

BabyRSA

发表于 2021-01-21 分类于 [Challenge](#) , [2017](#) , [HCTF](#) , [Extra](#)
[Challenge](#) | [2017](#) | [HCTF](#) | [Extra](#) | [BabyRSA](#)

[点击此处](#)获得更好的阅读体验

WriteUp 来源

<https://xz.aliyun.com/t/1589>

题目考点

- RSA

解题思路

```
1 M = r * bytes_to_long('hctf{' + sha256(open('./flag').read()).hexdigest() + '}')
2 S = pow(M, d, n)
```

程序接收 r ，然后同 $flag$ 相乘后计算出它的数字签名先说下本来的思路， $flag$ 为 m ，单纯 $flag$ 的签名为 S ，返回的签名为 S' ，如果我们构造 $r=R^e$

e 的值未知，通过爆破 e 的值遍历提交 R^e ，再根据上式得出 $flag$

但是题目忘记对 r 进行限制，导致也可以通过传入 $r=2$ 来做出

因为 $2m < n$ ，所以直接对 S'^e 除以 2 就是 m

然后对 m^2 开方就是 $flag$ 了

Flag

1 无

- 本文作者: CTFHub
- 本文链接: <https://writeup.ctfhub.com/Challenge/2017/HCTF/Extra/rL4wYYIkEFvWwURoeF67W8.html>
- 版权声明: 本博客所有文章除特别声明外，均采用 [BY-NC-SA](#) 许可协议。转载请注明出处！

[#Challenge](#) [#2017](#) [#HCTF](#) [#Extra](#)
[New Love Song](#)
[WeakRSA](#)