

密码学算法详解（附加材料）

密码学算法详解（附加材料）

Криптографические алгоритмы: Дополнительные материалы

Kerberos 认证协议 / Протокол аутентификации Kerberos

RSA 算法例题集 / Задачи по алгоритму RSA

例题1: 基础密钥生成 / Задача 1: Базовая генерация ключей

例题2: 加密和解密 / Задача 2: Шифрование и расшифрование

例题3: 数字签名 / Задача 3: Цифровая подпись

Diffie–Hellman 密钥交换 / Обмен ключами Диффи–Хеллмана

参数与计算示例 / Параметры и пример вычислений

计算步骤 / Шаги вычисления

安全性分析 / Анализ безопасности

TLS协议详解 / Протокол TLS

TLS是什么? / Что такое TLS?

TLS的两个阶段 / Две стадии TLS

TLS安全特性 / Свойства безопасности TLS

Kerberos vs TLS vs D–H 对比 / Сравнение протоколов

协议类型和定位 / Тип и назначение

架构模型 / Архитектурная модель

认证方式 / Методы аутентификации

加密方式 / Методы шифрования

NAT (网络地址转换) / NAT (Трансляция сетевых адресов)

什么是NAT? / Что такое NAT?

NAT的主要功能 / Основные функции NAT

NAT类型 / Типы NAT

NAT的优缺点 / Преимущества и недостатки

防火墙技术 / Технологии межсетевых экранов

防火墙的基本概念 / Основные понятия

防火墙技术分类 / Классификация технологий

防火墙策略 / Политики МЭ

DMZ (隔离区) / DMZ

完整性验证 / Проверка целостности

什么是完整性? / Что такое целостность?

验证完整性的方法 / Методы проверки

HMAC公式 / Формула HMAC

哈希函数要求与攻击 / Требования к хеш-функциям и атаки

安全哈希函数的要求 / Требования

生日攻击 / Атака дня рождения

SHA家族对比 / Сравнение семейства SHA

重要公式总结 / Важные формулы

RSA

Diffie–Hellman

密码学算法详解（附加材料）

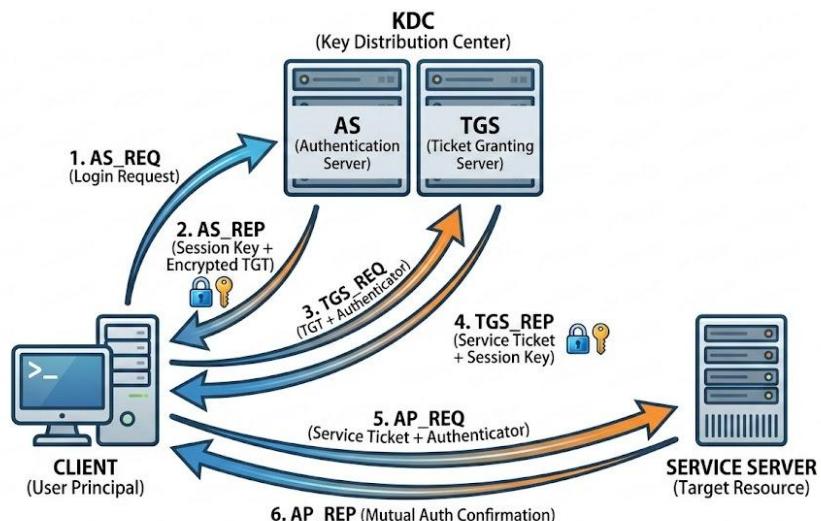
Криптографические алгоритмы: Дополнительные материалы

