Raport pentru lucrarea 5: Cifrarea cu cheie secretă

Autor: Birlutiu Claudiu-Andrei, gr 30643

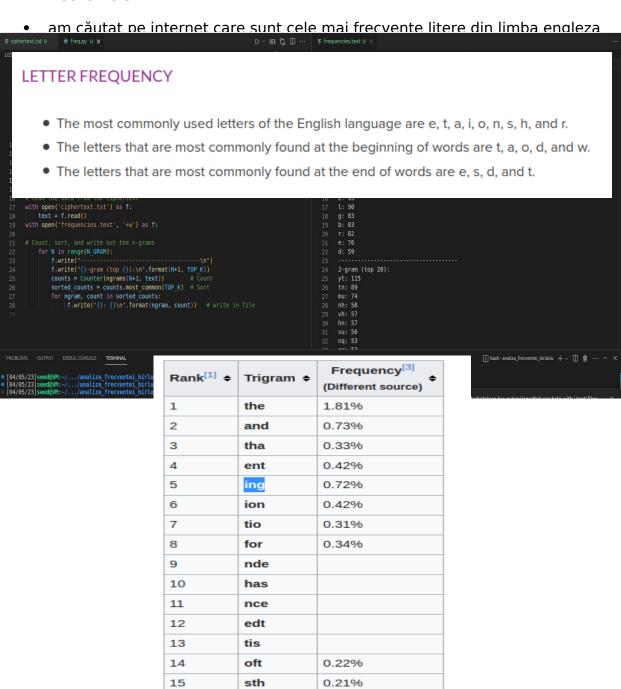
Sarcina 1: Analiza frecvenței împotriva unui cifru de substituție monoalfabetic

- În continuare am urmat tuorialul de criptare:
 - in prima faza am creat un script bash care ia cifrul și îl transforma în plain text (fără semene de punctuatie și litere mici) - fișierul se numește modify_script.sh și i s-a dat permisiuni de execuție; se observa ca din textul article.txt s-a generat plaintext.txt care reprezintă textul fără cemne de punctuatie și lowercase



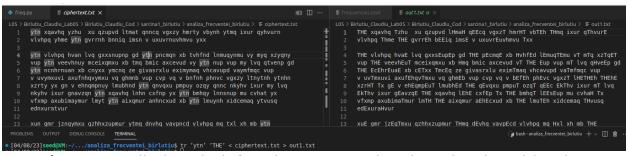
 am creat un script python care genereaza o cheie aleatoare de mapare a literelor alfabetului la o alta litera și am făcut inlocuirile pe plaintext.txt
 => cipher.txt

- Am trecut la descifrarea textului criptat din lucrare. Scopul a fost sa analizez frecventa literelor sau grupurilor de litere astfel încât sa găsesc cheia de criptare a mesajului
- am modificat programul python de analiza a textului sa scrie într-un fisier frecventele

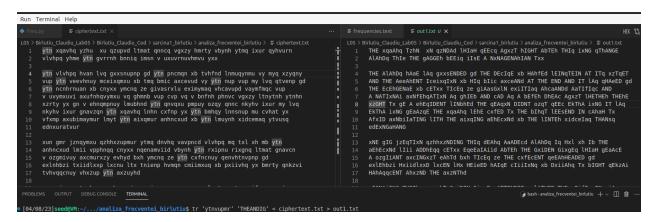


16

men



- în urma analizei a reiesit faptul ca n apare de cele mai multe ori (488); yt apare de asemenea de cel mai multe ori și ytn apare de asemenea de cele mai multe ori => vom inlocui astfel y cu t, n cu e și t cu h
- and este de asemenea o triagrama detsul de întâlnită în textul englezesc, iar la noi pe a doua poziție a triagramelor regasim vup =? încercam astfel sa inlocuim v cu a, u cu n și p cu d
 - de asemenea ing este o trigrama frecventa -> iar la noi mur (a 3-a cea mai frecventa) s-ar potrivi cu ing având în vedere supozitia anterioara (
 - \circ v = a, u = n, p = d, m = i, r = g



avem:

```
    ytn = the
    vup = and
    mur = ing
    ynh = te* => ter [0]
    xzy = **t => o*t => out [2]
    mxu = i*n => [1]
    gnq = *e* => *es [4] bes => g =b
    ytv = tha
    nqy = e*t => [3]
```

```
    vii = a** => [7]
    bxh = *or = [5] for
    lvq = *as = [6] was
    nuy = ent
    vyn = ate
    uvy = nat
    lmu = win
    nvh = ear
    cmu = *in [8] => min
    tmq = his
    vhp => ard
```

=>

- abcdefghijklmnopqrstuvwxyz
- vg*pnbrtm icux hqyzlo

- încercam cu valorile descoprite iar apoi vom identifica și pe celelalte lipsa
- abdefghilmnorstuwx (ABDEFGHILMNORSTUWX) = vgpnbrtmicuxhqyzlo

