Á 觉 遵装 Ť 考. 武 规 则 内 诚 不 信 考 要 减 绝 不 题 作 弊

南京邮电大学 2015/2016 学年第一学期

《信息安全数学基础》期末试卷 (A)

	院(系)	VVVV-Salvi V-M 1 Marit Sajandana Magdad eng center	······································	班级_	THE COMMENT OF THE CO		学号_		<i>y</i>	生名		·~=
	题号			Ξ	码	五	六	Ł	Л	九	总分	
	得分											
	得分		填空	· 題(有	主题2分	-, 共2	0分)	**************************************		Ī		l
-		1. 7125		1)=		•						
											©	
	$\varphi(122)$											
	同余方	程5x³-	$3x^2 + 3$	$x+1 \equiv$	0(mod	7) 的解	为			٥		
	以-2为											
	已知a									្ច		
											(是或不知	是)
		•										
,	f(x) =	$= x^4 + x$	$+1 \in F_2$	(x),	(x)	不可	: 约多项:	£, F ₂	(x)/(y)	f(x)) =		۰, ۵
). n Br	可逆复	方阵乘	法群》	为 GL(i	$n, \mathbb{C})$,	C [*] 为	非零复	数乘	法群,	定义映	射
physical	et: GL(/	$(a, C) \rightarrow 0$	C°为矩	阵行列	式运算。	. 则ke	r(det) ブ	J		and the same of th	¢	
	得分	}	算题	(每题	10分,	共 40	分)					
	vendusē vendilemekra v			$x = \int_{\mathbb{R}^n} x^n dx$	= l(mo	d3)						
		1. 解	司余方程	星组 (6.3	: ≡ 2(m	od 7)		*			-	
				1/13	== 6/m	(0150						

2. 已知整数 $n=1457=31\times47$,判断1575是否是1457的二次剩余,如果是,写出1575模1457的平方根和原平方根满足的同余方程组。

3. 求模p = 47 的所有原根

4. 已知 $f(x) = 2x^5 + x^4 + 4x + 3$, $g(x) = 3x^2 + 1 \in F_s(x)$, 计算 (f(x), g(x))。

得 分

- 三、证明题(每题8分,共40分)
- 1. 设a > 2 是奇数. 证明: 存在正整数 $d \le a 1$, 使得 $(2^d 5, a) = 1$.

2. 设 $m=m_1m_2$,x和y分别是遍历模 m_1 和 m_2 的完全剩余系,证明:那么 $x+m_1y$ 是遍历模m的完全剩余系。

- 3. 给定正整数a,b和素数p,证明:
- (1). $(\{s \times a + t \times b \mid s, t \in Z\}, +, \times)$ 是整数环 $(Z, +, \times)$ 的主理想。
- (2). (p) 是整数环 $(Z,+,\times)$ 的极大理想和素理想

4. 叙述并证明群的同态基本定理。

5. 设群 G 是Abel F ,G 的阶为 pq , 设 p 和 q 是不相同的两个素数。已知结论: $\alpha,\beta\in G$, $\mathrm{ord}(\alpha)=m,\mathrm{ord}(\beta)=n$,若 (m,n)=1 ,则 $\mathrm{ord}(\alpha\beta)=mn$ 成立,证明: G 是循环群。

1 觉 遵装 守 ij 考 试 线 规 则 诚 不 15 考 32 绺 不 题 作 弊

南京邮电大学 2014/2015 学年第一学期 《信息安全数学基础》期末试卷 (B)

院(系)_	<u>.</u>	班级		学号_		<u>y</u>	生名	
题号		= 29	五	六		入	九	总分
得分	management (flas.23/4).vvas	A CONSTRUCTION OF THE PARTY OF	piny polity and a medical meridian of	The state of the s		WATER AND THE ATTERNATION OF THE		
得分	一、 填空	题(20分,	每题2分	<i>ት</i>)		-		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
1.	27182的16-3	进制表示为_	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	19 19 19 19 19 19 19 19 19 19 19 19 19 1	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	<u></u>	·	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
2.	2 ¹⁴³ (mod 13	3)=	TO SECURE AND ADDRESS OF THE PARTY OF THE PA	Professional Constant	•			
3. $m = 13$,	则模 m 的非负	负最小完全剩	余系为_			······································		
4. $5x^3 - 3x^2$	$+3x+1 \equiv 0(1$	mod7)的解:	为	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	٠.			
5. 设素数 p >	>2, $(p,d)=$	=1,则d是核	Ep 的二	次非剩余	余的充要	· 条件是	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	
6. 设 $m > 0$,	(a,m)=1,	则 a 模 m 的 指	3数指	e. Perendamikan kanana kangunaka paganaka	~^-	maran kanada sa kanada sa kanada k	PP CHRONICO LA MATTRIO DE MANAGEMENTO DE CONTROL DE MATTRIO DE MATTRIO DE CONTROL DE CON	The state of the s
7. 模1250的展	夏根数为	ennen namanan natararah kepada kalambah bahah bahah banan nanan	Ø					
8. 同态基本员	三理指	ominora promonora il pressioni nel dessinato del la constitui del principa del pressioni del la constitui del p	PART OF THE STATE	Pipeling Miller and a public surperphysical survivors	The Manager of Manager of Manager of Parts		and opposite the second of	Ç.
$9. \ f(x) = x^4$								
10. $H = \{0, 2\}$	4,4,6}是8阶往	盾环群 $(Z_{8},\oplus$) 的4阶	子群,贝	制陪集5	+H=		0
			-					
得分	、计算題(每题 10 分	,共40	分)				
	求(42823,6	409),并表:	<u>一</u> 成4282	3和640	9的整系	数线性	组合形	Ä.

2. 解同余方程组
$$\begin{cases} x \equiv 3 \pmod{5} \\ x \equiv 4 \pmod{6} \\ 6x \equiv 2 \pmod{7} \end{cases}$$

3. 计算
$$\left(\frac{339}{1979}\right)$$

4. 求以11为二次剩余的所有奇素数

得 分

三、证明题(每题10分,共40分)

1. 证明,对任意的素数 p ,有同余式 $a^p \equiv a \pmod{p}$ 成立。

2. 设 $m=m_1m_2$, x和 y分别是遍历模 m_1 和 m_2 的完全剩余系,那么 $x+m_1y$ 是遍历模m的完全剩余系。

3. 给定正整数a,b, 证明($\{s \times a + t \times b \mid s,t \in Z\},+,\times$)是整数环($Z,+,\times$)的主理想。

