

\mathbb{F}_p^\times が巡回群であることについて

2020年6~7月

石動高校 片山 喜美

素数 p について、 \mathbb{F}_p^\times を考えるとき、それが巡回群になること、言い換えれば p を法とする原始根 (\mathbb{F}_p^\times の生成元) が存在することは重要なことである。例えば、ガウス周期に関わるいろいろなことも、原始根の中で考えていくとうまく示すことができるのである。

\mathbb{F}_p^\times が巡回群になることは、「体 K に含まれる有限乗法部分は巡回群になる」という定理に含まれる。この定理の幾通りかの証明について、整理しておく。

0 基礎的な事項の整理

まずは、証明に使う基礎的な事項について述べておく。

命題 0.1 有限乗法群 G の元の個数が n であるとき (このとき、「群 G の位数は n である。」という)、 G の任意の元 g について、 $g^n = 1$ が成り立つ。

証明) $G = \{g_1, g_2, \dots, g_n\}$ とする。 $\forall g \in G, gg_i = gg_j$ が成り立つとき、両辺に g^{-1} を掛けると $g_i = g_j$ であることがわかる。従って、 gg_1, gg_2, \dots, gg_n は G の相異なる n 個の元であるから g_1, g_2, \dots, g_n を並び替えただけのものであると言える。故に $(gg_1)(gg_2) \cdots (gg_n) = g_1g_2 \cdots g_n$ であるから、 $g^n(g_1g_2 \cdots g_n) = g_1g_2 \cdots g_n$ 。よって、 $g^n = 1$ //

定義 0.2 有限乗法群 G の元 $g (\neq 1)$ が $g^k = 1, g, g^2, \dots, g^{k-1} \neq 1$ のとき、 k を g の位数という。なお、 1 の位数は 1 とする。

命題 0.3 g を有限群 G の元とする。 g の位数 k は G の元の個数 $n = \#G$ の約数である。

証明) $n = kq + r \quad (q, r \in \mathbb{Z}, 0 \leq r < k)$ を満たす q, r を取ることができる。

定理 0.1 より、 $g^n = 1, g^{qk+r} = (g^k)^q \cdot g^r = 1, \therefore g^r = 1$ 。

もし、 $0 < r < k$ であるとする、 k より小さい中で 1 になることから、 k が g の位数であることに反する。従って、 $r = 0, n = qk$ 。すなわち、 k は n の約数である。 //

命題 0.4 $g \in G$ の位数を k とする。 $m \in \mathbb{N} \quad g^m = 1$ ならば、 m は k の倍数である。

証明) $m = kq + r \quad (q, r \in \mathbb{Z}, 0 \leq r < k)$ として、前の命題と同様に証明できる。 //

定理 0.5 体 K の元を係数とする n 次方程式の K における解の個数は n 個以下である。

証明)

- $n = 1$ のとき

$ax + b = 0$ ($a \neq 0$) の解は $x = -a^{-1}b$ で、解の個数は 1 個であるから定理は正しい。

- $n > 1$ のとき

n 次の方程式 $f(x) = 0$ が体 K に解をもたないときは、もちろん定理を満たす。

$f(x) = 0$ が体 K 内に解 $x = k$ を持つとき、割り算を行って、

$f(x) = (x - k)Q(x)$ ($Q(x)$ は $n - 1$ 以下の次数の K 係数の整式)

とできる。このとき、 $Q(x) = 0$ の解の個数が $n - 1$ 以下であると仮定すると、 $x(x) = 0$ が体 K 内に持つ解の個数が n 以下になるといえる。

数学的帰納法により、定理が成り立つことが示された。 //

1 G の位数 n の素因数分解から考える方法 その1

G に含まれる元の位数は、 $n = \#G$ の約数である。例えば、 $G = \mathbb{F}_{13}^\times = \{1, 2, \dots, 12\}$ の場合、 $n = 12 = 2^2 \cdot 3$ であるから、 \mathbb{F}_{13}^\times の元の位数は 1, 2, 3, 4, 6, 12 のいずれかである。

実際に各元の位数を調べてみると

| | | | | | | | | | | | | |
|-----|---|----|---|---|---|----|----|---|---|----|----|----|
| g | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 |
| 位数 | 1 | 12 | 3 | 6 | 4 | 12 | 12 | 4 | 3 | 6 | 12 | 2 |

