# معیارهای طراحی و پیادهسازی یک سامانه پنهاننگاری امن با نگرش پدافند غیرعامل

رضا اصفهانی

تاریخ دریافت: ۹۰/۰۴/۲۰ تاریخ پذیرش: ۹۰/۰۶/۰۷

## چکیدہ

مؤلفههای سرّی بودن و سرّی ماندن باعث کاهش آسیب پذیری و ارتقای پایداری و تسهیل مدیریت امنیت در برابر تهدیدات و اقدامات نظامی دشمن میشود. عادی جلوه کردن ارتباط، یکی از بارزترین و مهمترین مسئلههای پنهان نگاری است. از اینرو پنهان نگاری، از اصول و ضوابط پدافند غیرعامل در مقابله با تهدیدات نرمافزاری و الکترونیکی و دیگر تهدیدات جدید دشمن به منظور حفظ و صیانت شبکههای اطلاع رسانی، مخابراتی و رایانهای به شمار می دود. یک کانال ارتباطی ناامن که امکان ارسال رسانههای رقمی – صوت، تصویر و ویدئو – از طریق آن وجود دارد، و دسترسی به طرف مقابل ارتباط (همان گیرنده مورد نظر) از این کانال امکان پذیر است، عملاً پنهان نگاری روی چنین بستری قابل پیاده سازی است که با در نظر گرفتن شرایط و معیارهای ویژه و هم چنین مجموعه اقداماتی، صرفنظر از منشاء تهدید، از اطلاعات مورد نظر حفاظت می نماید. در این مقال این شرایط و معیارهای ویژه که باید قبل از طراحی محصول پنهان سازی (محدودیتهای طراحی) رعایت شود، به همراه ارائه یک مطالعه موردی، بررسی شده است.

**کلیدواژهها:** پنهاننگاری، رمزنگاری، واترمارکینگ<sup>۲</sup>، سیستم فایل پنهاننگاری شده

Email : isfahani@aryasys.com ،(ع) مام حسین(ع)، – دانشگاه جامع امام حسین(ع)، Email : isfahani@aryasys.com - ۱ 2- Watermarking

#### ۱– مقدمه

در بحث ارتباطات رقمی<sup>۱</sup>، امنیت از اهمیت فوقالعادهای برخوردار است. سرمایه گذاری های کلان در این خصوص می تواند به تنهایی گویای این امر باشد.

بی شک در دنیای امروز که آن را عصر ارتباطات نامیده اند، بسیاری از امور که قبلاً به صورت حضوری و یا از طریق مکاتبات صورت می گرفت، از طریق سیستمها و شبکههای مختلف ارتباطی صورت می گیرد. همین امر باعث می شود که بسیاری از افرادی که در گذشته شاید کوچکترین ارتباطی با این شبکهها نداشته اند، اکنون به یکی از مشتریان پر و پا قرص این تکنولوژی تبدیل شوند که به معنای افزایش چشم گیر تعداد کاربران شبکه است. تهدیدی که این افزایش تعداد کاربران می تواند با خود به همراه داشته باشد این است که شاهراه تبادل اطلاعات را که می توانست یک خیابان عادی باشد به یک پیست اتومبیل رانی تبدیل می کند که دور تا دور آن تماشا چیانی نشسته و نظاره گر اتومبیل های در حال گذر هستند.

در مطلوب ترین حالت، این کاربران تنها اطلاعات مورد نیاز و مربوط به کار خود را روی شبکه دنبال می کنند. اما همیشه این گونه نیست و بسیارند کسانی که روی چنین بستری به دنبال اطلاعات دیگران می گردند و یا مواردی وجود دارد که افراد به اطلاعاتی روی شبکه بر میخورند که اگرچه به آنها مربوط نمی شود اما حس کنجکاوی آنها را برمیانگیزد و شاید اگر مختصر آشنایی با علوم مربوط به شبکه داشته باشند بتوانند به محتوای اطلاعات دسترسی پیدا کنند.

موضوع محرمانگی مخصوصاً در حوزه مسائل نظامی اهمیتی دوچندان پیدا می کند و در مواردی لازم خواهد بود که نوع ارتباط کاملاً عادی جلوه کند. به همین منظور در کنار سیستمهای رمزنگاری مقولهٔ دیگری هم توسعه یافته و آن پنهان کردن اطلاعات از دید دشمن و یا افراد واسط است که در اصطلاح به این کار پنهاننگاری گفته می شود که یکی از مهمترین کاربردهای آن، مخابرات پنهان می باشد.

مسئله دیگری که به این مشکل دامن میزند، سرعت رشد تکنولوژی است که باعث شده تا ابزار دسترسی به اطلاعات بسیار زیاد و آسان باشد. شبکههای رایانهای و اینترنت گستردهترین بستر ارتباطی موجود در سرتاسر دنیا است که کاربران زیادی را به خود اختصاص داده است. شبکههای تلفنی،

دستگاههای نمابر و غیره، جـزء ایـن شـبکه گـسترده محـسوب میشوند.

بنابراین همواره افرادی وجود دارند که خواسته یا ناخواسته به منابع اطلاعات دسترسی پیدا میکنند و اگر هم این گونه نباشد فرض وجود آنها، فرض دور از ذهنی نیست و صاحبان و استفاده کنندگان از این اطلاعات را بر آن میدارد که راهکارهایی برای ایجاد امنیت و کنترل دسترسی افراد به اطلاعات ایجاد کنند. روشهایی که برای احراز هویت و تایید کاربری در شبکهها وجود دارد ناظر به همین امر میباشد.

