

Криптоанализ блочных шифров

Дмитрий Ширяев

СПбГУ, 2005 г.

Эпиграф

- Существует только один путь стать хорошим разработчиком криптографических алгоритмов --- быть хорошим криптоаналитиком и взламывать алгоритмы. Множество. Снова и снова. Только после того, как обучающийся продемонстрирует способности к криптоанализу чужих алгоритмов, он сможет серьезно браться за разработку собственных алгоритмов.

Брюс Шнайер (Bruce Schneier)



План

- Часть 1: Блочные шифры
- Часть 2: Криптоанализ
- Часть 3: Различные атаки

- Выводы
- Источники дополнительных сведений

Часть 1: Блочные шифры

- Симметричная криптосистема
- Блочные криптосистемы разбивают текст сообщения на отдельные блоки и затем осуществляют преобразование этих блоков с использованием ключа.

Преобразование должно использовать следующие принципы:

- Рассеивание (diffusion) - т.е изменение любого знака открытого текста или ключа влияет на большое число знаков шифротекста, что скрывает статистические свойства открытого текста;
- Перемешивание (confusion) - использование преобразований, затрудняющих получение статистических зависимостей между шифротекстом и открытым текстом.

Параметры блочного шифра

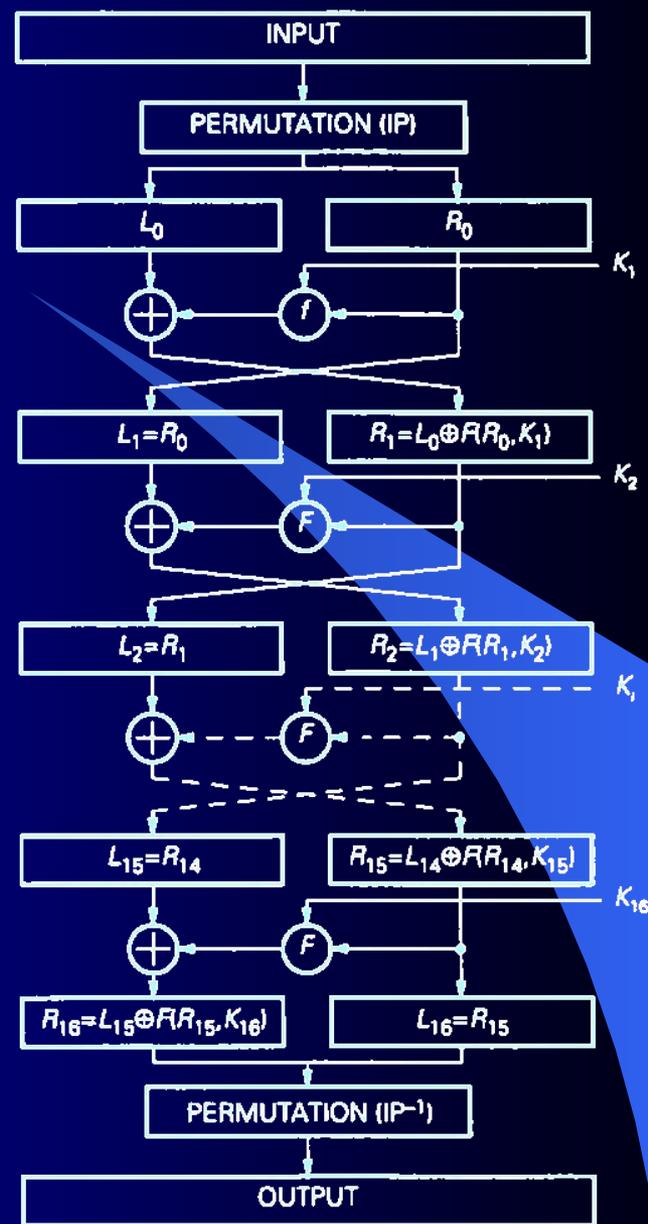
- Числовые параметры алгоритма:
 - размер шифруемого блока данных
 - размер ключа
 - размер “шагового” ключа
 - число раундов шифрования
- Функция шифрования
- Набор функций для выработки шаговых ключей
- Фиксированные перестановки

