

# خوارزمية التشفير DES

إهداء  
عبد الرحمن غسان زعرور  
محافظة حماه من سورية درست في ثانوية دلال المغربي لتقنيات الحاسوب في محافظة حمص  
اختصاص شبكات الحاسوب أقوم الآن بإتباع دورة CCNA وأريد التقدم لامتحان في CCNA

## بإشراف المهندس طرفة المحمد

بسم الله الرحمن الرحيم وأفضل الصلاة وأتم التسليم على سيدنا محمد وعلى آله وصحبه وسلم

لمحة عن الكاتب:

عبد الرحمن غسان زعرور طالب في معهد تقنيات الحاسوب في المعهد المتوسط لتقنيات الحاسوب في محافظة حماه من سورية درست في ثانوية دلال المغربي لتقنيات الحاسوب في محافظة حمص

اختصاص شبكات الحاسوب أقوم الآن بإتباع دورة CCNA وأريد التقدم لامتحان في CCNA

الإهداء:

أهدي هذا الكتيب المتواضع إلى والدي ووالدتي الذين طالما سهرنا وتعبنا معي جداً حتى وصلت إلى ما أنا عليه الآن وإلى جميع المدرسين الذين قاموا بتدريسي في جميع المراحل الدراسية وبالخصوص

الأستاذ م. محمود محمد أيوب

الأستاذ عبيدة سمير الطحلة

الأستاذ غسان شريك

الآنسة م. شيماء سلطان

الأستاذ م. طرفة المحمد

الأستاذ م. عدنان الطيار

وإلى ابن العم الغالي الذي طالما احترق لينير بصيرتي بالعلم والمعرفة

المهندس عبيدة محمد خالد زعرور

وإلى كل مسلم في العالم ولكل طالب للعلم

# خوارزمية التشفير DES

يخطر في بال معظم الناس عند الحديث عن أمن الشبكات الإنترنت جدران النار وعلى الرغم أن برامج جدران النار لا تعتبر علاجا لجميع مشاكل أمن المعلومات على شبكة الإنترنت إلا أنها ضرورية في أمن الإنترنت . إلا أنه تم استخدام ما يعرف بالتشفير .

أولاً:

تعريف التشفير : هو عملية استخدام صيغة ما تدعى خوارزمية التشفير لترجمة النص العادي إلى شفرة غير مفهومة ثم تحويله من جديد إلى نص عادي ويعتمد نص التشفير بشكل أساسي على استخدام قيمة عددية تدعى المفتاح Key وتعد جزءاً من خوارزمية التشفير وتعد مسؤولة عن بدء عملية التشفير .

ويتوفر الكثير من خوارزميات التشفير إلا أن أكثرها انتشاراً هي خوارزمية DES التي تعتمد على استخدام مفتاح التناظر Symmetric Key أو مفتاح سري Secret Key والتي سيكون شرحنا عنها بشكل إنشاء الله .

## "Data Encryption Standard" DES

تم اختياره في عام ١٩٧٧م من قبل المعهد الدولي للمعايير التكنولوجية أو

( NIST ) National Institute Standard على أنه معيار للتشفير دولياً و يتم التطوير على أساسه في أنواع التشفير التي هي من فئاته مثل التشفير بالمفتاح المتناظر ولقد كان لشركة IBM باعاً في وضع بذرة هذا التشفير

### التشفير بالمفتاح المتناظر

في هذه الطريقة يستخدم نفس المفتاح للعمليات يوفّر التشفير بالمفتاح المتناظر الفائدتين التاليين :

- ١- الفعالية : حيث أن المستخدمين لا يعانون من تأخير طويل نتيجة عمليتا التشفير وفك التشفير.
- ٢- إثبات الهوية : يمنح التشفير بالمفتاح العام درجة مقبولة من إثبات هوية طرفي الاتصال حيث أنه لا يمكن فك تشفير المعلومات باستخدام مفتاح آخر غير الذي استخدم في التشفير، وبإستطيع الطرفان التحقق من هوية الطرف الآخر طوال فترة بقاء المفتاح التناظر غير معروف لطرف ثالث وطالما أن المعلومات المستقبلية لها معنى وضمن المعقول.