اما همواره راههایی برای نفوذ به شبکهها وجود دارد و سیستمها و ابزار گوناگون کنترل دسترسی نمی تواند تنها راه ایجاد امنیت برای اطلاعات باشد. لذا باید به دنبال راه حل های دیگری رفت که یکی از راه کارهای حل این مشکل استفاده از رمزنگاری است. رمزنگاری اطلاعات اگرچه گام مهم و موثری در نیل به مقصود است ولي أن نيز يك ضعف عمده دارد و أن اين كه داده<sup>۲</sup> را از حیث در بر داشتن اطلاعات مفید نشان دار می کند. به این معنا که اطلاعاتی که روی شبکه رد و بدل می شوند باید دارای معنی بوده و ترکیب خاصی داشته باشند و چنانچه این گونه نباشد، شک کاربران شبکه را بر میانگیزد و آنها را وادار به اعمال روشهای دیگر بر روی اطلاعات تا رسیدن به محتوای آنها میکند. راهکار دیگری که به ذهن میرسد این است که موجودیت اطلاعات از دید افراد و کاربران غیرمر تبط مخفی بماند. برای این کار دو روش وجود دارد: یکی ایجاد یک شبکه ارتباطی که مستقیما افراد مرتبط با یک موضوع خاص را به همدیگر وصل می کند و هیچ فرد دیگری امکان اتصال به چنین شبکهای را ندارد و راه دیگر، استفاده از شبکههای نامن موجود و ارسال اطلاعات از طریق آن به صورت پنهان است که با راه کارهای پدافند غیرعامل نیز همسو است چرا که ایجاد شبكه ارتباطي خصوصي يك هدف مشخص جهت حمله دشمن خواهد بود. از آنجا که ایجاد یک شبکه امن، بسیار هزینهبر و وقت گیر است، توسعه روش هایی که بر اساس آنها بتوان اطلاعات دارای طبقهبندی را از طریق کانال ناامن به صورت امن ارسال کرد، باصرفهتر خواهد بود و به همین دلیل نیز در چند سال اخیر پیشرفتهای زیادی در این مسیر حاصل و روشهای گوناگونی برای این کار ابداع شده است. مسایلی را که در این مسير به أنها بر مي خوريم، مي توان تحت عنوان كلي

<sup>1-</sup> Digital

«پنهانسازی داده<sup>(</sup>» جستجو کرد که در ادامه به شرح بیشتـر آن خواهیم پرداخت.

پنهاننگاری<sup>۲</sup> در اصل کلمهای است با ریشه یونانی که از دو کلمه *استگانوس* به معنای *پنهان و گرافی* به معنای *نگاری* تشکیل شده و به هنر مخفی نمودن یک پیام در پیام<sup>۳</sup> دیگر اطلاق می گردد.

پنهاننگاری به لحاظ کاربردی، هم خانواده رمزنگاری به شمار میآید. امتیاز پنهاننگاری در مقایسه با رمزنگاری، عدم اطلاع شخص سوم از اصل وجود پیام است، حال آن که در رمزنگاری معمولاً شخص سوم از وجود پیام رمز شده مطلع بوده و چنانچه قادر به کشف پیام نباشد این امکان را دارد که آن را مخدوش نموده و گیرنده را از دریافت آن محروم نماید. هدف رمزنگاری حفظ امنیت است و در صورت لزوم، جهت محرمانگی و تمامیت پیام، از پروتکلهای ارتباطی مانند توابع درهمساز یا امضاهای رقمی و غیره استفاده میشود. پنهاننگاری هم همین اهداف را با پنهانسازی پیام دنبال می کند به علاوه در پنهاننگاری انتخاب مکان و ترتیب پنهانسازی پیام نیز با به ره گیری از پوششی صورت می پذیرد. هم چنین می توان پیام را قبل از چوششی سورت می پذیرد. هم چنین می توان پیام را قبل از

انجام داد. همانطور که در شکل (۱) مشاهده میشود پنهاننگاری شاخهای از دستهبندی پنهانسازی اطلاعات بوده که خود آن نیز به دو شاخه تقسیم میشود[۱].

### ۲- اطلاعات پنهان و دادهٔ میزبان

در پنهاننگاری، دادهها از دو قسمت تشکیل شدهاند: ۱ - اطلاعات پنهان ۲- داده میزبان که ماهیت آنها بهشرح زیر است:

### ۲-۱- ماهیت اطلاعات پنهان

اطلاعاتی که امکان انتقال دارند و در مبحث پنهاننگاری، به آن «داده» اطلاق میشود از هر شکلی میتوانند باشند، یعنی **متن، صوت، تصویر، فیلم و یا هر نوع دادهٔ دیگر** (شکل ۲)، که حجم این اطلاعات با توجه به نوع آنها متفاوت خواهد بود. اما علیرغم تنوعی که در نوع اطلاعات وجود دارد، همه دادهها به شکل رشتههای بیتی ارسال میشوند و در اینجا «روشهای پنهانسازی داده» است که اهمیت فراوانی دارند.



شکل ۱- دستهبندی پنهانسازی اطلاعات

<sup>1-</sup> Data hiding

<sup>2-</sup> Steganography

۳- به معنای پیام واقعی پنهانشده در پیام غیرواقعی ظاهرشده

۲-۲- ماهیت دادهٔ میزبان

به همین ترتیب بستری که برای پنهانسازی انتخاب میشود که به آن حامل نیز گفته میشود نیز میتواند **مـتن، صوت، تصویر، فیلم و یا هر نوع دادهٔ دیگر** (شکل ۲) باشد کـه در اینجا نیز با توجه به بستر پنهانسازی، ظرفیت پنهانسازی افزایش یا کاهش مییابد. بنابراین هر دادهای را میتوان درون متن، صوت و غیره پنهان کرد ولی محدودیتهای مختلفی برای این کار در هر یک از بسترهای یاد شده وجود دارد که در بخش ۴ این مقاله به آن پرداخته میشود.



شکل ۲- نوع فایلهای مرتبط با پنهاننگاری: داده، حامل و سیستم فایل

از آنجا که پنهانسازی داده در یک رسانه یا دادههای دیگر بر اساس محتویات فایلهای آن رسانه صورت میگیرد، نمی توان با استفاده از هر روشی، پنهانسازی در صوت، متن، تصویر، فیلم و غیره را همزمان دنبال کرد. البته شاید بتوان روشی را پیدا کرد که در کلیات در مورد یک یا چند رسانه قابل بکارگیری باشد، اما همین روشها نیز در جزئیات متفاوت از یک دیگر خواهند بود. بهعنوان مثال روش LSB هم در تصویر و هم در صوت وجود دارد و تقریباً مشابه هم هستند ولی بحث پردازش سیگنال صوت با پردازش تصویر متفاوت خواهد بود. لذا مسیری که از این به بعد دنبال می کنیم، بر اساس نوع رسانه بکار گرفته شده برای میزبانی، منشعب خواهد شد.

بههمان میزان که در روشهای پردازش داده پیـشرفت حاصـل

1- Carrier

می شود، روش های پنهان نگاری نیز دستخوش تغییر و تحول می شوند. بعضی از روش ها مانند روش چیدن بیت های اطلاعات در بین بیت های میزبان به صورت یک در میان منسوخ می شوند؛ امنیت<sup>۲</sup> بعضی دیگر از روش ها مانند روش ISB<sup>T</sup> کم می شود و روش های جدید دیگری ابداع می شود. بنابراین ابزاری که برای این کار در نظر گرفته می شود باید به صورت نوبه ای بررسی و به روز شود و این امکان در آنها وجود داشته باشد که بتوان گزینه های دیگری به آنها افزود.

