

МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Российский технологический университет» МИРЭА

Институт кибернетики

Кафедра информационной безопасности

ОТЧЕТ ПО ЛАБОРАТОРНЫМ РАБОТАМ №1,2,3,4,5

по дисциплине «Криптографические протоколы»

На тему:

«Реализация протокола TLS с помощью криптопримитивов»

Подготовил

студент группы ККСО-01-14 А.С. Першин

Руководитель работы

А.П. Никитин

Оглавление

I.	F	bec.	ализация блочного шифра. Шифр AES	5
1.	(Эп	исание	5
2.]	Гер	оминология	5
3.	Ι	Ши	ифрование	6
	3.	1	Преобразование SubBytes	7
	3.2	2	Преобразование ShiftRows	8
	3.3	3	Преобразование MixColomns	8
	3.4	4	Преобразование AddRoundKey	9
	3	5	Процедура KeyExpansion	9
4.	F	Pac	сшифрование	10
	4.	1	Преобразование InvShiftRows	11
	4.2	2	Преобразование InvSubBytes	12
	4.3	3	Преобразование InvMixColomns	12
5.	F	Pex	кимы шифрования	12
	5.	1	Режим ECB (Electronic Code Book)	13
	5.2	2	Режим OFB (Output Feed Back)	13
	5.3	3	Режим CTR (Counter)	14
6.	Į	Дол	полнение некратных блоков (Padding)	15
7.	F	Pe ₃	вультаты реализации алгоритма AES 128/192/256	15
Л	итє	epa	атура	20
Л	ист	ГИН	нг кода	20
II.		P	Реализация хеш-функции. Хеш-функция SHA-512	45
1.	(Эп	исание	45
2.	(Ocı	новные операции	45
3.	Ç	Þу	нкции и константы	46
	3.	1	Функции	46
	3.2	2	Константы	46
4.	Ι	То,	дготовка к вычислению хеш-значения	46
	4.	1	Дополнение сообщения	46
	4.2	2	Получение сообщения	47

4	4.3 Настройка инициализации начальных хеш-значений $H^{(0)}$	47
	Хеш-функция SHA-512	
	5.1 Подготовка к алгоритму SHA-512	48
	5.2 Вычисление хеш-значения сообщения по алгоритму SHA-512	
6.	Результаты реализации алгоритма SHA-512	50
Ли	итература	51
Ли	истинг кода	51
Ш	. Реализация цифровой подписи. Алгоритм ЦП ECDSA	57
1.	Описание	57
2.	Рекомендации NIST по выбору эллиптических кривых	58
3.	Эллиптические кривые над простыми полями $GF(p)$	58
4.	Математические операции над эллиптическими кривыми	61
5.	Параметры пользователя	62
6.	Формирование цифровой подписи	62
7.	Проверка цифровой подписи	63
8.	Результаты реализации алгоритма ECDSA	63
Ли	итература	66
Ли	истинг кода	66
IV	. Реализация ГПСЧ. Алгоритм CSPRNG AES256_OFB	78
1.	Основные понятия о ГПСЧ	78
2.	Виды ГПСЧ	79
3.	Пример реализации ГПСЧ	81
4.	ГПСЧ на основе AES256_OFB	84
5.	Результаты реализации ГПСЧ AES256_OFB	85
Ли	итература	89
Ли	истинг кода	89
V.	, , , , , , , , , , , , , , , , , , , ,	
	рафика TLS	
1.	Описание	91

2.	Принцип работы протокола SSL/TLS	92
3.	Реализация протокола на основе принципов SSL/TLS	93
4.	Свойства, характеризующие безопасность протокола	99
5.	Результаты реализации протокола	100
Ли	тература	101
Ли	истинг кода	101

I. Реализация блочного шифра. Шифр AES

Лабораторная работа №1

Для выполнения лабораторной работы по реализации криптографического протокола TLS необходима реализация криптографических примитивов, которые используются при построении протокола. Одним из таковых является блочный шифр, который обеспечивает шифрование/расшифрование информации. В работе будет реализован популярный блочный шифр AES 128/192/256 с режимами шифрования/расшифрования ECB, CTR, OFB.

1. Описание

AES представляет собой алгоритм шифрования 128-битных блоков данных ключами по 128, 192 и 256 бит. AES является упрощенной версией алгоритма Rijndael. Оригинальный алгоритм Rijndael отличается тем, что поддерживает более широкий набор длин блоков.

26 мая 2002 года AES был объявлен стандартом шифрования. По состоянию на 2009 год AES является одним из самых распространённых алгоритмов симметричного шифрования.

Поддержка AES (и только его) введена фирмой Intel в семейство процессоров x86 начиная с Intel Core i7-980X Extreme Edition, а затем на процессорах последующих поколений.

В ходе выполнения работы был изучен документ Fips Pub 197 «Advanced Encryption Standard (AES)» Национального института стандартов и технологий США(NIST).

2. Терминология

Faйm — последовательность из 8 битов. В контексте данного алгоритма байт рассматривается как элемент поля Галуа. Операции над байтами производятся как над элементами поля Галуа $GF(2^8)$, то есть байту $\{b_7b_6b_5b_4b_3b_2b_1b_0\}$ соответствует многочлен $\sum_{i=0}^7b_i\cdot x^i$ в поле $GF(2^8)$.

Блок — последовательность из 16 байтов, над которой оперирует алгоритм. Блок служит входным и выходным данными алгоритма. Байты в блоке нумеруются с нуля.

Ключ — последовательность из 16, 24 или 32 байтов, используемая в качестве ключа шифрования. Байты в ключе нумеруются с нуля. Ключ, наряду с блоком, является входным данным алгоритма.

Форма (State) — двумерный массив байтов, состоящий из четырех строк. Байты в форме располагаются в порядке, изображенном в Табл. 1. В алгоритме AES форма используется для представления блока.

Табл. 1. Порядок байтов в форме

0	4	8	12
1	5	9	13
2	6	10	14
3	7	11	15

Payhd — итерация цикла преобразований над формой. В зависимости от длины ключа раундов может быть от 10 до 14, как показано в Табл. 2.

Ключ раунда (round key) — ключ, применяемый в раунде. Вычисляется для каждого раунда.

Таблица подстановок (*S-box*) — таблица, задающая биективное отображение байта в байт. Таблица подстановок представлена в Табл. 3.

Обратная таблица подстановок (InvS-box) — таблица, задающая отображение, обратное задаваемому таблицей подстановок. Обратная таблица подстановок представлена в Табл. 4.

Nb — количество слов (word) в блоке.

Nk — количество слов в ключе.

Nk может принимать значения 4, 6, 8.

Nr — количество раундов. Параметр Nr зависит от значений Nk. Соответствующие значения данных параметров приведены в Табл. 2.

Табл. 2. Зависимость Nr от Nk.

Nk	Nr
4	10
6	12
8	14

3. Шифрование

Для шифрования в алгоритме AES применяются следующие процедуры преобразования данных:

- 1. KeyExpansion Вычисление раундовых ключей для всех раундов.
- 2. SubBytes Подстановка байтов с помощью таблицы подстановок;
- 3. ShiftRows Циклический сдвиг строк в форме на различные величины;
- 4. MixColumns Смешивание данных внутри каждого столбца формы;
- 5. AddRoundKey Сложение ключа раунда с формой.

Порядок выполнения процедур 2 и 3 можно поменять местами в силу линейности этих операций.

Процедуры 4 и 5 тоже можно выполнять в разном порядке, но при этом изменяется количество их вызовов, поскольку MixColumns(AddRoundKey(A, B)) = AddRoundKey(MixColumns(A), MixColumns(B)).

Шифрование производится по алгоритму, приведенному на Рис. 1.

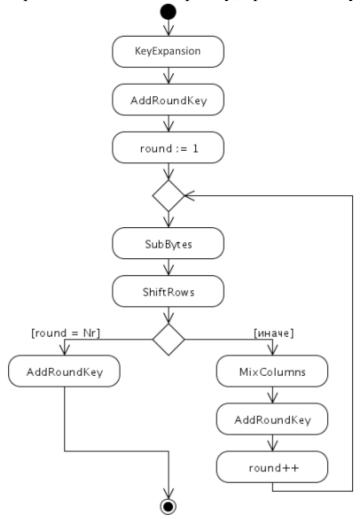


Рис. 1. Алгоритм шифрования

3.1 Преобразование SubBytes

Преобразование SubBytes заключается в замене каждого байта {xy} формы (где x и у обозначают шестнадцатиричные цифры) на другой в соответствии с Табл. 3.

		У															
		0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	a	b	С	d	е	f
П	0	63	7c	77	7b	f2	6b	6f	с5	30	01	67	2b	fe	d7	ab	76
	1	ca	82	с9	7d	fa	59	47	f0	ad	d4	a2	af	9с	a4	72	с0
	2	b7	fd	93	26	36	3f	£7	CC	34	a.5	e5	f1	71	d8	31	15
	3	04	с7	23	с3	18	96	05	9a	07	12	80	e2	eb	27	b2	75
	4	09	83	2c	1a	1b	6e	5a	a0	52	3b	d6	b3	29	e3	2f	84
	5	53	d1	00	ed	20	fc	b1	5b	6a	cb	be	39	4a	4c	58	cf
	6	d0	ef	aa	fb	43	4d	33	85	45	f9	02	7f	50	3с	9f	a8
l x	7	51	a3	40	8f	92	9d	38	£5	bc	b6	da	21	10	ff	f3	d2
^	8	cd	0с	13	ec	5f	97	44	17	с4	a7	7e	3d	64	5d	19	73
	9	60	81	4f	dc	22	2a	90	88	46	ee	b8	14	de	5e	0b	db
	a	e 0	32	3a	0a	49	06	24	5с	c2	d3	ac	62	91	95	e4	79
	b	e7	c8	37	6d	8d	d5	4e	a 9	6c	56	f4	ea	65	7a	ae	08
	С	ba	78	25	2e	1c	a 6	b4	с6	e8	dd	74	1f	4b	bd	8b	8a
	d	70	3e	b5	66	48	03	f6	0e	61	35	57	b9	86	c1	1d	9e
	е	e1	f8	98	11	69	d9	8e	94	9b	1e	87	e 9	ce	55	28	df
	f	8c	a1	89	0d	bf	е6	42	68	41	99	2d	0f	b0	54	bb	16

Табл. 3. Таблица подстановок

Например, байт {fe} заменится на {bb}.

3.2 Преобразование ShiftRows

Преобразование ShiftRows заключается в циклическом сдвиге влево строк формы. Преобразование схематично представлено на Рис. 2. Первая строка остается неизменной. Во второй производится сдвиг на 1 байт, то есть первый байт переносится в конец. В третьей — сдвиг на 2 байта, в четвертой — на 3.

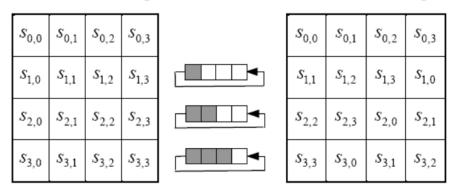


Рис. 2. Преобразование ShiftRows

3.3 Преобразование MixColomns

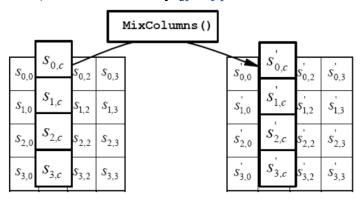
Преобразование MixColumns заключается в умножении квадратной матрицы 4-го порядка на каждый столбец формы:

$$\begin{bmatrix} \dot{s}_{0,c} \\ \dot{s}_{1,c} \\ \dot{s}_{2,c} \\ \dot{s}_{3,c} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 02 & 03 & 01 & 01 \\ 01 & 02 & 03 & 01 \\ 01 & 01 & 02 & 03 \\ 03 & 01 & 01 & 02 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} s_{0,c} \\ s_{1,c} \\ s_{2,c} \\ s_{3,c} \end{bmatrix}$$

Умножение производится в поле Галуа $GF(2^8)$.

Над каждым столбцом операция производится отдельно, как показано на Рис. 3.

Для реализации быстрого произведения в поле были использованы готовые таблицы, заменяющие умножения для всех элементов из $GF(2^8)$ на элементы (0x02 и 0x03) на подстановку [pecypc].



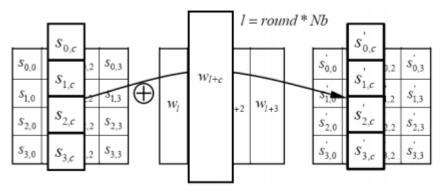
Puc. 3. Преобразование MixColumns

3.4 Преобразование AddRoundKey

В преобразовании AddRoundKey 32-битные слова раундового ключа прибавляются к столбцам формы с помощью побитовой операции XOR:

$$\begin{bmatrix} s_{0,c}, s_{1,c}, s_{2,c}, s_{3,c} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} s_{0,c}, s_{1,c}, s_{2,c}, s_{3,c} \end{bmatrix} \oplus \begin{bmatrix} w_{round*Nb+c} \end{bmatrix}$$

Здесь w_i — это столбцы ключа. Над каждым столбцом операция производится отдельно, как показано на Рис. 4.



Puc. 4. Преобразование AddRoundKey

3.5 Процедура KeyExpansion

В алгоритме AES генерируются раундовые ключи на основе ключа шифрования с помощью процедуры KeyExpansion. Процедура KeyExpansion создает Nb*(Nr+1) слов: алгоритму требуется начальный ключ размером Nb, плюс каждый из Nr раундов требует ключ из Nb слов. Ниже приведен псевдокод процедуры KeyExpansion:

```
// Процедура вычисляет ключи раундов.
// key — ключ
// out — результат
// Nk - количество слов в ключе
ExpandKey(byte key[4*Nk], word out[Nb*(Nr+1)], int Nk)
begin
     while (i < Nk)
          out[i] = word(key[4*i], key[4*i+1], key[4*i+2],
kev[4*i+3])
          i = i + 1
     end while
     i = Nk
     while (i < Nb * (Nr+1))</pre>
          word temp = out[i-1]
          if (i mod Nk = 0)
               temp = SubWord(RotWord(temp)) xor Rcon(i/Nk)
          else if ((Nk > 6) and (i mod Nk == 4))
               temp = SubWord(temp)
          out[i] = out[i-Nk] xor temp
          i = i + 1
     end while
end
```

Здесь использованы следующие функции:

SubWord осуществляет замену каждого байта в слове в соответствии с таблицей подстановок, представленной в Табл. 3.

RotWord осуществляет циклический сдвиг байтов в слове влево, как показано на Рис. 5.

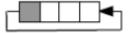


Рис. 5. Процедура RotWord

Rcon(i) формирует слово $[02^{i-1},00,00,00]$.

4. Расшифрование

При расшифровании все преобразования производятся в обратном порядке. Используются следующие обратные преобразования вместо соответствующих шифрующих:

InvSubBytes — Подстановка байтов с помощью обратной таблицы подстановок;

InvShiftRows — Циклический сдвиг строк в форме на различные величины; InvMixColumns — Смешивание данных внутри каждого столбца формы;

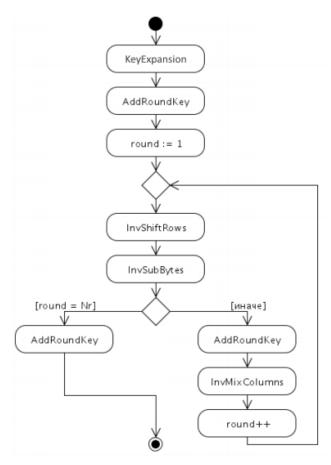


Рис. 5. Алгоритм расшифрования

Процедуры KeyExpansion и AddRoundKey остаются неизменными. Ключи раунда используются в обратном порядке. Алгоритм расшифрования представлен на Рис. 6.

4.1 Преобразование InvShiftRows

Это преобразование обратно преобразованию ShiftRows. Первая строка формы остается неизменной. Вторая строка циклически сдвигается вправо на 1 байт. Третья — на 2, четвертая — на 3. Схематично преобразование показано на Рис. 7.

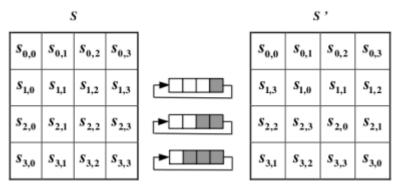


Рис. 7. Процедура InvShiftRows

4.2 Преобразование InvSubBytes

Это преобразование обратно преобразованию SubBytes. Подстановка байтов происходит аналогично с помощью обратной таблицы подстановок, представленной в Табл. 4.

									3	Y							
		0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	a	b	С	đ	e	f
	0	52	09	6a	d5	30	36	a5	38	bf	40	a3	9 e	81	f3	d7	fb
	1	7c	e3	39	82	9b	2f	ff	87	34	8e	43	44	c4	de	e9	cb
	2	54	7b	94	32	a.6	c2	23	3d	ee	4c	95	0b	42	fa	c3	4 e
	3	08	2e	a1	66	28	d9	24	b2	76	5b	a2	49	6d	8b	d1	25
	4	72	f8	f6	64	86	68	98	16	d4	a4	5c	cc	5d	65	b6	92
	5	6c	70	48	50	fd	ed	b9	da	5e	15	46	57	a7	8d	9d	84
	6	90	d8	ab	00	8c	bc	d3	0a	£7	e4	58	05	b8	b3	45	06
	7	d0	2c	1e	8f	ca	3f	0f	02	c1	af	bd	03	01	13	8a	6b
х	8	3a	91	11	41	4f	67	dc	ea	97	f2	cf	ce	f0	b4	e6	73
	9	96	ac	74	22	e7	ad	35	85	e2	f9	37	e8	1c	75	df	6e
	a	47	f1	1a	71	1d	29	c5	89	6f	b7	62	0e	aa	18	be	1b
	b	fc	56	3e	4b	c6	d2	79	20	9a	db	c0	fe	78	cd	5a	f4
	С	1f	đđ	a8	33	88	07	c7	31	b1	12	10	59	27	80	ec	5f
	đ	60	51	7£	a9	19	b5	4a	0d	2đ	e5	7a	9£	93	с9	9c	ef
	е	a0	e0	3b	4d	ae	2a	f5	b0	c8	eb	bb	3с	83	53	99	61
	f	17	2b	04	7e	ba	77	d6	26	e1	69	14	63	55	21	0c	7d

Табл. 4. Обратная таблица подстановок

4.3 Преобразование InvMixColomns

Это преобразование обратно преобразованию MixColumns. InvMixColumns преобразует в форме каждый столбец отдельно. Преобразование происходит по следующей формуле:

$$\begin{bmatrix} s_{0,c} \\ s_{1,c} \\ s_{2,c} \\ s_{3,c} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0e & 0b & 0d & 09 \\ 09 & 0e & 0b & 0d \\ 0d & 09 & 0e & 0b \\ 0b & 0d & 09 & 0e \end{bmatrix} \begin{bmatrix} s_{0,c} \\ s_{1,c} \\ s_{2,c} \\ s_{3,c} \end{bmatrix}$$

Здесь умножение также производится в поле Галуа $GF(2^8)$.

Для реализации быстрого произведения в поле были использованы готовые таблицы, заменяющие умножения (для всех элементов из $GF(2^8)$ на элементы $0x09\ 0x0b$ и 0x0d) на подстановку [pecypc].

5. Режимы шифрования

Далее описаны 3 режима работы алгоритма, которые были реализованы в данной работе на практике.

5.1 Режим ECB (Electronic Code Book)

В режиме ЕСВ каждый блок шифруется независимо от других, как показано на Рис. 8. Таким образом, одинаковые блоки открытого текста преобразуются в одинаковые блоки зашифрованного текста.

Шифрование

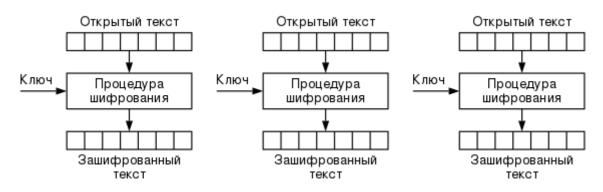


Рис. 8. Режим ЕСВ

Расшифрование происходит по аналогичной схеме.

В режиме ЕСВ можно производить шифрование и расшифрование нескольких блоков параллельно.

5.2 Режим OFB (Output Feed Back)

В режиме OFB входным блоком служит результат применения шифрования к предыдущему входному блоку. Первым входным блоком служит Initialization Vector.

Шифрование и расшифрование в режиме OFB представлены на Рис. 9 и Рис. 10.

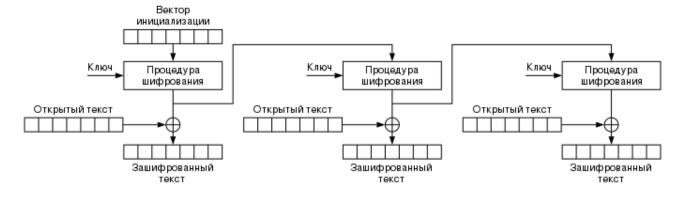


Рис. 9. Шифрование в режиме OFB

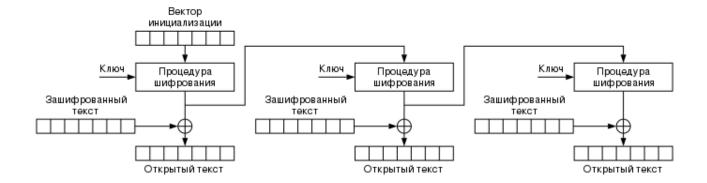


Рис. 10. Расшифрование в режиме OFB

В данном режиме работы шифра шифрование и расшифрование нескольких блоков одновременно произвести не получится.

5.3 Режим CTR (Counter)

В режиме СТR входными блоками являются значения некоторой функции T(i), называемой счетчиком, где i — номер блока. Шифрование и расшифрование в режиме СТR представлены на Рис. 11 и Рис. 12.

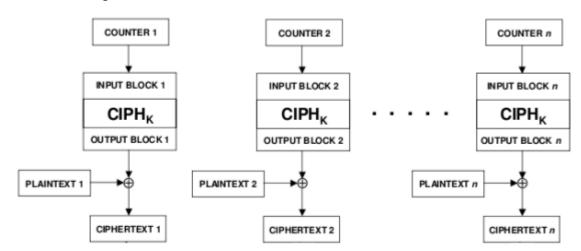


Рис. 11. Шифрование в режиме CTR

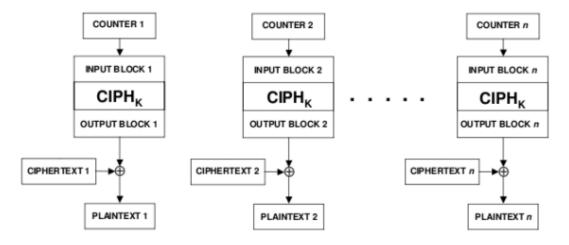


Рис. 12. Расшифрование в режиме СТК

Режим CTR допускает параллельное шифрование или расшифрование нескольких блоков.

6. Дополнение некратных блоков (Padding)

На практике происходят случаи, когда количество исходных данных в блочном шифрование не кратно числу элементов самого блока, для решения этой ситуации есть специальные методы дополнения данных до нужной кратности.

Алгоритм дополнения некратных блоков взят из ГОСТ 34.13-2015 «Режимы работы блочных шифров» из раздела 4.1 «Дополнение сообщения» процедуру №2. Пусть |P|=r mod L. Положим P^* =P||1|| 0^{L-r-1} . Где |P| - мощность исходного открытого текста (ОТ), L = 16 – размер входного блока, r - остаток от деления мощности ОТ на размер входного блока. Если r=0, то мы ничего не дополняем, иначе, мы в конце ОТ дополняем его сначала 1(единицей), а затем числом 0(нулей), равным L-r-1. В конечном итоге получаем текст P^* кратный нашему размеру входного блока L.

7. Результаты реализации алгоритма AES 128/192/256

Разработка производилась в IDE Microsoft Visual Studio 15 Pro. Для реализации задания лабораторной работы было создано общее решение с именем CryptoProtocols. Реализация алгоритма AES входит в проект AES_BlocksCipher решения CryptoProtocols.

Для тестирования корректности разрабатываемых проектов в решении CryptoProtocols был создан отдельный проект GoogleTestingSolutionProject модульного тестирования gtest (для unit testing) и gmock (для проверки корректности вызовов методов). Данные пакеты устанавливались через менеджер пакетов NuGet для Visual Studio.

Результат выполнения тест кейсов для проверки корректности работы функций шифрования/расшифрования одного блока AES 128/192/256 и фиксации времени выполнения для подсчета производительности работы (т.к. gtest замеряет работу вызовов кейсов в микросекундах, то для повышения точности была использована библиотека <chrono> c++11 с точностью до микросекунд) приведены на Рис. 13 и Рис. 14.

```
- - X
C:\Windows\system32\cmd.exe
          l Global test environment tear-down
l 9 tests from 1 test case ran. (89773 ms total)
l 9 tests.
   PASSED
Для продолжения нажмите любую клавишу . . .
                -111
```

Рис. 13. Результат тестирования реализованного алгоритма AES (10 Мбайт данных)

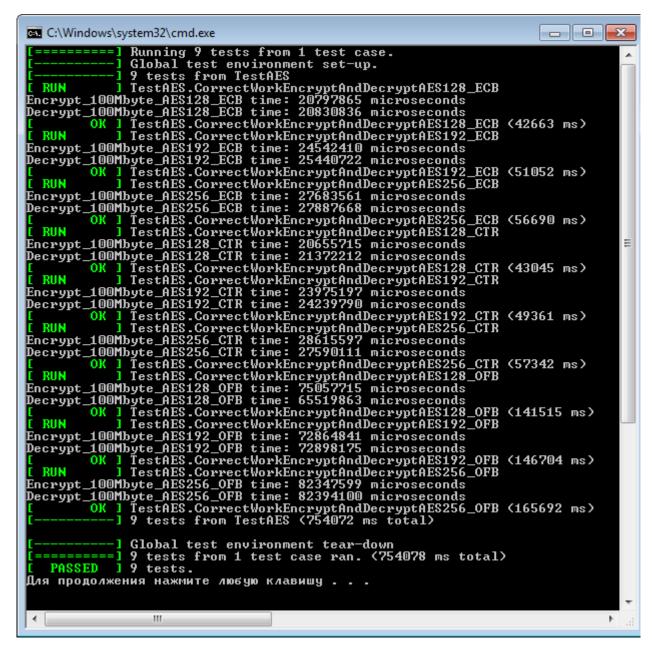


Рис. 14. Результат тестирования реализованного алгоритма AES (100 Мбайт данных)

Запускался тест на ЦП AMD A6-3410MX (4 ядра, 4 потока) на Рис.15. По полученным данным посчитаем скорость шифрования/расшифрования для данного ЦП. Данные приведены в Табл. 3.

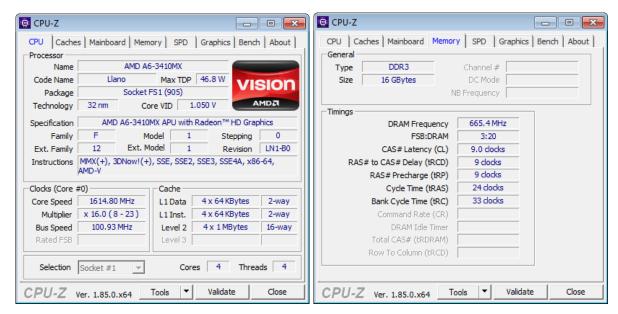


Рис. 15. ЦП AMD A6-3410MX (4 ядра, 4 потока) и ОЗУ

Табл. 3. Скорость выполнения шифрования/расшифрования алгоритма AES

Алгоритм и размер ключа	Размер данных [Мбайт]	Шифрование/Расшифрование	Скорость [Мбайт/с]									
	В РЕЖИМЕ ЕСВ (Реализован Multi Thread подход)											
	Данные размером 10 Мбайт											
AES-128	10	Шифрование	4,2334995123									
AES-128	10	Расшифрование	4,36012543209									
AES-192	10	Шифрование	3,82967299571									
AES-192	10	Расшифрование	3,75375798096									
AES-256	10	Шифрование	3,41077497924									
AES-256	10	Расшифрование	3,25201136903									
	Данг	ные размером 100 Мбайт										
AES-128	100	Шифрование	4,80818584023									
AES-128	100	Расшифрование	4,80057545458									
AES-192	100	Шифрование	4,07457947284									
AES-192	100	Расшифрование	3,93070605465									
AES-256	100	Шифрование	3,61225205096									
AES-256	100	Расшифрование	3,58581434633									

В РЕЖИМЕ CTR (Реализован Multi Thread подход)										
Данные размером 10 Мбайт										
AES-128	10	Шифрование	4,5036017555							
AES-128	10	Расшифрование	4,54240906665							
AES-192	10	Шифрование	3,81160894112							
AES-192	10	Расшифрование	3,85675249869							
AES-256	10	Шифрование	3,33286451039							
AES-256	10	Расшифрование	3,41059932416							
	Данн	ные размером 100 Мбайт								
AES-128	100	Шифрование	4,84127516283							
AES-128	100	Расшифрование	4,67897286439							
AES-192	100	Шифрование	4,17097719781							
AES-192	100	Расшифрование	4,12544828152							
AES-256	AES-256 100 Шифрование									
AES-256	100	Расшифрование	3,624487049							
В РЕЖИ	ME OFB (Multi	Thread подход не предусмотр	ен структурой)							
	Дан	ные размером 10 Мбайт								
AES-128	10	Шифрование	1,23913587621							
AES-128	10	Расшифрование	1,24051471437							
AES-192	10	Шифрование	1,05686080213							
AES-192	10	Расшифрование	1,06472551589							
AES-256	10	Шифрование	0,92894525604							
AES-256	10	Расшифрование	0,93185320255							
	Данн	ные размером 100 Мбайт								
AES-128	100	Шифрование	1,33230807786							
AES-128	100	Расшифрование	1,5262547176							
AES-192	100	Шифрование	1,37240401032							
AES-192	100	Расшифрование	1,37177645394							
AES-256	100	Шифрование	1,21436448924							
AES-256	100	Расшифрование	1,21367913479							

Литература

- 1. «Rijndael MixColomns» [Интернет ресурс], ссылка: https://ipfs.io/ipfs/QmXoypizjW3WknFiJnKLwHCnL72vedxjQkDDP1mXWo6uco/wiki/Rijndaelmix columns.html
- 2. FIPS PUB 197 «ADVANCED ENCRYPTION STANDARD (AES)»

