#### 24 NOEMBPIOY 2022

### ΑΣΦΑΛΕΙΑ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΑΚΩΝ ΣΥΣΤΗΜΑΤΩΝ

ΕΡΓΑΣΙΑ 2

#### Συντελεστές εργασίας

Χριστοφορίδης Χαράλαμπος – Π19188

Γεωργιάδης Νικόλαος – Π19032

Καρκάνης Ευστράτιος – Π19064

## Περιεχόμενα

0. Εισ	σαγωγή	2
1. Ma	έρος (α) – CrypTool	2
1.1	Δημιουργία αρχείου txt	2
1.2 προ(	Δημιουργία ενός ασύμμετρου ζεύγους κλειδιών RSA και βολή πιστοποιητικού	2
1.3	Κρυπτογράφηση κειμένου με υβριδική κρυπτογραφία RSA	-AES 6
1.4	Δημιουργία αρχείων txt	11
1.5	Εύρεση επικίνδυνου μηνύματος	12
1.6	Επίθεση στην τιμή hash και ψηφιακές υπογραφές	22
1.7	Επίθεση παραγοντοποίησης σε RSA moduli	22
2. Ma	έρος (β) – Χρήση GPG	26
2.1	Δημιουργήστε ένα ζεύγος κλειδιών	26
2.2	Ανέβασμα πιστοποιητικού σε server	28
2.3	Εγκατάσταση και υπογραφή κλειδιών	28
2.4	Αποστολή κρυπτογραφημένων email	30

#### 0. Εισαγωγή

Σε αυτή την εργασία θα χρησιμοποιήσουμε τα εργαλεία **CrypTool 1.4.42** και **GPG 4.0.4** για να εφαρμόσουμε τις γνώσεις κρυπτογραφίας που διδαχθήκαμε στα πλαίσια του μαθήματος.

#### 1. Μέρος (α) – CrypTool

#### 1.1 Δημιουργία αρχείου txt

Δημιουργούμε ένα αρχείο txt με τα στοιχεία της ομάδας (Ονοματεπώνυμο, αριθμός μητρώου):

P19032,P19188,P19064.txt - Notepad

File Edit Format View Help

Fullname: Nikolaos Gewrgiadhs

Student number: P19032

Fullname: Charalampos Christoforidhs

Student number: P19188

Fullname: Efstratios Karkanhs

Student number: P19064

Αρχείο txt

# 1.2 Δημιουργία ενός ασύμμετρου ζεύγους κλειδιών RSA και προβολή πιστοποιητικού

Δημιουργούμε το ζεύγος ως εξής:

- Στο παράθυρο του CrypTool μεταβαίνουμε στο Digital Signatures/PKI
   → PKI → Generate/Import Keys
- Επιλέγουμε RSA και Bit Length 2048
- Συμπληρώνουμε Firstname, Lastname και ένα PIN
- Πατάμε Generate new key pair
- Στο παράθυρο του CrypTool μεταβαίνουμε στο Digital Signatures/PKI
   → PKI → Display/Export Keys

#### Μπορούμε να διακρίνουμε στη λίστα το key pair που μόλις φτιάξαμε:

ast name	First name	Key type Key ider			Internal ID no
0	NICK	RSA-2048 1ST PAI	R 20.1	1.2022 18:09:01	1668960541
sted key typ	oes:				
sted key typ ☑ RSA		Show public parai	meters	Show a	ll parameters
<b>▼</b> RSA	keys				
sted key typ  RSA  DSA	keys keys	Show public parar Show certific Delete		Export P	parameters SE (PKCS#12)

Επιλέγουμε το key pair και στη συνέχεια πατάμε show certificate. Το περιεχόμενό του απεικονίζεται παρακάτω:

Version: 2 (X.509v3-1996)

SubjectName: CN=NICK GEO [1668960541], DC=cryptool, DC=org

IssuerName: CN=CrypTool CA 2, DC=cryptool, DC=org

SerialNumber: 4D:C9:2E:BE:84:FB:35:5B

Validity - NotBefore: Sun Nov 20 18:09:07 2022 (221120160907Z)

NotAfter: Mon Nov 20 18:09:07 2023 (231120160907Z)

Public Key Fingerprint: 9A53 CF57 7749 7D95 0E67 305B 70FF 6836

SubjectKey: Algorithm rsa (OID 2.5.8.1.1), Keysize = 2048

Public modulus (no. of bits = 2048):

0 FEE19DB0 A40063D5 B703FC7D 0BB5889F

```
10 DA4165DC AF9E07BB B37FE667 9C7334C4
```

- 20 FC873CA4 9B3ACD51 0AE277BE 576FB8EE
- 30 21D0A829 56E41521 EEBF0A10 3A49133E
- 40 14C1A7B8 EF4C430F 77EF13A5 CB51170B
- 50 98E69728 058BAC78 045ADE19 ACF890B4
- 60 721EB225 DE76A936 9512DDD8 E07C6C2A
- 70 AD2B2D36 256F373E 8FF91001 7C02CA18
- 80 1404FAB9 332164E5 AE4EDE2D 356714DD
- 90 DA4A4160 5EA6EE01 1DE36FF9 CBB3ED21
- A0 FE7E6F91 9293E712 BF686285 72F65FED
- BO 49980844 0E0BF105 57B4D5BF B3CA1D12
- CO 54334854 B9AB2C3A 8DC3DDCC 8685E1B7
- DO 3EF6A2A1 BD39B261 98F9020A B6A0010A
- E0 422C46A9 A96FD403 4090BD5D F0678A04
- F0 C5817921 1ED59DDC 4E4096B3 5AF9D77B