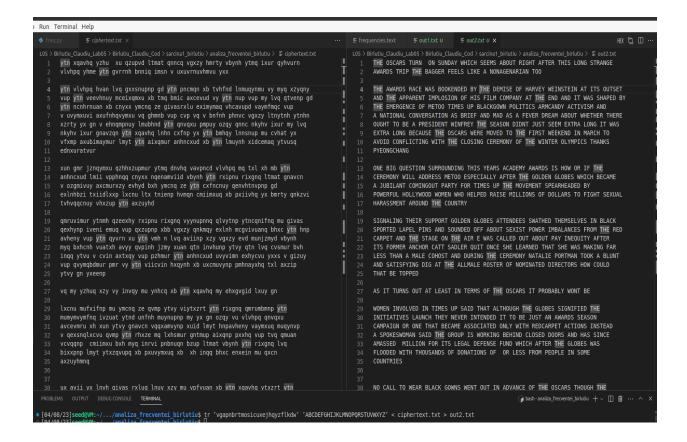


identificam restul corespondetelor din cuvinte: OSaARS => a = c; TRIe => e =p; LIsE => s = k; Bd => d =y; HARfEY => f = v; SEKIST=> k=x; jUESTION => j = q; EkTRA => k =x; (modificare); (XUST=JUST) => o= j; (eRIwE = PRIwE) => w =z

REZULTAT:

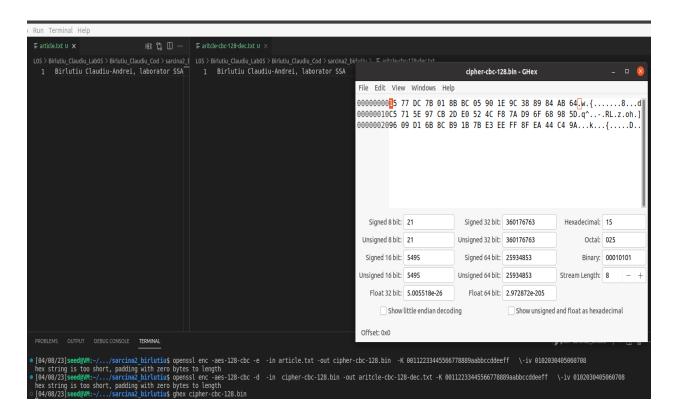
Securitatea sistemelor și a aplicațiilor

abcdefghijklmnopqrstuvwxyz(ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ)=vgapnbrtmosicuxejhqyzflkdw



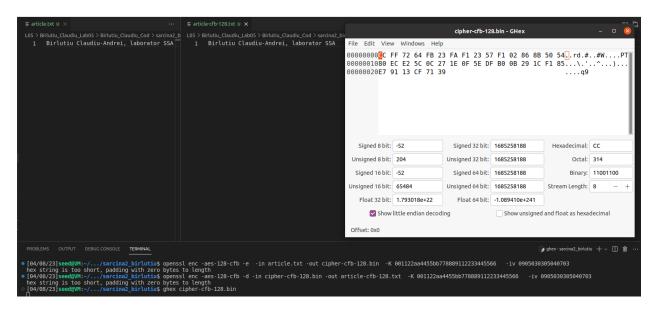
Sarcina 2: Criptarea cu diferite cifruri și în diverse moduri

- am încercat urmatorele comenzi de cifrare a textului article.txt
 - openssl enc -aes-128-cbc -e -in article.txt -out cipher-cbc-128.bin
 -K 00112233445566778889aabbccddeeff -iv 0102030405060708
 - comanda cripteaza fisierul "article.txt" folosind cifrul AES cu o cheie de
 128 de biti si modul de operare CBC, generand fisierul criptat "cipher.bin".
 - parametrul "-K" specifica cheia de criptare, in format hexazecimal. In acest caz, cheia specificata este "00112233445566778889aabbccddeeff".
 - parametrul "-iv" specifica vectorul de initializare (IV), in format hexazecimal. IV-ul este un parametru necesar pentru modurile de operare CBC si OFB. In acest caz, IV-ul specificat este "0102030405060708"

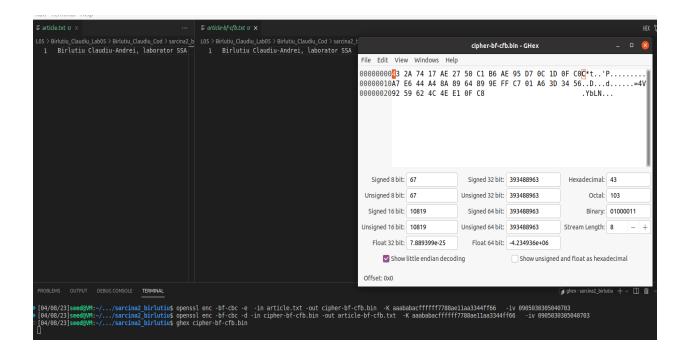


am decriptat de asemnea fișierul: openssl enc -aes-128-cbc -e -in cipher-cbc-128.bin -out aritcle-cbc-128.txt -K
 00112233445566778889aabbccddeeff -iv 0102030405060708

- openssl enc -aes-128-cfb -e -in article.txt -out cipher-cfb-128.bin -K 001122aa4455bb778889112233445566 -iv 0905030305040703
- openssl enc -aes-128-cfb -d -in cipher-cfb-128.bin -out article-cfb-128.txt -K 001122aa4455bb778889112233445566 -iv 0905030305040703

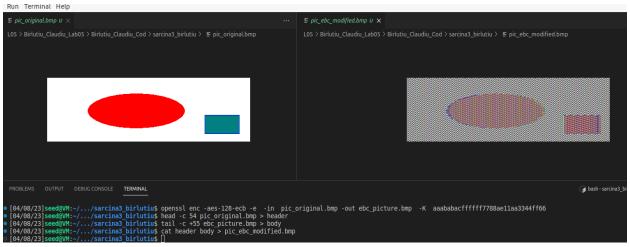


- openssl enc -bf-cbc -e -in article.txt -out cipher-bf-cfb.bin -K aaababacffffff7788ae11aa3344ff66 -iv 0905030305040703
- openssl enc -bf-cbc -d -in cipher-bf-cfb.bin -out article-bf-cfb.txt -K
 aaababacffffff7788ae11aa3344ff66 -iv 0905030305040703



