

See discussions, stats, and author profiles for this publication at: <https://www.researchgate.net/publication/312488148>

# Hiding transmitted information within high quality digital audio

Working Paper · July 2007

DOI: 10.13140/RG.2.2.15767.37280

---

CITATIONS  
0

READS  
4

1 author:



Sahera Almola  
University of Basrah  
3 PUBLICATIONS 0 CITATIONS  
[SEE PROFILE](#)

## إخفاء المعلومات المرسلة ضمن الإشارات الصوتية العالية الجودة

ساهره عبيده سعد

كلية العلوم - جامعه البصرة

نجاه حميد فاسمه

كلية التربية - جامعه البصرة

### الخلاصة:

تضمنت حساب عتبه الحجب للإشارات يتضمن البحث خوارزميه الصوتية العالية الجودة المسجله عند مفترحه لتشغير و إخفاء معلومات ضمن تردد 32 KHZ مترافقه مع 16 bit/sample كل منها بحجم الإشارات الصوتية الرقميه العاليه لتوليد الكتل block كل منها بحجم الجوده حيث قامت الخوارزميه بضغط (32 msc) اي sample 1024 وتسفير الإشارات الصوتية كمرحلة وكمراحله تانية تم اخذ معلومات تم اولى اعتمادا على خوارزميه تحويل السفره Modified Discrete Cosine Transform(MDCT) التسفير سينفذ على هذا الملف وتولد محتويات جديدة او ملف النص المشفر ان عدة برامج فرعيه معتمدة على العناصر التي لا ترسل عبر شبكات broadband اتصال عن بعد فدمت الخوارزميه مفاهيم network لتحويل النص الى قيم تانية(0,1) ومن بالغه الاهميه في تفليص الإشارات تم إخفاءها داخل الملف الصوتي المضغوط MPEG كمرحلةنهائيه وعندما يتم استلام الصوتية وتسفيرها في نظام

الإشارات الصوتية يتم فتح الإشارات وإرجاعها إلى أصلها بامان.

#### -المقدمة :

في الوقت الحاضر أصبحت تقنيات تضمين وتشифر الإشارات المرسلة عبر شبكات الاتصال باللغة الـاهمية وذلك للحفاظ على امنية المعلومات المرسلة لذا ظهرت عدة تقنيات تضمين وتشيفر منها تضمين نص مع صورة او صوت او نص مع صوت...الخ وكانت هناك عدة خوارزميات مختلفة لاجراء عملية التضمين كل منها لها خصوصيتها ولغرض حماية المعلومات العابرة خلال خطوط الاتصال او الاوساط الخزنية فان المعلومات يمكن ان تخفي او ترمز وادا كان نظام الاتصال او نظام الحاسب مبنية بصورة مماثلة فان اي دخول غير شرعي لاستخلاص المعلومات المفيدة من قبل الفرد امراً صعب ويستغرق زماناً طويلاً وان اخفاء المعلومات المفيدة في صورة غير مفهومه هو الحلم الذي حققه التشifer [9].

ان الاحتياج لتحسين امن البيانات والمعلومات في انظمة الحاسوب الالكترونية هو نتيجة مباشرة للاستخدام المتزايد للحواسيب من قبل المصانع الحكومية والخاصة في معالجة وتخزين وايصال البيانات القيمة والحساسة واصافة الى ذلك فاننا نرى اهتماماً حكومياً وعاماً في مجال امن البيانات والمعلومات [13] كما ان المخاوف الاخيرة من جرائم الحاسوب والحاجة الى خصوصية المعلومات ادت ايضاً الى زيادة الاهتمام في التشifer ليكون وسيلة لاخفاء وحماية البيانات السرية ويمكن للتشيف ان يعطي درجة عالية من الامن باقل كلفة وبما ان طرق التشيف التقليدية قد لا تعطينا الدرجة المطلوبة من الامن لذا فقد تم تطوير تقنيات جديدة بحيث تعطي مستويات عالية من الامن عند تطبيقها على نظام الحاسوب وهذه التقنيات الجديدة

