该套题是通院董应宽老师在14年给学生的练习题,当前打印店售卖的也是这套题,虽然年份较老,但是确实是能找到的少数来自老师的题目。

第一章 绪论

_	·、填空:
1.	保密学包括两个重要的分支,分别是和和
2.	信息系统产生安全问题的外因是内因是
3.	对于信息系统的被动攻击分为哪两类和和
4.	一个黑客在信道上截获一段密文后试图破译该密文,这属于哪类威肋
	, 该黑客进一步将密文的几个比特改变后转发给收方, 这又属于
	哪类威胁
5.	在信息系统的自然威胁中电磁辐射会导致什么问题
6.	攻击者在用户 A 的主机上种植了盗号木马,并盗取了用户 A 和用户 B 的会话
	密钥,则攻击者使用该密钥以 A 的身份与 B 通信的攻击属于哪一类
7.	攻击者对某服务器发送大量的虚假链接请求,导致该服务器不能向合法用户
	提供正常服务,这在主动攻击中属于哪一类
8.	人为威胁的主要来源是和和
9.	信息系统安全中包含哪 5 种安全业务
10	. 不可否认业务是指哪两种情况和和
11	.为保证通信链接的真实性,通信连接不能被第三方介入,以假冒其中的一方
	而进行非授权的传输或接受,这需要系统提供哪类安全业务?
12	认证业务可以保证的真实性和的真实性
13	. 在收方双方通信时,对发送的消息经常填充一些随机的报文,而在双方通信
	完毕保持静默的时候,仍然在信道上随机的传送一些消息,这样可提供哪种
	安全业务
14	. 在保密系统中,授权用户可以使用授权密钥通过对密文解密来读取消息,而
	非授权用户则无法读取,那么该系统提供了哪种安全业务
15	5. 在信息系统的安全模型中,通信双方共享的秘密信息应采用什么方式传递才
	是安全的?
16	. 在 TCP/IP 协议模型中,传输层的两个协议中协议是面向连接的,

17. 网络加密的基本方式包括和和	
18. 位于两个不同网络中的用户要实现端端安全通信,则可以在 OSI 的哪些层	实
现	
19. 一个密码体制由哪些要素组成	
20. 在保密通信系统中的基尔霍夫原则是指	
21. 密码系统有哪些攻击类型?	
22. 在密码系统的攻击类型当中,攻击者精心挑选了一段消息,并获得了被攻	击
者加密的相应密文,则他可以进行哪种攻击?	
23. 在保密通信系统中,有两个安全的信道,一个是用来安全的传送消息的,	另
一个是用来传送	
二、选择:每一项有1个或多个选项是正确的	
1. 下面属被动攻击的有	
A. 搭线窃听 B. 对文件或程序非法复制	
C. 木马 D. 对资源的非授权使用	
2. 将密钥及加密算法封装在硬件芯片中的处理模型属于	
A. 黑盒密码 B. 白盒密码 C. 灰盒密码 D. 可信计算	
3. 敌手通过分析某个用户的通信频率来判断该用户的行为,这种攻击属于	
A 内容获取 B 重放 C 业务流分析 D 篡改	
4. 下列哪些类恶意程序需要主程序:	
A 逻辑炸弹, B 特洛伊木马, C 病毒, D 蠕虫	
5. 下面的安全业务中,那个业务能够保证一个数据不被非授权读取?	
A.保密性业务 B.认证性业务 C. 完整性业务 D.不可否认性 E.访问控制	
6. 分组密码的差分分析属于	
A 选择明文攻击, B 选择密文攻击, C 已知明文攻击, D. 惟密文攻击	
7. 在选择明文攻击时,除了需要知道加密算法和部分截获的密文以外,还需	要
知道	
A. 不需要知道其它信息; B. 一些明密文对	

D. 自口进权的家立巡自卫和高的证规家的明立		
D. 自己选择的密文消息及相应的被解密的明文。	də	F M
8. 用户的数据要从一个网络传输到另一个网络,则为了实现端到端加	 。	東似
可以在哪一层加密		
A. 物理层 B. 链路层 C. 网络层 D. 应用层		
9. 下面属于用户的隐私的是		
A 浏览网站的习惯 B 姓名和身份 C 保存的工作单位的机密文法	档	
D. 所在的区域 E 用户是否在某个团队活动区域的附近		
10. 下面复杂度属多项式时间复杂度的是		
A $O(1)$ B $O(2^{3n})$ C $O(2n^3)$ D $O(n)$		
三、判断: (正确的划"√",错误的划"×",以下同)		
1. 某一野战部队通过网络来传送作战指令,那么只要采用安全的密码算	拿法力	加密,
并且保护好密钥就达到保密要求了	()
2. 为了安全的通信,在会话开始前发方随机选择一个安全的密钥通过	网络	发送
给收方,用于对会话的加密	(
3. bob 设计了一个密码算法,但该算法仅需至少3天时间就可破译,那	么 b	ob 设
计的算法达不到计算安全。	(
4. 一次一密密码系统是无条件安全的	(
5. 安全的杂凑算法都是计算上安全的	(
6. 在保密通信系统中接受者是指所有能够接收到密文的人	()
7. 惟密文攻击时只需要知道算法和密文就行了,不需要知道其它信息	(,
8. 实现端到端加密一定不能在链路层进行	()
	()
9. 链路加密可以保护位于不同路由器的两个用户之间通信的机密性。	()
10. 设计密码算法的目标是使其达到完善保密性	()
四、简答与计算:		
1. 简述安全威胁的分类。		

2. 消息的安全传输模型中安全通道的作用是什么,与普通的信道有何区别?