Sarcina 3: Modul de criptare -- ECB vs. CBC

- In continuare vom encodifica o imagine cu extensia .bmp cu cele 2 modalitati de criptare ECB so CBC si vom modifica headerul imaginii criptate pentru a putea fi vizulizata cu ajutorul comenzilor afisate in alborator;
- din docmunenatre am gasit ca:
 - modul ECB: funcționează prin criptarea fiecărui bloc de date BMP separat, utilizând aceeași cheie de criptare pentru fiecare bloc astfle ca blocurile de date identice vor fi criptate în același mod, ceea ce poate face ca datele criptate să fie vulnerabile
 - modul CBC: funcționează prin criptarea fiecărui bloc BMP utilizând cheia de criptare, dar combină rezultatele criptării cu blocul BMP anterior prin aplicarea unei operații de XOR →datele criptate să fie mai sigure, deoarece blocurile identice de date vor fi criptate în moduri diferite
- openssl enc -aes-128-ecb -e -in pic_original.bmp -out ebc_picture.bmp -K aaababacffffff7788ae11aa3344ff66
 - Se vor rula urmatoarele comenzi pentru ca fisierul ebc_picture.bmp sa fie tratat ca si un fisier bmp.
 - head -c 54 pic original.bmp > header
 - tail -c +55 ebc picture.bmp > body
 - cat header body > pic_ebc_modified.bmp



- se observa cum blocurile de date identice se cripteaza la fel si se pt distige formele obiectelor
- openssl enc -aes-128-cbc -e -in pic_original.bmp -out cbc_picture.bmp -K aaababacffffff7788ae11aa3344ff66 -iv 0905030305040703
 - Se vor rula urmatoarele comenzi pentru ca fisierul ebc_picture.bmp sa fie tratat ca si un fisier bmp.
 - head -c 54 pic_original.bmp > header
 - tail -c +55 cbc picture.bmp > body
 - cat header body > pic_cbc_modified.bmp



 in cazul encodarii cu CBC se observa ca nu se disting formele din imaginea initiala, deci gradul de securitate e mai ridicat, cee ce demonstreaza ca CBC reduce vulnerabilitatea descifrarii mesajeor

Sarcina 4 : Caractere de completare pentru textul în clar

- 4.1. Care sunt caracterele de completare în cifrarea AES atunci când lungimea textului în clar este 20 octeți și 32 octeți
- Am ales ca şi studiu de caz modul CBC pentru criptare, care este un mod care introduce caractere complementare şi vom observa acets lucru prin executarea pasilor ce s-au menţionat în lucrarea de laborator şi vom folosi bless editor pentru a observa caracterele introduse în plus
- cream un fisier cu 20 de caractere și unul cu 32 de caractere (octeti)

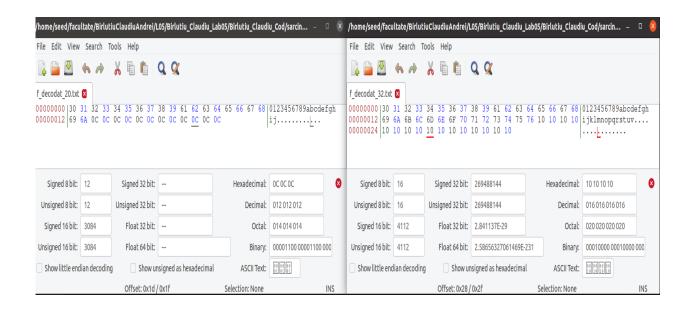
- vom encodifica cele 2 fisiere cu cu modul cbc aes pe 128 de biti:
 - openssl enc -aes-128-cbc -e -in f_original_20.txt -out f_20_ciph.bin -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf -iv 0104030405090708
 - openssl enc -aes-128-cbc -e -in f_original_32.txt -out f_32_ciph.bin -K bb22bcddffeb227722aaaefbccddceaf -iv 0104030405090708



- vom decoda cele 2 fisier binare cu optiunea nopad astfel încât caracterele adaugate în plus se vor vedea în fieserele noi decodate
 - openssl enc -aes-128-cbc -d -nopad -in f_20_ciph.bin -out f_decodat_20.txt -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf -iv 0104030405090708
 - openssl enc -aes-128-cbc -d -nopad -in f_32_ciph.bin -out f_decodat_32.txt
 -K bb22bcddffeb227722aaaefbccddceaf -iv 0104030405090708
- în imaginea de mai jos se observa cum au fost adaugate caractere complementare la final; acestea nu sunt afisabile, dar putem sa le vizualizam cu un editor de text cum ar fi bless



 am examinat prin intermediul tool-ului bless ce caratere s-au adaugat în plus și am observat ce în cadrul fisierului cu 20 de caractere s-a aduagat octetul 0x0C(form feed) de 12 ori => 32 de octeti, iar pentru cel de 32 de caractere s-a pus 0x10 (linefeed) de 16 ori => 48 de octeti; astfel numărul de octeti a devenit multiplu de 8