4. 设G 是群,其中心 $C = \{a \mid a \in G, \forall g \in G, ag = ga\}$,证明:C 是G 的不变子群

南京邮电大学 2013/2014 学年第一 学期

《信息安全数学基础》期末试卷入

本试卷共	5	页;	考试的	村间_	110_5	分钟;						
专业		alanda garagaman da karanganggan ana anda ka anda a karangan anda karangan da a karangan a	班级			 学号			姓名_			·
题号				ष्य	Ī.	六	七	<u> </u>	九	t	总分	
得分									tambo y constituitamente			
			man i manda i i i i i i i i i i i i i i i i i i i			<u>.</u>		1				,
分 一、	计算是 已知 a=	更(40 =1 39 5、	分,每 b=713,	题 8.5 计算	け) a和b	的最力	、公约 参	女(a, b), 并求	s和t,	使得sa	⊦tb
			1						- 1			٠
}	= (a, b)	ř•	12 00 1-	a7		10	· ·	Surge 1	1=713			

995 = 713 X1+682 213 = 682X1+33 682 = 31 X 22 (1395, 713) = 31

縒

43

1

87

31=713-682X1 =713-(1395-713X1)X1 =-1395 X1+713X2

1.5=+, 1=2

2. 在 $F_2[x]$ 中,已知 $a(x)=x^5+x^3+x+1$, $b(x)=x^2+x+1$, 计算 q(x)和 r(x). 使得 a(x)=b(x)q(x)+r(x), 并且 r(x)的次数小于 b(x)的次数, a(x)是不可约多项式嘛?

3-8(x)=X3+x2+x

3. 求解一次同余式 $9x = 12 \pmod{15}$

4. 求解一次同余式组 $\begin{cases} 3x \equiv 1 \pmod{7} \\ 5x \equiv 2 \pmod{6} \end{cases}$,并说明如果 $5x \equiv 2 \pmod{6}$ 换成

 $4x \equiv 2 \pmod{6}$,该同余式组该如何处理?

5. 计算 Jacobi 符号 $\left(\frac{51}{91}\right)$ 和 $\left(\frac{61}{91}\right)$,并说明对于 $\left(\frac{b}{a}\right)$,如果a=pq,其中 p 和 q 是

两个奇素数,则 b 是 a 的二次剩余或二次非剩余的充要条件是什么? 从而判断 51 和 61 是 否是 91 的二次剩余?

得分

二、证明题(30分,每题10分)

1. 证明: 若 k 是素数,则对任意正整数 n, 都有 $k \mid n^k - n$; 结论对 k 为合数还成立吗?

2. 设 $r_1,...,r_m,r_1,...,r_m$ '分别是模 m 的两组完全剩余系,证明: 当 m 为偶数时, $r_1+r_1,...,r_m+r_m$ '一定不是模 m 的完全剩余系: 写出 m=18 的一组简化剩余系。

P16.8 及((atbiff)=atbif)-1間(是atb 3. ØF = {a+b√5 | a, o ∈ Q}, wens: < F.f. 处明: <F, +>的争位元为0. 显然<F, +>中任何元素 /都有线元人6 E

:、〈广十定群〈广、〉是精

· YX, 其, 至 6月 有 x (对+3)=x-对+n·又届之 一年,十一多量好

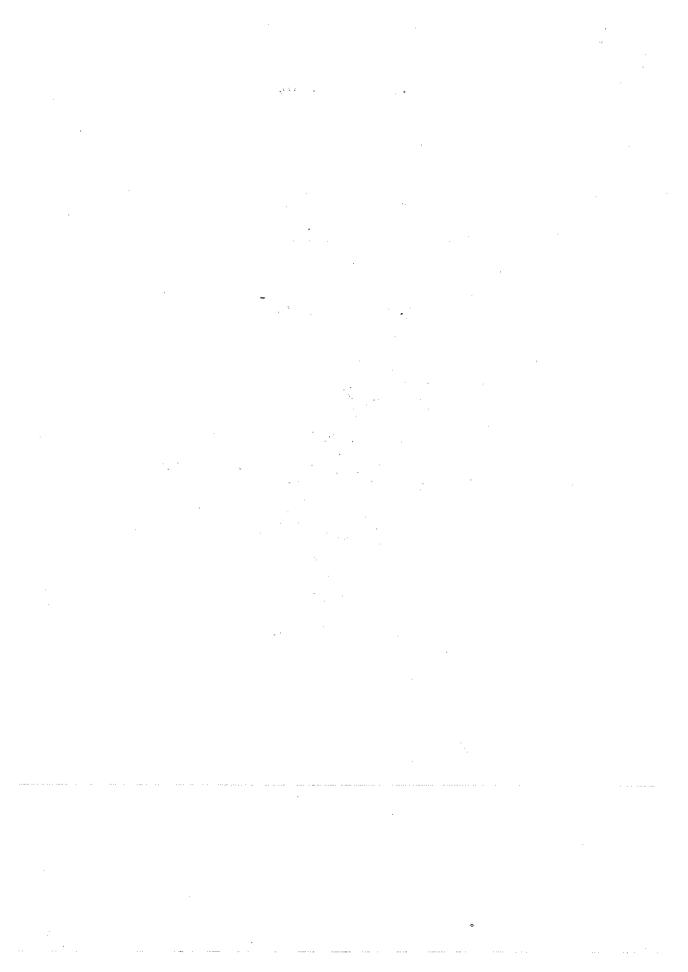
: (F,+,) +投布重要 X: 中= X ==>X = 3 有了

及:〈F, +, 〉,"干"的单位形成"。" "约单位元为);

- 1. 设 m>1 是整数, a 是与 m 互素的整数, 请回答如下问题: a) 什么叫 a 对模 m 的指数? 什么叫原根?
- b) 如果 a 对模 m 的指数是 d, 那么 $a', s \in Z^*$ 的指数是多少? 里松环
- 若 m=1250, 模 m 存在原根吗? 如果存在,模 m 有多少个不同原根?。

- 2. 在5级移位寄存器中、设 c;=1; c;=0; c;=1; c;=1 请回答加下问题。
 - a) 该线性移位寄存器的反馈逻辑函数是什么?
 - b) 看初始状态为(1,0,1,0,1),与出寄存器的输出,开与出具周期,是 m 序列吗?
 - c) 写出该移位寄存器的链接多项式和状态转移矩阵。

3. 简要描述你进行 RSA 大数实现时的心得



《信息安全数学基础》试卷B

注意事项:	No.	考前请将密封线内填写清楚;
5. L. 12.5 - 5 - 7 - 7 -	٠. ک	13 HE HE THE LLE THE LAST STATE OF THE LEE !