C. 自己选择的明文消息及由密钥产生的相应密文;

- 3. 在网络中要实现两个实体之间安全的消息传输需要考虑哪 4 个要素?
- 4. 什么是无条件安全和计算安全?
- 5. 已知敌手截获了 128 比特的密文,该密文是用 128 比特的密钥对 128 比特的 明文加密得到的,请问如果敌手有无限大的计算能力,那么能否破译该密文, 为什么?
- 6. 两种网络加密方式的区别是什么?

第二章 流密码

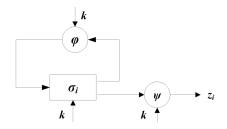
一、填空:
1. 分组密码和流密码的根本区别在于
2. <i>n</i> -LFSR 最大周期是
3. 已知一 3-FSR, 其反馈函数为 $f(a_1,a_2,a_3)=a_1\oplus a_2a_3$, 且当前的状态 $(a_3,a_2,a_1)=(101)$
则其前两个状态分别是,输出序列的周期是
4. n 级 m 序列的异相自相关函数值为
5. 序列{a _i }为 m 序列的充要条件是
6. 已知{a _i }为 m 序列,且在该序列中最大 0 游程为 4,则该序列的周期是
7. 已知 $p(x)=x^3+x+1$,则其产生的非 0 序列的异相自相关函数值是
8. n级 M 序列的周期是
9. 已知一钟控生成器由 LFSR1 控制 LFSR2,极小多项式分别为 $f_1(x)$ =1+ x + x 3 和
$f_2(x)=1+x^2+x^3$,则产生序列的周期为,线性复杂度为
o
10. 已知 LFSR1 为一 10 级 m 序列, LFSR2 为以 5 级 m 序列,则构成的钟控序
列的周期为,线性复杂度为
11. n 级 m 序列中长为 i 的 1 游程有多少,长为 n 的 1 游程有多少,
长为n的0游程有几个
12. 至少知道个连续的密钥流 bit 可以破译 m 序列
13. RC4 算法的最大密钥长度是
14. 已知某一n级 LFSR 其非零状态的状态转移图为一个大圈,则其产生的非 0
序列的周期是
15. eSTREAM 计划候选算法 Grain v1 的密钥长度是针对硬件还是软件开
二、选择:每一项有1个或多个选项是正确的
1. 下面哪些多项式可以作为非退化的 5-LFSR 的反馈函数(状态转移函数)
A. $1+x+x^4$ B. $x_1 \oplus x_2 \oplus x_4 x_5$ C. $1+x+x^5$ D. x^4+x^5
2. 对于一个 n-LFSR,设其序列生成函数为 $A(x)$,特征多项式 $p(x)$,全 0 状态除
外,则下面那个要素与其它要素不是一一对应的

A. $\Phi(x)$,满足 $A(x)=\Phi(x)/p(x)$ B. 初始状态 C. $p(x)$ D. O	G(p(x))中的序列
3. 一个 LFSR 的极小多项式为 $p(x)$,其所生产的序列也都能由	3特征多项式为 t(x)
的 LFSR 产生,则 gcd(p(x),t(x))=	
A. $p(x)$ B. $t(x)$ C. 1 D. 次数大于 1 的某个 $g(x)$,且不管	等于 $p(x)$ 和 $t(x)$
4. 下面哪个选项不是 Golomb 对伪随机周期序列提出的随机性	生公设
A. 在一个周期内 0 和 1 个数至多差 1 B. 长为 i 的游程占	演程总数的 1/2 ⁱ
C. 异相自相关函数为常数 D. 任意比特的下一	比特不可预测
5. 哪些组合通常作为密钥流产生器的状态转移函数和输出转积	多函数
A. 线性的 φ 和线性的 ψ B. 线性的 φ 和非线性的 ψ	
C. 非线性的 φ 和线性的 ψ D. 非线性的 φ 和非线性的 ψ	
三、判断: (正确的划"√",错误的划"×",以下同)	
1. 在流密码中,只要被加密的明文长度小于密钥流序列的周	期,就可以达到无
条件安全了	()
2. 只要 LFSR 产生的序列的周期足够大,就能够达到计算上。	安全的,可用于作
为密钥流序列	()
3. 流密码中如果第 <i>i</i> 个密钥比特与前 <i>i</i> -1 个明文有关则称为同	步流密码 ()
4. LFSR 的初始状态对其产生序列的周期没有任何影响	()
5. 序列 $\{a_i\}$ 的生成函数为 $A(x)=\Phi(x)/p(x)$, $p(x)$ 的次数大于 1,	则必有 $G(p(x))$ 中的
一个序列,满足 $A(x)=x/p(x)$	()
6. LFSR产生的序列中有一条序列是m序列,则所有非0序列者	『是m序列()
7. 钟控序列的线性复杂度是指产生钟控序列的密钥流产生器	中包含的移位寄存
器的总级数	()
8. n 级 m 序列中,存在两个 0 的 n-1 游程。	()
9. m 序列生成器产生的非 0 序列之间互相是移位关系。	()
10. 任何给定的 GF(2)上的密钥流序列都可以用一个 LFSR 来经	生成 ()
	,

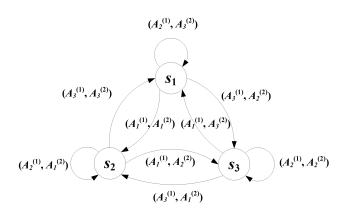
四、简答与计算:

1. 试画出二元加法同步流密码的结构.

2. 如图所示的用有限状态自动机描述的密钥流产生器,请问哪部分是驱动部分,哪部分是非线性组合部分?或者说目前普遍采用的密钥流产生器中,哪部分一般采用线性函数,哪部分采用非线性的?



3. 已知一有限状态自动机的状态转移图如图所示,则当初始状态为 s_1 ,且输入字符序列为 $A_1^{(1)}A_2^{(1)}A_1^{(1)}A_3^{(1)}A_1^{(1)}$ 时,输出的状态序列和输出符号序列分别是什么?