Kerberos 认证协议 / Протокол аутентификации Kerberos

这份图解展示了 Kerberos 协议如何通过可信第三方 (KDC) 实现安全的身份验证。以下是中俄对照的简洁流程说明：

步骤 (Step)	中文说明 (Chinese Explanation)	Русский перевод (Russian Explanation)
总体概述	Kerberos 认证流程图	Схема процесса аутентификации Kerberos
1. AS_REQ	请求身份认证：客户端向 KDC 中的认证服务器 (AS) 发送请求，声明自己的身份。	Запрос аутентификации: Клиент отправляет запрос серверу аутентификации (AS) в KDC, заявляя о себе.
2. AS_REP	获取 TGT (入场券): AS 验证用户后，发放一个加密的“票据授予票据” (TGT) 和临时会话密钥。	Получение TGT (пропуска): После проверки AS выдает зашифрованный «билет на получение билетов» (TGT) и временный сеансовый ключ.
3. TGS_REQ	请求服务票据：客户端凭 TGT 向票据授予服务器 (TGS) 申请访问特定目标服务器的权限。	Запрос сервисного билета: Клиент использует TGT, чтобы запросить у сервера выдачи билетов (TGS) доступ к конкретному целевому серверу.
4. TGS REP	获取特定票据：TGS 验证 TGT 无误后，发放针对目标服务器的“服务票据”。	Получение конкретного билета: Проверив TGT, TGS выдает «сервисный билет» для целевого сервера.
5. AP_REQ	请求访问服务：客户端向目标服务服务器出示“服务票据”以申请访问。	Запрос доступа к услуге: Клиент предъявляет «сервисный билет» целевому серверу для получения доступа.
6. AP REP	双向确认：服务器验证票据合法性，双方完成相互身份确认，建立安全连接。	Взаимное подтверждение: Сервер проверяет легитимность билета; стороны завершают взаимную аутентификацию и устанавливают защищенное соединение.

Kerberos 协议流程图 / Схема протокола Kerberos



Kerberos协议流程图

RSA 算法例题集 / Задачи по алгоритму RSA

例题1：基础密钥生成 / Задача 1: Базовая генерация ключей

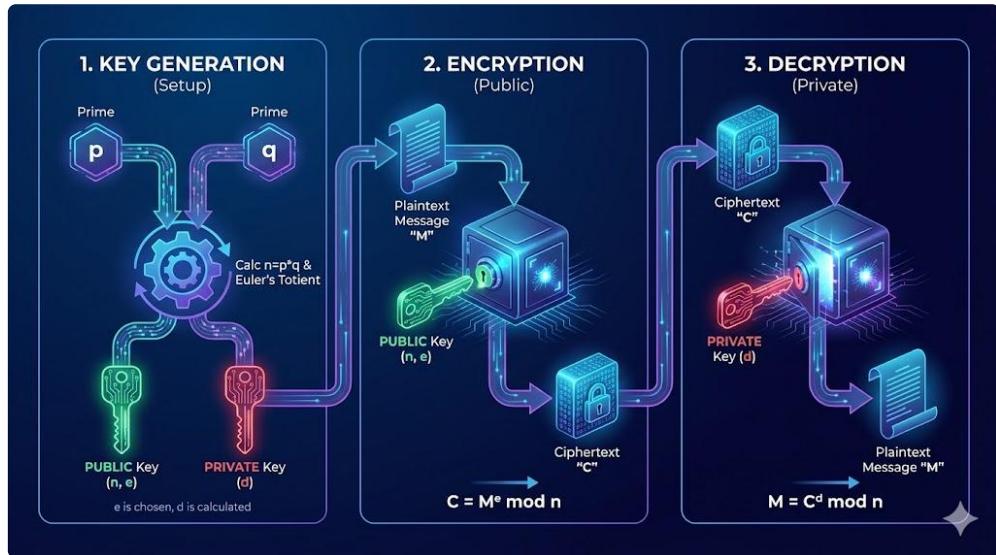
题目 / Условие： 已知两个质数 $p = 3$, $q = 11$, 公钥指数 $e = 7$ 。计算 n , $\phi(n)$, d , 写出公钥和私钥。

Даны два простых числа $p = 3$, $q = 11$, открытая экспонента $e = 7$.
Вычислите n , $\phi(n)$, d , запишите ключи.