Public exponent (no. of bits = 17):

```
0 010001
```

1

Certificate extensions:

Private extensions:

OID 2.206.5.4.3.2:

PrintableString:

|[GEO][NICK][RSA-2048][1668960541|

[][1ST PAIR]

SHA1 digest of DER code of ToBeSigned:

0 3B784AAD 2EB1827E 7F00A99D 516D680D

10 A12D4C20

Signature: Algorithm sha1WithRSASignature (OID 1.3.14.3.2.29), NULL

- 0 C7F04F42 50EB89CC F6D4354C C1419615
- 10 FB3CF21C 6BF338CF 160DF6E4 3A650F20
- 20 2836615F 3B7860EC C108EA68 6B86339A
- 30 F658552E D89BD412 53F9D125 3B7E17B5
- 40 A8C30F7A 935D3511 242E95C4 76EC8E77
- 50 56DE126D 4F49225A 69FF7460 D496C70E
- 60 8D66B502 5EC2E888 77403C06 1793D086
- 70 881A6378 E8C1A023 0836ECE7 CC5FD0FD
- 80 4922EB23 FD46EAE2 EBE20773 D917968D
- 90 9C7811DD D84EE061 4A4FE46B D3F982AC
- AO 5ACOCA31 48409B8D 8A51833B 2A86DDFA
- BO 87098C8E 59FB8471 7FC07086 FE39EF79
- CO 9515BE10 242E26FF 347AA64A B5CED073
- D0 53AAD29D A16D958A 74D30143 E73F4387
- E0 244320A1 3F812FB1 3219207C DA8C1733
- FO BEE24811 BA39DD4A 20578FFA 3E053C9D

Certificate Fingerprint (MD5):

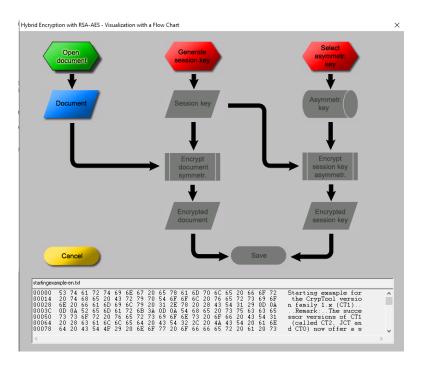
2A:52:04:00:57:D9:15:FF:86:57:0E:5A:4F:7B:F6:8D

Certificate Fingerprint (SHA-1): E9B1 4BDC C4D4 D37F C21C 53CD DA65 D651 7B87 4DC9

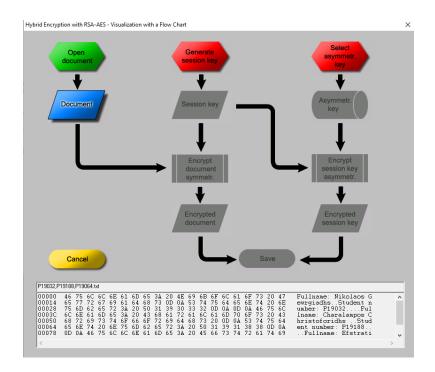
# 1.3 Κρυπτογράφηση κειμένου με υβριδική κρυπτογραφία RSA-AES

Στο μενού επιλογών επιλέγουμε Encrypt/Decrypt ightarrow Hybrid ightarrow RSA-AES Encryption.

Στο παράθυρο που εμφανίζεται επιλέγουμε Open Document και ανοίγουμε το αρχείο txt του ερωτήματος 1.

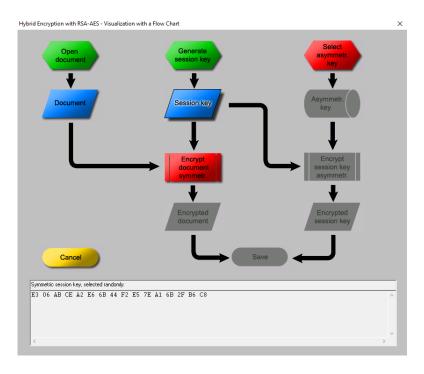


Πριν το άνοιγμα του αρχείου



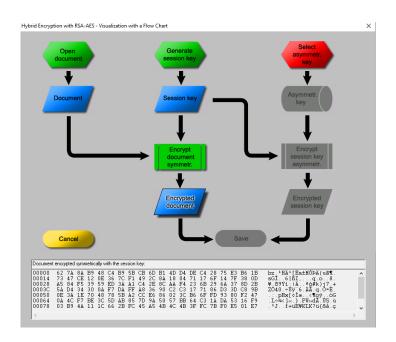
Μετά το άνοιγμα του αρχείου (μπορούμε να διακρίνουμε το plaintext στο παραθυράκι στο κάτω μέρος)

Επιλέγουμε Generate session key για να δημιουργηθεί ένα τυχαίο συμμετρικό κλειδί. Επιλέγουμε Session key για να προβληθεί το κλειδί:



Προβολή Session key: E3 06 AB CE A2 E6 6B 44 F2 E5 7E A1 6B 2F B6 C8

Επιλέγουμε Encrypt document symmetr., για να κρυπτογραφήσουμε το κείμενο με το συμμετρικό session κλειδί. Επιλέγουμε Encrypted document για να προβληθεί το κρυπτογραφημένο κείμενο:



Κρυπτογραφημένο κείμενο(ciphertext) με το session key

#### Encrypted document:

00000 62 7A 8A B9 48 C4 B9 5B CB 6D B1 4D D4 DE C4 28 75 E3 B6 1B bz. $^1$ HÄ $^1$ [Ëm $\pm$ MÔpÄ(uã $\P$ ).

