## TAREA-1 Criptografia Hibrida con RSA

## - Ramon Gonzalez-

Primero obtenemos los modulos y el coeficiente las certificados publicos RSA

```
rajkit@RAJKIT RUSOS-FINAL % openssl x509 -in bundle_1.cer -text -noout
Certificate:
   Data:
        Version: 3 (0x2)
        Serial Number:
            4b:39:0b:75:64:7a:c1:31:06:40:5a:f0:88:e9:3e:00:69:e7:23:7d
    Signature Algorithm: sha256WithRSAEncryption
        Issuer: C=RU, ST=Irkutsk, L=Nizhneudinsky, O=belyy medved, CN=Evgeniy Bogachev/emailAddress
=Evgeniy@prodikov.ru
        Validity
            Not Before: Oct 2 10:09:23 2022 GMT
Not After: Oct 12 10:09:23 2022 GMT
        Subject: C=RU, ST=Irkutsk, L=Nizhneudinsky, O=belyy medved, CN=Evgeniy Bogachev/emailAddres
s=Evgeniy@prodikov.ru
        Subject Public Key Info:
            Public Key Algorithm: rsaEncryption
                Public-Key: (1024 bit)
                Modulus:
                    00:ca:c9:6f:8c:01:16:b7:11:f5:a2:a6:71:ba:1a:
                    55:ec:53:56:c5:57:ac:88:71:c7:54:06:ca:73:34:
                    e2:79:ff:92:50:99:5c:6a:8b:cc:01:11:85:99:c9:
                    a1:62:37:9e:5f:a7:6e:ae:65:9a:14:9e:54:c9:a9:
                    62:57:3f:08:3d:98:42:26:97:8f:18:51:b5:33:14:
                    c0:e4:0d:d4:24:b7:c6:5e:26:8d:0f:53:e5:81:6c:
                    6c:58:e2:f3:87:7d:71:3e:5f:63:53:44:e1:50:ce:
                    0e:98:8c:66:0e:7a:97:54:8e:a7:17:61:03:cc:e2:
                    57:30:cc:e9:04:8e:a6:54:05
                Exponent: 5 (0x5)
   Signature Algorithm: sha256WithRSAEncryption
         04:e1:14:03:a1:03:7a:2f:79:44:13:e5:fb:72:03:b0:42:56:
         54:77:e5:69:ca:fa:58:60:77:41:ac:d7:02:67:ea:ab:c9:82:
         32:7f:77:80:42:31:df:86:2f:d9:0d:e5:f3:e1:be:3d:01:56:
         e9:9a:b6:ba:84:a4:ad:2e:30:19:52:09:c5:14:84:2f:03:2c:
         6e:3e:87:7a:f2:d5:57:8c:e1:09:66:23:e1:08:80:9e:c1:af:
         26:24:aa:ad:d2:61:18:b3:f2:48:0a:23:b7:2b:44:69:c1:09:
         e7:4e:9f:58:60:be:a9:2c:de:be:4e:9c:2d:c6:00:fd:15:2e:
```

Extraemos la llave cifrada con RSA del correo interceptado

```
serial: 4882758298253451658661297708549834427859498512
key_enc_algor:
    algorithm: resEncryption (1.2.840.113549.1.1.1)
    parameter: 48827582798293451658661297708549834427859498512

    solver and the series of the series
```

Sabemos que la clave AES-256-CBC del correo interceptado esta a su vez cifrado con las llaves publicas de los 5 destinatarios, el coeficiente de las llaves publicas es 5.