1945年7

- 2. 所有答案请直接答在试卷上;
- 3. 考试形式: 闭卷;
- 4. 本试卷共 四大题,满分 100 分, 考试时间 120 分钟。

题号	 	and a second	[17]	总分
得 分				· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
评卷人				

评卷人
一. 选择题: (每題 2 分, 共 20 分)
1. 设 a, b 都是非零整数。若 a b, b a, 则 ()。
(1) $a=b$, (2) $a=\pm b$, (3) $a=-b$, (4) $a>b$
2. 大于 10 且小于 50 的素数有 () 个。
(1) 9, (2) 10, (3) 11, (4) 15.
3. 模7的最小非负完全剩余系是 ()。
(1) -3 , -2 , -1 , 0 , 1 , 2 , 3 , (2) -6 , -5 , -4 , -3 , -2 , -1 , 0 ,
(3) 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, (4) 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6
4. 模 30 的简化剩余系是 ()。
(1) $-1, 0, 5, 7, 9, 19, 20, 29,$ (2) $-1, -7, 10, 13, 17, 25, 23, 29$
(3) $1, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29,$ (4) $-1, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29$
5. 设 n 是整数,则 (2n, 2(n+1))=()。
(1) 1, (2) 2, (3) n, (4) 2n
6. 设 a, b 是正整数, 若 [a, b]=(a, b), 则 ()。
(1) $a=b$, (2) $[a,b]=ab$, (3) $(a,b)=1$, (4) $a>b$
7. 模 17 的平方剩余是 ()。
(1) 3, (2) 10, (3) 12, (4) 15
8. 整数 5 模 17 的指数 ord ₁₇ (5)=()。
(1) 3, (2) 8, (3) 16, (4) 32

9. 欧拉(Euler)定理: 设m是大于 1 的整数。如果 a 是满足(a, m)= 1 的整数。则()。

(i) $a^m = a \pmod{m}$, (2) $a^{\varphi(m)} = 1 \pmod{a}$, 《信息安全数学基础》试卷第 1 页 共 5 页

(3) $a^{\varphi(m)} = a \pmod{m}$, (4) $a^{\varphi(m)} = 1 \pmod{m}$
10. Fermat 定理: 设 p 是一个素数, 则对任意整数 a, 有 ()。
(1) $a^p = a \pmod{a}$, (2) $a^p = a \pmod{p}$,
(3) $a^{\varphi(n)} = a \pmod{m}$, (4) $a^{\varphi(p)} = a \pmod{p}$
二. 填空题: (每题 2 分, 共 20 分)
1. 设 m 是正整数, a 是满足 $a \mid m$ 的整数, 则一次同余式: $ax \equiv b \pmod{m}$
有解的充分必要条件是。当同余式 $ax \equiv b \pmod{m}$ 有解时,
其解数为。
2. 设 m 是正整数, 则 m 个数 0, 1, 2, … , m-1 中
叫做 m 的欧拉(Euler)函数,记做 $\varphi(m)$ 。
3. 设 m 是正整数, 若同余式 有解, 则 a 叫模 m 的
平方剩余。
4. 设 a,b 是正整数,且有素因数分解 $a=p_1^{\alpha_1}p_2^{\alpha_2}\cdots p_s^{\alpha_s}, \alpha_i\geq 0, i=1,2,\cdots,s$,
$b = p_1^{\beta_1} p_2^{\beta_2} \cdots p_s^{\beta_s}, \beta_i \ge 0, i = 1, 2, \dots, s, \mathbb{M}(a, b) = \underline{\hspace{1cm}},$
[a,b]=
5. 如果 a 对模 m 的指数是,则 a 叫做模 m 的原根。
6. 3288 的素因数分解式是。
7. Wilson 定理: 设 p 是一个素数,则。
8. 2006年1月18日是星期三,第220060118天是星期。
9. (中国剩余定理)设 m_1, \cdots, m_k 是 k 个两两互素的正整数,则对任意的整
数 b_1, \dots, b_k 同余式组 $\int x \equiv b_1 \pmod{m_1}$
~
$x \equiv b_k \pmod{m_k}$
有唯一解。令 $m=m_1\cdots m_k$, $m=m_iM_i$, $i=1,\cdots,k$,则同余式组的解为:
其中。
10. 正整数 n 有标准因数分解式为 $n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_k^{\alpha_r}$, 则 n 的欧拉函数
$\varphi(n)=$

- 三. 证明题 (写出详细证明过程): (每题7分,共28分)
 - 1. 证明: 如果正整数 a, b满足(a,b)=1, 则 $(a^n,b^n)=1$.

2. 证明:设 m 是一个正整数, $a \equiv b \pmod{m}$,则(a, m) = (b, m)。

3. 设 m 是一个正整数,a 满足(a, m)=1,则存在整数 a', $1 \le a' \le m$ 使得 $aa'=1 \pmod m$ 。

4. 设 p, q 是两个不同的奇素数,n=pq, a 是与 pq 互素的整数。整数 e 和 d 满足 $(e,\varphi(n))=1$,ed=1 (mod $\varphi(n)$), $1 < e < \varphi(n)$, $1 \le d \le \varphi(n)$ 。

证明:对任意整数 c, $1 \le c \le n$, 若 $a^e \equiv c \pmod{n}$, 则有 $c^d \equiv a \pmod{n}$ 。

《信息安全数学基础》试卷第 3 页 共 5 页

四. 计算题 (写出详细计算过程): (每题 8 分, 共 32 分)