00014 73 47 CE 12 0E 36 7C F1 49 2C 8A 18 04 71 17 6F 14 7F 38 0D sGÎ..6|ñl,...q.o..8.

00028 A5 84 F5 39 59 ED 3A A1 C4 2E 8C AA F4 23 6B 29 6A 37 8D 2B ¥.õ9Yí:jÄ..ªô#k)j7.+

0003C 5A D4 34 30 0A F7 DA FF A8 36 90 C2 C3 17 71 86 D3 3D C8 9B ZÔ40.÷Úÿ¨6.ÂÃ.q.Ó=È.

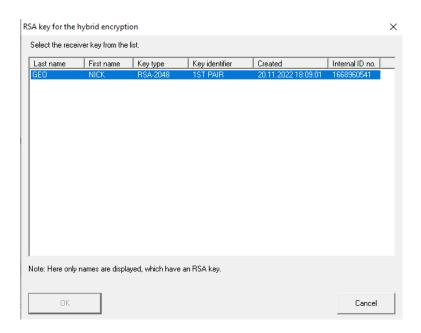
00064 OA 4C F7 BE 3C 5D AB 85 7D 9A 50 57 BB 64 C3 1A DA 53 16 F9 .L÷¾<]«.}.PW»dÃ.ÚS.ù

00078 03 B9 4A 11 1C 66 2B FC 45 A5 4B 4C 4B 3F FC 7B F0 E5 01 E7 .1J..f+üE¥KLK?ü{ðå.ç

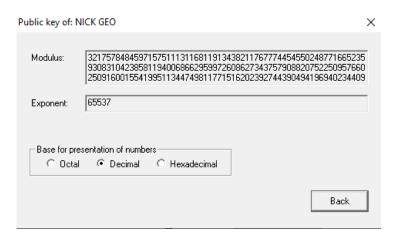
0008C F1 4E 31 57 88 4A 96 C2 5F 31 63 94 2A 54 32 90 71 B8 03 8A ñN1W.J. 1c.\*T2.q...

000A0 1C 65 C4 AD 50 0C B4 97 F0 72 26 7F 7B 09 D1 3F .eÄ-P.´.ðr&.{.Ñ?

Επιλέγουμε Select asymmetr. Key, για να εισάγουμε το ασύμμετρο κλειδί που είχαμε δημιουργήσει.

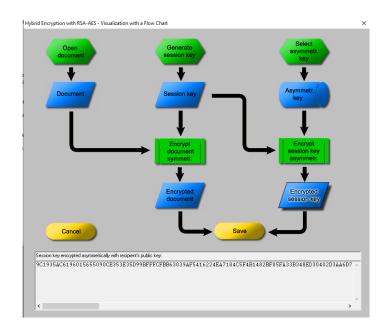


Επιλογή του RSA public key



Πληροφορίες των RSA παραμέτρων

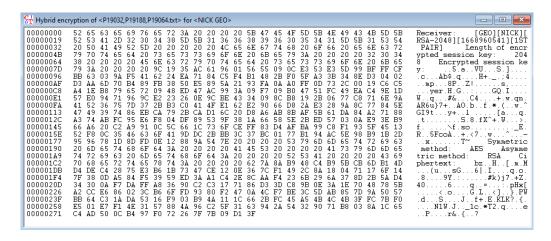
Επιλέγουμε Encrypt session key asymmetr., για να κρυπτογραφήσουμε το συμμετρικό session key με το ασύμμετρο public RSA key. Στη συνέχεια επιλέγουμε Encrypted session key:



Κρυπτογραφημένο session key με το public RSA key:

9C1935AC6196015655090CE353E35D99BFFFCFBB63039AF5416224EA71
84C5F4B1482BF05FA33B348ED30402D3AA6D70B489FB3850E5895A219
3FA0AA0FF0D732C0019C6C5A41EB87965720948ED47AC993A09F709B0
4751FC49EAC49E1D57E09471969CE223260E9CBE4334098CB8192B0677
C8716E9A415236757D372BB3CO414FE162E29066D82AE3289A8C77845E
4749397486EBCA792BCAD16C20D8A6AB8BAF5B61DA84A27188A374AB
FC95E6F804DF89539F381A66585E2BED57030AE93EB966A620C2A9910C
5C661C736FCEFF83D4AFBA99C8F1935F451352F80C3546636F419DDC2B
BB3C37BC0177B194AC5E98B91B2D9596781D8DFD0E12889A547E

#### Πατώντας save εμφανίζεται το εξής παράθυρο:



Αποτέλεσμα κρυπτογράφησης κειμένου και session key

Να σημειωθεί ξανά, πως το session key κρυπτογραφείται με τον αλγόριθμο RSA χρησιμοποιώντας το public key που δημιουργήσαμε στο βήμα 2 και το μήνυμα κρυπτογραφείται με τον αλγόριθμο AES χρησιμοποιώντας το τυχαίο session key που δημιουργήσαμε σε αυτό το βήμα.