[Интернет ресурс], ссылка

https://nvlpubs.nist.gov/nistpubs/fips/nist.fips.197.pdf

Листинг кода

файл Rijndael.h

```
#ifndef RIJNDAEL H
#define RIJNDAEL H
Federal Information
Processing Standards Publication 197
November 26, 2001
Announcing the
ADVANCED ENCRYPTION STANDARD (AES)
RUSSIAN TECHNOLOGICAL UNIVERSITY [RTU MIREA]
REALIZATION Rijndael Algorithm Block Cipher
*/
#include <iostream>
#include <string>
#include <vector>
#include <iterator>
using namespace std;
class Rijndael {
private:
     uint8 t Nb{ 0 };
                                               // number of rows in Matrix
State, in standard FIPS197 this value is 4
                                               // key length variable
     uint8 t Nk{ 0 };
                                               // nuMber of rounds
     uint8 t Nr{ 0 };
     vector<uint8 t>* Key;
                                               // array of Key
      vector<uint8 t>* RoundKeys;
                                              // array of RoundKeys
      //vector<vector<uint8_t>>* State;
                                              // matrix of State
     /*Crypt Functions*/
      void SubBytes(vector<vector<uint8 t>>* State);
      void ShiftRows(vector<vector<uint8 t>>* State);
      void MixColomns(vector<vector<uint8 t>>* State);
      void AddRoundKey(uint8 t byCurrentRound, vector<vector<uint8 t>>* State);
      void KeyExpansion();
```

```
/*Decrypt Function*/
      void InvShiftRows(vector<vector<uint8 t>>* State);
      void InvSubBytes(vector<vector<uint8 t>>* State);
      void InvMixColomns(vector<vector<uint8 t>>* State);
public:
      vector<uint8 t> Encrypt(vector<uint8 t>& arrbyBlockPlainText,
vector<uint8 t>* byarrKey);
      vector<uint8 t> Decrypt(vector<uint8 t>& arrbyBlockCipherText,
vector<uint8 t>* byarrKey);
      Rijndael (uint8 t, uint8 t, uint8 t);
      Rijndael() : Rijndael(4, 4, 10) {};
      ~Rijndael();
};
#endif //RIJNDAEL H
                                файл Rijndael.cpp
#include "Rijndael.h"
#include "Tables.h"
#include <iostream>
using namespace std;
void Rijndael::SubBytes(vector<vector<uint8 t>>* State) {
      for (uint8 t i = 0; i < 4; i++) {
            for (uint8 t j = 0; j < 4; j++) { (*State)[j][i] =
Sbox[(*State)[j][i]]; }
};
void Rijndael::ShiftRows(vector<vector<uint8 t>>* State){
      //Shift 1 row
      swap((*State)[0][1], (*State)[3][1]);
      swap((*State)[0][1], (*State)[1][1]);
      swap((*State)[1][1], (*State)[2][1]);
      //Shift 2 row
      swap((*State)[0][2], (*State)[2][2]);
      swap((*State)[1][2], (*State)[3][2]);
      //Shift 3 row
      swap((*State)[0][3], (*State)[3][3]);
      swap((*State)[1][3], (*State)[3][3]);
      swap((*State)[2][3], (*State)[3][3]);
};
void Rijndael::MixColomns(vector<vector<uint8 t>>* State) {
      vector<vector<uint8 t>> TempState(*State);
      //MixColoms 0,1,2,3; Callc Cells in Colomn[i]
      for (uint8_t i = 0; i < 4; i++) {
            (*State)[i][0] = mul0x02[TempState[i][0]] ^ mul0x03[TempState[i][1]]
^ TempState[i][2] ^ TempState[i][3];
             (*State)[i][1] = TempState[i][0] ^ mul0x02[TempState[i][1]] ^ \\
mul0x03[TempState[i][2]] ^ TempState[i][3];
```

```
(*State)[i][2] = TempState[i][0] ^ TempState[i][1] ^
mul0x02[TempState[i][2]] ^ mul0x03[TempState[i][3]];
            (*State)[i][3] = mul0x03[TempState[i][0]] ^ TempState[i][1] ^
TempState[i][2] ^ mul0x02[TempState[i][3]];
      TempState.clear();
};
void Rijndael::AddRoundKey(uint8 t byCurrentRound, vector<vector<uint8 t>>*
State) {
      for (uint8 t i = 0; i < 4; i++) {
            for (uint8 t j = 0; j < 4; j++) { (*State)[i][j] ^=
(*RoundKeys)[byCurrentRound * Nb * Nb + i * Nb + j]; }
};
void Rijndael::KeyExpansion() {
      for (uint8 t i = 0; i < Nk; i++) {
            (*RoundKeys)[i * Nb] = (*Key)[i * 4];
            (*RoundKeys)[i * Nb + 1] = (*Key)[i * Nb + 1];
            (*RoundKeys)[i * Nb + 2] = (*Key)[i * Nb + 2];
            (*RoundKeys)[i * Nb + 3] = (*Key)[i * Nb + 3];
      }
      uint8 t i = Nk, byarrWord[4];
      while (i < (Nb*(Nr+1)))
            for (uint8 t j = 0; j < 4; j++) { byarrWord[j] = (*RoundKeys)[(i - for (uint8 t j = 0); j < 4; j++)]}
1) * Nb + j]; }
            if (i\%Nk == 0) {
                  //RotWord Function
                  {
                        swap(byarrWord[0], byarrWord[3]);
                        swap(byarrWord[0], byarrWord[1]);
                        swap(byarrWord[1], byarrWord[2]);
                  //SubWord Function
                        byarrWord[0] = Sbox[byarrWord[0]];
                        byarrWord[1] = Sbox[byarrWord[1]];
                        byarrWord[2] = Sbox[byarrWord[2]];
                        byarrWord[3] = Sbox[byarrWord[3]];
                  byarrWord[0] = byarrWord[0] ^ Rcon[i / Nk];
            else if ((Nk > 6) \&\& (i%Nk == 4)) {
                  //SubWord Function
                  {
                        byarrWord[0] = Sbox[byarrWord[0]];
                        byarrWord[1] = Sbox[byarrWord[1]];
                        byarrWord[2] = Sbox[byarrWord[2]];
                        byarrWord[3] = Sbox[byarrWord[3]];
            (*RoundKeys)[i * Nb + 0] = (*RoundKeys)[(i - Nk) * Nb + 0]^
bvarrWord[0];
            (*RoundKeys)[i * Nb + 1] = (*RoundKeys)[(i - Nk) * Nb + 1] ^
byarrWord[1];
            (*RoundKeys)[i * Nb + 2] = (*RoundKeys)[(i - Nk) * Nb + 2]^
byarrWord[2];
            (*RoundKeys)[i * Nb + 3] = (*RoundKeys)[(i - Nk) * Nb + 3] ^
byarrWord[3];
            i++;
```

```
}
} ;
void Rijndael::InvShiftRows(vector<vector<uint8 t>>* State) {
      //Shift 1 row
      swap((*State)[0][1], (*State)[3][1]);
      swap((*State)[3][1], (*State)[1][1]);
      swap((*State)[3][1], (*State)[2][1]);
      //Shift 2 row
      swap((*State)[0][2], (*State)[2][2]);
      swap((*State)[1][2], (*State)[3][2]);
      //Shift 3 row
      swap((*State)[0][3], (*State)[3][3]);
      swap((*State)[0][3], (*State)[1][3]);
      swap((*State)[2][3], (*State)[1][3]);
};
void Rijndael::InvSubBytes(vector<vector<uint8 t>>* State){
      for (uint8 t i = 0; i < 4; i++) {
            for (uint8 t j = 0; j < 4; j++) { (*State)[j][i] =
InvSbox[(*State)[j][i]]; }
      }
};
void Rijndael::InvMixColomns(vector<vector<uint8 t>>* State){
      vector<vector<uint8 t>> TempState(*State);
      //InvMixColoms 0,1,2,3; Callc Cells in Colomn[i]
      for (uint8 t i = 0; i < 4; i++) {
            (*State)[i][0] = mul0x0e[TempState[i][0]] ^ mul0x0b[TempState[i][1]]
^ mul0x0d[TempState[i][2]] ^ mul0x09[TempState[i][3]];
             (*State)[i][1] = mul0x09[TempState[i][0]] ^ mul0x0e[TempState[i][1]] 
^ mul0x0b[TempState[i][2]] ^ mul0x0d[TempState[i][3]];
             (*State)[i][2] = mul0x0d[TempState[i][0]] ^ mul0x09[TempState[i][1]] 
^ mul0x0e[TempState[i][2]] ^ mul0x0b[TempState[i][3]];
            (*State)[i][3] = mul0x0b[TempState[i][0]] ^ mul0x0d[TempState[i][1]]
^ mul0x09[TempState[i][2]] ^ mul0x0e[TempState[i][3]];
      TempState.clear();
};
vector<uint8 t> Rijndael::Encrypt(vector<uint8 t>& arrbyBlockPlainText,
vector<uint8 t>* byarrKey) {
      //Create matrix State with size 4*Nb and Value in Cells is 0
      auto State = new vector<vector<uint8 t>>(Nb, vector<uint8 t>(Nb, 0));
      //Expansion Work Key
      if (Key != byarrKey) {
            Key = byarrKey;
            KeyExpansion();
      //Create Buffer Block Cipher Text
      vector<uint8 t> arrbyBlockCipherText;
      //Add OT Block in State
      for (uint8 t i = 0; i < 4; i++) {
            for (uint8_t j = 0; j < 4; j++) {
                  (*State)[i][j] = arrbyBlockPlainText[i * Nb + j];
      }
      //Round {0}
      AddRoundKey(0, State);
      //Rounds {1, 2, 3, ..., 9} or {1, 2, 3, ..., 11} or {1, 2, 3, ..., 13}
```

```
for (uint8 t byCurrentRound = 1; byCurrentRound < Nr; byCurrentRound++) {</pre>
            SubBytes (State);
            ShiftRows (State);
            MixColomns (State);
            AddRoundKey(byCurrentRound, State);
      //Last Round {10} or {12} or {14}
      SubBytes (State);
      ShiftRows(State);
      AddRoundKey(Nr, State);
      //Write CipherTextBlock in arrbyBufferCipherText
      for (uint8 t i = 0; i < 4; i++) {
            for (uint8 t j = 0; j < 4; j++) {
arrbyBlockCipherText.push_back((*State)[i][j]); }
      delete State;
      return arrbyBlockCipherText;
};
vector<uint8 t> Rijndael::Decrypt(vector<uint8 t>& arrbyBlockCipherText,
vector<uint8 t>* byarrKey) {
      //Create matrix State with size 4*Nb and Value in Cells is 0
      auto State = new vector<vector<uint8 t>>(Nb, vector<uint8 t>(Nb, 0));
      //Expansion Work Key
      if (Key != byarrKey) {
            Key = byarrKey;
            KeyExpansion();
      }
      //Create Buffer Block Plain Text
      vector<uint8 t> arrBlockPlainText;
      //Add OT Block in State
      for (uint8 t i = 0; i < 4; i++) {
            for (uint8_t j = 0; j < 4; j++) {
                  (*State)[i][j] = arrbyBlockCipherText[i * Nb + j];
      //Round {0}
      AddRoundKey(Nr, State);
      //Rounds {1, 2, 3, ..., 9} or {1, 2, 3, ..., 11} or {1, 2, 3, ..., 13}
      for (uint8 t byCurrentRound = Nr - 1; byCurrentRound > 0; byCurrentRound--
) {
            InvShiftRows(State);
            InvSubBytes(State);
            AddRoundKey(byCurrentRound, State);
            InvMixColomns(State);
      //Last Round {10} or {12} or {14}
      InvSubBytes(State);
      InvShiftRows(State);
      AddRoundKey(0, State);
      //Write CipherTextBlock in arrbyBufferCipherText
      for (uint8 t i = 0; i < 4; i++) {
            for (uint8 t j = 0; j < 4; j++) {
arrBlockPlainText.push back((*State)[i][j]); }
      delete State;
      return arrBlockPlainText;
};
```

```
Rijndael::Rijndael(uint8 t valueNb, uint8 t valueNk, uint8 t valueNr) {
      Nb = valueNb;
      Nk = valueNk;
      Nr = valueNr;
      RoundKeys = new vector\langle \text{uint8 t} \rangle ((\text{Nb*}(\text{Nr} + 1) * \text{Nb}), 0);
      //create buffer of RoundKeys size Nb*(Nr+1)*Nb and Value in Cells is 0
};
Rijndael::~Rijndael() {
      memset(RoundKeys->data(), 0x00, RoundKeys->size());
      //Security Clear buffer RoundKeys
      delete RoundKeys;
};
                                  файл Tables.h
#ifndef TABLES H
#define TABLES H
/*Tables for Crypt Rijndael*/
static uint8 t Rcon[255] = {
                                      5
                                            6
                                                  7
                                                          8
                                                               9
                                                                     Α
     //0 1 2
                          3
                                 4
                                                                            В
      0x8d, 0x01, 0x02, 0x04, 0x08, 0x10, 0x20, 0x40, 0x80, 0x1b, 0x36, 0x6c,
0xd8, 0xab, 0x4d, 0x9a,
                             //0
      0x2f, 0x5e, 0xbc, 0x63, 0xc6, 0x97, 0x35, 0x6a, 0xd4, 0xb3, 0x7d, 0xfa,
0xef, 0xc5, 0x91, 0x39,
                             //1
      0x72, 0xe4, 0xd3, 0xbd, 0x61, 0xc2, 0x9f, 0x25, 0x4a, 0x94, 0x33, 0x66,
0xcc, 0x83, 0x1d, 0x3a,
                             //2
      0x74, 0xe8, 0xcb, 0x8d, 0x01, 0x02, 0x04, 0x08, 0x10, 0x20, 0x40, 0x80,
0x1b, 0x36, 0x6c, 0xd8,
                             //3
      0xab, 0x4d, 0x9a, 0x2f, 0x5e, 0xbc, 0x63, 0xc6, 0x97, 0x35, 0x6a, 0xd4,
0xb3, 0x7d, 0xfa, 0xef,
                             //4
      0xc5, 0x91, 0x39, 0x72, 0xe4, 0xd3, 0xbd, 0x61, 0xc2, 0x9f, 0x25, 0x4a,
0x94, 0x33, 0x66, 0xcc,
                             //5
      0x83, 0x1d, 0x3a, 0x74, 0xe8, 0xcb, 0x8d, 0x01, 0x02, 0x04, 0x08, 0x10,
0x20, 0x40, 0x80, 0x1b,
                             //6
      0x36, 0x6c, 0xd8, 0xab, 0x4d, 0x9a, 0x2f, 0x5e, 0xbc, 0x63, 0xc6, 0x97,
0x35, 0x6a, 0xd4, 0xb3,
                              //7
      0x7d, 0xfa, 0xef, 0xc5, 0x91, 0x39, 0x72, 0xe4, 0xd3, 0xbd, 0x61, 0xc2,
0x9f, 0x25, 0x4a, 0x94,
                              //8
      0x33, 0x66, 0xcc, 0x83, 0x1d, 0x3a, 0x74, 0xe8, 0xcb, 0x8d, 0x01, 0x02,
0x04, 0x08, 0x10, 0x20,
                              //9
      0x40, 0x80, 0x1b, 0x36, 0x6c, 0xd8, 0xab, 0x4d, 0x9a, 0x2f, 0x5e, 0xbc,
0x63, 0xc6, 0x97, 0x35,
                              //A
      0x6a, 0xd4, 0xb3, 0x7d, 0xfa, 0xef, 0xc5, 0x91, 0x39, 0x72, 0xe4, 0xd3,
0xbd, 0x61, 0xc2, 0x9f,
                              //B
      0x25, 0x4a, 0x94, 0x33, 0x66, 0xcc, 0x83, 0x1d, 0x3a, 0x74, 0xe8, 0xcb,
0x8d, 0x01, 0x02, 0x04,
                              //C
      0x08, 0x10, 0x20, 0x40, 0x80, 0x1b, 0x36, 0x6c, 0xd8, 0xab, 0x4d, 0x9a,
0x2f, 0x5e, 0xbc, 0x63, //D
0xc6, 0x97, 0x35, 0x6a, 0xd4, 0xb3, 0x7d, 0xfa, 0xef, 0xc5, 0x91, 0x39,
0x72, 0xe4, 0xd3, 0xbd,
                              //E
      0x61, 0xc2, 0x9f, 0x25, 0x4a, 0x94, 0x33, 0x66, 0xcc, 0x83, 0x1d, 0x3a,
0x74, 0xe8, 0xcb
                              //F
static uint8_t Sbox[256] = {
     //0 1
                                      5
                                            6
                                 4
                                                                     Α
      Ε
      0x63, 0x7c, 0x77, 0x7b, 0xf2, 0x6b, 0x6f, 0xc5, 0x30, 0x01, 0x67, 0x2b,
0xfe, 0xd7, 0xab, 0x76,
```

```
0xca, 0x82, 0xc9, 0x7d, 0xfa, 0x59, 0x47, 0xf0, 0xad, 0xd4, 0xa2, 0xaf,
0x9c, 0xa4, 0x72, 0xc0,
                             //1
      0xb7, 0xfd, 0x93, 0x26, 0x36, 0x3f, 0xf7, 0xcc, 0x34, 0xa5, 0xe5, 0xf1,
0x71, 0xd8, 0x31, 0x15,
                             //2
      0x04, 0xc7, 0x23, 0xc3, 0x18, 0x96, 0x05, 0x9a, 0x07, 0x12, 0x80, 0xe2,
0xeb, 0x27, 0xb2, 0x75,
                             //3
      0x09, 0x83, 0x2c, 0x1a, 0x1b, 0x6e, 0x5a, 0xa0, 0x52, 0x3b, 0xd6, 0xb3,
0x29, 0xe3, 0x2f, 0x84,
                             //4
      0x53, 0xd1, 0x00, 0xed, 0x20, 0xfc, 0xb1, 0x5b, 0x6a, 0xcb, 0xbe, 0x39,
0x4a, 0x4c, 0x58, 0xcf,
                             //5
      0xd0, 0xef, 0xaa, 0xfb, 0x43, 0x4d, 0x33, 0x85, 0x45, 0xf9, 0x02, 0x7f,
0x50, 0x3c, 0x9f, 0xa8,
                             //6
     0x51, 0xa3, 0x40, 0x8f, 0x92, 0x9d, 0x38, 0xf5, 0xbc, 0xb6, 0xda, 0x21,
0x10, 0xff, 0xf3, 0xd2,
                             //7
     0xcd, 0x0c, 0x13, 0xec, 0x5f, 0x97, 0x44, 0x17, 0xc4, 0xa7, 0x7e, 0x3d,
0x64, 0x5d, 0x19, 0x73,
                             //8
      0x60, 0x81, 0x4f, 0xdc, 0x22, 0x2a, 0x90, 0x88, 0x46, 0xee, 0xb8, 0x14,
0xde, 0x5e, 0x0b, 0xdb,
                             //9
      0xe0, 0x32, 0x3a, 0x0a, 0x49, 0x06, 0x24, 0x5c, 0xc2, 0xd3, 0xac, 0x62,
0x91, 0x95, 0xe4, 0x79,
                             //A
     0xe7, 0xc8, 0x37, 0x6d, 0x8d, 0xd5, 0x4e, 0xa9, 0x6c, 0x56, 0xf4, 0xea,
0x65, 0x7a, 0xae, 0x08,
                             //B
     0xba, 0x78, 0x25, 0x2e, 0x1c, 0xa6, 0xb4, 0xc6, 0xe8, 0xdd, 0x74, 0x1f,
0x4b, 0xbd, 0x8b, 0x8a,
                             //C
      0x70, 0x3e, 0xb5, 0x66, 0x48, 0x03, 0xf6, 0x0e, 0x61, 0x35, 0x57, 0xb9,
0x86, 0xc1, 0x1d, 0x9e,
                             //D
      0xe1, 0xf8, 0x98, 0x11, 0x69, 0xd9, 0x8e, 0x94, 0x9b, 0x1e, 0x87, 0xe9,
0xce, 0x55, 0x28, 0xdf,
                             //E
     0x8c, 0xa1, 0x89, 0x0d, 0xbf, 0xe6, 0x42, 0x68, 0x41, 0x99, 0x2d, 0x0f,
0xb0, 0x54, 0xbb, 0x16
                             //F
};
static uint8 t mul0x02[256] = {
                                     5
                                           6
                                                 7
                                                             9
     //0 1
                   2
                          3
                                                                   Δ
                                                                          В
     Ε
D
     0x00, 0x02, 0x04, 0x06, 0x08, 0x0a, 0x0c, 0x0e, 0x10, 0x12, 0x14, 0x16,
0x18, 0x1a, 0x1c, 0x1e,
     0x20, 0x22, 0x24, 0x26, 0x28, 0x2a, 0x2c, 0x2e, 0x30, 0x32, 0x34, 0x36,
0x38, 0x3a, 0x3c, 0x3e,
     0x40, 0x42, 0x44, 0x46, 0x48, 0x4a, 0x4c, 0x4e, 0x50, 0x52, 0x54, 0x56,
0x58, 0x5a, 0x5c, 0x5e,
     0x60, 0x62, 0x64, 0x66, 0x68, 0x6a, 0x6c, 0x6e, 0x70, 0x72, 0x74, 0x76,
0x78, 0x7a, 0x7c, 0x7e,
     0x80, 0x82, 0x84, 0x86, 0x88, 0x8a, 0x8c, 0x8e, 0x90, 0x92, 0x94, 0x96,
0x98, 0x9a, 0x9c, 0x9e,
     0xa0, 0xa2, 0xa4, 0xa6, 0xa8, 0xaa, 0xac, 0xae, 0xb0, 0xb2, 0xb4, 0xb6,
0xb8, 0xba, 0xbc, 0xbe,
     0xc0, 0xc2, 0xc4, 0xc6, 0xc8, 0xca, 0xcc, 0xce, 0xd0, 0xd2, 0xd4, 0xd6,
0xd8, 0xda, 0xdc, 0xde,
     0xe0, 0xe2, 0xe4, 0xe6, 0xe8, 0xea, 0xec, 0xee, 0xf0, 0xf2, 0xf4, 0xf6,
0xf8, 0xfa, 0xfc, 0xfe,
     0x1b, 0x19, 0x1f, 0x1d, 0x13, 0x11, 0x17, 0x15, 0x0b, 0x09, 0x0f, 0x0d,
0x03, 0x01, 0x07, 0x05,
     0x3b, 0x39, 0x3f, 0x3d, 0x33, 0x31, 0x37, 0x35, 0x2b, 0x29, 0x2f, 0x2d,
0x23, 0x21, 0x27, 0x25,
     0x5b, 0x59, 0x5f, 0x5d, 0x53, 0x51, 0x57, 0x55, 0x4b, 0x49, 0x4f, 0x4d,
0x43, 0x41, 0x47, 0x45,
     0x7b, 0x79, 0x7f, 0x7d, 0x73, 0x71, 0x77, 0x75, 0x6b, 0x69, 0x6f, 0x6d,
0x63, 0x61, 0x67, 0x65,
     0x9b, 0x99, 0x9f, 0x9d, 0x93, 0x91, 0x97, 0x95, 0x8b, 0x89, 0x8f, 0x8d,
0x83, 0x81, 0x87, 0x85,
     0xbb, 0xb9, 0xbf, 0xbd, 0xb3, 0xb1, 0xb7, 0xb5, 0xab, 0xa9, 0xaf, 0xad,
0xa3, 0xa1, 0xa7, 0xa5,
```

```
0xdb, 0xd9, 0xdf, 0xdd, 0xd3, 0xd1, 0xd7, 0xd5, 0xcb, 0xc9, 0xcf, 0xcd,
0xc3, 0xc1, 0xc7, 0xc5,
     0xfb, 0xf9, 0xff, 0xfd, 0xf3, 0xf1, 0xf7, 0xf5, 0xeb, 0xe9, 0xef, 0xed,
0xe3, 0xe1, 0xe7, 0xe5
};
static uint8_t mul0x03[256] = \{
     //0 1 2
                                     5
                                           6
                                                 7
                                                        8
                                                             9
                                                                   Α
     Ε
\Box
     0x00, 0x03, 0x06, 0x05, 0x0c, 0x0f, 0x0a, 0x09, 0x18, 0x1b, 0x1e, 0x1d,
0x14, 0x17, 0x12, 0x11,
      0x30, 0x33, 0x36, 0x35, 0x3c, 0x3f, 0x3a, 0x39, 0x28, 0x2b, 0x2e, 0x2d,
0x24, 0x27, 0x22, 0x21,
     0x60, 0x63, 0x66, 0x65, 0x6c, 0x6F, 0x6a, 0x69, 0x78, 0x7b, 0x7e, 0x7d,
0x74, 0x77, 0x72, 0x71,
     0x50, 0x53, 0x56, 0x55, 0x5c, 0x5f, 0x5a, 0x59, 0x48, 0x4b, 0x4e, 0x4d,
0x44, 0x47, 0x42, 0x41,
      0xc0, 0xc3, 0xc6, 0xc5, 0xcc, 0xcf, 0xca, 0xc9, 0xd8, 0xdb, 0xde, 0xdd,
0xd4, 0xd7, 0xd2, 0xd1,
     0xf0, 0xf3, 0xf6, 0xf5, 0xfc, 0xff, 0xfa, 0xf9, 0xe8, 0xeb, 0xee, 0xed,
0xe4, 0xe7, 0xe2, 0xe1,
     0xa0, 0xa3, 0xa6, 0xa5, 0xac, 0xaf, 0xaa, 0xa9, 0xb8, 0xbb, 0xbe, 0xbd,
0xb4, 0xb7, 0xb2, 0xb1,
     0x90, 0x93, 0x96, 0x95, 0x9c, 0x9f, 0x9a, 0x99, 0x88, 0x8b, 0x8e, 0x8d,
0x84, 0x87, 0x82, 0x81,
     0x9b, 0x98, 0x9d, 0x9e, 0x97, 0x94, 0x91, 0x92, 0x83, 0x80, 0x85, 0x86,
0x8f, 0x8c, 0x89, 0x8a,
     0xab, 0xa8, 0xad, 0xae, 0xa7, 0xa4, 0xa1, 0xa2, 0xb3, 0xb0, 0xb5, 0xb6,
0xbf, 0xbc, 0xb9, 0xba,
     0xfb, 0xf8, 0xfd, 0xfe, 0xf7, 0xf4, 0xf1, 0xf2, 0xe3, 0xe0, 0xe5, 0xe6,
Oxef, Oxec, Oxe9, Oxea,
     0xcb, 0xc8, 0xcd, 0xce, 0xc7, 0xc4, 0xc1, 0xc2, 0xd3, 0xd0, 0xd5, 0xd6,
0xdf, 0xdc, 0xd9, 0xda,
     0x5b, 0x58, 0x5d, 0x5e, 0x57, 0x54, 0x51, 0x52, 0x43, 0x40, 0x45, 0x46,
0x4f, 0x4c, 0x49, 0x4a,
     0x6b, 0x68, 0x6d, 0x6e, 0x67, 0x64, 0x61, 0x62, 0x73, 0x70, 0x75, 0x76,
0x7f, 0x7c, 0x79, 0x7a,
     0x3b, 0x38, 0x3d, 0x3e, 0x37, 0x34, 0x31, 0x32, 0x23, 0x20, 0x25, 0x26,
0x2f, 0x2c, 0x29, 0x2a,
     0x0b, 0x08, 0x0d, 0x0e, 0x07, 0x04, 0x01, 0x02, 0x13, 0x10, 0x15, 0x16,
0x1f, 0x1c, 0x19, 0x1a
};
/*Tables for Decrypt Rijndael*/
static uint8_t InvSbox[256] = {
                                         6 7
     //0 1
                 2
                         3
                                     5
                                                           9
                                                                 А
     0x52, 0x09, 0x6a, 0xd5, 0x30, 0x36, 0xa5, 0x38, 0xbf, 0x40, 0xa3, 0x9e,
0x81, 0xf3, 0xd7, 0xfb,
                             //0
     0x7c, 0xe3, 0x39, 0x82, 0x9b, 0x2f, 0xff, 0x87, 0x34, 0x8e, 0x43, 0x44,
0xc4, 0xde, 0xe9, 0xcb,
                             //1
     0x54, 0x7b, 0x94, 0x32, 0xa6, 0xc2, 0x23, 0x3d, 0xee, 0x4c, 0x95, 0x0b,
0x42, 0xfa, 0xc3, 0x4e,
                             //2
     0x08, 0x2e, 0xa1, 0x66, 0x28, 0xd9, 0x24, 0xb2, 0x76, 0x5b, 0xa2, 0x49,
                             //3
0x6d, 0x8b, 0xd1, 0x25,
     0x72, 0xf8, 0xf6, 0x64, 0x86, 0x68, 0x98, 0x16, 0xd4, 0xa4, 0x5c, 0xcc,
                             //4
0x5d, 0x65, 0xb6, 0x92,
     0x6c, 0x70, 0x48, 0x50, 0xfd, 0xed, 0xb9, 0xda, 0x5e, 0x15, 0x46, 0x57,
                             //5
0xa7, 0x8d, 0x9d, 0x84,
     0x90, 0xd8, 0xab, 0x00, 0x8c, 0xbc, 0xd3, 0x0a, 0xf7, 0xe4, 0x58, 0x05,
0xb8, 0xb3, 0x45, 0x06,
                            //6
     0xd0, 0x2c, 0x1e, 0x8f, 0xca, 0x3f, 0x0f, 0x02, 0xc1, 0xaf, 0xbd, 0x03,
```

```
0x01, 0x13, 0x8a, 0x6b,
                         //7
     0x3a, 0x91, 0x11, 0x41, 0x4f, 0x67, 0xdc, 0xea, 0x97, 0xf2, 0xcf, 0xce,
                            //8
0xf0, 0xb4, 0xe6, 0x73,
     0x96, 0xac, 0x74, 0x22, 0xe7, 0xad, 0x35, 0x85, 0xe2, 0xf9, 0x37, 0xe8,
                            //9
0x1c, 0x75, 0xdf, 0x6e,
     0x47, 0xf1, 0x1a, 0x71, 0x1d, 0x29, 0xc5, 0x89, 0x6f, 0xb7, 0x62, 0x0e,
                            //A
0xaa, 0x18, 0xbe, 0x1b,
     0xfc, 0x56, 0x3e, 0x4b, 0xc6, 0xd2, 0x79, 0x20, 0x9a, 0xdb, 0xc0, 0xfe,
0x78, 0xcd, 0x5a, 0xf4,
                            //B
     0x1f, 0xdd, 0xa8, 0x33, 0x88, 0x07, 0xc7, 0x31, 0xb1, 0x12, 0x10, 0x59,
0x27, 0x80, 0xec, 0x5f,
                            //C
     0x60, 0x51, 0x7f, 0xa9, 0x19, 0xb5, 0x4a, 0x0d, 0x2d, 0xe5, 0x7a, 0x9f,
0x93, 0xc9, 0x9c, 0xef,
                            //D
     0xa0, 0xe0, 0x3b, 0x4d, 0xae, 0x2a, 0xf5, 0xb0, 0xc8, 0xeb, 0xbb, 0x3c,
0x83, 0x53, 0x99, 0x61,
                            //E
     0x17, 0x2b, 0x04, 0x7e, 0xba, 0x77, 0xd6, 0x26, 0xe1, 0x69, 0x14, 0x63,
0x55, 0x21, 0x0c, 0x7d
static uint8 t mul0x09[256] = {
     //0 1 2
                         3
                                    5
                                         6 7
                                                                A
                                                                        в с
     0x00, 0x09, 0x12, 0x1b, 0x24, 0x2d, 0x36, 0x3f, 0x48, 0x41, 0x5a, 0x53,
0x6c, 0x65, 0x7e, 0x77,
     0x90, 0x99, 0x82, 0x8b, 0xb4, 0xbd, 0xa6, 0xaf, 0xd8, 0xd1, 0xca, 0xc3,
0xfc, 0xf5, 0xee, 0xe7,
     0x3b, 0x32, 0x29, 0x20, 0x1f, 0x16, 0x0d, 0x04, 0x73, 0x7a, 0x61, 0x68,
0x57, 0x5e, 0x45, 0x4c,
     0xab, 0xa2, 0xb9, 0xb0, 0x8f, 0x86, 0x9d, 0x94, 0xe3, 0xea, 0xf1, 0xf8,
0xc7, 0xce, 0xd5, 0xdc,
     0x76, 0x7f, 0x64, 0x6d, 0x52, 0x5b, 0x40, 0x49, 0x3e, 0x37, 0x2c, 0x25,
0x1a, 0x13, 0x08, 0x01,
     0xe6, 0xef, 0xf4, 0xfd, 0xc2, 0xcb, 0xd0, 0xd9, 0xae, 0xa7, 0xbc, 0xb5,
0x8a, 0x83, 0x98, 0x91,
     0x4d, 0x44, 0x5f, 0x56, 0x69, 0x60, 0x7b, 0x72, 0x05, 0x0c, 0x17, 0x1e,
0x21, 0x28, 0x33, 0x3a,
     0xdd, 0xd4, 0xcf, 0xc6, 0xf9, 0xf0, 0xeb, 0xe2, 0x95, 0x9c, 0x87, 0x8e,
0xb1, 0xb8, 0xa3, 0xaa,
     0xec, 0xe5, 0xfe, 0xf7, 0xc8, 0xc1, 0xda, 0xd3, 0xa4, 0xad, 0xb6, 0xbf,
0x80, 0x89, 0x92, 0x9b,
     0x7c, 0x75, 0x6e, 0x67, 0x58, 0x51, 0x4a, 0x43, 0x34, 0x3d, 0x26, 0x2f,
0x10, 0x19, 0x02, 0x0b,
     0xd7, 0xde, 0xc5, 0xcc, 0xf3, 0xfa, 0xe1, 0xe8, 0x9f, 0x96, 0x8d, 0x84,
0xbb, 0xb2, 0xa9, 0xa0,
     0x47, 0x4e, 0x55, 0x5c, 0x63, 0x6a, 0x71, 0x78, 0x0f, 0x06, 0x1d, 0x14,
0x2b, 0x22, 0x39, 0x30,
     0x9a, 0x93, 0x88, 0x81, 0xbe, 0xb7, 0xac, 0xa5, 0xd2, 0xdb, 0xc0, 0xc9,
0xf6, 0xff, 0xe4, 0xed,
     0x0a, 0x03, 0x18, 0x11, 0x2e, 0x27, 0x3c, 0x35, 0x42, 0x4b, 0x50, 0x59,
0x66, 0x6f, 0x74, 0x7d,
     0xa1, 0xa8, 0xb3, 0xba, 0x85, 0x8c, 0x97, 0x9e, 0xe9, 0xe0, 0xfb, 0xf2,
0xcd, 0xc4, 0xdf, 0xd6,
     0x31, 0x38, 0x23, 0x2a, 0x15, 0x1c, 0x07, 0x0e, 0x79, 0x70, 0x6b, 0x62,
0x5d, 0x54, 0x4f, 0x46
static uint8_t mul0x0b[256] = {
                                   5
                                         6 7
     //0 1 2 3
                                                                 Α
     Ε
     0x00, 0x0b, 0x16, 0x1d, 0x2c, 0x27, 0x3a, 0x31, 0x58, 0x53, 0x4e, 0x45,
0x74, 0x7f, 0x62, 0x69,
     0xb0, 0xbb, 0xa6, 0xad, 0x9C, 0x97, 0x8a, 0x81, 0xe8, 0xe3, 0xfe, 0xf5,
0xc4, 0xcf, 0xd2, 0xd9,
```

```
0x7b, 0x70, 0x6d, 0x66, 0x57, 0x5c, 0x41, 0x4a, 0x23, 0x28, 0x35, 0x3e,
0x0f, 0x04, 0x19, 0x12,
      0xcb, 0xc0, 0xdd, 0xd6, 0xe7, 0xec, 0xf1, 0xfa, 0x93, 0x98, 0x85, 0x8e,
0xbf, 0xb4, 0xa9, 0xa2,
      0xf6, 0xfd, 0xe0, 0xeb, 0xda, 0xd1, 0xcc, 0xc7, 0xae, 0xa5, 0xb8, 0xb3,
0x82, 0x89, 0x94, 0x9f,
      0x46, 0x4d, 0x50, 0x5b, 0x6a, 0x61, 0x7c, 0x77, 0x1e, 0x15, 0x08, 0x03,
0x32, 0x39, 0x24, 0x2f,
      0x8d, 0x86, 0x9b, 0x90, 0xa1, 0xaa, 0xb7, 0xbc, 0xd5, 0xde, 0xc3, 0xc8,
0xf9, 0xf2, 0xef, 0xe4,
      0x3d, 0x36, 0x2b, 0x20, 0x11, 0x1a, 0x07, 0x0c, 0x65, 0x6e, 0x73, 0x78,
0x49, 0x42, 0x5f, 0x54,
      0xf7, 0xfc, 0xe1, 0xea, 0xdb, 0xd0, 0xcd, 0xc6, 0xaf, 0xa4, 0xb9, 0xb2,
0x83, 0x88, 0x95, 0x9e,
     0x47, 0x4c, 0x51, 0x5a, 0x6b, 0x60, 0x7d, 0x76, 0x1f, 0x14, 0x09, 0x02,
0x33, 0x38, 0x25, 0x2e,
      0x8c, 0x87, 0x9a, 0x91, 0xa0, 0xab, 0xb6, 0xbd, 0xd4, 0xdf, 0xc2, 0xc9,
0xf8, 0xf3, 0xee, 0xe5,
      0x3c, 0x37, 0x2a, 0x21, 0x10, 0x1b, 0x06, 0x0d, 0x64, 0x6f, 0x72, 0x79,
0x48, 0x43, 0x5e, 0x55,
      0x01, 0x0a, 0x17, 0x1c, 0x2d, 0x26, 0x3b, 0x30, 0x59, 0x52, 0x4f, 0x44,
0x75, 0x7e, 0x63, 0x68,
     0xb1, 0xba, 0xa7, 0xac, 0x9d, 0x96, 0x8b, 0x80, 0xe9, 0xe2, 0xff, 0xf4,
0xc5, 0xce, 0xd3, 0xd8,
     0x7A, 0x71, 0x6c, 0x67, 0x56, 0x5d, 0x40, 0x4b, 0x22, 0x29, 0x34, 0x3f,
0x0e, 0x05, 0x18, 0x13,
     0xca, 0xc1, 0xdc, 0xd7, 0xe6, 0xed, 0xf0, 0xfb, 0x92, 0x99, 0x84, 0x8f,
0xbe, 0xb5, 0xa8, 0xa3
};
static uint8 t mul0x0d[256] = {
                                     5
                                           6
     //0
             1
                          3
                                                                    Α
                   2
D
     Ε
     0x00, 0x0d, 0x1a, 0x17, 0x34, 0x39, 0x2e, 0x23, 0x68, 0x65, 0x72, 0x7f,
     0x51, 0x46, 0x4b,
0x5c,
     0xd0, 0xdd, 0xca, 0xc7, 0xe4, 0xe9, 0xfe, 0xf3, 0xb8, 0xb5, 0xa2, 0xaf,
0x8c, 0x81, 0x96, 0x9b,
     0xbb, 0xb6, 0xa1, 0xac, 0x8f, 0x82, 0x95, 0x98, 0xd3, 0xde, 0xc9, 0xc4,
0xe7, 0xea, 0xfd, 0xf0,
     0x6b, 0x66, 0x71, 0x7c, 0x5f, 0x52, 0x45, 0x48, 0x03, 0x0e, 0x19, 0x14,
0x37, 0x3a, 0x2d, 0x20,
     0x6d, 0x60, 0x77, 0x7a, 0x59, 0x54, 0x43, 0x4e, 0x05, 0x08, 0x1f, 0x12,
0x31, 0x3c, 0x2b, 0x26,
     0xbd, 0xb0, 0xa7, 0xaa, 0x89, 0x84, 0x93, 0x9e, 0xd5, 0xd8, 0xcf, 0xc2,
0xe1, 0xec, 0xfb, 0xf6,
     0xd6, 0xdb, 0xcc, 0xc1, 0xe2, 0xef, 0xf8, 0xf5, 0xbe, 0xb3, 0xa4, 0xa9,
0x8a, 0x87, 0x90, 0x9d,
     0x06, 0x0b, 0x1c, 0x11, 0x32, 0x3f, 0x28, 0x25, 0x6e, 0x63, 0x74, 0x79,
0x5a, 0x57, 0x40, 0x4d,
     0xda, 0xd7, 0xc0, 0xcd, 0xee, 0xe3, 0xf4, 0xf9, 0xb2, 0xbf, 0xa8, 0xa5,
0x86, 0x8b, 0x9C, 0x91,
     0x0a, 0x07, 0x10, 0x1d, 0x3e, 0x33, 0x24, 0x29, 0x62, 0x6f, 0x78, 0x75,
0x56, 0x5b, 0x4c, 0x41,
     0x61, 0x6c, 0x7b, 0x76, 0x55, 0x58, 0x4f, 0x42, 0x09, 0x04, 0x13, 0x1e,
0x3d, 0x30, 0x27, 0x2a,
     0xb1, 0xbc, 0xab, 0xa6, 0x85, 0x88, 0x9f, 0x92, 0xd9, 0xd4, 0xc3, 0xce,
0xed, 0xe0, 0xf7, 0xfa,
     0xb7, 0xba, 0xad, 0xa0, 0x83, 0x8e, 0x99, 0x94, 0xdf, 0xd2, 0xc5, 0xc8,
0xeb, 0xe6, 0xf1, 0xfc,
     0x67, 0x6a, 0x7d, 0x70, 0x53, 0x5e, 0x49, 0x44, 0x0f, 0x02, 0x15, 0x18,
0x3b, 0x36, 0x21, 0x2c,
     0x0c, 0x01, 0x16, 0x1b, 0x38, 0x35, 0x22, 0x2f, 0x64, 0x69, 0x7e, 0x73,
0x50, 0x5d, 0x4a, 0x47,
```

```
0xdc, 0xd1, 0xc6, 0xcb, 0xe8, 0xe5, 0xf2, 0xff, 0xb4, 0xb9, 0xae, 0xa3,
0x80, 0x8d, 0x9a, 0x97
};
static uint8 t mul0x0e[256] = {
                                     5
                                           6
                                                7
                                                        8
      //0 1
      F.
D
      0x00, 0x0e, 0x1c, 0x12, 0x38, 0x36, 0x24, 0x2a, 0x70, 0x7e, 0x6c, 0x62,
0x48, 0x46, 0x54, 0x5a,
      0xe0, 0xee, 0xfc, 0xf2, 0xd8, 0xd6, 0xc4, 0xca, 0x90, 0x9e, 0x8c, 0x82,
0xa8, 0xa6, 0xb4, 0xba,
      0xdb, 0xd5, 0xc7, 0xc9, 0xe3, 0xed, 0xff, 0xf1, 0xab, 0xa5, 0xb7, 0xb9,
0x93, 0x9d, 0x8f, 0x81,
      0x3b, 0x35, 0x27, 0x29, 0x03, 0x0d, 0x1f, 0x11, 0x4b, 0x45, 0x57, 0x59,
0x73, 0x7d, 0x6f, 0x61,
      0xad, 0xa3, 0xb1, 0xbf, 0x95, 0x9b, 0x89, 0x87, 0xdd, 0xd3, 0xc1, 0xcf,
0xe5, 0xeb, 0xf9, 0xf7,
      0x4d, 0x43, 0x51, 0x5f, 0x75, 0x7b, 0x69, 0x67, 0x3d, 0x33, 0x21, 0x2f,
0x05, 0x0b, 0x19, 0x17,
      0x76, 0x78, 0x6a, 0x64, 0x4e, 0x40, 0x52, 0x5c, 0x06, 0x08, 0x1a, 0x14,
0x3e, 0x30, 0x22, 0x2c,
      0x96, 0x98, 0x8a, 0x84, 0xae, 0xa0, 0xb2, 0xbc, 0xe6, 0xe8, 0xfa, 0xf4,
0xde, 0xd0, 0xc2, 0xcc,
      0x41, 0x4f, 0x5d, 0x53, 0x79, 0x77, 0x65, 0x6b, 0x31, 0x3f, 0x2d, 0x23,
0x09, 0x07, 0x15, 0x1b,
      0xa1, 0xaf, 0xbd, 0xb3, 0x99, 0x97, 0x85, 0x8b, 0xd1, 0xdf, 0xcd, 0xc3,
0xe9, 0xe7, 0xf5, 0xfb,
      0x9A, 0x94, 0x86, 0x88, 0xa2, 0xac, 0xbe, 0xb0, 0xea, 0xe4, 0xf6, 0xf8,
0xd2, 0xdc, 0xce, 0xc0,
      0x7A, 0x74, 0x66, 0x68, 0x42, 0x4c, 0x5e, 0x50, 0x0a, 0x04, 0x16, 0x18,
0x32, 0x3c, 0x2e, 0x20,
      0xec, 0xe2, 0xf0, 0xfe, 0xd4, 0xda, 0xc8, 0xc6, 0x9c, 0x92, 0x80, 0x8e,
0xa4, 0xaa, 0xb8, 0xb6,
      0x0c, 0x02, 0x10, 0x1e, 0x34, 0x3a, 0x28, 0x26, 0x7c, 0x72, 0x60, 0x6e,
0x44, 0x4a, 0x58, 0x56,
      0x37, 0x39, 0x2b, 0x25, 0x0f, 0x01, 0x13, 0x1d, 0x47, 0x49, 0x5b, 0x55,
0x7f, 0x71, 0x63, 0x6d,
      0xd7, 0xd9, 0xcb, 0xc5, 0xef, 0xe1, 0xf3, 0xfd, 0xa7, 0xa9, 0xbb, 0xb5,
0x9f, 0x91, 0x83, 0x8d
#endif //TABLES H
                                  файл AES.h
#ifndef AES H
#define AES H
Federal Information
Processing Standards Publication 197
November 26, 2001
Announcing the
ADVANCED ENCRYPTION STANDARD (AES)
RUSSIAN TECHNOLOGICAL UNIVERSITY [RTU MIREA]
REALIZATION AES 128/192/256 Block Cipher
*/
/*
     ANNOTATION:
-> When you are create instance of AES (128/192/256) the default encryption mode
```