4.1. Considerați modurile ECB, CBC, CFB, și OFB de cifrare a unui fișier. Care au caractere de completare și care nu au?

- Din documentare am aflat ca modurile ECB și CBC folosesc o dimensiune fixă a blocului de date pentru criptare și de aceea vor utiliza caractere de completare. Datele trebuie să fie în mod explicit completate cu caractere suplimentare, astfel încât să poată fi împărțite în blocuri egale.
- În cauzl modurilor CFB și OFB permit o dimensiune variabilă a blocului de date și astfle nu este necesara completarea datelor -> aceste moduri de criptare criptează o secvență de biți și generează un flux de ieșire pentru a fi combinat cu datele de intrare în loc sa cripteze blocuri de date întregi

EBC

openssl enc -aes-128-ecb -e -in f_original_20.txt -out f_20_ciph_ecb.bin
 -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf

 openssl enc -aes-128-ecb -d -nopad -in f_20_ciph_ecb.bin -out f_decodat_20_ecb.txt -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf

• **CBC**:

- openssl enc -aes-128-cbc -e -in f_original_20.txt -out f_20_ciph_cbc.bin -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf -iv 0104030405090708
- openssl enc -aes-128-cbc -d -nopad -in f_20_ciph_cbc.bin -out f_decodat_20_cbc.txt -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf -iv 0104030405090708

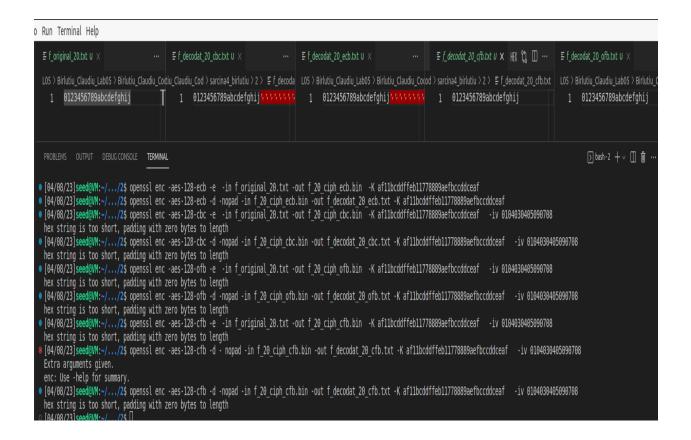
• OFB

- openssl enc -aes-128-ofb -e -in f_original_20.txt -out f_20_ciph_ofb.bin -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf -iv 0104030405090708
- openssl enc -aes-128-ofb -d -nopad -in f_20_ciph_ofb.bin -out f_decodat_20_ofb.txt -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf -iv 0104030405090708

CFB:

- openssl enc -aes-128-cfb -e -in f_original_20.txt -out f_20_ciph_cfb.bin -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf -iv 0104030405090708
- openssl enc -aes-128-cfb -d nopad -in f_20_ciph_cfb.bin -out f_decodat_20_cfb.txt -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf -iv 0104030405090708
- se poate observa n următoarea imagine care dintre moduri aduaga caractere complementare

Securitatea sistemelor și a aplicațiilor



Sarcina 5: Propagarea erorilor -- Text cifrat alterat

5.1. Câtă informație puteți recupera din descifrarea fișierului alterat, dacă modul de cifrare a fost ECB, CBC, CFB, respectiv OFB?

În czul ECB o parte desctul de semnificativa.

5.2. Răspunsul dat înainte de efectuarea sarcinii

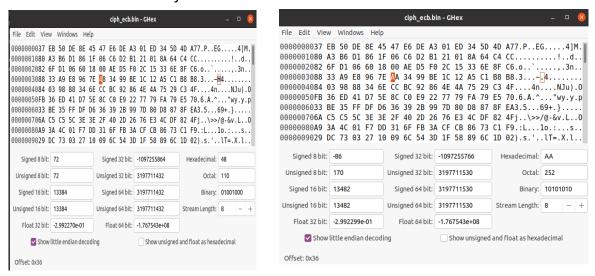
• Ma gândesc, ca doar în cadrul ECB putem recupera mare parte din informație deoarece codificare se face la nivelul fiecarui bloc și nu debinde de alte blocuri cum este în cazul celorlaltor modele de criptare. În cazul ECB acest lucru poate face ca modificările într-un bloc să nu afecteze blocurile ulterioare, ceea ce poate permite recuperarea unor părți semnificative ale informației originale din fișierul alterat. De asemenea cred ca și în cadrul OFB putem recupera date

5.3. Răspunsul după execuția acestei sarcini.

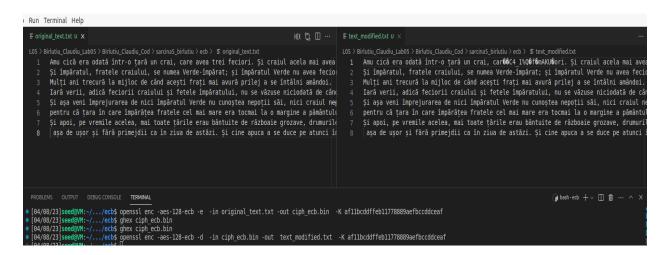
- Voi face testul pe o imagine: aceasta are mai mult de 1000 de octeti si vom observa mai bine modificarile la nivelul blocurilor
- 55 in hexa e 0x37 => trebuie moidifcat octetul de la adresa 0x36 si vom folosi tool-ul Ghex

• ECB:

- openssl enc -aes-128-ecb -e -in original_text.txt -out ciph_ecb.bin -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf
- modificam un byte-ul de la adresa 0x36 din 0x48 în 0xAA



