

Домашнее задание 5

Турков Матвей, группа 777

①

Решение:

$$1. \quad a = 12^{14^{18^3}} \bmod 19 = 12^{14^{18}} \cdot 12^{14^{18}} \cdot 12^{14^{18}} \bmod 19$$

$$14^{18^3} = 14^{6^3 \cdot 3^3} = 2^{6^3} \cdot 7^{6^3} \bmod 18 = 64^k \bmod 18 = 10 \bmod 18$$

$$12^{14^{18^3}} = 12^{10+18m} = 12^{18m} \cdot 12^{10} \bmod 19 = 12^{10} \bmod 19 = (12 \cdot 12^4)^2 \bmod 19 = 7$$

2.

$$14^{11^{289}} \bmod 25$$

$$289 \bmod \phi(25) = 9$$

$$14^{11^9} \bmod 25$$

$$11^9 \bmod \phi(25)$$

$$9 = 1 \bmod \phi(20)$$

$$11^9 = 11 \bmod 20 = 11$$

$$14^{11^9} = 14^{11} \bmod 25$$

$$((14^2 \bmod 25) \cdot (14^2 \bmod 25) \cdot (14^2 \bmod 25) \cdot (14^2 \bmod 25) \cdot (14^2 \bmod 25) \cdot 14) \bmod 25$$

$$((21^2 \bmod 25) \cdot (21^2 \bmod 25) \cdot 21 \cdot 14) \bmod 25$$

$$((16^2 \bmod 25) \cdot 21 \cdot 14) \bmod 25$$

$$(6 \cdot 21 \cdot 14) \bmod 25$$

$$(9 \cdot 21) \bmod 25$$

$$14^{11^{289}} = 14 \bmod 25$$

3.

$$7^2 = 1 \bmod 24 \rightarrow 7^{14^{20^9}} = 1 \bmod 24$$

③

Решение:

$$\Sigma_1^m(i) = \frac{1+m}{2} \cdot m \pmod m?$$

Четный случай

$$m = 2k; \frac{1+2k}{2} \cdot 2k \pmod{2k} = k+2k^2 \pmod{2k} = k \pmod{2k} = m/2 \pmod m$$

А так же нечетный случай

$$\begin{aligned} m = 2k+1; \frac{1+2k+1}{2} \cdot (2k+1) \pmod{2k+1} &= (k+1)(2k+1) \pmod{2k+1} \\ &= (k+1) \pmod{2k+1} = (m-1)/2 \pmod m \end{aligned}$$

⑤

Решение:

$$\begin{cases} x \pmod{36} = 24 \\ x \pmod{54} = 45 \\ x \pmod{107} = 53 \end{cases} \quad (1)$$

$$\begin{cases} x = 36k + 24 \\ x = 54l + 45 \\ x = 107m + 53 \end{cases} \quad (2)$$

Подставим x из второго в первое:

$$54l + 45 = 36k + 24$$

Слева нечетное, справа четное => решений нет

⑥

Решение:

Поскольку m и n не взаимнопросты и, по определению алгоритма, $n = pq$, то m делимо либо на p , либо на q . Пусть для определенности, $m = ps$, где s некое число, причем необязательно простое.

Рассмотрим процесс шифрования

$$\begin{aligned} c = E(m) &= m^e \pmod n = (ps)^e \pmod{pq} \\ p^e q^e \pmod{pq} &= p^e \pmod{pq} \cdot s^e \pmod{pq} \end{aligned}$$

Теперь рассмотрим $p^e \bmod (pq)$. Ясно, что

$$\forall e : p^e = 0 \bmod (pq)$$

А значит, $E(m)$ всегда будет возвращать 0 и мы не сможем ничего зашифровать.