1. 计算整数 120, 150, 210, 35 的最大公因数和最小公倍数: [120, 150, 210, 35]和(120, 150, 210, 35)。

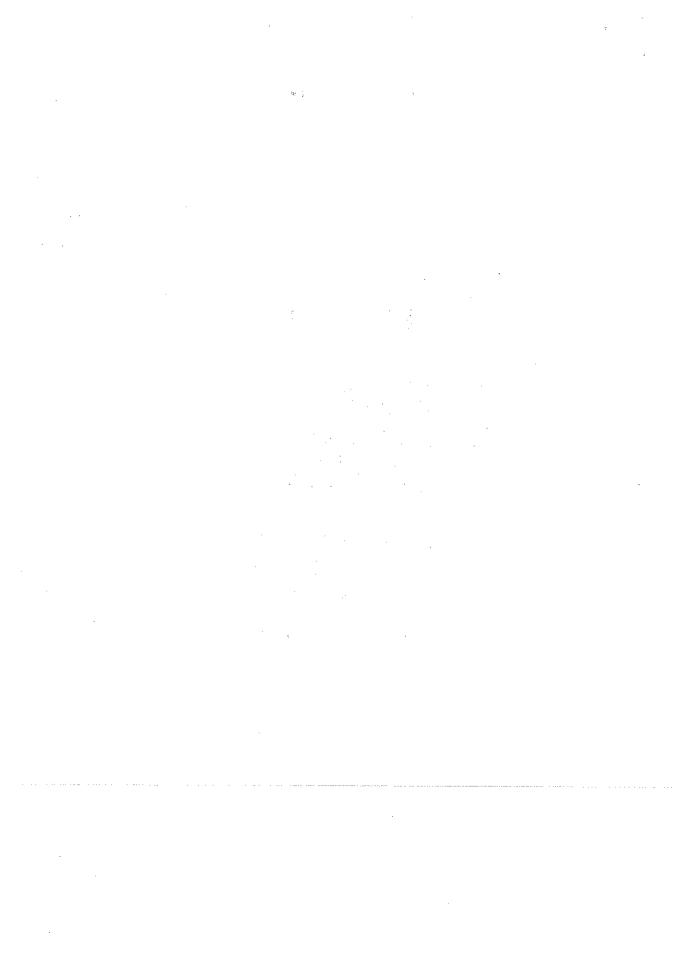
2. 设a=-1859, b=1573, 运用广义欧几里得除法

(1) 计算(a, b); (2) 求整数 s, t 使得 sa+tb=(a, b)。

(信息安全数学基础) 试卷第 4 页 共 5 页

3. 用欧拉定理和模重复平方计算法计算 21000000 (mod 77)。

4. 用中国剩余定理计算 2¹⁰⁰⁰⁰⁰⁰ (mod 77)。



《信息安全数学基础》试卷B

注意事项: 1. 考前请将密封线内填写清楚:

- 2. 所有答案请直接答在试卷上:
- 3. 考试形式: 闭卷:
- 4. 本试卷共 四大题,满分 100 分, 考试时间 120 分钟。

題号	v	 =	四	总分
得 分				
评卷人				

一. 选择题: (每题 2 分, 共 20 分)

- 二. 填空题: (每题 2 分, 共 20 分)
- 1. 设 m 是正整数,a 是满足 a | m 的整数,则一次同余式: $ax \equiv b \pmod{m}$ 有解的充分必要条件是 $\underline{(a,m)|b}$ 。当同余式 $ax \equiv b \pmod{m}$ 有解时,其解数为 $\underline{d} = (a,m)$ 。
- 2. 设 m 是正整数,则 m 个数 0, 1, 2, \cdots , m-1 中 与 m 互素的整数的个数 叫做 m 的欧拉(Euler)函数,记做 $\varphi(m)$ 。
- 3. 设m是正整数,若同余式 $x^2 \equiv a \pmod{m}$,(a, m) = 1 有解,则a 叫 模m 的平方剩余。
- 4. 设 a, b 是正整数,且有素因数分解 $a = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_s^{\alpha_s}, \alpha_i \ge 0, i = 1, 2, \cdots, s$, $b = p_1^{\beta_1} p_2^{\beta_2} \cdots p_s^{\beta_s}, \beta_i \ge 0, i = 1, 2, \cdots, s$,则 $(a,b) = p_1^{\min(\alpha_1,\beta_1)} \cdot p_2^{\min(\alpha_2,\beta_2)} \cdot \cdots \cdot p_s^{\min(\alpha_s,\beta_s)}$, $[a,b] = p_1^{\max(\alpha_1,\beta_1)} \cdot p_2^{\max(\alpha_2,\beta_2)} \cdot \cdots \cdot p_s^{\max(\alpha_s,\beta_s)}$ 。
 - 5. 如果 a 对模 m 的指数是 q(m) , 则 a 叫做模 m 的原根。
- 6. 设m是一个正整数,若 $r_1, r_2, \cdots, r_{\varphi(m)}$ 是 $\varphi(m)$ 个<u>与m互素的整数,</u>并且两两模m不同余,则 $r_1, r_2, \cdots, r_{\varphi(m)}$ 是模m的一个简化剩余系。
- 7. Wilson 定理: 设p是一个素数,则 $(p-1)! \equiv -1 \pmod{p}$ 。
 - 8. 2007年1月18日是星期四,第220070118天是星期 三。
- 9. (中国剩余定理) 设 m_1 , …, m_k 是 k 个两两互素的正整数,则对任意的整数 b_1 , …, b_k 同余式组 $(x \equiv b_1 \pmod{m_1})$

$$\begin{cases} x \equiv b_1 \pmod{m_1} \\ \dots \\ x \equiv b_k \pmod{m_k} \end{cases}$$

《信息安全数学基础》试卷第 1 页 共 6 页

有唯一解。令 $m=m_1\cdots m_k$, $m=m_iM_i$, $i=1,\cdots,k$, 则同余式组的解为:

$$\underline{x} \equiv \underline{M_1'}\underline{M_1}\underline{b_1} + \dots + \underline{M_k'}\underline{M_k}\underline{b_k} \pmod{m},$$

其中 $\underline{M_i' M_i} \equiv 1 \pmod{m_i}$, i=1,2,...,k。

10. 正整数 n 有标准因数分解式为 $n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_r^{\alpha_r}$, 则 n 的欧拉函数

$$\underline{\varphi(n) = n \prod_{p \nmid n} (1 - \frac{1}{p}) = n(1 - \frac{1}{p_1})(1 - \frac{1}{p_2}) \cdots (1 - \frac{1}{p_k}) }$$

- 三. 证明题 (写出详细证明过程): (每题 5 分, 共 20 分)
 - 1. 证明: 如果正整数 a, b 满足(a, b)=1, 则 (a", b")=1。

证明: (i)由 1.4 节定理 1: 若(a,c)=1,

则 (ab,c)=(b,c)。从而

$$(a^2, b) = (aa, b) = (a, b) = 1$$
,以此类推

$$(a^n, b) = (aa^{n-1}, b) = (a^{n-1}, b) = (aa^{n-2}, b)$$

= $(a^{n-2}, b) = \dots = (a^2, b) = (a, b) = (a, b) = 1$

 $(b, a^n) = (a^n, b) = 1$, 类似的

$$(b^n, a^n) = (bb^{n-1}, a^n) = (b^{n-1}, a^n) = (bb^{n-2}, a^n)$$

$$= (b^{n-2}, a^n) = \dots = (b^2, a^n) = (bb, a^n) = (b, a^n) = 1$$

2. 证明:设 m 是一个正整数, $a \equiv b \pmod{m}$, 则(a, m) = (b, m)。

证 设 $a \equiv b \pmod{m}$, 则存在整数 k 使得 a = b + mk, 根据 1.3 定理 3,有 (a, m) = (b, m)。

3. 设 m 是一个正整数, a 满足(a, m)=1, 则存在整数 a', 1 ≤ a' < m 使得 aa'=1 (mod m)。

证法一: (存在性证明) 因为(a, m)=1, 根据定理 3,

《信息安全数学基础》试卷第 2 页 共 6 页

x 遍历模 m 的一个最小简化剩余系时,ax 也遍历 模 m 的一个简化剩余系。因此,存在整数 x=a', $1 \le a' \le m$ 使得 aa' 属于 1 的剩余类,即 $aa' \equiv 1 \pmod{m}$ 。