is ECB encryption mode

```
-> SetEncryptionMode allows change encryption mode in Runtime
-> EncryptionModeId is:
      --> '0' - ECB encryption mode;
      --> '1' - CTR encryption mode;
      --> '2' - OFB encryption mode;
      --> 'other' - save previous mode;
->
* /
#include "Rijndael.h"
#include "EncryptionMode.h"
/*Interface class AES*/
class IAES {
protected:
      IEncryptionMode* pEncryptionMode{ nullptr };
      Rijndael* pRijndael{ nullptr };
      uint8 t Nb{ 0 };
      uint8 t Nk{ 0 };
      uint8 t Nr{ 0 };
public:
      virtual vector<uint8 t>* Encrypt(vector<uint8 t>* PlainText,
vector<uint8 t>* Key) = 0;
     virtual vector<uint8 t>* Decrypt(vector<uint8 t>* CipherText,
vector < uint8 t > * Key) = 0;
      void SetEncryptionMode(uint8 t EncryptionModeID);
} ;
/*AES 128 Class*/
class AES 128 : public IAES {
public:
      vector<uint8 t>* Encrypt(vector<uint8 t>* PlainText, vector<uint8 t>* Key)
override;
     vector<uint8 t>* Decrypt(vector<uint8 t>* CipherText, vector<uint8 t>*
Key) override;
      AES 128() {
            Nb = 4;
            Nk = 4;
            Nr = 10;
            _pRijndael = new Rijndael(Nb,Nk,Nr);
            _pEncryptionMode = new ECB( pRijndael);
      }
      ~AES 128() {
            delete _pEncryptionMode;
            delete pRijndael;
      }
};
/*AES 192 Class*/
class AES 192 : public IAES {
public:
      vector<uint8 t>* Encrypt(vector<uint8 t>* PlainText, vector<uint8 t>* Key)
override;
     vector<uint8 t>* Decrypt(vector<uint8 t>* CipherText, vector<uint8 t>*
Key) override;
      AES_192() {
            Nb = 4;
            Nk = 6;
            Nr = 12;
```

```
_pRijndael = new Rijndael(Nb, Nk, Nr);
            _pEncryptionMode = new ECB(_pRijndael);
      }
      ~AES 192() {
            delete _pEncryptionMode;
            delete _pRijndael;
      }
};
/*AES 256 Class*/
class AES 256 : public IAES {
public:
      vector<uint8 t>* Encrypt(vector<uint8 t>* PlainText, vector<uint8 t>* Key)
override;
      vector<uint8 t>* Decrypt(vector<uint8 t>* CipherText, vector<uint8 t>*
Key) override;
      AES 256() {
           Nb = 4;
            Nk = 8;
            Nr = 14;
            pRijndael = new Rijndael(Nb, Nk, Nr);
            pEncryptionMode = new ECB( pRijndael);
      }
      ~AES 256() {
           delete pEncryptionMode;
            delete pRijndael;
      }
};
#endif
                                  файл AES.cpp
#include "AES.h"
#include "AES.h"
/*Start InterfaceAES Methods Realization*/
void IAES::SetEncryptionMode(uint8_t EncryptionModeID) {
      switch (EncryptionModeID) {
      //EncryptionModeID = '0' is ECB mode
      case 0: {
            delete pEncryptionMode;
            pEncryptionMode = new ECB( pRijndael);
            break;
      //EncryptionModeID = '1' is CTR mode
      case 1: {
            delete _pEncryptionMode;
            pEncryptionMode = new CTR( pRijndael);
            break;
      //EncryptionModeID = '2' is OFB mode
      case 2: {
            delete pEncryptionMode;
            _pEncryptionMode = new OFB(_pRijndael);
            break;
      default: break;
```

```
/*End InterfaceAES Methods Realization*/
/*Start AES 128 Methods Realization*/
vector<uint8 t>* AES 128::Encrypt(vector<uint8 t>* byarrBufferPlainText,
vector<uint8 t>* byarrKey) {
      if ((!byarrBufferPlainText->empty() && byarrBufferPlainText != nullptr) &&
(!byarrKey->empty() && byarrKey->size() % 16 == 0)) {
            return _pEncryptionMode->Encryption(byarrBufferPlainText, byarrKey);
      }
      else {
           return nullptr;
      }
}
vector<uint8 t>* AES 128::Decrypt(vector<uint8 t>* byarrBufferCipherText,
vector<uint8 t>* byarrKey) {
      if ((!byarrBufferCipherText->empty() && byarrBufferCipherText != nullptr
&& byarrBufferCipherText->size() % 16 == 0) && (!byarrKey->empty() && byarrKey-
>size() % 16 == 0)) {
            return pEncryptionMode->Decryption(byarrBufferCipherText,
byarrKey);
      }
      else {
           return nullptr;
/*End AES 128 Methods Realization*/
/*Start AES 192 Methods Realization*/
vector<uint8 t>* AES 192::Encrypt(vector<uint8 t>* byarrBufferPlainText,
vector<uint8 t>* byarrKey) {
      if ((!byarrBufferPlainText->empty() && byarrBufferPlainText != nullptr) &&
(!byarrKey->empty() && byarrKey->size() % 24 == 0)) {
            return _pEncryptionMode->Encryption(byarrBufferPlainText, byarrKey);
      }
      else {
           return nullptr;
}
vector<uint8 t>* AES 192::Decrypt(vector<uint8 t>* byarrBufferCipherText,
vector<uint8 t>* byarrKey) {
      if ((!byarrBufferCipherText->empty() && byarrBufferCipherText != nullptr
&& byarrBufferCipherText->size() % 16 == 0) && (!byarrKey->empty() && byarrKey-
>size() % 24 == 0)) {
           return pEncryptionMode->Decryption(byarrBufferCipherText,
byarrKey);
     else {
           return nullptr;
/*End AES 192 Methods Realization*/
/*Start AES 256 Methods Realization*/
vector<uint8 t>* AES 256::Encrypt(vector<uint8 t>* byarrBufferPlainText,
vector<uint8_t>* byarrKey) {
      if ((!byarrBufferPlainText->empty() && byarrBufferPlainText != nullptr) &&
(!byarrKey->empty() && byarrKey->size() % 32 == 0)) {
```

```
return pEncryptionMode->Encryption(byarrBufferPlainText, byarrKey);
      else {
            return nullptr;
      }
}
vector<uint8 t>* AES 256::Decrypt(vector<uint8 t>* byarrBufferCipherText,
vector<uint8 t>* byarrKey) {
      if ((!byarrBufferCipherText->empty() && byarrBufferCipherText != nullptr
&& byarrBufferCipherText->size() % 16 == 0) && (!byarrKey->empty() && byarrKey-
>size() % 32 == 0)) {
            return pEncryptionMode->Decryption(byarrBufferCipherText,
byarrKey);
     }
      else {
           return nullptr;
/*End AES 256 Methods Realization*/
                             файл EncryptionMode.h
#ifndef ENCRYPTIONMODE H
#define ENCRYPTIONMODE H
#include "Rijndael.h"
#include <thread>
using namespace std;
/*Interface Encryption Mode Class*/
class IEncryptionMode {
protected:
     Rijndael* pRijndael{ nullptr };
      IEncryptionMode(Rijndael* pRijndael) : pRijndael(pRijndael) {};
      virtual vector<uint8 t>* Encryption(vector<uint8 t>* PlainText,
vector<uint8 t>* Key) = 0;
      virtual vector<uint8 t>* Decryption(std::vector<uint8 t>* CipherText,
vector<uint8 t>* Key) = 0;
      void AdditionBlocksRatio(vector<uint8 t>* arrbyBufferPublicText);
};
/*ECB Encryption Mode Class*/
class ECB : public IEncryptionMode {
private:
      /*Realization Multi threading*/
      void ThreadEncription(vector<uint8 t>* byarrBufferCipherText,
vector<uint8 t>* byarrBufferPlainText, vector<uint8 t>* byarrKey, uint64 t
qwStartBlock, uint64 t qwEndBlock);
      void ThreadDecryption(vector<uint8 t>* byarrBufferPlainText,
vector<uint8 t>* byarrBufferCipherText, vector<uint8 t>* byarrKey, uint64 t
qwStartBlock, uint64 t qwEndBlock);
public:
      ECB(Rijndael* pRijndael) : IEncryptionMode(pRijndael) {};
```

```
vector<uint8 t>* Encryption(vector<uint8 t>* PlainText, vector<uint8 t>*
Key) override;
     vector<uint8 t>* Decryption(vector<uint8 t>* CipherText, vector<uint8 t>*
Key) override;
};
/*CTR Encryption Mode Class*/
class CTR : public IEncryptionMode {
private:
      /*Realization Multi threading*/
      void ThreadEncription(vector<uint8 t> IV, vector<uint8 t>*
byarrBufferCipherText, vector<uint8 t>* byarrBufferPlainText, vector<uint8 t>*
byarrKey, uint64 t qwStartBlock, uint64 t qwEndBlock);
      void ThreadDecryption(vector<uint8 t> IV, vector<uint8 t>*
byarrBufferPlainText, vector<uint8 t>* byarrBufferCipherText, vector<uint8 t>*
byarrKey, uint64 t qwStartBlock, uint64 t qwEndBlock);
public:
      CTR(Rijndael* pRijndael) : IEncryptionMode(pRijndael) {};
     vector<uint8 t>* Encryption(vector<uint8 t>* PlainText, vector<uint8 t>*
Key) override;
     vector<uint8 t>* Decryption(vector<uint8 t>* CipherText, vector<uint8 t>*
Key) override;
};
/*OFB Encryption Mode Class*/
class OFB : public IEncryptionMode {
public:
      OFB(Rijndael* pRijndael) : IEncryptionMode(pRijndael) {};
     vector<uint8 t>* Encryption(vector<uint8 t>* PlainText, vector<uint8 t>*
Key) override;
     vector<uint8 t>* Decryption(vector<uint8 t>* CipherText, vector<uint8 t>*
Key) override;
};
#endif //ENCRYPTIONMODE h
                            файл EncryptionMode.cpp
#include "EncryptionMode.h"
#include <random>
#include <chrono>
/*Start InterfaceEncryptionMode Methods Realization*/
void IEncryptionMode::AdditionBlocksRatio(vector<uint8 t>*
arrbyBufferPublicText) {
      //Work by GOST 34.13-2015
      arrbyBufferPublicText->push back(0x80);
      for (uint8 t i = 0; i < (arrbyBufferPublicText->size() % 16); i++) {
arrbyBufferPublicText->push back(0x00); }
/*End InterfaceEncryptionMode Methods Realization*/
/*Start ECB Methods Realization*/
```

```
void ECB::ThreadEncription(vector<uint8 t>* byarrBufferCipherText,
vector<uint8 t>* byarrBufferPlainText, vector<uint8 t>* byarrKey, uint64 t
qwStartBlock, uint64_t qwEndBlock) {
      vector<uint8 t > byarrBlockCipherText;
      for (uint64 t qwCurrentBlock = qwStartBlock; qwCurrentBlock < qwEndBlock;
qwCurrentBlock++) {
            byarrBlockCipherText = _pRijndael-
>Encrypt(vector<uint8 t>(byarrBufferPlainText->begin() + qwCurrentBlock * 16,
byarrBufferPlainText->begin() + (qwCurrentBlock + 1) * 16), byarrKey);
            byarrBufferCipherText->insert(byarrBufferCipherText->end(),
byarrBlockCipherText.begin(), byarrBlockCipherText.end());
           byarrBlockCipherText.clear();
      }
      return;
}
vector<uint8 t>* ECB::Encryption(vector<uint8 t>* byarrBufferPlainText,
vector<uint8 t>* byarrKey) {
      //Check AdditionBlockRatio
      if (byarrBufferPlainText->size() % 16 != 0) {
AdditionBlocksRatio(byarrBufferPlainText); }
      vector<uint8 t>* byarrBufferCipherText = new vector<uint8 t>;
      vector<thread*> ParentArrayChildThreads;
      vector<vector<uint8 t>>
ThreadsBuffers byarrCipherText(thread::hardware concurrency());
      uint64 t qwSizePlainTextBlocks = byarrBufferPlainText->size() / 16;
      //Use One Main Thread Where SizePlainTextBlocks < 1024 for One CPU Thread
      if (qwSizePlainTextBlocks < thread::hardware concurrency() * 1024) {
            ThreadEncription(byarrBufferCipherText, byarrBufferPlainText,
byarrKey, 0, qwSizePlainTextBlocks);
           return byarrBufferCipherText;
      /*Multi threading realization*/
      uint64 t qwSizeBufferOfBlocksToOneThread = byarrBufferPlainText->size() /
(16 * thread::hardware concurrency());
      uint64 t qwCurrentStartBlock = 0;
      uint64 t qwCurrentEndBlock = qwCurrentStartBlock +
qwSizeBufferOfBlocksToOneThread;
      uint8 t byCurrentThread = 0;
      while (qwCurrentStartBlock != qwSizePlainTextBlocks) {
            if ((ParentArrayChildThreads.size() ==
thread::hardware concurrency() - 1)) {
                 qwCurrentEndBlock = qwSizePlainTextBlocks;
                  ParentArrayChildThreads.push back(new thread([this,
&byCurrentThread, &ThreadsBuffers byarrCipherText, &byarrBufferPlainText,
&byarrKey, qwCurrentStartBlock, qwCurrentEndBlock]() { this-
>ThreadEncription(&ThreadsBuffers byarrCipherText[byCurrentThread],
byarrBufferPlainText, byarrKey, qwCurrentStartBlock, qwCurrentEndBlock); }));
                 bvCurrentThread++;
                 qwCurrentStartBlock = qwCurrentEndBlock;
           else {
                 ParentArrayChildThreads.push back(new thread([this,
&byCurrentThread, &ThreadsBuffers byarrCipherText, &byarrBufferPlainText,
&byarrKey, qwCurrentStartBlock, qwCurrentEndBlock]() { this-
>ThreadEncription(&ThreadsBuffers byarrCipherText[byCurrentThread],
byarrBufferPlainText, byarrKey, qwCurrentStartBlock, qwCurrentEndBlock); }));
```

```
bvCurrentThread++;
                  qwCurrentStartBlock = qwCurrentEndBlock;
                  gwCurrentEndBlock += gwSizeBufferOfBlocksToOneThread;
            }
      }
      for (uint8 t i = 0; i < ParentArrayChildThreads.size(); i++) {</pre>
            //Parent Wait your Child Threads For Write Final Result
            ParentArrayChildThreads[i]->join();
            byarrBufferCipherText->insert(byarrBufferCipherText->end(),
ThreadsBuffers byarrCipherText[i].begin(),
ThreadsBuffers byarrCipherText[i].end());
            delete ParentArrayChildThreads[i];
            ThreadsBuffers byarrCipherText[i].clear();
      }
      return byarrBufferCipherText;
}
void ECB::ThreadDecryption(vector<uint8 t>* byarrBufferPlainText,
vector<uint8 t>* byarrBufferCipherText, vector<uint8 t>* byarrKey, uint64 t
qwStartBlock, uint64 t qwEndBlock) {
      vector<uint8 t> byarrBlockPlainText;
      for (uint64 t dwCurrentBlock = qwStartBlock; dwCurrentBlock < qwEndBlock;</pre>
dwCurrentBlock++) {
           byarrBlockPlainText = pRijndael-
>Decrypt(vector<uint8 t>(byarrBufferCipherText->begin() + dwCurrentBlock * 16,
byarrBufferCipherText->begin() + (dwCurrentBlock + 1) * 16), byarrKey);
           byarrBufferPlainText->insert(byarrBufferPlainText->end(),
byarrBlockPlainText.begin(), byarrBlockPlainText.end());
           byarrBlockPlainText.clear();
      return;
}
vector<uint8 t>* ECB::Decryption(vector<uint8 t>* byarrBufferCipherText,
vector<uint8 t>* byarrKey) {
      vector<uint8 t>* byarrBufferPlainText = new vector<uint8 t>;
      vector<thread*> ParentArrayChildThreads;
      vector<vector<uint8 t>>
ThreadsBuffers byarrPlainText(thread::hardware concurrency());
      uint64 t qwSizeCipherTextBlocks = byarrBufferCipherText->size() / 16;
      //Use One Main Thread Where SizeCipherTextBlocks < 1024 for One CPU Thread
      if (qwSizeCipherTextBlocks < thread::hardware concurrency() * 1024) {
            ThreadDecryption(byarrBufferPlainText, byarrBufferCipherText,
byarrKey, 0, qwSizeCipherTextBlocks);
           return byarrBufferPlainText;
      /*Multi threading realization*/
     uint64_t qwSizeBufferOfBlocksToOneThread = byarrBufferCipherText->size() /
(16 * thread::hardware concurrency());
      uint64_t qwCurrentStartBlock = 0;
      uint64 t qwCurrentEndBlock = qwCurrentStartBlock +
qwSizeBufferOfBlocksToOneThread;
      uint8 t byCurrentThread = 0;
      while (qwCurrentStartBlock != qwSizeCipherTextBlocks) {
            if ((ParentArrayChildThreads.size() ==
```

```
thread::hardware concurrency() - 1)) {
                  qwCurrentEndBlock = qwSizeCipherTextBlocks;
                  ParentArrayChildThreads.push back(new thread([this,
&byCurrentThread, &ThreadsBuffers byarrPlainText, &byarrBufferCipherText,
&byarrKey, qwCurrentStartBlock, qwCurrentEndBlock]() { this-
>ThreadDecryption(&ThreadsBuffers byarrPlainText[byCurrentThread],
byarrBufferCipherText, byarrKey, qwCurrentStartBlock, qwCurrentEndBlock); }));
                  byCurrentThread++;
                  qwCurrentStartBlock = qwCurrentEndBlock;
            else {
                  ParentArrayChildThreads.push back(new thread([this,
&byCurrentThread, &ThreadsBuffers_byarrPlainText, &byarrBufferCipherText,
&byarrKey, qwCurrentStartBlock, qwCurrentEndBlock]() { this-
>ThreadDecryption(&ThreadsBuffers_byarrPlainText[byCurrentThread],
byarrBufferCipherText, byarrKey, qwCurrentStartBlock, qwCurrentEndBlock); }));
                 byCurrentThread++;
                  qwCurrentStartBlock = qwCurrentEndBlock;
                  qwCurrentEndBlock += qwSizeBufferOfBlocksToOneThread;
            }
      }
      for (uint8 t i = 0; i < ParentArrayChildThreads.size(); i++) {</pre>
            //Parent Wait your Child Threads For Write Final Result
            ParentArrayChildThreads[i]->join();
            byarrBufferPlainText->insert(byarrBufferPlainText->end(),
ThreadsBuffers byarrPlainText[i].begin(),
ThreadsBuffers byarrPlainText[i].end());
            delete ParentArrayChildThreads[i];
            ThreadsBuffers byarrPlainText[i].clear();
      }
      return byarrBufferPlainText;
/*End ECB Methods Realization*/
/*Start CTR Methods Realization*/
void CTR::ThreadEncription(vector<uint8_t> IV, vector<uint8 t>*
byarrBufferCipherText, vector<uint8 t>* byarrBufferPlainText, vector<uint8 t>*
byarrKey, uint64 t qwStartBlock, uint64 t qwEndBlock) {
      union FormattedGeneratorNumbers {
            uint8 t byArray[16];
            uint64 t qwArray[2];
      FormattedGeneratorNumbers FormatIV;
      for (uint8 t i = 0; i < 16; i++) { FormatIV.byArray[i] = IV[i]; }
      vector<uint8 t> IV(IV);
      vector<uint8 t> byarrBlockCipherText;
      for (uint64_t qwCurrentBlock = qwStartBlock; qwCurrentBlock < qwEndBlock;</pre>
qwCurrentBlock++) {
           byarrBlockCipherText = pRijndael-
>Encrypt(vector<uint8_t>(_IV.begin(), _IV.end()), byarrKey);
            for (uint8 t i = 0; i < 16; i++) { byarrBlockCipherText[i] ^=</pre>
(*byarrBufferPlainText) [qwCurrentBlock * 16 + i]; }
            //Add Counter += 1 (if dwCurrentBlock % 2 == 0 -> add +1 to hight 64
bits IV) (else -> add +1 to low 64 bits IV)
            if (qwCurrentBlock % 2 == 0) { FormatIV.qwArray[0]++; }
            else { FormatIV.qwArray[1]++; }
```

```
//Update Counter
            IV.clear();
            for (uint8 t i : FormatIV.byArray) { _IV.push_back(i); }
            //Add Cipher Text in Buffer
            byarrBufferCipherText->insert(byarrBufferCipherText->end(),
byarrBlockCipherText.begin(), byarrBlockCipherText.end());
           byarrBlockCipherText.clear();
      }
      return;
}
vector<uint8 t>* CTR::Encryption(vector<uint8 t>* byarrBufferPlainText,
vector<uint8_t>* byarrKey) {
      union FormattedGeneratorNumbers{
           uint8 t byArray[16];
            uint64 t qwArray[2];
      };
      FormattedGeneratorNumbers FormatIV;
      //Get current time in nanoseconds to mt19937 64 Seed
      auto current time now = chrono::high resolution clock::now();
      mt19937 64 urandom generator;
      urandom generator.seed(current time now.time since epoch().count());
      //Generate IV
      FormatIV.qwArray[0] = urandom generator();
      FormatIV.qwArray[1] = urandom generator();
      //Write IV, Where IV = Counter
      vector<uint8 t> IV;
      for (uint8 t i : FormatIV.byArray) { IV.push back(i); }
      //Output Buffer
      vector<uint8 t>* byarrBufferCipherText = new vector<uint8 t>;
      //Insert IV in BufferCipherText
     byarrBufferCipherText->insert(byarrBufferCipherText->end(), IV.begin(),
IV.end());
      //Check AdditionBlockRatio
      if (byarrBufferPlainText->size() % 16 != 0) {
AdditionBlocksRatio(byarrBufferPlainText); }
      vector<thread*> ParentArrayChildThreads;
      vector<vector<uint8 t>>
ThreadsBuffers byarrCipherText(thread::hardware concurrency());
      uint64 t qwSizePlainTextBlocks = byarrBufferPlainText->size() / 16;
      //Use One Main Thread Where SizePlainTextBlocks < 1024 for One CPU Thread
      if (qwSizePlainTextBlocks < thread::hardware concurrency() * 1024) {</pre>
           ThreadEncription(IV, byarrBufferCipherText, byarrBufferPlainText,
byarrKey, 0, qwSizePlainTextBlocks);
           return byarrBufferCipherText;
      /*Multi threading realization*/
     uint64 t qwSizeBufferOfBlocksToOneThread = byarrBufferPlainText->size() /
(16 * thread::hardware concurrency());
      uint64 t qwCurrentStartBlock = 0;
```

```
uint64 t gwCurrentEndBlock = gwCurrentStartBlock +
gwSizeBufferOfBlocksToOneThread;
      uint8 t byCurrentThread = 0;
      while (qwCurrentStartBlock != qwSizePlainTextBlocks) {
            if ((ParentArrayChildThreads.size() ==
thread::hardware concurrency() - 1)) {
                  qwCurrentEndBlock = qwSizePlainTextBlocks;
                  ParentArrayChildThreads.push back(new thread([this, &IV,
&byCurrentThread, &ThreadsBuffers_byarrCipherText, &byarrBufferPlainText,
&byarrKey, qwCurrentStartBlock, qwCurrentEndBlock]() { this-
>ThreadEncription(IV, &ThreadsBuffers_byarrCipherText[byCurrentThread],
byarrBufferPlainText, byarrKey, qwCurrentStartBlock, qwCurrentEndBlock); }));
                 byCurrentThread++;
                  qwCurrentStartBlock = qwCurrentEndBlock;
            }
            else {
                  ParentArrayChildThreads.push back(new thread([this, &IV,
&byCurrentThread, &ThreadsBuffers byarrCipherText, &byarrBufferPlainText,
&byarrKey, qwCurrentStartBlock, qwCurrentEndBlock]() { this-
>ThreadEncription(IV, &ThreadsBuffers_byarrCipherText[byCurrentThread],
byarrBufferPlainText, byarrKey, qwCurrentStartBlock, qwCurrentEndBlock); }));
                 byCurrentThread++;
            }
            //Update Counter For Next Thread
            for (auto qwCurrentBlock = qwCurrentStartBlock; qwCurrentBlock <</pre>
qwCurrentEndBlock; qwCurrentBlock++) {
                  //Add Counter += 1 (if dwCurrentBlock % 2 == 0 -> add +1 to
hight 64 bits IV) (else -> add +1 to low 64 bits IV)
                  if (gwCurrentBlock % 2 == 0) { FormatIV.gwArray[0]++; }
                  else { FormatIV.qwArray[1]++; }
            }
            //Update qwCurrentStartBlock And qwCurrentEndBlock
            qwCurrentStartBlock = qwCurrentEndBlock;
            qwCurrentEndBlock += qwSizeBufferOfBlocksToOneThread;
            //Update Counter
            IV.clear();
            for (uint8 t i : FormatIV.byArray) { IV.push back(i); }
      for (uint8 t i = 0; i < ParentArrayChildThreads.size(); i++) {</pre>
            //Parent Wait your Child Threads For Write Final Result
            ParentArrayChildThreads[i]->join();
           byarrBufferCipherText->insert(byarrBufferCipherText->end(),
ThreadsBuffers_byarrCipherText[i].begin(),
ThreadsBuffers byarrCipherText[i].end());
            delete ParentArrayChildThreads[i];
            ThreadsBuffers byarrCipherText[i].clear();
      return byarrBufferCipherText;
}
void CTR::ThreadDecryption(vector<uint8 t> IV, vector<uint8 t>*
byarrBufferPlainText, vector<uint8 t>* byarrBufferCipherText, vector<uint8 t>*
byarrKey, uint64 t qwStartBlock, uint64_t qwEndBlock) {
      union FormattedGeneratorNumbers {
            uint8 t byArray[16];
            uint64 t qwArray[2];
      };
      FormattedGeneratorNumbers FormatIV;
```

```
for (uint8 t i = 0; i < 16; i++) { FormatIV.byArray[i] = IV[i]; }
      vector<uint8 t> IV(IV);
      vector<uint8 t> byarrBlockCipherText;
      for (uint64 t qwCurrentBlock = qwStartBlock; qwCurrentBlock < qwEndBlock;</pre>
qwCurrentBlock++) {
            byarrBlockCipherText = pRijndael-
>Encrypt(vector<uint8_t>(_IV.begin(), _IV.end()), byarrKey);
            for (uint8 t i = 0; i < 16; i++) { byarrBlockCipherText[i] ^=
(*byarrBufferCipherText)[qwCurrentBlock * 16 + i]; }
            //Revert add Counter +=1 because qwCurrentStartBlock Start with 1;
            //Add Counter += 1 (if dwCurrentBlock % 2 == 1 -> add +1 to hight 64
bits IV) (else -> add +1 to low 64 bits IV)
            if (qwCurrentBlock % 2 == 1) { FormatIV.qwArray[0]++; }
            else { FormatIV.qwArray[1]++; }
            //Update Counter
            IV.clear();
            for (uint8 t i : FormatIV.byArray) {    IV.push back(i); }
            //Add Cipher Text in Buffer
           byarrBufferPlainText->insert(byarrBufferPlainText->end(),
byarrBlockCipherText.begin(), byarrBlockCipherText.end());
           byarrBlockCipherText.clear();
     return;
}
vector<uint8 t>* CTR::Decryption(vector<uint8 t>* byarrBufferCipherText,
vector<uint8 t>* byarrKey) {
      union FormattedGeneratorNumbers {
            uint8 t byArray[16];
            uint64 t qwArray[2];
      };
      FormattedGeneratorNumbers FormatIV;
      //Write IV, Where IV = Counter
      vector<uint8_t> IV(byarrBufferCipherText->begin(), byarrBufferCipherText-
>begin() + 16);
      for (uint8 t i = 0; i < 16; i++) { FormatIV.byArray[i] = IV[i]; }
      //Output Buffer
      vector<uint8 t>* byarrBufferPlainText = new vector<uint8 t>;
      vector<thread*> ParentArrayChildThreads;
      vector<vector<uint8 t>>
ThreadsBuffers byarrPlainText(thread::hardware concurrency());
      uint64 t qwSizeCipherTextBlocks = byarrBufferCipherText->size() / 16;
      //Use One Main Thread Where SizePlainTextBlocks < 1024 for One CPU Thread
      if (qwSizeCipherTextBlocks < thread::hardware concurrency() * 1024) {</pre>
           ThreadDecryption(IV, byarrBufferPlainText, byarrBufferCipherText,
byarrKey, 1, qwSizeCipherTextBlocks);
           return byarrBufferPlainText;
      }
      /*Multi threading realization*/
     uint64 t qwSizeBufferOfBlocksToOneThread = byarrBufferCipherText->size() /
(16 * thread::hardware concurrency());
```

```
uint64 t qwCurrentStartBlock = 1;
      uint64 t qwCurrentEndBlock = qwCurrentStartBlock +
qwSizeBufferOfBlocksToOneThread;
      uint8 t byCurrentThread = 0;
      while (qwCurrentStartBlock != qwSizeCipherTextBlocks) {
            if ((ParentArrayChildThreads.size() ==
thread::hardware concurrency() - 1)) {
                  qwCurrentEndBlock = qwSizeCipherTextBlocks;
                  ParentArrayChildThreads.push back(new thread([this, &IV,
&byCurrentThread, &ThreadsBuffers byarrPlainText, &byarrBufferCipherText,
&byarrKey, qwCurrentStartBlock, qwCurrentEndBlock]() { this-
>ThreadDecryption(IV, &ThreadsBuffers byarrPlainText[byCurrentThread],
byarrBufferCipherText, byarrKey, qwCurrentStartBlock, qwCurrentEndBlock); }));
                 byCurrentThread++;
                  qwCurrentStartBlock = qwCurrentEndBlock;
            }
            else {
                  ParentArrayChildThreads.push back(new thread([this, &IV,
&byCurrentThread, &ThreadsBuffers byarrPlainText, &byarrBufferCipherText,
&byarrKey, qwCurrentStartBlock, qwCurrentEndBlock]() { this-
>ThreadDecryption(IV, &ThreadsBuffers byarrPlainText[byCurrentThread],
byarrBufferCipherText, byarrKey, qwCurrentStartBlock, qwCurrentEndBlock); }));
                 byCurrentThread++;
            //Update Counter For Next Thread
            for (auto qwCurrentBlock = qwCurrentStartBlock; qwCurrentBlock <</pre>
qwCurrentEndBlock; qwCurrentBlock++) {
                  //Revert add Counter +=1 because dwCurrentBlock Start with 1;
                 //Add Counter += 1 (if dwCurrentBlock % 2 == 1 -> add +1 to
hight 64 bits IV) (else -> add +1 to low 64 bits IV)
                  if (qwCurrentBlock % 2 == 1) { FormatIV.qwArray[0]++; }
                  else { FormatIV.qwArray[1]++; }
            }
            //Update qwCurrentStartBlock And qwCurrentEndBlock
            qwCurrentStartBlock = qwCurrentEndBlock;
            qwCurrentEndBlock += qwSizeBufferOfBlocksToOneThread;
            //Update Counter
            IV.clear();
            for (uint8 t i : FormatIV.byArray) { IV.push back(i); }
      for (uint8 t i = 0; i < ParentArrayChildThreads.size(); i++) {</pre>
            //Parent Wait your Child Threads For Write Final Result
            ParentArrayChildThreads[i]->join();
           byarrBufferPlainText->insert(byarrBufferPlainText->end(),
ThreadsBuffers byarrPlainText[i].begin(),
ThreadsBuffers byarrPlainText[i].end());
            delete ParentArrayChildThreads[i];
            ThreadsBuffers_byarrPlainText[i].clear();
      return byarrBufferPlainText;
/*End CTR Methods Realization*/
/*Start OFB Methods Realization*/
vector<uint8 t>* OFB::Encryption(vector<uint8 t>* byarrBufferPlainText,
vector<uint8 t>* byarrKey) {
      union FormattedGeneratorNumbers {
```

```
uint8 t byArray[16];
            uint64_t qwArray[2];
      } :
      FormattedGeneratorNumbers FormatIV;
      //Get current time in nanoseconds to mt19937 64 Seed
      auto current time now = chrono::high resolution clock::now();
      mt19937 64 urandom generator;
      //Set Seed
      urandom generator.seed(current time now.time since epoch().count());
      //Generate IV
      FormatIV.qwArray[0] = urandom generator();
      FormatIV.qwArray[1] = urandom generator();
      //Write IV, Where IV = Counter
      vector<uint8 t> IV;
      for (uint8 t i : FormatIV.byArray) { IV.push back(i); }
      //Output Buffer
      vector<uint8 t>* arrbyBufferCipherText = new vector<uint8 t>;
      //Insert IV in BufferCipherText
      arrbyBufferCipherText->insert(arrbyBufferCipherText->end(), IV.begin(),
IV.end());
      //Check AdditionBlockRatio
      if (byarrBufferPlainText->size() % 16 != 0) {
AdditionBlocksRatio(byarrBufferPlainText); }
      vector<uint8 t> BlockCipherText;
      for (uint32 t dwCurrentBlock = 0; dwCurrentBlock < (byarrBufferPlainText-
>size() / 16); dwCurrentBlock++) {
            IV = pRijndael->Encrypt(vector<uint8 t>(IV.begin(), IV.end()),
byarrKey);
            for (uint8 t i = 0; i < 16; i++) { BlockCipherText.push back(IV[i] ^
(*byarrBufferPlainText)[dwCurrentBlock * 16 + i]); }
            //Add Cipher Text in Buffer
            arrbyBufferCipherText->insert(arrbyBufferCipherText->end(),
BlockCipherText.begin(), BlockCipherText.end());
           BlockCipherText.clear();
      return arrbyBufferCipherText;
vector<uint8 t>* OFB::Decryption(vector<uint8 t>* byarrBufferCipherText,
vector<uint8 t>* byarrKey) {
      union FormattedGeneratorNumbers {
           uint8 t byArray[16];
            uint64 t qwArray[2];
      };
      FormattedGeneratorNumbers FormatIV;
      //Write IV, Where IV = Counter
      vector<uint8 t> IV(byarrBufferCipherText->begin(), byarrBufferCipherText-
>begin() + 16);
      for (uint8 t i = 0; i < 16; i++) { FormatIV.byArray[i] = IV[i]; }
      //Output Buffer
```

