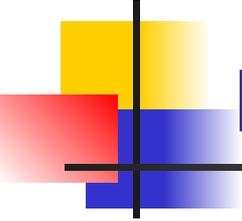




Хэш функции

Нестеров Антон



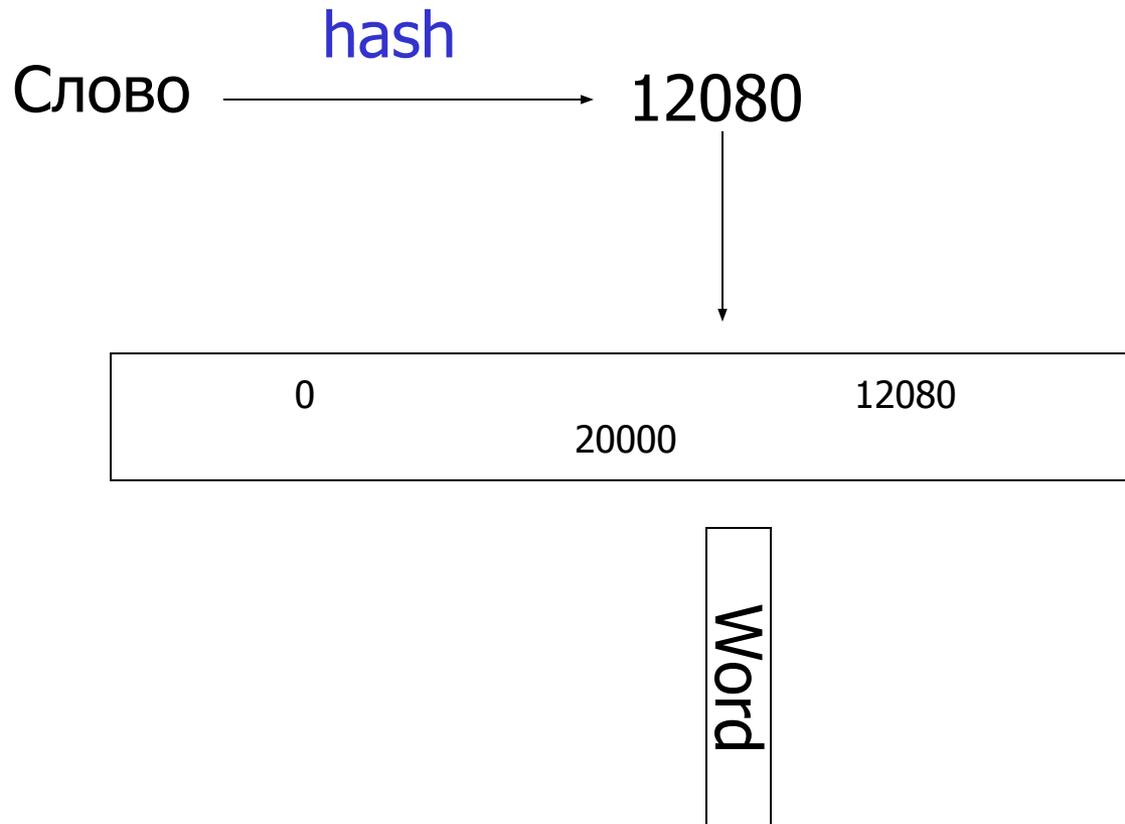
План доклада

- Что это такое
- Зачем оно надо