Алгоритм DES

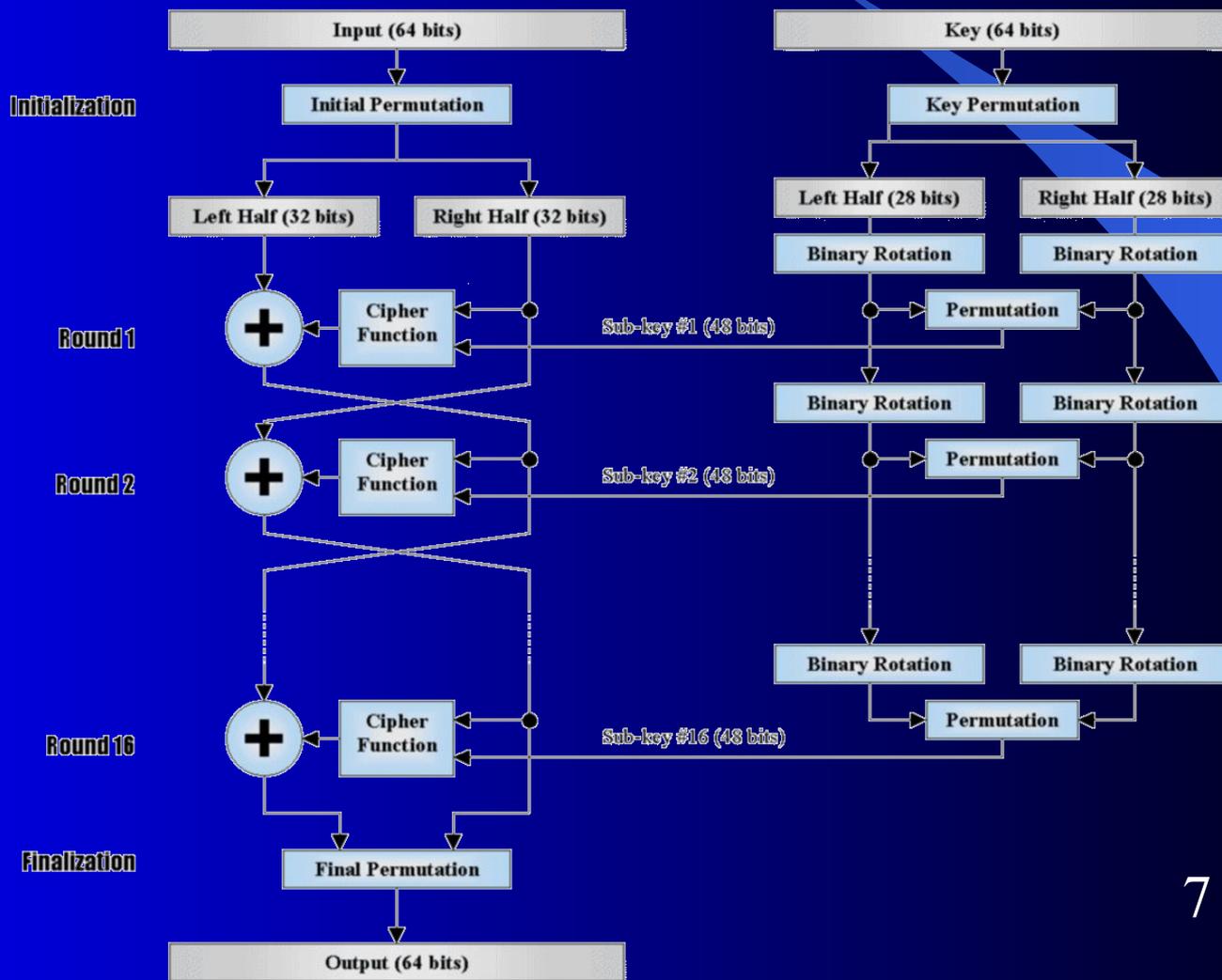
Data Encryption Standard

Американский
стандарт шифрования
на протяжении 1974-2000 г.г.