تستخدم مبادئ طرق التشفير التقليدية ومبادئ رياضية تطبق على الحاسب

[ ]

### **-خوارزمية العمل**

العمل الحالي يمر بمرحلتين رئيسيتين وهي:-

. مرحلة تحويل الاشارات الصوتية الى القيم الثانية(تشفير هـ)

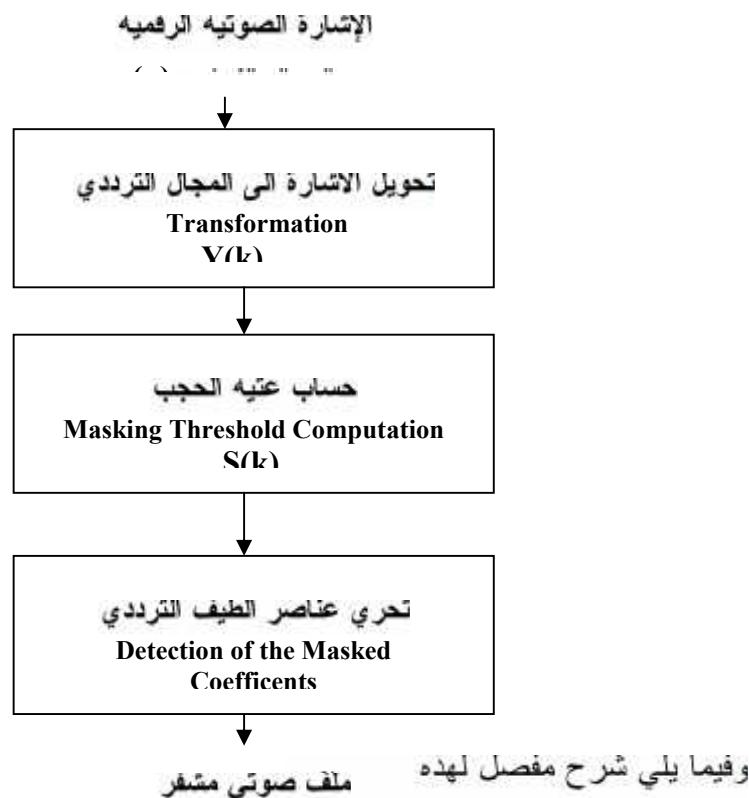
. مرحلة تشفير النص المدخل وتضمينه ضمن الملف الصوتي.

وفيما يلي شرح لهاتين المرحلتين:-

. مرحلة تحويل الاشارات الصوتية الى القيم الثانية

الشكل ( ) يبين خطوات تحويل الاشارات الصوتية الرقمية الى

المجال التردددي digital audio blocks based on MDCT وتشفيـرها.



الشكل ( ) مراحل تحويل الإشارة الصوتية الرقمية إلى المجال الترددِي وتنقيتها

- تحويل الإشارة إلى المجال الترددِي :-

تم في هذا البحث تسجيل الإشارات الصوتية باستخدام الحاسب عند تردد KHZ 32 اي (32 msec) للحصول على الإشارات الصوتية في المجال الزمني بهذه العملية يتم تقسيم الإشارات الصوتية (samples) الى

N=1024 عينة اي 1024 samples بحجم blocks  
 (1,2) وكما بيبينه الشكل ( ) samples

بعدها تم تحويل هذه الاشارات الى المجال الترددى باستخدام خوارزمية (MDCT) وهي حالة خاصة من فورير هذه الخوارزمية اخترت الاشارة الى النصف لتصبح ( $N/2$  sample) عينة لتدخل الكتل المتواالية مع بعضها من الطيف الترددى (overlap) كما في الشكل ( )