- 4. *在线性反馈移位寄存器 LFSR 中, LFSR 的结构图, 特征多项式 *p*(*x*)和递推式 三者中任给一个, 求另外两个, 及产生序列的周期。
- 5. 已知一明文串为 00011001,相应的密文串为 10111110,密钥流序列由 3 级 m 序列生成,试破译之。
- 6. 使用一个 n 级 m 序列加密 t(t>4n)比特消息 U,如果敌手猜测出 U 的奇数位都是 1,则敌手能否破译出该消息?如何破译?
- 7. 给出 Geffe 序列的结构, 周期和线性复杂度
- 8. 给出钟控生成器的结构和周期

五、证明题:

- 1. 试证定理 2-2 和定理 2-4
- 2. 试证定理 2.6 设 $\{a_i\} \in G(p(x))$, $\{a_i\}$ 为 m 序列的充要条件是 p(x)为本原多项式
- 3. n 次不可约多项式 p(x)的周期为 r,试证 A(x)=1/p(x)的充要条件是 0 的 n-1 游

程出现在一个周期的最后 n-1bit

- 4. 己知序列 $\{a_i\} \in G(p(x))$,同时也满足 $\{a_i\} \in G(q(x))$,已知 $p(x)=x^7+x^5+x^3+x^2+1$, $q(x)=x^4+x^3+x^2+1$,试证 $\{a_i\}$ 为 m 序列。
- 5. 试证,对于特征多项式一样,而仅初始条件不同的两个 *m* 输出序列,对应位相加后所得的新的序列也是 m 序列,并且这个新的 m 序列与前两个 m 序列的特征多项式相同,相互之间满足移位关系
- 6. 试证, m 序列的异相自相关函数为-1/T, T 是序列的周期。

六、综合题

- 1. 一个 LFSR 的特征多项式 *p*(*x*)是不可约多项式,该 LFSR 的状态转移图由若干个圈组成,试问(1)这些圈中包含的状态数目与该线性反馈移位寄存器的特征多项式的周期有何关系,(2)共有多少个圈,并给出说明。
- 2. 已知一序列的前 10 比特为 0010001111
 - (1) 试用 B-M 算法求出产生该序列极小多项式和线性复杂度
 - (2) 给出产生该序列的 LFSR 的递推式、结构图和周期
 - (3) 破译该序列最少需要知道多少连续的密钥流比特

n	a ¹⁰	d_n	$f_n(x)$	l_n	m	$f_m(x)$
0						
1						
2						
3						
4						
5						
6						
7						
8						
9						
10						

	指ゲ	₹
`	ᄺᄀ	_ :

一、填全:									
. 分组密码中的代换是一种从明文空间到密文空间的一一映射,如果明密文的长度均为 n 比特则									
不同的可逆代换有多少个									
2. 从易于实现、提高速度和节省软硬件资源的角度看,	加解密算法应具有什么样的特性								
3. 一般情况下,一个 n bit 代换结构其密钥量是	bit								
4. 扩散的目的是									
5. 就代换和置换两类组件而言,采用变换能够达	到扩散目的,采用变换能实现混淆								
6. 乘积密码指顺序地执行两个或多个基本密码系统,如	果采用相同的基本密码系统,则这样的乘								
积密码称为,其典型结构是									
7. 在 Feistel 网络结构的密码中,加解密极其相似,加密	和解密算法的唯一不同之处在于。								
8. DES 的密钥长度分组长度输出密文长	度加密轮数								
9. DES 解密时子密钥的产生有两种方式,对于存储空间受	受限的环境,采用哪种方式更合适								
10. DES 的初始置换和扩展置换如表所示,则长为 64 比	特的明文分组其第1、9、17、47个比特								
在置换后分别位于哪个位置,	DES 加密某轮的右 32 比特中第 1、28 比								
特在经过扩展置换后的位置是									
58 50 42 34 26 18 10 2	32 1 2 3 4 5								
60 52 44 36 28 20 12 4	4 5 6 7 8 9								
62 54 46 38 30 22 14 6	8 9 10 11 12 13								
64 56 48 40 32 24 16 8	12 13 14 15 16 17								
57 49 41 33 25 17 9 1	16 17 18 19 20 21								
59 51 43 35 27 19 11 3	20 21 22 23 24 25								
61 53 45 37 29 21 13 5	24 25 26 27 28 29								
63 55 47 39 31 23 15 7	28 29 30 31 32 1								

(a) 初始置换

(b) 扩展置换 E

11. DES 密码的 S 盒定义如下表,	如果输入是 101011,	则输出是

		0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
	0	14	4	13	1	2	15	11	8	3	10	6	12	5	9	0	7
C										10							
5	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

