به نام خدا

مهدی سعیدی – 401207254

پروژه درس رمزنگاری

سوال 3

(T

در قضیه باقی مانده چینی اینگونه گفته میشود که اگر ما تجزیه p را بدانیم که ممکن است بدانیم چون کلید خصوصی p را داریم آنگاه میتوان p را به دو قسمت تقسیم کرد یکی همنهشتی به پیمانه p و یکی همنهشتی به پیمانه p همنهشتی به پیمانه p هر کدام را سوا حساب کرد و سپس دوباره ترکیب کرد . به این گونه که :

N = p \* q, gcd(p,q) = 1

 $gcd(d, \Phi(N)) = 1 \implies gcd(d, p-1) = 1, gcd(d, q-1) = 1$ 

برای امضا باید بتوانیم  $m^d$  را به پیمانه N حساب کنیم.

 $d \equiv d_p \pmod{p-1} = \Phi(p)$ 

 $d \equiv d_q \pmod{q-1} = \Phi(q)$ 

 $m^{dp} \equiv x \pmod{p} \iff m^d \equiv x \mod p *$ 

 $m^{d_q} \equiv y \pmod{q} \iff m^d \equiv y \mod{q} **$ 

\*, \*\*  $\Leftrightarrow$   $m^d \equiv xq + yp \pmod{p*q}$ 

 $\Leftrightarrow m^d \equiv xq + yp \pmod{N}$ 

که همین مقدار از طرف قضیه باقی مانده چینی بدست می آید و چون همه روابط دو طرفه و برگشت پذیر هستند قضیه درست است.

برای حل قسمت الف از لینک زیر کمک گرفته شده است.

https://crypto.stackexchange.com/questions/2575/chinese-remainder-theorem-and-rsa

ب)

بعد از چک کردن تک تک امضا ها مشاهده میشود که  $\operatorname{Sig3}$  دارای خطا بوده و بعد از طبق مقاله میتوانیم با داشتن  $\operatorname{Sig3}$  غلط و پیام  $\operatorname{m}$  و با فرض  $\operatorname{p}^*\operatorname{q}$  میتوان  $\operatorname{q}$  را حساب کرد و با توجه به  $\operatorname{p}$  میتوان  $\operatorname{q}$  را حساب کرد و در نتیجه  $\operatorname{\Phi}(\operatorname{N})$  و در نهایت  $\operatorname{d}$  که مسئله هم همین را از ما خواسته و در نوت بوک گام به گام نشان داده شده که چگونه این مراحل انجام شده است.

در پایین فقط نتیجه را آورده ام.

$$q = \gcd(sig3 - m, N)$$

$$p = N/q$$

$$\Phi(N) = (p-1)*(q-1)$$

$$d \equiv e^{-1} \mod \Phi(N)$$

 $\begin{array}{l} q = & 313412290387493142447972589196376369164419559068364026729716\\ 18438862383882051262592032888744453189634620931974910432931959\\ 70567528949716610918051532549767483693300833160590891625763991\\ 73121694150060764539764684162776662768767497042850082914372075\\ 47081351658150492520813841414148957843427724035033708078507670\\ 80841689731459970227706173255875367077249836623893271072630697\\ 91370552028823487782791506976912628491119456325936155190755134\\ 77823782408815406831006117927964077578537687042065535210335664\\ 16663880662361908148766821730024703227663370616839793589690947\\ 8271849375578808644196740939370935488580037218350664830977701\\ \end{array}$ 

 $\begin{array}{l} p = 309531054862077701101289385209368706555230231964330680343610\\ 51671457763190570433443983536656599259247450895709471949832215\\ 47433721421969743815728169265363592439033583172076829529663043\\ 83894481470527195401382461329049175680133660502329506418587397\\ 77063386433253172579014592368010200148490857617749225138818318\\ 84262950808034010211323486956286892816094157004501677745522822\\ 56446174669294712207964235172823078774053750872669851128768673\\ 49485987537356060416253221135843057506100224740988203274140265\\ 04243165626738328650814459088912093336101180936971767378701804\\ 6408502901215802100543929292065468690675654619841973561378829 \end{array}$ 

 $\Phi(N) = 701083685038056759383292130228643028079965784372036392485$ 

d=513704332217771215920224865476684663085718193662888369874770