#### 1.4 Δημιουργία αρχείων txt

Σε αυτό το βήμα, δημιουργούμε δύο αρχεία κειμένου **original.txt** και **fake.txt** 



Αρχείο original.txt



Αρχείο fake.txt

#### 1.5 Εύρεση επικίνδυνου μηνύματος

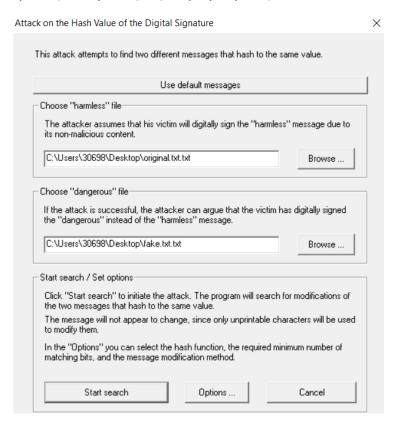
Στο συγκεκριμένο ερώτημα καλούμαστε, με βάση τα κείμενα που δημιουργήσαμε στο παραπάνω βήμα, να βρούμε ένα «επικίνδυνο» μήνυμα το οποίο μοιάζει στο fake.txt και να έχει την ίδια τιμή hash με το original.txt για τις παρακάτω περιπτώσεις:

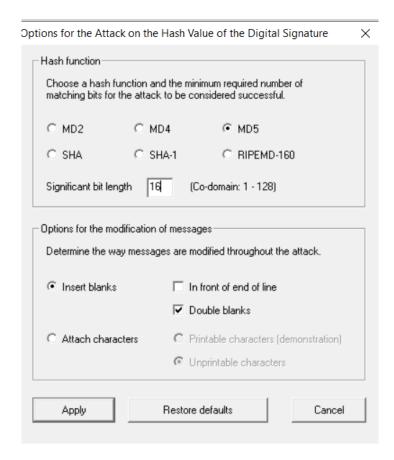
- Για τον αλγόριθμο MD5 και τα πρώτα 16 bit της τιμής hash.
- Για τον αλγόριθμο MD5 και τα πρώτα 50 bit της τιμής hash.
- Για τον αλγόριθμο SHA1 και τα πρώτα 80 bit της τιμής hash.
- Για τον αλγόριθμο SHA1 και όλα (160) τα bit της τιμής hash.

Η διαδικασία που θα ακολουθήσουμε είναι η εξής. Αρχικά θα μετακινηθούμε μέσω του μενού σε Analysis  $\rightarrow$  Hash  $\rightarrow$  Attack on the hash value of the digital signature. Ύστερα στο βοηθητικό παράθυρο θα επιλέξουμε τον αλγόριθμο και τα αρχεία που επιθυμούμε (στην περίπτωσή μας πάντα τα original.txt και fake.txt).

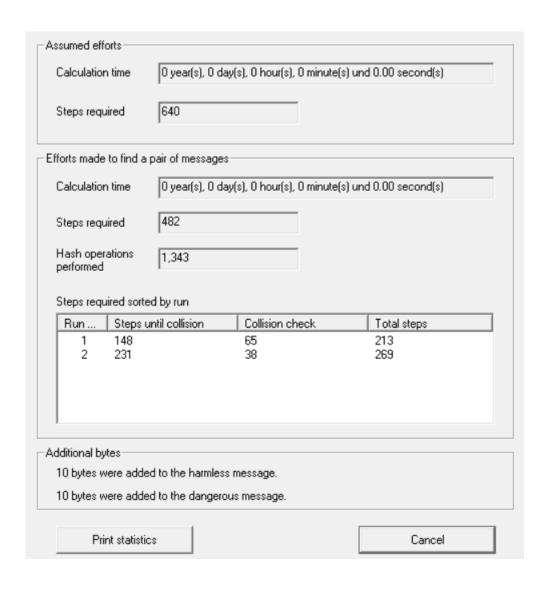
#### 1. Για τον αλγόριθμο MD5 και τα πρώτα 16 bit της τιμής hash.

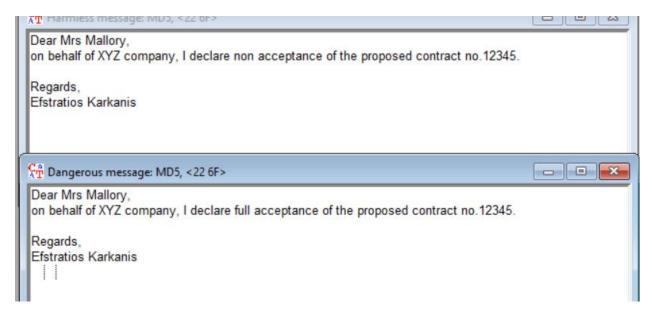
Αφού βάλουμε τις απαραίτητες παραμέτρους.





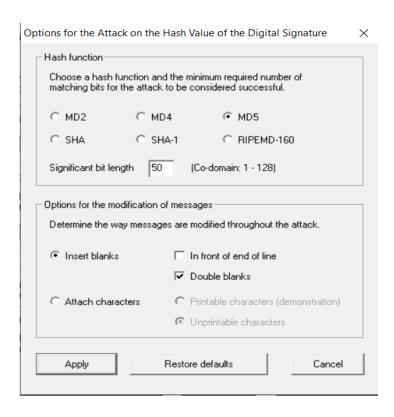
Πραγματοποιούμε την επίθεση. Ο χρόνος είναι σχεδόν μηδενικός.