- Примеры



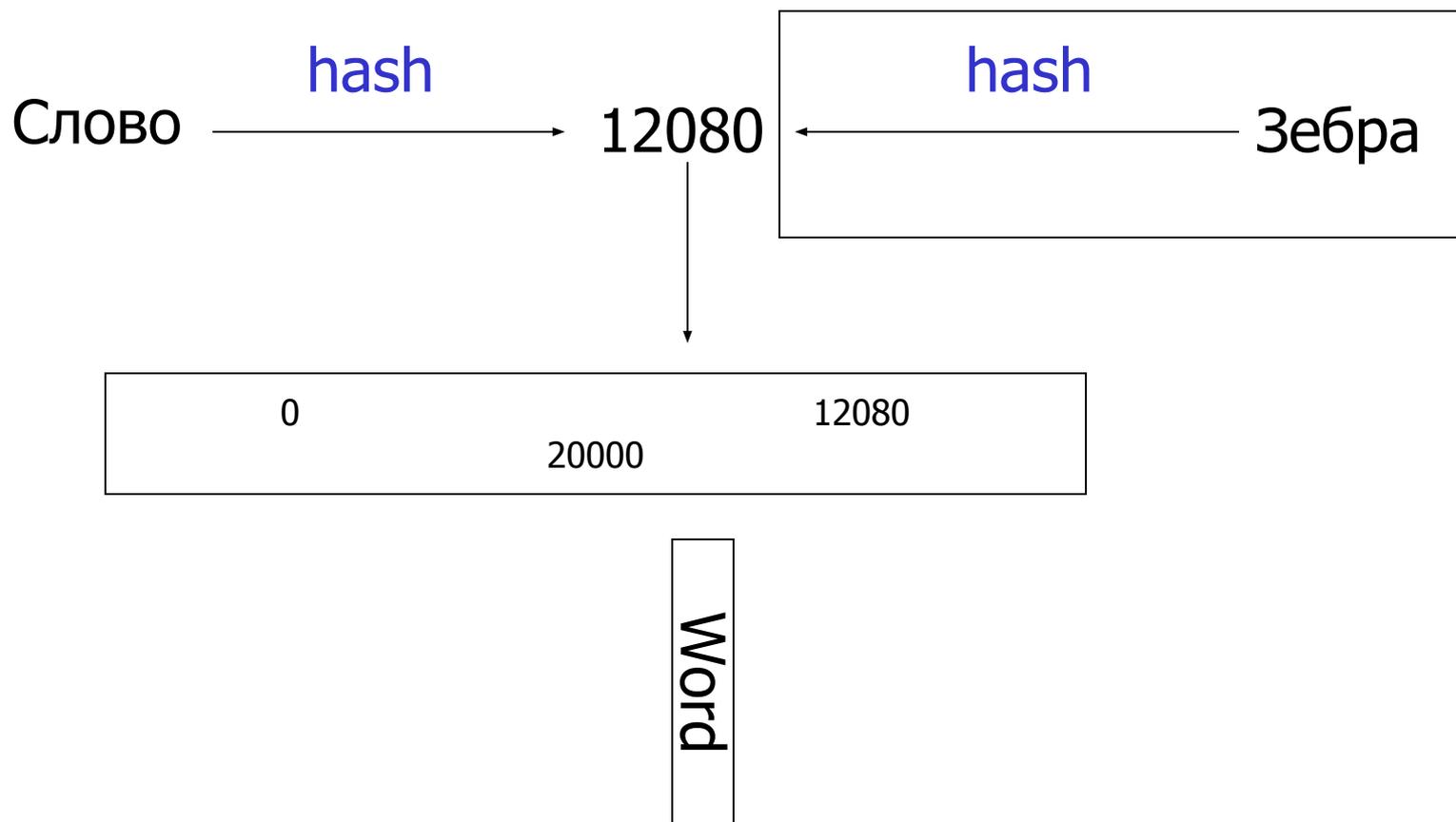
Hash-функция

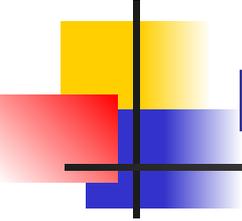
- Пример не из криптографии – Хранение словаря