#### - عملية التحويل معطاة بالمعادلة الآتية:

$$Y(m,k) = \sum x(n) \cdot h(n)$$

$$\cos\{2\pi/4n(2k+1)(2n+1)+(2k+1)\pi/4\} \dots (1)$$

where  $n = 0$

N = block size of 1024 samples

m = block number

k = frequency index (0.....N/2-1)

x(n) = amplitude of the input sample

h(n) = analysis windows defined by:-

$$h(n) = \sqrt{2} \sin [\pi(n+1/2) / N], n = 0 \dots N - 1$$

n : sample index

كما ان عملية إرجاع الاشارة الى المجال الزمني inverse transform تتطلب للحصول على  $x(n)$  مره اخرى

$$X_r(m,n) = \sum_{n=0}^{N-1} Y(m,k) \cdot \cos \left\{ 2\pi/4N(2k+1)(2n+1)+(2k+1)\pi/4 \right\} \dots \dots \dots (2)$$

n = 0,.....,N - 1

ان الهدف من تحويل الاشارة الى المجال الترددی هو لتحليلها عبر فلتر لمعرفة الاشارات المسموعة وغير المسموعة من الطيف الترددی وهذه العملية غير ممكنه في المجال الزمني.

#### Masking Threshold Computation . . . حساب عتبة الحجب

اعتمد حساب عتبة الحجب على الخصائص السمعية او نظام السمع لدى الإنسان (human ear) ونعتبر مهمة في تقنيات ضغط الصوت بعض الاشارات الصوتية تكون مسموعة والبعض الآخر لا يصل الى الادن البصرية(غير مسموعة) نتيجة لتغطيتها من قبل الاشارات المجاورة الاعلى منها وهذه الظاهرة تعرف بحجب الاشارات الصوتية في نظم Movie Picture Expert Group (MPEG) المسموعة وترسل فقط الاشارات المسموعة وبهذا يتم تقليل الاشارة

الصوتية المرسلة [5,8] لا تحتاج الى فلتر لتحری الاشارة الصوتية المسموعة وغير المسموعة وذلك يتم بحساب عتبة الحجب وكالاتي:-  

$$M - S(m,k) = \sum B(v_k - v_i) Y_2(m, i) \quad i = 0 \quad 1$$

حيث  $Y$  تحسب من المعادلة (1)  
 $Bark$  موضع ترددي للعناصر الترددية  $i$ ,  $k$  في الحزمة الترددي  
 $(1 Bark = 100 HZ)$  حيث

$$M = N/2 = 512$$

الشكل ( ) يوضح الدالة  $B(v)$  وهي دالة تحاكي غشاء الطلبة للاذن البشرية ونعرف كالاتي:-

$\Theta dB$

$$-1/2 \leq v \leq 1/2 \text{ Bark}$$

$B(v)$

=

$$\Theta dB - 10(v - 1/2)$$

$$v > 1/2 \text{ Bark}$$

$$\Theta dB + 27(v + 1/2)$$

$$v < -1/2 \text{ Bark}$$

حيث  $\Theta$  نسبة الاشارة الى الحجب  
 signal -to-mask ratio(SMR) .[1]



وفيما يلي شرح مفصل لخطوات التشفير: -

## 2.2. - عملية إبدال او تحويل الحروف

ان عملية التبديل تتم باخذ كل ستة حروف متتالية من النص ووضعها في صناديق التبديل (s6.....s1) وإجراء عملية التبديل عليها وكما موضح في المثال الآتي:-

الموقع الابتدائي	موقع التبديل	الكلمة	الناتج
2	4	y	S
2	4	y	S
3	5	S	E
4	6	T	
5	1	E	S
6	2	M	M

اي ان الحرف الرابع يتم وضعه بالموقع الاول والحرف الثالث بالموقع الثاني وهكذا مع الحرف الثاني في الموقع السادس او الاخير.

#### عملية تحويل وتغيير الحروف

في هذه العملية يتم اختيار كلمة السر (اي الكلمة المفتاحية) فمثلا تم ادخال كلمة السر مثل STAR WARS ومن تم تكتب كلمة السر على شكل حروف متصلة لا توجد بينها فراغات وتهمل الحروف المتكررة فيها ويتم توزيع حروف الكلمة على القطر الرئيسي للمصفوفة (ويستخدم القطر الثاني في حالة الحاجة لتمكملة حروف كلمة السر) ومن تم تكتب الحروف الانكليزية الى (26) حرف الغير موجودة في كلمة السر لتمكملة المصفوفة سطرين سطر وكما موضح:-