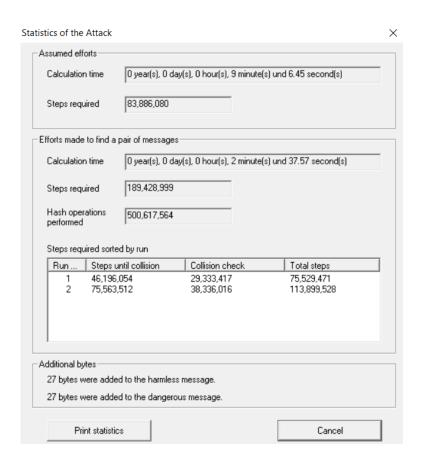


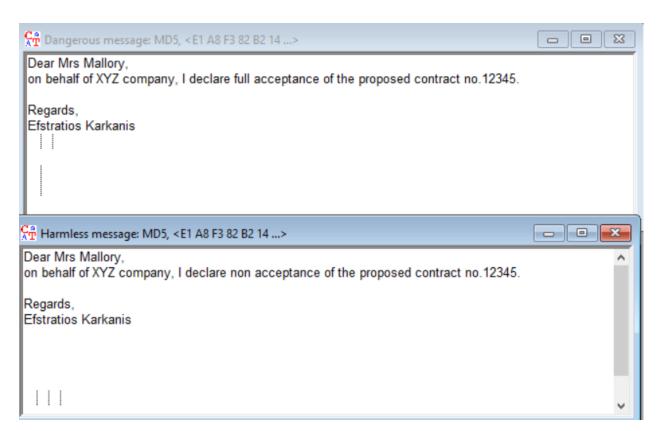


#### 2. Για τον αλγόριθμο MD5 και τα πρώτα 50 bit της τιμής hash.

Φορτώνουμε και πάλι τα δεδομένα, και αφού κάνουμε τις απαραίτητες αλλαγές, πραγματοποιούμε την επίθεση. Ο χρόνος ολοκλήρωσης ήταν περίπου 3 λεπτά.



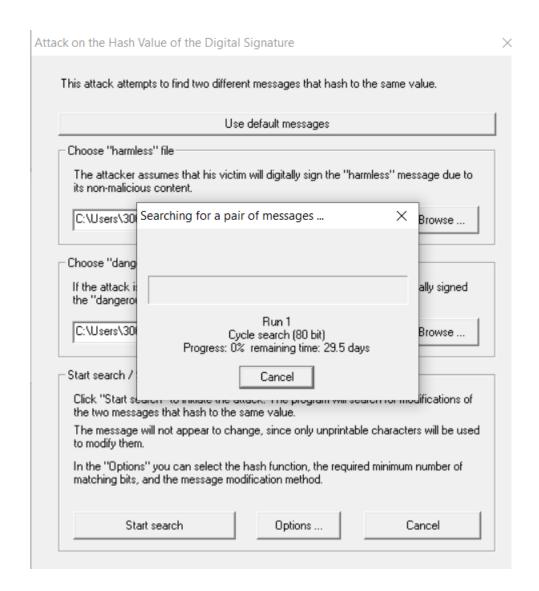




#### 3. Για τον αλγόριθμο SHA1 και τα πρώτα 80 bit της τιμής hash.

Φορτώνουμε και πάλι τα δεδομένα μας και αφού κάνουμε τις απαραίτητες αλλαγές εκτελούμε την επίθεσή μας, ο χρόνος ολοκλήρωσης ήταν περίπου 30 ημέρες.





#### 4. Για τον αλγόριθμο SHA1 και όλα (160) τα bit της τιμής hash.

Φορτώνουμε και πάλι τα δεδομένα μας, και αφού κάνουμε τις απαραίτητες αλλαγές στον αλγόριθμο, εκτελούμε την επίθεσή μας. Ο χρόνος ολοκλήρωσης ήταν υπερβολικά μεγάλος.

#### Options for the Attack on the Hash Value of the Digital Signature $\times$ Hash function Choose a hash function and the minimum required number of matching bits for the attack to be considered successful. C MD2 C MD4 C MD5 C SHA SHA-1 C RIPEMD-160 160 Significant bit length (Co-domain: 1 - 160) Options for the modification of messages Determine the way messages are modified throughout the attack. Insert blanks In front of end of line ▼ Double blanks

C Printable characters (demonstration)