روشهای پنهاننگاری بر روی حاملهای مختلف هم مسئلهای مهم است که بایستی در طراحی و پیادهسازی در نظر داشت و این روشها متفاوت میباشند؛ به عنوان مثال روشهای پنهاننگاری داده در حاملهای صوت و تصویر به شکل زیر میباشند:

الف) بعضی از روش های پنهاننگاری داده در صوت: ۱- پنهاننگاری به روش تبدیل بیت ۲- پنهاننگاری داده با استفاده از تبدیل موجک<sup>۴</sup> ۴-پنهاننگاری داده در پژواک صوت<sup>۵</sup> ۵- پنهاننگاری داده در حوزه کپستروم<sup>۶</sup> [۲] ۶- پنهاننگاری داده در صوت با استفاده از تبدیل فوریه<sup>۷</sup>

۲- طبق قاعده کیرشهف، امنیت یک سیستم رمزنگاری، مبتنی بر محرمانگی کلید بوده و نه محرمانگی الگوریتم رمزنگاری؛ که همین قاعده در مورد پنهانسازی داده نیز تقریباً در تمام کاربردها صادق است. یعنی امنیت سیستمهای پنهانسازی باید مبتنی بر کلید باشد و چنانچه الگوریتم فاش شود نتوان به سادگی به اطلاعات پنهان دسترسی پیدا کرد. هرچند چنین اتفاقی برای مخابرات پنهان (پنهاننگاری) یک ضربه امنیتی محسوب می شود. البته امنیت در مواردی به معیار مقاومت در برابر تغییر و حملات خصمانه نیز اطلاق می شود.

- 3- Least Significant Bit
- 4- Wavelet
- 5- Echo hiding

۶- افزودن پژواک یا اکو بهصورت مصنوعی در سیگنال علیرغم آن که از نظر شنیداری تأثیر قابل توجهی بر کیفیت سیگنال ندارد اما باعث ایجاد تغییراتی در انرژی سیگنال خواهد شد. ضرایب کپسترال (Cepstral) سیگنال صوتی یکی از معیارهای مناسب در این زمینه است. در حالتی که سیگنال دارای پژواک باشد، ضرایب کپستروم سیگنال در این نواحی دارای پیکهای محلی (Local Picks) خواهند بود، که نشاندهنده میزان همبستگی بیشتر انرژی در این نواحی است.

7- Fourier Transform

ب) برخی روشهای پنهاننگاری داده در تصویر: ۱- پنهاننگاری به روش LSB ۲- پنهاننگاری داده با استفاده از تبدیل موجک ۳- پنهاننگاری داده در حوزه DCT ۴- پنهاننگاری داده با استفاده از تبدیل فوریه

۳- پنهاننگاری داده از دیدگاه مخابرات و یدافند غیر عامل

مباحث پنهاننگاری داده با دید مخابراتی از جمله مسائل مهم مرتبط با پدافند غیرعامل است که در این بخش، یک منظر مخابراتی از مسئلهٔ ارسال داده پنهان مورد نظر است. این مسئله، شباهت قابل توجهی با یکی از مسائل دیرینه مخابرات یعنی ارسال اطلاعات جانبی<sup>۲</sup> در کدکننده و کدگشا دارد.

یعنی ارسال اعاریات جابی تاریک پیام است ولی داده میزبان و نیز اساساً هدف، ارسال یک پیام است ولی داده میزبان و نیز ایفای نقش میکنند که البته این امر، نقطه قرینه یا همتای کدگذاری کانال در پنهانسازی داده است. با این وجود، برای دستیابی به این هدف، باید پیام درون داده میزبان با مقدار معقول و منطقی از نویز جاسازی شود. بنابراین، این امکان وجود دارد که به این مسئله، یعنی مسئلهٔ پنهاننگاری داده، به عنوان یک مسئلهٔ کدگذاری تؤام کانال – منبع نگاه شود. این روش، امکان این که بتوان ظرفیت یک طرح پنهاننگاری را محاسبه کرد ایجاد میکند.

با تمام این شباهت ها، تفاوت مهمی بین نقطه نظرات و تصورات یک چارچوب مخابراتی سنتی و یک موقعیت پنهان نگاری دادهٔ مرتبط با امنیت وجود دارد. از نقطه نظر امنیتی و پنهان نگاری، دشمن متخاصم کانال حمله (یعنی فاصلهٔ بین گیرنده و فرستنده) را زیر نظر داشته و در واقع استراتژی دشمن (فردی با بدترین مقاصد) ایجاد اتفاقات خطرناک برای اطلاعات ارسالی است. از این رو، حملات هوشمندانهای مدنظر است که جهت گیری آن ها به سمت یافتن موارد پنهان و مخفی در طرحها و روش های طراحی شده می باشد [۳]. از سوی دیگر و از نقطه نظر مخابرات کلاسیک و سنتی (غیرخصمانه)، طبیعت، خود به عنوان یک مهاجم عمل می کند.

از اینرو حملات به تعداد کوچکی دستهبندی محدود می شود

1- Discrete Cosine Transformation

۲- اطلاعات جانبي عبارت است از: دادهٔ ميزبان و كليد مخفي

که زیرمجموعهای از همهٔ حملاتی است که یک فرد متخاصم می تواند انجام دهد. به عبارت دیگر بررسی کامل از نقطه نظر امنیتی و پنهان نگاری، نقطه نظر مخابرات کلاسیک و سنتی (غیر خصمانه) را نیز پوشش خواهد داد و در نظر داشتن نقطه نظرهای مخابرات کلاسیک و سنتی با نگرش پدافند غیر عامل، مسلماً پیشگیری از حملات را دربر خواهد داشت.

# ۴- محدودیتها و چالشهای عملی

برای طراحی الگوریتمهای پنهانسازی داده، بایستی از میان یک سری محدودیتهای طراحی عبور کرد. این محدودیتها با توجه به نوع کاربرد، متفاوت هستند. با این حال عمدتاً می توان آنها را به صورت زیر دسته بندی نمود. لازم به ذکر است که از این محدودیتها در بعضی موارد تعبیر به خواص پنهان سازی داده نیز می شود. با درنظر گرفتن این خواص قبل از طراحیِ محصول پنهان سازی، در واقع یکی از راه کارهای مهم در به کارگیری اصول و ضوابط پدافند غیر عامل در طراحی و پیاده سازی صورت می پذیرد [۴].

