفتی با ابر امنیت را ارتقا می دهند یعنی افزودن ویژگی در بالای این طرح ها پیچیدگی و نیز امنیت را افزایش می دهد.



این مقاله، از سری مقالات ترجمه شده رایگان سایت ترجمه فا میباشد که با فرمت PDF در اختیار شما عزیزان قرار گرفته است. در صورت تمایل میتوانید با کلیک بر روی دکمه های زیر از سایر مقالات نیز استفاده نمایید:

✓ لیست مقالات ترجمه شده

✓ لیست مقالات ترجمه شده رایگان

✓ لیست جدیدترین مقالات انگلیسی ISI

سایت ترجمه فا؛ مرجع جدیدترین مقالات ترجمه شده از نشریات معترض خارجی