II. Реализация хеш-функции. Хеш-функция SHA-512

Лабораторная работа №2

Для выполнения лабораторной работы по реализации криптографического протокола TLS необходима реализация криптографических примитивов, которые используются при построении протокола. Одним из таковых является хеш-функция, которая позволяет вычислить «цифровой слепок» (хеш-значение) сообщения. В работе будет реализована быстрая для современных х64 ЦП хешфункция семейства SHA2 под названием SHA-512.

1. Описание

Рассмотрим стандарт FIPS (Федеральный стандарт обработки информации) PUB 180-4, объединяющий все семейство хеш-функций SHA1 и SHA2. Остановимся на хеш-функциях семейства SHA2.

SHA-2 Хеш-функции разработаны Агентством национальной безопасности США и опубликованы Национальным институтом стандартов и технологий в федеральном стандарте обработки информации FIPS PUB 180-2 в августе 2002 года. В этот стандарт также вошла хеш-функция SHA-1, разработанная в 1995 году. В феврале 2004 года в FIPS PUB 180-2 была добавлена SHA-224. В октябре 2008 года вышла новая редакция стандарта – FIPS PUB 180-3. В августе 2015 года вышла последняя на данный момент 180-4, в которой были добавлены функции SHAредакция FIPS PUB 512/256 и SHA-512/224, основанные на SHA-512 (поскольку на 64-битных архитектурах SHA-512 работает быстрее, чем SHA-256). Длина хеш-значения сообщения алгоритма SHA-512 равна 512 бит.

Хеш-алгоритмы, указанные в этом стандарте FIPS PUB 180-4 называются безопасными потому, что по заданному алгоритму невозможно вычислить следующее:

- 1) восстановить сообщение по конкретному хеш-значению сообщения;
- 2) найти два различных сообщения, у которых одно и тот же хеш-значение сообщения (найти коллизию). Любые изменения в сообщении, с очень высокой вероятностью, приводят к различным хеш-значениям.

2. Основные операции

Помимо основных (базовых) операций, используемых в ЭВМ: XOR, AND, OR, NE (¬), сложение по модулю 2^{64} , вводятся операции правого поворота (ROTR) и правого сдвига (которое также присутствует в ЭВМ) (SHR).

 $ROTR^{n}(x)$ – поворот вправо (циклический правый сдвиг) операция, где x это 64 битное слово и n целое число, которое $0 \le n < 64$, операция математически определена как: $ROTR^{n}(x) = (x >> n) \lor (x << 64 - n)$.

 $SHR^{n}(x)$ — операция правого сдвига, где x это 64 битное слово и n целое число, которое $0 \le n < 64$, операция математически определена как: $SHR^{n}(x)=x$ >> n.

3. Функции и константы

3.1 Функции

$$Ch(x, y, z) = (x^{\wedge} y) \oplus (\neg x^{\wedge} z)$$

$$Maj(x, y, z) = (x^{\wedge} y) \oplus (x^{\wedge} z) \oplus (y^{\wedge} z)$$

$$\sum_{0}^{\{512\}}(x) = ROTR^{28}(x) \oplus ROTR^{34}(x) \oplus ROTR^{39}(x)$$

$$\sum_{1}^{\{512\}}(x) = ROTR^{14}(x) \oplus ROTR^{18}(x) \oplus ROTR^{41}(x)$$

$$\sigma_{0}^{\{512\}}(x) = ROTR^{1}(x) \oplus ROTR^{8}(x) \oplus SHR^{7}(x)$$

$$\sigma_{1}^{\{512\}}(x) = ROTR^{19}(x) \oplus ROTR^{61}(x) \oplus SHR^{6}(x)$$

3.2 Константы

SHA-512 использует последовательности из 80 констант по 64 битных слов $K_0^{\{512\}}, K_1^{\{512\}}, ..., K_{79}^{\{512\}}$.

```
428a2f98d728ae22 7137449123ef65cd b5c0fbcfec4d3b2f e9b5dba58189dbbc
3956c25bf348b538 59f111f1b605d019 923f82a4af194f9b ab1c5ed5da6d8118
d807aa98a3030242 12835b0145706fbe 243185be4ee4b28c 550c7dc3d5ffb4e2
72be5d74f27b896f 80deb1fe3b1696b1 9bdc06a725c71235 c19bf174cf692694
e49b69c19ef14ad2 efbe4786384f25e3 0fc19dc68b8cd5b5 240ca1cc77ac9c65
2de92c6f592b0275 4a7484aa6ea6e483 5cb0a9dcbd41fbd4 76f988da831153b5
983e5152ee66dfab a831c66d2db43210 b00327c898fb213f bf597fc7beef0ee4
c6e00bf33da88fc2 d5a79147930aa725 06ca6351e003826f 142929670a0e6e70
27b70a8546d22ffc 2e1b21385c26c926 4d2c6dfc5ac42aed 53380d139d95b3df
650a73548baf63de 766a0abb3c77b2a8 81c2c92e47edaee6 92722c851482353b
a2bfe8a14cf10364 a81a664bbc423001 c24b8b70d0f89791 c76c51a30654be30
d192e819d6ef5218 d69906245565a910 f40e35855771202a 106aa07032bbd1b8
19a4c116b8d2d0c8 1e376c085141ab53 2748774cdf8eeb99 34b0bcb5e19b48a8
391c0cb3c5c95a63 4ed8aa4ae3418acb 5b9cca4f7763e373 682e6ff3d6b2b8a3
748f82ee5defb2fc 78a5636f43172f60 84c87814a1f0ab72 8cc702081a6439ec
90befffa23631e28 a4506cebde82bde9 bef9a3f7b2c67915 c67178f2e372532b
ca273eceea26619c d186b8c721c0c207 eada7dd6cde0eb1e f57d4f7fee6ed178
06f067aa72176fba 0a637dc5a2c898a6 113f9804bef90dae 1b710b35131c471b
28db77f523047d84 32caab7b40c72493 3c9ebe0a15c9bebc 431d67c49c100d4c
4cc5d4becb3e42b6 597f299cfc657e2a 5fcb6fab3ad6faec 6c44198c4a475817
```

4. Подготовка к вычислению хеш-значения

4.1 Дополнение сообщения

Предположим, что длина сообщения M, измеренное в битах, равно λ бит.

Добавим в конец бит равный «I», за ним последующие k нулевых битов, где k есть маленькое неотрицательное решение сравнения $\lambda + 1 + k \equiv 896 (mod\ 1024)$.

Затем после всех предыдущих операций добавим в конец 128 битный блок, который есть двоичное представление длины сообщения λ .

Например, сообщение составленное из байт «abc» (1 байт равен 8 бит ASCII) в битах имеет длину $8\times 3=24$ бит, добавим к сообщению бит «1», затем добавим 896-(24+1)=871 нулевых битов, и только после этого добавим 128 битное представление длины сообщения. На выходе получаем 1024 битное дополненное сообщение.

Длина дополненного сообщения составляет 1024 бита.

4.2 Получение сообщения

Для SHA-512 сообщение и его дополнение представляется как N 1024 битных блоков, $M^{(1)}$, $M^{(2)}$,..., $M^{(N)}$. Так, полученный 1024 битный блок может быть представлен как 16 64 битных слов, первый 64 битный блок сообщения i обозначается $M_0^{(i)}$, следующий блок в 64 бита обозначается как $M_1^{(i)}$, и так далее до $M_{15}^{(i)}$.

4.3 Настройка инициализации начальных хеш-значений $H^{(0)}$

Для SHA-512 инициализация начальных хеш-значений $H^{(0)}$ представляет собой восемь 64 битных слов в шестнадцатеричной системе счисления:

 $H_0^{(0)} = 6a09e667f3bcc908$ $H_1^{(0)} = bb67ae8584caa73b$ $H_2^{(0)} = 3c6ef372fe94f82b$ $H_3^{(0)} = a54ff53a5f1d36f1$ $H_4^{(0)} = 510e527fade682d1$ $H_5^{(0)} = 9b05688c2b3e6c1f$ $H_6^{(0)} = 1f83d9abfb41bd6b$ $H_7^{(0)} = 5be0cd19137e2179$

5. Хеш-функция SHA-512

SHA-512 может быть использован для вычисления хеш-значения сообщения M, имеющего длину λ бит, где $0 \le \lambda < 2^{128}$.

Алгоритм использует:

- 1) Схему представления блока сообщения как восемь 64 битных слов;
- 2) Восемь инициализационных хеш-значений по 64 бита каждое;
- 3) Хеш-значение сообщения представляет собой восемь *64* битных слов. Конечный результат работы алгоритма *SHA-512* это *512* битное хеш-значение сообщения.

Слова в схеме сообщения маркируются как $W_0, W_1, ..., W_{79}$.

Восемь рабочих переменных обозначаются как a, b, c, d, e, f, g, u h.

Слова хеш-значений маркируются как $H_0^{(i)}, H_1^{(i)}, ..., H_7^{(i)}$, которые начинаются с начальных хеш-значений $H^{(0)},$ затем итеративно вычисляются их промежуточные хеш-значения обозначаемые как $H^{(i)},$ закачиваются они хеш-значениями $H^{(N)}$.

SHA512 также использует две временные переменные T_1 и T_2 .

- 5.1 Подготовка к алгоритму SHA-512
 - 1. Установка начальных хеш-значений $H^{(0)}$, описанных в секции 4.3
 - 2. Принимаемое сообщение дополняется и преобразуется по правилам в секциях 4.1 и 4.2.
- 5.2 Вычисление хеш-значения сообщения по алгоритму SHA-512

При вычислении алгоритмом SHA-512 хеш-значения сообщения используются функции и константы, определенные в разделах 3.1 и 3.2. Сложение «+» производится по модулю 2^{64} .

Каждый блок сообщения $M^{(1)}, M^{(2)}, ..., M^{(N)}$ обрабатываются в порядке, используя следующие шаги:

1. Подготовка схемы сообщения $W_0, W_1, ..., W_{79}, \{W_t\}$

$$W_{t} = \begin{cases} M_{t}^{(i)} & 0 \le t \le 15 \\ \\ \sigma_{1}^{\{512\}}(W_{t-2}) + W_{t-7} + \sigma_{0}^{\{512\}}(W_{t-15}) + W_{t-16} & 16 \le t \le 79 \end{cases}$$

2. Инициализация восьми рабочих переменных: a, b, c, d, e, f, g, и h, а также $H^{(i-1)}$ вычисленными хеш-значениями:

```
a = H_0^{(i-1)}
b = H_1^{(i-1)}
c = H_2^{(i-1)}
d = H_3^{(i-1)}
e = H_4^{(i-1)}
f = H_5^{(i-1)}
g = H_6^{(i-1)}
h = H_7^{(i-1)}
```

3. For t=0 to 79: $\begin{cases}
T_1 = h + \sum_{1}^{\{512\}} (e) + Ch(e, f, g) + K_t^{\{512\}} + W_t \\
T_2 = \sum_{0}^{\{512\}} (a) + Maj(a, b, c) \\
h = g \\
g = f \\
f = e \\
e = d + T_1 \\
d = c \\
c = b \\
b = a \\
a = T_1 + T_2
\end{cases}$

4. Вычисление следующих хеш-значений $H^{(i)}$:

$$\begin{split} H_0^{(i)} &= a + H_0^{(i-1)} \\ H_1^{(i)} &= b + H_1^{(i-1)} \\ H_2^{(i)} &= c + H_2^{(i-1)} \\ H_3^{(i)} &= d + H_3^{(i-1)} \\ H_4^{(i)} &= e + H_4^{(i-1)} \\ H_5^{(i)} &= f + H_5^{(i-1)} \\ H_6^{(i)} &= g + H_6^{(i-1)} \\ H_7^{(i)} &= h + H_7^{(i-1)} \end{split}$$

}

После повторения данных этапов один за другим, на протяжении N шагов, итоговое 512 битовое хеш-значение сообщения M будет иметь вид:

$$H_0^{(N)} \left\| H_1^{(N)} \right\| H_2^{(N)} \left\| H_3^{(N)} \right\| H_4^{(N)} \left\| H_5^{(N)} \right\| H_6^{(N)} \left\| H_7^{(N)} \right\|$$

6. Результаты реализации алгоритма SHA-512

Разработка производилась в IDE Microsoft Visual Studio 15 Pro. Для реализации задания лабораторной работы было создано общее решение с именем CryptoProtocols. Реализация алгоритма SHA-512 входит в проект SHA512_Hash решения CryptoProtocols.

Для тестирования корректности разрабатываемых проектов в решении CryptoProtocols был создан отдельный проект GoogleTestingSolutionProject модульного тестирования gtest (для unit testing) и gmock (для проверки корректности вызовов методов). Данные пакеты устанавливались через менеджер пакетов NuGet для Visual Studio.

Результат выполнения тест кейсов (значения взяты из [ссылка]) для проверки корректности работы функции хеширования SHA-512 и фиксации времени выполнения для подсчета производительности работы (т.к. gtest замеряет работу вызовов кейсов в микросекундах, то для повышения точности была использована библиотека <chrono> c++11 с точностью до микросекунд) приведены на Рис. 1.

```
C:\Windows\system32\cmd.exe

| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\Windows\system32\cmd.exe
| C:\W
```

Рис. 1. Результат тестирования реализованного алгоритма SHA-512

Запускался тест на ЦП AMD A6-3410MX (4 ядра, 4 потока) на Рис.2. По полученным данным посчитаем скорость хеширования для данного ЦП. Данные приведены в Табл. 1.

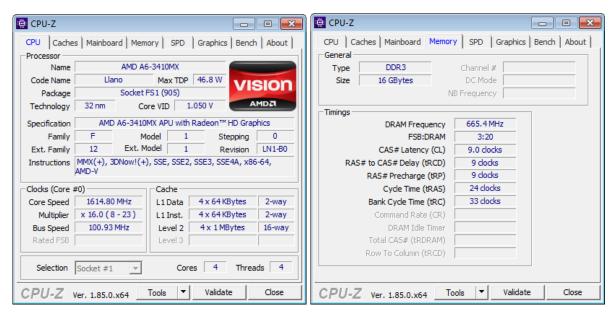


Рис. 2. ЦП АМD А6-3410МX (4 ядра, 4 потока) и ОЗУ

Табл. 1. Скорость выполнения хеширования алгоритма SHA-512

Алгоритм и размер хеш-значения	Размер данных [Мбайт]	Скорость [Мбайт/с]
SHA-512/512 бит	1024	57,711746172

Литература

- 1. FIPS PUB 180-4 «Secure Hash Standard (SHS)» [Интернет ресурс], ссылка https://nvlpubs.nist.gov/nistpubs/FIPS/NIST.FIPS.180-4.pdf
- 2. Test vectors for SHA-1, SHA-2 and SHA-3 [Интернет ресурс], ссылка https://www.di-mgt.com.au/sha_testvectors.html

Листинг кода

файл SHA512.h

```
#ifndef SHA512_H
#define SHA512_H

/*
FIPS PUB 180-4
FEDERAL INFORMATION PROCESSING STANDARDS
PUBLICATION
Secure Hash Standard (SHS)
CATEGORY: COMPUTER SECURITY SUBCATEGORY: CRYPTOGRAPHY
RUSSIAN TECHNOLOGICAL UNIVERSITY [RTU MIREA]
REALIZATION SHA512 HASH FUNCTION
*/
```

```
#include <iostream>
#include <cstring>
#include <vector>
#include <memory>
using namespace std;
namespace AlgorithmSHA512 {
      class SHA512 {
      private:
            uint64_t H0{ 0 };
            uint64 t H1{ 0 };
            uint64 t H2{ 0 };
            uint64 t H3{ 0 };
            uint64 t H4{ 0 };
            uint64 t H5{ 0 };
            uint64 t H6{ 0 };
            uint64 t H7{ 0 };
            vector<uint8 t>* byarrMessage{ nullptr };
            unique ptr<vector<uint64 t>> W{ nullptr };
            unique ptr<vector<uint64 t>> M{ nullptr };
            void PaddingTheMessage();
            void Preprocessing();
            void HashCompulation();
            void HashComplulationBlock();
            uint64 t ROTR(uint64 t x, uint8 t n);
            uint64 t SHR(uint64 t x, uint8 t n);
            uint64 t SIGMA0 (uint64 t x);
            uint64 t SIGMA1(uint64 t x);
            uint64 t sigma0(uint64 t x);
            uint64 t sigmal(uint64 t x);
      public:
            vector<uint8 t>* GetHash(vector<uint8 t>* ptrMessage);
      };
};
#endif //SHA512 H
                                файл SHA512.cpp
#include "SHA512.h"
using namespace AlgorithmSHA512;
#define Ch(x, y, z) (((x) & (y)) ^{\circ} ((~x) & (z)))
\#define Maj(x, y, z) (((x) & (y)) ^ ((x) & (z)) ^ ((y) & (z)))
uint64 t K[80]{
            0x428a2f98d728ae22, 0x7137449123ef65cd, 0xb5c0fbcfec4d3b2f,
0xe9b5dba58189dbbc,
```

```
0x3956c25bf348b538, 0x59f111f1b605d019, 0x923f82a4af194f9b,
0xab1c5ed5da6d8118,
            0xd807aa98a3030242, 0x12835b0145706fbe, 0x243185be4ee4b28c,
0x550c7dc3d5ffb4e2.
            0x72be5d74f27b896f, 0x80deb1fe3b1696b1, 0x9bdc06a725c71235,
0xc19bf174cf692694,
            0xe49b69c19ef14ad2, 0xefbe4786384f25e3, 0x0fc19dc68b8cd5b5,
0x240ca1cc77ac9c65,
            0x2de92c6f592b0275, 0x4a7484aa6ea6e483, 0x5cb0a9dcbd41fbd4,
0x76f988da831153b5,
            0x983e5152ee66dfab, 0xa831c66d2db43210, 0xb00327c898fb213f,
0xbf597fc7beef0ee4,
            0xc6e00bf33da88fc2, 0xd5a79147930aa725, 0x06ca6351e003826f,
0x142929670a0e6e70,
            0x27b70a8546d22ffc, 0x2e1b21385c26c926, 0x4d2c6dfc5ac42aed,
0x53380d139d95b3df,
            0x650a73548baf63de, 0x766a0abb3c77b2a8, 0x81c2c92e47edaee6,
0x92722c851482353b,
            0xa2bfe8a14cf10364, 0xa81a664bbc423001, 0xc24b8b70d0f89791,
0xc76c51a30654be30,
            0xd192e819d6ef5218, 0xd69906245565a910, 0xf40e35855771202a,
0x106aa07032bbd1b8,
            0x19a4c116b8d2d0c8, 0x1e376c085141ab53, 0x2748774cdf8eeb99,
0x34b0bcb5e19b48a8,
            0x391c0cb3c5c95a63, 0x4ed8aa4ae3418acb, 0x5b9cca4f7763e373,
0x682e6ff3d6b2b8a3,
            0x748f82ee5defb2fc, 0x78a5636f43172f60, 0x84c87814a1f0ab72,
0x8cc702081a6439ec,
            0x90befffa23631e28, 0xa4506cebde82bde9, 0xbef9a3f7b2c67915,
0xc67178f2e372532b,
            0xca273eceea26619c, 0xd186b8c721c0c207, 0xeada7dd6cde0eb1e,
0xf57d4f7fee6ed178,
            0x06f067aa72176fba, 0x0a637dc5a2c898a6, 0x113f9804bef90dae,
0x1b710b35131c471b,
            0x28db77f523047d84, 0x32caab7b40c72493, 0x3c9ebe0a15c9bebc,
0x431d67c49c100d4c,
            0x4cc5d4becb3e42b6, 0x597f299cfc657e2a, 0x5fcb6fab3ad6faec,
0x6c44198c4a475817
uint64 t SHA512::ROTR(uint64 t x, uint8_t n) { return ((x >> n) | (x << (64 -
n))); };
uint64 t SHA512::SHR(uint64 t x, uint8 t n) { return (x >> n); };
uint64 t SHA512::SIGMA0(uint64 t x) { return (ROTR(x, 28) ^ ROTR(x, 34) ^
ROTR(x, 39)); };
uint64 t SHA512::SIGMA1(uint64 t x) { return (ROTR(x, 14) ^ ROTR(x, 18) ^
ROTR(x, 41)); };
uint64 t SHA512::sigma0(uint64 t x) { return (ROTR(x, 1) ^{\circ} ROTR(x, 8) ^{\circ} SHR(x,
7)); };
uint64 t SHA512::sigmal(uint64 t x) { return (ROTR(x, 19) ^{\circ} ROTR(x, 61) ^{\circ} SHR(x,
6)); };
void SHA512::PaddingTheMessage() {
      union Transformation {
            uint8 t BytesOfNumber[8];
            uint64 t qwNumber;
      };
      Transformation transformationNumbers;
```

```
uint64 t qwInputMessageSize = byarrMessage->size();
      byarrMessage->push back(0x80);
      /*Add Bytes 0x00 in Massage to resolve equation : [InputMessageSize + 1 +
NumberOfBytes0x00 = 112 \pmod{128}] <=> [1 + 1 + k = 896 \pmod{1024}]*/
      while (byarrMessage->size() % 128 != 112) { byarrMessage->push back(0x00);
}
      /*Add 8 bytes (64 bits) 0x00 because the length of input message is less
2^64 bits*/
      for (uint8 t i = 0; i < 8; i++) { byarrMessage->push back(0x00); }
      /*Add Block 64 bit Number of Bits InputMessageSize*/
      transformationNumbers.qwNumber = 8 * qwInputMessageSize;
      for (int i = 7; i > -1; i--) { byarrMessage-
>push back(transformationNumbers.BytesOfNumber[i]); }
void SHA512::Preprocessing() {
      PaddingTheMessage();
};
void SHA512::HashCompulation() {
      H0 = 0x6a09e667f3bcc908;
     H1 = 0xbb67ae8584caa73b;
     H2 = 0x3c6ef372fe94f82b;
     H3 = 0xa54ff53a5f1d36f1;
     H4 = 0x510e527fade682d1;
     H5 = 0x9b05688c2b3e6c1f;
     H6 = 0x1f83d9abfb41bd6b;
     H7 = 0x5be0cd19137e2179;
      union FormatedMessageToAlgorithm {
            uint64 t M;
            uint8 t ByteArrayOfM[8];
      };
      FormatedMessageToAlgorithm formatMessage;
      for (register uint64 t i = 0; i < byarrMessage->size(); ) {
            while (M->size() != 16) {
                  for (int j = 7; j > -1; j--) {
                        #pragma warning (disable: 4244)
                        formatMessage.ByteArrayOfM[j] = (*byarrMessage)[i];
                        #pragma warning (default: 4244)
                        i++;
                  M->push back(formatMessage.M);
            HashComplulationBlock();
           M->clear();
      }
};
void SHA512::HashComplulationBlock() {
      for (uint8_t t = 0; t < 16; t++) { W->push_back((*M)[t]); }
      for (uint8 t t = 16; t < 80; t++) { W->push back(sigma1((*W)[t - 2]) +
(*W)[t-7] + sigma0((*W)[t-15]) + (*W)[t-16]);
      uint64 t a, b, c, d, e, f, g, h , T1, T2;
      a = H0;
     b = H1;
      c = H2;
```

```
d = H3;
      e = H4;
      f = H5;
      g = H6;
      h = H7;
      for (uint8 t t = 0; t < 80; t++) {
            T1 = h + SIGMA1(e) + Ch(e, f, g) + K[t] + (*W)[t];
            T2 = SIGMA0(a) + Maj(a, b, c);
            h = g;
            g = f;
            f = e;
            e = d + T1;
            d = c;
            c = b;
            b = a;
            a = T1 + T2;
      }
      H0 += a;
      H1 += b;
      H2 += c;
      H3 += d;
      H4 += e;
      H5 += f;
      H6 += g;
      H7 += h;
      W->clear();
};
vector<uint8 t>* SHA512::GetHash(vector<uint8 t>* ptrMessage) {
      byarrMessage = ptrMessage;
      M = make unique<vector<uint64 t>>();
      W = make_unique<vector<uint64_t>>();
      Preprocessing();
      HashCompulation();
      union DigestFormat {
            uint64 t qwH;
            uint8_t byArray[8];
      DigestFormat formatDigest;
      auto Digest = new vector<uint8 t>;
      formatDigest.qwH = H0;
      for (int i = 7; i > -1; i--) { Digest->push back(formatDigest.byArray[i]);
}
      formatDigest.qwH = H1;
      for (int i = 7; i > -1; i--) { Digest->push back(formatDigest.byArray[i]);
}
      formatDigest.qwH = H2;
      for (int i = 7; i > -1; i--) { Digest->push back(formatDigest.byArray[i]);
}
      formatDigest.qwH = H3;
      for (int i = 7; i > -1; i--) { Digest->push back(formatDigest.byArray[i]);
}
      formatDigest.qwH = H4;
      for (int i = 7; i > -1; i--) { Digest->push_back(formatDigest.byArray[i]);
```

```
formatDigest.qwH = H5;
    for (int i = 7; i > -1; i--) { Digest->push_back(formatDigest.byArray[i]);
}

formatDigest.qwH = H6;
    for (int i = 7; i > -1; i--) { Digest->push_back(formatDigest.byArray[i]);
}

formatDigest.qwH = H7;
    for (int i = 7; i > -1; i--) { Digest->push_back(formatDigest.byArray[i]);
}

H0 = H1 = H2 = H3 = H4 = H5 = H6 = H7 = 0;

return Digest;
};
```

III. Реализация цифровой подписи. Алгоритм ЦП ECDSA

Лабораторная работа №3

Для выполнения лабораторной работы по реализации криптографического протокола TLS необходима реализация криптографических примитивов, которые используются при построении протокола. Одним из таковых является цифровая подпись.

Согласно Федеральному закону от 06.04.2011 №63-ФЗ «Об электронной подписи» под электронной подписью понимают - информацию в электронной форме, которая присоединена к другой информации в электронной форме (подписываемой информации) или иным образом связана с такой информацией и которая используется для определения лица, подписывающего информацию.

В данной лабораторной работе будет реализована цифровая подпись на основе алгоритма ECDSA над простым полем (Prime Field).

1. Описание

Стойкость алгоритма цифровой подписи (далее - ЦП) основывается на проблеме дискретного логарифма в группе точек эллиптической кривой. В отличие от проблемы простого дискретного логарифма и проблемы факторизации целого числа, не существует субэкспоненциального алгоритма для проблемы дискретного логарифма в группе точек эллиптической кривой. По этой причине «сила на один бит ключа» существенно выше в алгоритме, который использует эллиптические кривые.