# ۴–۱– شفافیت ۳

روش های پنهان سازی داده، نیازمند آن هستند که سطح خاصی از کیفیت ادراکی را در داده ای که پس از جاسازی تولید می شود، حفظ کنند. در غیر این صورت دادهٔ نشان گذاری شده یا دادهٔ پنهان شده، برای هر هدف عملی، غیرمفید خواهد بود. گفته می شود: زمانی "یک واترمار کینگ از درستی بالایی برخوردار است" که مشاهدهٔ افتی که از آن ناشی می شود، برای بیننده بسیار مشکل باشد.

ناگفته پیداست که مهمترین نقش را در این زمینه، نوع الگوریتم پنهانسازی ایفا می کند که باید کیفیت دادهٔ میزبان را تا آنجا که ممکن است، حفظ کند. با این حال فقط زمانی که رسانهای مورد مشاهده قرار می گیرد، نیازمند دیده نشدن تغییرات و واترمارکینگ هستیم. اگر مطمئن شدیم که رسانه قبل از این که دیده شود یا مورد استفادهٔ ادراکی قرار گیرد، بهطور جدی افت پیدا کرده یا خفیف شده است، میتوان از این افت، برای کمک به پوشش واترمارکینگ، استفاده کرد. چنین موردی زمانی رخ میدهد که مثلاً یک محصول ویدئویی که

روی سیستم NTSC<sup>۱</sup> یا یک محصول صوتی که روی سیستم AM<sup>۲</sup> ارسال میشود را واترمارکینگگذاری کرد. کیفیت دو سیستمی که از آنها یاد شد به قدری پایین است که صحت محصول واترمارکینگگذاری شده (و شباهت داشتن آن به محصول اولیه) خیلی خوب به نظر برسد.

برعکس در سیستمهای به ترتیب تصویری و صوتی HDTV<sup>\*</sup> و <sup>†</sup>DVD<sup>\*</sup>، سیگنالها دارای کیفیت بسیار بالایی هستند و نیاز به واترمارکینگهای دقیق تر و ظریف تر داریم ولو این که کیفیت اولیه محتوا، بد باشد و همان طور باقی بماند چرا که یک فیلم با کیفیت پایین، چه روی نوار ویدئویی VHS<sup>6</sup> و چه روی DVD، بد خواهد بود.

در بعضی از کاربردها می توان واترمار کینگهایی که به نرمی و ملایمت و با دقت زیاد، قابل تشخیص هستند در ازای این که استحکام بیش تری دارند یا بار محاسباتی کم تری تحمیل می کنند را پذیرفت. به طور مثال گزارش های روزانه ای که هالیوود در اختیار مراجع مختلف قرار می دهد، تولیدات نهایی این مؤسسه نیست و معمولاً نتایج تبدیلات ضعیف و نامرغوبی از فیلم به ویدئو هستند و هدفشان این است که نشان دهند تا آن مرحله، این صحنه ها در فیلم وجود داشته و تصویربرداری شده است. یک نویز ناچیز قابل رؤیت هم که در اثر واترمار کینگ بوجود می آید، شفافیت آنها را تقلیل نخواهد داد.

## ۴-۲- قوت ۲

به یک واترمار کینگ، زمانی مقاوم گفته می شود که بتواند در برابر عملیات عمومی و عادی پردازش مانند تبدیلات آنالوگ به رقمی و رقمی به آنالوگ و فشردهسازی با اتلاف<sup>7</sup>، از خود تحمل نشان دهد. در سالهای اخیر، علاقه و نیز نگرانی فزایندهای نسبت به اینکه واترمار کینگهای محصولات ویدئویی و حتی تصاویر، نسبت به تبدیلات هندسی هم مقاوم باشند، وجود داشته است. قوت و استحکام را اغلب به صورت یک بعدی در نظر می گیرند که به نظر می رسد تصور نادرستی است. واترمار کینگی که در مقابل یک نوع خاص از پردازش، مقاوم

است، ممکن است در مقابل پردازش دیگری شکننده باشد. در بسیاری از کاربردها، تلاش برای رسیدن به استحکام در برابر تمام پردازشها، هم افراط و هم کاری غیرضروری به نظر میرسد.

معمولاً یک واترمار کینگ، باید پـردازش عمـومی سـیگنال را در مراحل جاسازی تا کشف، تحمل نماید. مثلاً در کار نظارت بر پخش رادیویی و تلویزیونی، واترمارکینگ فقط نیاز به تحمل فرآیند ارسال (انتقال) دارد که این فرآیند برای تلویزیون به معنی فشردهسازی با اتلاف، ارسال آنالوگ و در بعضی موارد مقداری جزیی انتقال یا برگردان عمودی یا افقی است و به تحمل فرآیند چرخش، پیمایش یا مقیاس گذاری، عبور از فیلتر بالاگذر یا هریک از عملیات موجود در گسترهٔ انواع نویزها که در خلال عملیات پخش اتفاق نمی افتد نیاز نیست. در بعضی موارد، ممكن است استحكام، كاملاً بي مورد يا حتى نامطلوب باشد. واترماركینگهایي كه براي بررسي تماميت تصوير از آنها استفاده می شود، هر گز نیازی به استحکام ندارند. در گذشته روشهای پنهانسازی داده براساس معیار قوت، به دو شاخهٔ مقاوم و شکننده تقسیم می شد. اما امروزه یک حد وسط هم برای این تقسیم بندی قائل شده اند که به روشهای «نیمهشکننده» معروف هستند.

یکی از برتریهایی که برای واترمارکینگگذاری نسبت به رمزنگاری عنوان شد، تفاوت قائل شدن بین انواع مختلف تغییر است. هدف از بکارگیری واترمارکینگهای نیمهشکننده، تا حدودی به این وجه تمایز برمیگردد. چون در حوزهٔ تغییراتی که روی تصویر یا بطور عام، روی رسانههای رقمی صورت میگیرد، انگیزهٔ تغییرات مهم است. این تغییرات به دو دستهٔ قانونی و غیرقانونی یا به بیان دیگر، خصمانه و غیرخصمانه تقسیم میشود.

