

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）

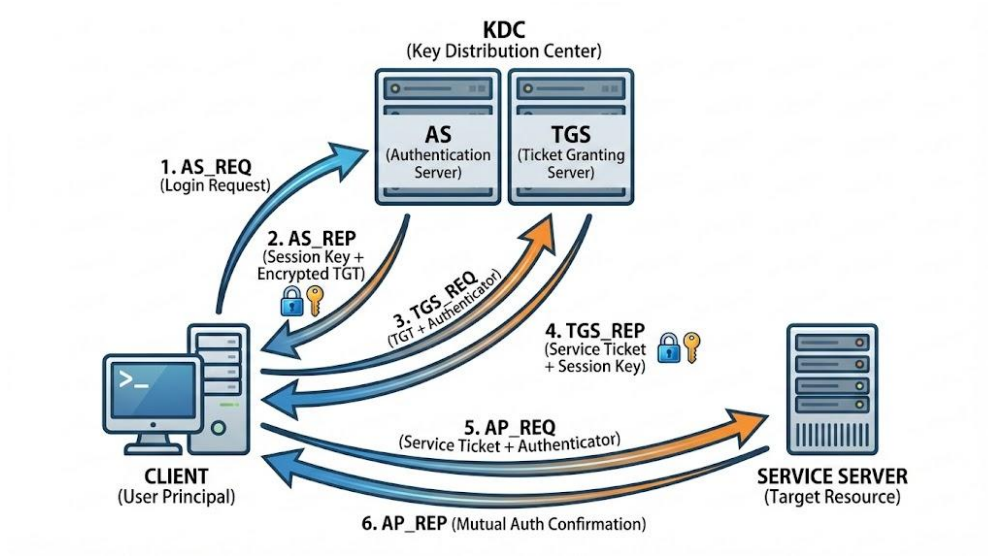
Криптографические алгоритмы: Дополнительные материалы

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

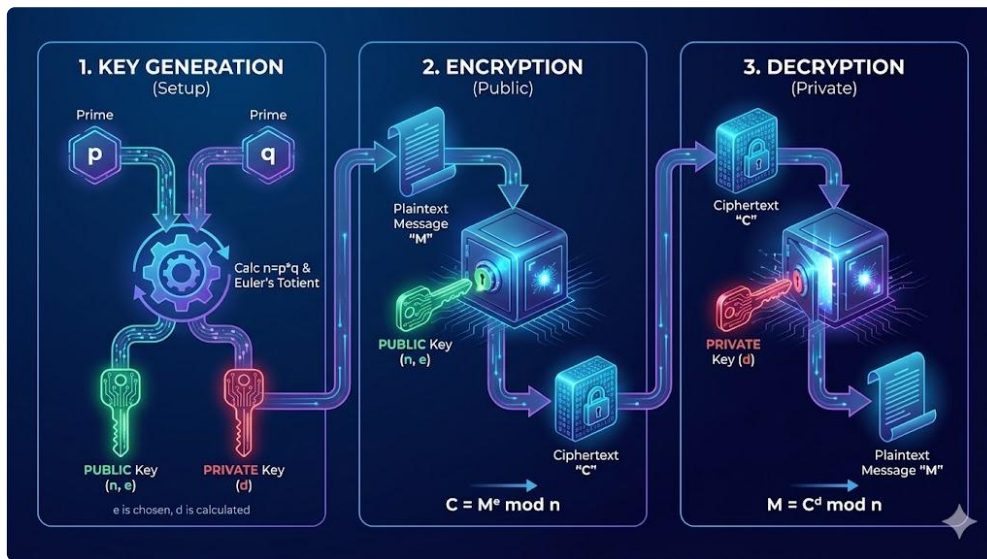
题目 / Условие: 已知两个质数 $p = 3$, $q = 11$, 公钥指数 $e = 7$ 。计算 n , $\phi(n)$, d , 写出公钥和私钥。

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 $e=7, n=33$): $C = M^e \pmod n = 5^7 \pmod{33}$
 $5^4 = 625 \pmod{33} = 31$
 $5^7 = 5^4 \times 5^2 \times 5 = 31 \times 25 \times 5 \pmod{33} = 775 \times 5 \pmod{33} = 16 \times 5 = 80 \pmod{33} = 14$
密文 / Шифротекст $C = 14$

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

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: $S = M^d \pmod n = 12^3 \pmod{33}$
 $12^3 = 12 \times 12 \times 12 = 1728 \pmod{33} = 12$
签名 $S = 12$

Bob验证签名 / Боб проверяет подпись: $M' = S^e \pmod n = 12^7 \pmod{33}$
 $12^7 = 12^4 \times 12^2 \times 12 = 20736 \times 144 \times 12 \pmod{33} = 12$
 $M' = 12 = M$, 签名有效! ✓

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 $A = g^a \mod p = 5^6 \mod 23 = 8$

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

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 (客户端和服务端各一套)

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 достигаться до внутренних

NAT类型 / Типы NAT

类型	中文	Русский
静态NAT	一对一固定映射	Статическое отображение один-к-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

$$\text{HMAC} = H((K \parallel \text{opad}) \parallel H((K \parallel \text{ipad}) \parallel M))$$

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	$C = M^e \bmod n$
解密	$M = C^d \bmod n$
密钥关系	$d \times e \equiv 1 \bmod \varphi(n)$

Diffie-Hellman

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

祝考试顺利! 📚🎓 Удачи на экзамене!