Problem 1

$$\begin{array}{l} 9876^{3456789}(9^{99})^{5555} - 6789^{3414259} \equiv 6^{3456789} \times (81^{49} \times 9)^{5555} - (-1)^{3414259} \\ \equiv 36^{1728394} \times 6 \times ((-3)^{49} \times 9)^{5555} + 1 \\ \equiv (-6)^{1728394} \times 6 \times (-3^{51})^{5555} + 1 \\ \equiv -36^{864197} \times 6 \times (27^{17})^{5555} + 1 \\ \equiv -(-6)^{864197} \times 6 \times ((-1)^{17})^{5555} + 1 \\ \equiv -6^{864198} + 1 \mod 14 \end{array}$$

注意到

$$-6^{864198} + 1 \equiv -(-1)^{864198} + 1$$

$$\equiv -1 + 1$$

$$\equiv 0 \mod 7$$

以及 $-6^{864198} + 1$ 是奇数,所以

$$9876^{3456789}(9^{99})^{5555} - 6789^{3414259} = 7 imes (2k+1) \ k \in \mathbb{Z}$$

因此

$$9876^{3456789}(9^{99})^{5555} - 6789^{3414259} \equiv 7 \mod 14$$

Problem 2

(a)按提示定义 e_a, e_b , 令

$$x = me_a + ne_b$$

那么

$$e_a \equiv 1 \mod b$$
 $e_b \equiv 1 \mod a$
 $x \equiv ne_b \equiv n \mod a$
 $x \equiv me_a \equiv m \mod b$

(b)因为a,b互质,所以存在整数s,t,使得

$$as + bt = 1$$

因此

$$x = xas + xbt$$

因为

$$x \equiv 0 \mod a$$

 $x \equiv 0 \mod b$

所以

$$ab|xas, ab|xbt$$
 $ab|xas + xbt = x$
 $x \equiv 0 \mod ab$

(c)由条件可得

$$x - x' \equiv 0 \mod a$$

 $x - x' \equiv 0 \mod b$

由(b)可得

$$x - x' \equiv 0 \mod ab$$

所以

$$x \equiv x' \mod ab$$

(d)由(a)可得存在性得证,如果存在x',使得

$$x' \equiv m \mod a$$

 $x' \equiv n \mod b$

结合

$$x \equiv m \mod a$$

 $x \equiv n \mod b$

可得

$$x \equiv x' \mod a$$

 $x \equiv x' \mod b$

由(c)可得

$$x \equiv x' \mod ab$$

(e)首先证明(b)的逆命题,如果

$$x \equiv 0 \mod ab$$

那么

ab|x

那么显然有

所以

$$x \equiv 0 \mod a$$

 $x \equiv 0 \mod b$

因此(b)的逆命题成立。现在考虑(c)的逆命题,如果

 $x \equiv x' \mod ab$

那么

 $x - x' \equiv 0 \mod ab$

由之前的讨论可得

 $x - x' \equiv 0 \mod a$ $x - x' \equiv 0 \mod b$

所以

 $x \equiv x' \mod a$ $x \equiv x' \mod b$

所以逆命题成立。

Problem 3

(a)Base cases:

如果q = x,那么

q(j) = j, q(k) = k

因为

 $j \equiv k \mod n$

所以

 $q(j) \equiv q(k) \mod n$

如果q = m,那么

q(j) = q(k) = m

所以

 $q(j) \equiv q(k) \mod n$

Constructor cases:

 $\forall r,s\in P$, 由归纳假设可知, 我们有

 $j \equiv k \mod n \Rightarrow s(j) \equiv s(k) \mod n, t(j) \equiv t(k) \mod n$

所以

$$s(j) + t(j) \equiv s(k) + t(k) \mod n$$

 $s(j)t(j) \equiv s(k)t(k) \mod n$

因此Constructor cases结论成立。

(b) $\forall n \in \mathbb{N}, k, v \in \mathbb{Z}$, 我们有

$$(k+v)^n \equiv k^n \mod v$$

所以对于任意多项式q,正整数m,我们有

$$q(k) \equiv q(k + mv) \mod v$$

特别的,我们取v=q(k),所以

$$q(k) \equiv q(k+mq(k)) \equiv 0 \mod q(k)$$

因此q(k + mq(k))都是q(k)的倍数。