تغییرات قانونی (غیرخصمانه)، به تغییراتی گفته می شود که در اثر نوع کاربرد خاص و برای ف شرده سازی و یا احیاناً بهبود رسانه، مخصوصاً تصویر صورت می گیرد که منجر به تغییر محتوایی تصویر نمی شود و گاهی ناچار از انجام این نوع پردازش ها ه ستیم و امکان انجام آنها، قبل از جاسازی واترمارکینگ وجود ندارد. واضح است که این تغییرات پذیرفتنی است اما هدف تغییرات غیرقانونی، در ست عکس موارد گفته شدهٔ قبلی است؛ یعنی در اینجا کسی که تصویر را دست کاری می کند، در پی تغییر در محتوای رسانه و یا اطلاعات پنهان

<sup>1-</sup> National Television Standards Committee

<sup>2-</sup> Amplitude Modulation

<sup>3-</sup> High Definition Television

<sup>4-</sup> Digital Video Disk

<sup>5-</sup> Video Home System 6- Robustness

۷- معمولاً در فشردهسازی دادهها کمی اتلاف داده وجود دارد

شده در آن است و این تغییر را عمداً انجام میدهد. ذکر این نکته هم لازم است که تغییر در اطلاعات تصویر، تغییر اطلاعات پنهان را به خودی خود بههمراه دارد. لذا برای آن که بتوان اطلاعات پنهان را بعد از تغییرات غیرعمد، بازیابی کرد و در صورت بروز تغییر محتوایی، اینکار قابل انجام نباشد، به واترمارکینگهای نیمه شکننده روی میآوریم.

در مقولهٔ خاص پنهاننگاری (کانال امن) بایستی روش ارائه شده کاملاً مقاوم باشد یعنی در صورت بروز هرگونه پردازش، اطلاعات پنهان، دستخوش تغییر و حتی کشف، قرار نگیرد و استخراج آن برای افراد مجاز نیز، بدون مشکل باشد.

۴–۳– مقاومت در برابر تغییر ٔ

مقاومت یک سیستم واترمارکینگگذاری در برابر حملات خصمانه، با پدافند غیرعامل ارتباط مستقیم دارد. انواع مختلفی از این نوع مقاومت وجود دارد. بسته به نوع کاربرد، انواع خاصی از حمله نسبت به سایر حملات، از اهمیت بالاتری برخوردار هستند. در واقع، کاربردهای متعددی وجود دارد که در آنها، واترمارکینگ، دشمن متخاصمی ندارد و مقاومت در مقابل تغییر، برای آنها از جایگاه خاصی برخوردار نیست. بعضی از انواع اساسی حمله عبارتند از:

- حملات فعال: در این نوع حمله، هکر تلاش میکند که واترمارکینگ را حذف کند یا تغییر دهد تا آن را غیر قابل کشف نماید که برای بسیاری از کاربردها نیز خطرناک محسوب می شود. مثلاً تشخیص هویت شخص، اثبات مالکیت، اثر انگشت و کنترل کپی که نتوان نشان مورد نظر را پیدا کرد. در این صورت، هدف این کاربردها با شکست مواجه می شود. با این حال، حملات فعال در مورد تصدیق یا مخابرات پنهان، یک مسئلهٔ جدی به شمار نمی رود.
- حملات غیرفعال: در حملات غیرفعال، هکر به دنبال حذف نشان نیست بلکه در پی مشخص کردن این موضوع است که آیا نشانی وجود دارد یا خیر؟ یعنی به دنبال آن است که بفهمد آیا یک ارتباطات پنهان در جریان است یا نه؟ بیشتر سناریوهایی که در بالا گفته شد با این حمله در نظر گرفته نمی شوند. در واقع ممکن است حتی وجود نشان اعلان شود و واترمارکینگ به عنوان یک عامل بازدارنده نقش ایفا کند. اما برای مخابرات پنهان، تلاش و هدف اصلی

این است که از مشاهده شدن دادهٔ پنهان جلوگیری شود.

- حملات سازشی: در واقع نوعی از حملات فعال هستند که در آنها، هکر از چند کیی یک قطعـه رسـانه کـه هرکـدام، واترمار کینگ متفاوتی دارند، استفاده می کند تا یک کیے بدون واترمار کینگ بسازد. مقاومت در برابر این حمله می تواند در مورد کاربرد اثر انگشت، بحرانی و حیاتی باشد. چون این کاربرد مستلزم قرار دادن یک نشان متفاوت در هر کپی مربوط به یک قسمت از رسانه میباشد. با این حال، تعداد کپیهایی که هکر میتواند فراهم کند، از یک کاربرد به کاربرد دیگر به شدت تغییر میکند. بهطور مثال در کاربرد <sup>۲</sup>DiVX یک هکر، هر تعداد یخش کنندهٔ DiVX که بخواهد می تواند بخرد و یک فیلم را با تمام آنها یخش کند تا هر تعداد کیی که با واترمارکینگهای مختلف لازم داشته باشد، در اختیار بگیرد. از طرف دیگر، در کاربرد ثبت روزانهٔ مراحل فیلمبرداری، هر کارمند، فقط می تواند یک نسخه از مورد واترمار کینگ گذاری شده را در اختیار داشته باشد. برای اجرای چنین حملهای، لازم است چندین کارمند، در نقشهٔ توطئه شریک شوند تا به مقصود خود برسند و آن را بدست آورند که آن هم بعید بهنظر میرسد.
- حملات جعل: در این نوع حمله، هکر تلاش میکند تا بهجای حذف واترمارکینگ، یک واترمارکینگ معتبر را در دادهٔ غیرمعتبر جاسازی کند و این مقوله در کاربردهای تصدیقی یک هدف امنیتی است. چون اگر هکر بتواند نشانهای معتبر تصدیق و تأیید را جاسازی کند، این

<sup>1-</sup> Tamper resistance

نشانها می توانند باعث شوند که آشکارساز، رسانهٔ جعلی یا تغییر یافته را بپذیرد. هم چنین، این نوع حمله یک نگرانی جدی برای اثبات مالکیت شخصی محسوب می شود.

### ۴-۴- حجم محاسبات

کاربردهای مختلف نیاز دارند که جاسازها و آشکارسازها در سرعتهای مختلف، کار کنند. در کار نظارت بر پخش، جاساز و آشکارساز هر دو، باید به صورت آنی یا زمان واقعی کار کنند. جاسازها نباید زمان بندی تولید رسانه را کند کرده و به تأخیر بیندازند و آشکارسازها هم باید همگام با پخشهای زمان واقعی پیش بیایند و تحمل این سرعت را داشته باشند. از طرف دیگر برای اثبات مالکیت شخصی، اگر یک آشکارساز روزها وقت صرف کند، باز هم ارزشمند خواهد بود. چنین آشکارسازی فقط در جریان منازعهای که بر سر مالکیت شخصی پیش می آید استفاده خواهد شد که این موارد هم کمیاب هستند و نتیجهٔ آن مبنی بر این که آیا واترمار کینگ وجود دارد یا خیر، بقدری برای کاربر مهم است که حاضر است هر چقدر طول بکشد، صبر کند.