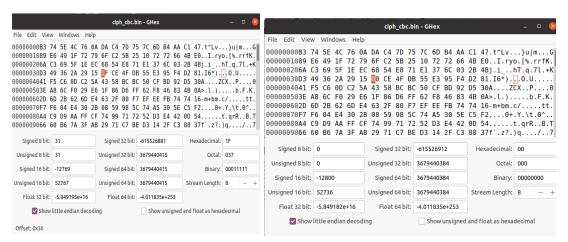
 decodificam: openssl enc -aes-128-ecb -d -in ciph_ecb.bin -out text_modified.txt -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf



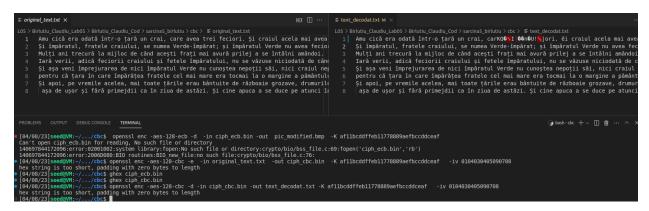
 vom încerca descifrarea mesajului sa vedem cât de corupt e mesajul și am observat ca textul decodata nu suferă modificari majore, doar într-un singur loc foarte puține caractere au fost pierdute

CBC:

- openssl enc -aes-128-cbc -e -in original_text.txt -out ciph_cbc.bin -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf -iv 0104030405090708
- modificam byte-ul de la adresa 0x36 din 0x1F în 0x00

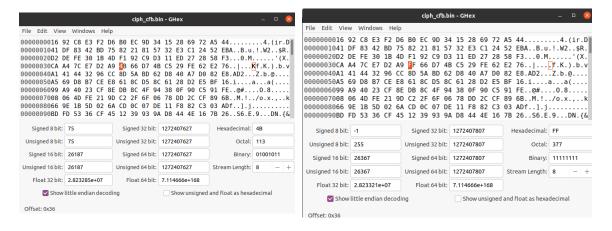


 decodema princ comanda: openssl enc -aes-128-cbc -d -in ciph_cbc.bin out text_decodat.txt -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf -iv 0104030405090708 observam ca numărul de caractere pierdute e mai mare



CFB:

- openssl enc -aes-128-cfb -e -in original_text.txt -out ciph_cfb.bin -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf -iv 0104030405090708
- modificam byte-ul de la adresa 0x36 din 0x4B în 0xFF

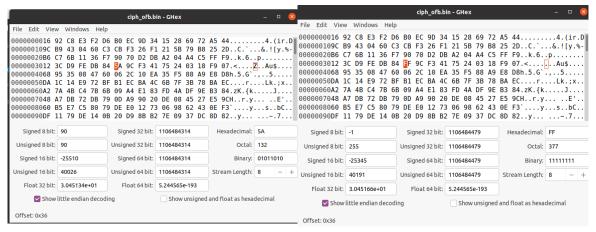


- decodema princ comanda: openssl enc -aes-128-cfb -d -in ciph_cfb.bin out text_decodat.txt -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf -iv 0104030405090708
- obsservam și în czaul acesta sunt mai multe caractere pierdute



OFB:

- openssl enc -aes-128-ofb -e -in original_text.txt -out ciph_ofb.bin -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf -iv 0104030405090708
- modificam byte-ul de la adresa 0x36 din 0x5A în 0xFF



- decodema prin comanda: openssl enc -aes-128-ofb -d -in ciph_ofb.bin -out text_decodat.txt -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf -iv 0104030405090708
- observam în ca incadrul modelului OFB avem cea mai mica deterioare



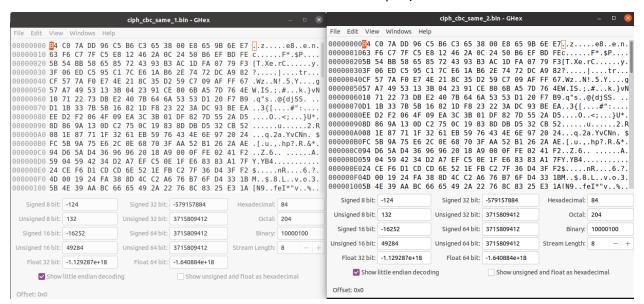
5.4. Explicați de ce.

- In cadrul ECB putem recupera mare parte din informație deoarece codificare se face la nivelul fiecarui bloc și nu debinde de alte blocuri cum este în cazul celorlaltor modele de criptare. În cazul ECB acest lucru poate face ca modificările într-un bloc să nu afecteze blocurile ulterioare, ceea ce poate permite recuperarea unor părți semnificative ale informației originale din fisierul alterat.
- Pentru CBC blocurile de date sunt cifrate în funcție de blocurile precedente și
 este utilizată o valoare de inițializare pentru primul bloc -> interdependență
 între blocuri (modificările la un bloc afecteaza blocurile următoare). Mai
 precis, fiecare bloc de date este combinat cu blocul anterior înainte de a fi
 criptat prin intermediul unei operații XOR.
- Pentru CFB este textul clar este cifrat în blocuri, iar rezultatul cifrat este apoi utilizat pentru a cifra următorul bloc -> aceeași situație ca la CBC, este greu de recuperat datele.
- Pentru OFB va pemite recuperarea semnificativa de date doarece un bloc initial este cifrat, iar apoi utilizat pentru cifrarea urmatorului bloc fără utilizare textului clar. Biții de ieșire generați sunt independenți de blocurile de date de intrare și de biții de ieșire anteriori, ceea ce face ca OFB să fie mai rezistent la unele tipuri de atacuri criptografice.