证法二: (构造性证明) 因为(a, m)=1, 根据 1.3 定理 5, 运用广义欧几里得除法,存在整数 s, t 使得 sa+tm=(a,m)=1 因此,令 $a'=s \pmod m$ 满足 $(sa+tm)=(aa'+tm)=aa'=1 \pmod m$ 。

4. 设 p, q 是两个不同的奇素数,n=pq, a 是与 pq 互素的整数。整数 e 和 d 满足 $(e, \varphi(n))=1$, $ed\equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$, $1\leq e \leq \varphi(n)$, $1\leq d \leq \varphi(n)$ 。证明:对任意整数 c, $1\leq c \leq n$, 若 $a^e\equiv c \pmod{n}$, 则有 $c^d\equiv a \pmod{n}$ 。

证明 因为 $(e, \varphi(n)) = 1$,根据 2.3 定理 4,存在整数 d, $1 \le d < \varphi(n)$, 使得

 $ed \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$

因此,存在一个正整数 k 使得 $ed=1+k \varphi(n)$ 。 现在,根据定理 1,得到

 $a^{\varphi(p)} \equiv 1 \pmod{p}$

两端作 $k(\varphi(n)/\varphi(p))$ 次幂, 并乘以 a 得到

$$a^{1+k} \varphi(n) \equiv a \pmod{p}$$

同理, $a^{ed} \equiv a \pmod{q}$

因为 p 和 q 是不同的素数,根据 2.1 定理 12,

$$a^{ed} \equiv a \pmod{n}$$

因此,

$$c^{d} = (a^{e})^{d} = a \pmod{n}$$

四. 计算题(写出详细计算过程): (每题 5 分, 共 20 分)

1. 计算整数 120, 150, 210, 35 的最大公因数和最小公倍数;

(信息安全數学基础) 试卷第 3 页 共 6 页

[120, 150, 210, 35]和(120, 150, 210, 35)。

解

[120, 150, 210, 35]=4200

(120, 150, 210, 35)=5

- 2. 设 a=-1859, b=1573, 运用广义欧几里得除法
 - (1) 计算(a, b); (2) 求整数 s, t 使得 sa+tb=(a, b)。

$$737 = 1 \cdot 635 + 102$$
, $102 = 737 - 1 \cdot 635$

$$635 = 6 \cdot 102 + 23$$
, $23 = 635 - 6 \cdot 102$

$$102 = 4 \cdot 23 + 10$$
, $10 = 102 - 4 \cdot 23$

$$10=3\cdot 3+1,$$
 $1=10-3\cdot 3$

 $1 = 10 - 3 \cdot 3$

$$=(102-4\cdot23)-3(23-2\cdot10)$$

$$=102-7 \cdot 23+6 \cdot 10$$

$$= 102 - 7 \cdot 23 + 6 (102 - 4 \cdot 23)$$

$$=7 \cdot 102 - 31 \cdot 23$$

$$= 7 \cdot 102 - 31 \cdot (635 - 6 \cdot 103)$$

$$=193 \cdot 102 -31 \cdot 635$$

$$=193 \cdot (737 - 1 \cdot 635) -31 \cdot 635$$

$$=193 \cdot 737 - 224 \cdot 635$$

《信息安全数学基础》试卷第 4 页 共 6 页

所以 s=193, t=-224, 使得

$$193 \cdot 737 + (-224) \cdot 635 = 1.$$

3. 用欧拉定理和模重复平方计算法计算 21000000 (mod 77)。

解法一: 利用 2.4 定理 1 (Euler 定理)及模重复平方计算法直接计算。 因为 $77=7\cdot11$, $\varphi(77)=\varphi(7)\varphi(11)=60$, 所以由 2.4 定理 1 (Euler 定理),

$$2^{60} \equiv 1 \pmod{77}$$

又 1000000=16666 · 60+40, 所以

$$2^{1000000} = (2^{60})^{16666} \cdot 2^{40} = 2^{40} \pmod{77}$$

设 m=77, b=2, 令 a=1, 将 40 写成二进制,

$$40=2^3+2^5$$

运用模重复平方法, 依次计算如下:

(1) $n_0 = 0$, 计算

$$a_0 = a \equiv 1, b_1 \equiv b^2 \equiv 4 \pmod{77}$$

(2) $n_1 = 0$, 计算

$$a_1 = a_0 \equiv 1, b_2 \equiv b_1^2 \equiv 16 \pmod{77}$$

(3) n_2 =0, 计算

$$a_2 = a_1 \equiv 1, b_3 \equiv b_2^2 \equiv 25 \pmod{77}$$

(4) n3=1, 计算

$$a_3 = a_2 \cdot b_3 \equiv 25$$
, $b_4 \equiv b_3^2 \equiv 9 \pmod{77}$

(5) n4=0,计算

$$a_4 = a_3 \equiv 25, b_5 \equiv b_4^2 \equiv 4 \pmod{77}$$

(6) $n_5=1$, 计算

$$a_5 = a_4 \cdot b_5 \equiv 23 \pmod{77}$$

最后, 计算出

$$2^{1000000} \equiv 23 \pmod{77}$$

计算 $x = 2^{1000000} \pmod{77}$ 等价于求解同余式组

 $x \equiv b_1 \pmod{7}$

 $x \equiv b_2 \pmod{11}$

因为 Euler 定理给出 $2^{\varphi(7)} = 2^6 = 1 \pmod{7}$,

以及 1000000 = 166666 · 6+4, 所以

 $b_1 \equiv 2^{1000000} \equiv (2^6)^{166666} \cdot 2^4 \equiv 2 \pmod{7}$

类似地,因为 $2^{\varphi(11)} \equiv 2^{10} \equiv 1 \pmod{11}$,

1000000=100000 - 10, 所以

 $b_2 \equiv 2^{1000000} \equiv (2^{10})^{1000000} \equiv 1 \pmod{11}$.

 $x \equiv 2 \pmod{7}$

 $x \equiv 1 \pmod{11}$

 $\Leftrightarrow m_1 = 7, m_2 = 11, m = m_1, m_2 = 77$

$$M_1 = m_2 = 11, M_2 = m_1 = 7$$

分别求解同余式

$$M_1' \cdot 11 \equiv 1 \pmod{7}, \ M_2' \cdot 7 \equiv 1 \pmod{11}$$

得到 $M_1'=2$, $M_2'=8$.