位数で分けてみると

| | | | | | | |
|----|---|----|------|------|-------|-------------|
| 位数 | 1 | 2 | 3 | 4 | 6 | 12 |
| 元 | 1 | 12 | 3, 9 | 5, 8 | 3, 10 | 2, 6, 7, 11 |

12 の約数のいずれについても、それを位数とする元がある。

一般に次の補題が成り立つ。

補題 1.1 $a \in G$ の位数を r とし、 d を r の約数とすると、 G には位数 d の元が存在する。

証明) $g = a^{\frac{r}{d}}$ とする。また、 g の位数を t とする。 $g^d = a^r = 1$ 従って、命題 0.4 より、 t は d の約数である。

t が d の約数のとき、命題 0.4 より、 $d = tl$ ($l \in \mathbb{N}$) とできる。ここで、 d が r の約数で、 l は d の約数であるから、 l は r の約数である。

もし、 $l > 1$ であれば、 $r' = \frac{r}{l}$ とおくと、 $r' < r$ である。

$a^{r'} = a^{\frac{r}{l}} = (a^{\frac{r}{d}})^{\frac{d}{l}} = g^t = 1$ 。これは、 r が a の位数であることに反する。 $(r$ より小さい r' 乗で 1 になってしまうから。)

従って、 $l = 1$ で、 $t = d$ となるので g の位数は d である。すなわち、位数 d の元の存在が証明された。 //

補題 1.2 $a, b \in G$ の位数をそれぞれ r, s とする。 r と s が互いに素であるとき、 G に位数 rs の元が存在する。

証明) r と s の最大公約数 $\gcd(r, s) = 1$ のとき、 最小公倍数 $\text{lcm}(r, s) = t$ とおくと、 $t = rs$ である。 また、 $c = ab$ とし、 c の位数を u とする。

$c^t = (a^r)^s \cdot (b^s)^r = 1^s \cdot 1^r = 1$ 。 命題 0.4 より、 t は c の位数 u の倍数である。 このとき、 $u \leq t \dots \textcircled{1}$

$$c^{us} = a^{us}(b^s)^u = a^{us} \cdot 1^u = a^{us}。 \text{ また、 } c^{us} = (c^u)^s = 1^s = 1。$$

従って、 $a^{us} = 1$ 。 命題 0.4 より $r|us$ 。 ここで $\gcd(r, s) = 1$ であるから、 $r|u \dots \textcircled{2}$ が成り立つ。

$$\text{同様に、 } c^{ur} = (a^r)^u b^{ur} = 1 \cdot b^{ur} = b^{ur}。 \text{ また、 } c^{ur} = (c^u)^r = 1^r = 1。$$

従って、 $b^{ur} = 1$ 。 命題 0.4 より $s|ur$ 。 ここで $\gcd(r, s) = 1$ であるから、 $s|u \dots \textcircled{3}$ が成り立つ。

$\textcircled{2}, \textcircled{3}$ より、 u は r, s の公倍数である。 従って、 u は $t = \text{lcm}(r, s)$ の倍数である。 このとき、 $t \leq u \dots \textcircled{4}$

$\textcircled{1}, \textcircled{4}$ より、 $u = t$ 。 すなわち、 r と s の最小公倍数 t を位数に持つ G の元 c が存在する。 //

定理 1.3 $a, b \in G$ の位数をそれぞれ r, s とする。 また、 $t = \text{lcm}(r, s)$ とする。 G には位数 t の元が存在する。

証明) r, s のいずれか、 もしくは両方の素因数分解に現れる素数のすべてを p_1, p_2, \dots, p_k とする。 また、 $r = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \dots p_k^{e_k}$, $s = p_1^{f_1} p_2^{f_2} \dots p_k^{f_k}$ ($e_j, f_j \geq 0 \quad j = 1, 2, \dots, k$) とする。 このとき、 $l_j = \max(e_j, f_j)$ とおいて、 $t = p_1^{l_1} p_2^{l_2} \dots p_k^{l_k}$ が成り立つ。

補題 1.1 により、 r の約数 $p_j^{e_j}$ を位数に持つ G の元および s の約数 $p_j^{f_j}$ を位数に持つ G の元が存在する。 従って、 $p_j^{l_j}$ を位数に持つ G の元 c_j が存在する。

補題 1.2 を繰り返し適用することにより、 $c = c_1 c_2 \dots c_k$ は位数 $p_1^{l_1} p_2^{l_2} \dots p_k^{l_k} = t$ の元である。 //