در ضمن، کاربردهای مختلف، به تعداد جاساز و آشکارسازهای مختلفی نیاز دارند. مثلاً نظارت پخش، به تعداد کمی جاساز نیاز دارد ولی شاید چند صد آشکارساز در موقعیتهای جغرافیایی مختلف، مورد نیاز آن باشد. یا کنترل کپی ممکن است تعداد انگشت شماری جاساز لازم داشته باشد، اما میلیونها آشکارساز را شامل شود. برعکس در کاربردهای مربوط به اثر انگشت که توسط XVI اجرا شده و در آن، هر پخش کنندهای، یک واترمارکینگ مجزا را جاسازی میکند، میلیونها جاساز وجود خواهد داشت ولی تعداد محدودی آشکارساز وجود دارد. به طور کلی، هرچه تعداد بیشتری از یک وسیله مورد نیاز باشد، هزینه و بار محاسباتی آن باید کمتر باشد. به عنوان مثال تغییرات وسیع در ارزش دلار و نیز در سرعت تقاضاها، به این معنا است که تغییرات وسیعی در بازده و کارایی محاسباتی جاسازها و آشکارسازهای واترمارکینگ مورد نیاز است.

رسانهای گفته می شود که به طور واقعی شامل آن واترمار کینگ نیست. زمانی که از نرخ چنین وقایعی صحبت می شود، به معنی "نرخ مثبت کاذب"، منظور تعداد چنین اتفاقاتی در تعداد مشخصی از عملیات آشکارسازی واترمار کینگ است. مثبت کاذب را می توان خطای مثبت هم تعبیر کرد که در مقابل آن خطای منفی (منفی کاذب) <sup>۲</sup> قرار دارد و به معنای عدم تأیید واترمار کینگ در یک رسانهٔ محتوی واترمار کینگ می باشد.

## ۴-۶- ظرفیت<sup>۳</sup>

یکی دیگر از خواص روشها و الگوریتمهای پنهانسازی داده، ظرفیت است. در مورد تصاویر، معمولاً این پارامتر را بهصورت درصدی از دادهٔ خام موجود در تصویر بیان میکنند. در یک دید کلی، ظرفیت عبارت است از حداکثر اندازهٔ پیامی که میتواند درون دادهٔ میزبان قرار گیرد. راههای مختلفی برای اندازه گیری ظرفیت، تاکنون ارائه شده که بعضی بر تئوری اطلاعات، بعضی بر روشهای مبتنی بر احساس و ادراک و نهایتاً بعضی بر تئوری کشف استوار هستند. ممکن است تصور شود که ظرفیت، هم ناظر به بحث پنهان نگاری است و هم در واترمارکینگ گذاری مطرح میشود و ممکن است نتوان کرد، یا چنانچه جاسازی شود، کیفیت تحتالشعاع قرار می گیرد.

#### ۴-۷- قابل درک یا غیرقابل درک بودن

همانطور که در بحث تقسیم بندی مسائل مربوط به پنهان سازی داده مطرح شد، بعضی از شاخه ها، خود به مرئی و نامرئی تقسیم می شوند. شاید این پرسش مطرح شود که اگر پنهان سازی مطرح است، مرئی و نامرئی بودن چه معنایی دارد یا به عبارت بهتر مرئی بودن بی معناست. در جواب باید گفت، این اصطلاح به اصل وجود پیام پنهان برمی گردد. به طور مثال در بعضی موارد، باید وجود واتر مارکینگ، مشخص و پیدا باشد؛ ولی در بعضی موارد هم اثری از وجود واتر مارکینگ نباید باشد. در عین حال در هر دو مورد، اطلاعات مربوط به خود واتر مارکینگ، نباید در دسترس قرار گیرد.

3- Capacity

<sup>2-</sup> FNR (False-Negative Rate)

<sup>1-</sup> FPR (False-Positive Rate)

#### ۴-۸- عمومیت

با توجه به تنوعی که در میان رسانه ها وجود دارد، روش هایی که معمولاً برای پنهانسازی ارائه میشود، منحصر به نوع خاصی از این رسانهها است. بعضی از این رسانهها همانطور که در مطالب قبلی اشاره شد عبارتند از: متن، صوت، تصویر، فیلم و غيره.

به تازگی به این مجموعه، فایلهای اجرایی، صفحات وب، آدرسها و محتوای پستهای الکترونیکی نیز اضافه شده است. انحصاری که از آن یاد شد، بعضاً در میان خود شاخههای هر رسانه هم وجود دارد. بهطور مثال اگر روشی برای پنهان نگاری در تصویر یا واترمارکینگ گذاری تصویر ارائه شود، ممکن است همهٔ انواع تصویر را در بر نگیرد و فقط شامل تصاویر دودویی یا فقط شامل تصاویر ۲۴ بیتی شود [۵]. لـذا اگـر بتـوان از یـک الگوریتم در مورد رسانههای مختلف استفاده کرد، معیار عمومیت بالا رفته است و این مزیت حاصل می شود که در مواقع ضروري، ميتوان بين رسانههاي مختلف سوئيچ كرد.

همان طور که گفته شد، تقابل موجود بین نکات گفته شده، این اجازه را نخواهد داد که همه مشکلات به طور همزمان برطرف شود. در این میان اگر در یک روش پنهاننگاری بتوان از فایلهای میزبان مختلفی استفاده نمود، این روشها از عمومیت بالایی برخوردار هستند و در مواردی که نسبت به یک نوع میزبان خاص، حساسیت ایجاد شود، می توان از انواع دیگر آنها استفاده نمود.

علاوه بر معیارهای مطرحشده فوق، طراحی و پیادهسازی سیستمهای پنهاننگاری براساس استانداردهای مرتبط مانند PMBOK2004 ، ISO10006 وغيره نيز مهم و لازمالاجرا است.