Алгоритм ECDSA в 1999 г. был принят как стандарт ANSI, в 2000 г. — как стандарт IEEE и NIST. Также в 1998 г. алгоритм был принят стандартом ISO. Несмотря на то, что стандарты ЦП созданы совсем недавно и находятся на этапе совершенствования, одним из наиболее перспективных из них на сегодняшний день является ANSI X9.62 ECDSA от 1999 — DSA для эллиптических кривых. На данный момент базовым американским стандартом, описывающим ECDSA, является стандарт от июня 2013 года NIST FIPS PUB 186-4 «Digital Signature Standard».

Д. Брауном (Daniel R. L. Brown) было доказано, что алгоритм ECDSA не является более безопасным, чем DSA. Им было сформулировано ограничение безопасности для ECDSA, которое привело к следующему заключению:

«Если группа эллиптической кривой может быть смоделирована основной группой и её хеш-функция удовлетворяет определенному обоснованному предположению, то ECDSA устойчива к атаке на основе подобранного открытого текста с существующей фальсификацией».

В Российской Федерации с 2001 года существует стандарт, описывающий процессы формирования и проверки ЦП, его последней редакцией является

ГОСТ 34.10-2012 «Процессы формирования и проверки электронной цифровой подписи».

2. Рекомендации NIST по выбору эллиптических кривых

NIST рекомендует выбирать эллиптические кривые трех видов:

- Псевдослучайная кривая над полем GF(p), где p простое;
- Псевдослучайная кривая над полем $GF(2^m)$;
- Псевдослучайная кривая над полем $GF(2^m)$, названные кривыми *Koblitz* или аномальные двоичные кривые.

Каждая эллиптическая кривая имеет базовую точку порядка n, где n – порядок подгруппы группы точек эллиптической кривой. Такая точка в стандарте NIST называется базовой точкой. Каждая кривая имеет свою базовую точку $G = (G_x, G_y)$.

В реализации ЦП в данной работе будет использоваться реализация арифметики для эллиптической кривой над полем GF(p).

3. Эллиптические кривые над простыми полями GF(p)

Для каждого простого p существует псевдослучайная кривая

$$E: y^2 \equiv x^3 - 3x + b \pmod{p}$$

простого порядка n. Различные виды рекомендованных псевдослучайных кривых приведены в стандарте NIST, где для всех кривых параметр a (коэффициент при x) равен «-3».

Каждая кривая описывается параметрами:

- простым модулем p;
- порядком подгруппы точек эллиптической кривой n;
- коэффициентом b, таким, что:

$$4a^3 + 27b^2 \neq 0 \pmod{p}$$

- координатой x базовой точки G_x ;
- координатой y базовой точки $G_{\mathbf{y}}$;

Параметр n обладает следующим свойством: nG = O (нулевая точка). Описание операций над точками эллиптической кривой приведены в следующем разделе.

Параметры p и n представлены в стандарте в десятичной форме, остальные представляются в шестнадцатеричной системе счисления.

Кривая NIST P-192

- p = 6277101735386680763835789423207666416083908700390324961279
- n = 6277101735386680763835789423176059013767194773182842284081
- $b = 64210519 \text{ e}59c80e7 \text{ 0}fa7e9ab 72243049 feb8deec c}146b9b1$
- G_x = 188da80e b03090f6 7cbf20eb 43a18800 f4ff0afd 82ff1012
- $G_v = 07192b95 \text{ ffc8da78 631011ed 6b24cdd5 73f977a1 1e794811}$

Кривая NIST P-224

- p = 2695994666715063979466701508701963067355791626002630814351
 0066298881
- n = 2695994666715063979466701508701962594045780771442439172168 2722368061
- b= b4050a85 0c04b3ab f5413256 5044b0b7 d7bfd8ba 270b3943 2355ffb4
- G_x = b70e0cbd 6bb4bf7f 321390b9 4a03c1d3 56c21122 343280d6 115c1d21
- G_y = bd376388 b5f723fb 4c22dfe6 cd4375a0 5a074764 44d58199 85007e34

Кривая NIST P-256

- p = 1157920892103562487626974469494075735300861434152903141955
 33631308867097853951
- n = 115792089210356248762697446949407573529996955224135760342 422259061068512044369
- b = 5ac635d8 aa3a93e7 b3ebbd55 769886bc 651d06b0 cc53b0f6 3bce3c3e 27d2604b
- G_x = 6b17d1f2 e12c4247 f8bce6e5 63a440f2 77037d81 2deb33a0 f4a13945 d898c296
- G_y = 4fe342e2 fe1a7f9b 8ee7eb4a 7c0f9e16 2bce3357 6b315ece cbb64068 37bf51f5

Кривая NIST P-384

- p = 3940200619639447921227904010014361380507973927046544666794
 8293404245721771496870329047266088258938001861606973112319
- n = 3940200619639447921227904010014361380507973927046544666794
 6905279627659399113263569398956308152294913554433653942643
- b= b3312fa7 e23ee7e4 988e056b e3f82d19 181d9c6e fe814112 0314088f 5013875a c656398d 8a2ed19d 2a85c8ed d3ec2aef
- $G_x = aa87ca22 be8b0537 8eb1c71e f320ad74 6e1d3b62 8ba79b98$
 - 59f741e0 82542a38 5502f25d bf55296c 3a545e38 72760ab7
- G_y = 3617de4a 96262c6f 5d9e98bf 9292dc29 f8f41dbd 289a147c e9da3113 b5f0b8c0 0a60b1ce 1d7e819d 7a431d7c 90ea0e5f

Кривая NIST P-521

```
686479766013060971498190079908139321726943530014330540939
      446345918554318339765605212255964066145455497729631139148
      0858037121987999716643812574028291115057151
      686479766013060971498190079908139321726943530014330540939
n =
      446345918554318339765539424505774633321719753296399637136
      3321113864768612440380340372808892707005449
            051 953eb961 8e1c9a1f 929a21a0 b68540ee a2da725b
b =
       99b315f3 b8b48991 8ef109el 56193951 ec7e937b 1652c0bd
       3bb1bf07 3573df88 3d2c34f1 ef451fd4 6b503f00
             c6 858e06b7 0404e9cd 9e3ecb66 2395b442 9c648139
G_{r} =
       053fb521 f828af60 6b4d3dba a14b5e77 efe75928 fe1dc127
       a2ffa8de 3348b3c1 856a429b f97e7e31 c2e5bd66
            118 39296a78 9a3bc004 5c8a5fb4 2c7d1bd9 98f54449
       579b4468 17afbd17 273e662c 97ee7299 5ef42640 c550b901
       3fad0761 353c7086 a272c240 88be9476 9fd16650
```

В стандарте ГОСТ Р 34.10-2012 приведены два типа эллиптических кривых Р-256 и Р-512, которые задаются следующими параметрами, представленными в десятичной системе счисления:

Кривая ГОСТ Р-256

a = 7

p = 57896044618658097711785492504343953926634992332820282019728792003956564821041

n = 57896044618658097711785492504343953927082934583725450622380973592137631069619

b = 43308876546767276905765904595650931995942111794451039583252968842033849580414

 $G_x = 2$

 $G_{\nu} = 4018974056539037503335449422937059775635739389905545080690979365213431566280$

Кривая ГОСТ Р-512

a = 7

 $p = 36239861022290036359077887536838743060213209255346786050865 \\ 46150450856166624002482588482022271496854025090823603058735 \\ 1637342638\ 22371964987228582907372403$

n = 3623986102229003635907788753683874306021320925534678605086546150450856166623969164898305032863068499961404079437936585455865192212970734808812618120619743

 $b = 15186550692108285345089500347140431549287475277402064361940\\ 18823352809982443793732829756914785974674866041605397883677\\ 596626326413990136959047435811826396$

 $G_x = 1928356944067022849399309401243137598997786635459507974357$ 075491307766592685835441065557681003184874819658004903212332884252335830250729527632383493573274

 $G_y = 22887286933719728599700121555294784163535623273295061803$ 14497425931102860301572814141997072271708807066593850650334152381857347798885864807605098724013854

4. Математические операции над эллиптическими кривыми

Парой (x, y), где x и y — элементы поля GF(p) и удовлетворяющие уравнению эллиптической кривой E называются точками эллиптической кривой E, а x и y координатами этой точки.

Точка эллиптической кривой обозначается как C(x, y) или просто C.

Две точки эллиптической кривой $C_1(x_1, y_1)$ и $C_2(x_2, y_2)$ равны, если равны их соответствующие координаты ($C_1 = C_2$, если $x_1 = x_2$ и $y_1 = y_2$).

На множестве точек эллиптической кривой E операцию сложения обозначают знаком «+». Для двух произвольных точек $C_I(x_I, y_I)$ и $C_2(x_2, y_2)$ эллиптической кривой E рассматривают несколько случаев:

1. Для точек $C_1(x_1, y_1)$ и $C_2(x_2, y_2)$, координаты которых удовлетворяют условию $x_1 \neq x_2$, их суммой называется точка $C_3(x_3, y_3)$, координаты которой определяются сравнениями:

$$\begin{cases} x_3 \equiv \lambda^2 - x_1 - x_2 \pmod p, \\ y_3 = \lambda (x_1 - x_3) - y_1 \pmod p, \end{cases}$$

Где:

$$\lambda \equiv \frac{y_2 - y_1}{x_2 - x_1} \pmod{p}.$$

2. Для точек $C_1(x_1, y_1)$ и $C_2(x_2, y_2)$, координаты которых удовлетворяют условию $x_1 = x_2$ и $y_1 = y_2 \neq 0$, их суммой называется точка $C_3(x_3, y_3)$, координаты которой определяются сравнениями:

$$\begin{cases} x_3 \equiv \lambda^2 - 2x_1 \pmod{p}, \\ y_3 = \lambda(x_1 - x_3) - y_1 \pmod{p}, \end{cases}$$

Где:

$$\lambda \equiv \frac{3x_1^2 + a}{2y_1} \pmod{p} .$$

3. Для точек $C_I(x_I, y_I)$ и $C_2(x_2, y_2)$, координаты которых удовлетворяют условию $x_I = x_2$ и $y_I = y_2 \pmod{p}$, их суммой называется точка $C_3(x_3, y_3) = O$ — нулевой точкой без определения её x и y координат. В этом случае точка C_2 называется отрицанием точки C_1 . Для нулевой точки O выполнены равенства:

$$C + O = O + C = C$$
,

Где:

C — произвольная точка эллиптической кривой E.

Относительно введенной операции сложения множество точек эллиптической кривой E вместе с нулевой точкой образуют конечную абелевую (коммутативную) группу порядка m, для которого выполнено неравенство:

$$p + 1 - 2\sqrt{p} \le m \le p + 1 + 2\sqrt{p}$$
.

Точка C называется точкой кратности k или просто кратной точкой эллиптической кривой E, если для некоторой точки P выполнено равенство:

$$C = \underbrace{P + \dots + P}_{k} = kP$$

5. Параметры пользователя

Каждый пользователь схемы ЦП должен обладать личными параметрами:

- ключом подписи — целым числом d, удовлетворяющим неравенству:

- ключом проверки подписи — точкой эллиптической кривой Q с координатами (x_Q, y_Q) удовлетворяющая равенству:

$$dG = Q$$

6. Формирование цифровой подписи

Для получения цифровой подписи под сообщением M необходимо выполнить следующие шаги:

1) Вычислить хеш-значение сообщения M:

$$h = HASH(M)$$

2) Вычислить целое число e:

$$e \equiv h(\text{mod } n)$$

Если e=0, то определить e=1.

3) Получить случайное (псевдослучайное) целое число k, удовлетворяющее неравенству:

4) Вычислить точку эллиптической кривой C = kG и определить:

$$r = x_C \pmod{n}$$
,

Где: $x_C - x$ координата точки C.

Если r = 0, то вернуться к шагу 3).

5) Вычислить значение:

$$s \equiv (rd + ke) \pmod{n}$$

Если s = 0, то вернуться к шагу 3).

6) Определить цифровую подпись: как два выходных параметра r и s.

Исходными данными данного процесса являются ключ подписи d и подписываемое сообщение M, а выходным результатом — цифровая подпись в виде двух параметров r и s.

7. Проверка цифровой подписи

Для проверки цифровой подписи под полученным сообщением M необходимо выполнить следующие шаги:

- 1) Получение параметров r и s цифровой подписи сообщения M. Если выполнены неравенства 0 < r < n и 0 < s < n, то перейти к следующему шагу. В противном случае подпись неверна.
- 2) Вычислить хеш-значение полученного сообщения M:

$$h = HASH(M)$$

3) Вычислить целое значение e:

$$e \equiv h(\text{mod } n)$$

Если e=0, то определить e=1.

4) Вычислить значение:

$$v \equiv e^{-1} (\bmod n)$$

5) Вычислить значения:

$$z_1 \equiv sv(\operatorname{mod} n)$$

$$z_2 \equiv -rv(\operatorname{mod} n)$$

6) Вычислить точку эллиптической кривой $C = z_1 G + z_2 Q$ и определить:

$$R \equiv x_C \pmod{n}$$

Где: $x_C - x$ координата точки C.

7) Если выполнено равенство R = r, то подпись принимается, в противном случае — подпись неверна.

Исходными данными этого процесса являются подписанное сообщение M, цифровая подпись в виде двух параметров r и s, а также ключ проверки подписи Q, а выходным результатом — свидетельство о достоверности или ошибочности данной подписи.

8. Результаты реализации алгоритма ECDSA

Разработка производилась в IDE Microsoft Visual Studio 15 Pro. Для реализации задания лабораторной работы было создано общее решение с именем CryptoProtocols. Реализация алгоритма ЦП ECDSA входит в проект ECDSA решения CryptoProtocols.

Для тестирования корректности разрабатываемых проектов в решении CryptoProtocols был создан отдельный проект GoogleTestingSolutionProject модульного тестирования gtest (для unit testing) и gmock (для проверки

корректности вызовов методов). Данные пакеты устанавливались через менеджер пакетов NuGet для Visual Studio.

Результат выполнения тест кейсов для проверки корректности работы формирования и проверки ЦП на различных видах кривых NIST и GOST, а также фиксация времени выполнения отдельных элементов в процессе ЦП (т.к. gtest замеряет работу вызовов кейсов в микросекундах, то для повышения точности была использована библиотека <chrono> c++11 с точностью до микросекунд) приведены на Рис. 1.

```
| Running 7 tests from 1 test case. | Passes |
```

Рис. 1. Результат тестирования реализованного алгоритма ECDSA

Запускался тест на ЦП AMD A6-3410MX (4 ядра, 4 потока) на Рис.2. По полученным данным увидим:

- время выработки ключа проверки ЦП (Q);
- время создания ЦП;
- время проверки ЦП.

для данного ЦП. Данные приведены в Табл. 1.



Рис. 2. ЦП АМD А6-3410МX (4 ядра, 4 потока) и ОЗУ

Табл. 1. Скорость выполнения операций ЦП

Используемая хеш-функция	Выработка ключа проверки ЦП / Создание ЦП/ Проверка ЦП	Скорость [секунд]		
Кривая ГОСТ Р-256				
SHA-512	Выработка ключа проверки ЦП	0,114		
SHA-512	Создание ЦП	0,223		
SHA-512	Проверка ЦП	0,441		
Кривая ГОСТ Р-512				
SHA-512	Выработка ключа проверки ЦП	0,230		
SHA-512	Создание ЦП	0,891		
SHA-512	Проверка ЦП	1,818		
Кривая NIST P-192				
SHA-512	Выработка ключа проверки ЦП	0,085		
SHA-512	Создание ЦП	0,127		
SHA-512	Проверка ЦП	0,248		
Кривая NIST P-224				
SHA-512	Выработка ключа проверки ЦП	0,100		
SHA-512	Создание ЦП	0,179		
SHA-512	Проверка ЦП	0,350		

Кривая NIST P-256				
SHA-512	Выработка ключа проверки ЦП	0,113		
SHA-512	Создание ЦП	0,221		
SHA-512	Проверка ЦП	0,453		
Кривая NIST P-384				
SHA-512	Выработка ключа проверки ЦП	0,172		
SHA-512	Создание ЦП	0,516		
SHA-512	Проверка ЦП	1,001		
Кривая NIST P-521				
SHA-512	Выработка ключа проверки ЦП	0,234		
SHA-512	Создание ЦП	0,932		
SHA-512	Проверка ЦП	1,929		

Литература

- 1. NIST FIPS PUB 186-4 «Digital Signature Standard (DSS)» [Интернет ресурс], ссылка: https://nvlpubs.nist.gov/nistpubs/FIPS/NIST.FIPS.186-4.pdf
- 2. ГОСТ Р 34.10-2012 «Процессы формирования и проверки электронной цифровой подписи» [Интернет ресурс], ссылка: http://docs.cntd.ru/document/gost-r-34-10-2012

Листинг кода

файл ECDSA_PrimeField.h

```
#ifndef ECDSA_PrimeField H
#define ECDSA_PrimeField_H
#include "ttmath/ttmath.h"
#include "ttmath/ttmathint.h"
#include <iostream>
#include <string>
#include <memory>
using namespace std;
using bigint = ttmath::Int<32>;
/*Class ECDSA PrimeField*/
class ECDSA PrimeField {
private:
      /*Curve Coefficients*/
     bigint _a;
                              // Coefficient 'a' of Curve equal y^2 = x^3 + a^*x
+ b (mod p) | Anallogically abbreviation in GOST 34.10-2012
```

```
// Coefficient 'b' of Curve equal y^2 = x^3 + a^*x
     bigint _b;
+ b (mod p) | Anallogically abbreviation in GOST 34.10-2012
     bigint _p;
                             // Prime module of Curve equal y^2 = x^3 + a^*x + b
(mod p) | Anallogically abbreviation in GOST 34.10-2012
                             // Coordinate 'x' of Point G of Elliptical Curve [
     bigint _Gx;
y^2 = x^3 + a^*x + b \pmod{p} ] order n | In GOST 34.10-2012 it is 'x' coordinate
of point P
     bigint _Gy;
                             // Coordinate 'y' of Point G of Elliptical Curve [
y^2 = x^3 + a^*x + b \pmod{p} order n | In GOST 34.10-2012 it is 'y' coordinate
of point P
     bigint n;
                             // Order of SubGroup of Points of Elliptical Curve
[y^2 = x^3 + a^*x + b \pmod{p}] | In GOST 34.10-2012 it is 'q' parametr
      string hexStr(vector<uint8 t>* hexArray);
public:
      //Return Public parameters : first - 'r', second - 's'
     pair<string, string> CreateDigitalSign(const string&
PrivateKeyDigitalSign, const string& Message);
      bool CheckDigitalSign(const pair<string, string>& DigitalSign, const
string& Message, const pair<string, string>& KeyCheckDigitalSign);
      //Return KeyCheckDigitalSign <=> Public Elliptic Curve Point Q : first -
'x' coordinate of Q point, second - 'y' coordinate of Q point,
[PrivateKeyDigitalSign is Big number in dec system]
      pair<string, string> CreateKeyCheckDigitalSign(const string&
PrivateKeyDigitalSign);
     pair<string, string> MultiplyOnBasePoint(const bigint& Number);
public:
     ECDSA PrimeField(bigint& a, bigint& b, bigint& p, bigint& Gx, bigint& Gy,
bigint& n);
      ~ECDSA PrimeField();
      friend class ECPoint;
};
/*Class ECPoint*/
class ECPoint {
private:
      /*Elliptical Curve Point Coordinates 'x' and 'y' */
     bigint _x;
      bigint
             у;
      ECDSA PrimeField* parentECDSA{ nullptr };
      ECPoint DoubleAndAdd(const bigint& k, const ECPoint& point);
      static bigint ReverseElementInField(const bigint& Element, const bigint&
Module);
      static void ExtendedEuclidAlgorithm(bigint& a, bigint& b, bigint& x,
bigint& y, bigint& d);
public:
      void setCoordinate(const string& x, const string& y);
      string getXCoordinate();
      string getYCoordinate();
```

```
ECPoint& operator = (const ECPoint& rhs);
      ECPoint operator + (const ECPoint& rhs);
      ECPoint operator * (const bigint& rhs);
      bool operator == (const ECPoint& rhs);
      ECPoint(ECDSA PrimeField* parentECDSA);
      ~ECPoint();
      friend class ECDSA PrimeField;
};
#endif //ECDSA PRIMEFIELD H
                          файл ECDSA_PrimeField.cpp
#include "ECDSA PrimeField.h"
#include "../SHA512 Hash/SHA512.h"
#include "../CSPRNG/CSPRNG.h"
#include <list>
using namespace AlgorithmSHA512;
const uint8_t hexmap[16] = { '0', '1', '2', '3', '4', '5', '6', '7', '8', '9',
'a', 'b', 'c', 'd', 'e', 'f' };
/*Start ECPoint Methods*/
void ECPoint::setCoordinate(const string& x, const string& y){
      x.FromString(x, 10);
      _y.FromString(y, 10);
};
string ECPoint::getXCoordinate() { return this-> x.ToString(); }
string ECPoint::getYCoordinate() { return this->_y.ToString(); }
ECPoint ECPoint::DoubleAndAdd(const bigint& k, const ECPoint& pointP) {
      /*Calculating binary representation of 'k'*/
      bigint CurrentNumberPower2("1");
      int wPower = 0;
      while (CurrentNumberPower2*2 <= k) {</pre>
            CurrentNumberPower2 *= 2;
            wPower++;
      }
      list<bool> tempFormatBinaryPowerK;
      bigint tempk;
      tempk = k;
      for (int i = wPower; i \ge 0; i--) {
            if (tempk >= CurrentNumberPower2) {
                  tempk -= CurrentNumberPower2;
                  tempFormatBinaryPowerK.push front(true);
            }
            else {
                  tempFormatBinaryPowerK.push front(false);
            }
```

```
CurrentNumberPower2 /= 2;
      vector<bool> FormatBinaryPowerK(tempFormatBinaryPowerK.begin(),
tempFormatBinaryPowerK.end());
      /*Double And Add Algorithm of Fast Multiplication*/
      ECPoint N(_parentECDSA);
      ECPoint Q(_parentECDSA);
      Q.setCoordinate("-1", "-1");
      N = pointP;
      for (uint16 t i = 0; i < FormatBinaryPowerK.size(); i++) {</pre>
            if (FormatBinaryPowerK[i] == 1) {
                  Q = Q + N;
            }
            N = N + N;
      return Q;
};
bigint ECPoint::ReverseElementInField(const bigint& Element, const bigint&
Module) {
      bigint a, b, x, y, d;
      a = Element;
      b = Module;
      if (a < 0) \{ a = (a \% b) + b; \}
      ExtendedEuclidAlgorithm(a, b, x, y, d);
      if (x < 0) \{ x += Module; \}
      return x;
};
void ECPoint::ExtendedEuclidAlgorithm(bigint& a, bigint& b, bigint& x, bigint&
y, bigint& d) {
      bigint q, r, x1, x2, y1, y2;
      if (b == 0) {
            x = 0;
            return;
      }
      x2 = 1;
      x1 = 0;
      y2 = 0;
      y1 = 1;
      while (b > 0) {
            q = a / b;
            r = a - q*b;
            x = x2 - q*x1;
            y = y2 - q*y1;
            a = b;
            b = r;
            x2 = x1;
            x1 = x;
            y2 = y1;
            y1 = y;
      }
```

```
d = a;
      x = x2;
      y = y2;
};
/*Check that 2 Points belong to the one common Elliptic Curve*/
bool ECPoint::operator==(const ECPoint& rhs) {
      if (_parentECDSA == rhs._parentECDSA) return true;
      else return false;
};
ECPoint::ECPoint(ECDSA PrimeField* parentECDSA) {
      parentECDSA = parentECDSA;
      return;
};
ECPoint::~ECPoint() {
     return;
};
ECPoint ECPoint::operator + (const ECPoint& rhs) {
      if (*this == rhs) {
            ECPoint ecp( parentECDSA);
            if ((rhs. x \ge 0 \&\& rhs. y \ge 0) && ( x \ge 0 \&\& y \ge 0)) {
                  if (x != rhs. x) {
                       bigint Lambda = ((rhs. y - y) *
ReverseElementInField((rhs._x - _x), _parentECDSA->_p)) % _parentECDSA->_p;
                       Lambda = Lambda < 0 ? Lambda + _parentECDSA->_p :
Lambda;
                        ecp. x = ((Lambda*Lambda) - x - rhs. x) % parentECDSA-
> p;
                       ecp._x = ecp._x < 0 ? ecp._x + _parentECDSA->_p :
ecp._x;
                       ecp._y = ((Lambda*(_x - ecp._x)) - _y) % _parentECDSA-
>_p;
                       ecp. y = ecp. y < 0 ? ecp. y + parentECDSA-> p :
ecp._y;
                       return ecp;
                  }
                  else if (( x == rhs. x) && ( y == ((-rhs. y) % parentECDSA-
> p < 0 ? ((-rhs._y) % _parentECDSA->_p) + _parentECDSA->_p : (-rhs._y) %
_parentECDSA->_p))) {
                        ecp._x = -1;
                        ecp. y = -1;
                        return ecp;
                  else if (( x == rhs. x) && ( y == rhs. y) && ( y != 0) &&
(rhs. y != 0)) {
                       bigint Lambda = (((x*x*x*3) + parentECDSA->a) *
ReverseElementInField((_y * 2), _parentECDSA->_p)) % _parentECDSA->_p;
                        Lambda = Lambda < 0 ? Lambda + _parentECDSA->_p :
Lambda;
                        ecp. x = ((Lambda*Lambda) - (x * 2)) % parentECDSA-
> p;
                       ecp. x = ecp. x < 0 ? ecp. x + parentECDSA-> p :
ecp._x;
```

```
ecp._y = ((Lambda*(_x - ecp._x)) - _y) % _parentECDSA-
>_p;
                         ecp. y = ecp. y < 0 ? ecp. y + parentECDSA-> p :
ecp._y;
                         return ecp;
                   }
            /*Check if in addition attend NULL Elliptic Curve Point*/
            else {
                   if (_x == -1 && _y == -1) {
                         ecp. x = rhs. x;
                         ecp._y = rhs._y;
                         return ecp;
                   }
                   else if (rhs. x == -1 \&\& rhs. y == -1) {
                         ecp. x = x;
                         ecp._y = _y;
                         return ecp;
                   }
                   else {
                         ecp. x = -1;
                         ecp._y = -1;
                         return ecp;
                   }
            }
      }
      else {
            throw 1;
            cout << "here!" << endl;</pre>
            return *this;
      }
};
ECPoint ECPoint::operator * (const bigint& rhs) {
      // Check, that 0 < rhs < n
      bigint d(rhs);
      _d %= (*this->_parentECDSA)._n;
_d = _d < 0 ? _d + (*this->_parentECDSA)._n : _d;
      return DoubleAndAdd( d, *this);
};
ECPoint& ECPoint::operator = (const ECPoint& rhs) {
      _x = rhs._x;
      _y = rhs._y;
      _parentECDSA = rhs._parentECDSA;
      return *this;
};
/*End ECPoint Methods*/
/*Start ECDSA PrimeField Methods*/
string ECDSA PrimeField::hexStr(vector<uint8 t> *data) {
      string s(data->size() * 2, ' ');
      for (register uint64 t i = 0; i < data->size(); ++i) {
            s[2 * i] = hexmap[((*data)[i] & 0xF0) >> 4];
            s[2 * i + 1] = hexmap[(*data)[i] & 0x0F];
```

```
return s;
};
pair<string, string> ECDSA PrimeField::CreateDigitalSign(const string& d, const
string& Message) {
      //Create Elliptic Curve Point G
     ECPoint _G(this);
     G._x = Gx;

G._y = Gy;
     bigint d;
      _d.FromString(d, 10);
      _d %= _n;
      _d = _d < 0 ? _d + n : d;
      //STEP 1
      SHA512 HashCalculateObject;
      //vector<uint8 t> Message(Message.begin(), Message.end());
      vector<uint8 t>* MessageDigest;
      MessageDigest =
HashCalculateObject.GetHash(&vector<uint8 t>(Message.begin(), Message.end()));
      //STEP 2
     bigint Alpha;
      Alpha.FromString(hexStr(MessageDigest), 16);
      delete MessageDigest;
     bigint e = _Alpha % _n;
      e = (e < 0 ? e + n : e);
      e = (e == 0 ? 1 : e);
      bigint r = 0;
      bigint s = 0;
      bigint k;
      while (s == 0) {
            while (r == 0) {
                  //STEP 3
                  //Generate PRN k : 0 < k < n
                  CSPRNG generatorPRNG;
                  vector<uint8 t>* byarrPRN;
                  byarrPRN = generatorPRNG.GeneratePRN(256);
                  //PRN k in bigint format
                  k.FromString(hexStr(byarrPRN), 16);
                  delete byarrPRN;
                  k %= n;
                  k = k < 0 ? k + n : k;
                  //STEP 4
                  //Create Elliptic Curve Point C
                  ECPoint C(this);
                  C = _G * k;
                  //Calculate r = Xc \pmod{q}, where Xc - 'x' coordinate of
Elliptic Curve C
                 r = C. x % n;
                 r = r < 0 ? r + n : r;
            }
```

```
//STEP 5
            s = (r*_d + k*e) % _n;
            s = s < 0 ? s + n : s;
      }
      //STEP 6
      //Create Digital Sign
      return pair<string, string>(r.ToString(), s.ToString());
};
bool ECDSA_PrimeField::CheckDigitalSign(const pair<string, string>& DigitalSign,
const string& Message, const pair<string, string>& Q) {
      bigint r;
      bigint s;
      r.FromString(DigitalSign.first, 10);
      s.FromString(DigitalSign.second, 10);
      ECPoint _G(this);
      _G._x = _Gx;
      _G._y = _Gy;
      ECPoint Q(this);
      Q.setCoordinate(Q.first, Q.second);
      //STEP 1
      if (!((r > 0 \&\& r < n) \&\& (s > 0 \&\& s < n))) { return false; }
      //STEP 2
      SHA512 HashCalculateObject;
      vector<uint8 t> Message(Message.begin(), Message.end());
      vector<uint8 t>* MessageDigest;
      MessageDigest = HashCalculateObject.GetHash(& Message);
      //STEP 3
      bigint Alpha;
      _Alpha.FromString(hexStr(_MessageDigest), 16);
      delete MessageDigest;
      bigint e = _Alpha % _n;
e = (e < 0 ? e + _n : e);</pre>
      e = (e == 0 ? 1 : e);
      //STEP 4
      bigint v = ECPoint::ReverseElementInField(e, n);
      //STEP 5
      bigint z1 = (s*v) % _n;
      z1 = z1 < 0 ? z1 + _n : z1;
      bigint z2 = (-r*v % _n);
      z2 = z2 < 0 ? z2 + n : z2;
      //STEP 6
      ECPoint C(this);
      C = G*z1 + Q*z2;
      bigint R = C. x % n;
      R = R < 0 ? R + n : R;
      if (R != r) { return false; }
```

```
return true;
};
pair<string, string> ECDSA PrimeField::CreateKeyCheckDigitalSign(const string&
d) {
      bigint d;
      _d.FromString(d, 10);
     _d %= _n;
      _d = _d < 0 ? _d + _n : _d;
     ECPoint _G(this);
      _{G._x} = _{Gx};
      _G._y = _Gy;
     ECPoint Q(this);
      Q = G* d;
     return pair<string, string>(_Q._x.ToString(), _Q._y.ToString());
pair<string, string> ECDSA PrimeField::MultiplyOnBasePoint(const bigint&
Number) {
      bigint d(Number);
     //Check that 0 < d < n
      _d %= n;
      d = d < 0 ? d + n : d;
      //Create Elliptic Curve Point G
     ECPoint _G(this);
      G. x = Gx;
      _G._y = _Gy;
     ECPoint Q(this);
      _Q = _G * _d;
      return pair<string, string>(_Q._x.ToString(), _Q._y.ToString());
};
ECDSA PrimeField::ECDSA PrimeField(bigint& a, bigint& b, bigint& p, bigint& Gx,
bigint& Gy, bigint& n) {
      _a = a;
_b = b;
     _p = p;
      Gx = Gx;
     _{Gy} = Gx,
      _n = n;
};
ECDSA PrimeField::~ECDSA PrimeField() {
      return;
};
/*End ECDSA PrimeField Methods*/
                                 файл ECDSA.h
#ifndef ECDSA H
#define ECDSA H
#include "ECDSA PrimeField.h"
using namespace std;
class ECDSA GOST 256 : public ECDSA PrimeField {
public:
      ECDSA GOST 256() : ECDSA PrimeField(
```

```
bigint("7"),
     bigint("433088765467672769057659045956509319959421117944510395832529688420
33849580414"),
     bigint("578960446186580977117854925043439539266349923328202820197287920039
56564821041"),
           bigint("2"),
     bigint("401897405653903750333544942293705977563573938990554508069097936521
3431566280"),
     bigint("578960446186580977117854925043439539270829345837254506223809735921
37631069619")
     ) { };
};
class ECDSA GOST 512 : public ECDSA PrimeField {
public:
     ECDSA GOST 512() : ECDSA PrimeField(
           bigint("7"),
     bigint("151865506921082853450895003471404315492874752774020643619401882335
28099824437937328297569147859746748660416053978836775966263264139901369590474358
11826396"),
     bigint("362398610222900363590778875368387430602132092553467860508654615045
08561666240024825884820222714968540250908236030587351637342638223719649872285829
07372403"),
     bigint("192835694406702284939930940124313759899778663545950797435707549130
77665926858354410655576810031848748196580049032123328842523358302507295276323834
93573274"),
     bigint("228872869337197285997001215552947841635356232732950618031449742593
24013854"),
     bigint("362398610222900363590778875368387430602132092553467860508654615045
08561666239691648983050328630684999614040794379365854558651922129707348088126181\\
20619743")
     ) { };
};
class ECDSA NIST 192 : public ECDSA PrimeField {
public:
     ECDSA NIST 192() : ECDSA PrimeField(
           bigint("-3"),
     bigint("2455155546008943817740293915197451784769108058161191238065"),
     bigint("6277101735386680763835789423207666416083908700390324961279"),
           bigint("602046282375688656758213480587526111916698976636884684818"),
           bigint("174050332293622031404857552280219410364023488927386650641"),
           bigint("6277101735386680763835789423176059013767194773182842284081")
     ) { };
};
class ECDSA NIST 224 : public ECDSA PrimeField {
public:
     ECDSA NIST 224() : ECDSA PrimeField(
           bigint ("-3"),
```

```
bigint("189582862855666080004086685444939264155046809686793210757872346725
64"),
     bigint("269599466671506397946670150870196306735579162600263081435100662988
81"),
     bigint("192779291135662930711103080346994880268319342194524401566497843520
33").
     bigint("199268087580344709701979743708887491842059919906039495376373431987
72"),
     bigint("269599466671506397946670150870196259404578077144243917216827223680
61")
      ) { };
};
class ECDSA NIST 256 : public ECDSA PrimeField {
public:
      ECDSA NIST 256() : ECDSA PrimeField(
           bigint("-3"),
      bigint("410583637251521421293261297800472684091144410159937255548352563140
39467401291"),
     bigint("115792089210356248762697446949407573530086143415290314195533631308
867097853951 "),
     bigint("484395612939064517590525852527979142027629495260417479958440807170
82404635286"),
     bigint("361342509567497957985851279195878819566111066729850150718771982535
68414405109"),
     bigint("115792089210356248762697446949407573529996955224135760342422259061
068512044369")
     ) { };
};
class ECDSA NIST 384 : public ECDSA_PrimeField {
public:
     ECDSA NIST 384() : ECDSA PrimeField(
           bigint("-3"),
      bigint("275801935599597058778490118403890480930569058563615685214287073019
88689241309860865136260764883745107765439761230575"),
     bigint("394020061963944792122790401001436138050797392704654466679482934042
45721771496870329047266088258938001861606973112319"),
      bigint("262470350957996892686231567445669818918529234911092133878156159009
25518854738050089022388053975719786650872476732087"),
     bigint("832571096148902998554675128952010817928785304886131559470920590248
0503199884419224438643760392947333078086511627871"),
     bigint("394020061963944792122790401001436138050797392704654466679469052796
27659399113263569398956308152294913554433653942643")
     ) { };
};
class ECDSA NIST 521 : public ECDSA PrimeField {
public:
```

bigint("109384903807373427451111239076680556993620759895168374899458639449 59531161507350160137087375737596232485921322967063133094384525315910129121423274 88478985984"),

bigint("686479766013060971498190079908139321726943530014330540939446345918 55431833976560521225596406614545549772963113914808580371219879997166438125740282 91115057151"),

bigint("2661740802050217063228768716723360960729859168756973147706671368418802944996427808491545080627771902352094241225065558662157113545570916814161637315895999846"),

bigint("686479766013060971498190079908139321726943530014330540939446345918 55431833976553942450577463332171975329639963713633211138647686124403803403728088 92707005449")

) { };

#endif

IV. Реализация ГПСЧ. Алгоритм CSPRNG AES256_OFB

Лабораторная работа №4

Для выполнения лабораторной работы по реализации криптографического протокола TLS необходима реализация криптографических примитивов, которые используются при построении протокола. Одним из таковых является генератор псевдослучайных чисел (ГПСЧ).