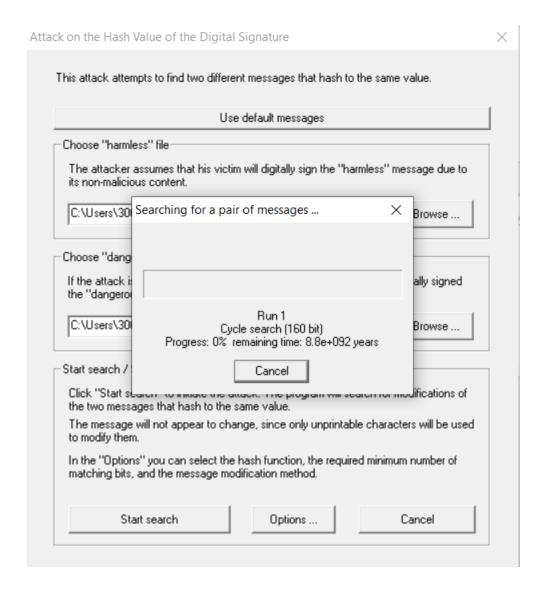
Cancel

Unprintable characters

Restore defaults

Attach characters

Apply



#### Σχόλια:

- Μπορούμε να καταλάβουμε μέσω αυτού του ερωτήματος την τεράστια διαφορά στην ασφάλεια των δύο αλγορίθμων.
- Προφανώς δεν ολοκληρώσαμε τα δύο τελευταία παραδείγματα καθώς δεν ήταν χρονικά βιώσιμα.
- Στις αλλαγές των αρχείων με το ίδιο hash-value (κατηγορία 1 και 2)
   οι διαφορές είναι είτε σε χαρακτήρες που δεν φαίνονται, είτε σε μικρούς χαρακτήρες κ.λπ., όπως αναγράφεται και στην εφαρμογή.

#### 1.6 Επίθεση στην τιμή hash και ψηφιακές υπογραφές

Προφανώς, μία τέτοια επίθεση όπως περιγράφουμε και εκτελούμε στο 1.5 θα ήταν καταστροφική για την ασφάλεια μίας ψηφιακής υπογραφής, καθώς αν καταφέρει κάποιος να πετύχει ένα collision-attack στη συνάρτηση Hash, θα του δοθεί η δυνατότητα να υπογράφει ο ίδιος με το όνομα και τα στοιχεία ενός άλλου. Κάτι τέτοιο θα μπορούσε να φανεί ιδιαίτερα ζημιογόνο σε ατομικό επίπεδο και πόσο μάλλον σε επίπεδο ενός οργανισμού.

#### 1.7 Επίθεση παραγοντοποίησης σε RSA moduli

Σε αυτό το κομμάτι της εργασίας χρησιμοποιούμε το Cryptool, προκειμένου να κάνουμε την παραγοντοποίηση ορισμένων RSA moduli με διαφορετικό μέγεθος bit το κάθε ένα. Για κάθε μία περίπτωση, αναφέρεται ο χρόνος που παρήλθε έως την ολοκλήρωση της παραγοντοποίησης, όπως και τους δύο πρώτους αριθμούς ρ και q, στους οποίους πραγοντοποιείται το N.

Για την επίθεση παραγοντοποίησης στο Cryptool πηγαίνουμε στο μενού Analysis  $\rightarrow$  Asymmetric Encryption  $\rightarrow$  Factorization of a Number και στο παράθυρο που ανοίγει, εισάγουμε κάθε φορά τον αριθμό η και πατάμε «Complete factorization into numbers".

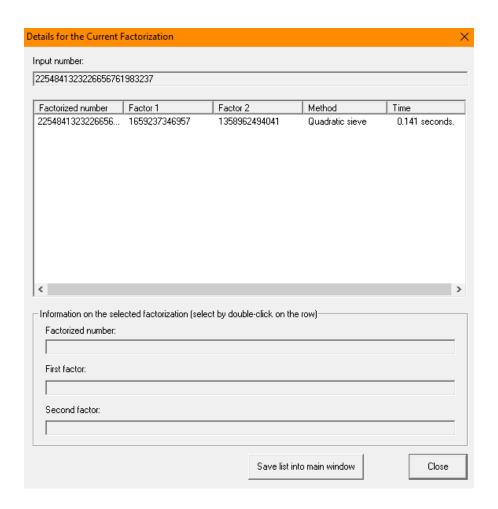
#### o n = 2254841323226656761983237 (80 bit modulo)

Η παραγοντοποίηση του n (80 bit) είναι η εξής:

p = 1358962494041

q = 1659237346957

και ο χρόνος παραγοντοποίησης είναι 0.141 δευτερόλεπτα



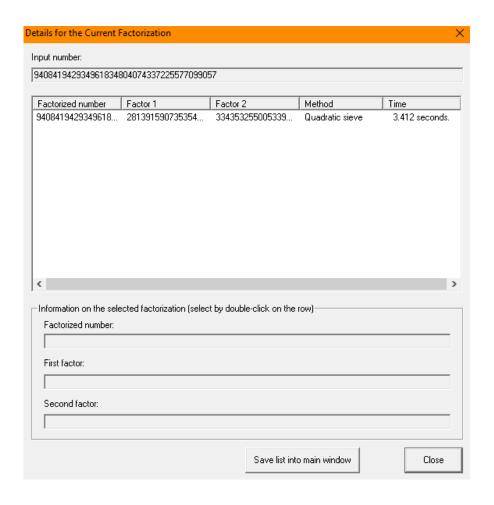
#### o n = 940841942934961834804074337225577099057 (128 bit)

Η παραγοντοποίηση του n (128 bit) είναι η εξής:

p = 28139159073535488133

q = 33435325500533930429

και ο χρόνος παραγοντοποίησης είναι 3.412 δευτερόλεπτα



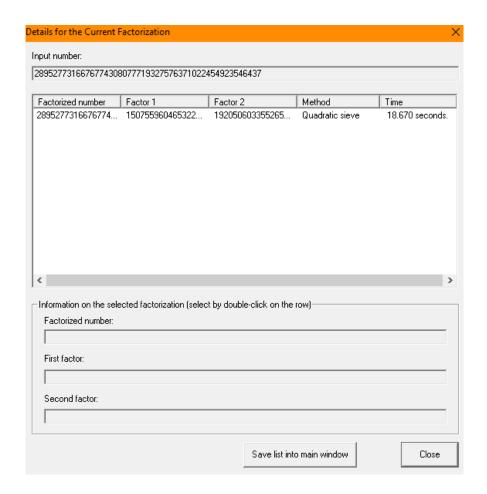
# n =2895277316676774308077719327576371022454923546437 (1 60 bit)