# ۵– سیستم فایل پنهاننگاری شده<sup>۲</sup>

در علوم رایانه، سیستم فایل روشی است برای ذخیرهسازی و مدیریت فایلهای رایانهای و دادههایی که آن فایل شامل می شود تا پیدا کردن و دسترسی به آن اطلاعات، مخصوصاً در حالتهای بحرانی، آسان گردد. بیشتر سیستمهای فایل از یک ابزار ذخیره داده اساسی مثل هارد دیسک یا CDROM استفاده میکنند که دسترسی به آرایهای از بلوکهای با طول ثابت را

عرضه مي كند. به اين بلوكها گاهي سكتور نيز گفته مي شود و اندازه آنها معمولاً توانی از ۲ است (۵۱۲ بایت یا ۱، ۲ یا ۴ كيلوبايت مقادير معمول تر اين اندازهها هستند). نرمافزار سیستم فایل مسئول مدیریت این سکتورها برای فایلها و دایرکتوریها است و این موضوع را دنبال می کند که کدام سکتورها به کدام فایلها مربوط هستند و کدام سکتورها مورد استفاده قرار نگرفتهاند.

سیستم فایل پنهاننگاری شده نوعی سیستم فایل است که اولین بار توسط راس اندرسون ؓ، راجر نیدهام ٔ و ایـدی شـامیر ؓ ارائه شد [8]. مقالهای که این سه نفر ارائه کردند دو روش اصلی برای مخفی کردن داده معرفی میکند:

۱- فایلهای مربوط به کاربر در دنبالهای از فایلهای با طول ثابت که اساساً حاوی بیت های تصادفی هستند قرار داده می شود. این دنباله از فایل ها بواسطه یک کلمه عبور انتخاب خواهند شد. فرض کنید مجموعهای از فایلهای با طول ثابت با محتوای بیت های تصادفی به نامهای ، وجود دارد. همچنین برای اولین گام  $C_0, C_1, ..., C_{k-1}$ فایل کاربر F و کلمه عبورش نیز P در نظر گرفته می شود. حال فایلهای  $C_j$  به ازای مقادیری از j که زامین بیت کلمه عبور، مقدار ۱ دارد را انتخاب کرده و محتوای فایلها با استفاده از XOR بیتی ترکیب میشوند. حاصل را با فایل کاربر XOR کردہ و نتیجہ این مرحلہ نیز با یکی از  $C_i$  ها مجدداً XOR می شود. آنچه حاصل می گردد فایل کاربر است که با زیرمجموعهای از  $C_{j}$ ها XOR شده است. بـهصورت ریاضی میتوان فرآیند را بهصورت زیر نشان داد:

# $F = \bigoplus_{P_i=1} C_j$

یکی از خاصیتهای مهم این سیستم این است که اگر یک دسترسی خطی سلسله مراتبی وجود داشته باشد<sup>6</sup> آنگاه می توان بدون ایجاد اختلال در فایل هایی که در حال حاضر مخفی شدہاند، بهصورت طبیعی فایل های دیگری نیز اضافه كرد.

<sup>1-</sup> Binary

<sup>2-</sup> Steganographic file system

<sup>3-</sup> Ross Anderson

<sup>4-</sup> Roger Needham 5- Adi Shamir

۶- یعنی کاربری که با سطحی از امنیت فایلی را ذخیره می کند، کلمات عبور تمام فایلهای ذخیره شده با سطوح امنیت پایین تر را میداند.

۲- در روش دوم، کل یک افراز<sup>۱</sup> از هارد را با بیتهای تصادفی پر کرده و فایلهای کاربر در آن پنهان میشوند. در این روش، نه فایلهای کاربر و نه رمزشده آن هیچ کدام ذخیره نمی گردند بلکه کل افراز تصادفی میشود. زیرا فایلهای رمزنگاری شده به شدت شبیه به بخشهای تصادفی شده افراز هستند و بنابراین وقتی فایلها روی افراز ذخیره میشوند راه آسانی برای تمایز قائل شدن بین فایلهای نامفهوم فاقد معنی و فایلهایی که واقعاً رمز شدهاند وجود ندارد. علاوه بر این، موقعیت فایلها از کلید فایل استخراج شده و موقعیتها پنهان میشوند و تنها در اختیار برنامههایی قرار دارند که همان رمز عبور را دارند. این مسئله منجر به این میشود که فایلها به سرعت روی همدیگر بازنویسی شوند که این مسئله هم با نوشتن تمام فایلها در تقلیل میدهد.

# ۶- مطالعهٔ موردی بر روی معیارهای طراحی و پیادهسازی پنهاننگاری

در مطالعه موردی با روش LSB، استفاده و یا عدم استفاده معیارهای مطرح شده، مورد بررسی قرار می گیرند. اگر بـدون در نظر گرفتن هیچ محدودیتی پنهاننگاری پیادهسازی گردد، مسلماً حامل از حالت اصلی خود خارج شده و تغییرات زیادی در حامل رؤیت خواهد شد. روش جایگزینی کم ارزشترین بیت، سادهترین روش برای پنهاننگاری است. در این روش کم ارزشترین بیت (یا دومین بیت کم ارزش) پیکسلهای تصویر حامل که به عنوان نویز تصویر شناخته می شوند، با دنباله بیت پیام جایگزین میشود. به طور متوسط میتوان گفت حدوداً ۵۰٪ احتمال دارد که در اثرگذاری هر بیت پیام، LSB پیکسلهای تصویر از مقدار صفر به یک یا بالعکس بدل ٔ شوند. برای ایجاد امنیت، محل جاگذاری (پیکسلها) به صورت شبه تصادفی<sup>۳</sup> انتخاب می شود. پس از جاگذاری، گیرنده از روی محل پیکسلها که به صورت کد در اختیار او قرار داده می شود می تواند پیام را بهطور سریال از LSBها استخراج کند. در مورد تصاویر رنگی که هر پیکسل شامل سه کانال رنگ قرمز، سبز و

- 1-Partition
- 2- Flip
- 3- Pseudo-Random

آبی است، می توان ظرفیت را بالا برد و سه بیت در هـر پیکـسل جاگذاری نمود. همان طور که ملاحظه می گردد این روش ظرفیت خیلی بالایی دارد و در صورتی که تصویر قبل از جاگذاری فشرده شود، این ظرفیت افزایش خواهد یافت. اما در عوض نسبت به کوچکترین تغییرات، حوزه تصویر بسیار حساس و شکننده است. همچنین روش پنهاننگاری LSB امنیت بالایی ندارد و پنهان شکن می تواند وجود پیام را به سادگی تشخیص دهد؛ چرا که به دلیل جاگذاری مستقیم در مقادیر شدت پیکسلها، اولاً کیفیت بصری تصویر پایین میآید و ثانیاً پس از جاگذاری، به دلیل ثابت ماندن شدت برخی از پیکسلها که LSB آنها با بیت پیام برابر بوده و احتمال یکسان در تبدیل شدن صفر و یک به هم در LSB پیکسلهای مخالف بیت پیام (با تبدیل شدت روشنایی کفرد به زوج به صورت کاهشی و شدت روشنایی زوج به فرد به صورت افزایشی)، تعداد پیکسل های با شدت روشنایی یکسان بالا میرود و در نتیجه در هیستوگرام شدتها، جفت مقادیر<sup>۵</sup> (Pov) خواهیم داشت که آنرا میتوان به وسیله حمله آماری مربع خی<sup>2</sup> آشکار نمود.