解答 / Решение:

1. $n = p \times q = 3 \times 11 = 33$
2. $\phi(n) = (p-1)(q-1) = 2 \times 10 = 20$
3. 计算 d : $d \times 7 \equiv 1 \pmod{20} \rightarrow 7 \times 3 = 21 \equiv 1 \pmod{20} \rightarrow d = 3$
4. 公钥 / Открытый ключ: $(e, n) = (7, 33)$ 私钥 / Закрытый ключ: $(d, n) = (3, 33)$

RSA 算法示意图 / Схема алгоритма RSA



RSA算法示意图

例题2：加密和解密 / Задача 2: Шифрование и расшифрование

题目 / Условие: 使用例题1的密钥，对明文 $M = 5$ 进行加密，然后解密验证。

加密 / Шифрование (用公钥 $e=7, n=33$) : $- C = M^e \pmod{n} = 5^7 \pmod{33} - 5^4 = 625 \pmod{33} = 31 - 5^7 = 31 \times 25 \times 5 \pmod{33} = 775 \times 5 \pmod{33} = 16 \times 5 = 80 \pmod{33} = 14 - \text{密文 / Шифротекст } C = 14$

解密 / Расшифрование (用私钥 $d=3, n=33$) : $- M = C^d \pmod{n} = 14^3 \pmod{33} - 14^2 = 196 \pmod{33} = 31, 14^3 = 14 \times 31 = 434 \pmod{33} = 5 - \text{明文 / Открытый текст } M = 5 \checkmark$

例题3：数字签名 / Задача 3: Цифровая подпись

题目 / Условие: Alice想对消息 $M = 12$ 进行签名 (私钥 $d=3, n=33$)，Bob用公钥($e=7, n=33$)验证。

Alice生成签名 / Алиса создаёт подпись: $- S = M^d \pmod{n} = 12^3 \pmod{33} = 12 \rightarrow \text{签名 } S = 12$

Bob验证签名 / Боб проверяет подпись: $- M' = S^e \pmod{n} = 12^7 \pmod{33} = 12 \rightarrow M' = M, \text{ 签名有效! } \checkmark$

Diffie–Hellman 密钥交换 / Обмен ключами Диффи–Хеллмана

参数与计算示例 / Параметры и пример вычислений

参数 / Параметр	值 / Значение	说明 / Описание
p	23	质数 / Простое число
g	5	生成元 / Генератор
a	6	Alice的私钥 / Приватный ключ Алисы
b	15	Bob的私钥 / Приватный ключ Боба

Diffie–Hellman 密钥交换示意图 / Схема обмена ключами



Diffie–Hellman密钥交换示意图

计算步骤 / Шаги вычисления

步骤1: Alice计算公钥 / Шаг 1: Алиса вычисляет публичный ключ $A = g^a \bmod p = 5^6 \bmod 23 = 8$

步骤2: Bob计算公钥 / Шаг 2: Боб вычисляет публичный ключ $B = g^b \bmod p = 5^{15} \bmod 23 = 19$

步骤3：交换公钥 / Шаг 3: Обмен публичными ключами – Alice发送 $A = 8$ 给Bob / Алиса отправляет $A = 8$ Бобу – Bob发送 $B = 19$ 给Alice / Боб отправляет $B = 19$ Алисе

步骤4：计算共享密钥 / Шаг 4: Вычисление общего ключа – Alice: $K = B^a \mod p = 19^6 \mod 23 = 2$ – Bob: $K = A^b \mod p = 8^{15} \mod 23 = 2$

共享密钥 $K = 2$, 双方一致! / Общий секретный ключ $K = 2$, совпадает!

安全性分析 / Анализ безопасности

攻击者知道 $p=23$, $g=5$, $A=8$, $B=19$, 但无法计算 $K = g^{ab} \mod p$, 因为离散对数问题在数学上极其困难。

злоумышленник знает p , g , A , B , но не может вычислить K , так как задача дискретного логарифмирования крайне сложна.

TLS协议详解 / Протокол TLS

TLS是什么? / Что такое TLS?

