

Σ 計算基本方針【二項定理の活用】その2

n を 3 以上の自然数とする。以下の問いに答えよ。

- (1) $2 \leq k \leq n$ を満たす自然数 k について、

$$k(k-1)_n C_k = n(n-1)_{n-2} C_{k-2}$$

を示せ。

- (2) $\sum_{k=1}^n k(k-1)_n C_k$ を求めよ。
 (3) $\sum_{k=1}^n k^2_n C_k$ を求めよ。

< '08 熊本大 >

【戦略】

- (1) 「二項定理の活用その1」でも扱った $k_n C_k = n_{n-1} C_{k-1}$ という等式から、もう一段踏み込んだ形です。

$_n C_k = \frac{n}{k} \cdot \frac{n-1}{k-1} \cdot {}_{n-2} C_{k-2}$ とするのがポイントで、シナリオは大きくは変わりません

- (2) 嫌でも (1) の利用が目につきます。

- (3) (2) を分配し、 $\sum_{k=1}^n k^2_n C_k - \sum_{k=1}^n k_n C_k$ と見ます。

$\sum_{k=1}^n k_n C_k$ については「その1」で学習済みです。

【解答】

- (1) 3 以上の自然数 n 、及び $2 \leq k \leq n$ を満たす自然数 k に対して

$$\begin{aligned} {}_n C_k &= \frac{n!}{k!(n-k)!} \dots \textcircled{1} \\ &= \frac{n(n-1)}{k(k-1)} \cdot \frac{(n-2)!}{\{(n-2)-(k-2)\}!} \\ &= \frac{n(n-1)}{k(k-1)} \cdot {}_{n-2} C_{k-2} \end{aligned}$$

よって、 $k(k-1)_n C_k = n(n-1)_{n-2} C_{k-2}$ が成立する。

- (2) $n \geq 3$ のとき

$$\begin{aligned} \sum_{k=1}^n k(k-1)_n C_k &= \sum_{k=2}^n k(k-1)_n C_k \\ &= \sum_{k=2}^n n(n-1)_{n-2} C_{k-2} \quad (\because \textcircled{1}) \\ &= n(n-1) \sum_{k=2}^n {}_{n-2} C_{k-2} \end{aligned}$$

ここで、二項定理より

$$\begin{aligned} (1+1)^{n-2} &= {}_{n-2} C_0 + {}_{n-2} C_1 + {}_{n-2} C_2 + \dots + {}_{n-2} C_{n-3} + {}_{n-2} C_{n-2} \\ &= \sum_{k=2}^n {}_{n-2} C_{k-2} \end{aligned}$$

よって、 $\sum_{k=1}^n k(k-1)_n C_k = n(n-1)2^{n-2} \dots \textcircled{2}$

- (3) (2) より $\sum_{k=1}^n k^2_n C_k - \sum_{k=1}^n k_n C_k = n(n-1)2^{n-2}$

$$\sum_{k=1}^n k^2_n C_k = \sum_{k=1}^n k_n C_k + n(n-1)2^{n-2} \dots \textcircled{2}$$

$$\begin{aligned} \textcircled{1} \text{ より } {}_n C_k &= \frac{n}{k} \cdot \frac{(n-1)!}{(k-1)\{(n-1)-(k-1)\}!} \\ &= \frac{n}{k} {}_{n-1} C_{k-1} \end{aligned}$$

よって、 $k_n C_k = n_{n-1} C_{k-1}$

$$\begin{aligned} \sum_{k=1}^n k_n C_k &= \sum_{k=1}^n n_{n-1} C_{k-1} \\ &= n \{ {}_{n-1} C_0 + {}_{n-1} C_1 + \dots + {}_{n-1} C_{n-2} + {}_{n-1} C_{n-1} \} \\ &= n(1+1)^{n-1} \quad (\because \text{二項定理}) \\ &= n \cdot 2^{n-1} \end{aligned}$$

② に代入して、

$$\begin{aligned} \sum_{k=1}^n k^2_n C_k &= n \cdot 2^{n-1} + n(n-1)2^{n-2} \\ &= n \cdot 2^{n-2} \{ 2 + (n-1) \} \\ &= n(n+1)2^{n-2} \dots \textcircled{3} \end{aligned}$$

【戦略2】(2)について

$$(1+x)^n = {}_n C_0 + {}_n C_1 x + {}_n C_2 x^2 + {}_n C_3 x^3 + \cdots + {}_n C_{n-1} x^{n-1} + {}_n C_n x^n$$

という二項展開の式から、両辺 x について微分すれば

$$n(1+x)^{n-1} = 1 \cdot {}_n C_1 + 2 \cdot {}_n C_2 x + 3 \cdot {}_n C_3 x^2 + \cdots + n \cdot {}_n C_n x^{n-1} \cdots (\star)$$

が得られ、 $x=1$ を代入すれば $\sum_{k=1}^n k \cdot {}_n C_k$ が得られます。

さらに、 (\star) を x について微分すれば

$$\begin{aligned} n(n-1)(1+x)^{n-2} &= 2 \cdot 1 \cdot {}_n C_2 + 3 \cdot 2 \cdot {}_n C_3 x + \cdots + n(n-1) \cdot {}_n C_n x^{n-2} \\ &= \sum_{k=2}^n k(k-1) \cdot {}_n C_k x^{k-2} \end{aligned}$$

を得て、これに $x=1$ を代入すれば所望の和が得られます。

【解2】(2)別解

二項定理から

$$(1+x)^n = {}_n C_0 + {}_n C_1 x + {}_n C_2 x^2 + {}_n C_3 x^3 + \cdots + {}_n C_{n-1} x^{n-1} + {}_n C_n x^n$$

両辺 x で微分すると

$$n(1+x)^{n-1} = 1 \cdot {}_n C_1 + 2 \cdot {}_n C_2 x + 3 \cdot {}_n C_3 x^2 + \cdots + n \cdot {}_n C_n x^{n-1}$$

さらに、両辺 x で微分すると

$$\begin{aligned} n(n-1)(1+x)^{n-2} &= 2 \cdot 1 \cdot {}_n C_2 + 3 \cdot 2 \cdot {}_n C_3 x + \cdots + n(n-1) \cdot {}_n C_n x^{n-2} \\ &= \sum_{k=2}^n k(k-1) \cdot {}_n C_k x^{k-2} \end{aligned}$$

これに $x=1$ を代入すれば、 $\sum_{k=2}^n k(k-1) \cdot {}_n C_k = n(n-1)2^{n-2} \cdots$ ㊦

【総括】

$\sum k^2 \cdot {}_n C_k$ をどのように処理するかという問題で、その1で扱った基本をベースとしたシナリオを誘導としてつけてくれています。

ノーヒントかつ初見だとツライものがあると思いますので、この誘導のシナリオについてはインストールしておきたいところです。