S    B    C    D    E  
F    T    G    H    I

J	K	A	L	M
N	O	P	R	Q
U	V	X	Y	W
Z				

تم تقرأ من المصفوفة بصورة متدرجة من اليسار الى اليمين وبضمها كلمة السر وتكتب الحروف المقررة بشكل سطر تحت الحروف الانكليزية حيث تقرأ الحروف في الخط المائل من الاعلى الى الاسفل (جب ان تكون عناصر المصفوفة حرفا) وكما يلي:-

ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ

EDICHMBGLQSTARWFKPYJOXNVUZ

ولعمل التشفير تقرأ الحروف من الاعلى الى الاسفل (اي تقرأ الحروف في تسلسل الابجدية الانكليزية ) وما يناظره اسفله يكون هو الحرف المطلوب والذي نكتبه فمثلا اذا كان النص الصربيح

I HAVE TWO BOOKS  
L GEXH JNW DWWSY

ومن تم يتم تقسيم الحروف الناتجة الى مجاميع وبطول كلمة السر

المدخلة وكما يلي:-

L	G	E	X	H	J	N	W
S	T	A	R	W	A	R	S
D	Z	E	O	D	J	E	O

D	W	W	S	Y			
S	T	A	R	W	A	R	S
V	P	W	J	U			

- وبأخذ الابجدية وترقيمها وكما يلي:-

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21  
22 23 24 25 26

A B C D E F G H I J K L M N O P Q R S T U V

- ومن تم تطبيق العلاقة الآتية :-

حيث ان  $a$  تمثل الموقع القديم للحرف وان  $k$  تمثل موقع المفتاح فان الناتج من العلاقة ( ) يمثل موقع الحرف المشفر ومع مراعاة الى mode في حالة تجاوز الجمع الرقم فكان ناتج التشفير :-

عملية تحويل الحروف إلى الثنائيات المقابلة

ان الحروف الناتجة من العملية السابقة يتم تبديل كل حرف باقيم  
اسكي المناظرة له ومن تم يأخذ كل قيمه من القيم الناتجة (اي كل بایت)  
ويجري عليها تفكيك الى الثنائيات المكونه لها حيث اعتمدت عملية التفكك  
على تطبيق العامل  $\text{and}$  على كل بایت ومع المعيار \$80 اي ان  
byte and \$80

و ملاحظة الناتج اما صفر او واحد و اجراء عملية الازاحة بمقدار

واحد الى اليسار (shift) واعادة تطبيق العامل *and* وجموع القيمة (\$80) في البایت المزحف وهكذا الى نهاية البایت فمثلا اذا كان البایت يحتوي على

0 0 0 0 0 1 0 1

1	0	0	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

وبتطبيق العامل and نحصل على القيمة صفر وبعد هذا نقوم بعمل تزحيف البايت الى اليسار وتستمر هذه العملية الى ان نحصل على الشفرة الكاملة للبايت الحالي هي (000000101) ومن خلال هذه العملية يتم تحويل قيم اسكي المخزونه في البايت الى الثنائيات المقابلة لها.

#### .. - عمليات التعويض والعكس لقيم الثنائية

يتم في هذه الخطوه اجراء مجموعة من العمليات على القيم الثنائية الناتجه من المرحلة السابقة ومن هذه العمليات عملية التعويض ويتم في هذه العملية اخذ كل تمانية ثنائيات متتالية ووضعها في صناديق التعويض (s1,.....,s8) (من اليسار الى اليمين) واجراء عملية تعويض لقيم (01010111) حيث يتم عكس قيم هذه الثنائيات فمتلا الثنائيات (10101000) يتم تحويلها (01010100) وبعد اكمال هذه العملية على كل الثنائيات يتم ادخال هذه الثنائيات الناتجه بعملية اخرى وهي عملية العكس لقيم الثنائية وتنتمي باخذ كل تمانی ثنايات متتالية (من اليسار الى اليمين) ووضعها في صناديق العكس (s8,.....,s1) ويجري عليها عكس ترتيبها فمتلا ادا كانت الثنائيات الناتجه من العملية السابقة (0101000) تحول الى (00010101) ان الغرض من هذه الخطوه وما تضمنته من عمليات على الثنائيات هي زيادة التعقيد على مهاجم النص للوصول الى الثنائيات الحقيقية للنص .

