



## ارزیابی تحلیلی الگوریتم رمز طارق ۲

محمد دخیل علیان  
استادیار دانشگاه صنعتی اصفهان  
[mdalian@ce.iut.ac.ir](mailto:mdalian@ce.iut.ac.ir)

قدمعلی باقری کرم  
دانشجوی کارشناسی ارشد دانشگاه صنعتی اصفهان  
[gh\\_ali\\_bk@yahoo.com](mailto:gh_ali_bk@yahoo.com)

**چکیده:** در این مقاله ابتدا برخی مبنای تئوری امنیت قابل اثبات در برابر حملات تفاضلی و خطی، بررسی می‌گردد و سپس قوانین طراحی الگوریتم رمز طارق ۲، خصوصاً مقاومت آن در برابر حملات تفاضلی و خطی مرور می‌گردد و ثابت می‌گردد که این الگوریتم دارای امنیت قابل اثبات در برابر مدلهای اولیه حملات تفاضلی و خطی می‌باشد.

**کلمات کلیدی:** طارق ۲، حمله تفاضلی، حمله خطی، امنیت قابل اثبات، همبستگی

### ۱- مقدمه

پس از ابداع حملات تفاضلی و خطی، تلاشهای زیادی برای طراحی الگوریتمهای رمز قالبی مقاوم در برابر این حملات انجام شده است. یکی از این تلاشها معطوف به امنیت قابل اثبات در برابر حملات تفاضلی و خطی شده است. اولین الگوریتم رمز قالبی با امنیت قابل اثبات در برابر حملات تفاضلی و خطی تحت شرط استقلال کلیدهای دور توسط نایبرگ<sup>۱</sup> و نادسن<sup>۲</sup> طراحی شد [۲و۱] سپس ماتسونی [۳] یک روش جهت طراحی الگوریتمهای رمز قالبی با امنیت قابل اثبات در برابر حملات تفاضلی و خطی مطرح کرد. این روش بر مبنای همان قوانین مطروحه توسط نایبرگ و نادسن بود اما در آن از برخی ساختارهای جدید استفاده شده بود که می‌تواند جهت کاهش اندازه جمیعهای S-box به کار گرفته شود. این روش در طراحی برخی الگوریتمهای رمز قالبی از جمله [4] MISTY، [5,6] KASUMI و طارق ۲ استفاده شده است. در این مقاله برخی مبنای تئوری امنیت قابل اثبات در برابر حملات تفاضلی و خطی تحت شرط استقلال کلیدهای دور بررسی می‌گردد. در اینجا تاکید بیشتر بر روی تئوریهایی است که ارتباط بیشتری با مبنای طراحی طارق ۲ دارند. نکته قابل توجه این است که تئوریهای مطرح شده در این مقاله صرفاً برای بررسی امنیت قابل اثبات در برابر حملات مرسوم تفاضلی و خطی قابل استفاده اند.

### ۲- تحلیلهای تفاضلی و خطی

در این قسمت یک مرور سریع بر روی حملات تفاضلی و خطی انجام می‌گیرد تا اینکه نمادهای به کار رفته در سایر قسمتها تعریف گردد.