Генераторы случайных чисел - ключевая часть безопасности, наибольшее применение находит в генерации паролей. В качестве генератора случайных чисел в данной работе будет использоваться алгоритм AES256 в режиме OFB. Проверка на случайность последовательности будет осуществляться на батарее NIST тестов пакета Dieharder.

1. Основные понятия о ГПСЧ

Для определения понятия ГПСЧ введем некоторые понятия:

Случайное число – число, представляющее собой реализацию случайной величины.

Детерминированный алгоритм – алгоритм, который возвращает те же выходные значения при тех же входных значениях.

Псевдослучайное число — число, полученное детерминированным алгоритмом, используемое в качестве случайного числа.

Физическое случайное число (истинно случайное) – случайное число, полученное на основе некоторого физического явления.

Как правило, генерация случайного числа состоит из двух этапов:

- 1) генерация нормализованного случайного числа (то есть равномерно распределенного от 0 до 1);
- 2) преобразование нормализованных случайных чисел r_i в случайные числа x_i , которые распределены по заданному закону распределения или в необходимом интервале.

Генератор случайных бит (ГСБ) — это устройство или алгоритм, который выдает последовательность статистически независимых и несмещенных бит (то есть подчиняющихся закону распределения).

Генератор случайных бит может быть использован для генерации равномерно распределенных случайных чисел. Например, случайное целое число в интервале [0;n] может быть получено из сгенерированной последовательности случайных бит длины $\lfloor \lg n \rfloor + 1$ путем конвертации её в соответствующую систему исчисления.

Если полученное в результате целое число превосходит n, то его можно отбросить и сгенерировать еще одну последовательность бит. Поэтому далее мы будем использовать термин генератор случайных чисел наравне с термином генератор случайных бит.

Генератором псевдослучайных бит (детерминированным ГПСБ) — будем называть детерминированный алгоритм (функция), который получает на вход двоичную последовательность длины k и выдает на выходе двоичную последовательность длины $l \gg k$ (l значительно больше k), которая «выглядит случайной» Входное значение ГПСБ называется начальным вектором (также называют инициализационным вектором и обозначают IV), а выход называется псевдослучайной последовательностью бит.

Говорят, что ГПСБ проходит все полиномиальные по времени вероятностные тесты на статистическую случайность, если не существует полиномиального по времени 2 вероятностного алгоритма, который бы мог корректно отличить выходную последовательность генератора от истинно случайной последовательности той же длины с вероятностью превышающей $\frac{1}{2}$.

Говорят, что ГПСБ успешно проходит тест на следующий бит, если не существует полиномиального по времени алгоритма, который может по входным l битам последовательности s предсказать (l+1)-й бит s с вероятностью превышающей $\frac{1}{2}$.

2. Виды ГПСЧ

Генераторы случайных чисел по способу получения чисел делятся на:

оаппаратные;

отабличные;

оалгоритмические.

Аппаратные генераторы (истинно) случайных последовательностей должны обладать источником энтропии³. Разработка генераторов,

¹ Поясним понятие «выглядит случайной». Понятно, что последовательность, сгенерированная детерминированным алгоритмом, не является случайной. Однако цель алгоритма в том, чтобы взять некоторую маленькую последовательность истинно случайных чисел и использовать её для генерации длинной последовательности, не отличимой от истинно случайной последовательности чисел той же длины. Убедиться в том, что последовательность чисел случайна (или не случайна) можно либо при помощи статистических тестов, выявляющих специфические особенности случайных последовательностей, либо аналитико-вычислительными методами.

 $^{^2}$ То есть время выполнения теста ограничено сверху значением полинома, вычисленного от длины l выходной последовательности. Полиномиальным алгоритмом или алгоритмом полиномиальной временной сложности называется алгоритм, у которого временная сложность равна O(p(n)), где p(n) - некоторая полиномиальная функция, а n - входная длина.

³ Источники энтропии используются для накопления энтропии, с последующим получением из неё начального значения. Под энтропией понимают меру, определяющую «неопределенность», то есть то, насколько полученная из системы информация говорит о «неизвестности» работы самой системы выработки последовательности.

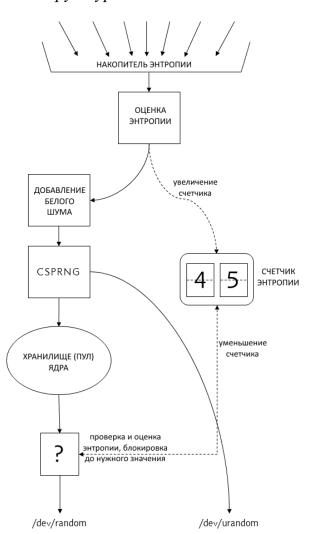
использующих источники энтропии, генерирующих некоррелированные и статистически независимые числа — достаточно сложная задача. Кроме того, для большинства криптографических приложений такой ГПСЧ не должен быть предметом изучения и воздействий стороны противника.

Табличные генераторы в качестве источника случайных чисел используют заранее подготовленные таблицы, содержащие проверенные некоррелированные числа и не являются генераторами в строгом понимании этого понятия. Недостатки такого способа очевидны: использование внешнего ресурса для хранения чисел, ограниченность последовательности, предопределенность значений. В качестве примера табличного метода можно привести книгу.

Алгоритмический генератор является комбинацией физического генератора и детерминированного алгоритма. Такой генератор использует ограниченный набор данных, полученный с выхода физического генератора для создания длинной последовательности чисел преобразованиями исходных чисел. Данный вид генераторов представляет наибольший интерес в силу его очевидных преимуществ над генераторами случайных чисел других видов.

3. Пример реализации ГПСЧ

В качестве реализуемого ГПСЧ возьмем структурную схему ГПСЧ из библиотек /dev/random и /dev/urandom ядра операционной системы Linux.



Структура Linux's ГСЧ/ГПСЧ

Работа схемы заключается в следующем. Существует три накопителя энтропии:

- о первичный;
- о для /dev/random;
- о для /dev/urandom.

Последние два накопителя получают данные из первичного. У каждого накопителя присутствует свой счетчик энтропии, однако для /dev/random и /dev/urandom они близки к 0 (нулю). Для увеличения их энтропии при запросе пользователя они используют в качестве источника энтропии первичный накопитель.

Первичный накопитель энтропии собирает её из различных источников (физических/аппаратных датчиков [USB контроллер подключаемых временных

устройств, датчики температуры, встроенные часы, положение указателя мыши, время нажатия клавиш на клавиатуре и другие]). Вычисляется энтропия этой накопленной информации и немедленно это значение добавляется к значению счетчика энтропии. Если энтропия принятой информации имеет малое значение, то происходит коррекция до того момента, пока значение энтропии будет в пределах нормы, установленной в параметрах генератора.

После исправления недостатков происходит привнесение белого шума (равномерно распределенных битов).

CSPRNG представляет собой стойкий криптографический ГПСЧ, то есть ГПСЧ с определенными свойствами, позволяющими использовать его в криптографии. Одна из возможных реализаций CSPRNG основывается на использовании криптографических алгоритмов.

Примером такой реализации может выступать безопасный блочный шифр, который преобразуется в режиме счетчика (Counter mode [CTR]) или гаммирования с обратной связью (Output Feed Back mode [OFB]) в ГПСЧ (работает по принципу поточного шифра). Таким образом, выбрав случайный ключ, можно получать следующий случайный блок. Очевидно, что периодом такого генератора будет не больше, чем 2^n для n-битного блочного шифра. Также очевидно, что безопасность такой схемы полностью зависит от секретного ключа.

В роли CSPRNG может выступать и криптографически стойкая хешфункция. В таком случае исходное значение счетчика должно оставаться в секрете.

Поточные шифры работают на основе генерации псевдослучайного потока бит, которые некоторым образом комбинируются (с помощью операции XOR) с битами открытого текста. Запуск такого шифра на входной последовательности даст новую псевдослучайную последовательность, возможно, даже с более длинным периодом. Такой метод безопасен, только если в самом поточном шифре используется надежный криптографически стойкий ГПСЧ. При этом, начальное состояние счетчика должно оставаться секретным.

После прохождения CSPRNG информация попадает в хранилище (пул) ядра, откуда /dev/urandom берет псевдослучайные числа, получая их из пула напрямую, если у счетчика энтропии имеется запрашиваемое количество чисел (бит). Для /dev/random происходит оценка энтропии полученной информации и только после принятия решения результат поступает на /dev/random к пользователю.

Существует большое множество криптографически стойких блочных шифров. Один из них — AES256 с размером блока 128 бит, который можно использовать в режиме OFB, чтобы получить хорошую ПСП.

Проверим получаемую ПСП, реализуемую данным алгоритмом в режиме гаммирования с обратной связью, на статистические тесты, входящие в пакет

статистических тестов Dieharder, предлагаемые NIST в документе NIST SP 800-22.

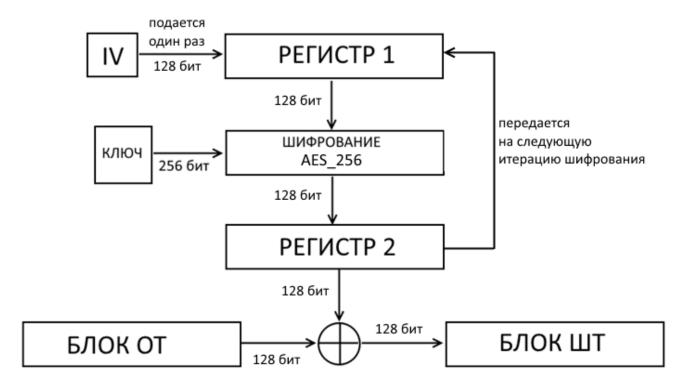
Статистические тесты NIST – пакет статистических тестов, разработанный Лабораторией информационных технологий, являющейся главной исследовательской организацией Национального института стандартов и технологий (NIST). В его состав входят 15 статистических тестов, целью которых является определение меры случайности двоичных последовательностей, порожденных либо аппаратными, либо программными ГСЧ.

В пакет тестов входят:

- о Частотный побитовый тест;
- о Частотный блочный тест;
- Тест на последовательность одинаковых битов;
- о Тест на самую длинную последовательность единиц в блоке;
- о Тест рангов бинарных матриц;
- о Спектральный тест;
- о Тест на совпадение неперекрывающихся шаблонов;
- Тест на совпадение перекрывающихся шаблонов;
- о Универсальный статистический тест Маурера;
- Тест на линейную сложность;
- Тест на периодичность;
- Тест приблизительной энтропии;
- о Тест кумулятивных сумм;
- о Тест на произвольные отклонения;
- о Другой тест на произвольные отклонения.

4. ГПСЧ на основе AES256 OFB

Рассмотрим работу блочного шифра AES256 в режиме OFB (гаммирования с обратной связью) в виде структурной схемы:



Режим гаммирования с обратной связью работает следующим образом. Содержимое РЕГИСТР 1 сначала получает вектор инициализации (IV), затем перед каждым шифрованием получает содержимое из РЕГИСТРА 2 (результат работы алгоритма AES256).

Открытый текст не шифруют напрямую: вначале шифруется вектор инициализации (IV), а уже полученный в результате шифртекст ксорится (XOR) с блоком открытого текста. Затем шифруется результат работы алгоритма AES256 на предыдущем шаге и ксорится (XOR) со следующим блоком открытого текста и так далее.

Таким образом. работа в режиме OFB заключается в следующем:

ВХОД:

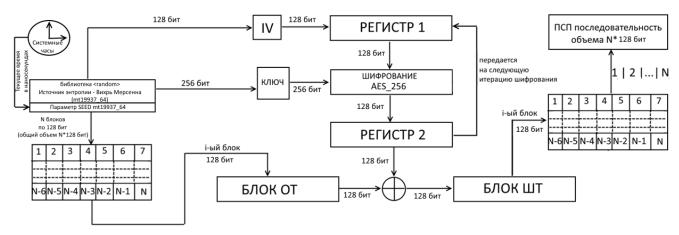
- о вектор инициализации IV (128 бит);
- ключ (256 бит);
- о блоки открытого текста [ОТ] (128 бит).

ВЫХОД:

о блоки шифртекста [ШТ] (128 бит).

Конкатенируя блоки ШТ на выходе алгоритма мы получаем ПСП, которую можно проверить на тесты NIST SP 800-22.

Структурная схема предложенного ГПСЧ будет выглядеть следующим образом:



Для моделирования источника накопления энтропии будем использовать библиотеку языка C++11 <random>, в котором реализован криптографически нестойкий ГПСЧ Вихрь Мерсенна (mt19937_64), который для генерации ПСП принимает на вход значение SEED (семени). Семя, как вариант, можно получать из текущего значения системных часов (в наносекундах). Вихрь Мерсенна будет вырабатывать в нашем эксперименте:

- о вектор инициализации IV (объемом 128 бит = 16 байт);
- энтропия [которая на схеме отмечается как ОТ] (объемом 83886080 бит = 10485760 байт = 655360 блоков размером 128 бит);
- ключ (объемом 256 бит = 32 байта).

Далее был применен алгоритм выработки ПСП через алгоритм AES256 в режиме OFB (гаммирования с обратной связью).

5. Результаты реализации ГПСЧ AES256_OFB

Разработка производилась в IDE Microsoft Visual Studio 15 Pro. Для реализации задания лабораторной работы было создано общее решение с именем CryptoProtocols. Реализация алгоритма ГПСЧ входит в проект CSPRNG решения CryptoProtocols.

Для тестирования корректности разрабатываемых проектов в решении CryptoProtocols был создан отдельный проект GoogleTestingSolutionProject модульного тестирования gtest (для unit testing) и gmock (для проверки корректности вызовов методов). Данные пакеты устанавливались через менеджер пакетов NuGet для Visual Studio.

Результат выполнения тест кейсов для проверки корректности работы функции выработки ПСП и времени выполнения для подсчета производительности работы (т.к. gtest замеряет работу вызовов кейсов в микросекундах, то для повышения точности была использована библиотека <chrono> c++11 с точностью до микросекунд) приведены на Рис. 1.

Puc. 1. Результат тестирования реализованного алгоритма CSPRNG

Запускался тест на ЦП AMD A6-3410MX (4 ядра, 4 потока) на Рис. 2. По полученным данным посчитаем время выработки ПСП для данного ЦП. Данные приведены в Табл. 1.

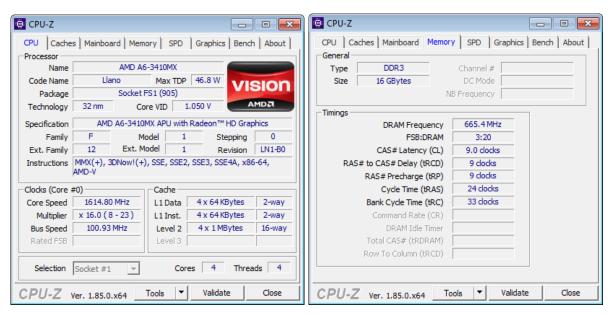


Рис. 2. ЦП AMD A6-3410MX (4 ядра, 4 потока) и ОЗУ

Табл. 1. Скорость выполнения выработки ПСП алгоритма CSPRNG

Алгоритм	Размер данных [Мбайт]	Скорость [Мбайт/с]
AES256_OFB	10	0,95159946265

Проверим полученную последовательность на батарею тестов NIST SP800-22 из пакета Dieharder.

Запуск проверки сгенерированной последовательности осуществляется командой:

dieharder -g 201 -f testrands.txt -a

Где:

- -g 201 (формат тестируемых данных полученный на выходе ГПСЧ файл ASCII с ПСП);
- -f (указывает путь к файлу testrands.txt);
- -а (выполнить проверку по всем тестам, которые есть в сборке библиотеки, посмотреть конкретные тесты можно флагом -1, запуск через флаг -d [номер теста])

Батарея тестов NIST SP800-22 в пакете Dieharder имеет номер -d 102

dieharder -g 201 -f testrands.txt -d 102

Результат проверки последовательности длиной 83886080 бит = 10 Мбайт приведен на Рис. 3.

```
/суgdrive/c/Users/HP/Desktop/Криптопротоклы/dieharder-3.31.1/dieharder
                                                                           - - X
          cygdrive/c/Users/HP/Desktop/Криптопротоклы/dieharder-3.31.1/dieharder
  ./dieharder -d 102 -g 201 -f c:/Users/HP/Desktop/gen.txt
              dieharder version 3.31.1 Copyright 2003 Robert G. Brown
                             filename
   rng_name
                                                    |rands/second|
                    c:/Users/HP/Desktop/gen.txt| 4.03e+06
 file_input_raw|
                     |ntup| tsamples |psamples| p-value |Assessment
 The file file_input_raw was rewound 7 times
                                             100 | 0.13404142 |
          sts_serial|
                         1
                                100000|
                                                                PASSED
          sts_serial|
                         2
                                100000
                                             100 | 0.00001806 |
                                             100 | 0.00485251 |
                                                                 WEAK
          sts_serial|
                         3|
                                100000|
          sts_serial|
                                100000|
                                             100 | 0.15841205 |
                                                                PASSED
                         31
          sts_serial|
                                             100 | 0.00008669 |
                                100000
                                                                WEAK
                                             100 | 0.02000121 |
          sts_serial|
                                100000
                                                                PASSED
                                             100 0.00618419
                                                                PASSED
                                100000
          sts_serial|
          sts_serial|
                                1000001
                                             100 | 0.99060208 |
                                                                PASSED
                                             100 | 0.04528520 |
          sts_serial|
                         6|
                                100000|
                                                                PASSED
          sts_serial|
                         61
                                100000|
                                             100 | 0.71954757 |
                                                                PASSED
                                100000|
                                             100 | 0.29843226 |
                         71
                                                                PASSED
          sts_serial|
          sts_serial|
                                100000|
                                             100 | 0.01902626 |
                                                                PASSED
          sts_serial|
                         8|
                                100000|
                                             100 | 0.83337031 |
                                                                PASSED
                                             100 0.49136470
          sts_serial|
                         8
                                100000|
                                             100|0.52823807|
                                100000|
                                                                PASSED
          sts_serial|
                         91
                                             100 | 0.14178740 |
          sts_serial|
                                1000001
                                                                PASSED
                         9 I
          sts_serial|
                                100000|
                                             100 | 0.40876597 |
                                                                PASSED
                        10
          sts_serial|
                        10
                                100000
                                             100 | 0.12354668 |
                                                                PASSED
                        11
                                100000
                                             100 | 0.22045179 |
                                                                PASSED
          sts_serial|
          sts_serial|
                        11
                                100000
                                             100 | 0.05247400 |
                                                                PASSED
                                100000
                                             100 | 0.93733239 |
                                                                PASSED
          sts_serial|
                        12
                                             100 0.06492214
                                                                PASSED
          sts_serial|
                        12
                                100000|
          sts_serial|
                        13 l
                                100000|
                                             100 | 0.92328448 |
                                                                PASSED
                        13|
                                100000|
                                             100 | 0.33290076 |
                                                                PASSED
          sts_serial|
          sts_serial|
                                100000|
                                             100 | 0.90033587 |
                                                                PASSED
                                             100 | 0.53312422 |
                        14
                                100000|
          sts_serial|
                                                                PASSED
          sts_serial|
                                             100 | 0.08325320 |
                                                                PASSED
                        15
                                100000|
          sts_serial|
                        15
                                100000|
                                             100 | 0.01558851 |
                                                                PASSED
          sts_serial|
                        16
                                100000|
                                             100 | 0.28929829 |
                                             100 | 0.38658813 |
                                100000|
                                                                PASSED
          sts_serial|
                        16
  @HP-🌉 /cygdrive/c/Users/HP/Desktop/Криптопротоклы/dieharder-3.31.1/dieharder
```

Рис. 3. Результат проверки последовательности длиной 83886080 бит = 10 Мбайт

Таким образом, последовательность, выработанная реализованным CSPRNG, прошла проверку на случайность, значит данный ГПСЧ пригоден для дальнейшего использования.

Литература

- 1. Зязин В.П. «Курс лекций ПСП», РТУ (МИРЭА), 2018 2019 г.
- 2. Режимы шифрования блочных шифров. [Интернет ресурс], ссылка https://ru-wiki.ru/wiki/Режим шифрования.
- 3. Meths about /dev/urandom. [Интернет ресурс], ссылка https://www.2uo.de/myths-about-urandom/#structure.
- 4. FIPS PUB 197 «ADVANCED ENCRYPTION STANDARD (AES)» [Интернет ресурс], ссылка

https://nvlpubs.nist.gov/nistpubs/fips/nist.fips.197.pdf

Листинг кода

файл CSPRNG.h

```
#ifndef CSPRNG H
#define CSPRNG H
#include <iostream>
#include <vector>
using namespace std;
class CSPRNG {
public:
     vector<uint8 t>* GeneratePRN(uint64 t PRNSizeInBytes);
};
#endif //CSPRNG_H
                               файл CSPRNG.cpp
#include "CSPRNG.h"
#include "../AES256 BlocksCipher/AES.h"
#include <chrono>
#include <random>
#include <vector>
vector<uint8 t>* CSPRNG::GeneratePRN(uint64 t qwPRNSize){
      //Create AES 256 Instance and Set it in OFB mode
      AES 256 aes256Instance;
      aes256Instance.SetEncryptionMode(2);
      union FormattedGeneratorNumbers {
           uint8 t byArray[16];
            uint64 t qwArray[2];
      FormattedGeneratorNumbers FormatData;
      //Get current time in nanoseconds to mt19937 64 Seed
      auto current time now = chrono::high resolution clock::now();
      mt19937 64 urandom generator;
      urandom generator.seed(current time now.time since epoch().count());
```

```
//Generate PRN = Key = 32 byte (256 bit)
      vector<uint8 t>* arrbyKey = new vector<uint8 t>;
      FormatData.qwArray[0] = urandom_generator();
      FormatData.qwArray[1] = urandom generator();
      for (uint8_t i : FormatData.byArray) { arrbyKey->push back(i); }
      FormatData.qwArray[0] = urandom generator();
      FormatData.qwArray[1] = urandom generator();
      for (uint8 t i : FormatData.byArray) { arrbyKey->push back(i); }
      //Generate PlainText from mt19937 64 generator
      vector<uint8 t>* arrbyPlainText = new vector<uint8 t>;
      for (uint64 t dwCurrentBlock = 0; dwCurrentBlock < qwPRNSize/16;</pre>
dwCurrentBlock++) {
            FormatData.qwArray[0] = urandom generator();
            FormatData.qwArray[1] = urandom generator();
            for (uint8 t i : FormatData.byArray) { arrbyPlainText->push back(i);
}
      }
      //If qwPRNSize % 16 != 0 add qwPRNSize bytes in arrbyPlainText
      if (qwPRNSize % 16 != 0) {
            FormatData.qwArray[0] = urandom generator();
            FormatData.qwArray[1] = urandom generator();
            for (uint8 t i = 0; i < qwPRNSize % 16; i++) { arrbyPlainText-
>push back(FormatData.byArray[i]); }
      vector<uint8 t>* arrbyPRN = aes256Instance.Encrypt(arrbyPlainText,
arrbyKey);
      //Delete unnecessary bytes
      while (arrbyPRN->size() != qwPRNSize) { arrbyPRN->pop back(); }
      delete arrbyPlainText;
      delete arrbyKey;
      return arrbyPRN;
};
```

V. Реализация криптографического протокола. Протокол защиты сетевого трафика TLS

Лабораторная работа №5

Для выполнения лабораторной работы по реализации криптографического протокола TLS необходима реализация криптографических примитивов, которые используются при построении протокола. В лабораторных работах №1,2,3,4 были реализованы криптографические примитивы: блочный шифр, хеш-функция, цифровая подпись, генератор псевдослучайных чисел. Теперь, используя данные криптопримитивы в текущей лабораторной работе реализуем протокол TLS.

1. Описание

TLS и SSL упоминаются в последнее время все чаще и чаще, более актуальным становится использование цифровых сертификатов, и даже появились компании, готовые бесплатно предоставлять цифровые сертификаты всем желающим, чтобы гарантировать шифрование трафика между посещаемыми сайтами и браузером клиента. Нужно это, естественно, для безопасности, чтобы никто в сети не мог получить данные, которые передаются от клиента серверу и обратно.

SSL — Secure Socket Layer, уровень защищенных сокетов. TLS — Transport Layer Security, безопасность транспортного уровня. SSL является более ранней системой, TLS появился позднее, он основан на спецификации SSL 3.0, разработанной компанией Netscape Communications. Тем не менее, задача у этих протоколов одна — обеспечение защищенной передачи данных между двумя компьютерами в сети Интернет.

Безопасная передача обеспечивается при помощи аутентификации и шифрования передаваемой информации. По сути эти протоколы, TLS и SSL, работают одинаково, принципиальных различий нет. TLS, можно сказать, является преемником SSL, хотя они и могут использоваться одновременно, причем даже на одном и том же сервере. Такая поддержка необходима для того, чтобы обеспечить работу как с новыми клиентами (устройствами и браузерами), так и с устаревшими, которые TLS не поддерживают. Последовательность возникновения этих протоколов выглядит вот так:

SSL 1.0 — никогда не публиковался

SSL 2.0 — февраль 1995 года

SSL 3.0 — 1996 год

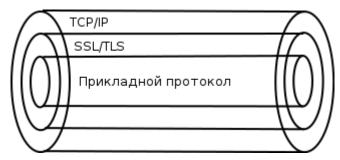
TLS 1.0 — январь 1999 года

TLS 1.1 — апрель 2006 года

TLS 1.2 — август 2008 года

2. Принцип работы протокола SSL/TLS

Принцип работы SSL/TLS следующий. Поверх протокола TCP/IP устанавливается зашифрованный канал, внутри которого передаются данные по прикладному протоколу — HTTP, FTP, и так далее. Вот как это можно представить графически:



Прикладной протокол «заворачивается» в TLS/SSL, а тот в свою очередь в TCP/IP. По сути данные по прикладному протоколу передаются по TCP/IP, но они зашифрованы. И расшифровать передаваемые данные могут только те машины, которые установили соединение. Для всех остальных, кто получит передаваемые пакеты, эта информация будет бессмысленной, если они не смогут ее расшифровать.

Установка соединения обеспечивается в несколько этапов:

- 1) Клиент устанавливает соединение с сервером и запрашивает защищенное подключение. Это может обеспечиваться либо установлением соединения на порт, который изначально предназначен для работы с SSL/TLS, например, 443.
- 2) При установке соединения клиент предоставляет список алгоритмов шифрования, которые он «знает». Сервер сверяет полученный список со списком алгоритмов, которые «знает» сам сервер, и выбирает наиболее надежный алгоритм, после чего сообщает клиенту, какой алгоритм использовать
- 3) Сервер отправляет клиенту свой цифровой сертификат, подписанный удостоверяющим центром, и открытый ключ сервера.
- 4) Клиент может связаться с сервером доверенного центра сертификации, который подписал сертификат сервера, и проверить, валиден ли сертификат сервера. Но может и не связываться. В браузерах обычно уже установлены корневые сертификаты центров сертификации, с которыми сверяют подписи серверных сертификатов.
- 5) Генерируется сеансовый ключ для защищенного соединения. Это делается следующим образом:
- Клиент генерирует случайную цифровую последовательность
- Клиент шифрует ее открытым ключом сервера и посылает результат

на сервер

— Сервер расшифровывает полученную последовательность при помощи закрытого ключа

Учитывая, что алгоритм шифрования является асимметричным, расшифровать последовательность может сервер. При только использовании асимметричного шифрования используется два ключа публичный. Публичным отправляемое приватный И сообщение шифруется, а приватным расшифровывается. Расшифровать сообщение, имея публичный, ключ нельзя.

- 6) В новой версии SSL/TLS протоколе TLS используются алгоритмы для выработки общего ключа для более быстрого симметричного шифрования.
- 7) Таким образом устанавливается зашифрованное соединение. Данные, передаваемые по нему, зашифровываются и расшифровываются до тех пор, пока соединение не будет разорвано.

3. Реализация протокола на основе принципов SSL/TLS

Пусть в соединении участвуют три стороны:

- CA Certificate Authority Server
- Alice User1
- Bob User2

Ставится задача: необходимо установить защищенное соединение между пользователями Alice и Bob.

В свою очередь СА выполняет следующие функции:

- получение письменных заявок (с указанием идентификационных данных) от пользователей
- подпись публичных ключей асимметричного шифрования пользователей $sign_{hash_{PublicKeyUser}}$
- хранение хеш-значения $_{hash_{PublicKey_{User}}}$ публичного ключа пользователя и его заявления

Пользователи имеют в распоряжении следующие алгоритмы:

- RSA для установления начального соединения, где шифрование описывается как $RSA_E(key, data)$, а расшифрование $RSA_D(key, data)$
- SHA512 для вычисления хэш-значения параметров, где вычисление хеш-значения обозначается: SHA512(data) = $hash_{data}$
- ЕСDHЕ протокол для выработки симметричного ключа шифрования (на основе Elliptic Curve GOST256)

- ГПСЧ для выработки случайных чисел (на основе AES256-OFB)
- ЦП (на основе Elliptic Curve GOST256)
- AES для быстрого шифрования, где шифрование описывается как $AES_{E}(key, data)$, а расшифрование $AES_{D}(key, data)$

Иллюстрация работы протокола выглядит следующим образом:

Alice CA Bob

Имеет:

1. PublicKey_{CA}

Используя RSA генерирует:

- 1. PrivateKey_{Alice}
- 2. PublicKey_{Alice}

Имеет:

- 1. PrivateKey_{CA}
- 2. PublicKey_{CA}

Имеет:

- 1. PublicKey_{CA}
- Используя RSA генерирует:
- 1. PrivateKey_{Bob}
- 2. PublicKey_{Bob}

Шаг 1

Вычисляет:

$$SHA512(PublicKey_{Alice}) =$$

= $hash_{PublicKey_{Alice}}$

Вычисляет:

$$SHA512(PublicKey_{Bob}) = hash_{PublicKey_{Bob}}$$

$$hash_{PublicKey_{Alice}}$$
 Вычисляет:

 $RSA_E(\operatorname{Pr}ivateKey_{CA}, hash_{PublicKey_{Alice}}) = = sign_{hash_{PublicKey_{Alice}}}$
 $RSA_E(\operatorname{Pr}ivateKey_{CA}, hash_{PublicKey_{Bob}}) = = sign_{hash_{PublicKey_{Bob}}}$
 $Sign_{hash_{PublicKey_{Alice}}} = sign_{hash_{PublicKey_{Bob}}}$

Вычисляет:

Вычисляет:

$$RSA_D(PublicKey_{CA}, sign_{hash_{PublicKey_{Alice}}})^?$$

$$?$$

$$= hash_{PublicKey_{Alice}}$$

если да, имеет: $sign_{hash_{PublicKey_{Alice}}}$

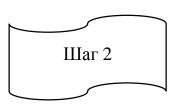
если нет, то подделка подписи ключа, повторяем шаги начиная с генерации ключевой пары

 $RSA_D(PublicKey_{CA}, sign_{hash_{PublicKey_{Bob}}})$ $= hash_{PublicKey_{Bob}}$

если да, имеет: $sign_{hash_{PublicKey_{Bob}}}$

если нет, то подделка подписи ключа, повторяем шаги начиная с генерации ключевой пары

Примечание: на «Шаг 1» СА получает письменные заявки с указанием идентификационных данных заявителя. Получение подписи $sign_{hash_{PublicKey_{User}}}$ происходит в «письменном» порядке, $hash_{PublicKey_{User}}$ хранится в СА вместе с заявлением.