# الخوارزمية المتناظرة DES

صممت الخوارزمية من قبل NIST وذلك لغرض حماية المعلومات غير المصنفة داخل الولايات المتحدة.

تم اعتماد طول المفتاح ليكون ٦٤ بت ولكن يستعمل منها فقط ٥٦ بت فقط بشكل فعال وتستعمل الباقية كخانات تدقيق للأخطاء، وبما أن الخوارزمية متناظرة يستعمل نفس المفتاح للتشفير وفك التشفير وبالرغم من إمكانية اختراق خوارزمية DES فإنها مازالت تستخدم بشكل كبير ولكن تم استبدالها في الآونة الأخيرة بخوارزمية Treble DES حيث يتم تطبيق خوارزمية DES ثلاث مرات بمفاتيح مختلفة.

ويوجد عدة إصدارات لخوارزمية DES وهي

SDES

STANDAR (DES)

DOUBL DES

TRUBLE DES

## :SDES(simple Data Encryption Standard)

سوف نتوسع في شرح هذا النوع من التشفير في خوارزمية DES لأنه أبسط نوع من هذه الأنواع وسوف يكون تعاملنا في شرح مثال عن الخوارزمية باستخدام النظام الثنائي

ويجب أن نفهم بعض المصطلحات أو التعاريف لنبدأ بعملية التشفير

١- Initial Permutation (IP) : وهي تبديل المبدئي للبيانات المراد تشفيرها ووظيفتها إدخال ٨ بت نقوم بتغيير أماكنها بشكل غير منظم بناءً على أرقام تم تحديدها بطلبنا وتكون من رقم ١ إلى ٨ ولكن هذه الأرقام غير مرتبة

١: لدينا الدخل يتكون من مفتاح  $k=(1.....10)$

وينتج لدينا مفتاحين للتشفير هما  $K1&K2$

2: لدينا نص يتكون من ٨ بتات

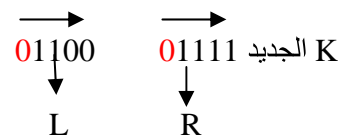
المرحلة الأولى:

نحصل على المفتاحين  $K1&K2$  من المفتاح  $K$

$$K = \begin{matrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 & 10 \\ (1011011010) \end{matrix}$$

$PK(K5,K7,K1,K8,K10,K2,K3,K9,K4,K6)$

الـ PK يختاره المشفر ومعنى ذلك أن المستخدم هو من يختاره



ب- ندير كل جزء يميني ويساري دورة واحدة (دورة يسارية واحدة) بمقدار خانة واحدة

1 2 3 4 5	6 7 8 9 10
(11000	11110)
L	R

ج- لدينا الثابت (P8) التالي لإخراج K1 من K



6 3 7 4 8 5 10 9
1 0 1 0 1 0 0 1

د- من آخر KEY تم التعديل عليه ندير الجزء اليميني واليساري بمقدار خانتين

1 2 3 4 5	6 7 8 9 10
(11000	11110)
L	R

وبعد التدوير

1 2 3 4 5	6 7 8 9 10
(000 11	11011)
L	R

نحصل على K الجديد

نطبق ثابت الاختيار (P8) على K الجديد



6 3 7 4 8 5 10 9
1 0 1 1 0 1 1 1

نكون قد حصلنا على K1 و K2 من K

**المرحلة الثانية:** التشفير باستخدام k1 و k2 (المكونين من ٨ خانات)

-النص مكون من ٨ خانات

1 2 3 4 5 6 7 8
PLAIN TEXT=1 1 0 0 1 0 0 1

١- نبدل المواقع حسب الثابت IP (الثابت) كما يلي :