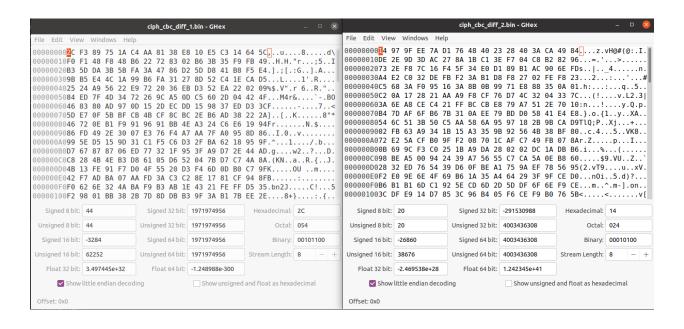
Sarcina 6. Vectorul inițial (IV) și erori comune

6.1 Sarcina 6.1. Unicitatea IV

- La recomandarile din laborator vom executa in prima faza pe textul original_text.txt ce reprezinta o parte din povestea lui Harap Alb, un algoritm de criptare AES modul CBC in 2 cazuri:
 - cifram textul cu doi IV la fel (vom executa comanda de 2 ori):
 - openssl enc -aes-128-cbc -e -in original_text.txt -out ciph_cbc_smae_x.bin -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf -iv aaafafafbb090708 - unde x va fi 1 şi apoi 2



- observam ca cele 2 fisiere binare de codificare sunt la fel
- cifram textul cu doi IV difieri (vom executa comanda de 2 ori):
 - openssl enc -aes-128-cbc -e -in original_text.txt -out ciph_cbc_diff_x.bin -K af11bcddffeb11778889aefbccddceaf -iv
 0b0bafafbb0907aa /0c0cafafbb0907ff - unde x va fi 1 şi apoi 2



- observam ca cele 2 fisiere cu mesajul codificat difera chiar dacă au acceasi cheie
- această unicitate a IV-ului este importantă deoarece, în caz contrar, ar putea exista mai multe blocuri de date criptate care să folosească aceeași valoare de IV și aceeași cheie de criptare, ceea ce ar putea conduce la dezvăluirea informațiilor secrete din mesajul original -> un atacator ar putea să deducă blocurile de date originale din textul criptat prin analizarea valorilor repetate ale IV.

6.2 Sarcina 6.2. Eroare comună: folosirea aceluiași IV

- Având in vedere faptul ca cele 2 cifre au fos encodificate folosit același IV uri înseamnă ca Plain text 1 XOR Plain text 2 va fi egal cu Cipher text 1 XOR Cipher text 2 deaorece având aceeași cheie de criptare și același vector de intializare =>
- PT2 = CT1 xor CT2 xor PT1
- ne vom folosi de programul sample_code.py pentru a face operatiile de xor pe caractere

```
A LOUI LELLINING FLEID
                         sample_code.py .../sarcina6.2_birlutiu U X
 sample_code.py .../Files
 LO5 > Birlutiu_Claudiu_LabO5 > Birlutiu_Claudiu_Cod > sarcina6_birlutiu > sarcina6.2_birlutiu > 🍦 sample_code.py > ...
        # XOR two bytearrays
        def xor(first, second):
       return bytearray(x^y for x,y in zip(first, second))
        PT1 = "This is a known message!"
                                                                    #delcararea mesajului cunoscut
       CT1 = "a469b1c502c1cab966965e50425438e1bb1b5f9037a4c159" #cifrul in hexa pentru mesajul cunoscut
        CT2 = "bf73bcd3509299d566c35b5d450337e1bb175f903fafc159"
                                                                    #cifrul in hexa pentru mesajul necunoscut
       P1 = bytes(PT1, 'utf-8')
                                                                    #obtinerea de bytes din sirul de caractere
   # Convert hex string to bytearray
       C1 = bytearray.fromhex(CT1)
                                                                    #obtinerea sirului de bytes din valorile hexa
      C2 = bytearray.fromhex(CT2)
                                           #aplicarea formulei de determinarea a textului necunoscut
   18 P2 = xor(P1, xor(C1, C2))
        PT2 = P2.decode('utf-8')
                                           #decodarea sirului de bytes la string utf-8
        print(PT2)
           OUTPUT DEBUG CONSOLE TERMINAL
 [04/08/23]seed@VM:~/.../sarcina6.2 birlutiu$ sample code.py
  Order: Launch a missile!
  [04/08/23]seed@VM:~/.../sarcina6.2_birlutiu$
```

6.3 Sarcina 6.3. Eroare comună: folosirea unui IV predictibil

• În prima faza am porint containerul docker cu server-ul de oracle:

```
• [04/08/23]seed@VM:~/.../BirlutiuClaudiuAndrei$ cd L05/Birlutiu_Claudiu_Lab05/Birlutiu_Cla udiu_Cod/
• [04/08/23]seed@VM:~/.../Birlutiu_Claudiu_Cod$ dcup
Creating oracle-10.9.0.80 ... done
Attaching to oracle-10.9.0.80
oracle-10.9.0.80 | Server listening on 3000 for known_iv
```