Η παραγοντοποίηση του n (160 bit) είναι η εξής:

p = 1507559604653228521407907

q = 1920506033552650825356791

και ο χρόνος παραγοντοποίησης είναι 18.670 δευτερόλεπτα



## n= 46447630664227253828834624577737400936236373765414 123721785766493529824756761 (256 bit)

Η παραγοντοποίηση του συγκεκριμένου RSA modulus των 256bit δεν ήταν επιτυχής στο μηχάνημα (χρειάζεται πάρα πολύ χρόνος για να σπάσει).

n =
 34949428219027603669916737263191942467425261103383711
 03696477768681664728709362878384114602968564594305134
 0117620310565676227110109274458253713189806502779 (512 bit)

Ομοίως, η παραγοντοποίηση του συγκεκριμένου RSA modulus των 512bit δεν ήταν επιτυχής στο μηχάνημα (χρειάζεται πάρα πολύ χρόνος για να σπάσει).

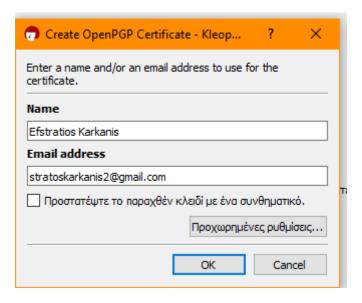
#### 2. Μέρος (β) – Χρήση GPG

Στο συγκεκριμένο κομμάτι της εργασίας, ακολουθήσαμε (όλα τα μέλη της ομάδας) τα βήματα που περιγράφονται στις επόμενες ενότητες.

#### 2.1 Δημιουργήστε ένα ζεύγος κλειδιών

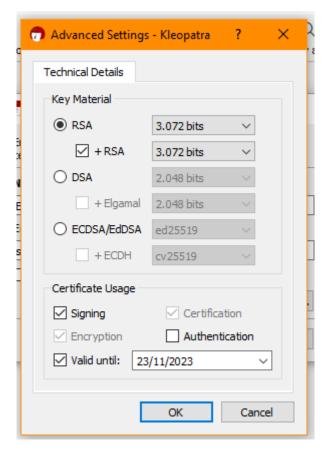
Το πρώτο βήμα, είναι η δημιουργία κλειδιών με τη χρήση του GPG, το οποίο θα έχει ημερομηνία λήξης 1 έτος.

Για να επιτευχθεί αυτό, πατάμε την αντίστοιχη επιλογή για δημιουργία ζεύγους κλειδιών. Στην συνέχεια, εισάγουμε τα στοιχεία μας:



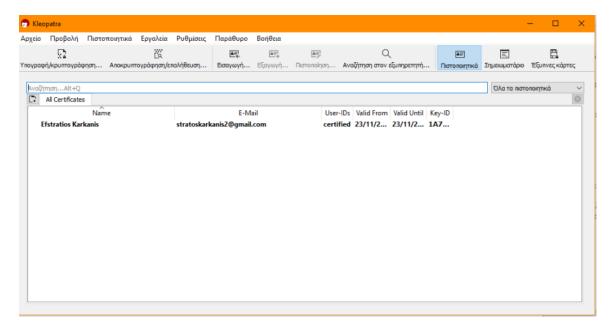
Εισαγωγή στοιχείων

Έπειτα, πατάμε το κουμπί «Προχωρημένες ρυθμίσεις», για να δώσουμε ημερομηνία λήξης στο κλειδί μας.



Εικόνα 1Δημιουργία ζεύγους κλειδιών RSA 3.072 bits με ημερομηνία λήξης 23/11/2023

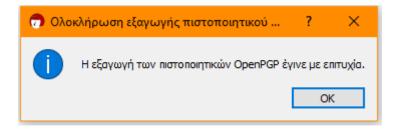
Πατώντας ΟΚ, το ζεύγος κλειδιών μας είναι πλέον έτοιμο και φαίνεται παρακάτω:



Η δημιουργία ζεύγους κλειδιών ήταν επιτυχής!

#### 2.2 Ανέβασμα πιστοποιητικού σε server

Για να ανεβάσουμε το πιστοποιητικό που δημιουργήσαμε στο προηγούμενο βήμα σε έναν server κλειδιών, πατάμε δεξί κλικ πάνω στο κλειδί μας και μετά «Δημοσίευση στον εξυπηρετητή...». Μόλις το πιστοποιητικό ανέβει, εμφανίζεται το ακόλουθο μήνυμα στον χρήστη:

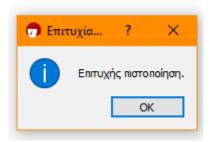


#### 2.3 Εγκατάσταση και υπογραφή κλειδιών

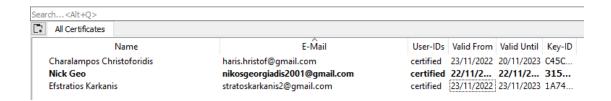
Σε αυτό το βήμα, εφόσον όλα τα μέλη της ομάδας έχουν ανεβάσει (δημοσιεύσει) τα πιστοποιητικά τους στον key server, είναι δυνατή πλέον η αναζήτηση, η εγκατάσταση και η υπογραφή των κλειδιών αυτών με το δικό μας κλειδί.