12. EDE 的密钥长度	分组长度	输出密文长度	加密轮数
13. DES 加密每一轮的子	密钥的长度是	,EDE 加密中一	共有个不同的子密钥
14. 在四种攻击中,差分	密码分析属于	线性密码分析属于	

15. 已知一个 3 轮特征: α ₀ , α ₁ , α ₂ , α ₃ , 则 3 轮特征概率为	
$\alpha_0 \qquad L_0' = 4008000016 \qquad R_0' = 0400000016$	
α_1 $L_1' = 0400000016$ $R_1' = 00000000016$ $p_1 = 1/4$	
α_2 $L_2' = 0000000016$ $R_2' = 0400000016$ $p_2 = 1$	
α_3 $L_3' = 0400000016$ $R_3' = 4008000016$ $p_3 = 1/4$	
16. CFB-8 的一个比特的密文错误,会导致个比特的错误传播?在 CFB-12 中,如果一	-个密文
的倒数第二个比特发生了错误,则会导致个分组的错误传播。(注意,不包括	5发生密
文错误的分组)	
17. 在 IDEA 中,0 ² =,2 ¹⁵ *8=,2 ¹⁵ +2 ¹⁵ =,2 ¹⁵ *2 ¹⁵ =	_
18. IDEA 的密钥长度分组长度输出密文长度加密迭代轮数子密钥个数	
19. IDEA 中 8 的乘法逆元是多少,加法逆元是多少	
20. 如图乘加结构,则解密时 Z_5 对应的解密子密钥可表示为	
F_1 F_2 Z_6	
21. AES 的最小的密钥长度分组长度输出密文长度加密迭代轮数_	
22. 12 轮 AES 算法中,如果密钥长度 k ,分组长度为 b ,子密钥一共需要个比特	
23. (x ⁴ +x+1)mod m(x)=x ⁸ +x ⁴ +x ³ +x+1 的逆元是	
24. AES 的状态在明文输入时第 n 个字节放在状态阵列的位置 (i,j) 上,则第 13 个字节所对	力 应的状
态阵列的位置(i,j)=	
二、选择:每一项有1个或多个选项是正确的 1. 从古典密码的角度看,分组密码属于	
A. 单表代换密码 B. 多表代换密码 C. 单表置换密码 D. 多表置换密码	
2. 分组密码可以用于实现下述那些功能	
A. 加密, B. 产生伪随机数, C. 产生密钥流序列 D. 产生 MAC E. 数字	签名
3. 实现扩散的方法是	
A. 置换 B. 代换 C. 先置换再代换 D. 先代换再置换	
4. 下面这些密码算法中,属于 Feistel 结构密码的有	

A. AE	S B. IDEA	C. RSA	D. DES	S		
5. 利用 I	ES 的取反特性运	性行的攻击,应属于	哪一类密码攻击_			
A. 惟	密文攻击 B. i	己知明文攻击 C	选择明文攻击	D. 选择密文攻	击	
6. 下列算	法中,哪一个是	现行国际分组加密构	示准			
A. D	ES B. RSA	C.IDEA D	.AES			
7. 下列运	行模式中,哪一	种模式的错误传播	最小?	一种模式可将分约	且密码转	换为自同
步流密	码,哪些	E模式可实现随机读	取			
A. EC	B B.CBC	C.CFB D	OFB E. CTR			
8. 如上題	i,AES 状态阵列]的第(2,5)位置上的	元素对应明文的第	·个字节	古	
A. 22	B. 7	C. 13 D.	10			
→ Jed Ne	The total lands	Alk NEL ALL INJAN AN INTE				
		错误的划"×",以一				
		其明文和对应密文的		也可以不同。	()
2. CFB 运	行模式下的分组	密码可以等效为一个	个同步流密码。		()
3. OFB 万	需要 DES 的加密	晉算法 。			()
4. 在 AE	3的解密算法中,	所有密钥都要先进	行逆向列混合,	再进行轮密钥加	()
5. DES 算	法是一种多轮迭	代密码			()
四、简答	与计算:					
1. 分组	密码在设计时,	为什么会要求其加角	解密算法相似?			
2. 试指	述 Feistel 密码的	J结构				
3.在 Fe	stel 密码中,如是	果第 i 轮的输入是 L_i	-1, R _{i-1} , 输出是 I	<i>L_i</i> , <i>R</i> _i , 试用输出	表示输入	.,其中轮
函数设						
4. 试画	出S盒的结构,	并说明其工作原理,	即如何由输入得	到输出		
5. 己矢	DES 满足取反特	铸性,试说明在对 D	ES 进行选择明文	攻击时工作量会	咸少一半	• 0
6. 一介	·用单重 DES 加密	密的密文 C ,密钥为	k,如何用 EDE (算法解密?		
7. 两个	·密钥的二重 DES	5的中途相遇攻击是	如何实现的?			
8. 三介	·密钥的三重 DES	5 算法结构,如何用	该算法解密一重	DES 产生的密文		
9. 什么	是 ECB 模式, ガ	日什么不适合于加密	长消息,如果明了	文长度不是分组的]整数倍点	怎么办?
10. 画	出 CBC 模式的逻	辑图,并回答其初如	治向量 IV 为什么	要保密?		
11. 试	分析一下 CBC、	CFB、OFB 运行模式	戊 的错误传播情况	١٥		

12. CFB 和 OFB 哪一个适合有扰信道,为什么? 试画出逻辑图

13. 什么是 CTR 模式? 为什么可以并行计算和对密文进行随机存取?

14. Rijndael 算法是建立在 $GF(2^8)$ 有限域上的,且模多项式为 $m(x)=x^8+x^4+x^3+x+1$,试计算

 $(x^{6}+x^{2}+x+1)\times(x^{4}+x+1)$ mod m(x), 该计算用 x 乘来表示时, 试给出计算过程。

- 15. 系数在 GF(2⁸)的 mod x^4+1 的乘法 $a(x) = `01'x^2$, $c(x)=`03'x^3+`01'x^2+`01'x+`02'$ 试计算 $a(x)\times c(x)$ 。
- 16. CFB-64 和 CBC 的区别是什么?
- 17. 某攻击者要破译所截获的某 n 个密文分组,采用穷搜索攻击,试分析以下两种攻击的区别
 - 1) 假设攻击者控制加密机,搜索所有可能的明文并加密,看是否等于截获的密文,从而实现对密文的破译。
 - 2) 已知一些明密文对,搜索所有可能的密钥,然后再用该密钥对密文解密。
- 18. 以 DES 为例, 试分析迭代密码中基本函数的子密钥相同和不同的区别。

五、证明题:

