

Лекция 11. Коммутант и разрешимость.

Гайфуллин Сергей Александрович

МГУ

21 октября, 2020

Определение. Пусть x и y – элементы группы G .
Коммутатором элементов x и y называется элемент

$$[x, y] = x y x^{-1} y^{-1}.$$

Лемма. $[x, y] = e$ тогда и только тогда, когда элементы x и y перестановочны (то есть $x y = y x$).

$$x y = y x \Leftrightarrow x y x^{-1} = y \Leftrightarrow x y x^{-1} y^{-1} = e.$$

Замечание. Обратный элемент к коммутатору является коммутатором. В самом деле:

$$[x, y]^{-1} = (x y x^{-1} y^{-1})^{-1} = y x y^{-1} x^{-1} = [y, x].$$

Определение. Коммутант группы G – это подгруппа, порожденная всеми коммутаторами пар элементов из G . Коммутант группы G обозначается G' или $[G, G]$.

Лемма. Коммутант состоит из произведений коммутаторов.

Доказательство. По определению, G' состоит из произведений коммутаторов и обратных к ним. Но, так как обратный к коммутатору – коммутатор, G' состоит из произведения коммутаторов.

Лемма. $G' = \{e\}$ тогда и только тогда, когда G коммутативна.

Доказательство. Если G коммутативна, то все коммутаторы равны e , и значит, $G' = \{e\}$.

Если же G не абелева, то найдутся два элемента x и y такие, что $xy \neq yx$. Тогда $[x, y] \neq e \in G'$.

Лемма. Сопряженный к коммутатору элемент является коммутатором.

$$\begin{aligned}g[x, y]g^{-1} &= gxyx^{-1}y^{-1}g^{-1} = \\ &= gx(g^{-1}g)y(g^{-1}g)x^{-1}(g^{-1}g)y^{-1}g^{-1} = \\ &= (gxg^{-1})(gyg^{-1})(gx^{-1}g^{-1})(gy^{-1}g^{-1}) = \\ &= (gxg^{-1})(gyg^{-1})(gxg^{-1})^{-1}(gyg^{-1})^{-1} = [gxg^{-1}, gyg^{-1}].\end{aligned}$$

Следствие. G' – нормальная подгруппа в G .

Любой элемент G' имеет вид $[x_1, y_1] \cdot [x_2, y_2] \cdot \dots \cdot [x_n, y_n]$. Тогда

$$\begin{aligned}g[x_1, y_1][x_2, y_2] \dots [x_n, y_n]g^{-1} &= \\ &= g[x_1, y_1](g^{-1}g)[x_2, y_2](g^{-1}g) \dots (g^{-1}g)[x_n, y_n]g^{-1} = \\ &= (g[x_1, y_1]g^{-1})(g[x_2, y_2]g^{-1}) \dots (g[x_n, y_n]g^{-1}) = \\ &= [gx_1g^{-1}, gy_1g^{-1}] \dots [gx_ng^{-1}, gy_ng^{-1}].\end{aligned}$$

Лемма. Группа G/G' коммутативна.

Доказательство. Рассмотрим коммутатор двух произвольных элементов из G/G' :

$$[gG', hG'] = gG' \cdot hG' \cdot (gG')^{-1} \cdot (hG')^{-1} = [g, h]G' = G'.$$

То есть коммутатор любых элементов из G/G' равен единице группы G/G' . Значит, G/G' – абелева группа.

Теорема. G' – минимальная нормальная подгруппа, фактор по которой абелев. (То есть, если $G \triangleright H$ и группа G/H – абелева группа то $G' \subset H$.)

Доказательство. Рассмотрим коммутатор двух произвольных элементов из G/H :

$[g_1H, g_2H] = g_1H \cdot g_2H \cdot (g_1H)^{-1} \cdot (g_2H)^{-1} = [g_1, g_2]H$. С другой стороны, так как G/H – абелева группа, $[g_1H, g_2H] = H$.

Получаем $[g_1, g_2]H = H$, следовательно, $[g_1, g_2] \in H$. Поскольку коммутаторы порождают G' , выполняется $G' \subset H$.

Теорема. $S'_n = A_n$.

