RSA 暗号の暗号化

C0118005 秋本 遥基

2019/06/10

1 はじめに

本レポートは RSA 暗号による暗号手順について考察をするものである。

2 RSA 暗号による暗号化および復号

RSA 暗号による暗号化及び復号の手順を実例を用いて示す。

2.1 初期値の設定

平文 m を設定する。

学籍番号は
$$C0118005$$
 (1) $n=pq$ (2) $n=19\times31$ (3) $=589$ (4) $118005\div(589-2)=201...18$ (5) $m=18+2$ (6) $=20$ (7)

今回は学籍番号の数字部分を n-2 で割りその余りに 2 を足した数で生成する。RSA 暗号は 2 数の素数を用いるが今回はこれを p,q=19,31 とする。また、n はこの 2 数の積によって求められる。したがって、 $n=19\times31$ より n=589 となる。また n-2 より、割る値は 587 となる。 $118005 \bmod 587=18$ よって m=18+2=20

2.2 秘密鍵および公開鍵の設定

以下の式により、秘密鍵 d、公開鍵 e 及び n を設定する。

$$\lambda(n) = LCM(p-1, q-1) \tag{8}$$

$$GCD(e, \lambda_{(n)}) = 1(e \in Z_{\lambda(n)})$$
 (9)

$$d = \frac{1}{e} \bmod \lambda(n) \tag{10}$$

- (8) の LCM() は関数内の最小公倍数を返すものである。したがって、p-1=18,q-1=30 の最小公倍数であり、これは 90 である。
- (9) の GCD() は関数内の最大公約数を返すものである。したがって、これは最大公約数が 1 となるため e と $\lambda(n)$ は互いに素な関係である。これを満たす e は、 $\lambda(n)$ と素でありかつ 0 以上 $\lambda(n)$ 未満な数である。よって e の候補は 7,11,13,17,19,23,29,31,37,41,43,47,53,59,61,67,71,73,79,83,89 である。

次に (10) を求める。ここで e を 7 とすると、7d-1 が $\lambda(n)$ で割り切れるものを探せば良いので、d=13 がこれに該当する。したがって、d=13, e=7, n=589, m=20 となる。

2.3 暗号化と復号

$$c = m^e \bmod n \tag{11}$$

$$m = c^d \bmod n \tag{12}$$

ここで、前節で設定した値を用いて暗号化をする。また、暗号文を c と定める。暗号文はで (11) 求められる。したがって、これは m=20 の e=7 乗を n=589 で割ったあまりであり、514 となる。この計算を以下の図に示す。

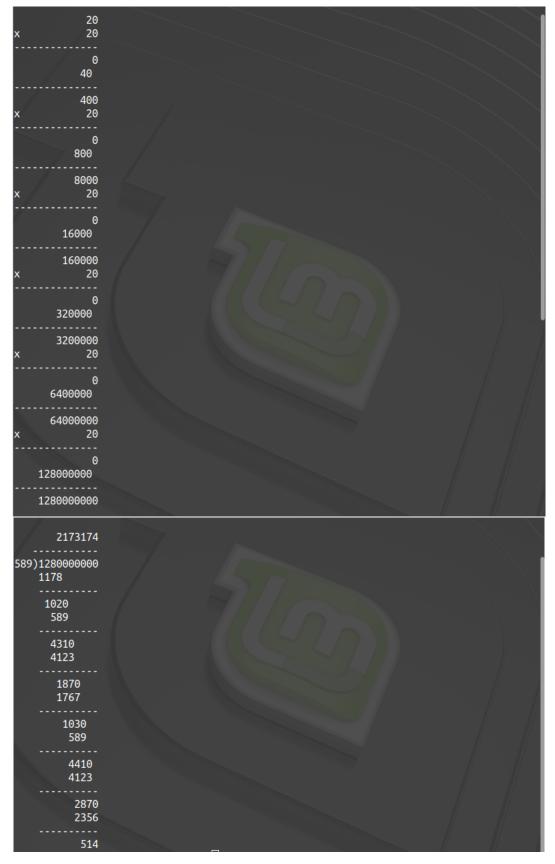


図 $1 m^e \mod n$ の筆算

また、この復号は (12) で求められる。これは 20 となり、正しく復号されたことがわかる。この計算を以下の図に示す。

```
514の1乗 = 514

514の2乗 = 264196

514の3乗 = 135796744

514の4乗 = 69799526416

514の5乗 = 35876956577824

514の6乗 = 18440755681001536

514の7乗 = 9478548420034789504

514の8乗 = 4871973887897881805056

514の9乗 = 2504194578379511247798784

514の10乗 = 1287156013287068781368574976

514の11乗 = 661598190829553353623447537664

514の12乗 = 340061470086390423762452034359296

514の13乗 = 174791595624404677813900345660678144
```

図 $2 \quad c^d \bmod n$ の筆算

3 考察

RSA 暗号による暗号の n を決めるための 2 値の推定の難しさと、公開鍵と秘密鍵による暗号化・復号の容易さが確かめられた。