Длина блока 64 бит
Длина ключа 56 бит
Размер ключевого элемента 48 бит
Число раундов 16



Алгоритм DES: более подробно



Блоки подстановки (S-boxes)

- S-boxes созданы для того, чтобы запутать зависимость между текстом и шифротекстом
- В DES S-boxes с помощью фиксированных таблиц преобразуют 6-битовый вход в 4-битовый выход, соответственно 48 бит преобразуются в 32
- В ГОСТ используются переменные S-boxes

DES S-boxes →

row	column number															
	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
S_1																
[0]	14	4	13	1	2	15	11	8	3	10	6	12	5	9	0	7
[1]	0	15	7	4	14	2	13	1	10	6	12	11	9	5	3	8
[2]	4	1	14	8	13	6	2	11	15	12	9	7	3	10	5	0
[3]	15	12	8	2	4	9	1	7	5	11	3	14	10	0	6	13
S_2																
[0]	15	1	8	14	6	11	3	4	9	7	2	13	12	0	5	10
[1]	3	13	4	7	15	2	8	14	12	0	1	10	6	9	11	5
[2]	0	14	7	11	10	4	13	1	5	8	12	6	9	3	2	15
[3]	13	8	10	1	3	15	4	2	11	6	7	12	0	5	14	9
S_3																
[0]	10	0	9	14	6	3	15	5	1	13	12	7	11	4	2	8
[1]	13	7	0	9	3	4	6	10	2	8	5	14	12	11	15	1
[2]	13	6	4	9	8	15	3	0	11	1	2	12	5	10	14	7
[3]	1	10	13	0	6	9	8	7	4	15	14	3	11	5	2	12
S_4																
[0]	7	13	14	3	0	6	9	10	1	2	8	5	11	12	4	15
[1]	13	8	11	5	6	15	0	3	4	7	2	12	1	10	14	9
[2]	10	6	9	0	12	11	7	13	15	1	3	14	5	2	8	4
[3]	3	15	0	6	10	1	13	8	9	4	5	11	12	7	2	14
S_5																
[0]	2	12	4	1	7	10	11	6	8	5	3	15	13	0	14	9
[1]	14	11	2	12	4	7	13	1	5	0	15	10	3	9	8	6
[2]	4	2	1	11	10	13	7	8	15	9	12	5	6	3	0	14
[3]	11	8	12	7	1	14	2	13	6	15	0	9	10	4	5	3
S_6																
[0]	12	1	10	15	9	2	6	8	0	13	3	4	14	7	5	11
[1]	10	15	4	2	7	12	9	5	6	1	13	14	0	11	3	8
[2]	9	14	15	5	2	8	12	3	7	0	4	10	1	13	11	6
[3]	4	3	2	12	9	5	15	10	11	14	1	7	6	0	8	13
S_7																
[0]	4	11	2	14	15	0	8	13	3	12	9	7	5	10	6	1
[1]	13	0	11	7	4	9	1	10	14	3	5	12	2	15	8	6
[2]	1	4	11	13	12	3	7	14	10	15	6	8	0	5	9	2
[3]	6	11	13	8	1	4	10	7	9	5	0	15	14	2	3	12
S_8																
[0]	13	2	8	4	6	15	11	1	10	9	3	14	5	0	12	7
[1]	1	15	13	8	10	3	7	4	12	5	6	11	0	14	9	2
[2]	7	11	4	1	9	12	14	2	0	6	10	13	15	3	5	8
[3]	2	1	14	7	4	10	8	13	15	12	9	0	3	5	6	11

Table 7.8: DES S-boxes.

Часть 2: Криптоанализ

- Вопрос: Что же такое криптоанализ?

Криптоанализ – это отрасль знаний, целью которой является поиск и исследование методов взлома криптографических алгоритмов, а также сама процедура взлома.