TLS (Transport Layer Security) – 传输层安全协议, 是互联网上最重要的安全协议。

Русский: TLS – протокол безопасности транспортного уровня, самый важный протокол безопасности в интернете.

主要用途 / Основное назначение: HTTPS、邮件加密、VPN

TLS的两个阶段 / Две стадии TLS

阶段一：握手阶段 / Стадия 1: Рукопожатие (Handshake)

握手阶段做**4件事**:

#	中文	Русский
1	身份认证 – 服务器通过证书证明身份	Аутентификация – сервер доказывает подлинность через сертификат
2	协商算法和参数 – 选择加密算法和哈希函数	Согласование алгоритмов – выбор алгоритмов шифрования и хеш-функций
3	配置 – 根据协商结果进行配置	Настройка – настройка в соответствии с согласованными параметрами
4	生成主密钥 – 使用D-H或RSA交换密钥	Генерация мастер-ключа – обмен ключами через D-H или RSA

阶段二：记录阶段 / Стадия 2: Запись (Record)

核心任务：将主密钥切分成6个工作密钥

Основная задача: нарезать мастер-ключ на 6 рабочих ключей

#	密钥 / Ключ	用途 / Назначение
1	客户端MAC密钥	客户端消息完整性验证
2	服务器MAC密钥	服务器消息完整性验证
3	客户端加密密钥	加密客户端发送的数据
4	服务器加密密钥	加密服务器发送的数据
5	客户端IV	客户端加密算法的初始化向量
6	服务器IV	服务器加密算法的初始化向量

公式 / Формула: 6个密钥 = (MAC + 加密密钥 + IV) × 2 (客户端和服务各一套)

TLS安全特性 / Свойства безопасности TLS

特性 / Свойство	中文	Русский
机密性	通过加密保护 数据不被窃听	Защита от прослушивания через шифрование
完整性	通过MAC确保 数据没有被篡改	Гарантия неизменности данных через MAC
认证	通过证书验证 服务器身份	Проверка подлинности сервера через сертификат

Kerberos vs TLS vs D-H 对比 / Сравнение протоколов

协议类型和定位 / Тип и назначение

协议	类型	核心功能
Kerberos	完整的网络认证协议	认证、授权、单点登录(SSO)
TLS	端到端加密通信协议	加密通信、数据完整性、服务器认证
D-H	密钥交换算法	生成共享密钥（不提供认证！）

架构模型 / Архитектурная модель

协议	架构	说明
Kerberos	集中式	需要KDC（密钥分发中心）
TLS	分布式	点对点，依赖CA证书系统
D-H	分布式	两方直接交换，不需第三方

认证方式 / Методы аутентификации

协议	认证方式	特点
Kerberos	票据(Tickets)	由KDC签发，有时效性
TLS	证书(X.509)	由CA签发
D-H	不提供认证	易受中间人攻击！

加密方式 / Методы шифрования

协议	加密类型	说明
Kerberos	纯对称加密	所有票据用对称密钥加密
TLS	混合加密	握手用非对称，传输用对称
D-H	密钥交换算法	不直接加密数据

NAT（网络地址转换） / NAT（Трансляция сетевых адресов）

什么是NAT? / Что такое NAT?

NAT = Network Address Translation (网络地址转换)

将内部私有IP地址转换为外部公共IP地址，使多个内部设备可以共享一个公共IP。

Русский: NAT преобразует частные IP-адреса во внешние публичные, позволяя множеству устройств использовать один публичный IP.