- 1. 已知 DES 满足取反特性, 试证 EDE、3 个密钥的 3DES 都具有取反特性。
- 2. 试说明 AES 的轮结构中行移位和字节代换的顺序可以互换。
- 3. 试证明: 在 Feistel 结构密码中解密过程第 1 轮的输出等于加密过程最后一轮输入左右两半交换值。

六、综合题

某人要做一个密码芯片,该芯片要实现以下功能:对数据流加密、MAC 认证、产生随机数。 为节省硬件资源,如果仅有一重及多重 DES 可用,试分析分别采用何种模式、标准或结构能够实 现这些功能

一、填空:
1. RSA 密码算法的安全性是基于困难性构建的
2. A 给 B 发送消息时用公钥加密算法进行加密,则加密时使用的密钥是公开钥还是秘密钥?
3. A 的密钥对为 PK_A , SK_A , B 的密钥对为 PK_B , SK_B , 公钥密码算法记为 $f()$, 若 A 给 B 发送一个既
加密又认证的消息 m,则密文 C 可表示为
4. 蒙哥马利模乘是为了避免求模运算中的
5. RSA 中最耗时运算是
6. 在 RSA 算法中为保证算法的安全性,对两个大素数 p, q 有什么要求和
8. ECC 算法的安全性是基于困难问题构建的。
9. 椭圆曲线 $y^2=x^3+x-2 \mod 5$ 的判别式是?
10. 160 比特的 ECC 的安全性相当于比特 RSA 算法的安全性; 211 比特相当于比特
RSA 算法的安全性
二、选择:每一项有1个或多个选项是正确的
1. 用户A向B传输消息m,采用公钥密码来实现m的保密性和认证性,则下列正确的是
A 先用 A 的私钥签名,再用 B 的公钥加密 B 先用 B 的公钥签名,再用 A 的私钥加密
C. 先用 A 的私钥签名,再用 A 的公钥加密 D 先用 A 的私钥加密,再用 B 的公钥签名
2. A 给 B 发送消息,并对消息进行认证,记 A 的密钥对为(PK_A , SK_A),B 的密钥对为(PK_B , SK_B),
则 A 用密钥对消息加密, B 用密钥对消息解密,即可完成。
A. PK_B , SK_B B. PK_A , SK_A C. SK_B , PK_B D. SK_A , PK_A
3. 对公钥密码的可能字攻击属于
A 惟密文攻击 B 己知明文攻击 C 选择明文攻击 D 选择密文攻击
4. 基于有限域上离散对数困难性问题构建的体制有
A. RSA B. Rabin C. ECC D. NTRU E. 背包 F. ElGamal 体制
5. 椭圆曲线群 E ₃ (1, 2)上有多少个元素 A. 1 个 B. 2 个 C. 3 个 D. 4 个
6. 下列算法中可实现抗抵赖功能的是
A. AES B. MD5 C. ElGamal 签名 D. DH 密钥交换协议

7. 用数字签名算法对所要传送的消息进行签名,并连同消息一起传送给接收方,这种做法可实现

8.	公钥	密码算法的安全性最强的是下面哪一个			
	A.	适应性选择密文攻击下不可区分安全(IND-CCA2)			
	В.	非适应性选择密文攻击下不可区分安全(IND-CCA2)			
	C.	语义安全的			
	D.	单向性			
\equiv	、判	断: (正确的划"√",错误的划"×",以下同)			
1.	Milla	r-Rabin 素性检验算法是一种确定性检验算法	()	
2.	公钥	密码算法也是一种分组加密算法	()	
3.	对于	一个安全的公钥密码算法而言,已知公钥密码算法和加密密钥,	求解密密钥	在计算」	:是不
	可行	F的	()	
4.	现有	的典型公钥密码算法都是计算上安全的	()	
5.	可以	证明 Rabin 密码体制的安全性与大数分解困难问题等价	()	
6.	椭圆	曲线上的无穷远点为 O=(0,0)。	()	
四	、简	答与计算:			
1.	试用	扩展欧几里德算法求解 38 mod 103 的逆元			
2.	利用	蒙哥马利算法求 509 mod 101			
3.	. 已知 RSA 的公钥为 $n=23\times29$,设加密指数 $e=13$,试用扩展欧几里德算法求解私钥 d ,并分别				
	完瓦	对消息 456 和 1000 的 RSA 加解密运算过程。			
4.	试描	述背包密码体制的密钥产生、加密和解密算法			
5.	什么	是陷门单向函数?			
6.	试给	出公钥加密体制同时提供加密和认证的过程。			
7.	试述	公钥密码的可能字攻击及对抗方法			
8.	试描	述 RSA 算法的密钥产生、加密、解密过程			
9.	为了	提高 RSA 算法解密速度,假设用户知道 $n=pq$ 的分解,则如何	用中国剩余第	定理进行	RSA
	解習	E,试给出其过程。			
10	. 试约	合出 a ¹⁹ mod n 的快速指数算法的运算表达式			
11	. 已知	\mathbf{r} 一系统采用公共模进行公钥加密,攻击者截获了两个密文 \mathbf{c}_1 和 \mathbf{c}_2	c ₂ , 公私钥对	分别是(e_1,d_1)