IP= 2	6	3	1	4	8	5	7
↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓
(PLAIN TEXT) P= 1	0	0	1	0	1	1	0
L				R			

$$F_k(L,R)=(L \oplus F(R,SK),R) - ٢$$

نأخذ الجزء اليميني من المفتاح K1

$$R= 0 \ 1 \ 1 \ 0$$

خانات الجزء اليميني  $S_0=N_4(XOR)K_1,N_1(XOR)K_2,N_2(XOR)K_3,N_3(XOR)K_4$

$S_1=N_2(XOR)K_5,N_3(XOR)K_6,N_4(XOR)K_7,N_1(XOR)K_8$

$S_0:0(XOR)1,0(XOR)0,1(XOR)1,1(XOR)0$

$S_0: 1 \ , \ 0 \ , \ 0 \ , \ 1$

$S_1: 1(XOR)1,1(XOR)0,0(XOR)0,0(XOR)1$

$S_1: 0 \ , \ 1 \ , \ 0 \ , \ 1$

نأخذ الخانة الأولى والأخيرة من  $S_0(11)_2$  ← وهي رقم السطر في  $\bar{s}_0$

نأخذ الخانة الثانية والثالثة من  $S_0(00)_2$  ← وهو رقم العمود في  $\bar{s}_{04+6}$

وبنفس الطريقة نحصل على خانتين من S1

رقم السطر  $(01)_2$  ←  $(1)_{10}$   
 $S_1$  من خانتين على  $(01)_2$  حصلنا على خانتين من S1  
 رقم العمود  $(10)_2$  ←  $(2)_{10}$

**S-Box**: هي عملية تبديل لكنها مختلفة تماما عن سابقتها لكنها ستتسبب في تقليص عدد البتات بقيمة ٢ بت

وتستخدم التبديل في المصفوفات لإيجاد قيمتها ويتم استخراج القيمة من تقاطع الصف مع العمود ومن ثم تحويله إلى ثنائي (يستخرج الناتج بشكل عشري ويتم تحويله إلى ثنائي)

$\bar{S}_0$	0	1	2	3
0	1	0	3	2
1	3	2	1	0
2	0	2	1	٣
3	3	١	٣	2

S̄ 1	0	1	2	3
0	0	1	2	3
1	2	0	1	3
2	3	0	1	0
3	2	1	0	3

S0	S1
11	01

نجري تبديل عليها على أساس الثابت التالي

$$P4=2 \ 4 \ 3 \ 1$$

$$\underline{1 \ 1 \ 0 \ 1}$$

وهو خرج  $f(r,sk)$

$$F(R,SK)=P4: 1101$$

أعوض في FK فيصبح لدينا

$$FK(L.R)=1001 \text{ (XOR) } 1101,0110)=(0100,0110)= 0100 \ 0110$$

المرحلة الثالثة :

نجري تبديل بين الجزئيين اليميني واليساري على FK

$$0110 \ 0100$$

$$L \quad R$$

المرحلة الرابعة :

نجري التابع FK(L,R) على الناتج الجديد باستخدام K2 فنحصل على ٨ خانات (نفس العملية في المرحلة الثانية)

المرحلة الخامسة :

اجري التبديل لأحصل على P-1 وهو النص المشفر حسب القانون التالي

$$P-1 = 4 \ 1 \ 3 \ 5 \ 7 \ 2 \ 8 \ 6$$

وبذلك نكون قد حصلنا على النص المشفر

مع تحيات عبد الرحمن غسان زعرور

سورية – حمص – موبايل ٠٩٤٧/٦١٥٧٤١

E-mail: [theprince-za08@hotmail.com](mailto:theprince-za08@hotmail.com)

إن ما كتبته ما هو إلا من فضل الله وما نسيت أن أذكره فما هو إلا من ذنوبي وخطاياي

الرجاء من جميع من يقرأ الكتاب أن يرسل لي تقييم على الإيميل التالي:

[Aleman.com@windowslive.com](mailto:Aleman.com@windowslive.com)