

解同余方程 $a_1x_1 + a_2x_2 + \cdots + a_nx_n \equiv b \pmod{m}$

李鹤年

凌鄂生

(宜春师专)

(机关总支)

摘 要

用矩阵的初等变换给出了同余方程 $\sum_{i=1}^n a_i x_i \equiv b \pmod{m}$ 有解的充分与必要条件的新的证明, 而且在这个证明中提供了求解的方法.

关键词: 同余方程的解; 求最大公约数的辗转相减法; 互素; 素因数; 矩阵的初等变换

本文讨论解同余方程

$$a_1x_1 + a_2x_2 + \cdots + a_nx_n \equiv b \pmod{m} \quad (1)$$

即求这个同余方程的解的问题.

众所周知: 同余方程 (1) 有解的充分与必要条件是 $a_1, a_2, \dots, a_n, m$ 这 $n+1$ 个整数的最大公约数 $(a_1, a_2, \dots, a_n, m)$ 整除 b , 记为 $(a_1, a_2, \dots, a_n, m) | b$; 而且在 (1) 有解时, 它有 $m^{n-1}d$ 个解, 其中 $d = (a_1, a_2, \dots, a_n, m)$. 对于这个结论的证明通常都是用数学归纳法, 这样做虽然较为简单, 但却没有提供求解的方法, 很多数论著作就只讨论到此为止, 没有进一步讨论求解的方法. 下面给出同余方程 (1) 有解的充分与必要条件的新的证明, 在这个证明中提供了求解的方法.

引理 1 假设 a, b, c 是三个整数, $b \neq 0$, a 与 b 的最大公约数 $(a, b) = d > 1$, a 与 c 互素, 即它们的最大公约数 $(a, c) = 1$, 则存在一个整数 q 使 $a+cq$ 与 b 互素, 即 $(a+cq, b) = 1$.

证明 因为 $(a, b) = d > 1$, 所以记 $a = a_1d, b = b_1ed$ 时, 由最大公约数的性质知道 $(a_1, b_1e) = 1$. 此外还可以让 $(b_1, e) = 1, (b_1, d) = 1$, 而且 $e \neq 1$ 时 e 的素因数都是 d 的素因数, 于是又有 $(de, b_1) = 1, (a, b_1) = 1$. 又因为 $(a, c) = 1$, 所以 $(a, cb_1) = 1$. 现在取 $q = b_1$, 得 $(a+cq, b) = (a_1d+cb_1, deb_1)$, 在这里用反证法很容易证明 a_1d+cb_1 与 deb_1 没有相同的素因数, 即是说 $(a_1d+cb_1, deb_1) = 1$. 这就证明了存在一个整数 q 使 $(a+cq, b) = 1$. 证毕.

本文于 1994 年 4 月 19 日收到

引理2 假设 $M = \begin{pmatrix} b_1 & b_2 & \cdots & b_n \\ 1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 1 & \cdots & 0 \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ 0 & 0 & \cdots & 1 \end{pmatrix}$ 是 $n+1$ 行 n 列的整数矩阵, 其中第一行的元素不全

为零, 从第二行起的各行元素形成一个单位矩阵. 则可以对它的列进行初等变换化为整数矩阵

$$N = \begin{pmatrix} 0 & \cdots & S & \cdots & 0 \\ q_{21} & \cdots & q_{2t} & \cdots & q_{2n} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ q_{(n+1)1} & \cdots & q_{(n+1)t} & \cdots & q_{(n+1)n} \end{pmatrix}.$$

其中第一行元素只有 $S \neq 0$, 并且 $(b_1, b_2, \cdots, b_n) = |S|$, $b_1q_{2t} + b_2q_{3t} + \cdots + b_nq_{(n+1)t} = S$, $(b_n, q_{it}) = 1$, $2 \leq i \leq n$.

证明 众所周知: 根据矩阵的初等变换知道, 取一个适当的整数乘矩阵 M 的某一列的元素的结果加到它的另一列的元素上去, 可以使矩阵 M 的第一行的某个元素的绝对值变小, 这样不断地做下去, 最后可以得到一个第一行只有一个元素 S 不为零的矩阵 N' .

又根据求最大公约数的辗转相减法知道, 对矩阵 M 的列进行初等变换变成矩阵 N' 以后, 它们各行的 n 个元素的最大公约数是不变的, 因此, $(b_1, b_2, \cdots, b_n) = (0, \cdots, S, \cdots, 0) = |S|$ 成立.