#### 3- إخفاء بيانات النص ضمن الملف الصوتي :

ان ناتج المرحلتين الرئيسيتين للنظام اي مرحلة تحويل الاشارات الصوتية الى القيم الثنائية ومرحلة تشفير النص المدخل هي قيم ثنائية (0,1)

وفي النهاية يتم اخفاء معلومات النص والتي تتم تحويلها الى سلسلة من الثنائيات داخل ملف الصوت حيث يتم وضع كل بيانات الملف النصي بدلًا من القيم الصفرية والتي تمثل الاماكن الغير مسموعة في الملف ان هذه الطريقة تفي من الناحية الامنية حيث تحافظ على النص مخبا ضمن الاشارات الصوتية دون الثنائي على جودتها وعند التسليم يتم فتح الاشارات وارجاعها الى اصلها بامان.

#### -النتائج والمناقشه والاستنتاجات:

من خلال التطبيق العملي تم استنتاج الحقائق الآتية:-  
بعد ان تم تسجيل الاشارات الصوتية بواسطة الحاسب عند تردد 32 KHZ حصلنا على اشارة بال المجال الزمني وبحجم 16 بت لكل عينة sample هذه العينات ولدت كتل blocks بحجم 1024 عينة وهذه الاشارة مماثلة (الشكل ) ، ولكي تحول هذه الاشارات الى المجال الترددی استخدمنا خوارزمية MDCT للحصول على عناصر الطيف الترددی  $Y(k)$  في الشكل ( ) استخدمت هذه الخوارزمية لتقسيم الاشارة الى النصف ليصبح عدد عناصر كل كتلة تساوي  $(N/2 = 512)$  عينة وهذه العملية تجعل التحرى عن الاشارة المحجوبة عن السمع اكتر سهولة ومرنة كما ان التمثيل الترددی للإشارة يستخدم لفحص الخصائص السمعية التي تم الاعتماد عليها لتحرى الاشارة الغير مسموعة (التي لا ترسل) المتاثرة بعملية الحجب كما ان عتبة الحجب Masking Threshold تم حسابه اعتمادا على تجربة عدة قيم للرمز  $\Theta$  الذي يمثل عتبة الحجب عند الهدوء signat to mark quietness threshold و التي تعني نسبة بين الاشارة وعتبة الحجب بحيث اثبتت التجربة ان عتبة الحجب تزداد كلما زادت قيمة  $\Theta$  على سبيل فدأ كانت  $>=$

---

Θ فان كل عناصر الطيف الترددية تحجب وذلك لأن طاقة الحجب تزيد عن 100 db وهذا غير منطقي لذا فان التجربة اثبتت ان القيمة  $-30 = \Theta$  هي مناسبة جدا لحساب عتبة الحجب الشكل ( ) يوضح التجربة على عدة قيم

Θ

بعد ان تم تحري عناصر الطيف الترددية يتم التعرف على موقع العناصر التردديّة المحجوبة عن السمع

وكذلك عددها لكي يتم تصفيرها ومن تم استخدامها للمرحلة اللاحقة للعمل وهي اخفاء شفرة نص ضمن هذه الموضع تم ارسالها حيث ان فهرست هذه الموضع مهم جدا لعملية اعادة الاشارة عند الاستلام.

ولغرض توضيح عملية تشفير النص تم اخذ الملف النصي والذي يحوي على المعلومات الآتية:-

رقم	الاسم	العنوان	
101	Jones Tool Co	Chicago, IL	60605.
102	HAL Computers ,Inc	Armonk, NY	10504.
103	Going Systems Group	Seattle, WA	98124.
104	TOH Steel Co	Pittsburgh, PA	15213.
105	Cipher System, Inc	Arlington, VA	22209.
106	G & O Co, Inc	Houston, TX	77002.
107	LSI Co, Inc	New Haven, CT	06520.
108	I/O Devices Corp,	Holmdel, NJ	07733.
109	CRT Inc,	Fresno, CA	93710
110	Crypto Systems,Ltd	Rockville, MD	20852.

