Министерство образования Республики Беларусь Белорусский государственный университет информатики и радиоэлектроники Кафедра информатики

ОТЧЕТ

по лабораторной работе №2

Симметричная криптография. СТБ 34.101.31-2011

Выполнил:

Проверил:

студент гр. 653501

Артемьев В. С.

Шинкевич Г. С.

ЗАДАНИЕ:

Реализовать программные средства шифрования и дешифрования текстовых файлов при помощи алгоритма СТБ 34.101.31-2011 в различных режимах.

Алгоритм СТБ 34.101.31-2011

СТБ 34.101.31 — блочный шифр с 256-битным ключом и 8 циклами криптопреобразований, оперирующий с 128-битными блоками. Криптографические алгоритмы стандарта построены на основе базовых режимов шифрования блоков данных. Алгоритмы шифрования, описанные в стандарте:

- режим простой замены;
- режим сцепления блоков;
- режим гаммирования с обратной связью;
- режим счётчика;

Шифрование блока

Входные и выходные данные

Входными данными алгоритмов зашифрования и расшифрования являются блок $X \in \{0,1\}^{128}$ и ключ $\theta \in \{0,1\}^{256}$.

Выходными данными является блок $Y \in \{0,1\}^{128}$ — результат зашифрования либо расшифрования слова X на ключе $\theta: Y = F_{\theta}(X)$ либо $Y = F_{\theta}^{-1}(X)$.

Входные данные для шифрования подготавливаются следующим образом:

- Слово X записывается в виде $X = X_1 \| X_2 \| X_3 \| X_4, X_i \in \{0,1\}^{32}.$
- Ключ θ записывается в виде $\theta = \theta_1 \|\theta_2\|\theta_3\|\theta_4\|\theta_5\|\theta_6\|\theta_7\|\theta_8, \theta_i \in \{0,1\}^{32}$ и определяются тактовые ключи

$$K_1 = \theta_1, K_2 = \theta_2, K_3 = \theta_3, K_4 = \theta_4, K_5 = \theta_5, K_6 = \theta_6, K_7 = \theta_7, K_8 = \theta_8, K_9 = \theta_1, \ldots, K_{56} = \theta_8.$$

Обозначения и вспомогательные преобразования

Преобразование $G_r:\{0,1\}^{32} \to \{0,1\}^{32}$ ставит в соответствие слову $u=u_1\parallel u_1\parallel u_2\parallel u_3\parallel u_4,u_i\in\{0,1\}^8$ слово

$$G_r(u) = RotHi^r(H(u_1) \parallel H(u_2) \parallel H(u_3) \parallel H(u_4)).$$

 $RotHi^r$ - циклический сдвиг влево на r бит.

H(u) операция замены 8-битной входной строки подстановкой с рисунка 1.

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	Α	В	С	D	Е	F
0	В1	94	ВА	C8	OA	80	F5	3B	36	6D	00	8E	58	4A	5D	E4
1	85	04	FA	9D	1B	В6	C7	AC	25	2E	72	C2	02	FD	CE	OD
2	5B	E3	D6	12	17	В9	61	81	FE	67	86	AD	71	6B	89	0B
3	5C	В0	CO	FF	33	C3	56	В8	35	C4	05	ΑE	D8	EO	7F	99
4	E1	2B	DC	1A	E2	82	57	EC	70	3F	CC	FO	95	EE	8D	F1
5	C1	AB	76	38	9F	E6	78	CA	F7	C6	F8	60	D5	BB	9C	4F
6	F3	3C	65	7B	63	7C	30	6A	DD	4E	A7	79	9E	B2	3D	31
7	3E	98	В5	6E	27	D3	BC	CF	59	1E	18	1F	4C	5 A	В7	93
8	E9	DE	E7	2C	8F	OC	OF	A6	2D	DB	49	F4	6F	73	96	47
9	06	07	53	16	ED	24	7A	37	39	CB	AЗ	83	03	A 9	8B	F6
A	92	BD	9B	1C	E5	D1	41	01	54	45	FB	C9	5E	4D	ΟE	F2
В	68	20	80	AA	22	7D	64	2F	26	87	F9	34	90	40	55	11
C	BE	32	97	13	43	FC	9A	48	AO	2A	88	5F	19	4B	09	A1
D	7E	CD	A4	DO	15	44	AF	8C	A 5	84	50	BF	66	D2	E8	8 A
E	A2	D7	46	52	42	A8	DF	В3	69	74	C5	51	EB	23	29	21
F	D4	EF	D9	B4	ЗА	62	28	75	91	14	10	EA	77	6C	DA	1D

