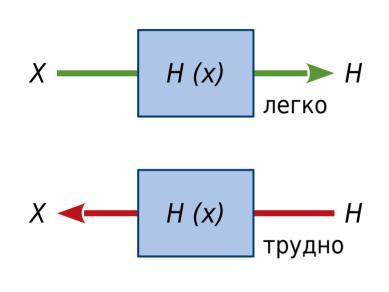
Криптография

Лекция 3. Хеш-функции.

Хеш-функция (свёртка, отпечаток, дайджест)



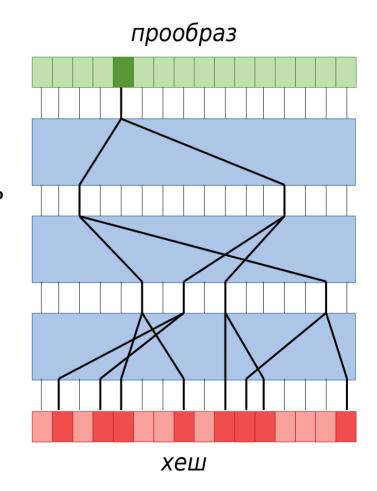
Хеш-функция необратимо преобразует набор данных X произвольной длины в хеш H фиксированной длины.

Применения:

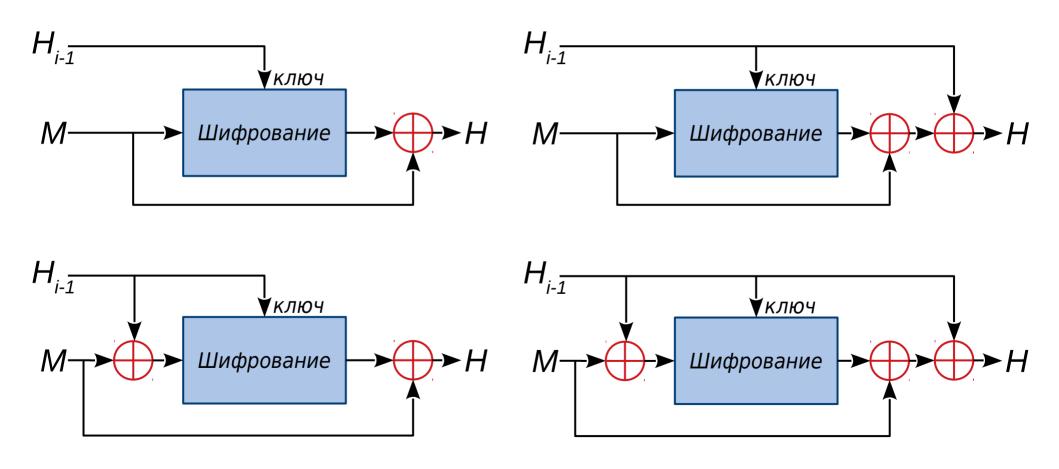
- контроль целостности сообщений
- цифровые подписи: вместо всего сообщения достаточно подписать его хеш
- проверка данных без хранения образца
- доказательство работы (proof-of-work)

Требования к хеш-функциям

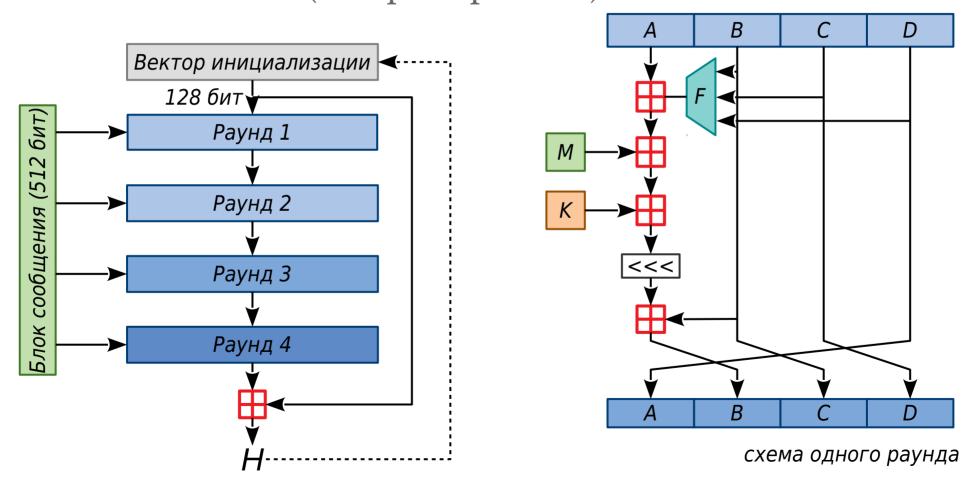
- Необратимость нельзя восстановить сообщение по значению его хеша.
- Стойкость к поиску второго прообраза зная сообщение и его хеш, нельзя подобрать другое сообщение с тем же хешем.
- Стойкость к коллизиям нельзя подобрать пару сообщений с одинаковыми хешами.
- Стойкость к удлинению прообраза нельзя дополнить сообщение так, чтобы получить нужный хеш.



