Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н. Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н. Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления»

КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

Лабораторная работа №6 по курсу "Защита иформации"

Тема Алгоритм шифрования DES

Студент Нисуев Н. Ф.

Группа ИУ7-72Б

Преподаватель Руденкова Ю.С.

СОДЕРЖАНИЕ

ВВЕДЕНИЕ			3
1	Аналитическая часть		
	1.1	Виды симметричного шифрования	4
	1.2	Алгоритм DES	4
	1.3	Режимы работы алгоритма DES	6
	1.4	Алгоритмы перестановки и подстановки	7
2	Технологическая часть		
	2.1	Средства реализации	8
	2.2	Реализация алгоритма	8
	2.3	Пример работы программы	12
3	ЗАКЛЮЧЕНИЕ		

ВВЕДЕНИЕ

Симметричное шифрование использует один и тот же ключ для шифрования и расшифрования данных, что обеспечивает высокую скорость обработки, но требует безопасного способа передачи ключа. Шифровальная алгоритм DES—алгоритм, разработанный в 1977 году компанией IBM и являющийся официальным стандартом шифрования.

Цель лабораторной работы: проектирование и разработка программной реализации алгоритма шифрования DES. Для достижения поставленной цели необходимо выполнить следующие задачи:

- провести анализ работы алгоритма DES;
- описать алгоритм шифрования с открытым ключом;
- реализовать и протестировать реализацию алгоритма шифрования.

1 Аналитическая часть

В этом разделе будут рассмотрены, виды симметричного шифрования, алгоритмы перестановки и подстановки, криптографический алгоритм DES.

1.1 Виды симметричного шифрования

Симметричное шифрование делится на два основных вида: поточное и блочное. В поточном шифровании данные обрабатываются побитово или посимвольно, в то время как в блочном шифровании данные разбиваются на блоки фиксированного размера.

- Поточное шифрование шифрование происходит в реальном времени, каждый бит открытого текста шифруется независимо;
- **Блочное шифрование** данные разбиваются на блоки фиксированной длины, и каждый блок шифруется отдельно.

1.2 Алгоритм DES

Шифровальная алгоритм DES (англ. Data Encryption Standart — DES) — симметричный шифровальный алгоритм, разработанный в 1977 году компанией IBM. Он использует блочное шифрование, длина блока фиксирована и равна 64 битам. Однако каждые 8 бит в ключе игнорируются, что приводит к правильной длине ключа 56 бит в DES. Однако в любом случае один блок на 64 бита является вечной организацией DES. Он состоит из 3 следующих шагов, рисунок 1.1:

- начальная перестановка (англ. *Initial Permutation* IP), во время которой биты переставляются в порядке, определённом в специальной таблице;
- 16 раундов шифрования;
- завершающей перестановки (англ. *Final Permutation* FP), соовершающей преобразования, обратные сделанным на первом шаге.

Раунд шифрования состоит из 5 следующих этапов

- 1) расширение (англ. expansion E);
- 2) получение ключа раунда (англ. *Round Key* RK);
- 3) скремблирование (англ. substitution S);
- 4) перестановка (англ. permutation P)
- 5) смешивание ключа (англ. $key\ mixing\ -\ KM).$

На рисунке 1.1 представлена обобщенная схема шифрования алгоритма DES.

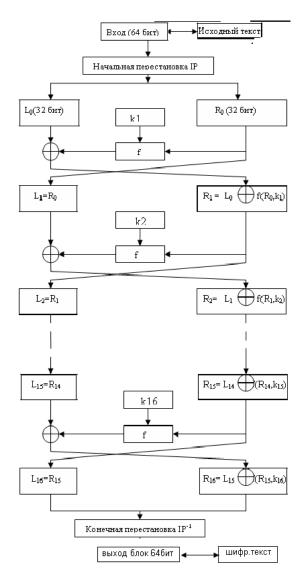


Рисунок 1.1 – Обобщенная схема шифрования в алгоритме DES

Расширение, во время которого каждая из половин блока шифрования по 32 бит дополняется путём перестановки и дублировоания бит до длины в 48 бит.

Получение ключа раунда необходимо для применения в раунде шифрования 48-битного ключа раунда, полученного из основного ключа DES. Основной ключ

имеет длину 64 бита, однако значащих бит из 64 всего 56, остальные добавлены для избыточности и контроля передачи ключа. Из этих 56 бит получают 48 путём разбиения на равные части и применению битовой операции циклического сдвига и нахождению нового значения посредством специальной таблицы.

Скремблирование предназначено для получения из 48-битного потока 32-битного путём разбиения на 6 частей по 8 бит и обработки каждой части в S-блоках (англ. Substitution boxes), которые заменяют блоки с длиной 6 бит на блоки 4 бит посредством использования специальной таблицы.

Перестановка представляет из себя перемешивания полученной последовательности из 32 бит при помощи таблицы перемешивания.

Смешивание ключа представляет из себя операцию XOR полученного 32битного значения с ключом раунда.