和 (e_2,d_2) 现在攻击者可以判断对应的明文相同,试问如何恢复明文 m

12. RSA 容易受到低指数攻击,试描述该类攻击。

A. 对消息来源的认证 B.消息完整性认证 C. 发方身份认证 D. 消息的保密性

- 13. 试述针对 RSA 的重复加密攻击。
- 14. 试述 Rabin 密码体制的密钥产生,加密,解密的过程;如何解决其解密不唯一的问题?
- 15. 已知一椭圆曲线 $E_7(1,1)$,则单位元是什么,该曲线上 P=(x,y)的逆元是什么,设该曲线上的两个点 P=(2,2),Q=(0,6),试计算 3P,P+Q
- 16. 试给出椭圆曲线群 $E_5(1,1)$ 上的所有点。
- 17. 如何将明文 m 转化为椭圆曲线上的一个点,如何再从该点中正确提取出 m?
- 18. 试述基于有限域 GF(p)上离散对数困难问题的 DH 密钥交换算法和 ElGaml 加密算法。
- 19. 试述基于椭圆曲线 $E_{n}(a,b)$ 的 DH 密钥交换算法和 ElGaml 加密算法。
- 20. 试给出 19 $P \mod p$ 的快速倍点运算表达式,其中 P 是某椭圆曲线群 $E_p(a,b)$ 上的一个生成元。
- 21. 什么是基于身份的密码算法,用户的私钥由谁产生,有什么优点?
- 22. 试述双线性映射和 BDH 假设

五、证明题:

- 1. 证明. |p-q|的差值充分小时, n 能够被快速分解
- 2. 试证: RSA 中的解密算法能够正确恢复明文.
- 3. 对于 RSA 算法中两个大素数 p, q, 试分析如果 2p 与 3q 的差值很小, 也能被快速分解。
- 4. 试证,椭圆曲线群上的 DDH 问题是容易的

六、综合题

采用 KEM+DEM 的混合机制对消息 m 进行加密和认证,假设公钥密码算法是 RSA 算法,数字签名算法也采用 RSA 算法,H()为 hash 函数,AES 为对称加密算法。请给出加密过程。

一、填空:
1. 消息认证中认证符的产生有哪两大类和和
2. 消息认证码和杂凑函数的算法都是公开的,其根本区别是
3. MAC 与加密算法的区别在于
4. 某 MAC 算法输出长度为 64bit,认证密钥为 160bit,则对 MAC 的穷搜索攻击至少需要 氧
5. 采用先 hash 再对称加密的方法对消息进行认证,设密钥为 k ,hash 函数为 H ,加密算法为 E ,
认证的消息为 M ,则在考虑和不考虑消息保密性的条件下,认证消息分别可表示为
6. 杂凑函数的单向性是指
7. 己知杂凑函数的数出值为 m 比特,则第 I 类生日攻击的复杂度为, 第 II 类生日攻击的复
杂度为
8. MD5 算法的分组长度为
有给定消息摘要的消息的复杂度为以大于 0.5 的概率用穷搜索攻击找出具有相同消息
摘要的两个不同消息的复杂度为
9. SHA 算法的分组长度为输出长度为, 轮数为所以用穷搜索攻击寻找具
有给定消息摘要的消息的复杂度为以大于 0.5 的概率用穷搜索攻击找出具有相同消息
摘要的两个不同消息的复杂度为
10. 假设消息的长度为 x,则 MD5、SHA-1、SHA-3 对消息的填充算法分别是
11. MD5 以 little-endian 方式存储数据,那么十六进制数 20347AB1 的实际存储是
12. HMAC 需要调用次 hash 运算,其输出长度由决定。
13. 对于一个长度为 n 的 MAC 码算法 $C_K(M)$,随机选取两个消息 $M \setminus M'$,当 $Pr[C_K(M) = C_K(M')] = \$
时, $C_{\kappa}(M)$ 是均匀分布的。
二、选择:每一项有1个或多个选项是正确的
1. 以下哪些属性是消息认证能够完成的().
A.真实性, B.完整性, C.时间性和顺序性, D 不可否认性, E 保密性
2. 设杂凑函数 H()的输出长度为 m 比特, 已知 H(x), 找到 y≠x 满足 H(y)=H(x)的复杂度, 表
找到 y≠x 满足 H(y)=H(x)的概率大于 0.5 则复杂度为
A. $O(2^{m})$ B. $O(2^{m-1})$ C. $O(2^{m/2})$ D. $O(2^{m}-1)$
3. E _K [M H(M)]提供了哪些安全服务
A. 保密性 B. 完整性 C. 认证性 D. 不可否认性
4. M SK(H(M))提供了哪些安全服务, 其中 SK 是签名私钥
A. 保密性 B. 完整性 C. 认证性 D. 不可否认性

A. HMAC B. $E_K[M H(M)]$ C. $E_{K1}[M C_{K2}(M)]$	D. $M SK(H($	(M)		
6. SHA-3 标准算法是 A. MD5 B. Keccak C	C. HMAC	D. Sponge		
7. 杂凑函数的单向性是指				
A. 已知 h ,求使得 $H(x)=h$ 的 x 在计算上是不可行的				
B. 已知 x ,找出 $y(y\neq x)$ 使得 $H(y)=H(x)$ 在计算上是不同	可行的			
C. 找出任意两个不同的输入 x 、 y ,使得 $H(y)=H(x)$ 在证	计算上是不可	「行的		
8. 下面哪种对消息的认证方式所能提供的安全服务最多_				
A. HMAC(M) B. $E_K[M H(M)]$ C. $E_{K1}[M C_{K2}(M)]$	$\mathbf{D}.E_K[A]$	M SK(H(M))]		
三、判断: (正确的划"√",错误的划"×",以下同)				
1. 采用消息认证码 MAC 认证消息可以实现消息完整性认	证和消息源	认证	()
2. 杂凑码是消息中所有比特的函数,因此提供了一定的银	昔误检测能力		()
3. 带密钥的杂凑函数可以作为一种消息认证码			()
4. 数据认证算法采用 DES-CBC 模式,所以算法是可逆的	J	(()
5. MD5 算法已经被破译,因此用于构造 HMAC 时也是不	安全的		()
四、简答与计算:				
1. 什么是第Ⅰ类生日攻击和第Ⅱ类攻击				
2. 采用数据认证算法对消息进行认证,如果消息为 100bi	t,则应该怎	样对消息填充	乏?	