Коллизии

- Пример не из криптографии – Хранение словаря

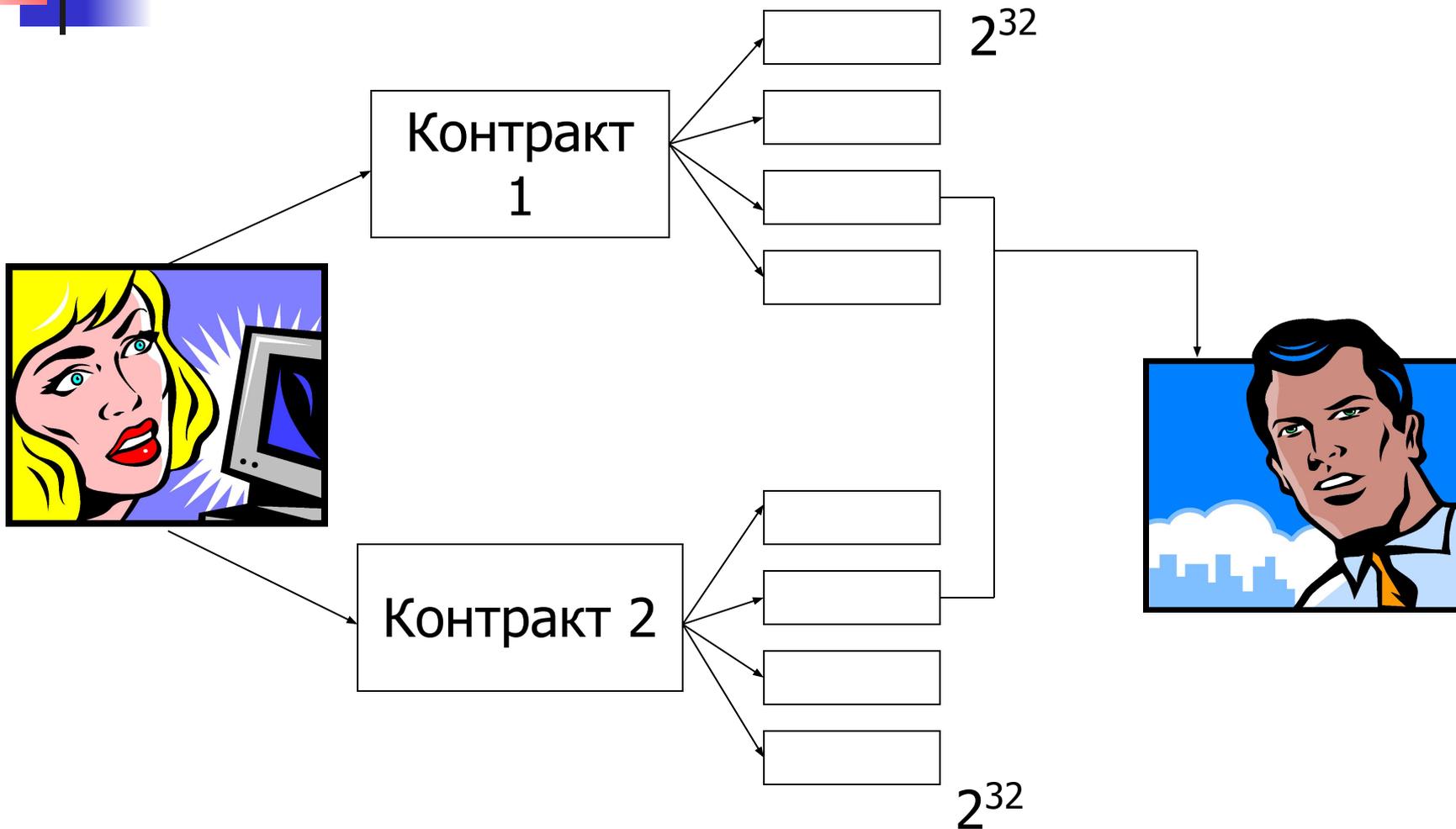


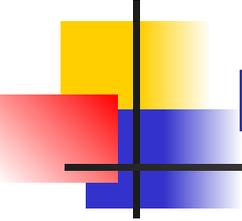


Практическое использование

- Банкомат
- Цифровая подпись
 - Быстро вычисляемые
 - Не обратимые
 - Зная M сложно вычислить N такое, что $H(M)=H(N)$
 - Кроме того, сложно найти такие P и Q , что $H(P)=H(Q)$
- Авторизация клиент-сервер

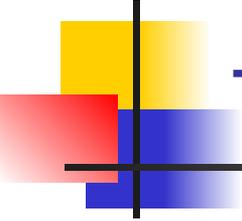
Пример взлома





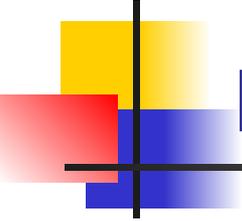
Нахождение коллизий

- Метод дней рождений
 - Сколько человек должно быть в комнате, чтобы вероятность того, что найдется человек родившийся с вами в один день была равна 0.5 ???
 - Сколько человек должно быть в комнате, чтобы вероятность того, чтобы нашлась пара людей, родившихся в один день была 0.5 ???