按矩阵的乘法, 把一行 n 列矩阵 $(b_1, b_2, \cdots, b_n)$ 分别乘矩阵 M 的从第二行起的各列得

$$b_1 \cdot 0 + \cdots + b_t \cdot 1 + \cdots + b_n \cdot 0 = b_t, \quad t = 1, 2, 3, \cdots, n$$

再假设对矩阵 M 进行了若干次上述的列的初等变换而变成了整数矩阵 M' 后得

$$M' = \begin{pmatrix} C_{11} & C_{12} & \cdots & C_{1n} \\ C_{21} & C_{22} & \cdots & C_{2n} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ C_{(n+1)1} & C_{(n+1)2} & \cdots & C_{(n+1)n} \end{pmatrix},$$

并且 $b_1C_{2t} + b_2C_{3t} + \cdots + b_nC_{(n+1)t} = C_{1t}$, $t = 1, 2, \cdots, n$. 然后又把整数 e 乘矩阵 M' 的第 i 列的元素的结果加到它的第 j 列上去得矩阵 M'' . 于是

$$M'' = \begin{pmatrix} C_{11} & C_{12} & \cdots & C_{1j} + eC_{1i} & \cdots & C_{1n} \\ C_{21} & C_{22} & \cdots & C_{2j} + eC_{2i} & \cdots & C_{2n} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ C_{(n+1)1} & C_{(n+1)2} & \cdots & C_{(n+1)j} + eC_{(n+1)i} & \cdots & C_{(n+1)n} \end{pmatrix}.$$

这里 $b_1(C_{2j} + eC_{2i}) + b_2(C_{3j} + eC_{3i}) + \cdots + b_n(C_{(n+1)j} + eC_{(n+1)i}) = (b_1C_{2j} + b_2C_{3j} + \cdots + b_nC_{(n+1)j}) + (b_1C_{2i} + b_2C_{3i} + \cdots + b_nC_{(n+1)i}) = C_{1j} + C_{1i}$. 由此可见这样不断地做下去, 当把矩阵 M 变成了矩阵 N 时, $b_1q_{2t} + b_2q_{3t} + \cdots + b_nq_{(n+1)t} = S$ 一定成立.

最后来证明矩阵 N 的第 t 列中有一个元素 q_{it} 满足条件: $(b_n, q_{it}) = 1$, $i \leq 2 \leq n$.

当矩阵 M 进行列的初等变换变成了整数矩阵 N' 以后得到

$$N' = \begin{pmatrix} 0 & \cdots & S & \cdots & 0 \\ a_{21} & \cdots & a_{2t} & \cdots & a_{2n} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ a_{(n+1)1} & \cdots & a_{(n+1)t} & \cdots & a_{(n+1)n} \end{pmatrix}$$

时,第一种情况是看得出 N' 的第 t 列中有一个元素 a_{ii} 满足条件: $(a_{ii}, b_n) = 1, 2 \leq i \leq n$, 这时矩阵 N' 就是矩阵 N ; 第二种情况是看不出 N' 的第 t 列中有元素 $a_{ii} (2 \leq i \leq n)$ 与 b_n 互素, 但看得出有一个元素 a_{ij} 与 a_{ii} 互素, $2 \leq i \leq n, j \neq t$, 在这种情况下算出 $(a_{ii}, b_n) = d$ 来. 若 $d = 1$, 这时矩阵 N' 还是矩阵 N . 若 $d \neq 1$, 则按照引理 1 算出 $b_n = deh$ 来, 其中 $(d, h) = 1, (e, h) = 1, e \neq 1$ 时 e 的素因数都是 d 的素因数, 然后把 h 乘 N' 的第 j 列元素的结果加到它的第 t 列上去, 这样得到的矩阵就是矩阵 N , 因为它的第 t 列中有一个元素 $a_{ii} + ha_{ij}$ 满足条件: $(a_{ii} + ha_{ij}, b_n) = 1, 2 \leq i \leq n$; 第三种情况是看不出矩阵 N' 中有上述二种情况, 这时在矩阵 N' 的第二行至第 n 行中任取一行, 不妨就取第二行, 然后在保持第 t 列的元素不变的要求下对 N' 的列进行初等变换, 变为第二行中除 a_{2t} 外只有一个元素 $r_{2j} \neq 0$ 时为止, 这样得到矩阵 N'' .

$$N'' = \begin{pmatrix} 0 & \cdots & 0 & \cdots & S & \cdots & 0 \\ 0 & \cdots & r_{2j} & \cdots & a_{2t} & \cdots & 0 \\ r_{31} & \cdots & r_{3j} & \cdots & a_{3t} & \cdots & r_{3n} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ r_{(n+1)1} & \cdots & r_{(n+1)j} & \cdots & a_{(n+1)t} & \cdots & r_{(n+1)n} \end{pmatrix}$$

