

## مقدمه

الگوریتم DES که در دهه ی ۷۰ میلادی توسط آمریکا به عنوان یک استاندارد کد گذاری مطرح شد و می بایست این را برای نرم افزار ها شرکت های نرم افزاری برای محافظت از نرم افزار های تولیدیشان استفاده می کردند. DES مخفف Data Encryption Standard بود. این الگوریتم به سفارش سازمان NIST، توسط شرکت IBM ساخته شد.

البته هنوز هم اسناد آن منتشر نشده است، یعنی به چه علت هر کدام قسمت های الگوریتم به این شکل هایی ساخته شده اند، هنوز جامعه رمزنگار در مورد آن اطلاعی ندارد.

در حال حاضر استفاده از این رمز منسوخ شده به دلایلی که بعدا در همین گزارش مطرح گفته می شود.

## الگوریتم رمز DES

الگوریتم DES از ساختار فایستل استفاده می کند. هر Block ورودی آن برابر ۶۴ بیت است. حال الگوریتم های رمز گذاری و رمز گشایی و زمان بند کلید را شرح می دهیم. این الگوریتم از ساختاری تکراری برای رمز گذاری و رمز گشایی استفاده می کند.

## الگوریتم رمزگذاری

ابتدا متن اصلی یا plain text وارد می شود و یک جایگشت اولیه روی آن صورت می گیرد. متن اصلی به ۲ قسمت مساوی ۳۲ بیتی تقسیم می شود. ۳۲ سمت راست یا کم ارزش را  $R_0$  و  $L_0$  را ۳۲ بیت سمت چپ یا پر ارزش می نامیم. حال  $R_0$  بدون هیچ تغییری برابر با  $L_1$  می گذاریم و برای ساخت قسمت  $R_1$ ، به این صورت عمل می شود که  $R_0$  و کلید مرحله ۱ و وارد یک تابع فمی شوند (در مورد کلید مرحله و تابع فبعدا توضیحاتی داده خواهد شد)، پس از آن خروجی تابع فبا مقدار  $L_0$  XOR شده.

حال که  $R_1, L_1$  بدست آوردیم مانند بالا، مراحل تکرار کرده تا  $R_2, L_2$  برسیم و این رویه آن را به اندازه ی ۱۶ ادامه داده و پس آن یک جایگشت که دقیقا معکوس جایگشت اولیه که متن اصلی وارد شده بود را انجام می دهیم و متن رمز شده بدست می آید. اگر دقت کرده باشید در واقع هر بار نصف از متن در مرحله رمز می شود.

### الگوریتم زمان بند کلید و تابع f

کلیدی که در بالا گفته شده در واقع یک کلید اصلی ۶۴بیت وارد الگوریتم DES می شود، در ابتدا یک جایگشت اولیه انجام داده و سپس از هر بایت این کلید اصلی یک بیت به عنوان بیت parity در نظر گرفته و آن ها کنار می گذاریم پس حال ۵۶ بیت باقی مانده به عنوان کلید در الگوریتم زمان بند کلید استفاده می شود. بعد آن ها به دو قسمت ۲۸ بیتی شکسته می شود، قسمت سمت چپ را  $C_0$  و قسمت سمت راست را  $D_0$  نام گذاری می کنیم. شیفت چرخشی برای هر یک از بیت های هر یک از قسمت های  $C_0, D_0$  به سمت چپ انجام می شود و بعد از آن  $C_0, D_0$  تبدیل به  $D_1, C_1$  می شود و در این جا یک جایگشت دوم انجام شده و کلید مرحله اول وارد تابع f می شود و در اینجا این شیفت چرخشی برای این ۱۶ مرحله و بعد جایگشت انجام می شود تا کلید های ۱۶ مرحله تولید و استفاده بشوند.

شیفت چرخشی به سمت چپ برای مراحل ۱۶ و ۱۷ و ۱۸ و ۱۹ یک بیت باید باشد و برای مراحل دیگر به جز این مراحل باید دو بیت باشد.

تابع f در واقع تابعی بسیار مهم می باشد، چراکه امنیت رمز DES بسیار وابسته به انتخاب این تابع است اگر این تابع به درستی پیاده سازی نمی شد امنیت کل این رمز که در گذشته استفاده می شد، خطر می افتاد.