故 $x=2\cdot 11\cdot 2+8\cdot 7\cdot 1=100=23 \pmod{77}$

因此,2¹⁰⁰⁰⁰⁰⁰⁰⁰ ₌₂₃ (mod 77)。

信息安全数学基础

注意事项:

- 1. 请考生按要求在试卷装订线内填写姓名、学号和年级专业。
- 2. 请仔细阅读各种题目的回答要求,在规定的位置填写答案。
- 3. 不要在试卷上乱写乱画,不要在装订线内填写无关的内容。
- 4. 满分 100 分, 考试时间为 120 分钟。

题		 Particular	===	20	Ŧi	į	Ł	总分	统分人
得	分								

得分	
评分人	

一、设 a, b 是任意两个不全为零的整数,证明: 若 m 是任一整数,则 [am, bm]=[a, b]m. (共 10 分)解:

$$[am,bm] = \frac{abm^2}{(am,bm)}$$
 (3分)
$$= \frac{abm^2}{(a,b)m}$$
 (3分)
$$= \frac{abm}{(a,b)}$$
 (2分)
$$= [a,b]m$$
 (2分)

	得 分	**************************************
***************************************	评分人	

二、设 n=pq, 其中 p,q 是素数.证明: 如果 $a^2=b^2\pmod{n}, n$ 第-b,n 第+b,则(n,a-b)>1,(n,a+b)>1 (共10分)

证明:由 $a^2=b^2\pmod{n}$,得 $n|\mathbf{z}^2-b^2$,即 $n|\mathbf{z}a+b$)(a-b) (2分) 又n=pq,则 $pq|\mathbf{z}a+b$)(a-b),因为p是素数,于是 $p|\mathbf{z}a+b$)或 $p|\mathbf{z}a-b$), (2分)同理, $q|\mathbf{z}a+b$)或 $q|\mathbf{z}a-b$) (2分)由于n 完-b,n a+b,所以如果 $p|\mathbf{z}a+b$),则 $q|\mathbf{z}a-b$),反之亦然. (2分)由 $p|\mathbf{z}a+b$)得(n,a+b)=p>1 (1分)由 $q|\mathbf{z}a-b$)得(n,a-b)=q>1 (1分)

三、求出下列一次同余数的所有解 (共 10 %) $3x = 2 \pmod{7}$

解: (1) 求同余式 $3x \equiv 1 \pmod{7}$ 的解,运用广义欧几里得除法得:

$$x \equiv 5 \pmod{7} \tag{5分}$$

(2) 求同余式 $3x = 2 \pmod{7}$ 的一个特解:

$$x \equiv 10 \pmod{7} \qquad (4 \, \text{分})$$

(3) 写出同余式 $3x \equiv 2 \pmod{7}$ 的全部解:

$$x \equiv 10 + 2t \pmod{7}, t = 0$$
 (1 \(\frac{1}{3}\))

得 分 评分人

四、求解同余式组: (共 15 分) $\begin{cases} x = b_1 \pmod{5} \\ x = b_2 \pmod{6} \\ x = b_3 \pmod{7} \\ x = b_4 \pmod{11} \end{cases}$

解: 令 n=5.6.7.11=2310

$$M_1 = 6.7.11 = 462 (1\%)$$

$$M_2 = 5.7.11 = 385 (1分)$$

$$M_s = 5.6.11 = 330$$
 (1分)

$$M_{\star} = 5.6.7 = 210$$
 (1分)

分别求解同余式 $M_iM_i \equiv 1 \pmod{m_i}, i=1,2,3,4$

得到:
$$M_1 = 3, M_2 = 1, M_3 = 1, M_4 = 1$$
 (4分)

故同余式的解为:

$$x \equiv 3.462 \cdot b_1 + 385 \cdot b_2 + 330 \cdot b_3 + 210 \cdot b_4 \pmod{2310}$$
 (2分)

得	分	
评乡	入	

五、求满足方程 $E: y^2 = x^3 + 5x + 1 \pmod{7}$ 的所有点. (共 10 分)

解:对 x=0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 分别求出 y.

$$x = 0, y^2 \equiv 1 \pmod{7}, y \equiv 1,6 \pmod{7}$$
 (2分)
 $x = 1, y^2 \equiv 0 \pmod{7}, y \equiv 0 \pmod{7}$ (2分)
 $x = 2, y^2 \equiv 5 \pmod{7}$, 无解 (1分)
 $x = 3, y^2 \equiv 3 \pmod{7}$, 无解 (1分)
 $x = 4, y^2 \equiv 1 \pmod{7}, y \equiv 1,6 \pmod{7}$ (2分)
 $x = 5, y^2 \equiv 4 \pmod{7}, y \equiv 2,5 \pmod{7}$ (1分)
 $x = 6, y^2 \equiv 2 \pmod{7}, y \equiv 3,4 \pmod{7}$ (1分)

得 分	V 1909 & M. (1994)
评分人	

| 六、判断同余式 $x^2 = 137 \pmod{227}$ 是否有解. (共 15 分)

解:因为 227 是素数,
$$\left(\frac{137}{227}\right) = \left(\frac{-90}{227}\right) = \left(\frac{-1}{227}\right) \left(\frac{2 \cdot 3^2 \cdot 5}{227}\right) = -\left(\frac{2}{227}\right) \left(\frac{5}{227}\right)$$
 (3分)
$$\mathbb{Z}\left(\frac{2}{227}\right) = (-1)^{\frac{227^2 - 1}{8}} = (-1)^{\frac{226 \cdot 228}{8}} = -1 \qquad (3分)$$

$$\mathbb{Z}\left(\frac{5}{227}\right) = (-1)^{\frac{5 - 1}{2} \cdot 227 - 1} \left(\frac{227}{5}\right) = \left(\frac{2}{5}\right) = (-1)^{\frac{5^2 - 1}{8}} = -1 \qquad (3分)$$
因此, $\left(\frac{137}{227}\right) = -1 \qquad (3分)$

同余式 $x^2 \equiv 137 \pmod{227}$ 无解. (3分)

 得分		
 评分人	, , , , , , , , , , , , , , , , , , , ,	

七、设m > 1 是整数,a 是与 m 互素的整数,假如 $ord_m(a) = st$,那么

$$ord_m(a^s) = t. \ (\ddagger 10 \ \%)$$

解: 由
$$ord_m(a) = st$$
 得: $a^{st} = (a^s)^t \equiv l \pmod{m}$ (5分)

由 $ord_{\sigma}(a) = st$ 知,t 是同余式 $(a^s)^t = l \pmod{m}$ 成立的最小正整数,

故,
$$ord_{m}(a^{s}) = t.(5 分)$$

得 分	
评分人	

八、证明整数环 Z 是主理想环、(共 10 分)

证:设 $I \in \mathbb{Z}$ 中的一个非零理想. 当 $a \in I$ 时,有0 = 0 $a \in I$ \mathcal{D} -a = (-1) $a \in I$. (2分)

