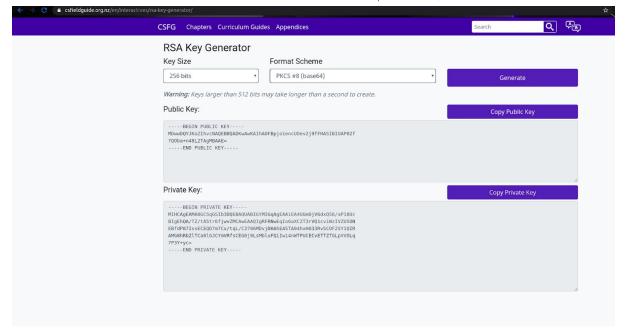
محمد عبدالهي 9530153

-1

از طریق سایت زیر یک کلید 256 بیتی تولید کردیم:



از طریق انجام مراحل زیر یک پیام را توسط کلید عمومی رمز کردیم.

در مرحله بعد لازم بود تا n را محاسبه كنيم.

n=101886383249647936993768038558632029819971268904921994147982510997493202861459 برای بدست اوردن n مراحل زیر را طی کردیم:

سپس از طریق yafu عدد به دست آمده را فکتور کردیم و نتایج حاصل در فایل factor.log ذخیره شده. سپس از طریق دو فاکتور به دست آمده به private key رسیدیم.

```
Fac: no tune info: using qs/gnfs crossover of 95 digits div: primes less than 10000 fmt: 1000000 iterations rho: x^2 + 3, starting 1000 iterations on C78 rho: x^2 + 2, starting 1000 iterations on C78 rho: x^2 + 1, starting 1000 iterations on C78 pmi: starting B1 = 150K, B2 = gmp-ecm default on C78 ecm: 30/30 curves on C78, B1=11K, B2=gmp-ecm default ecm: 74/74 curves on C78, B1=11K, B2=gmp-ecm default ecm: 161/161 curves on C78, B1=50K, B2=gmp-ecm default ecm: 161/161 curves on C78, B1=50K, B2=gmp-ecm default.

starting SIQS on c78: 1018863832496479369937680385586326

---- sieving in progress (1 thread): 36224 relations repress ctrl-c to abort and save state 36313 rels found: 18214 full + 18099 from 191886 partial SIQS elapsed time = 107.3199 seconds.

Total factoring time = 129.5904 seconds

----- factors found***

P39 = 304643513883571219680513378958891587797
P39 = 334444616761435189484191904554530255047

ans = 1

C:\Users\HO3EIN\Desktop>m
```

← → C a cryptool.org/en/cto-highlights/rsa-step-by-step			*
	$n = p \times q$	101886383249647936993768038558632029819971268904921994147982510997493202861459 (256 Bit)	
	Public key		
	-	odule in the RSA method. The public key consists of the module n and an exponent e .	
	e	65537	
	This e may even be pre-selec	ted and the same for all participants.	
	,		
	Secret key		
	RSA uses the Euler ϕ function of n to calculate the secret key. This is defined as		
	$\varphi(n)=(p-1)\times(q-1)$	101886383249647936993768038558632029819332180774276987738817805713979781018616	
	Here it is used that ρ and q are different. Otherwise, the ϕ function would calculate differently.		
	It is important for RSA that the value of the ϕ function is coprime to e (the largest common divisor must be 1).		
	$gcd(e, \varphi(n))$	1	
	To determine the value of $\varphi(n)$, it is not enough to know n . Only with the knowledge of p and q we can efficiently determine $\varphi(n)$.	
	The secret key also consists of	of n and a d with the property that $e \times d$ is a multiple of $\varphi(n)$ plus one.	
	Expressed in formulas, the following must apply:		
	$e \times d = 1 \pmod{\varphi(n)}$		
	In this case, the mod expression means equality with regard to a residual class. It is $x = y \pmod{2}$ if and only if there is an integer a with $x - y = z \times a$.		
	For the chosen values of p , q , and e , we get d as:		
	d	30906225475731281374431368639785232049198525318409852697677616881973817029313	
This website uses cookies to ensure you get the best experience	on our website. Cookie policy P	rivacy_policy	

و در مرحله اخر کلید را به فرمت مد نظر تبدیل کرده و در فایل private-key.pem ذخیره کرده و با استفاده از کدهای زیر پیام را رمزگشایی کردیم. mohammad@mohammad-x556UQ:-/Documents/anniak/az/hw2/q1

```
mohammad@mohammad-X556UQ -/Documents/amniat/az/hwz/q1

@ mohammad@nohammad-X556UQ -/Documents/amniat/az/hwz/q1

@ mohammad@nohammad-X556UQ -/Documents/amniat/az/hwz/q1

hello from Iran

@ mohammad@mohammad-X556UQ -/Documents/amniat/az/hwz/q1

@ mohammad@mohammad-X556UQ -/Documents/amniat/az/hwz/q1

@ mohammad@mohammad-X556UQ -/Documents/amniat/az/hwz/q1
```

قطعا با افزایش طول کلید زمان لازم برای بایپس کردن آن و فکتور کردن چندین برابر خواهد شد.

سوال دوم

برای این منظور از کتابخانه pycryptodome استفاده کردیم. ابتدا کتابخانه را نصب کردیم. سپس در مرحله اول یک کلید عمومی از طریق این کتابخانه برای سرور ایجاد کرده و سپس کلاینت که ارتباط برقرار میکند کلید برای او

ارسال میشود.

```
#generate public key for server
random_generator = Random.new().read
RsaKey = RSA.generate(1024, random_generator)
print('Key generated')
serverPublicKey = RsaKey.publickey().n

#send public key to client
sending_data = input("Press Enter To Send PublicKey For Client")
conn.send(bytes(str(serverPublicKey).encode()))
```

سپس کلاینت این کلید را دریافت کرده و یک کلید خصوصی تولید کرده و با این کلید رمز کرده و برای ما ارسال

```
# receive server's public key
data = ''
while 1:
    try:
        data = s.recv(1024)
        data = int(data.decode())
        break
    except ConnectionResetError:
        print('Broken PIPE!')

#send aes key for server
serverPublicKey = RSA.construct((data, 65537))
encryptor = PKCS1_OAEP.new(serverPublicKey)
sending_data = str(input("Press Enter To Send SessionKey For Client"))
sessionKey = os.urandom(64)
sending_data = encryptor.encrypt(sessionKey)
s.send(sending_data)
```

در مرحله بعد در سرور این کلید دریافت شده و رمز گشایی میشود.

و ازین به بعد پیامها بین کلاینت و سرور با این کلید رد و بدل میشود.

سوال سوم

ابتدا لیستی از دانشجوها با نام های 1 تا 149 و رمز هایی مشخص درست کردیم.

در مرحله بعد با دستور

openssl genrsa – out key.pem 2048

یک کلید به طول 2048 تولید کردیم سپس به رمز کردن نام های موجود در فایل data.json پرداختیم و در فایل در فایل encrypted.json ذخیره کردیم. سپس کد مربوط به سرچ را نوشتیم که ابتدا به دنبال نام دانشجو گشته و سپس در صورت یافتن آن شماره دانشجویی مربوطه را رمزگشایی می کند.

خطر احتمالی میتواند در صورتی باشد که نام دو دانشجو یکی باشد در این صورت در خروجی کد دو شماره دانشجویی خواهیم داشت.