NAT的主要功能 / Основные функции NAT

功能	中文	Русский
地址转换	私有地址 公共地址	Частный адрес Публичный адрес
节省IP	多设备共享一个公网IP	Множество устройств на одном публичном IP
隐藏内网	外部无法直接访问内部	Внешние не могут напрямую достучаться до внутренних

NAT类型 / Типы NAT

类型	中文	Русский
静态NAT	一对一定向映射	Статическое отображение один-ко-одному
动态NAT	从地址池动态分配	Динамическое назначение из пула адресов
NAPT/PAT	地址+端口转换（最常用）	Преобразование адреса и порта (наиболее распространённый)

NAT的优缺点 / Преимущества и недостатки

优点 / Преимущества	缺点 / Недостатки
节省公网IP地址	端到端连接被破坏
隐藏内部网络结构	某些协议无法穿透NAT
增加一层安全性	增加网络复杂性

防火墙技术 / Технологии межсетевых экранов

防火墙的基本概念 / Основные понятия

防火墙 (Межсетевой экран, МЭ) – 根据安全策略允许或拒绝网络流量的设备。

Русский: Устройство, которое разрешает или запрещает сетевой трафик согласно политикам безопасности.

防火墙技术分类 / Классификация технологий

类型	中文	Русский
包过滤器	检查IP/端口，分为有状态和无状态	Проверка IP/портов, с состоянием и без
应用层防火墙	分析应用协议内容	Анализ содержимого прикладных протоколов
代理防火墙	作为中间人转发流量	Пересылка трафика как посредник

防火墙策略 / Политики МЭ

核心原则：默认拒绝所有 (Deny by default)

Русский: Основной принцип: запрещать всё по умолчанию, разрешать только необходимое.

DMZ (隔离区) / DMZ

DMZ = Demilitarized Zone (非军事区/隔离区)

内外网之间的中间区域，存放对外开放的服务器，防止黑客直接攻击内网。

Русский: Промежуточная зона между внутренней и внешней сетью для публичных серверов.

完整性验证 / Проверка целостности

什么是完整性? / Что такое целостность?

完整性 (Целостность) – 确保数据在传输或存储过程中没有被修改、删除或损坏。

Русский: Гарантия, что данные не были изменены, удалены или повреждены.

验证完整性的方法 / Методы проверки

方法	中文	Русский	特点
哈希函数	计算固定长度摘要	Вычисление дайджеста фиксированной длины	不需要密钥
MAC	带密钥的消息认证码	Код аутентификации с ключом	需要共享密钥
数字签名	用私钥签名	Подпись приватным ключом	提供不可否认性

HMAC公式 / Формула HMAC

$HMAC = H((K \oplus opad) \parallel H((K \oplus ipad) \parallel M))$

哈希函数要求与攻击 / Требования к хеш-функциям и атаки

安全哈希函数的要求 / Требования

要求	中文	Русский
单向性	从哈希值无法反推原消息	Невозможно восстановить сообщение из хеша
抗弱碰撞	给定M，难找M'使 $H(M)=H(M')$	Сложно найти M' с тем же хешем для данного M
抗强碰撞	难找任意两个 $M \neq M'$ 使 $H(M)=H(M')$	Сложно найти любые два сообщения с одинаковым хешем
雪崩效应	输入变1位，输出变约 50%	Изменение 1 бита входа меняет ~50% битов выхода

生日攻击 / Атака дня рождения

原理 / Принцип: 基于生日悖论 – 23人中有50%概率两人同生日

公式 / Формула: 对于n位哈希，只需约 $2^{\{n/2\}}$ 次尝试就能找到碰撞

哈希长度	暴力破解	生日攻击
128 bit	$2^{\{128\}}$	$2^{\{64\}}$
256 bit	$2^{\{256\}}$	$2^{\{128\}}$

SHA家族对比 / Сравнение семейства SHA

算法	输出长度	安全性
SHA-1	160 bit	✗ 已被破解
SHA-256	256 bit	✓ 安全
SHA-3	可变	✓ 最新标准

重要公式总结 / Важные формулы

RSA

操作	公式
模数	$n = p \times q$
欧拉函数	$\varphi(n) = (p-1)(q-1)$
加密	$C = M^e \mod n$
解密	$M = C^d \mod n$
密钥关系	$d \times e \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$

Diffie–Hellman

操作	公式
Alice公钥	$A = g^a \mod p$
Bob公钥	$B = g^b \mod p$
共享密钥	$K = g^{ab} \mod p$

祝考试顺利! 📚🎓 Удачи на экзамене!