因此, I 中有正整数存在. (1分)

设 d 是 I 中的最小正整数,则 I=(d) (1分)

事实上,对任意 $a \in I$,存在整数q,r使得 (1分)

$$a = dq + r, 0 \le r < d \tag{1 }$$

这样, 由 $a \in I$ 及 $dq \in I$, 得到 $r = a - dq \in I$. (1分)

但r < d 以及 d 是 I 中的最小正整数. 因此, r=0, $a = dq \in (d)$. (1分)

从而 $I \subset (d)$, (1分)

又显然(d) $\subset I$. 故I=(d), 故Z 是主理想. (1分)

得分	The state of the s
评分人	

九、设p是素数,则P=(p)是整数环Z的素理想. (共 10 分)

证:对任意整数 a, b, 若 $ab \in P = (p)$,则 $p \mid ab$. (3分)

于是p|a或p|b. (3分)

因此得到, $a \in P$ 或 $b \in P$. (3分)

因此,P=(p)是整数环Z的素理想。(1分)

信息安全数学基础

注意事项:

- 1. 请考生按要求在试卷装订线内填写姓名、学号和年级专业。
- 2. 请仔细阅读各种题目的回答要求, 在规定的位置填写答案。
- 3. 不要在试卷上乱写乱画,不要在装订线内填写无关的内容。
- 4. 满分 100 分, 考试时间为 120 分钟。

题		paners	*******	 四	ħ	六	t	N	总分	统分人
得	分									

得分	
评分人	

一、设 a, b 是任意两个不全为零的整数,证明: 若 m 是任一正整数,则 (am, bm) = (a, b) m; (共 10 分)

解: 设 d=(a, b), d:=(am, bm), 由定理 5, 存在整数 s, t 使得

Sa+tb=d 两端同时乘 m, 得到 s (am)+t (bm)=dm 因此 d1 | dm. (5分) 又显然有 dm | an, dm | bm, 所以 dm | d1. 故 d1=(am, dm) (5分)

得分	
评分人	

二、设 p 是素数. 证明: 如果 $a^2 \equiv b^2 \pmod{p}$ 则 $p \mid a-b$ 或 $p \mid a+b$ (共 10 分)

证明:因为 $a^2 = b^2 \pmod{p}$,所以p(a-b)(a+b),如果 P 不整除 (a+b),因为 P 为素数,所以(P,a+b)=1,有定理可知 p(a-b) (5 分):

同理,如果 P 不整除(a-b),因为 P 为素数,所以(P,a-b)=1,有定理可知 $p \mid a+b$ (5 分)

CONTRACTOR OF THE	得 分	
The second second second	评分人	

三、求出下列一次同余数的所有解. (共 $10 \, \text{分}$) $6x = 3 \pmod{9}$

解: (1)求同余式 $6x = 3 \pmod{9}$ 的解,运用广义欧几里得除法得;

x = 5 (mod 3) (5分)

(2) 求同余式 $6x = 3 \pmod{9}$ 的一个特解:

(3) 写出同余式 $6x \equiv 3 \pmod{9}$ 的全部解:

$$X=5+3t \pmod{9}$$
 (t=0,1,2) (1分)

得分	
评分人	

四、求解同余式组: (共 15 分)

$$f(x) \equiv x^4 + 2x^3 + 8x + 9 = 0$$

$$\begin{cases} x = b_1 \pmod{5} \\ x = b_2 \pmod{6} \\ x = b_3 \pmod{7} \\ x = b_4 \pmod{1} \end{cases}$$

解: 原同余式等价同余式组 $\begin{cases} f(x) \equiv 0 \pmod{5} \\ f(x) \equiv 0 \pmod{7} \end{cases}$ 直接验算。

$$f(x) \equiv 0 \pmod{5}$$
 的解为 $x \equiv 1,4 \pmod{5}$

$$f(x) \equiv 0 \pmod{7}$$
 的解为 $x \equiv 3, 5, 6 \pmod{7}$

由中国剩余定理,可求得同余式组 $\begin{cases} x \equiv b_1 \pmod{5} \\ x \equiv b_2 \pmod{7} \end{cases}$ 的解为

 $x = 3 \square 7 \square_1 + 3 \square 5 \square_2 \pmod{35}$,故原同余式的解为 $x = 31, 26, 6, 24, 19, 34 \pmod{35}$,共6个。

得分	
评分人	

五、求满足方程 $E: y^2 = x^3 + 2x + 1 \pmod{7}$ 的所有点. (共 10 分)

解:对 x=0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 分别求出 y.

$$x = 0, y^2 \equiv 1 \pmod{7}, y \equiv 1,6 \pmod{7}$$
 (2 $\%$)

$$x = 1, y^2 \equiv 4 \pmod{7}, y \equiv 2, 5 \pmod{7} (25)$$

$$x = 2, y^2 \equiv 6 \pmod{7}$$
, 无解 (1分)

$$x=3, y^2 \equiv 6 \pmod{7}$$
, 无解 (1分)

$$x = 5, y^2 \equiv 3 \pmod{7}$$
, 无解 (1分)

$$x = 6, y^2 \equiv 5 \pmod{7},$$
 无解 (1分)

得 分	
评分人	

六、判断同余式 $x^2 \equiv 286 \pmod{563}$ 是否有解. (共 15 分)

解:不用考虑 563 是否是素数,直接计算雅可比符号,因为

$$\left(\frac{286}{563}\right) = \left(\frac{2}{563}\right)\left(\frac{143}{563}\right) = (-1)^{\frac{\left(\frac{563^2 - 1}{8}\right)}{2}}(-1)^{\frac{143 - 1}{2},\frac{563 - 1}{2}}\left(\frac{563}{143}\right) = \left(\frac{-9}{143}\right) = \left(\frac{-1}{143}\right) = -1$$

所以原同余式无解

得分	
评分人	

七、求所有素数 p 使得 5 为模 p 二次剩余。(共 10 分)

解: 即求所有素数 P, st $(\frac{5}{p})=1$, 易知, P 是大于 5 的素数,根据二

次互反律
$$(\frac{5}{p}) = (-1)$$
 $\frac{p-1}{2} \frac{5-1}{2} (\frac{p}{5}) = (\frac{5}{p}) (1分)$

$$(\frac{p}{5}) = \{ (\frac{1}{5}) = 1 \text{ p=1 (mod 5) (2分)}$$

$$\{ (\frac{2}{5}) = 1 \text{ p=2 (mod 5) (2分)}$$

$$\{ (\frac{3}{5}) = -1 \text{ p=3 (mod 5) (2分)}$$

$$\{ (\frac{-1}{5}) = 1 \text{ p=-1 (mod 5) (2分)}$$
所以 $P = 1 \text{ (mod 5) or } P = -1 \text{ (mod 5) (1分)}$