定理 1.4 G には、 位数 $n = \# G$ の元が存在する。 すなわち、 G は巡回群である。

証明) G の元の位数の最大値を r とする。 (G は有限群であるから最大値が存在する。) $0 < r < n$ とするとき、 G の元で $x^r - 1 = 0$ を満たすものは r 個以下しかない。 したがって、 G には r の約数ではない位数をもつ元がある。 その元の位数を s とする。 定理 1.3 により、 G には位数が $t = \text{lcm}(r, s)$ の元が存在する。 s は r の約数ではないから、 $t > r$ となる。 それは、 r の最大性に反する。

これにより、 G の元の位数の最大値は n となる。 g 位数が n の元であるとする、 $1, g, g^2, \dots, g^{n-1}$ は相異なる n 個の元であるから、 G に含まれるすべての元を渡る。 すなわち、 G は g によって生成される巡回群となる。 //

2 G の位数 n の素因数分解から考える方法 その2

$n = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \cdots p_k^{e_k}$ を n の素因数分解であるとする。

補題 2.1 $j = 1, 2, \dots, k$ について、 G には位数 $p_j^{e_j}$ の元がある。

証明) $p_j = p, e_j = e$ と略記する。 $a^{p^e} = 1, a^{p^{e-1}} \neq 1$ を満たす元を探す。

$$\forall b \in G, b^n = 1 \text{ であるから, } \left(b^{\frac{n}{p}}\right)^p = b^n = 1$$

ところで、方程式 $x^{\frac{n}{p}} - 1 = 0$ は G の中に $\frac{n}{p}$ 個以下の解しか持たない。 $\frac{n}{p} < n$ であるから、 G には $x^{\frac{n}{p}} - 1 = 0$ を満たさない元が存在する。その1つを b とする。

$$b^{\frac{n}{p}} \neq 1 \quad \cdots \quad \textcircled{1}$$

ここで、 $a = b^{\frac{n}{p^e}}$ とする。

$a^{p^e} = \left(b^{\frac{n}{p^e}}\right)^{p^e} = b^n = 1$ 。従って、 a の位数は p^e の約数である。 p は素数なので、 p^e の約数は p^l ($0 \leq l \leq e$) となる。位数が p^e であることを示すために、 p^e の次に大きい p^{e-1} について考える。

$$a^{p^{e-1}} = \left(b^{\frac{n}{p^e}}\right)^{p^{e-1}} = b^{\frac{n}{p}} \neq 1 \quad (\because \textcircled{1} \text{より})。 \text{従って, 位数は } p^e \text{ である。}$$

再び添え字を付け、 $a = a_j, p = p_j, e = e_j$ として、位数 $p_j^{e_j}$ の元 a_j が存在することが示された。 //

定理 2.2 G には位数 n の元がある。

証明) 補題 2.1 の a_j ($j = 1, 2, \dots, k$) を掛け合わせて $a = a_1 a_2 \cdots a_k$ とし、その位数を m とする。 m は G の位数 n の約数である。 $n = ml$ で、 $l > 1$ と仮定して矛盾を導く。

l の素因数は、 n の素因数であるから、 p_1, p_2, \dots, p_k の中に含まれる。必要なら番号をつけ直して、 l が p_1 を素因数を持つものとする。

$$\text{このとき, } a^{\frac{n}{p_1}} = a^{m \cdot \frac{l}{p_1}} = 1$$

$$\text{一方, } \frac{n}{p_1} = p_1^{e_1-1} p_2^{e_2} \cdots p_k^{e_k} \text{ より,}$$

$$a^{\frac{n}{p_1}} = a_1^{p_1^{e_1-1} p_2^{e_2} \cdots p_k^{e_k}} a_2^{p_1^{e_1-1} p_2^{e_2} \cdots p_k^{e_k}} \cdots a_k^{p_1^{e_1-1} p_2^{e_2} \cdots p_k^{e_k}}$$

上の式で、 a_2, \dots, a_k については、中に $p_2^{e_2} \cdots p_k^{e_k}$ が含まれているので、1になる。

$$\text{従って, } 1 = a_1^{p_1^{e_1-1} p_2^{e_2} \cdots p_k^{e_k}} \text{ が成り立つ。}$$

a_1 の位数が $p_1^{e_1}$ であることから、 $p_1^{e_1} \mid p_1^{e_1-1} p_2^{e_2} \cdots p_k^{e_k}$ とならなければならないが、それは不可能である。すなわち、 $l > 1$ と仮定すると矛盾が導かれる。