或

$$\begin{pmatrix} 0 & \cdots & S & \cdots & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & \cdots & a_{2t} & \cdots & r_{2j} & \cdots & 0 \\ r_{31} & \cdots & a_{3t} & \cdots & r_{3j} & \cdots & r_{3n} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ r_{(n+1)1} & \cdots & a_{(n+1)t} & \cdots & r_{(n+1)j} & \cdots & r_{(n+1)n} \end{pmatrix}$$

由前面的证明知道矩阵 M 的第二行元素的最大公约数与矩阵 N'' 的第二行元素的最大公约数相同, 因此 $1 = (1, 0, \cdots, 0) = (0, \cdots, r_{2j}, \cdots, a_{2t}, \cdots, 0) = (r_{2j}, a_{2t})$. 再由矩阵 N' 的第二种情况知道矩阵 N'' 或者是矩阵 N , 或者可以变为矩阵 N , 两者必居其一. 证毕.

在引理 2 的证明中提供了一个对已知的 n 个整数 $a_1, a_2, \cdots, a_n$ 求使 $a_1q_1 + a_2q_2 + \cdots + a_nq_n = (a_1, a_2, \cdots, a_n)$ 成立的整数 $q_1, q_2, \cdots, q_n$ 的方法. 这个方法比现在数论著作中常见的方法好, 在 $n > 2$ 时更显得出它的优越性, 值得提倡.

例 1 求使 $1008q_1 + 1260q_2 + 882q_3 + 2268q_4 = d$ 成立的整数 q_1, q_2, q_3, q_4, d , 其中 $d = (1008, 1260, 882, 2268)$.

解:

作矩阵 $M = \begin{pmatrix} 1008 & 1260 & 882 & 2268 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$. 在矩阵 M 中第 1 列减第 3 列, 第 2 列减第

3列,第4列减第3列乘3得矩阵 M_1

$$M_1 = \begin{pmatrix} 126 & 378 & 882 & -378 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ -1 & -1 & 1 & -3 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}. \text{ 在矩阵 } M_1 \text{ 中第4列减第2列乘}-1, \text{第2列减第1列乘}$$

3,第3列减第1列乘7得矩阵 M_2

$$M_2 = \begin{pmatrix} 126 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & -3 & -7 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ -1 & 2 & 8 & -4 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}. \text{ 从矩阵 } M_2 \text{ 中得 } d = (1008, 1260, 882, 2268) = 126; q_1$$

$=1, q_2=0, q_3=-1, q_4=0$ 时使得

$$1008 \times 1 + 1260 \times 0 - 882 \times 1 + 2268 \times 0 = 126 \text{ 成立.}$$

定理 同余方程 (1) 有解的充分与必要条件是 $d|b$, 其中 $d = (a_1, a_2, \dots, a_n, m)$, 并且 (1) 有解时关于模 m 共有 $m^{n-1}d$ 个解.

证明 条件的必要性显然成立, 因此只证明条件的充分性成立.

若同余方程 (1) 中有 $(a_i, m) = 1, 1 \leq i \leq n$, 这时 $(a_1, a_2, \dots, a_n, m) = 1$. 为方便起见不妨认为 $(a_1, m) = 1$, 在这种情况下把 (1) 改写为

$$a_1x_1 \equiv b - a_2x_2 - a_3x_3 - \cdots - a_nx_n \pmod{m}. \quad (2)$$

其中 $(a_1, m) = 1$. 由同余方程 $ax \equiv b \pmod{m}$ 有解的充分与必要条件知道, 在 (2) 中 $x_2, x_3, \dots, x_n$ 取定为任意整数时 x_1 关于模 m 都有唯一解, 这就证明了 (2) 有解, 即是说 (1) 有解. 由于 $x_2, x_3, \dots, x_n$ 可取任意整数代入 (2) 去求 x_1 时都有解, 这对于模 m 来说 x_i 总共只有 $x_i \equiv 0, 1, 2, \dots, m-1 \pmod{m}$ 这 m 个互不相同的值, 其中 $i=2, 3, \dots, n$. 这 $m(n-1)$ 个整数总共可分为 $x_2, x_3, \dots, x_n$ 的 m^{n-1} 个不同的组合, 每一组 $x_2, x_3, \dots, x_n$ 代入 (2) 都使 x_1 有唯一解, 从而得到 (2) 的一个解, 因此, (2) 关于模 m 总共有 m^{n-1} 个解. 这就证明了在这种情况下 (1) 有解时共有 m^{n-1} 个解.