Часть 2: Криптоанализ

Различные типы

- Ciphertext Only – анализ на основе только шифротекста
- Known Plaintext – анализ на основе невыбранного открытого текста
- Chosen Plaintext – анализ на основе выбранного открытого текста
- Chosen Ciphertext – анализ на основе выбранного шифротекста

Часть 2: Криптоанализ

На практике

Реальный криптоанализ основан на трех вещах:

- Изучение системы шифрования в целом
- Изучение особенностей исходного текста
- Изучение особенностей ключевой системы

Свойство дополнителъности (Complementation property)

✉ Взаимосвязь между парами текст-шифротекст при обращении текста и ключа

✉ Например, в DES:

Если $C = DES(P, K)$ то $\overline{C} = DES(\overline{P}, \overline{K})$

Часть 2: Криптоанализ

Восстановление ключа

- Brutal-Force Attack – атака методом “грубой силы”, т.е. полным перебором ключей
- Основная цель любого метода криптоанализа – улучшить время Brutal-Force Attack, или улучшить имеющееся соотношение время/память
- Key-recovery – метод нахождения наиболее вероятного раундового ключа, с помощью перебора различных исходных текстов. Используется в большинстве методов криптоанализа

Часть 3: Различные атаки

- Дифференциальный криптоанализ
- Линейный криптоанализ
- Модификации дифференциального и линейного анализов
- Интерполяционный криптоанализ
- Методы, основанные на слабости ключевых разверток

Дифференциальный анализ: История

- Разработан в 1990 году израильскими криптографами Эли Бихамом (Eli Biham) и Али Шамиром (Ali Shamir)

Эли Бихам



Али Шамир



Дифференциальный анализ: Основные идеи

- Chosen-plaintext метод
- Выбираем пары входных текстов с фиксированной разностью, смотрим, как отличаются шифры от них
$$\Delta X = X_1 \oplus X_2 \quad \Delta Y = Y_1 \oplus Y_2$$
- Анализируя много таких пар, находим наиболее вероятный ключ

Дифференциальный анализ: Более подробно

- Пусть в алгоритме есть S-box с n -битовым входом и m -битовым выходом
- Дифференциал – это пара: разность входных данных и разность выходных данных нашего преобразования
- Если Q - это количество различных пар входов, дающих этот дифференциал, то $p=Q/2^n$ – вероятность этого дифференциала
- Дифференциальная характеристика – это последовательность разностей после каждого раунда
- Построив дифференциальную характеристику на раундах с 1го по предпоследний, проводим Key-recovery атаку на последнем раунде.
- Для взлома DES необходимо 2^{47} выбираемых нами входных текстов
- Защита – минимизировать максимальные вероятности p , максимизировать количество S-boxes в каждой дифференциальной характеристике

$$\Delta X \xrightarrow{P} \Delta Y$$

$$(\Delta_0; \Delta_1; \dots; \Delta_R)$$

Линейный анализ: История

- Разработан Митцуру Матцуи (Mitsuru Matsui) в 1992 г.

Митцуру Матцуи



Линейный анализ: Основные идеи

- Known plaintext attack
- Ищем линейную зависимость между исходным текстом, шифротекстом и ключом

$$(x_{\alpha_1} \oplus x_{\alpha_2} \oplus \dots \oplus x_{\alpha_a}) \oplus (y_{\beta_1} \oplus y_{\beta_2} \oplus \dots \oplus y_{\beta_b}) = (K_{\gamma_1} \oplus K_{\gamma_2} \oplus \dots \oplus K_{\gamma_c})$$

- Затем проделываем key-recovery

Линейный анализ: Более подробно

- Анализируем нелинейные компоненты шифра, находим вероятности линейных зависимостей между входными и выходными битами
- Комбинируем полученные зависимости так, чтобы остались только биты исходного текста, шифротекста и ключа
- Вероятность нахождения такой комбинации = $\frac{1}{2} + 2^{n-1} \prod_{i=1}^n (p_i - \frac{1}{2})$ (Piling-Up Lemma)
- Key-recovery на DES проходит при использовании 2^{43} известных исходных текстов
- Защита – минимизировать вероятностные смещения (bias), максимизировать число S-boxes, или иных нелинейных элементов