- ca și premisa avem faptul ca Eve știe ca Bob a trims un mesaj Yes or No (nu știe care dintre), da pe lângă aceasta cunoaște cifrul mesajului și IV ul folosit. Pe lângă acestea Eve mai știe și Iv-ul pe care îl va folosi Bob pentru criptarea urmatorului mesaj
- sarcina pe care am auto a fost sa construiec un mesaj P2 pe care o săi -l
 cerem lui Bob sa îl cifreze și sa dea textul cifrat -> aceasta ocazie am folosit
 pentry a detemrina dacă continutul real al mesajului lui Bob este Yes sau No
- am făcut logica de calcul în fișierul sample_code.py unde am luat ca plai text P2 ca fiind codul hexa pentru "Yes"
 - am făcut xor intre codul acesta hexa (Yes) și primul IV afisat de server (Bob) iar apoi am făcut XOR cu IV-2; valorile se observa în imaginea de mai jos
 - am trimis rezultattul obținut în hexa lui Bob pentru a-l cifra și observam ca cele 2 coduri sunt identice CT-1 și CT-2 (la început) ceea ce demonstrează faptul ca mesajul trimis de Bob a fost yes
 - OBSERVATIE: a trebuit să se facă paddinng la stringul Yes pentru a avea un numar de octeti multiplu de 16. S-a ADAUGTA **0X0D**

```
Run Terminal Help
                   16 P1 = bytes(Pred 1, 'utf-8')
   19  IV_1_bytes = bytearray.fromhex(IV_1)
   20 IV 2 bytes = bytearray.fromhex(IV 2)
   21 CT_1_bytes = bytearray.fromhex(CT 1)
   27 print("Rezultat: ", CT 2.hex())
  PROBLEMS OUTPUT DEBUG CONSOLE TERMINAL
                                                                ○ [04/10/23]seed@VM:~/.../sarcina6.3_birlutiu$ nc 10.9.0.80 3 | ○ [04/10/23]seed@VM:~/.../sarcina6_birlutiu$ dcup
 • [04/10/23]seed@VM:~/.../sarcina6.3_birlutiu$ sample_code.py
                                                                                                                                 Starting oracle-10.9.0.80 ... done
  Rezultat: 7061255d0d0d0d0d0d0d0d0d0d0d0d0d0d
                                                                                                                                Attaching to oracle-10.9.0.80 oracle-10.9.0.80 | Server listening on 3000 for known_iv oracle-10.9.0.80 | Connect to 3000, launching known_iv
                                                                  Bob's secret message is either "Yes" or "No", without quota
  [04/10/23]seed@VM:~/.../sarcina6.3_birlutiu$ []
                                                                  Bob's ciphertex: a4ff8a8e9e41f11a467d49de97680f6b
The IV used : 54493f2436e832371dd11a654363e40e
                                                                  Next IV : 7d4d697436e832371dd11a654363e40e
Your plaintext : 7061255d0d0d0d0d0d0d0d0d0d0d0d0d0d
                                                                  Your ciphertext: a4ff8a8e9e41f11a467d49de97680f6b395a0e07d5
                                                                  4e3d224d0587adf177c31d
                                                                  Next IV
                                                                                : 3047017636e832371dd11a654363e40e
                                                                  Your plaintext :
```

mai sus se regaseste ss-ul cu scriptul scris

Sarcina 7: Programarea folosind biblioteca criptografică

- În prima faza am analizat fisierele pe care le aveam în encryption_oracle unde aveam evp-encrypt.hpp care conține cele funcții de encrypt și decrypt cu AES. Am mdoificat known_iv.cpp astfel încât sa îmi citească fiecare cuvânt din word.txt și sa facă paading cu # pana la 16 caractere. Am luat aceste cuvinte și le-am pus într-un sir de bytes ce reprezintă cheia de encriptare. Pentru plain text deaorece are 21 de caractere (octeti) am făcut padding pana la 32 de octeti pentru a fi multiplu de 16 numărul. => am adaugat astfel 11 octeti de 0x0B conform regulii PKS.
- Compilarea programului am făcut-o cu make
- Pentru fiecare cuvant luat ca si cheie am apelat functia de encriptare si am verificat daca cipher_tex-ul dat e continut in cel rezultat.(am creat o functie de verificare; iar pentru acea cheie am afisat informatiile relevante

```
⊕ known iv.cop U ×

                                 std::ifstream inputFile("words.txt");
                                 std::string line;
                                 while (std::getline(inputFile, line)) {
                                   // Iterate over each word in the line
                                               std::istringstream iss(line);
                                               std::string word;
                                               while (iss >> word) {
                                                            while (word.length() < 16) {
                                                                      word += "#":
                                                           for(unsigned int i=0; i< KEY SIZE; i++ ){
                                                              //OBTIERE CIERU REZULTAT
                                                        Bytes ctext1 = aes_encrypt(key.data(), iv.data(), ptext1);
                                                                //DACA S A GASIT CHEIA O A
                                                          if(contains cipher dat(cipher dat, ctext1)){
                                                                 // print essential information
std::cout << "Ciphertex rezultat: " << hexlify(ctext1) << endl</pre>
                                                                                                 << "Ciphertex dat: " << hexlify(cipher_dat) << endl</pre>
                                                                                                   << "Word key: " << word <<endl
<< "Plain text: " << hexlify(ptext1) << endl</pre>
                                                                                                 << "The IV used : " << hexlify(iv) << endl
   PROBLEMS OUTPUT DEBUG CONSOLE TERMINAL
• [04/11/23]seed@VM:~/.../sarcina7_birlutiu$ make
  | Colored Color | Colored Color | Colored Colored Colored Color | Colored Colo
  Liphertex dat: /b4aazbb5ba4dab54d16b19e4bCe0014ed05e0934b1b0e/62583cb/da2aC93
Word key: Syracuse########
Plain text: 54686973206973206120746f70207365637265742e0b0b0b0b0b0b0b0b0b0b0b
The IV used : aabbccddeeff600998877665544332211
The Key used : 5379726163757365232323232323232
[04/11/23]seed@VM:~/.../build$ ■
```