若 (1) 中 $(a_1, a_2, \dots, a_n, m) = d > 1$, 并且 $d|b$. 由引理 2 可求得整数 $q_1, q_2, \dots, q_n, q_{n+1}$ 使 $a_1q_1 + a_2q_2 + \cdots + a_nq_n + mq_{n+1} = d$, 并且不妨认为其中 $(q_1, m) = 1$, 再约去 d 得 $a'_1q_1 \equiv 1 - a'_2q_2 - a'_3q_3 - \cdots - a'_nq_n \pmod{m'}$.

其中 $m = m'd, a_i = a'_id, i=1, 2, \dots, n$, 又把 (1) 改写为

$$a'_1x_1 + a'_2x_2 + \cdots + a'_nx_n \equiv b' \pmod{m'} \quad (4)$$

由 (3) 知 (4) 中 $(a'_1, a'_2, \dots, a'_n, m') = 1$, 因为 $(q'_1, m') = 1$, 所以 (4) 等价于 $a'_1q_1x_1 + a'_2q_1x_2 + \cdots + a'_nq_1x_n \equiv b'q_1 \pmod{m'}$.

代 (3) 入 (5) 得 $y_1 \equiv b'q_1 - a'_2y_2 - a'_3y_3 - \cdots - a'_ny_n \pmod{m'}$

其中 $y_1 \equiv x_1 \pmod{m'}, y_i \equiv q_1x_i - q_ix_1 \pmod{m'}, i=2, 3, \dots, n$.

显然, 由 (4) 的一个解可算得 (6) 的一个解; 反之, 把 (6) 的一个解代入 (7) 中, 因 $(q_1, m') = 1$ 的缘故也算得 (4) 的一个解, 而且只有一个解, 又由前面的证明知道 (6) 总

共有 m'^{n-1} 个解, 因此 (4) 也有 m'^{n-1} 个解. 不难看出 (4) 只有这 m'^{n-1} 个解. 任取 (4) 的一个解 $x_1 \equiv x_{01} \pmod{m'}$, $x_2 \equiv x_{02} \pmod{m'}$, $\dots$, $x_n \equiv x_{0n} \pmod{m'}$, 把这个解换成以 m 为模恰好分为

$$\begin{aligned} x_1 &\equiv x_{01}, x_{01} + m', x_{01} + 2m', \dots, x_{01} + (d-1)m' \pmod{m}, \\ x_2 &\equiv x_{02}, x_{02} + m', x_{02} + 2m', \dots, x_{02} + (d-1)m' \pmod{m}, \\ &\dots \quad \dots \quad \dots \\ x_n &\equiv x_{0n}, x_{0n} + m', x_{0n} + 2m', \dots, x_{0n} + (d-1)m' \pmod{m} \end{aligned} \quad (8)$$

其中 $m = dm'$. (8) 中的 dn 个同余式总共可组合成 $x_1, x_2, \dots, x_n$ 的不同的组合为 d^n 组, 每一组 $x_1, x_2, \dots, x_n$ 都使同余方程 (4) 成立, 显然也使同余方程 (1) 成立. 这就证明了 (1) 有解, 而且有 $m'^{n-1} \cdot d^n = m^{n-1} \cdot d$ 个解. 反之不难看出以 m' 为模时, 同余方程 (1) 的以 m 为模的 d^n 个解是 (4) 的一个解. 这就证明了同余方程 (1) 这时有解, 而且共有 $m^{n-1} \cdot d$ 个解. 证毕.

在上述定理的证明中提供了求同余方程 (1) 的解的方法.

例 2 叙述同余方程 $136x_1 + 221x_2 + 391x_3 \equiv 119 \pmod{476}$ 的解法.

解:

作矩阵 $M = \begin{pmatrix} 136 & 221 & 391 & 476 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$. 在矩阵 M 中, 第 4 列减第 2 列乘 2, 第 2 列减

第 1 列乘 2, 第 3 列减第 1 列乘 3 得矩阵 M_1 .

$$M_1 = \begin{pmatrix} 136 & -51 & -17 & 34 \\ 1 & -2 & -3 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & -2 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}. \text{ 在矩阵 } M_1 \text{ 中, 第 4 列减第 3 列乘 } -2, \text{ 第 2 列减第 3 列}$$

乘 -3 , 第 1 列减第 3 列乘 -8 得矩阵 M_2 .

$$M_2 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & -17 & 0 \\ -23 & -11 & -3 & -6 \\ 0 & 1 & 0 & -2 \\ 8 & 3 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}. \text{ 从矩阵 } M_2 \text{ 中得 } (136, 221, 391, 476) = 17, \text{ 并且 } 17$$