همان طور که در شکل (۳) مشاهده می شود در صورت اضافه کردن اطلاعات به بیتهای کم ارزش، بدون رعایت معیار ظرفیت، تغییرات کلی در تصویر حاصل می شود که با حملات بسیار ساده می توان به اطلاعات پنهان شده در تصویر دست یافت.



شکل ۳- پنهاننگاری به روش LSB بدون رعایت هیچ معیاری

<sup>4-</sup> Luminance

<sup>5-</sup> Pair of Values

<sup>6-</sup> Chi-Square

حجم تصویر خام (بدون اضافه کردن اطلاعات) ۵۸۱۳۳۲۸ بیت است که حداکثر ۷۲۶۶۶۶ بیت کم ارزش جهت بارگذاری اطلاعات شناسایی شده است. البته برخی از بیتهای کم ارزش هم با توجه به موقعیت پیکسل، درصورت بارگذاری، تغییرات بر روی تصویر مشاهده خواهد شد که به این بیتها، بیت کم ارزش غیرقابل تغییر گویند. در این مطالعه موردی ۹۰۰۰۰ ارزش غیرقابل تعییر گویند. در این مطالعه موردی ۱۷۳۳۴ بیت اضافی بارگذاری شده است. با توجه به شکل (۳) با سرریز دادههای پیام بر روی دادههای پر ارزشِ حامل، تغییرات کلان در کل تصویر مشاهده می گردد.

حال اگر در معیار ظرفیت به اندازه بیتهای کم ارزش، یعنی ۷۲۶۶۶۶ بیت اطلاعات بارگذاری شود تغییرات کمتری در تصویر مشاهده خواهدشد و کمتر جلب توجه میکند (شکل ۴). ولی اگر در معیار ظرفیت، بیتهای کم ارزش غیرقابل تغییر هم شناسایی شود و بارگذاری نگردد، تغییرات در تصویر به حداقل رسیده و با چشم غیرمسلح قابل رؤیت نخواهد بود. در شکل (۵) میزان اطلاعات بارگذاری به ۲۰۰۰۰۰ بیت تقلیل یافته است.



شکل ۴- پنهاننگاری به روش LSB با رعایت فقط معیار ظرفیت

## ۷- نتیجهگیری

این مقاله بعد از معرفی اجمالی پنهاننگاری و اهمیت استفاده آن در پدافند غیرعامل، به برخی از معیارهای مهم که در هنگام طراحی و پیادهسازی سامانههای پنهاننگاری بایستی در نظر گرفت، اشاره می کند. با توجه به این که ذات پنهاننگاری یک فعالیت در زمینه پدافند غیرعامل است (حفاظت از اطلاعات و

بطور کلی تمام اشیاء و پدیدهها)، عدم رعایت معیارهای طراحی و پیادهسازی، مشکلاتی را به خصوص در مواقع بحرانی، دربَر داشته و ممکن است نتیجه معکوس و مخرّبی داشته باشد. در چنین حالتی با تصوّر این که کانال امن است اقدام به ارسال و دریافت اطلاعات مهمی می شود. در حالی که به خاطر عدم رعایت معیار ظرفیت و نشت اطلاعات، کانال تحت شنود نامحسوس دشمن بوده و هرگونه تخریبی امکان پذیر است. از این رو رعایت معیارهای طراحی و پیادهسازی جهت امنیت سامانههای پنهان نگاری به خصوص با دیدگاه پدافند غیرعامل امری لازم و ضروری می باشد. ضمن این که مواردی چون رعایت امری لازم و ضروری می باشد. ضمن این که مواردی چون رعایت رمزنگاری پیام قبل از پنهان نگاری نیز بسیار مهم و ضروری است که می تواند موضوع تحقیقات مستقل در این زمینه باشد.



شکل ۵- پنهاننگاری به روش LSB با رعایت تمام معیارها

مراجع

- 1. M. Kivanc. M. "Information hiding codes and their application to images and audio". PHD thesis. University of Illinois at Urbana Champaign, (2002).
- Chien-Chang Lin, Shi-Huang Chen, Trieu-Kien Truong, Fellow and Yukon Chang, "Audio Classification and Categorization Based on Wavelets and Support Vector Machine", IEEE TRANSACTIONS ON SPEECH AND AUDIO PROCESSING, VOL. 13, NO. 5, SEPTEMBER (2005).
- I. J. Cox, Matthew L. Miller, Jeffrey A. Bloom, Jessica Fridrich, "Digital Watermarking and Steganography", ISBN 978-0-12-372585-1, (2007).

- 4. I. J. Cox, M. L. Miller and J. A. Bloom, "Watermarking applications and their properties", Published in the Int. Conf. on Information Technology'2000, Las Vegas, (2000).
- 5. E. Kawaguchi and R. Taniguchi, "Complexity of binary pictures and image thresholding - An application of DFExpression to the thresholding problem", Proceedings of 8th ICPR, vol.2, pp.1221-1225, (**1986**).
- Ross Anderson (Cambridge University), Needham (Microsoft Research Ltd) and Adi Shamir (Weizmann Institute) "The Steganographic File System", (1998).

# Design and Implementation Criteria for a Secure Steganography System from the Passive Defense Perspectives

## Reza Esfahani<sup>1</sup>

#### Abstract

The parameters of being secret and remaining secret contribute to the mitigation of vulnerability and enhancement of resistance and facilitation of security management against enemy's military threats and actions. Apparent normalization of communications is one of the most significant and obvious issues of steganography. Therefore; steganography is inclusive of the principles and laws of passive defense in countering software and electronic threats and enemy's other new threats in order to maintain and safeguard information, communications and computer systems. An unsafe communication channel by which the transmission of sound-digital, image and video medias is possible and access to the communication of the other side(the same relevant receiver) is made possible, as well, steganography can also be practically implemented on such a domain which safeguards the relevant information considering the special conditions and criteria, regardless of the origin of threat.

This article is intended to review the special conditions and criteria which have to be observed before designing the steganography product( design limitations) accompanied by a case study.

Key Words: Steganography, Cryptography, Watermarking, Steganography File System

<sup>1-</sup> Email: isfahani@aryasys.com