1.3 Режимы работы алгоритма DES

Режим шифрования — метод применения блочного шифра, позволяющий преобразовать последовательность блоков открытых данных в последовательность блоков зашифрованных данных.

Для DES рекомендованы следующие режими работы:

- 1) режим электронной кодовой книги (англ. Electronic Code Bloc ECB);
- 2) режим сцепления блоков (англ. Cipher Block Chaining CBC);
- 3) режим параллельноого сцепления блоков (англ. Parallel Cipher Block Chaining PCBC);
- 4) режим обратной связи по шифротексту (англ. $Cipher\ Feed\ Back$ CFB);
- 5) режим обратной связи по выходу (англ. Output Feed Back OFB).
 В данной работе будет электронной кодовой книги (ECB).

1.4 Алгоритмы перестановки и подстановки

Алгоритм перестановки — это метод шифрования, при котором биты входных данных перемешиваются в соответствии с фиксированной схемой. Порядок следования битов изменяется, но их значения остаются прежними. Пример: Initial Permutation в DES.

Алгоритм подстановки — это метод шифрования, при котором биты или группы битов заменяются на другие значения согласно заранее определенной таблице замен. Пример: S-блоки в DES;

Алгоритм DES использует оба подхода.

2 Технологическая часть

2.1 Средства реализации

Для программной реализации шифровальной машины был выбран язык Rust. В данном языке есть все требующиеся инструменты для данной лабораторной работы.

2.2 Реализация алгоритма

В листингах 2.1-2.2 представлена реализация алгоритма DES.

Листинг 2.1 – Генерация ключа

```
1 mod hex {
2
       pub fn encode(b: &[u8]) -> String {
3
           let mut s = String :: with capacity(b.len() * 2);
           for &byte in b {
4
5
               s.push(hex char(byte >> 4));
6
               s.push(hex char(byte & 0xF));
7
           }
8
9
      }
10 }
11
12 pub fn genkey file(keyfile: &Path) -> Result <(), String > {
       let mut key = [0u8; 8];
13
      OsRng.fill bytes(&mut key);
14
15
       let hex = hex::encode(&key);
16
17
       let mut f = File::create(keyfile).map err(|e| format!("Failed
18
          create keyfile: {}", e))?;
       f.write all(hex.as bytes())
19
           .map err(|e| format!("Failed write keyfile: {}", e))?;
20
21
22
      Ok(())
23|
```

Листинг 2.2 – Шифрование/расшифровка алгоритмом RSA

```
1 fn f func(r: \&[u8], k: \&[u8]) -> Vec<u8> {
 2
       let r exp = bits::permute(r, \&E);
 3
       let x = bits::xor bits(\&r exp, k);
4
       let s out = sbox substitute(&x);
 5
       bits::permute(&s_out, &P)
 6
  }
 7
  fn des block(block: \&[u8; 8], subkeys: \&Vec<Vec<u8>>, encrypt: bool) \rightarrow
     [u8; 8] {
       let bits = bits::bytes to bitvec(block);
9
       let ip = bits::permute(&bits, &IP);
10
11
12
       let mut l = ip[...32]. to vec();
13
       let mut r = ip[32..]. to vec();
14
15
       let keys iter: Box<dyn Iterator<Item = &Vec<u8>>> = if encrypt {
16
           Box::new(subkeys.iter())
       } else {
17
           Box::new(subkeys.iter().rev())
18
19
       };
20
       for k in keys iter {
21
22
           let new l = r.clone();
23
           let f_out = f function(&r, k);
           let new r = bits::xor bits(&l, &f out);
24
25
           I = new I;
26
           r = new r;
27
       }
28
29
       let preout: Vec<u8> = r.into iter().chain(l.into iter()).collect();
       let final bits = bits::permute(&preout, &FP);
30
       let out bytes = bits::bitvec to bytes(&final bits);
31
32
33
       let mut arr = [0u8; 8];
       arr.copy from slice(&out bytes[..8]);
34
35
       arr
36| \}
37
38 | fn pkcs5 pad(data: &[u8]) \rightarrow Vec<u8> {
       let pad len = 8 - (data.len() \% 8);
39
```

```
40
       let mut out = data.to vec();
41
42
       out.extend(std::iter::repeat(pad_len as u8).take(pad_len));
43
       out
44| \}
45
46 fn pkcs5 unpad(data: \&[u8]) -> Result < Vec < u8 >, String > {
       if data.len() \Longrightarrow 0 || data.len() % 8 != 0 {
47
           return Err("Invalid padded data length".to string());
48
       }
49
50
51
       let pad len = *data.last().unwrap() as usize;
52
       if pad len < 1 \mid \mid pad len > 8 {
           return Err("Invalid padding byte".to string());
53
54
       }
55
       let end = data.len();
56
       for &b in &data[end — pad len..] {
57
           if b as usize != pad len {
58
               return Err("Invalid padding contents".to string());
59
60
           }
       }
61
62
       Ok(data[..end — pad len].to vec())
63
64| \}
65
66 pub fn encrypt file(keyfile: &Path, infile: &Path, outfile: &Path) ->
     Result <(), String > {
       let key = load key(keyfile)?;
67
       let subkeys = generate_subkeys(&key);
68
69
       let plaintext = fs::read(infile).map err(|e| format!("Failed read
70
          infile: \{\}", e))?;
       let padded = pkcs5 pad(&plaintext);
71
72
73
       let mut out = Vec::with capacity(padded.len());
       for chunk in padded.chunks(8) {
74
75
           let mut arr = [0u8; 8];
           arr.copy from slice(chunk);
76
77
           let enc = des block(&arr, &subkeys, true);
78
```

```
79
            out.extend from slice(&enc);
        }
80
81
        let mut f = File::create(outfile).map err(|e| format!("Failed
82
           create outfile: {}", e))?;
        f.write all(&out)
83
            .map err(|e| format!("Failed write outfile: {}", e))?;
84
85
86
        Ok(())
87 }
88
89 pub fn decrypt file(keyfile: &Path, infile: &Path, outfile: &Path) ->
       Result <(), String> {
        let key = load key(keyfile)?;
90
91
        let subkeys = generate subkeys(&key);
92
        let ciphertext = fs::read(infile).map err(|e| format!("Failed read
93
           infile: {} ", e))?;
        if ciphertext.len() \% 8 != 0 {
94
            return Err("Ciphertext length not multiple of 8".to string());
95
        }
96
97
        let mut out = Vec::with capacity(ciphertext.len());
98
        for chunk in ciphertext.chunks(8) {
99
100
            let mut arr = [0u8; 8];
101
            arr.copy from slice(chunk);
102
103
            let dec = des block(&arr, &subkeys, false);
            out.extend_from_slice(&dec);
104
        }
105
106
107
        let unp = pkcs5 unpad(&out).map err(|e| format!("Unpad error: {}",
           e))?;
108
109
        let mut f = File::create(outfile).map err(|e| format!("Failed
           create outfile: {}", e))?;
        f.write all(&unp)
110
            .\,map\_err\,\big(\,|\,e\,|\ \ format\,!\,\big(\,{}^{\tt write}\,\ outfile\,:\ \big\{\big\}^{\tt w}\,,\ e\,\big)\,\big)\,?\,;
111
112
113
        Ok(())
114|}
```