Рисунок 1 – Преобразование Н

Подстановка $H:\{0,1\}^8 \to \{0,1\}^8$ задается фиксированной таблицей. В таблице используется шестнадцатеричное представление слов $u\in\{0,1\}^8$

 \boxplus и \boxminus операции сложения и вычитания по модулю 2^{32}

Зашифрование

Для зашифрования блока X на ключе θ выполняются следующие шаги:

- 1. Установить $a \leftarrow X_1, b \leftarrow X_2, c \leftarrow X_3, d \leftarrow X_4$.
- 2. Для i = 1, 2, ..., 8 выполнить:

```
1) b \leftarrow b \oplus G_5(a \boxplus K_{7i-6});

2) c \leftarrow c \oplus G_{21}(d \boxplus K_{7i-5});

3) a \leftarrow a \boxminus G_{13}(b \boxplus K_{7i-4});

4) e \leftarrow G_{21}(b \boxplus c \boxplus K_{7i-3}) \oplus \langle i \rangle_{32};

5) b \leftarrow b \boxplus e;

6) c \leftarrow c \boxminus e;

7) d \leftarrow d \boxplus G_{13}(c \boxplus K_{7i-2});

8) b \leftarrow b \oplus G_{21}(a \boxplus K_{7i-1});

9) c \leftarrow c \oplus G_5(d \boxplus K_{7i});

10) a \leftrightarrow b;

11) c \leftrightarrow d;

12) b \leftrightarrow c
```

- 3. Установить $Y \leftarrow b\|d\|a\|c$.
- 4. Возвратить Y.

Расшифрование

Для расшифрования блока X на ключе θ выполняются следующие шаги:

```
1. Установить a \leftarrow X_1, b \leftarrow X_2, c \leftarrow X_3, d \leftarrow X_4.
```

2. Для i = 8,7,...,1 выполнить:

```
1) b \leftarrow b \oplus G_5(a \boxplus K_{7i});

2) c \leftarrow c \oplus G_{21}(d \boxplus K_{7i-1});

3) a \leftarrow a \boxminus G_{13}(b \boxplus K_{7i-2});

4) e \leftarrow G_{21}(b \boxplus c \boxplus K_{7i-3}) \oplus \langle i \rangle_{32};

5) b \leftarrow b \boxplus e;

6) c \leftarrow c \boxminus e;

7) d \leftarrow d \boxplus G_{13}(c \boxplus K_{7i-4});

8) b \leftarrow b \oplus G_{21}(a \boxplus K_{7i-5});

9) c \leftarrow c \oplus G_5(d \boxplus K_{7i-6});

10) a \leftrightarrow b;

11) c \leftrightarrow d;

12) a \leftrightarrow d.
```

- 3. Установить $Y \leftarrow c \parallel a \parallel d \parallel b$.
- 4. Возвратить Y.

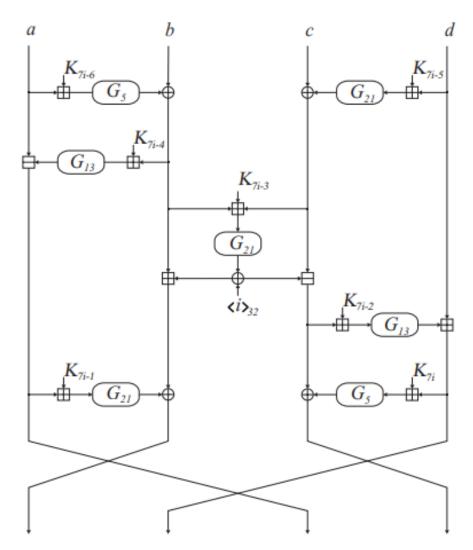


Рисунок 2 – Вычисления на і-м такте шифрования

ДЕМОНСТРАЦИЯ РАБОТЫ

Initial text: blablablabla (626C61626C61626C61626C61626C61)

Encrypted text(ECB): 2C75E9AEFCAEEDDCAAA21EE5816F0B6F

Decrypted text(ECB): blablablabla (626C61626C61626C61626C61)