حيث ادخل الملف السابق الى عملية التبديل للحروف وذلك باخذ كل ستة حروف متتالية ومن اليسار الى اليمين وإجراء عملية التحويل او التبديل وحسب مفتاح المزج المحدد(435612) مع ملاحظة ان الحروف

الاخيرة اذا كانت اقل من ستة تترك كما هي بدون تحويل او تبديل فكانت  
النتائج التي حصلنا عليها كما يلى:-

1 1B0Jne T 005 oC 1 ciagChLI o,6 06 012 05 H C onALetrsplnc  
mo N,Y nk 1 401005 3 nig BatsenSyrGous Sep lte,at WA8912 40 41T  
etel S o C tits Pgrh,bu 1PA311052 5 hperCisyte Smc m, Ar gnti  
AV n,2 22 016 09 G 0Co& cn ,[ oHus ,nTXto 0702 7 7 10SLI  
InCo c vHaNe,nCTve 0 021065 8 0De]/ecs vipr, Co Ho edl,lm  
NJD 77 019 33 CR nIc,T rFes C,A no 7310 9110  
Cr dt Sypetnsys,Ltd\_

ومن تم ادخلت الحروف الناتجة من العملية السابقة الى عمليات التحويلات  
وتغيرات للحروف واعتمادا على كلمة السر المدخلة والتي كانت STAR WARS  
ت النتائج التالية:-

وبتقسيم الحروف الناتجة الى مجاميع وبطول كلمة السر واستخراج الحروف  
حسب العلاقة (السابقة) الناتج على الناتج الآتي:-

324932324948111741101013292843211111115321116732321083232323232329910597  
1047673323211144543248543232484950324853323272323267321111096576101116114  
211711073993232441146510911132327844893211816732323249323252484948485332323  
32110105103327111116115101109831211471111171153232328310112321081161014  
632823232876556574950323252483232524984327972323210111610110832833211132323  
323292323211610511611532881031141044498117323232498065514949485350323232325  
411218111467105115121116101328311073993210944323265114323210311011611110810  
323211044583250503232484954324857323271329232327967111383299110323244733232  
232117211711532324411084881161113232323232485548503255325532324948837673  
23244731106711132323232993232323232321197297781014411067841181013232324  
485049485453329232325632327968101734710199115321181051121144432671113232721  
210110010844108109323232787448325553232484957325151323267823232110739944  
2328232323232323232323211479101115323267446532110111323232323255514948325  
48321310323267114323211111632831211121011161091151211154476116100

ومن تم ادخلت الناتج السابقة الى عملية التحويل الى قيم اسكي وكما يلي:-

1 1B0Qkn S uys wY e noikMoQS q,6 06 012 05 1 0 su0QsuwyacW ,ik  
eg N,0 no 1 401005 3 kmo KnoqsuUysUwya Ace ikn,ik UW8912 40 41G KM  
knoq U q Y egik Gikn,q5 1UW311052 5 gikm0qknoq UuVs w, Eg egikno  
IK q,2 22 016 09 G 1Km& su ,U aCeg ,gIKmo 0702 7 7 1BCEG ,  
KnDq s cEg]k,0IKmo 0 021065 8 MGik/dqs oqsu, Ac Ac ike,ik  
M00 77 019 33 CE kmo,K eGac 1,M ik 7310 9110  
Kn km Qsu0qsumy,Cmy

ومن تم تحويل القيم السابقة الى الثنائيات المقابلة لها كما يلي:-

ومن تم تم إجراء عدة عمليات على هذه الثنائيات فالعملية الاولى عملية التعويض حيث تم  
تعويض(0) (1) وكانت الناتج كما يلي:-

وبعد ذلك تم إجراء عملية عكس حيث تم أيضاً تم أخذ كل تفاصيله  
ومن الإسقاط إلى اليمين وكانت النتائج كما يلى:-