2.3 Пример работы программы

На рисунке 2.1 представлен пример работы программы на текстовом фале.

Рисунок 2.1 – Пример работы программы на текстовом файле

На рисунках 2.2 - 2.5 представлен пример работы программы на zip-фале.

```
PS D:\Programms\InfSecurity\lab_03> .\des.exe encrypt .\test\example.zip -o .\test\ezip.zip -k .\des.key .\test\example.zip successfully encrypted in file .\test\ezip.zip

PS D:\Programms\InfSecurity\lab_03> .\des.exe encrypt .\test\ezip.zip -o .\test\dzip.zip -k .\des.key .\test\ezip.zip successfully encrypted in file .\test\dzip.zip

PS D:\Programms\InfSecurity\lab_03>
```

Рисунок 2.2 – Шифрация/дешифрация zip-файла

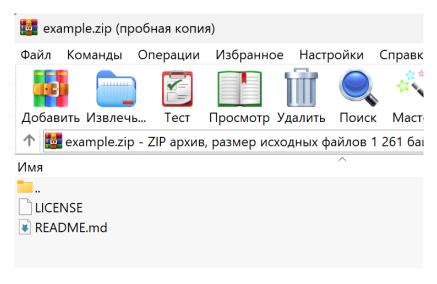


Рисунок 2.3 – Пример zip-файла

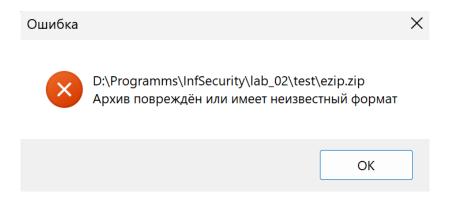


Рисунок 2.4 – Зашифрованный гір-файл

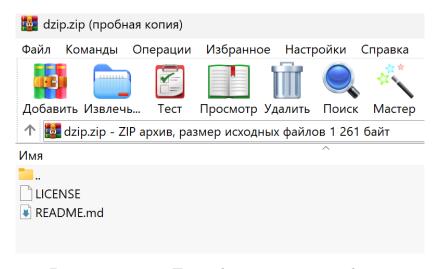


Рисунок 2.5 – Дешифрованный zip-файл

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В результате лабораторной работы был изучен алгоритма шифрования DES и разработана программная реализация. Были решены следующие задачи:

- проведен анализ работы алгоритма DES;
- описан алгоритм шифрования DES;
- реализована и протестирована реализация алгоритма шифрования DES.