На основе симметричных шифров

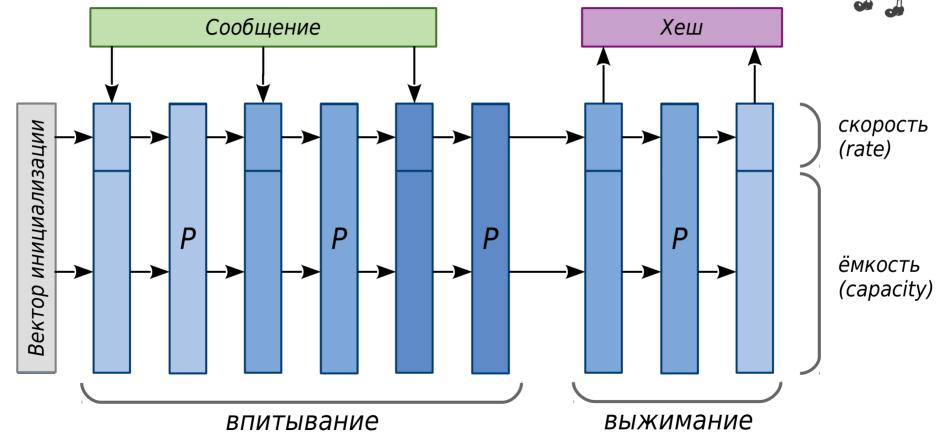


Структура Меркла — Дамгарда (на примере MD5)