$|119|$. 因此, 这个同余方程有解, 而且有 $476^2 \cdot 17$ 个解. 从矩阵 M_2 中又得到 $136 \times 3 + 221 \times 0 + 391 \times (-1) + 476 \times 0 = 17$, 而且 391 的乘数 -1 与这个同余方程的模 476 互素. 约去 17 后把上式改写为

$$23 \equiv -1 + 8 \times 3 + 13 \times 0 \pmod{28}. \quad (9)$$

另一方面把这个同余方程也约去 17 得

$$8x_1 + 13x_2 + 23x_3 \equiv 7 \pmod{28}. \quad (10)$$

再把(9)代入(10)得 $8y_1+13y_2-y_3\equiv 7\pmod{28}$. 此即

$$y_3\equiv -7+8y_1+13y_2\pmod{28}. \quad (11)$$

其中 $y_1\equiv x_1+3x_3\pmod{28}, y_2\equiv x_2\pmod{28}, y_3\equiv x_3\pmod{28}$. (12)

在同余方程(11)中, y_1, y_2 可取任意整数, 因此, 得到 $y_1\equiv 0, 1, 2, \dots, 27\pmod{28}, y_2\equiv 0, 1, 2, \dots, 27\pmod{28}$. 把 y_1 和 y_2 的这些值分成 28^2 个不同的组合分别代入(11)中就求得(11)的全部 28^2 个解. 把(11)的解分别代入(12)中就求得同余方程(10)的全部 28^2 个解. 把(10)的每一个解换成以 476 为模, 就可以分组成所求的这个同余方程的 17^3 个解, 因此, (10)的全部 28^2 个解都换成以 476 为模就求得所求的全部 $28^2\times 17^3=476^2\times 17$ 个解.

在同余方程(1)中, 当 $n=1$ 时像例 2 叙述的那样来求它的解不但可以, 而且同现在流行的各种解法比较起来, 就一般性而言还是一个好方法.

例 3 解同余方程 $1277x\equiv 15\pmod{3323}$.

解:

作矩阵 $M=\begin{bmatrix} 1277 & 3323 \\ 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$. 在矩阵 M 中, 第 2 列减第 1 列乘 3 得矩阵 M_1 .

$M_1=\begin{bmatrix} 1277 & -508 \\ 1 & -3 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$. 在矩阵 M_1 中, 第 1 列减第 2 列乘 -3 得矩阵 M_2 ,

$M_2=\begin{bmatrix} -247 & -508 \\ -8 & -3 \\ 3 & 1 \end{bmatrix}$. 在矩阵 M_2 中, 第 2 列减第 1 列乘 2 得矩阵 M_3 .

$M_3=\begin{bmatrix} -247 & -14 \\ -8 & 13 \\ 3 & -5 \end{bmatrix}$. 在矩阵 M_3 中, 第 1 列减第 2 列乘 18 得矩阵 M_4 .

$M_4=\begin{bmatrix} 5 & -14 \\ -242 & 13 \\ 93 & -5 \end{bmatrix}$. 在矩阵 M_4 中, 第 2 列减第 1 列乘 -3 得矩阵 M_5 ,

$M_5=\begin{bmatrix} 5 & 1 \\ -242 & -713 \\ 93 & 274 \end{bmatrix}$. 由矩阵 M_5 中得到 $(1277, 3323)=1$, 因此, 这个同余方程有解, 而

且只有一个解. 由矩阵 M_5 又得到 $1277\times(-713)+3323\times 274=1$. 于是同余式 $1277\times(-713)\equiv 1\pmod{3323}$ 成立. 再从这里得到 $1277\times(-713)\times 15\equiv 15\pmod{3323}$ 成立. 因此 $x\equiv -713\times 15\pmod{3323}$, 即 $x\equiv -726\pmod{3323}$ 为所求的这个同余方程的唯一解.

参 考 文 献

- [1] 华罗庚. 数论导引. 北京: 科学出版社, 1964, 30~32
[2] 张德馨. 整数论. 北京: 科学出版社, 1965, 第 1 卷 1~30
[3] 彭智. 模变换下的不变量. 宜春师专学报, 1984, (1)

Solation of Congruent Equation $a_1x_1+a_2x_2+\cdots+a_nx_n\equiv b(\text{mod}m)$

Li Henian Ling Esheng

ABSTRACT

In this paper, we give a new proof for necessary and sufficient conditions of solution existence of congruent equation $a_1x_1+a_2x_2+\cdots+a_nx_n\equiv b(\text{mod}m)$ by elementary transformation of matrix, and a solving method is given in this proof.

Key words: Solution of congruent equation; Successive subtraction of the maximal common divisor; Prime; Prime factor; Elementary transformation of matrix