IMPORTANT: CODUL SURSA SE AFLA IN Birlutiu_Claudiu_Cod/sarcina7_birlutiu

```
bool contains_cipher_dat(Bytes cipher_dat, Bytes rezultat){
   if(cipher dat.size() > rezultat.size()) return false;
   for(size_t i=0; i<cipher_dat.size(); i++){</pre>
       if(cipher dat[i] != rezultat[i])
int main(int argc, char const *argv[]){
   array<Byte, KEY SIZE> key;
   array<Byte, BLOCK_SIZE> iv;
   Bytes iv_bytes= {0xaa, 0xbb, 0xcc, 0xdd, 0xee, 0xff, 0x00, 0x99, 0x88,
                            0x77, 0x66, 0x55, 0x44, 0x33, 0x22, 0x11};
   for (unsigned int i = 0; i < BLOCK SIZE; i++) {
      iv[i] = static cast<Byte>(iv_bytes[i]);
   0xf4, 0xed, 0x05, 0xe0, 0x93, 0x46, 0xfb, 0x0e,0x76, 0x25, 0x83, 0xcb, 0x7d, 0xa2, 0xac,0x93, 0xa2};
   std::string inputString = "This is a top secret.";
   Bytes ptext1(inputString.begin(), inputString.end());
   for(int i=0; i<11; i++){
       ptext1.emplace back(0x0B);
```

```
std::ifstream inputFile("words.txt");
std::string line;
while (std::getline(inputFile, line)) {
    std::string word;
    while (iss >> word) {
        while (word.length() < 16) {
           word += "#";
        for(unsigned int i=0; i< KEY SIZE; i++ ){
            key[i] = word[i];
        Bytes ctext1 = aes encrypt(key.data(), iv.data(), ptext1);
        //DACA S A GASIT CHEIA O AFISAM
        if(contains_cipher_dat(cipher_dat, ctext1)){
            std::cout << "Ciphertex rezultat: " << hexlify(ctext1) << endl</pre>
                    << "Ciphertex dat: " << hexlify(cipher dat) << endl
                    << "Word key: " << word <<endl
                    << "Plain text: " << hexlify(ptext1) << endl
                                      : " << hexlify(iv) << endl
                                        : " << hexlify(key) << endl;
                    << "The Key used
return 0;
```

```
#include <array>
#include <cstdlib>
#include <iostream>
#include <fstream>
#include <algorithm>
#include <vector>
#include <openssl/rand.h>
#include "evp-encrypt.hpp"
#include "utils.hpp"
using namespace std;
/**
* Aceasta functie verifica daca cifrul dat e continut in cel rezultat
bool contains cipher dat(Bytes cipher dat, Bytes rezultat){
  if(cipher dat.size() > rezultat.size()) return false;
  for(size t i=0; i<cipher dat.size(); i++){</pre>
    if(cipher dat[i] != rezultat[i])
       return false;
  }
  return true;
}
int main(int argc, char const *argv[]){
  // key, iv1, iv2
  array<Byte, KEY_SIZE> key;
  array<Byte, BLOCK_SIZE> iv;
  Bytes iv bytes= {0xaa, 0xbb, 0xcc, 0xdd, 0xee, 0xff, 0x00, 0x99, 0x88,
                   0x77, 0x66, 0x55, 0x44, 0x33, 0x22, 0x11};
  for (unsigned int i = 0; i < BLOCK SIZE; i++) {
    iv[i] = static cast<Byte>(iv bytes[i]);
  }
  Bytes cipher dat =
{0x76,0x4a,0xa2,0x6b,0x55,0xa4,0xda,0x65,0x4d,0xf6,0xb1,0x9e,0x4b,
0xce,0x00,
   0xf4, 0xed, 0x05, 0xe0, 0x93, 0x46, 0xfb, 0x0e,0x76, 0x25, 0x83, 0xcb, 0x7d,
0xa2, 0xac,0x93, 0xa2};
  // plaintext define array of bytes
  std::string inputString = "This is a top secret.";
```

```
Bytes ptext1(inputString.begin(), inputString.end());
  //facem padding cu 11 valori de 0x0B pentru a fi multiplu de 16
  for(int i=0; i<11; i++){
    ptext1.emplace back(0x0B);
  }
  //read words from the file
  std::ifstream inputFile("words.txt");
  std::string line;
  // Read each line of the input file
  while (std::getline(inputFile, line)) {
    // Iterate over each word in the line
    std::istringstream iss(line);
    std::string word;
    while (iss >> word) {
       // Add "#" characters to the word until it has a length of 16 characters
       while (word.length() < 16) {
          word += "#";
       }
       ///CREARE CHEIE//////////
       for(unsigned int i=0; i < KEY SIZE; i++){
          key[i] = word[i];
       }
       //OBTIERE CIFRU REZULTAT
       Bytes ctext1 = aes encrypt(key.data(), iv.data(), ptext1);
       //DACA S A GASIT CHEIA O AFISAM
       if(contains cipher dat(cipher dat, ctext1)){
         // print essential information
          std::cout << "Ciphertex rezultat: " << hexlify(ctext1) << endl
               << "Ciphertex dat: " << hexlify(cipher dat) << endl
               << "Word key: " << word <<endl
               << "Plain text: " << hexlify(ptext1) << endl
               << "The IV used : " << hexlify(iv) << endl
               << "The Key used : " << hexlify(key) << endl;
       }
     }
  }
  return 0;
}
```

Securitatea sistemelor și a aplicațiilor