Για να γίνει αυτό, για κάθε μέλος εκτελούμε τα ακόλουθα βήματα:

- 0 Μέσα στο πρόγραμμα, πατάμε την επιλογή «Αναζήτηση στον εξυπηρετητή...».
- 1 Εισάγουμε το όνομα του ατόμου, του οποίου το πιστοποιητικό θέλουμε να εγκαταστήσουμε.
- 2 Μόλις βρούμε το πιστοποιητικό, πατάμε την επιλογή «Εισαγωγή»
- 3 Για να υπογράψουμε το εν λόγω πιστοποιητικό, πατάμε στο επόμενο βήμα το κουμπί «Πιστοποίηση».
- 4 Στην συνέχεια, το ακόλουθο μήνυμα επιτυχίας εμφανίζεται στην οθόνη:

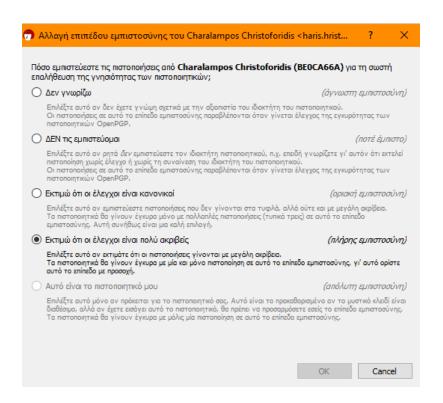


Μέχρι και αυτό το σημείο, έχουμε βρει, εγκαταστήσει και υπογράψει τα πιστοποιητικά όλων των μελών της ομάδας μας, τα οποία φαίνονται στην επόμενη εικόνα:



Για να αλλάξουμε το επίπεδο εμπιστοσύνης των πιστοποιητικών αυτών σε έμπιστα, ακολουθούμε (για κάθε ένα πιστοποιητικό που εισαγάγαμε) τα ακόλουθα βήματα:

- Ο Πατάμε δεξί κλικ στο πιστοποιητικό.
- 1 Πατάμε την επιλογή «Τροποποίηση εμπιστοσύνης πιστοποιητικού».
- 2 Πατάμε την επιλογή της πλήρους εμπιστοσύνης και μετά ΟΚ.

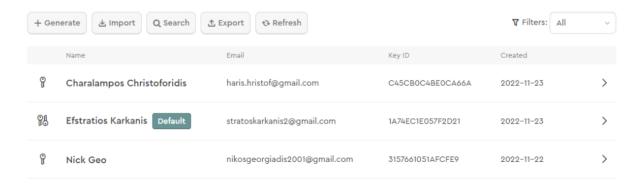


#### 2.4 Αποστολή κρυπτογραφημένων email

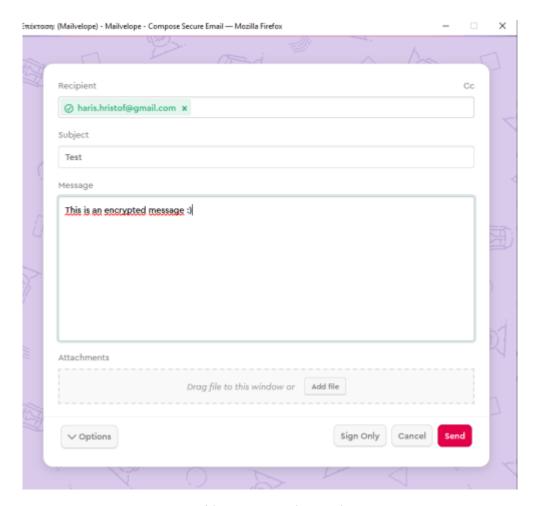
Για την ολοκλήρωση του συγκεκριμένου ερωτήματος, χρησιμοποιήσαμε το plugin **Mailvelope** για τον gmail server.

Σε αυτόν τον mail client εγκαταστήσαμε τα public keys των μελών της ομάδας. Επιπλέον, κάθε μέλος ξεχωριστά, ανέβασε και το δικό του private key στον client. Τα αποτελέσματα φαίνονται στην επόμενη εικόνα:

#### Key Management

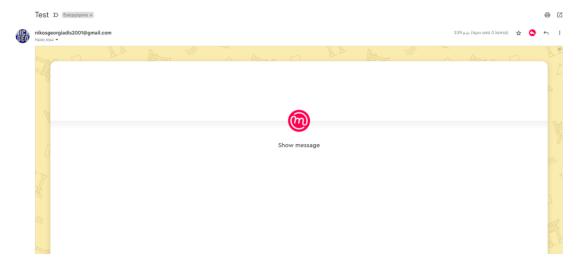


Στη συνέχεια, προσπαθήσαμε να στείλουμε ένα κρυπτογραφημένο email από ένα μέλος της ομάδας σε ένα άλλο, όπως φαίνεται παρακάτω:



Αποστολή κρυπτογραφημένου μηνύματος

Όπως φαίνεται και παρακάτω, το email στάλθηκε ως κρυπτογραφημένο όπως και αναμέναμε:



Κρυπτογραφημένο μήνυμα



Περιεχόμενο κρυπτογραφημένου μηνύματος