得分	
评分人	

八、设 p 是一个奇素数,并且 $\frac{p-1}{2}$ 也是一个奇素数,设 a 是与 p 互素的正

整数, 如果 $a \neq 1$, $a^2 \neq 1$, $a^2 \neq 1$ (mod p)则 a 是模 p 的原根。(共 10

分)

证明: 即证 a 的指数等于 p-1, 也就是满足 a $p^{-1} \equiv 1 \pmod{p}$ 的 p-1 是最小的。(2分)

假设存在整数 X < p-1, st a = 1 (mod p) (2分)

因为
$$\frac{p-1}{2}$$
为奇素数, $p-1=\frac{p-1}{2}*2$ (该分解是唯一的)(3分)

因为 a_{\neq} 1, $a^{\frac{p-1}{2}}$ \neq 1 (mod p) 所以 x 不存在,即 p-1 为最小。(3 分)

得分	
评分人	

九、设p是素数,则P=(p)是整数环Z的素理想。(共 10 分)

证:对任意整数 a, b, 若 $ab \in P = (p)$,则 $p \mid ab$. (3分)

于是 $p \mid a$ 或 $p \mid b$. (3分)

因此得到, $a \in P$ 或 $b \in P$. (3分)

因此,P=(p)是整数环Z的素理想. (1分)

2014年信息安全数学基础期末考试试题

- 1 证明: 如果 α 是整数,则 $\alpha^{3}-\alpha$ 能被3整除。
- 2 用广义欧几里德算法求最大公因子(4655,12075)
- 3 设 m 是一个正整数, $a \equiv b \pmod{m}$, 如果 $^{d \mid m}$, 证明: $a \equiv b \pmod{d}$
- 4 解方程 987x = 610(mod 2668)

$$\begin{cases} x = 2 \pmod{3} \\ x = 1 \pmod{5} \\ x = 1 \pmod{7} \end{cases}$$

6 计算 3 模 19 的指数。

7、计算 $\left(\frac{6}{53}\right)$ 的 Legendre 符号

8 证明: 91 是对基 3 的拟素数。

9 设f 是群G到G'的一个同态, $\ker f = \{a \mid a \in G, f(a) = e'\}$,其中e' 是G'的单位元。证明: $\ker f$ 是G的子群。

10 设 a 是群 G 的一个元素。证明:映射 $^{\sigma:x o axa^{-1}}$ 是 G 到自身的自同构。

2014年信息安全数学基础期末考试试题

答案

- 1 证明: 因为 a³-a=(a-1)a(a+1) 当 a=3k, k∈Z 3|a 则 3|a³-a 当 a=3k-1, k∈Z 3|a+1 则 3|a³-a 当 a=3k+1, k∈Z 3|a-1 则 3|a³-a 所以 a³-a 能被 3 整除。
- 2. 12075=2*4655+2765 4655=1*2765+1890 2765=1*1890+875 1890=2*875+140 875=6*140+35 140=4*35 所以 (4655,12075) =35
- 3. 因为 d|m, 所以存在整数m'使得m=dm'。又因为 $a=b \pmod{m}$,所以存在整数k使得a=b+mk。该式又可以写成 $a=b+d \pmod{k}$ 。故 $a=b \pmod{d}$ 。 987 $x=610 \pmod{2668}$ 4. 计算最大公因式(987,2668)=1,所以原同余式有解且只有一个解。利用广义欧几里德除法,求同余式 $987x=1 \pmod{2668}$ 的解为 $x_0=2495 \pmod{2668}$ 。 再写出同余式 $987x=610 \pmod{2668}$ 的解为 $x_0=610*x_0'=610*2495=1190 \pmod{2668}$ 。

$$5 \Leftrightarrow m_1 = 3, m_2 = 5, m_3 = 7$$
, $m = 3*5*7 = 105$, $M_1 = 5*7 = 35, M_2 = 3*7 = 21, M_3 = 3*5 = 15$ 。 分别求解同余式 $M_i^i M_i \equiv 1 \pmod{m_i}$ $(i=1,2,3)$ 得到 $M_1' = 2$, $M_2' = 1$, $M_3' = 1$ 。 故同余式的解为
$$x = M_1' M_1 * 2 + M_2' M_2 * 1 + M_3' M_3 * 1 \pmod{105}$$

$$= 2*35*2 + 1*21*1 + 1*15*1 \pmod{105}$$

$$= 71 \pmod{105}$$

6 解: 因为 φ (19)=18, 所以只需对 18 的因数 d=1, 2, 3, 6, 9, 18 计算 a^d (mod12) 因为 3^t=3, 3²=9, 3³=8, 3⁶=7, 3⁹=-1, 2¹⁸=1 (mod13) 所以 3 模 19 的指数为 18:

7

$$\left(\frac{6}{53}\right) = \left(\frac{2}{53}\right)\left(\frac{3}{53}\right)$$

$$= (-1)^{(53^8 - 1)/8} \cdot (-1)^{(5 - 1)/3 - 1)/4} \left(\frac{53}{3}\right)$$

$$= -1 \cdot 1 \cdot \left(\frac{2}{3}\right) = -1 \cdot (-1)^{(3^8 - 1)/8} = 1$$

8 证明: 因为 91=13*7 是奇合数, (3,91)=1
 又 3⁶=729=1 (mod91) 则 3⁹⁻¹=3⁹⁰=(3⁶) 1⁶=1 (mod91)
 则 91 是对于基 3 的拟素数。

9 对任意 $a,b \in \ker f$, 有f(a) = e', f(b) = e', 从而,

$$f(ab^{-1}) = f(a)f(b^{-1}) = f(a)f(b)^{-1} = f(a)f(a)^{-1} = e'$$

因此, $ab^{-1} \in \ker f$, $\ker f$ 是群G 的子群。

10 证明: (1) 任取 x,y∈G。计算

$$\sigma(xy) = a(xy)a^{-1} = axeya^{-1} = axa^{-1}aya^{-1} = \sigma(x)\sigma(y)$$

因此 5 是同态映射。

(2) 若
$$x, y \in G$$
, 且 $\sigma(x) = \sigma(y)$ 。那么 $\sigma(x^{-1} = aya^{-1})$,从而
$$x = a^{-1}\alpha x a^{-1}a = a^{-1}aya^{-1}a = y$$

因此 σ 是单射。

(3) 任取 $c \in G$ 。由于 $\sigma(a^{-1}ca) = a(a^{-1}ca)a^{-1} = ece = c$,故 σ 是满射。

综上所述, 映射 σ : x → axa^{-1} 是 G 到自身的自同构。