よって $l = 1$ で、 a の位数は n となる。すなわち、 G には位数 n の元がある。 //

3 位数 d の元の個数を数える方法

G の位数を n とし、 d を n の約数とする。

このとき、位数が d の元の個数は $\varphi(d) = \#\{1 \leq x \leq d \mid \gcd(x, d) = 1\}$ (d 以下の自然数で、 d と互いに素であるものの個数) であることを示す。

例えば、第1節で \mathbb{F}_{13}^\times の元を位数で分けた表を再掲すると

| | | | | | | |
|----|---|----|------|------|-------|-------------|
| 位数 | 1 | 2 | 3 | 4 | 6 | 12 |
| 元 | 1 | 12 | 3, 9 | 5, 8 | 3, 10 | 2, 6, 7, 11 |

$\varphi(1) = 1, \varphi(2) = 1, \varphi(3) = 2, \varphi(4) = 2, \varphi(6) = 2, \varphi(12) = 4$ で、「位数が d である元の個数は $\varphi(d)$ である」が成り立っている。

特に、位数が n である元の個数が $\varphi(n) \geq 1$ であるから、主張が正しいことが示されるのである。このことについて、順次示していく。

補題 3.1 d を G の位数 n の約数とする。このとき、 $\#\{x \in G \mid x^d - 1 = 0\} = d$ が成り立つ。

証明) $n = kd$ とおくと、 $x^n - 1 = (x^d - 1)(x^{(k-1)d} + x^{(k-2)d} + \dots + x^d + 1)$

G の n 個の元はすべて $x^n - 1 = 0$ を満たす。すなわち、 $x^n - 1 = 0$ は異なる n 個の解を G の中に持つ。従って、上記の等式により、 $(x^d - 1)(x^{(k-1)d} + x^{(k-2)d} + \dots + x^d + 1) = 0$ は異なる n 個の解を G の中に持つ。

一方、2つの方程式 $x^d - 1 = 0$, $x^{(k-1)d} + x^{(k-2)d} + \dots + x^d + 1 = 0$ の解の個数は、定理 0.5 により、それぞれ、 d , $(k-1)d$ 以下である。

$\therefore (x^d - 1)(x^{(k-1)d} + x^{(k-2)d} + \dots + x^d + 1) = 0$ の解の個数 $\leq d + (k-1)d = kd \leq n$ 。

以上のことから、 $n \leq d + (k-1)d = kd = n$ 。これが成り立つには、不等号のところで等号が成立していなければならないので、 $x^d - 1 = 0$, $x^d - 1)(x^{(k-1)d} + x^{(k-2)d} + \dots + x^d + 1 = 0$ の解の個数 a はそれぞれ、 d , $(k-1)d$ とならなければならない。よって、補題は示された。//

G の元で位数が e のものの個数を $f(e)$ で表す。

G の元で $x^d - 1 = 0$ を満たすものの位数は d の約数であり、逆に位数が d の約数である G の元は $x^d - 1 = 0$ を満たす。

以上により、

$$d = \#\{x \in G \mid x^d - 1 = 0\} = \sum_{e|d} f(e)$$

が成り立つ。

この式から $f(e) = \varphi(e)$ を導くには、 $\varphi(e)$ の満たす性質、およびメビウスの反転公式を用いる。それについて述べる。

補題 3.2 すべての $n \in \mathbb{N}$ について、 $\sum_{d|n} \varphi(d) = n$ が成り立つ。

証明) いくつかの Claim を重ねて証明する。

Claim 3.2.1 d を n の約数とする。

$M_d = \{1 \leq a \leq n \mid \gcd(a, n) = d\}$, $N_d = \{1 \leq a \leq n \mid d|a \text{ かつ } \gcd\left(\frac{a}{d}, \frac{n}{d}\right) = 1\}$ とおくと、 $M_d = N_d$ が成り立つ。

証明) $a \in M_d \implies \exists a', n' \in \mathbb{N} \text{ s.t. } a = a'd, n = n'd \text{ } \gcd(a', n') = 1$

$$\begin{aligned} &\implies d|a \quad \text{かつ} \quad \gcd\left(\frac{a}{d}, \frac{n}{d}\right) = 1 \implies a \in N_d \quad \therefore M_d \subset N_d \\ a \in N_d &\implies a' = \frac{a}{d}, n' = \frac{n}{d} \text{ において、} a = a'd, n = n'd, \gcd(a', n') = 1 \\ &\implies 1 \leq a \leq n, \gcd(a, n) = d \implies a \in M_d \quad \therefore N_d \subset M_d \end{aligned}$$