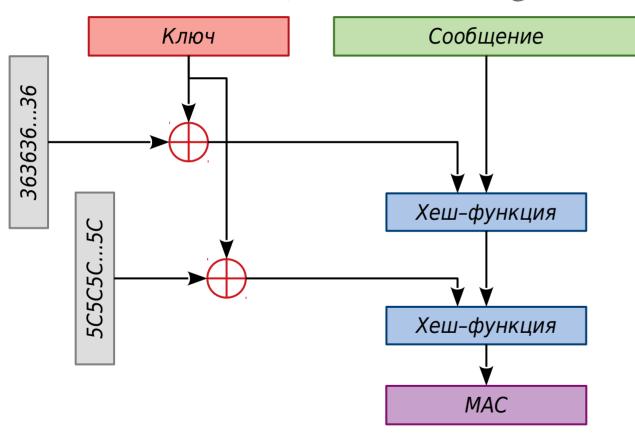
Криптографическая губка





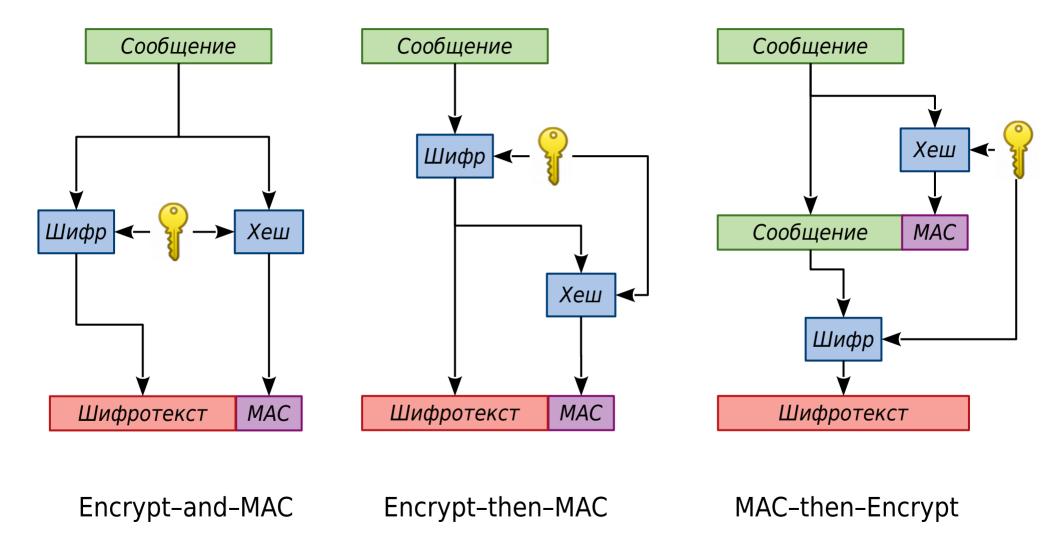
название хеш-функции	год	число раундов	размер блока	размер хеша
MD2	1989	18	128	128
MD4	1990	3	512	128
MD5	1991	4	512	128
MD6	2008	40 - 80	4096	128 - 512
RIPEMD	1996	4 / 5	512	128 / 160 / 256 / 320
SHA-1	1995	80	512	160
SHA-2	2002	64 / 80	512 / 1024	224 / 256 / 384 / 512
SHA-3 (Keccak)	2008	24	1600	224 / 256 / 384 / 512
Стрибог (ГОСТ Р 34.11-2012)	2015	12	512	256 / 512

Коды проверки подлинности (MAC — Message Authentication Code)



МАС служит для защиты сообщения от изменеий и контроля целостности.

Для генерации и проверки используется секретный ключ.

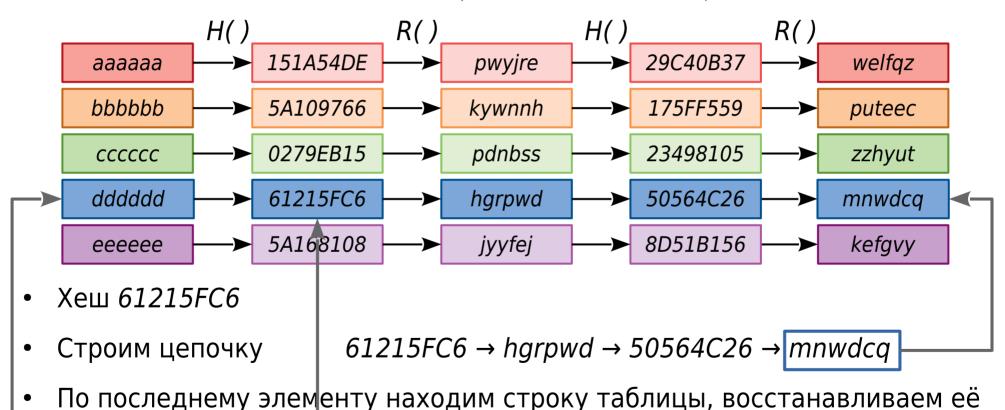


Хранение и проверка паролей

логин	пароль		Введённы	Введённый пароль	
chingiz	40000MoNkEyS				
padla	pere\$%*za&\$#na				
pat	40000MoNkEyS	→ ==	◄ ——		
strelok	74606247WH0ds				