Deducimos que si se cifra el mismo mensaje M con distintas *claves publicas* (ni, e), que difieren en el valor de n, pero todas usan e = 5, entonces para  $i \ge 5$  y segun el teorema chino del resto es posible calcular  $c = m^5 \mod n \ln 2n 3n 4n 5$ , tal que  $m = c \ln 1/5$ .

```
nl=0xcac96f8c0116b711f5a2a671ba1a55ec5356c557ac8871c75406ca7334e279ff9250995c6a8bcc01118599c9a162379e5fa76eae659a149e54
2 n2=0xDB5EA5970A10A37A9CA9EA29D66E9A0F45C096254B3B3EB14B98BC9CF35BF2519DD19E3A578B5E7EE68A6008E64E7E3FE12D9553B9117D110B
3 n3=0x9F5FE1211DA10A43D03D22343288D8D19E5236F6829633E1FF9379BE4E206053D2B220FF0B5B3A9E042C97FFCC82E8FD0B5A512B4083CC91E2
4 n4=0x8C8C7CEED16F3724420F46157540BD4C1D0FA28ZBB70423494A9AB02691E061FD636EB4D18CBD756FB74DBF3E8D79F83E965EEC3D70563854B
n5=0xD853A4C8FEF0915002EC47CF140866999933CBFD5E3A179872CAEC6610EB9572531A7191B949840CBACA791BACFF852C36AB80C90DE5765E426
6 c1=0xBD51A6294C2A7E085CDD995E3C0114DDE3CBA48344AF18EB47E1CEA88901461753A6F75CF5484AEFBDCA953183FD1459CCCF50C2F0F4B4D69DB
7 c2=0x16D778F288CE3D006D95AB79239AC6E4FC0DB208AE03BFF034980988499B182B7EF453BC60852B15BCC43C9DE243BC5A3A384F044D258C3103
c2=0x10EBE85C4A616AD62C6AA1728C2B10D832FDF75D17095945D239CB5D214B53C805922BB7834FE6006DE4C453A2A24DFF2FB6D7696C28C79074
c4=0x6E9E75A364B9BBEB039F176813BEE29D0263099B2F78A49895C6318EA2D714D6CAF17A42F6049FC105A2C67BBE26DAC834BC542DD3400785599516
0 c5=0x4154BED91FAB0B74B991283758D311AFE0D3E4970024CD6060716242A57E27CC5ED36D9ACA02AD7FD73C38017CE381853E978F51B20E83DD0F
m=crt([c1,c2,c3,c4,c5],[n1,n2,n3,n4,n5])
m**(1/5)
```

Aplicando el *Teorema del resto chino* obtenemos la clave *AES-256-CBC* con la que esta encriptado el contenido del mail cifrado:

## 0x3944E0259A49FC5109D63E5E612B9197E7AE016AE8834784BC620D50F264E28F

Procedemos a extraer contenido del mail cifrado para descifrarlo con la clave anterior obtenida, para ello extraeremos tambien el *Vector de Inicializacion* con el que se encripto en modo *CBC*:

```
### RUSOS — .zsh — 138x49

### RUSOS — .zsh — 138x49

### Wersion: 8

### issuer: CRU, ST=Irutsk, L=Nizhnaudinsky, Obelyy medved, CN=Evgeniy Bogachev/emailAddress=Evgeniy@prodikov.ru

### serial: 42946446489686637334677994799681264898118141

### key_enc_algor:
algorithm: reafncryption (1.2.840.113549.1.1.1)

### parameter: Ad8SEM1>

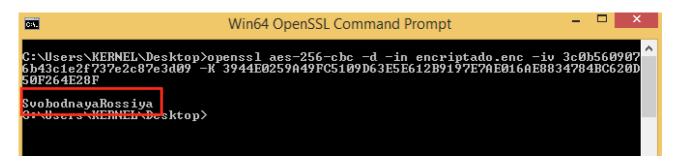
### enc algorithm: reafncryption (1.2.840.113549.1.1.1)

### parameter: Ad8SEM1>

### enc algorithm: reafncryption (1.2.840.113549.1.1.1)

### enc algorithm: reafncrypt
```

Con estos datos ya podemos desencriptar los datos cifrados en el correo y obtener el password del certificado que contiene la private-key con el que esta cifrada la clave <u>AES-128-CBC</u>



Extraemos la *private-key* del certificado:

Extraemos del archivo *encryptedfolder.xml*, todos los datos necesarios, primero los decodificamos ya que estan en *base64*:

```
</file>
</file

/file name="File03.txt">

/file name="File03.txt"

/file name="File03.txt">

/file name="File03.txt"

/file name="Fil
```

Una vez decodificamos desencriptamos la *encrypted-key* con la *private-key* que tenemos:

```
[rajkit@RAJKIT FILE_3 % openssl rsautl -decrypt -inkey private-key.key -in file_3.key.enc -hexdump
[Enter pass phrase for private-kev.kev:
0000 - 9e 46 7f c2 7d 93 a5 cf-88 17 77 cb 7e 40 3a 5a .F..}....w.~@:Z
rajkit@RAJKIT FILE_3 % ■
```

Con la clave *AES-128-CBC* en mi poder y el *Vector de Inicializacion* procedo a desencriptar el archivo FILE 3.txt.enc

rajkit@RAJKIT FILE\_3 % openssl aes-128-cbc -d -in file\_3.txt.enc -out file\_3.txt -iv 16D04E89CAA477000E58E295E447E7DF -K 9e467fc27d93a5cf881777cb7e403a5 a rajkit@RAJKIT FILE\_3 %