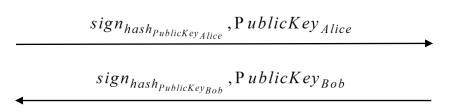


Имеет:

- 1. PublicKey_{CA}
- 2. PrivateKey_{Alice}
- 3. Public Key_{Alice}
- 4. $sign_{hash_{PublicKey_{Alice}}}$

Имеет:

- 1. PublicKey_{CA}
- 2. $PrivateKey_{Bob}$
- 3. PublicKey $_{Bob}$
- 4. $sign_{hash_{PublicKey_{Bob}}}$



Вычисляет:

 $SHA512(PublicKey_{Bob}) = hash_{PublicKey_{Bob}}$

$$RSA_D(PublicKey_{CA}, sign_{hash_{PublicKey_{Bob}}})^?$$
?
= $hash_{PublicKey_{Bob}}$

если да, имеет: Р $ublicKey_{Bob}$

если нет, то идет подмена (при поиске злоумышленника, он – в базе CA, т.к. $sign_{hash_{PublicKey_{User}}}$ производится на $PrivateKey_{CA}$, а все данные об обратившихся пользователях хранятся в CA)

Вычисляет:

 $SHA512(PublicKey_{Alice}) = hash_{PublicKey_{Alice}}$

$$RSA_{D}(PublicKey_{CA}, sign_{hash_{PublicKey_{Alice}}}) \stackrel{?}{=} \\ ? \\ = hash_{PublicKey_{Alice}}$$

если да, имеет: Р $\mathit{ublicKey}_{Bob}$

если нет, то идет подмена (при поиске злоумышленника, он – в базе CA, т.к. $sign_{hash_{PublicKeyUser}}$ производится на $PrivateKey_{CA}$, а все данные об обратившихся пользователях хранятся в CA)

Таким образом, после выполнения 2 шага пользователи обменялись публичными ключами. Теперь необходимо выработать общий сеансовый симметричный ключ для более быстрого обмена информацией. Для этого воспользуемся алгоритмом Диффи-Хеллмана на эллиптических кривых (ECDHE).

Имеет:

- 1. PrivateKey_{Alice}
- 2. $PublicKey_{Alice}$
- 3. PublicKey_{Bob}

Имеет:

- 1. PrivateKey_{Bob}
- 2. PublicKey_{Bob}
- 3. PublicKey_{Alice}

Вычисляет:

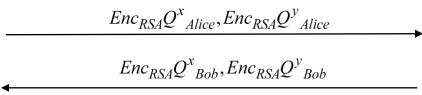
вырабатывает случайное число

- 1. *ГПСЧ* $d_{Alice}(\bmod n)$
- 2. $d_{Alice} \times G^{x,y} = Q^{x,y}_{Alice} = (Q^{x}_{Alice}, Q^{y}_{Alice})$ 3. $RSA_{E}(PublicKey_{Bob}, Q^{x,y}_{Alice}) =$
- $= Enc_{RSA}Q^{x,y}_{Alice} = (Enc_{RSA}Q^{x}_{Alice}, Enc_{RSA}Q^{y}_{Alice}) = Enc_{RSA}Q^{x,y}_{Bob} = (Enc_{RSA}Q^{x}_{Bob}, Enc_{RSA}Q^{y}_{Bob})$

Вычисляет:

вырабатывает

- $d_{Bob}(\bmod n)$ 1.*ГПСЧ*
- 2. $d_{Bob} \times G^{x,y} = Q^{x,y}_{Bob} = (Q^{x}_{Bob}, Q^{y}_{Bob})$
- 3. $RSA_E(PublicKey_{Alice}, Q^{x,y}_{Bob}) =$



Вычисляет:

Вычисляет:

1. $RSA_D(\text{Pr}ivateKey}_{Alice}, Enc_{RSA}Q^{x,y}_{Bob}) =$ $=Q^{x,y}_{Bob} = (Q^{x}_{Bob}, Q^{y}_{Bob})$

Имеет:

- 1. PrivateKey_{Alice}
- 2. $PublicKey_{Alice}$
- 3. PublicKey_{Bob}
- 4. d_{Alice}
- 5. $Q_{Bob}^{x,y} = (Q_{Bob}^{x}, Q_{Bob}^{y})$

1. $RSA_D(PrivateKey_{Bob}, Enc_{RSA}Q^{x,y}_{Alice}) =$ $= Q^{x,y}_{Alice} = (Q^{x}_{Alice}, Q^{y}_{Alice})$ Имеет:

- 1. PrivateKey_{Bob}
- 2. PublicKey_{Bob}
- 3. PublicKey_{Alice}
- 4. d_{Bob}
- 5. $Q^{x,y}_{Alice} = (Q^x_{Alice}, Q^y_{Alice})$

Вычисляет:

- 2. $d_{Alice} \times Q_{Bob}^{x,y} = Secret_{Alice}^{x,y} = (Secret_{Alice}^{x}, Secret_{Alice}^{y})$
- 3. $SHA512(Secret_{Alice}^{x}) = hash_{Secret_{Alice}^{x}} = SessionKey$
- 4. SHA512(Secret Alice)=hash Secret Alice
- 5. $AES_E(SessionKey, hash_{Secret_{Allice}}^{y}) = Enc_{AES}hash_{Secret_{Allice}}^{y}$

Вычисляет:

- 2. $d_{Bob} \times Q_{Alice}^{x,y} = \text{Secret}_{Bob}^{x,y} = (\text{Secret}_{Bob}^{x}, \text{Secret}_{Bob}^{y})$
- 3. $SHA512(Secret_{Bob}^{x}) = hash_{Secret_{Rob}^{x}} = SessionKey$
- 4. SHA512(Secret $_{Bob}^{\nu}$)=hash $_{Secret_{Bob}^{\nu}}$
- 5. $AES_E(SessionKey, hash_{Secret_{Rob}}^{y}) = Enc_{AES}hash_{Secret_{Rob}}^{y}$

 $Enc_{AES}hash_{{
m Secret}^y_{Alice}}$ $Enc_{AES}hash_{{
m Secret}^y_{Bob}}$

Имеет:

- 1. PrivateKey_{Alice}
- 2. PublicKey_{Alice}
- 3. Public Key_{Bob}
- 4. d_{Alice}
- 5. $Q_{Bob}^{x,y} = (Q_{Bob}^{x}, Q_{Bob}^{y})$
- 6. SessionKey
- 7. hash_{Secret}^y_{Alice}

Вычисляет:

$$AES_D(SessionKey, Enc_{AES}hash_{Secret_{Bob}}^{y}) = ?$$
 $= hash_{Secret_{Alice}}^{y}$

если да, имеет: общий с Bob'ом симметричный SessionKey

если нет, то идет подмена SessionKey, повторить «Шаг 3»

Имеет:

- 1. $PrivateKey_{Bob}$
- 2. Public Key_{Bob}
- 3. Public Key_{Alice}
- $4. d_{Bob}$
- 5. $Q^{x,y}_{Alice} = (Q^x_{Alice}, Q^y_{Alice})$
- 6. SessionKey
- 7. hash_{Secret}^y_{Bob}

Вычисляет:

$$AES_D(SessionKey, Enc_{AES}hash_{Secret_{Alice}})^?$$

$$?$$

$$= hash_{Secret_{Bob}}$$

если да, имеет: общий с Alice симметричный SessionKey

если нет, то идет подмена SessionKey, повторить «Шаг 3»

Шаг 4

Имеет:

- 1. SessionKey
- 2. Message_{Alice}

Вычисляет:

вырабатывает случайное число

- 1. $\Gamma\Pi CY \rightarrow \operatorname{Secret} KeyDS(\operatorname{mod} n)$
- 2. KeyCheckDS_{Alice} = = CreateKeyCheckDS(SecretKeyDS)
- 3. $DS_{Message_{Alice}} =$ = $CreateDS(SecretKeyDS, Message_{Alice})$
- 4. $AES_E(SessionKey, Message_{Alice}) = Enc_{AES}Message_{Alice}$

Имеет:

- 1. SessionKey
- 2. Message_{Bob}

Вычисляет:

вырабатывает случайное число

- 1. $\Gamma\Pi CY \rightarrow \operatorname{Secret} KeyDS(\operatorname{mod} n)$
- 2. KeyCheckDS_{Bob} = = CreateKeyCheckDS(SecretKeyDS)
- $3. DS_{Message_{Bob}} =$ = $CreateDS(SecretKeyDS, Message_{Rob})$
- 4. $AES_E(SessionKey, Message_{Bob}) = Enc_{AES}Message_{Bob}$

$Enc_{AES}Message_{Bob}, KeyCheckDS_{Bob}, DS_{Message_{Bob}}$

Вычисляет:

- 1. $AES_D(SessionKey, Enc_{AES}Message_{Bob}) =$
- $= Message_{Bob}$
- 2. result =
- $= CheckDS(DS_{Message_{Bob}}, Message_{Bob}, KeyCheckDS_{Bob})$

если result = false, то:

$$\Gamma\Pi CY \rightarrow$$

 $Answer_{Alice}$

если result = true, то:

- $1. SHA512(Message_{Bob}) =$
- $= hash_{Message_{Bob}}$
- $2. AES_E(SessionKey, hash_{Message_{Rob}}) =$
- $= Answer_{Alice}$

Вычисляет:

- $1.\ AES_D(SessionKey, Enc_{AES}Message_{Alice}) =$
- $= Message_{Alice}$
- 2. result =
- $= CheckDS(DS_{Message_{Alice}}, Message_{Alice}, KeyCheckDS_{Alice})$

если result = false, то:

80байт(IV+HASH)

 $\Gamma\Pi CY \rightarrow Answer_{Bob}$

если result = true, то:

- $1. SHA512(Message_{Alice}) =$
- $= hash_{Message_{Alice}}$
- $2. AES_E(SessionKey, hash_{Message_{Alice}}) =$
- $= Answer_{Rob}$

$Answer_{Alice}$ $Answer_{Bob}$

Вычисляет:

 $AES_D(SessionKey, Answer_{Bob}) = ?$ $= hash_{Message_{Alice}}$

если да, то сообщение передалось успешно

если нет, то сообщение не передалось, повторить «Шаг 4»

Вычисляет:

 $AES_{D}(SessionKey, Answer_{Alice}) = ?$ $= hash_{Message_{Bob}}$

если да, то сообщение передалось успешно

если нет, то сообщение не передалось, повторить «Шаг 4»

4. Свойства, характеризующие безопасность протокола

Свойства, характеризующие безопасность протоколов:

- 1) Аутентификация (не широковещательная)
 - G1 (аутентификация субъекта);
 - G2 (аутентификация сообщения);
 - G3 (защита от повтора)
- 2) Аутентификация при рассылке по многим адреса
 - G4 (неявная скрытая аутентификация получателя);
 - G5 (аутентификация источника)
- 3) Авторизация 3-ей доверенной стороной
 - G6 (авторизация 3-ей доверенной стороной);
- 4) Свойства совместной генерации ключа
 - G7 (аутентификация ключа);
 - G8 (подтверждение правильности ключа);
 - G9 (защита от чтения назад);
 - G10 (формирование новых ключей);
 - G11 (защита от возможности договориться о параметрах безопасности)
- 5) Конфиденциальность
 - G12 (конфиденциальность)
- б) Анонимность
 - G13 (защита идентификатора от прослушивания);
 - G14 (защита идентификатора от других участников)
- 7) Защита от отказа в обслуживании
 - G15 (защита то DDoS);
- 8) Инвариантность
 - G16 (инвариантность отправителя)
- 9) Невозможность отказа от ранее совершенных действий
 - G17 (подотчетность);
 - G18 (доказательство источника);
 - G19 (доказательство получателя)
- 10) Временное свойство
 - G20 (безопасное временное свойство)

Данному протоколу присущи следующие свойства: G1, G2, G3, G6, G7, G8, G9, G10, G11, G12, G13, G14, G16, G17, G18, G19, G20.

5. Результаты реализации протокола

Разработка производилась в IDE Microsoft Visual Studio 15 Pro. Для реализации задания лабораторной работы было создано общее решение с именем CryptoProtocols. Реализация протокола входит в главный проект CryptoProtocols решения CryptoProtocols. В главный проект были подключены проекты AES_BlocksCipher, CSPRNG, ECDSA, SHA512_Hash, которые собираются в подключаемые статические библиотеки и реализуют: блочный шифр, ГПСЧ, ЦП, Хеш-функцию. Реализация ассиметричного шифрования была взята из библиотеки OpenSSL.

Результат выполнения тест кейсов для проверки корректности работы протокола и фиксации времени выполнения для подсчета производительности работы приведены на Рис. 1.

```
Time Certificate_Authority_Server Generate Key Pair: 2274 milliseconds
Time User Bob Generate Key Pair: 8580 milliseconds
Time User Alice Generate Key Pair: 3511 milliseconds
Time First Step Protocol: 89 milliseconds
Time Second Step Protocol: 6 milliseconds
Time Third Step Protocol: 1152 milliseconds
Time Fourth Step Protocol: 783 milliseconds

Пля продолжения нажните любую клавишу . . .
```

Рис. 1. Результат тестирования реализованного протокола Запускался тест на ЦП AMD A6-3410MX (4 ядра, 4 потока) на Рис.2.



Рис. 2. ЦП AMD A6-3410MX (4 ядра, 4 потока) и ОЗУ

Таким образом, общее время установки соединения (без времени выработки ключей ассиметричного шифрования) составляет \sim 1,3 секунды, а обмена сообщениями \sim 0,8 секунды для каждой из сторон, что подтверждает быструю работы данного протокола.

Табл. 1. Скорость выполнения этапов протокола

Пользователь	Операция	Время выполнения [секунд]	
Генерация ассиметричной ключевой пары (выполняется до начала протокола)			
CA	Выработка ключевой пары	2,274	
Alice	Выработка ключевой пары	3,511	
Bob	Выработка ключевой пары	8,580	
Шаг 1 «Получение подписанных СА ключей пользователей»			
Alice/Bob	Получение подписанных СА	0,089	
	ключей пользователей		
Шаг 2 «Обмен публичными ключами между собеседниками»			
Alice/Bob	Обмен публичными ключами между	0,006	
	собеседниками		
Шаг 3 «Генерация сеансового ключа собеседников»			
Alice/Bob	Генерация сеансового ключа	1,152	
	собеседников		
Шаг 4 «Обмен сообщениями между собеседниками»			
Alice/Bob	Обмен сообщениями между	0,783	
	собеседниками		

Литература

- 1. «Протокол Диффи Хеллмана на эллиптических кривых» [Интернет ресурс], ссылка: https://ru.wikipedia.org/wiki/Протокол_Диффи—
 Xеллмана на эллиптических кривых
- 2. «TLS и SSL: Необходимый минимум знаний» [Интернет ресурс], ссылка: https://mnorin.com/tls-ssl-neobhodimy-j-minimum-znanij.html
- 3. Никитин А.П., курс лекций «Криптографические протоколы», РТУ(МИРЭА), 2019г.

Листинг кода

файл Protocol.h

```
#ifndef PROTOCOL_H
#define PROTOCOL_H

#include <iostream>
#include <openssl/rsa.h>
#include <openssl/pem.h>
#include <vector>
#include <string>

#include "../AES256_BlocksCipher/AES.h"
```

```
#include "../ECDSA/ECDSA.h"
using namespace std;
class IUser {
public:
      ECDSA GOST 256 ECDSA;
      RSA* UserRSA = nullptr;
      BIO* UserPublicKey = nullptr;
      BIO* UserPrivateKey = nullptr;
      //ECDHE User's Parameters
      bigint d;
      pair<string, string> Q;
      //Common Data
      vector<uint8 t>* SessionKey;
      string CorrectSessionKeyCheck;
      //Paths
      string strRSA Path UserPublicKey;
      string strRSA Path UserPrivateKey;
      string strRSA Signature UserPublicKey;
      string strRSA Path CAPublicKey;
      string strRSA Path FriendPublicKey;
      string strRSA Signature FriendPublicKey;
      string strRSA ECDHE User X CoordinatePublicPointQ;
      string strRSA ECDHE User Y CoordinatePublicPointQ;
      string strRSA ECDHE Friend X CoordinatePublicPointQ;
      string strRSA ECDHE Friend Y CoordinatePublicPointQ;
      string strECDHE Friend X CoordinatePublicPointQ;
      string strECDHE Friend Y CoordinatePublicPointQ;
      string strECDHE UserSessionKey;
      string strECDHE UserCheckCorrectSessionKey;
      string strECDHE FriendCheckCorrectSessionKey;
      string strUser MessagePath;
      string strUser_EncryptionMessagePath;
      string strUser Parametr R DigitalSignMessagePath;
      string strUser Parametr S DigitalSignMessagePath;
      string strUser X KeyCheckDigitalSignMessagePath;
      string strUser_Y_KeyCheckDigitalSignMessagePath;
      string strUser AnswerPath;
      string strFriend EncryptionMessagePath;
      string strFriend DecryptionMessagePath;
      string strFriend_Parametr R DigitalSignMessagePath;
      string strFriend_Parametr_S_DigitalSignMessagePath;
      string strFriend_X_KeyCheckDigitalSignMessagePath;
      string strFriend Y KeyCheckDigitalSignMessagePath;
      string strFriend AnswerPath;
      void GenerateKeyPair();
      bool checkSignHashPublicKey(string& Path SignHashUserPublicKey, string&
Path UserPublicKey);
```