Encrypted text(CBC): E42B712F527B81251329B3272B277229

Decrypted text(CBC): blablablablabla (626C61626C61626C61626C61626C61)

Encrypted text(CFB): 1C0C7D98E5123642913A121D78BA6B0A

Decrypted text(CFB): blablablablabla (626C61626C61626C61626C61626C61)

Encrypted text(CTR): 7C170F9D5F7DA3A62D8474F4B3925A7D

Decrypted text(CTR): blablablablabla (626C61626C61626C61626C61626C61)

вывод

В результате лабораторной работы была написана программа для шифрования и дешифрования текстовых файлов с помощью алгоритма СТБ 34.101.31-2011 в режимах простой замены, сцепления блоков, гаммирования с обратной связью и счетчика.

ЛИСТИНГ ПРОГРАММЫ

import random import string

H TABLE = [

0xB1, 0x94, 0xBA, 0xC8, 0x0A, 0x08, 0xF5, 0x3B, 0x36, 0x6D, 0x00, 0x8E, 0x58, 0x4A, 0x5D, 0xE4,

0x85, 0x04, 0xFA, 0x9D, 0x1B, 0xB6, 0xC7, 0xAC, 0x25, 0x2E, 0x72, 0xC2, 0x02, 0xFD, 0xCE, 0x0D,

0x5B, 0xE3, 0xD6, 0x12, 0x17, 0xB9, 0x61, 0x81, 0xFE, 0x67, 0x86, 0xAD, 0x71, 0x6B, 0x89, 0x0B,

0x5C, 0xB0, 0xC0, 0xFF, 0x33, 0xC3, 0x56, 0xB8, 0x35, 0xC4, 0x05, 0xAE, 0xD8, 0xE0, 0x7F, 0x99,

0xE1, 0x2B, 0xDC, 0x1A, 0xE2, 0x82, 0x57, 0xEC, 0x70, 0x3F, 0xCC, 0xF0, 0x95, 0xEE, 0x8D, 0xF1,

0xC1, 0xAB, 0x76, 0x38, 0x9F, 0xE6, 0x78, 0xCA, 0xF7, 0xC6, 0xF8, 0x60, 0xD5, 0xBB, 0x9C, 0x4F,

0xF3, 0x3C, 0x65, 0x7B, 0x63, 0x7C, 0x30, 0x6A, 0xDD, 0x4E, 0xA7, 0x79, 0x9E, 0xB2, 0x3D, 0x31,

0x3E, 0x98, 0xB5, 0x6E, 0x27, 0xD3, 0xBC, 0xCF, 0x59, 0x1E, 0x18, 0x1F, 0x4C, 0x5A, 0xB7, 0x93,

0xE9, 0xDE, 0xE7, 0x2C, 0x8F, 0x0C, 0x0F, 0xA6, 0x2D, 0xDB, 0x49, 0xF4, 0x6F, 0x73, 0x96, 0x47,

0x06, 0x07, 0x53, 0x16, 0xED, 0x24, 0x7A, 0x37, 0x39, 0xCB, 0xA3, 0x83, 0x03, 0xA9, 0x8B, 0xF6,

0x92, 0xBD, 0x9B, 0x1C, 0xE5, 0xD1, 0x41, 0x01, 0x54, 0x45, 0xFB, 0xC9, 0x5E, 0x4D, 0x0E, 0xF2,

0x68, 0x20, 0x80, 0xAA, 0x22, 0x7D, 0x64, 0x2F, 0x26, 0x87, 0xF9, 0x34, 0x90, 0x40, 0x55, 0x11,

0xBE, 0x32, 0x97, 0x13, 0x43, 0xFC, 0x9A, 0x48, 0xA0, 0x2A, 0x88, 0x5F, 0x19, 0x4B, 0x09, 0xA1,

0x7E, 0xCD, 0xA4, 0xD0, 0x15, 0x44, 0xAF, 0x8C, 0xA5, 0x84, 0x50, 0xBF, 0x66, 0xD2, 0xE8, 0x8A,

0xA2, 0xD7, 0x46, 0x52, 0x42, 0xA8, 0xDF, 0xB3, 0x69, 0x74, 0xC5, 0x51, 0xEB, 0x23, 0x29, 0x21,