3. 数据认证算法和 DES 的 CBC 模式的区别是什么?

 $5. E_K(M||(H(M||S)))$ 的安全性和下列哪个相当

- 4. 对消息认证码的攻击和对对称密钥算法的攻击在难度上有什么区别?
- 5. 试分析先加密再认证的 MAC 认证方式是否有被替换的可能,为什么,对安全有危害吗? (一般没有危害,因为消息源认证是在双方共享密钥的条件下进行的,如果替换为别的密钥,收方可以检 测出来,这和先加密再签名的问题不同)
- 6. 简述用杂凑函数来实现消息认证的三大类基本方式
- 7. Alice 要给 Bob 发送消息 M,为同时提供对 M 的保密性和认证性保护,试分别给出用消息认证码的实现方法和使用先 hash 再对称加密的实现方法表达式,并比较这两种方法的优劣。
- 8. 试分析加密密钥和认证密钥分开在安全性上的不同
- 9. HMAC 算法如何进行预计算?
- 10. 试描述迭代型杂凑函数的一般结构以及 SHA-3 算法的 sponge 结构
- 五、证明题:

1. 试证:对于基于 DES-CBC 的数据认证算法,如果仅将第一个分组 D_1 取反,密钥 k 取反,则最后输出的 MAC 也取反。

六、综合题

- 1. A要向 B发送消息 M,设共享密钥为 k,消息认证码算法记为 $C_k($),试回答下列问题:
 - (1) 若仅关心 M 的认证性,则 A 发送的消息可表示为?
 - (2) 若同时关心保密性和认证性,该怎么办?
 - (3) 如果采用的消息认证算法为数据认证算法标准, 试述该算法的过程
- 2. 某用户 A 想要给用户 B 发送一个消息 m,如果要对消息 m 的保密性与认证性进行保护,有四种方法,采用数据认证算法、先 hash 再加密、先签名再加密、HMAC
 - (1) 请分别给出这几种方法下认证消息 m 的表达式。所需符号和算法自行定义和选取。
 - (2) 其中安全性最强的和最弱的分别是哪一种方法,为什么

一、填空:			
1. 通信双方 A 和 B 通信,则可能发生哪两种形式的抵赖或欺骗	∄?		
2. 数字签名能够抵抗不可否认性攻击的原因是			-
3. 基于公钥加密的数字签名方式中,加密的消息应该是			_
4. 直接方式的数字签名的公共弱点是			
5. 在具有仲裁方式的数字签名中,以下方式可以提供消息的保	密性、_	,	
① $X \rightarrow A$: $ID_X \parallel E_{SKX}[ID_X \parallel E_{PKY}[E_{SKX}[M]]]$			
② $A \rightarrow Y$: $E_{SKA}[ID_X \parallel E_{PKY}[E_{SKX}[M]] \parallel T]$			
6. 在如下有仲裁签名过程中如下: 消息①中的两个 IDx 的作用]		
① $X \rightarrow A$: $ID_X \parallel E_{SKX}[ID_X \parallel E_{PKY}[E_{SKX}[M]]]$			
② $A \rightarrow Y$: $E_{SKA}[ID_X \parallel E_{PKY}[E_{SKX}[M]] \parallel T]$			
二、选择:每一项有1个或多个选项是正确的 1. 为防止通信双方之间互相抵赖,可采用以下哪种技术进行认A. MAC B. HMAC C. 先 hash 再加密, D. 数字签名 2. 数字签名可以提供的安全属性有)	
 A. 保密性 B. 认证性 C. 完整性 D.不可否认 3. DSA 使用的散列算法是: A. MD4 B. SHA-1 4. 假设发方 A 的密钥对为(<i>pka</i>, <i>ska</i>), 收方 B 的密钥对为(<i>pkb</i>, san) A. m Sig_{ska}(H(m)) B. m ID_B Sig_{ska}(H(m)) C. E_{pkb}(m Sig_{ska}(H 	C. M	下面哪一种签定	名能够防止签
三、判断: (正确的划"√",错误的划"×",以下同)			
1. 数字签名的验证可由第三方来完成	()	
2. 基于对称加密算法可以实现对消息的数字签名	()	
3. GQ 签名体制是基于有限域上离散对数困难问题构建的的)	
四、简答与计算:			

- 1. 试描述 RSA 签名算法的体制参数、签名算法和验证算法?
- 2. 试述 DSA 数字签名算法,包括密钥产生、签名算法和验证算法,并给出验证过程正确性证明
- 3. 已知一离散对数签名的密钥产生和签名算法,试给出验证方程,并证明其正确性。
- 4. 已知 schnorr 签名的密钥产生和签名算法,试给出验证方程,并证明其正确性。
- 5. 已知 Guillou-Quisquater 签名体制的密钥产生和签名算法,试给出验证方程,并证明其正确性。

五、证明题:

- 1.试证 DSA 签名中两次使用相同的会话密钥 k, 是不安全的
- 2.试分析以下构造完成了 ElGamal 签名的一个伪造

伪造 1: 随机选择 e,令 $r=g^ey \mod p$, s=-r,则(r,s)是消息 m=es 的签名,其中(x,y)是签名者的公私钥对;

伪造 2: 随机选择 e,v,令 $r=g^ey^v \mod p$, $s=-rv^{-1} \mod p-1$,则(r,s)是消息 m=es 的签名,其中(x,y) 是签名者的公私钥对。

3 试证 ElGamal 签名中两次使用相同的会话密钥 k,则不安全的。

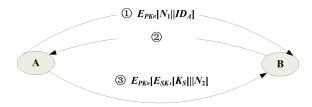
一、	填空:
一、	

1.	两个用户通信时在建立密钥的过程中需要考虑的核心问题是	和	

- 2. 保证消息实时性常用 和 两种方法。
- 3. 单向认证中只关心保密性的认证方式是
- 4. 一次口令认证协议 S/KEY 中,如果当前系统存储的当前用户口令信息为(ID_u , $hash^c(Pwd)$, c),