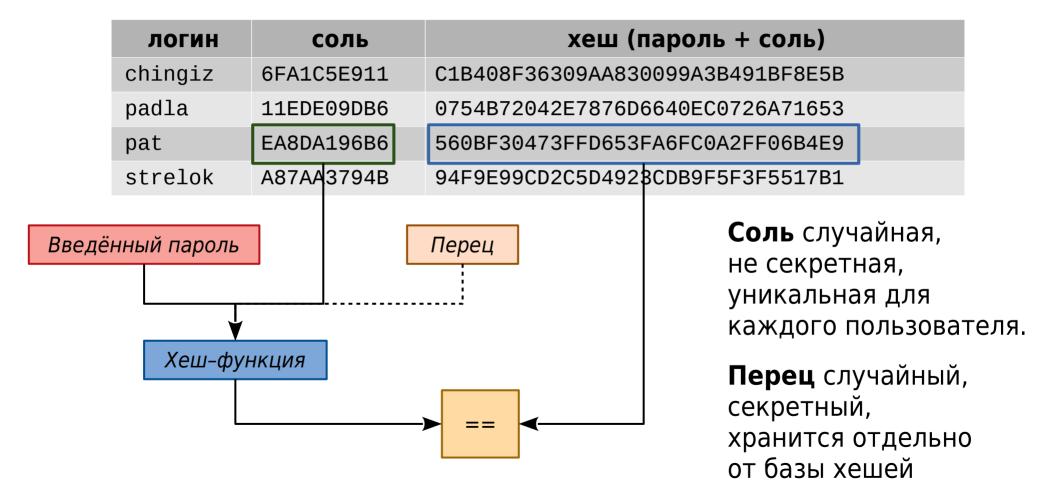
		Введённый пароль
логин	хеш пароля	
chingiz	1A1B612107856C81C8DF311174E766C1	Хеш-функция
padla	ECDAC781EFBC47BB0571DC73CDA50AE3	леш-функция
pat	1A1B612107856C81C8DF311174E766C1	== <
strelok	66DB5F9AB5EBEF2D0417741FD75D021D	

Радужные таблицы (Rainbow Tables)

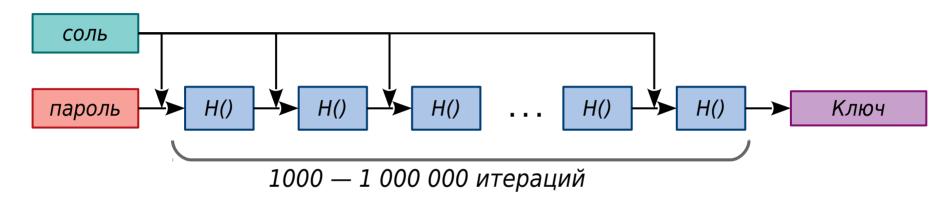


• Находим в строке хеш, восстанавливаем прообраз

Соль и перец

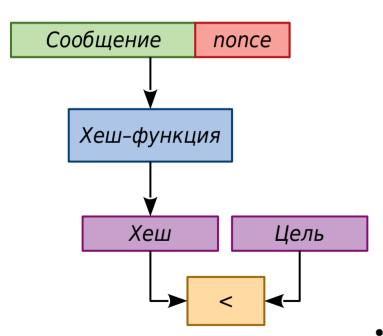


Функция формирования ключа (KDF — Key Derivation Function)



- Получение ключа заданной длины и формата
- Получение нескольких независимых ключей из одного пароля
- Защита от атаки перебором: многократное хеширование увеличивает время вычисления ключа, снижая скорость перебора до неприемлемо низкой

Доказательство выполнения работы (Proof-of-Work)



Вычислительная задача: подобрать **nonce** так, чтобы хеш **H(сообщение + nonce)** получился меньше целевого значения (медленно)

Проверка: однократное вычисление **Н(сообщение + nonce)** и сравнение с целевым значением (быстро)

- Защита от спама (Hashcash, Bitmessage)
- Генерация блоков (криптовалюты)

Задачи

1. Четверо хакеров спорят, как назвать их группу. Каждый предлагает свой вариант и считает его единственно правильным. Решено выбрать случайным образом. Нет третьей стороны, которая помогла бы провести жеребьёвку, а каждый хакер доверяет только себе.

Предложите протокол, который позволит сделать честный случайный выбор в пользу одного из участников.

2. Перед вычислением хеш-функции сообщение необходимо дополнить до длины, кратной размеру блока. Самый простой способ — дополнить нулевыми битами.

Чем этот способ плох и как его можно улучшить?

Ссылки

- Обратная связь:
 - android.ruberoid@gmail.com
 - lesswrongru.slack.com @android_ruberoid
- Анонсы:
 - facebook.com/kocherga.club
 - w vk.com/kocherga club
 - w vk.com/kocherga_prog
- Материалы лекций:
 - github.com/notOcelot/Kocherga_crypto
- Видео:
 - youtube.com/channel/UCeLSDFOndl4eKFutg3oowHg