0xD4, 0xEF, 0xD9, 0xB4, 0x3A, 0x62, 0x28, 0x75, 0x91, 0x14, 0x10, 0xEA, 0x77, 0x6C, 0xDA, 0x1D

```
def hex_to_bin(hex_string, size):
  return bin(int(hex_string, 16))[2:].zfill(size)
```

```
def bin to hex(binary string):
  return \frac{1}{0}*X' \frac{1}{0} ((len(binary string) + 3) \frac{1}{4}, int(binary string, 2))
def str to bin(text):
  return ".join(format(ord(char), 'b').zfill(8) for char in text)
def str to hex(text):
  return bin to hex(str to bin(text))
def bin to str(binary string):
  text = "
  for i in range(len(binary string) // 8):
     bin number = binary string[i * 8:(i + 1) * 8]
     number = int(bin number, 2)
     text += chr(number)
  return text
def RotHi(u, r):
  return u[r:] + u[:r]
def H(u):
  return '{0:b}'.format(H TABLE[int(u, 2)]).zfill(8)
def G(u, r):
  H chunks = []
  for i in range(4):
     H_{chunks.append}(H(u[8*i:8*(i+1)]))
  H u = ".join(H chunks)
  return RotHi(H u, r)
def U 32(number):
  return '{0:b}'.format(int(number % 2 ** 32)).zfill(32)
def plus 32(u, v):
```

```
return U 32(int(u, 2) + int(v, 2))
def minus 32(u, v):
  return U 32(int(u, 2) - int(v, 2))
def xor 32(u, v):
  return '\{0:b\}'.format(int(u, 2) ^ int(v, 2)).zfill(32)
def xor(u, v):
  return \{0:b\}'.format(int(u, 2) \land int(v, 2)).zfill(128)
def U(number):
  return '{0:b}'.format(int(number % 2 ** 128)).zfill(128)
def plus(u, v):
  return U(int(u, 2) + int(v, 2))
def encrypt block(block, key):
  X = list(chunks(block, 32))
  theta = list(chunks(key, 32))
  K = []
  for i in range(56):
     K.append(theta[i % len(theta)])
  a, b, c, d = X[0], X[1], X[2], X[3]
  for i in range(1, 9):
     b = xor 32(b, G(plus 32(a, K[7 * i - 7]), 5))
     c = xor 32(c, G(plus 32(d, K[7 * i - 6]), 21))
     a = minus 32(a, G(plus 32(b, K[7 * i - 5]), 13))
     e = xor _32(G(plus_32(b, plus_32(c, K[7 * i - 4])), 21), U_32(i))
     b = plus 32(b, e)
     c = minus 32(c, e)
     d = plus_32(d, G(plus_32(c, K[7 * i - 3]), 13))
     b = xor 32(b, G(plus 32(a, K[7 * i - 2]), 21))
     c = xor 32(c, G(plus 32(d, K[7 * i - 1]), 5))
     a, b = b, a
     c, d = d, c
     b, c = c, b
```

```
def decrypt block(block, key):
  X = list(chunks(block, 32))
  theta = list(chunks(key, 32))
  K = []
  for i in range(56):
    K.append(theta[i % len(theta)])
  a, b, c, d = X[0], X[1], X[2], X[3]
  for i in range(8, 0, -1):
    b = xor 32(b, G(plus 32(a, K[7 * i - 1]), 5))
    c = xor 32(c, G(plus 32(d, K[7 * i - 2]), 21))
    a = minus 32(a, G(plus 32(b, K[7 * i - 3]), 13))
     e = xor 32(G(plus 32(b, plus 32(c, K[7 * i - 4])), 21), U 32(i))
    b = plus 32(b, e)
    c = minus 32(c, e)
    d = plus 32(d, G(plus 32(c, K[7 * i - 5]), 13))
    b = xor 32(b, G(plus_32(a, K[7 * i - 6]), 21))
    c = xor 32(c, G(plus 32(d, K[7 * i - 7]), 5))
    a, b = b, a
    c, d = d, c
    a, d = d, a
  return c + a + d + b
def chunks(string, size):
  for i in range(0, len(string), size):
    yield string[i:i + size]
def get padding(text):
  padding len = 16 - ((len(text) // 8) \% 16)
  return padding len * '{0:b}'.format(padding len).zfill(8)
def remove padding(text):
  padding len = int(text[-8:], 2)
```