Развитие методов дифференциального и линейного анализа

- Дифференциально-линейный криптоанализ
 - chosen plaintext
 - использует результаты линейного анализа для нахождения дифференциальной характеристики
 - 10 бит ключа 8-раундового DES вскрываются с помощью всего 512 входных текстов
 - защита – быстрое перемешивание (на первых 2-3 раундах)
- Усеченные (truncated) дифференциалы
 - следим лишь за частью битов
- Дифференциалы высших порядков
 - обобщение понятия дифференциальной характеристики
 - например, против $f(x)=(x+k)^2 \bmod p$
 - защита – много раундов, функции более высоких порядков
- Невозможные дифф-лы (Miss-in-the-middle attack)
 - ищем дифференциалы, которые заведомо не встретятся, получаем целые классы неподходящих ключей
- Метод бумеранга
 - ищем 2 дифф. характеристики с хорошими вероятностями, покрывающие весь шифр (необходима атака типа chosen-ciphertext)

Интерполяционная атака

- Авторы – Т.Джекобсен и Л.Кнудсен, 1997 год
- Known-text attack
- Предполагаем, что раундовая функция – многочлен. Тогда весь шифр может быть записан как многочлен, коэфф-ты зависят от ключа.
- Интерполируем этот многочлен по достаточно большому количеству исходных текстов

$$f(x) = \sum_{i=1}^n y_i \prod_{1 \leq j \leq n, j \neq i} \frac{x - x_j}{x_i - x_j}$$

Методы, основанные на слабости ключевых разверток

- Метод согласования (Meet-in-the-middle)
 - биты ключа, используемые на 1м и последнем раундах не пересекаются)
- Слабые (weak) и полу-слабые (semi-weak) ключи
 - ключи, для которых результат шифрования сообщения совпадает с результатом расшифрования
 - таких ключей немного, их просто нужно избегать
- Метод связанных ключей
 - Chosen-plaintext attack
 - у нас есть возможность шифровать несколькими ключами, связанными между собой

Будущее криптоанализа

- Алгоритм **AES (Rijndael)** – современный американский стандарт шифрования
- Он фактически защищен от всех представленных выше атак
- Однако, и на него уже делаются попытки атак, использующие сложные алгебраические теории: Square-saturation-integral-multiset attacks
- Например Square attack, созданный против алгоритма Square – атакует . Chosen plaintext attack, основанный на хорошем выборе множества исходных текстов
 - основной используемый объект - мультимножество
 - особенность: информация получается лишь при рассмотрении всего множества исходных текстов

Vincent **Rij**men



J. **Da**emen



Источники дополнительных сведений

Что и где почитать:

- Bruce Schneier “Self-Study Course in Block Cipher Cryptanalysis”, 2000
<http://www.counterpane.com/self-study.html>
- курс молодого бойца, т.е. для тех, кто хочет реально заняться криптоанализом
- <http://www.distributed.net>
- знаменитые взломщики RC5 – просто посмотреть и насладиться =)
- Francois-Xavier Standaert & others “Cryptanalysis of Block Ciphers: the Survey”, 2001
<http://logic.pdmi.ras.ru/~yura/crypto/01crypto.pdf>
- самый полный обзор методов криптоанализа, однако много опечаток и непонятных мест
- Dave Rudolf “Development and Analysis of Block Ciphers and the DES System”, 2002
<http://www.cs.usask.ca/grads/dtr467/400>
- очень понятное введение в основы блочных шифров, внятно описан DES
- М. Анохин, «Блочные криптографические алгоритмы»
<http://www.cryptography.ru/db/msg.html?mid=1162999&uri=node4.html>
- отличный краткий обзор истории и современного состояния криптоанализа, ко всему прочему (УРА!) на русском языке