其中 Pwd 是用户口令,则用户口令还能使用多少次

- 4. 交互式证明与数学证明的区别是什么
- 5. 交互式证明系统必须满足两个基本要求 和 和
- 6. 完成以下协议:
 - ① P 随机选 r(0 < r < n),计算 $a \equiv r^2 \mod n$,将 a 发送给 V。
 - ② V随机选 $e \in \{0,1\}$,将 e 发送给 P。
 - ③ P 计算 $b \equiv ry^e \mod n$,即 e=0 时,b=r; e=1 时, $b=ry \mod n$ 。将 b 发送给 V。
 - ④ 若 $b^2 = \mod n$, V 接受 P 的证明。
- 7. 具有保密性和认证性的密钥分配如图: 试给出消息②的表示



具有保密性和认证性的密钥分配

- 二、选择:每一项有1个或多个选项是正确的
- 1. 在下面的认证类型中,发送方想要同接收方协商一个会话密钥,这属于

- A. 身份认证 B. 密钥建立认证 C. 数据源认证 D. 消息完整性认证
- 2. 目前一些公司或机构中,员工上下班签到采用指纹系统进行认证,这属于_____

- A. 身份证实 B. 身份识别 C. 零知识认证 D. 消息源认证

3. 下面可用于身份认证的选项是

A. 口令 B. 密钥 C. IC 卡 D. 指纹 E. 公钥

- 4. 下面哪一项技术针对抗等待重放攻击()
 - A. 要求网络中各方以 KDC 的时钟为基准定期检查并调整自己的时钟
 - B. 使用一次性随机数的握手协议
 - C. 基于可信第三方认证
 - D. 获取旧会话密钥

三、判断: (正确的划"√",错误的划"×",以下同)

1.	数据源认证就是对发送方的身份进行认证。	()
2.	数据完整性认证也包括对数据新鲜性的认证。	()
3.	身份证实和身份识别的本质区别在于申请认证者是否首先出示自己的身份	()
面	向链接的协议可以用时戳法实现新鲜性		
4.	可采用询问-应答方式实现无连接应用过程的实时性认证?	(>
5.	询问-应答可用于防止重放攻击?	(>
6.	在身份的零知识证明协议中, 其安全性与协议运行的轮数有关	()

四、简答与计算:

- 1. Daolev-Yao 威胁模型的两点贡献是什么
- 2. 消息的新鲜性和主体的活现性的含义是相同的吗? 为什么?
- 3. 试给出无中心的单钥密钥分配的过程,并回答为什么不适合在大规模网络中应用
- 4. 试问对于如下的简单密钥分配协议的中间人攻击如何实现



简单使用公钥加密算法建立会话密钥

- 5. 试述有限域 GF(p)上的 DH 密钥交换协议及其中间人攻击,为防止中间人攻击应采取什么办法,如果在椭圆曲线群上实现 DH 密钥交换中间人攻击又如何
- 6. 实体认证中身份证实和身份识别的区别是什么?
- 7. NS 协议如下
 - ① A \rightarrow KDC: $ID_A \parallel ID_B \parallel N_1$
 - ② KDC \rightarrow A: $E_{KA}[K_S \parallel ID_B \parallel N_1 \parallel E_{KB}[K_S \parallel ID_A]]$
 - $\textcircled{3} A \rightarrow B$: $E_{KB}[K_S \parallel ID_A]$
 - ④ B→A: $E_{KS}[N_2]$
 - ⑤ A→B: $E_{KS}[f(N_2)]$

请问基于旧会话密钥的重放可在第几步怎么进行?

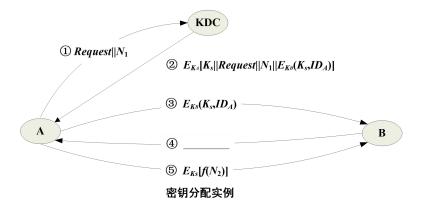
五、证明题:

六、综合题:

- 1. 如下图所示的密钥分发过程,
 - (1) 为什么消息②要插入消息①?
- (2) N₁和 N₂作用是什么?

(3) 试写出消息④的表达式。

(4) 第③至⑤步的功能是什么?



2. NS 协议如下

- ① A \rightarrow KDC: $ID_A \parallel ID_B \parallel N_1$
- ② KDC \rightarrow A: $E_{KA}[K_S \parallel ID_B \parallel N_1 \parallel E_{KB}[K_S \parallel ID_A]]$
- $\textcircled{3} A \rightarrow B$: $E_{KB}[K_S \parallel ID_A]$
- ④ B→A: $E_{KS}[N_2]$
- ⑤ A→B: $E_{KS}[f(N_2)]$

请问基于旧会话密钥的重放可在第几步怎么进行?

- 3. 已知一改进的 NS 协议
 - ① A \rightarrow B: $ID_A \parallel N_A$
 - ② B \rightarrow KDC: $ID_B \parallel N_B \parallel E_{KB}[ID_A \parallel N_A \parallel T_B]$
 - 3 KDC \rightarrow A: $E_{KA}[ID_B \parallel N_A \parallel K_S \parallel T_B] \parallel E_{KB}[ID_A \parallel K_S \parallel T_B] \parallel N_B$
 - 4 A \rightarrow B: $E_{KB}[ID_A \parallel K_S \parallel T_B] \parallel E_{KS}[N_B]$

TB 是 B 建议的证书(会话密钥)截止时间,用于截止时间前再次发起会话时 K_s 是否可用的判别时间

 N_A 和 N_B 的作用是什么?再次发起通信时如何认证?票据为______