المصادر:

- [1] Y.Mahienx and J.P.Petit ,”High-Quality Audio Transform coding at 64 kbps “,IEEE Trans on comm.,vol.42,No.11,pp.3010-3019,Nov.,1994.
- [2] T.Kintzle, “Guide to Sound “ , Addison-wesly , England , 1998.
- [3] P.A.Lynn,Introductory Digital signal processing with computer Applications,1997.
- [4] K.Hosoda , O.Noguchi and Y.Yatsuzuka , “A 32 Kbit/s ADPCM Algorithm Having High Performance for both Voice and 9.6 Kbit/s modern signals “,IEEE JOUR. On selected Area in communi.,Vol.6,No.2,Feb., 1988.
- [5] M.Orzessek and P.sommer,ATM & MPEG-2 Integrating Digital Vidio into Broadband networkes 1998.
- [6] M.R.Portnoff,”Time-Frequency Representation of Digital signals and systems based on short-time fourier analysis “,IEE Trans. On Aconstic ,speech and signal processing vol.Assp-28,no.1,1980.
- [7]-W.Buchman , "Advanced Data Communications and Networks" , chapwan and hall , Landon , 1997.

- [8] J-Watkinsan, "Compression in Video and Audio " , Great Britain , British library ,1997.
- [9] Beker H. & piper F. ,”Cipher Systems The Protection of Communications”,Nothwood publications,U.K.,1982.
- [10] Seberry J. & Pieprzyk J. ,”Cryptography An Introduction to computer Security”,prentice-Hall Inc.,U.S.A,1989.
- [11] Dennig D.E.R , “Cryptography and data security ,Addison-wesley publishing company Inc.,U.S.A., 1982.
- [12] بروس بوزورت ،"الرموز الشفرات والحسابات مقدمة الى امن المعلومات" الطبعة الاولى،
- [13] الحمداني وسيم عبد الامير ، "أنظمة التشفير" ،الطبعة الاولى،
- [14] د.وسيم عبد الامير الحمداني وسن شاكر عواد ، "أنظمة التشفير الانسيابي" كتاب غير منشور بغداد
- [15] Schneier B. , “Applied Cryptography protocols, Algorithm and source code in c “, John wiley and sons Inc.,U.S.A,1996.

## Hiding transmitted information within high quality digital audio

Sahira.A.Sead  
Basrah University - college of Science  
Najat.H.Qassim  
Basrah University - college of Education

### Abstract :

In this paper we introduce Algorithm to encode and hide information within high quality digital audio signals . first, The digital audio signals are compressed and encoded based on MDCT (Modified Discrete Cosine Transform ) Algorithm , to investigate the masked coefficients of the spectrum that are assumed to be not transmitted in the basic access of broadband network ,the proposed algorithm introduced the most significant concepts in high-quality digital audio encoding or compression in MPEG systems. It involves computers masking curve  $s(v)$  of high quality digital audio signals which are experimentally recorded at 32 KHZ sampling rate and quantization of 16 bit/sample to generate blocks , each with size of 1024 samples (32 msec duration).

Second the information of text are scanned in file to encoding it into encode text file ,this file are encoded into(0,1)bit using many sub-programmes to intercede it with audio file codes in the receiver the decoding program.

إخفاء المعلومات المرسلة ضمن الاشارات الصوتية العالية الجودة ..... مشترك

---

---

..... مجله ابحاث ميسان،المجلد الثالث،العدد السادس،السنة

إخفاء المعلومات المرسلة ضمن الاشارات الصوتية العالية الجودة ..... مشترك

---

---

..... مجله ابحاث ميسان،المجلد الثالث،العدد السادس،السنة

إخفاء المعلومات المرسلة ضمن الاشارات الصوتية العالية الجودة ..... مشترك

---

---

..... مجله ابحاث ميسان،المجلد الثالث،العدد السادس،السنة

إخفاء المعلومات المرسلة ضمن الاشارات الصوتية العالية الجودة ..... مشترك

---

---

---

---

.....  
مجله ابحاث ميسان،المجلد الثالث،العدد السادس،السنة