return b + d + a + c

return text[:-padding len * 8]

```
def ecb encrypt(text, key):
  text += get padding(text)
  X = list(chunks(text, 128))
  encrypted parts = []
  for block in X:
    encrypted parts.append(encrypt_block(block, key))
  return ".join(encrypted parts)
def ecb decrypt(text, key):
  X = list(chunks(text, 128))
  decrypted parts = []
  for block in X:
     decrypted parts.append(decrypt block(block, key))
  return bin to str(remove padding(".join(decrypted parts)))
def cbc encrypt(text, key, s):
  text += get padding(text)
  X = list(chunks(text, 128))
  encrypted parts = []
  encrypted block = s
  for block in X:
    encrypted block = encrypt block(xor(block, encrypted block), key)
     encrypted parts.append(encrypted block)
  return ".join(encrypted parts)
def cbc decrypt(text, key, s):
  X = list(chunks(text, 128))
  decrypted parts = []
  encrypted block = s
  for block in X:
```

```
decrypted parts.append(xor(encrypted block, decrypt block(block, key)))
     encrypted block = block
  return bin to str(remove padding(".join(decrypted parts)))
def cfb_encrypt(text, key, s):
  text += get padding(text)
  X = list(chunks(text, 128))
  encrypted parts = []
  encrypted block = s
  for block in X:
    encrypted block = xor(encrypt block(encrypted block, key), block)
     encrypted parts.append(encrypted block)
  return ".join(encrypted parts)
def cfb decrypt(text, key, s):
  X = list(chunks(text, 128))
  decrypted parts = []
  encrypted block = s
  for block in X:
     decrypted parts.append(xor(encrypt block(encrypted block, key), block))
     encrypted block = block
  return bin to str(remove padding(".join(decrypted parts)))
def ctr encrypt(text, key, s):
  text += get padding(text)
  X = list(chunks(text, 128))
  encrypted parts = []
  counter = encrypt block(s, key)
  for block in X:
    counter = plus(counter, U(1))
    encrypted parts.append(xor(block, encrypt block(counter, key)))
```

```
return ".join(encrypted parts)
def ctr decrypt(text, key, s):
  X = list(chunks(text, 128))
  decrypted parts = []
  counter = encrypt block(s, key)
  for block in X:
     counter = plus(counter, U(1))
     decrypted parts.append(xor(block, encrypt block(counter, key)))
  return bin to str(remove padding(".join(decrypted parts)))
def get init vector():
  return "".join(random.choice(string.ascii letters + string.digits) for x in
range(random.randint(16, 16)))
if name == ' main ':
  with open('text.txt', 'r') as file:
     t = file.read()
  k x = '12345678987654321234567898765432'
  s = get init vector()
  print("Initial text: {} ({})".format(t, str_to_hex(t)))
  print()
  e = ecb encrypt(str to bin(t), str to bin(k x))
  print("Encrypted text(ECB): {}".format(bin to hex(e)))
  d = ecb \ decrypt(e, str \ to \ bin(k \ x))
  print("Decrypted text(ECB): {} ({})".format(d, str_to_hex(d)))
  print()
  e cbc = cbc encrypt(str to bin(t), str to bin(k x), str to bin(s))
  print("Encrypted text(CBC): {}".format(bin to hex(e cbc)))
  d cbc = cbc decrypt(e cbc, str to bin(k x), str to bin(s))
  print("Decrypted text(CBC): {} ({})".format(d cbc, str to hex(d cbc)))
  print()
  e cfb = cfb encrypt(str to bin(t), str to bin(k x), str to bin(s))
  print("Encrypted text(CFB): {}".format(bin to hex(e cfb)))
  d cfb = cfb decrypt(e cfb, str to bin(k x), str to bin(s))
  print("Decrypted text(CFB): {} ({})".format(d cfb, str to hex(d cfb)))
  print()
  e ctr = ctr encrypt(str to bin(t), str to bin(k x), str to bin(s))
  print("Encrypted text(CTR): {}".format(bin to hex(e ctr)))
  d ctr = ctr decrypt(e ctr, str to bin(k x), str to bin(s))
  print("Decrypted text(CTR): {} ({})".format(d ctr, str to hex(d ctr)))
```