以上により、 $M_d = N_d$ //

Claim3.2.2 $\sum_{d|n} \#M_d = n$

証明) 定義から、 $d \neq d' \implies M_d \cap N_{d'} = \emptyset$

$1 \leq a \leq n$ のとき、 n の約数 d が唯一つ決まって、 $a \in M_d$ となる。

これらのことから、 $\{a \mid 1 \leq a \leq n\} = \bigcup_{d|n} M_d$ であり、この和は共通項を持たない和

である。従って、 $n = \sum_{d|n} \#M_d$ //

Claim3.2.3 $\#N_d = \varphi\left(\frac{n}{d}\right)$

証明) $e \in \mathbb{N}$ について、 $L_e = \{1 \leq x \leq e \mid \gcd(x, e) = 1\}$ とする。

$a \in N_d$ のとき、 $a' = \frac{n}{d}$ とおくと、 $1 \leq a' \leq \frac{n}{d}$, $\gcd\left(a', \frac{n}{d}\right) = 1$ となる。

$\therefore a' \in L_{\frac{n}{d}}$

$a' \in L_{\frac{n}{d}}$ のとき、 $a = a'd$ とすると、 $a \in N_d$ となることは明らかである。

従って、 N_d の元 a に $L_{\frac{n}{d}}$ の元 $a' = \frac{a}{d}$ を対応させる写像は、 N_d から $L_{\frac{n}{d}}$ への全単射である。よって $\#N_d = \#L_{\frac{n}{d}}$

$\#L_{\frac{n}{d}} = \varphi\left(\frac{n}{d}\right)$ であるから Claim は証明された。 //

補題 3.2 の証明

Claim3.2.1 ~ Claim3.2.3 より

$$n = \sum_{d|n} \#M_d = \sum_{d|n} \#N_d = \sum_{d|n} \varphi\left(\frac{n}{d}\right)$$

ここで、 d が n の約数全体を動くとき $e = \frac{n}{d}$ と対応させると、 e は n の約数全体を動く。従って、最後の和を書き換えて、 $n = \sum_{e|n} \varphi(e)$ とできる。最後の和の値は $\sum_{d|n} \varphi(d)$ と同じである。従って補題は示された。 //

定義 3.3 自然数を定義域とする関数 $\mu(n)$ を次で定義する。(メビウス関数と呼ぶ)

$$\mu(n) = \begin{cases} 1 & (n = 1 \text{ のとき}) \\ (-1)^k & (n \text{ が相異なる } k \text{ 個の素数の積のとき}) \\ 0 & (n \text{ がある素数の } 2 \text{ 乗で割り切れるとき}) \end{cases}$$

補題 3.4 $n \geq 2$ のとき、 $\sum_{d|n} \mu(d) = 0$

証明) d がある素数の 2 乗で割り切れるとき、 $\mu(d) = 0$ となることから、この補題を $n = p_1 p_2 \cdots p_k$ (相異なる k 個の素数の積) の時に示せばよい。

$f(x_1, x_2, \dots, x_k) = (1 - x_1)(1 - x_2) \cdots (1 - x_k)$ とおく。

n の約数 d は、 $d = p_{j_1} p_{j_2} \cdots p_{j_m}$ の形に表されるので、それに変数 $x_{j_1} x_{j_2} \cdots x_{j_m}$ を対応させ、 $(d) = x_{j_1} x_{j_2} \cdots x_{j_m}$ とする。

$$\begin{aligned} f(x_1, x_2, \dots, x_k) &= 1 - (x_1 + x_2 + \cdots + x_k) + (x_1 x_2 + x_1 x_3 + \cdots + x_{k-1} x_k) + \cdots + (-1)^k x_1 x_2 \cdots x_k \\ &= \sum_{d|n} \mu(d) P(d) \end{aligned}$$

$x_1 = x_2 = \cdots = x_k = 1$ とすると、任意の d について $P(d) = 1$ であるから、

$$0 = f(1, 1, \dots, 1) = \sum_{d|n} \mu(d) \quad //$$

定理 3.5 (メビウスの反転公式)

自然数を定義域にもつ 2 つの関数 $f(x), g(x)$ について、次が成り立つ。

$$\forall n \in \mathbb{N} \text{ について } g(n) = \sum_{d|n} f(d) \iff \forall n \in \mathbb{N} \text{ について } f(n) = \sum_{d|n} \mu\left(\frac{n}{d}\right) g(d)$$