Требования к функции

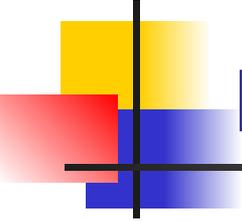
- Актуальный размер кэша
 - Для 16 байтового кэша (128 бит) 2^{64} различных документов
 - Secure Hash Standard 160 бит 2^{64}
 - Специальный метод для удлинения хэш-значений
 - Прибавить хэш значение к исходному сообщению, а затем повторить все заново
 - Отсутствие коллизий осмысленных строк



Немного примеров из истории

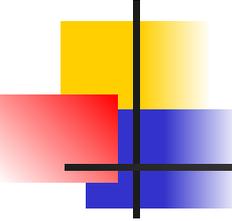
- Snefru Ральф Меркл
- N-hash 1990
- MD4, MD5 Рон Ривест
- SHA
- RIPE-MD
- HAVAL
- ГОСТ Р 34.11.94
- Использование блочных шифров

Алгоритм	Длина хэш-значения	Скорость шифрования (Кбайт/с)
Одновременная схема Davies-Meyer (с IDEA)	128	22
Davies-Meyer (с DES)	64	9
Хэш-функция ГОСТ	256	11
HAVAL (3 прохода)	переменная	168
HAVAL (4 прохода)	переменная	118
HAVAL (5 прохода)	переменная	95
MD2	128	23
MD4	128	236
MD5	128	174
<i>N</i> -хэш (12 этапов)	128	29
<i>N</i> -хэш (15 этапов)	128	24
RIPE-MD	128	182
SHA	160	75
Sherfu (4 прохода)	128	48
Sherfu (8 проходов)	128	23



Взломы и попытки взломов

- Некоторые алгоритмы были вломаны
 - Найдены алгоритмы нахождения коллизий
- Некоторые почти взломаны
 - Найдены алгоритмы нахождения
 - предколлизий
 - коллизий за меньшее время
 - коллизий в укороченных версиях
 - Атака на 7 из 10 уровней AES
 - Антуан Жу – работа о мульти хэш-функциях



MAC

- Message authentication code
 - Хэш функция зависит от ключа
 - Можно менять ключ для дополнительной проверки
 - В качестве MAC можно использовать обычный хэш
 - $H(K, H(K, M))$
 - $H(K, p, H, M)$
 - Сложно подобрать ключ
 - Вычислить значение хэша для другого ключа



Определения

- Определение hash-функции
 - Функция H

$$H: K \times D \rightarrow$$

$R.$

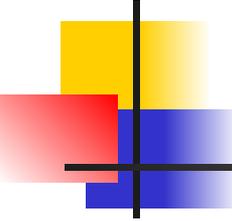
Или семейство

$$H_K: D \rightarrow$$

R

Пользуясь предыдущим примером:

- D строки русских букв
- R число от 0 до 20000



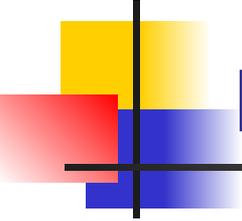
Определения

- Обратная функция

$$H_K^{-1}(y) = \{x \in D : H_K(x) = y\}$$

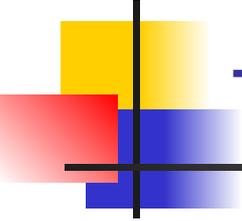
- Коллизия

$$H_K(x_1) = H_K(x_2)$$



Нахождение коллизий

- Три типа устойчивости
 - CR2-KK
 - Collision free, collision resistant
 - CR1-KK
 - Universal one-way
 - CR0
 - Universal



Три вида атак на нахождение коллизий

- CR2-КК
 - Найти коллизии для конкретной функции
- CR1-КК
 - Подобрать пару к заданному значению, образующую коллизию для конкретной функции.
- СК0
 - Найти коллизию для семейства функций



Литература

- Брюс Шнайер - Прикладная криптография
- FAQ по криптографии faqs.org.ru
- Mihir Bellare, Phillip Rogaway - Introduction to Modern Cryptography
- www.CyberSecurity.ru
- www.openbsd.org/ru/crypto.html
- www.cryptography.ru
- Shafi Goldwasser, Mihir Bellare - Lecture Notes on Cryptography