تابع f، به این شکل کار می کرد که کلید مرحله نام وارد می شد و همین طور  $R_{i-1}$  ولی چون  $R_{i-1}$ ، ۳۲ بیتی بود و کلید مرحله برابر با ۴۸بیت بود نمی توانستند بایک دیگر XOR بشود پس ابتدا R را توسیع یا بسط داده تا به ۴۸ بیت برسد با تکرار کردن بعضی بیت ها، می توانید در اینترنت جست و جو کنید که کدام بیت ها باید تکرار بشوند، پس از آن با کلید مرحله XOR می شود. حال ۴۸ بیت را به ۸ قسمت ۶ بیتی تقسیم کرده و هر کدام در یک S-box به ورودی داده و ۴ بیت خروجی می گیریم از هر کدام و بعد آن ها را بهم چسبانده ۳۲ بیت تشکیل شده را و یک جایگشت به آن ۳۲ بیت داده و این می شود، خروجی تابع f.

درمورد S-box های و عملکرد آن ها در رمز DES می توانید در اینترنت جست و جو کنید و به طور دقیق درباره ی نحوه ی عملکرد آن ها ببینید.

## الگوریتم رمزگشایی

مراحلی که در رمز گذاری را به طور عکس و همین طور کلید مراحل را به طور عکس استفاده کنیم، می- شود الگوریتم رمز گشایی DES.

## نکاتی در مورد رمز DES

- ۱- در رمز های متقارن بیش تر مواقع متن اندازه ی صحیحی از block نمی باشد، برای این که این مشکل حل بشود، از padding استفاده می شود.
- ۲- امنیت رمز DES در زمان خودش قابل قبول بوده ولی چون طول کلید موثر آن ۵۶ بیت بوده ، با حمله جست و جو فراگیر به راحتی قابل شکستن بوده است. به دلیل طول کلید کوتاه به راحتی می توان آن را شکست و حتی اگر آن را ۶۴ بیت در نظر بگیریم. حملات جست و جو فراگیر تا ۱۲۸ بیت قابل قبول هست.
- ۳- در مورد رمز های متقارن به شکل Block برای این که بتوانند متن رمز شده نیز کمی پیچیده تر کنند از mode of operation هایی استفاده می شوند که عبارت اند از ECB, CBC, CFB, OFB می باشد. می توانید در مورد آن ها در اینترنت جست و جو کنید.

## نحوه ی پیاده سازی رمز DES در نرم افزار Cryptool

همه ی رمز DES در یک آیتم این نرم افزار است، تنظیماتی که برای آن وجود دارد، شامل، برای رمز گذاری یا رمز گشایی استفاده بشود، chaining mode که همان mode of operation که پیش تر گفته شد، قابل تنظیم می باشد و همین طور نوع padding که استفاده می کنیم. ورودی ها باید به شکل بایت باشند، پس اگر متن ورودی به شکل text باشد باید با string decode آن تبدیل کرده و

سپس به عنوان ورودی به DES داده بشود، پس از آن که خروجی گرفته شد DES می توان بایک string encode ، آن به شکل های قابل تنظیم در آن به عنوان متن رمز شده نشان داد و برای اطمینان از این که این الگوریتم درست کار می کند در نرم افزار از خروجی رمز شده و کلید یکسان رمز گشایی را انجام داده و با متن اصلی وارد شده چک می کنیم. فقط برای این که از کلید اصلی به طور مستقیم استفاده نکنیم آن چیزی به عنوان کلید اصلی می دهیم از یک آیتم استفاده کردیم که کلید اصلی را گرفته و کلیدی اصلی دیگری برایمان بسازد و با کمی تغییر و این بشود، کلید اصلی ما.

## نتیجه گیری

الگوریتم رمز نگاری DES ، دیگر امن نیست به چند دلیل :

- ۱- طول کلید کوتاه آن ، طول کلید موثر ۵۶
- ۲- اسنادی که براساس آن این الگوریتم ساخته شده ، هنوز هم منتشر نشده است.
- ۳- با توجه به قانون مور ، بعد از کمی پیشرفت با استفاده از روش brute-force به راحتی این رمز شکسته می شود.

## منابع

Wikipedia

ویدیو های آموزشی درس رایانش امن