証明)

$$\implies \sum_{d|n} \mu\left(\frac{n}{d}\right) g(d) = \sum_{d|n} \mu\left(\frac{n}{d}\right) \sum_{e|d} f(e) = \sum_{e|n} \left(\sum_{h|\frac{n}{e}} \mu(h) \right) f(e) \quad \cdots \textcircled{1}$$

$$\text{内側の和} = \sum_{h|\frac{n}{e}} \mu(h) = \begin{cases} 1 & \left(\frac{n}{e} = 1 \text{ のとき}\right) \\ 0 & \left(\frac{n}{e} > 1 \text{ のとき}\right) \end{cases}$$

となるので、 $\textcircled{1} = f(n) \quad //$

$$\impliedby \sum_{d|n} f(d) = \sum_{d|n} \sum_{e|d} \mu\left(\frac{d}{e}\right) g(e) = \sum_{e|n} \left(\sum_{h|\frac{n}{e}} \mu(h) \right) g(e) = g(n) \quad //$$

定理 3.6 d を G の位数 n の約数とする。 G の元で位数が d であるものの個数は $\varphi(d)$ である。特に、位数が n であるものが $\varphi(n) (\geq 1)$ 個あることから、 G は巡回群となる。

証明) 補題 3.2 にメビウスの反転公式を適用すると、 $\varphi(d) = \sum_{e|d} \mu\left(\frac{d}{e}\right) e$

G の元で位数が e のものの個数を $f(e)$ で表すと、 n の約数 d について、 $d = \sum_{e|d} f(e)$

が成り立つのであった。メビウスの反転公式より、 $f(d) = \sum_{e|d} \mu\left(\frac{d}{e}\right) e$

以上より、 $f(d) = \varphi(d)$ が成り立つ。

特に、 $f(n) = \varphi(n) \geq 1$ である。従って、 G の中に位数 n の元が存在する。すなわち G は巡回群である。 //

4 有限生成アーベル群の基底定理を用いる方法

有限生成アーベル群について、次の定理が成り立つことが知られている。

定理 4.1 (有限生成アーベル群の基底定理)

G が有限生成アーベル群であるとき、次の同型が成り立つ。

$$G \cong (\mathbb{Z}/d_1\mathbb{Z}) \otimes (\mathbb{Z}/d_2\mathbb{Z}) \otimes \cdots \otimes (\mathbb{Z}/d_r\mathbb{Z}) \otimes \mathbb{Z} \otimes \cdots \otimes \mathbb{Z}$$

$$\text{ここで、} d_1, d_2, \dots, d_r \in \mathbb{N} \quad d_j | d_{j+1} \quad (j = 1, 2, \dots, r-1)$$

注意： G が有限アーベル群の場合は、 $G \cong (\mathbb{Z}/d_1\mathbb{Z}) \otimes (\mathbb{Z}/d_2\mathbb{Z}) \otimes \cdots \otimes (\mathbb{Z}/d_r\mathbb{Z})$
また、 $G \cong \mathbb{Z} \otimes \cdots \otimes \mathbb{Z}$ となる場合もある。

定理 4.1 の証明は後回しにして、それを用いて次の結論を得る。

定理 4.2 G が可換体 K に含まれる有限乗法群ならば、 G は巡回群である。

証明) G は有限生成の有限群であるから、有限生成アーベル群の基底定理により、

$$G \cong (\mathbb{Z}/d_1\mathbb{Z}) \otimes (\mathbb{Z}/d_2\mathbb{Z}) \otimes \cdots \otimes (\mathbb{Z}/d_r\mathbb{Z}) \quad d_1, d_2, \dots, d_r \in \mathbb{N} \quad d_j | d_{j+1} \quad (j = 1, 2, \dots, r-1)$$

とできる。ここで $d_1 d_2 \cdots d_r = \# G$ である。

一方、 $(\mathbb{Z}/d_1\mathbb{Z}) \otimes (\mathbb{Z}/d_2\mathbb{Z}) \otimes \cdots \otimes (\mathbb{Z}/d_r\mathbb{Z})$ の元はすべて $x^{d_r} - 1 = 0$ をみたす。この方程式の解の個数は d_r 以下である。しかるに、 $r > 1$ のとき $d_r < n$ であるから、矛盾が起こる。よって、 $r = 1$ であり、 $G \cong (\mathbb{Z}/d_1\mathbb{Z})$ となるから、 G は巡回群である。 //

有限生成アーベル群の基底定理のいくつかの証明については、別のレポートで自分の学習のためにまとめておく。