#include "../SHA512_Hash/SHA512.h"
#include "../CSPRNG/CSPRNG.h"

```
vector<uint8 t>* GetFileHash(string& strPath File);
void Send SignHashUserPublicKey UserPublicKey(IUser& toUser);
void Calculate ECDHE Parametrs();
void Send PublicUserEllipticCurvePointQ(IUser& toUser);
void CalculateSymmetricSessionKey();
void Send CheckCorrectSessionKey(IUser& toUser);
bool checkCorrectSessionKey();
void CreateMessage();
void SendMessage(IUser& toUser);
void CheckMessage CreateAnswer();
void SendAnswer(IUser& toUser);
bool CheckAnswer();
string hexStr(vector<uint8 t> *data);
IUser(
      string& _strRSA Path UserPublicKey,
      string& strRSA Path UserPrivateKey,
      string& strRSA Signature UserPublicKey,
      string& _strRSA_Path_CAPublicKey,
      string& strRSA Path FriendPublicKey,
      string& strRSA Signature FriendPublicKey,
      string& strRSA ECDHE User X CoordinatePublicPointQ,
      string& strRSA ECDHE User Y CoordinatePublicPointQ,
      string& _strRSA_ECDHE_Friend_X_CoordinatePublicPointQ,
              strRSA ECDHE Friend Y CoordinatePublicPointQ,
      string&
              strECDHE Friend X CoordinatePublicPointQ,
      string&
      string& strECDHE Friend Y CoordinatePublicPointQ,
      string& strECDHE UserSessionKey,
              strECDHE UserCheckCorrectSessionKey,
      string& strECDHE FriendCheckCorrectSessionKey,
      string& _strUser_MessagePath,
      string& _strUser_EncryptionMessagePath,
      string& _strUser_Parametr_R_DigitalSignMessagePath,
      \verb|string&_strUser_Parametr_S_DigitalSignMessagePath|,\\
      string& _strUser_X_KeyCheckDigitalSignMessagePath,
      \verb|string& _strUser_Y_KeyCheckDigitalSignMessagePath|,\\
      string& _strUser_AnswerPath,
      string& _strFriend_EncryptionMessagePath,
      string& _strFriend_DecryptionMessagePath,
      \verb|string&_strFriend_Parametr_R_DigitalSignMessagePath|,\\
      string& _strFriend_Parametr_S_DigitalSignMessagePath,
      \verb|string&| strFriend_X_KeyCheckDigitalSignMessagePath|,
      string& _strFriend_Y_KeyCheckDigitalSignMessagePath,
      string& _strFriend AnswerPath
);
~IUser();
```

```
} ;
class User Alice : public IUser {
public:
      User Alice();
      ~User Alice();
};
class User Bob : public IUser {
public:
      User Bob();
      ~User Bob();
};
class Certificate Authority Server {
      RSA* CAServerRSA = nullptr;
      BIO* CAServerPublicKey = nullptr;
      BIO* CAServerPrivateKey = nullptr;
public:
     void GenerateKeyPair();
      Certificate Authority Server();
      ~Certificate Authority Server();
      void signatureHashPublicKey(vector<uint8 t>* HashPublicKey, const IUser&
User);
} ;
#endif//PROTOCOL H
                                файл Protocol.cpp
#include "Protocol.h"
#include <openssl/bn.h>
#include <fstream>
const uint8 t hexmap[16] = { '0', '1', '2', '3', '4', '5', '6', '7', '8', '9',
'a', 'b', 'c', 'd', 'e', 'f' };
User Alice::User Alice() : IUser(
      string("protocol/ALICE/RSA/PUBLIC KEY/PUBLIC KEY.pem"),
      string("protocol/ALICE/RSA/PRIVATE KEY/PRIVATE KEY.pem"),
      string("protocol/ALICE/FROM/CA SERVER/RSA/SIGN ALICE PUBLIC KEY.sig"),
      string("protocol/ALICE/FROM/CA_SERVER/RSA/PUBLIC_KEY/PUBLIC_KEY.pem"),
      string("protocol/ALICE/FROM/BOB/RSA/PUBLIC KEY/PUBLIC KEY.pem"),
      string("protocol/ALICE/FROM/BOB/RSA/SIGN BOB PUBLIC KEY.sig"),
      string("protocol/ALICE/RSA/ECDHE/PUBLIC POINT/EncRSA Qx.cor"),
      string("protocol/ALICE/RSA/ECDHE/PUBLIC POINT/EncRSA Qy.cor"),
      string("protocol/ALICE/FROM/BOB/RSA/ECDHE/PUBLIC POINT/EncRSA Qx.cor"),
      string("protocol/ALICE/FROM/BOB/RSA/ECDHE/PUBLIC POINT/EncRSA Qy.cor"),
      string("protocol/ALICE/FROM/BOB/ECDHE/PUBLIC POINT/Qx.cor"),
      string("protocol/ALICE/FROM/BOB/ECDHE/PUBLIC POINT/Qy.cor"),
      string("protocol/ALICE/ECDHE/SESSION KEY/SECRET.KEY"),
      string("protocol/ALICE/ECDHE/CHECKER CORRECT/CHECK.SIG"),
      string("protocol/ALICE/FROM/BOB/ECDHE/CHECKER CORRECT/CHECK.SIG"),
      string("protocol/ALICE/MESSAGE/MESSAGE.TXT"),
      string("protocol/ALICE/MESSAGE/EncMESSAGE.TXT"),
      string("protocol/ALICE/MESSAGE/R DIGITALSIGN.TXT"),
```

```
string("protocol/ALICE/MESSAGE/S DIGITALSIGN.TXT"),
      string("protocol/ALICE/MESSAGE/X KEYCHECK DIGITALSIGN.TXT"),
      string("protocol/ALICE/MESSAGE/Y KEYCHECK DIGITALSIGN.TXT"),
      string("protocol/ALICE/MESSAGE/ANSWER.TXT"),
      string("protocol/ALICE/FROM/BOB/MESSAGE/EncMESSAGE.TXT"),
      string("protocol/ALICE/FROM/BOB/MESSAGE/MESSAGE.TXT"),
      string("protocol/ALICE/FROM/BOB/MESSAGE/R DIGITALSIGN.TXT"),
      string("protocol/ALICE/FROM/BOB/MESSAGE/S DIGITALSIGN.TXT"),
      string("protocol/ALICE/FROM/BOB/MESSAGE/X KEYCHECK DIGITALSIGN.TXT"),
      string("protocol/ALICE/FROM/BOB/MESSAGE/Y KEYCHECK DIGITALSIGN.TXT"),
      string("protocol/ALICE/FROM/BOB/MESSAGE/ANSWER.TXT")
) { };
User Alice::~User Alice() { };
User Bob::User Bob() : IUser(
      string("protocol/BOB/RSA/PUBLIC KEY/PUBLIC KEY.pem"),
      string("protocol/BOB/RSA/PRIVATE KEY/PRIVATE KEY.pem"),
      string("protocol/BOB/FROM/CA SERVER/RSA/SIGN BOB PUBLIC KEY.sig"),
      string("protocol/BOB/FROM/CA SERVER/RSA/PUBLIC KEY/PUBLIC KEY.pem"),
      string("protocol/BOB/FROM/ALICE/RSA/PUBLIC KEY/PUBLIC KEY.pem"),
      string("protocol/BOB/FROM/ALICE/RSA/SIGN ALICE PUBLIC KEY.sig"),
      string("protocol/BOB/RSA/ECDHE/PUBLIC POINT/EncRSA Qx.cor"),
      string("protocol/BOB/RSA/ECDHE/PUBLIC POINT/EncRSA Qy.cor"),
      string("protocol/BOB/FROM/ALICE/RSA/ECDHE/PUBLIC POINT/EncRSA Qx.cor"),
      string("protocol/BOB/FROM/ALICE/RSA/ECDHE/PUBLIC POINT/EncRSA Qy.cor"),
      string("protocol/BOB/FROM/ALICE/ECDHE/PUBLIC POINT/Qx.cor"),
      string("protocol/BOB/FROM/ALICE/ECDHE/PUBLIC POINT/Qy.cor"),
      string("protocol/BOB/ECDHE/SESSION KEY/SECRET.KEY"),
      string("protocol/BOB/ECDHE/CHECKER CORRECT/CHECK.SIG"),
      string("protocol/BOB/FROM/ALICE/ECDHE/CHECKER CORRECT/CHECK.SIG"),
      string("protocol/BOB/MESSAGE.TXT"),
      string("protocol/BOB/MESSAGE/EncMESSAGE.TXT"),
      string("protocol/BOB/MESSAGE/R DIGITALSIGN.TXT"),
      string("protocol/BOB/MESSAGE/S DIGITALSIGN.TXT"),
      string("protocol/BOB/MESSAGE/X KEYCHECK DIGITALSIGN.TXT"),
             'protocol/BOB/MESSAGE/Y KEYCHECK DIGITALSIGN.TXT"),
      string('
      string("protocol/BOB/MESSAGE/ANSWER.TXT"),
      string("protocol/BOB/FROM/ALICE/MESSAGE/EncMESSAGE.TXT"),
      string("protocol/BOB/FROM/ALICE/MESSAGE/MESSAGE.TXT"),
      string("protocol/BOB/FROM/ALICE/MESSAGE/R DIGITALSIGN.TXT"),
      string("protocol/BOB/FROM/ALICE/MESSAGE/S DIGITALSIGN.TXT"),
      string("protocol/BOB/FROM/ALICE/MESSAGE/X KEYCHECK DIGITALSIGN.TXT"),
      string("protocol/BOB/FROM/ALICE/MESSAGE/Y KEYCHECK DIGITALSIGN.TXT"),
      string("protocol/BOB/FROM/ALICE/MESSAGE/ANSWER.TXT")
) { };
User Bob::~User Bob() { };
void IUser::GenerateKeyPair() {
     BIGNUM *e = BN new();
      BN set word(e, RSA F4);
      UserRSA = RSA new();
      RSA generate key ex(UserRSA, 4096, e, nullptr);
      UserPublicKey = BIO new file(strRSA Path UserPublicKey.data(), "wb");
```

```
PEM write bio RSAPublicKey (UserPublicKey, UserRSA);
      BIO free all(UserPublicKey);
      UserPrivateKey = BIO new file(strRSA Path UserPrivateKey.data(), "wb");
      PEM write bio RSAPrivateKey(UserPrivateKey, UserRSA, nullptr, nullptr, 0,
nullptr, nullptr);
     BIO free all(UserPrivateKey);
     BN free(e);
     RSA free (UserRSA);
}
bool IUser::checkSignHashPublicKey(string& Path SignHashUserPublicKey, string&
Path UserPublicKey) {
      auto HashFunction = new AlgorithmSHA512::SHA512;
      fstream FileInput;
      //Read User's PublicKey
      FileInput.open(Path UserPublicKey, ios base::in | ios base::binary);
      //Get HashUserPublicKey
      auto UserPublicKey = new vector<uint8 t>();
      while (FileInput.peek() != -1) { UserPublicKey-
>push back(FileInput.get()); }
      auto HashUserPublicKey = HashFunction->GetHash(UserPublicKey);
      FileInput.close();
      //Read User's SignHashUserPublicKey
      FileInput.open(Path SignHashUserPublicKey, ios base::in |
ios base::binary);
      //Get SignHashUserPublicKey
      auto SignHashUserPublicKey = new vector<uint8 t>();
      while (FileInput.peek() != -1) { SignHashUserPublicKey-
>push_back(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      RSA* checkPubKeyCARSA = RSA new();
      BIO* CAServerPublicKey = BIO_new_file(strRSA_Path_CAPublicKey.data(),
"rb");
      checkPubKeyCARSA = PEM read bio RSAPublicKey(CAServerPublicKey,
&checkPubKeyCARSA, nullptr, nullptr);
      auto decryptHashUserPubKey = new vector<uint8 t>(HashUserPublicKey-
>size(), 0);
      RSA public decrypt(SignHashUserPublicKey->size(), SignHashUserPublicKey-
>data(), decryptHashUserPubKey->data(), checkPubKeyCARSA, RSA PKCS1 PADDING);
      //Check, that RSA Decrypt(CAPublicKey, SignHashUserPublicKey) ==
HashUserPublicKey
      if (string(decryptHashUserPubKey->begin(), decryptHashUserPubKey->end())
!= string(HashUserPublicKey->begin(), HashUserPublicKey->end())) {
           RSA free (checkPubKeyCARSA);
            delete HashFunction;
            delete UserPublicKey;
            delete HashUserPublicKey;
            delete SignHashUserPublicKey;
            delete decryptHashUserPubKey;
```

```
BIO free all(CAServerPublicKey);
            return false;
      }
      RSA free (checkPubKeyCARSA);
      delete HashFunction;
      delete UserPublicKey;
      delete HashUserPublicKey;
      delete SignHashUserPublicKey;
      delete decryptHashUserPubKey;
      BIO free all(CAServerPublicKey);
      return true;
};
vector<uint8 t>* IUser::GetFileHash(string& strPath File) {
      auto HashFunction = new AlgorithmSHA512::SHA512;
      fstream FileInput;
      //CA sign User's PublicKey
      FileInput.open(strRSA Path UserPublicKey, ios base::in |
ios base::binary);
      auto UserPublicKey = new vector<uint8 t>();
      while (FileInput.peek() != -1) { UserPublicKey-
>push back(FileInput.get()); }
      auto HashPublicKey = HashFunction->GetHash(UserPublicKey);
      FileInput.close();
      delete HashFunction;
      delete UserPublicKey;
      return HashPublicKey;
};
void IUser::Send SignHashUserPublicKey UserPublicKey(IUser& User) {
      fstream FileInput;
      fstream FileOutput;
      //Send PublicKey
      FileInput.open(strRSA Path UserPublicKey, ios base::in |
ios base::binary);
      FileOutput.open(User.strRSA Path FriendPublicKey, ios base::out |
ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { FileOutput.put(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      FileOutput.close();
      //Send SignHashUserPublicKey
      FileInput.open(strRSA Signature UserPublicKey, ios base::in |
ios base::binary);
      FileOutput.open(User.strRSA Signature FriendPublicKey, ios base::out |
ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { FileOutput.put(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      FileOutput.close();
};
```

```
void IUser::Calculate ECDHE Parametrs() {
      //Generate Pseudo Random Number
      CSPRNG generatorPRN;
      vector<uint8 t>* PRN = generatorPRN.GeneratePRN(1024);
      //Get Secret Key for Elliptic Curve
      d.FromString(hexStr(PRN), 16);
      //Get Public Elliptic Curve Point
      Q = ECDSA.MultiplyOnBasePoint(d);
      //RSA Encryption Public Elliptic Curve Point Q
      RSA* RSAEncryptPublicEllipticCurveCoordinates = RSA new();
      BIO* FriendPublicKey = BIO new file(strRSA Path FriendPublicKey.data(),
"rb");
      RSAEncryptPublicEllipticCurveCoordinates =
PEM read bio RSAPublicKey(FriendPublicKey,
&RSAEncryptPublicEllipticCurveCoordinates, nullptr, nullptr);
      //Encryption X coordinate
      auto Encryption X Coordinate = new
vector<uint8 t>(RSA size(RSAEncryptPublicEllipticCurveCoordinates), 0);
      vector<uint8 t> X Coordinate(Q.first.begin(), Q.first.end());
      RSA public encrypt(X Coordinate.size(), X Coordinate.data(),
Encryption X Coordinate->data(), RSAEncryptPublicEllipticCurveCoordinates,
RSA PKCS1 PADDING);
      //Encryption Y coordinate
      auto Encryption Y Coordinate = new
vector<uint8 t>(RSA size(RSAEncryptPublicEllipticCurveCoordinates), 0);
      vector<uint8 t> Y Coordinate(Q.second.begin(), Q.second.end());
      RSA public encrypt(Y Coordinate.size(), Y Coordinate.data(),
Encryption Y Coordinate->data(), RSAEncryptPublicEllipticCurveCoordinates,
RSA PKCS1 PADDING);
      //Write Result to Files
      fstream FileOutput;
      FileOutput.open(strRSA ECDHE User X CoordinatePublicPointQ, ios base::out
| ios base::binary);
      for (uint32 t i = 0; i < Encryption X Coordinate->size(); i++)
FileOutput.put((*Encryption X Coordinate)[i]);
      FileOutput.close();
      FileOutput.open(strRSA ECDHE User Y CoordinatePublicPointQ, ios base::out
| ios base::binary);
      for (uint32 t i = 0; i < Encryption Y Coordinate->size(); i++)
FileOutput.put((*Encryption Y Coordinate)[i]);
      FileOutput.close();
      RSA free (RSAEncryptPublicEllipticCurveCoordinates);
      BIO free all(FriendPublicKey);
      delete PRN;
      delete Encryption_X_Coordinate;
      delete Encryption Y Coordinate;
};
void IUser::Send PublicUserEllipticCurvePointQ(IUser& User) {
      fstream FileInput;
      fstream FileOutput;
      //Send RSA Encryption X Coordinate of Elliptic Curve Point Q to User
      FileInput.open(strRSA ECDHE User X CoordinatePublicPointQ, ios base::in |
ios base::binary);
      FileOutput.open(User.strRSA ECDHE Friend X CoordinatePublicPointQ,
```

```
ios base::out | ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { FileOutput.put(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      FileOutput.close();
      //Send RSA Encryption Y Coordinate of Elliptic Curve Point Q to User
      FileInput.open(strRSA ECDHE User Y CoordinatePublicPointQ, ios base::in |
ios base::binary);
      FileOutput.open(User.strRSA ECDHE Friend Y CoordinatePublicPointQ,
ios base::out | ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { FileOutput.put(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      FileOutput.close();
}
void IUser::CalculateSymmetricSessionKey() {
     //RSA Decryption Friend's Public Point Q
     RSA* RSADecryptFriendPublicEllipticCurveCoordinates = RSA new();
     BIO* UserPrivateKey = BIO new file(strRSA Path UserPrivateKey.data(),
      RSADecryptFriendPublicEllipticCurveCoordinates =
PEM read bio RSAPrivateKey (UserPrivateKey,
&RSADecryptFriendPublicEllipticCurveCoordinates, nullptr, nullptr);
      //Read Friend's X Coordinate
      fstream FileInput;
      FileInput.open(strRSA ECDHE Friend X CoordinatePublicPointQ, ios base::in
| ios base::binary);
      //Get Friend's X Coordinate
      vector<uint8 t> EncryptionFriend X Coordinate;
     while (FileInput.peek() != -1) {
EncryptionFriend X Coordinate.push back(FileInput.get()); }
     FileInput.close();
      //Decrypt X Coordinate
      auto DecryptionFriend X Coordinate = new
vector<uint8 t>(RSA size(RSADecryptFriendPublicEllipticCurveCoordinates), 0);
      auto X CoordinateSize =
RSA private decrypt (EncryptionFriend X Coordinate.size(),
EncryptionFriend X Coordinate.data(), DecryptionFriend X Coordinate->data(),
RSADecryptFriendPublicEllipticCurveCoordinates, RSA PKCS1 PADDING);
      EncryptionFriend X Coordinate.clear();
      //Read Friend's Y Coordinate
      FileInput.open(strRSA ECDHE Friend Y CoordinatePublicPointQ, ios base::in
| ios base::binary);
      //Get Friend's Y Coordinate
      vector<uint8 t> EncryptionFriend Y Coordinate;
      while (FileInput.peek() != -1) {
EncryptionFriend_Y_Coordinate.push back(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      //Decrypt Y Coordinate
      auto DecryptionFriend Y Coordinate = new
vector<uint8 t>(RSA size(RSADecryptFriendPublicEllipticCurveCoordinates), 0);
      auto Y CoordinateSize =
RSA private decrypt (EncryptionFriend Y Coordinate.size(),
```

```
EncryptionFriend Y Coordinate.data(), DecryptionFriend Y Coordinate->data(),
RSADecryptFriendPublicEllipticCurveCoordinates, RSA PKCS1 PADDING);
      EncryptionFriend Y Coordinate.clear();
      //Write Result to Files
      fstream FileOutput;
      //Write X Coordinate
      FileOutput.open(strECDHE Friend X CoordinatePublicPointQ, ios base::out |
ios base::binary);
      for (uint32 t i = 0; i < X CoordinateSize; i++)</pre>
FileOutput.put((*DecryptionFriend X Coordinate)[i]);
      FileOutput.close();
      //Write Y Coordinate
      FileOutput.open(strECDHE Friend Y CoordinatePublicPointQ, ios base::out |
ios base::binary);
      for (uint32 t i = 0; i < Y CoordinateSize; i++)</pre>
FileOutput.put((*DecryptionFriend Y Coordinate)[i]);
      FileOutput.close();
      RSA free (RSADecryptFriendPublicEllipticCurveCoordinates);
      BIO free all(UserPrivateKey);
      //Calculate Common Session Key
      ECPoint FriendQ(&ECDSA);
      FriendO.setCoordinate(
            string(DecryptionFriend X Coordinate->begin(),
DecryptionFriend X Coordinate->begin() + X CoordinateSize),
            string(DecryptionFriend Y Coordinate->begin(),
DecryptionFriend Y Coordinate->begin() + Y CoordinateSize)
      ECPoint SecretPoint = FriendQ*d;
      auto X CoordinateSecretPoint = SecretPoint.getXCoordinate();
      //Get Hash of X Coordinate of Secret Point
      auto HashFunction = new AlgorithmSHA512::SHA512;
      auto X CoordinateSecretPointHash = HashFunction-
>GetHash(&vector<uint8 t>(X CoordinateSecretPoint.begin(),
X CoordinateSecretPoint.end()));
      SessionKey = new vector<uint8 t>(X CoordinateSecretPointHash->begin(),
X CoordinateSecretPointHash->begin() + 32);
      //Get Y Coordinate to Check Correct SessionKey
      CorrectSessionKeyCheck = SecretPoint.getYCoordinate();
      //Write Session Key
      FileOutput.open(strECDHE UserSessionKey, ios base::out |
ios base::binary);
      for (uint32 t i = 0; i < SessionKey->size(); i++)
FileOutput.put((*SessionKey)[i]);
      FileOutput.close();
      delete SessionKey;
      delete X CoordinateSecretPointHash;
      delete HashFunction;
      delete DecryptionFriend X Coordinate;
      delete DecryptionFriend Y Coordinate;
}
void IUser::Send CheckCorrectSessionKey(IUser& User) {
      //Get Hash of string 'CorrectSessionKeyCheck'
```

```
auto HashFunction = new AlgorithmSHA512::SHA512;
      auto CheckCorrectSessionKeyHash = HashFunction-
>GetHash(&vector<uint8 t>(CorrectSessionKeyCheck.begin(),
CorrectSessionKeyCheck.end()));
      //AES256 with Session Key Encryption 'CheckCorrectSessionKeyHash'
      AES 256 AES;
     AES.SetEncryptionMode(1);
      //Read Session Key
      SessionKey = new vector<uint8 t>;
      fstream FileInput;
      FileInput.open(strECDHE UserSessionKey, ios base::in | ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { SessionKey->push back(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      //Encryption 'CheckCorrectSessionKeyHash'
      auto EncryptionCheckCorrectSessionKeyHash =
AES.Encrypt(CheckCorrectSessionKeyHash, SessionKey);
      //Write Result to File
      fstream FileOutput;
      //Write EncryptionCheckCorrectSessionKeyHash
      FileOutput.open(strECDHE UserCheckCorrectSessionKey, ios base::out |
ios base::binary);
      for (uint32 t i = 0; i < EncryptionCheckCorrectSessionKeyHash->size();
i++) FileOutput.put((*EncryptionCheckCorrectSessionKeyHash)[i]);
      FileOutput.close();
      delete HashFunction;
      delete SessionKey;
      delete CheckCorrectSessionKeyHash;
      delete EncryptionCheckCorrectSessionKeyHash;
      //Send EncryptionCheckCorrectSessionKeyHash to User
      FileInput.open(strECDHE UserCheckCorrectSessionKey, ios base::in |
ios base::binary);
      FileOutput.open(User.strECDHE FriendCheckCorrectSessionKey, ios base::out
| ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { FileOutput.put(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      FileOutput.close();
}
bool IUser::checkCorrectSessionKey() {
      //Read Session Key
      SessionKey = new vector<uint8 t>;
      fstream FileInput;
      FileInput.open(strECDHE_UserSessionKey, ios base::in | ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { SessionKey->push back(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      //Read Friend EncryptionCheckCorrectSessionKeyHash
      auto EncryptionFriendCheckCorrectSessionKeyHash = new vector<uint8 t>;
      FileInput.open(strECDHE FriendCheckCorrectSessionKey, ios base::in |
ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) {
EncryptionFriendCheckCorrectSessionKeyHash->push back(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
```

```
//Decryption Friend EncryptionCheckCorrectSessionKeyHash
      AES 256 AES;
      AES.SetEncryptionMode(1);
      auto DecryptionFriendCheckCorrectSessionKeyHash =
AES.Decrypt(EncryptionFriendCheckCorrectSessionKeyHash, SessionKey);
      delete SessionKey;
      delete EncryptionFriendCheckCorrectSessionKeyHash;
      //Get Hash of string 'CorrectSessionKeyCheck'
      auto HashFunction = new AlgorithmSHA512::SHA512;
      auto CheckCorrectSessionKeyHash = HashFunction-
>GetHash(&vector<uint8 t>(CorrectSessionKeyCheck.begin(),
CorrectSessionKeyCheck.end()));
      //Check, that CheckCorrectSessionKeyHash ==
DecryptionFriendCheckCorrectSessionKeyHash
      //If equal => return true
      //Else => return false
      for (uint32_t i = 0; i < CheckCorrectSessionKeyHash->size(); i++) {
            if ((*CheckCorrectSessionKeyHash)[i] ==
(*DecryptionFriendCheckCorrectSessionKeyHash)[i]) { continue; }
            else { return false; }
      return true;
void IUser::CreateMessage() {
      //Generate Pseudo Random Number
      CSPRNG generatorPRN;
      auto PRN = generatorPRN.GeneratePRN(1024);
      //Get Secret Key for Elliptic Curve
      bigint SecretKeyDS;
      SecretKeyDS.FromString(hexStr(PRN), 16);
      //CreateKeyCheckDigitalSign
      pair<string, string> KeyCheckDigitalSign =
ECDSA.CreateKeyCheckDigitalSign(SecretKeyDS.ToString());
      //Write X KeyCheckDigitalSign
      fstream FileOutput;
      FileOutput.open(strUser X KeyCheckDigitalSignMessagePath, ios base::out |
ios base::binary);
      for (uint32 t i = 0; i < KeyCheckDigitalSign.first.size(); i++)
FileOutput.put(KeyCheckDigitalSign.first[i]);
      FileOutput.close();
      //Write Y KeyCheckDigitalSign
      FileOutput.open(strUser Y KeyCheckDigitalSignMessagePath, ios base::out |
ios base::binary);
      for (uint32 t i = 0; i < KeyCheckDigitalSign.second.size(); i++)
FileOutput.put(KeyCheckDigitalSign.second[i]);
      FileOutput.close();
      //Read Message
      auto arrbyMessage = new vector<uint8 t>;
      fstream FileInput;
      FileInput.open(strUser MessagePath, ios base::in | ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { arrbyMessage->push back(FileInput.get());
}
      FileInput.close();
```

```
//CreateDigitalSign
      pair<string, string> DigitalSign =
ECDSA.CreateDigitalSign(SecretKeyDS.ToString(), string(arrbyMessage->begin(),
arrbyMessage->end());
      //Write R
      FileOutput.open(strUser Parametr R DigitalSignMessagePath, ios base::out |
ios base::binary);
      for (uint32 t i = 0; i < DigitalSign.first.size(); i++)</pre>
FileOutput.put(DigitalSign.first[i]);
      FileOutput.close();
      //Write S
      FileOutput.open(strUser Parametr S DigitalSignMessagePath, ios base::out |
ios base::binary);
      for (uint32 t i = 0; i < DigitalSign.second.size(); i++)</pre>
FileOutput.put(DigitalSign.second[i]);
     FileOutput.close();
      //AES with CTR mode
     AES 256 AES;
     AES.SetEncryptionMode(1);
     //Read Session Key
      SessionKey = new vector<uint8 t>;
      FileInput.open(strECDHE UserSessionKey, ios base::in | ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { SessionKey->push back(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      //Save Message Size
      union FormatedWriteMessageSize {
            uint64 t qwMessageSize;
            uint8 t byArrMessageSize[sizeof(uint64 t)];
      };
      FormatedWriteMessageSize qwFormat;
      qwFormat.qwMessageSize = arrbyMessage->size();
      //Encryption Message
      auto EncryptionMessage = AES.Encrypt(arrbyMessage, SessionKey);
      //Write EncryptionMessage
      FileOutput.open(strUser EncryptionMessagePath, ios base::out |
ios base::binary);
      //Write MessageSize
      for (unsigned char i : qwFormat.byArrMessageSize) { FileOutput << i; }</pre>
      //Write Message
      for (uint32 t i = 0; i < EncryptionMessage->size(); i++)
FileOutput.put((*EncryptionMessage)[i]);
     FileOutput.close();
      delete PRN;
      delete arrbyMessage;
     delete SessionKey;
     delete EncryptionMessage;
}
void IUser::SendMessage(IUser& User) {
     fstream FileInput;
      fstream FileOutput;
```

```
//Send X KeyCheckDigitalSign to User
      FileInput.open(strUser X KeyCheckDigitalSignMessagePath, ios base::in |
ios base::binary);
      FileOutput.open(User.strFriend X KeyCheckDigitalSignMessagePath,
ios base::out | ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { FileOutput.put(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      FileOutput.close();
      //Send Y KeyCheckDigitalSign to User
      FileInput.open(strUser Y KeyCheckDigitalSignMessagePath, ios base::in |
ios base::binary);
      FileOutput.open(User.strFriend Y KeyCheckDigitalSignMessagePath,
ios base::out | ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { FileOutput.put(FileInput.get()); }
     FileInput.close();
     FileOutput.close();
      //Send R to User
      FileInput.open(strUser Parametr R DigitalSignMessagePath, ios base::in |
ios base::binary);
      FileOutput.open(User.strFriend Parametr R DigitalSignMessagePath,
ios base::out | ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { FileOutput.put(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      FileOutput.close();
      //Send S to User
      FileInput.open(strUser Parametr S DigitalSignMessagePath, ios base::in |
ios base::binary);
      FileOutput.open(User.strFriend Parametr S DigitalSignMessagePath,
ios base::out | ios_base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { FileOutput.put(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      FileOutput.close();
      //Send EncryptionMessage to User
      FileInput.open(strUser EncryptionMessagePath, ios base::in |
ios base::binary);
      FileOutput.open(User.strFriend EncryptionMessagePath, ios base::out |
ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { FileOutput.put(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      FileOutput.close();
}
void IUser::CheckMessage CreateAnswer() {
      //AES with CTR mode
      AES 256 AES;
     AES.SetEncryptionMode(1);
      //Read Session Key
      fstream FileInput;
```

```
SessionKey = new vector<uint8 t>;
      FileInput.open(strECDHE UserSessionKey, ios base::in | ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { SessionKey->push back(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      //Read EncryptionMessage
      auto EncryptionMessage = new vector<uint8 t>;
      FileInput.open(strFriend EncryptionMessagePath, ios base::in |
ios base::binary);
      //Read Message Size
      union FormatedWriteMessageSize {
            uint64 t qwMessageSize;
            uint8 t byArrMessageSize[sizeof(uint64 t)];
      };
      FormatedWriteMessageSize qwFormat;
      for (unsigned char & i : qwFormat.byArrMessageSize) { i = FileInput.get();
}
      uint64 t MessageSize = qwFormat.qwMessageSize;
      //Read Message
      while (FileInput.peek() != -1) { EncryptionMessage-
>push back(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      //Decryption Message
      auto DecryptionMessage = AES.Decrypt(EncryptionMessage, SessionKey);
      string Message(DecryptionMessage->begin(), DecryptionMessage->begin() +
MessageSize);
      //Write Message
      fstream FileOutput;
      FileOutput.open(strFriend DecryptionMessagePath, ios base::out |
ios base::binary);
      for (uint32 t i = 0; i < Message.size(); i++) FileOutput.put(Message[i]);</pre>
      FileOutput.close();
      //Read X KeyCheckDigitalSign
      string X KeyCheckDigitalSign;
      FileInput.open(strFriend X KeyCheckDigitalSignMessagePath, ios base::in |
ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) {
X_KeyCheckDigitalSign.push_back(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      //Read Y_KeyCheckDigitalSign
      string Y KeyCheckDigitalSign;
      FileInput.open(strFriend Y KeyCheckDigitalSignMessagePath, ios base::in |
ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) {
Y KeyCheckDigitalSign.push back(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      //Create KeyCheckDigitalSign
      pair<string, string> KeyCheckDigitalSign(X KeyCheckDigitalSign,
Y KeyCheckDigitalSign);
      //Read R
      string R;
      FileInput.open(strFriend Parametr R DigitalSignMessagePath, ios base::in |
ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { R.push back(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
```

```
//Read S
      string S;
      FileInput.open(strFriend Parametr S DigitalSignMessagePath, ios base::in |
ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { S.push back(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      //CreateDigitalSign
      pair<string, string> DigitalSign(R, S);
      //CheckDigitalSign
      bool result = ECDSA.CheckDigitalSign(DigitalSign, Message,
KeyCheckDigitalSign);
      vector<uint8 t>* Answer;
      if (result) {
            //Get Message Hash
            AlgorithmSHA512::SHA512 HashFunction;
            Answer =
AES.Encrypt(HashFunction.GetHash(&vector<uint8 t>(Message.begin(),
Message.end())), SessionKey);
      }
      else {
            //Generate Pseudo Random Number
           CSPRNG generatorPRN;
            Answer = generatorPRN.GeneratePRN(80);
      }
      //Write Answer
      FileOutput.open(strUser AnswerPath, ios base::out | ios base::binary);
      for (uint32 t i = 0; i < Answer->size(); i++)
FileOutput.put((*Answer)[i]);
      FileOutput.close();
      delete SessionKey;
      delete EncryptionMessage;
      delete DecryptionMessage;
      delete Answer;
}
void IUser::SendAnswer(IUser& User) {
      fstream FileInput;
      fstream FileOutput;
      //Send Answer to User
      FileInput.open(strUser AnswerPath, ios base::in | ios base::binary);
      FileOutput.open(User.strFriend AnswerPath, ios base::out |
ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { FileOutput.put(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      FileOutput.close();
}
bool IUser::CheckAnswer() {
      //AES with CTR mode
      AES 256 AES;
      AES.SetEncryptionMode(1);
      //Read Session Key
      fstream FileInput;
```

```
SessionKey = new vector<uint8 t>;
      FileInput.open(strECDHE UserSessionKey, ios base::in | ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { SessionKey->push back(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      //Read Answer
      auto Answer = new vector<uint8 t>;
      FileInput.open(strFriend AnswerPath, ios base::in | ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { Answer->push back(FileInput.get()); }
      FileInput.close();
      //Decrypt Answer
      auto AnswerMessageHash = AES.Decrypt(Answer, SessionKey);
      //Read Message
      auto arrbyMessage = new vector<uint8 t>;
      FileInput.open(strUser MessagePath, ios base::in | ios base::binary);
      while (FileInput.peek() != -1) { arrbyMessage->push back(FileInput.get());
}
     FileInput.close();
      //Get MessageHash
      AlgorithmSHA512::SHA512 HashFunction;
      auto MessageHash = HashFunction.GetHash(&vector<uint8 t>(arrbyMessage-
>begin(), arrbyMessage->end()));
      //Check, that MessageHash == AnswerMessageHash
      //If equal => return true
      //Else => return false
      for (uint32 t i = 0; i < MessageHash->size(); i++) {
            if ((*MessageHash)[i] == (*AnswerMessageHash)[i]) { continue; }
            else { return false; }
      }
      return true;
string IUser::hexStr(vector<uint8 t>* data) {
      string s(data->size() * 2, ' ');
      for (register uint64 t i = 0; i < data->size(); ++i) {
            s[2 * i] = hexmap[((*data)[i] & 0xF0) >> 4];
            s[2 * i + 1] = hexmap[(*data)[i] & 0x0F];
      return s;
};
IUser::IUser(
      string& _strRSA_Path_UserPublicKey,
      string& _strRSA_Path_UserPrivateKey,
      \verb|string& _strRSA_Signature_UserPublicKey|,
      \verb| string& _strRSA_Path_CAPublicKey|,
      string& _strRSA_Path_FriendPublicKey,
      string& strRSA Signature FriendPublicKey,
      string& strRSA ECDHE User X CoordinatePublicPointQ,
      string& strRSA ECDHE User Y CoordinatePublicPointQ,
      \verb|string& strRSA_ECDHE_Friend_X_CoordinatePublicPointQ|,\\
      string& _strRSA_ECDHE_Friend_Y_CoordinatePublicPointQ,
      string& _strECDHE_Friend_X_CoordinatePublicPointQ,
      string& strECDHE Friend Y CoordinatePublicPointQ,
      string& strECDHE UserSessionKey,
```

```
string& _strECDHE UserCheckCorrectSessionKey,
      string& _strECDHE FriendCheckCorrectSessionKey,
      string& _strUser_MessagePath,
      string& _strUser_EncryptionMessagePath,
      string& _strUser_Parametr_R_DigitalSignMessagePath,
      string& _strUser_Parametr_S_DigitalSignMessagePath,
      string& _strUser_X_KeyCheckDigitalSignMessagePath,
      string& _strUser_Y_KeyCheckDigitalSignMessagePath,
      string& _strUser_AnswerPath,
      string& strFriend EncryptionMessagePath,
      string& _strFriend_DecryptionMessagePath,
      string& strFriend Parametr R DigitalSignMessagePath,
      string& strFriend Parametr S DigitalSignMessagePath,
      string& strFriend X KeyCheckDigitalSignMessagePath,
      string& strFriend Y KeyCheckDigitalSignMessagePath,
      string& strFriend AnswerPath
) {
      strRSA_Path_UserPublicKey = _strRSA_Path_UserPublicKey;
      strRSA Path UserPrivateKey = strRSA Path UserPrivateKey;
      strRSA Signature UserPublicKey = strRSA Signature UserPublicKey;
      strRSA Path CAPublicKey = strRSA Path CAPublicKey;
      strRSA Path FriendPublicKey = strRSA Path FriendPublicKey;
      strRSA Signature FriendPublicKey = strRSA Signature FriendPublicKey;
      strRSA ECDHE User X CoordinatePublicPointQ =
strRSA ECDHE User X CoordinatePublicPointQ;
      strRSA ECDHE User Y CoordinatePublicPointQ =
strRSA ECDHE User Y CoordinatePublicPointQ;
      strRSA ECDHE Friend X CoordinatePublicPointQ =
strRSA ECDHE Friend X CoordinatePublicPointQ;
      strRSA ECDHE Friend Y CoordinatePublicPointQ =
strRSA ECDHE Friend Y CoordinatePublicPointQ;
      strECDHE Friend X CoordinatePublicPointQ =
strECDHE Friend X CoordinatePublicPointQ;
      strECDHE_Friend_Y_CoordinatePublicPointQ =
strECDHE Friend Y CoordinatePublicPointQ;
      strECDHE UserSessionKey = strECDHE UserSessionKey;
      strECDHE UserCheckCorrectSessionKey =
strECDHE UserCheckCorrectSessionKey;
      strECDHE FriendCheckCorrectSessionKey =
_strECDHE_FriendCheckCorrectSessionKey;
      strUser_MessagePath = _strUser_MessagePath;
      strUser EncryptionMessagePath = strUser EncryptionMessagePath;
      strUser Parametr R DigitalSignMessagePath =
_strUser_Parametr_R_DigitalSignMessagePath;
      strUser Parametr S DigitalSignMessagePath =
_strUser_Parametr S DigitalSignMessagePath;
      strUser X KeyCheckDigitalSignMessagePath =
_strUser_X_KeyCheckDigitalSignMessagePath;
      strUser Y KeyCheckDigitalSignMessagePath =
_strUser_Y_KeyCheckDigitalSignMessagePath;
      strUser AnswerPath = strUser AnswerPath;
      strFriend_EncryptionMessagePath = _strFriend_EncryptionMessagePath;
strFriend_DecryptionMessagePath = _strFriend_DecryptionMessagePath;
      strFriend Parametr R DigitalSignMessagePath =
strFriend Parametr R DigitalSignMessagePath;
      strFriend Parametr S DigitalSignMessagePath =
```

```
strFriend Parametr S DigitalSignMessagePath;
      strFriend X KeyCheckDigitalSignMessagePath =
strFriend X KeyCheckDigitalSignMessagePath;
      strFriend Y KeyCheckDigitalSignMessagePath =
strFriend Y KeyCheckDigitalSignMessagePath;
      strFriend AnswerPath = strFriend AnswerPath;
};
IUser::~IUser() { };
void Certificate Authority Server::GenerateKeyPair() {
      BIGNUM *e = BN_new();
      BN set word(e, RSA_F4);
      CAServerRSA = RSA new();
      RSA generate key ex(CAServerRSA, 4096, e, nullptr);
      CAServerPublicKey =
BIO new file("protocol/CA SERVER/RSA/PUBLIC KEY/PUBLIC KEY.pem", "wb");
      PEM write bio RSAPublicKey(CAServerPublicKey, CAServerRSA);
      BIO free all(CAServerPublicKey);
      CAServerPublicKey =
BIO new file("protocol/ALICE/FROM/CA SERVER/RSA/PUBLIC KEY/PUBLIC KEY.pem",
"wb");
      PEM write bio RSAPublicKey(CAServerPublicKey, CAServerRSA);
      BIO free all(CAServerPublicKey);
      CAServerPublicKev =
BIO new file("protocol/BOB/FROM/CA SERVER/RSA/PUBLIC KEY/PUBLIC KEY.pem", "wb");
      PEM write bio RSAPublicKey(CAServerPublicKey, CAServerRSA);
      BIO free all(CAServerPublicKey);
      CAServerPrivateKey =
BIO new file("protocol/CA SERVER/RSA/PRIVATE KEY/PRIVATE KEY.pem", "wb");
      PEM write bio RSAPrivateKey(CAServerPrivateKey, CAServerRSA, nullptr,
nullptr, 0, nullptr, nullptr);
     BIO free all(CAServerPrivateKey);
      BN free(e);
      RSA free (CAServerRSA);
}
Certificate Authority Server::Certificate Authority Server(){ };
Certificate Authority Server::~Certificate Authority Server(){ };
void Certificate Authority Server::signatureHashPublicKey(vector<uint8 t>*
HashPublicKey, const IUser& User) {
      CAServerRSA = RSA new();
      CAServerPrivateKey =
BIO new file("protocol/CA SERVER/RSA/PRIVATE KEY/PRIVATE KEY.pem", "rb");
      CAServerPublicKey =
BIO new file ("protocol/CA SERVER/RSA/PUBLIC KEY/PUBLIC KEY.pem", "rb");
     CAServerRSA = PEM_read_bio_RSAPrivateKey(CAServerPrivateKey, &CAServerRSA,
nullptr, nullptr);
     CAServerRSA = PEM read bio RSAPublicKey(CAServerPublicKey, &CAServerRSA,
nullptr, nullptr);
      auto signHashUserPubKey = new vector<uint8 t>(RSA size(CAServerRSA), 0);
      RSA private encrypt(HashPublicKey->size(), HashPublicKey->data(),
signHashUserPubKey->data(), CAServerRSA, RSA PKCS1 PADDING);
```

```
//CAServer send to User Message with SIGN User PUBLIC KEY.sig
      fstream FileOutput;
      FileOutput.open(User.strRSA Signature UserPublicKey, ios base::out |
ios base::binary);
      for (unsigned char i : *signHashUserPubKey) { FileOutput.put(i); }
      delete HashPublicKey;
      delete signHashUserPubKey;
      FileOutput.close();
      BIO free all(CAServerPrivateKey);
      BIO free all(CAServerPublicKey);
      RSA free (CAServerRSA);
};
                            файл CryptoProtocols.cpp
// CryptoProtocols.cpp : Defines the entry point for the console application.
#include "Protocol.h"
#include <chrono>
void ProtocolFirstStep(Certificate Authority Server& CA, IUser& User) {
      //User send to CAServer his HashUserPublicKey for Sign
      //CAServer send SignHashUserPublicKey to User
     CA.signatureHashPublicKey(User.GetFileHash(User.strRSA Path UserPublicKey)
, User);
      //Check, that RSA Decrypt(CAPublicKey, SignHashUserPublicKey) ==
HashUserPublicKey
      //If true, then User have true SignHashUserPublicKey for install signal
      //Else false, then Man in the Middle listen signal channel, repeat Step 1
ProtocolFirstStep()
      if (!User.checkSignHashPublicKey(User.strRSA Signature UserPublicKey,
User.strRSA Path UserPublicKey)) { cout << false << endl; ProtocolFirstStep(CA,
User); }
void ProtocolSecondStep(IUser& Sender, IUser& Receiver) {
      //Sender Send to Receiver SignHashSenderPublicKey and SenderPublicKey
      Sender.Send SignHashUserPublicKey UserPublicKey(Receiver);
      //Receiver Check, that RSA Decrypt(CAPublicKey, SignHashSenderPublicKey)
== HashSenderPublicKey
      //If true, then Receiver have true SenderPublicKey for install signal
      //Else false, then Man in the Middle listen signal channel, repeat Step 2
ProtocolSecondStep()
      if
(!Receiver.checkSignHashPublicKey(Receiver.strRSA Signature FriendPublicKey,
Receiver.strRSA Path FriendPublicKey)) { cout << false << endl;</pre>
ProtocolSecondStep(Sender, Receiver); }
}
void ProtocolThirdStep(IUser& User1, IUser& User2) {
      //User1 Calculate ECDHA Parameters
      // 1. Generate PseudoRandom Number and get from it the Private Key 'd' for
CurvePoint (size of PseudoRandom Number is 1024 bytes) and (0 < d < q)
      // 2. Getting Public EllipticCurve Point Q = d*G, where G - base Point of
EllipticCurve
      // 3. Encryption RSA EllipticCurve Point 'Q' Coordinates 'x' and 'y'
[RSAenc(ReceiverPubKey, Q) = EncQ]
      User1.Calculate ECDHE Parametrs();
```

```
//User2 Calculate ECDHA Parameters
      // 1. Generate PseudoRandom Number and get from it the Private Key 'd' for
CurvePoint (size of PseudoRandom Number is 1024 bytes) and ( 0 < d < q)
      // 2. Getting Public EllipticCurve Point Q = d*G, where G - base Point of
EllipticCurve
      // 3. Encryption RSA EllipticCurve Point 'Q' Coordinates 'x' and 'y'
[RSAenc(ReceiverPubKey, Q) = EncQ]
      User2.Calculate ECDHE Parametrs();
      //User1 Send to User2 yours 'EncQ'
      User1.Send PublicUserEllipticCurvePointQ(User2);
      //User2 Send to User1 yours 'EncQ'
      User2.Send PublicUserEllipticCurvePointQ(User1);
      //User1 Calculate Common Symmetric Session Key and Information of Correct
SessionKeyCheck
      User1.CalculateSymmetricSessionKey();
      //User2 Calculate Common Symmetric Session Key and Information of Correct
      User2.CalculateSymmetricSessionKey();
      //User1 Send to User2 Encryption Hash of Information of Correct
SessionKeyCheck
      User1.Send CheckCorrectSessionKey(User2);
      //User2 Send to User1 Encryption Hash of Information of Correct
SessionKeyCheck
      User2.Send CheckCorrectSessionKey(User1);
      //Check, that UserlCheckCorrectSessionKeyHash ==
DecryptionUser2CheckCorrectSessionKeyHash
      //If equal => User1 Session Key = User2 Session Key
      //Else => Man in the Middle, repeat Protocol Third Step
      if (!User1.checkCorrectSessionKey()) { cout << false << endl;</pre>
ProtocolThirdStep(User1, User2); }
      //Check, that User2CheckCorrectSessionKeyHash ==
DecryptionUser1CheckCorrectSessionKeyHash
      //If equal => User2 Session Key = User1 Session Key
      //Else => Man in the Middle, repeat Protocol Third Step
      if (!User2.checkCorrectSessionKey()) { cout << false << endl;</pre>
ProtocolThirdStep(User2, User1); }
void ProtocolFourthStep(IUser& Sender, IUser& Receiver) {
      //Sender Create Message for Receiver
      Sender.CreateMessage();
      //Sender Send Message to Receiver
      Sender.SendMessage(Receiver);
      //Receiver Check Massage Digital Sign and then Create Answer
      Receiver.CheckMessage CreateAnswer();
      //Receiver send Answer to Sender
      Receiver.SendAnswer(Sender);
      //Sender Check Answer if true - send is ok, if false - send is fail -
repeat FourthStep
      if (!Sender.CheckAnswer()) { cout << false << endl;</pre>
```

```
ProtocolFourthStep(Sender, Receiver); }
int main()
      using myclock = chrono::steady clock;
      Certificate Authority Server CA;
      myclock::time point start = myclock::now();
      CA.GenerateKeyPair();
      myclock::time_point end = myclock::now();
      cout << "Time Certificate Authority Server Generate Key Pair: " <<</pre>
chrono::duration cast<chrono::milliseconds>(end - start).count() << "</pre>
milliseconds" << endl;</pre>
      User Bob Bob;
      start = myclock::now();
      Bob.GenerateKeyPair();
      end = myclock::now();
      cout << "Time User Bob Generate Key Pair: " <<</pre>
chrono::duration cast<chrono::milliseconds>(end - start).count() << "</pre>
milliseconds" << endl;</pre>
      User Alice Alice;
      start = myclock::now();
      Alice.GenerateKeyPair();
      end = myclock::now();
      cout << "Time User Alice Generate Key Pair: " <<</pre>
chrono::duration cast<chrono::milliseconds>(end - start).count() << "</pre>
milliseconds" << endl;
      ProtocolFirstStep(CA, Alice);
      start = myclock::now();
      ProtocolFirstStep(CA, Bob);
      end = myclock::now();
      cout <<"Time First Step Protocol: " <<</pre>
chrono::duration cast<chrono::milliseconds>(end - start).count() << "</pre>
milliseconds" << endl;</pre>
      start = myclock::now();
      ProtocolSecondStep(Alice, Bob);
      end = myclock::now();
      cout << "Time Second Step Protocol: " <<</pre>
chrono::duration_cast<chrono::milliseconds>(end - start).count() << "</pre>
milliseconds" << endl;
      ProtocolSecondStep(Bob, Alice);
      start = myclock::now();
      ProtocolThirdStep(Alice, Bob);
      end = myclock::now();
      cout << "Time Third Step Protocol: " <<</pre>
chrono::duration cast<chrono::milliseconds>(end - start).count() << "</pre>
milliseconds" << endl;</pre>
      ProtocolFourthStep(Alice, Bob);
      start = myclock::now();
      ProtocolFourthStep(Bob, Alice);
      end = myclock::now();
      cout << "Time Fourth Step Protocol: " <<</pre>
chrono::duration cast<chrono::milliseconds>(end - start).count() << "</pre>
milliseconds" << endl;</pre>
    return 0;
```

}