Доказательство. Как известно, $A_n \triangleleft S_n$ и $S_n/A_n \cong \mathbb{Z}_2$ – абелева группа. Значит, $S'_n \subset A_n$.

Обратное включение будет следовать из явных выкладок.

$$[(i, j), (j, k)] = (i, j)(j, k)(i, j)(j, k) = (i, k, j).$$

Значит, любой тройной цикл (i, k, j) лежит в S'_n . Далее утверждение теоремы следует из следующей леммы.

Лемма. A_n порождается тройными циклами.

Доказательство. Пусть $\sigma \in A_n$. Любая перестановка разлагается в произведение транспозиций. Поскольку σ – четная перестановка, $\sigma = \tau_1 \dots \tau_{2m}$. Рассмотрим $\tau_{2l-1}\tau_{2l}$.

Возможны 3 варианта:

1) $\tau_{2l-1} = \tau_{2l}$. Тогда из произведения можно их удалить.

2) $\tau_{2l-1} = (i, j)$, $\tau_{2l} = (j, k)$. Тогда $\tau_{2l-1}\tau_{2l} = (i, j, k)$.

3) $\tau_{2l-1} = (i, j)$, $\tau_{2l} = (k, s)$. Тогда

$$\tau_{2l-1}\tau_{2l} = (i, j)(j, k)(j, k)(k, s) = (i, j, k)(j, k, s).$$

Теорема. 1) $A'_3 = \{id\}$,

2) $A'_4 = V_4$,

3) $A'_n = A_n$ при $n \geq 5$.

Доказательство. 1) Группа A_3 изоморфна \mathbb{Z}_3 .

2) $|A_4| = 12$, $|V_4| = 4$, следовательно, $|A_4/V_4| = 3$, то есть $A_4/V_4 \cong \mathbb{Z}_3$ – абелева группа. Значит, $A'_4 \subset V_4$. С другой стороны

$$[(i, j, k)(i, k, s)] = (i, j, k)(j, k, s)(i, k, j)(j, s, k) = (i, s)(j, k).$$

Следовательно, $V_4 \subset A'_4$. Итак, $A'_4 = V_4$.

3) Как следует из предыдущего пункта при $n \geq 4$ выполнено $(i, s)(j, k) \in A'_n \forall i, j, k, s$.

Далее утверждение теоремы вытекает из следующей леммы.

Лемма. При $n \geq 5$ группа A_n порождается парами несмежных транспозиций $(i, j)(k, s)$.

Лемма. При $n \geq 5$ группа A_n порождается парами несмежных транспозиций $(i, j)(k, s)$.

Доказательство.

Пусть H – подгруппа A_n , $n \geq 5$ порожденная всеми парами несмежных транспозиций.

$$(i, j)(k, s) \cdot (k, s)(j, r) = (i, j)(j, r) = (i, j, r).$$

Значит, H содержит все тройные циклы. Но, как уже доказано, тройные циклы порождают A_n . Следовательно, $H = A_n$.

Теорема. Пусть F – поле такое, что $|F| \geq 4$. Тогда

1) $SL_n(F)' = SL_n(F)$

2) $GL_n(F)' = SL_n(F)$

Доказательство. 1) Для удобства записи сделаем нужную выкладку при $n = 2$. Поскольку $|F| \geq 4$, найдется $a \in F$ такое, что $a \notin \{0, 1, -1\}$. Тогда есть a^{-1} и для любого $\mu \in F$ существует $\lambda = (a^2 - 1)^{-1}$. Заметим, что

$$\begin{aligned} \left[\begin{pmatrix} a & 0 \\ 0 & a^{-1} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 & \lambda \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \right] &= \\ &= \begin{pmatrix} a & 0 \\ 0 & a^{-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & \lambda \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a^{-1} & 0 \\ 0 & a \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -\lambda \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \\ &= \begin{pmatrix} a & a\lambda \\ 0 & a^{-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a^{-1} & -a^{-1}\lambda \\ 0 & a \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & (a^2 - 1)\lambda \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & \mu \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \end{aligned}$$

Аналогично, при любом n выполняется $E + \mu E_{ij} \in SL_n(F)'$ при всех $i \neq j$.

Теорема. Пусть F – поле такое, что $|F| \geq 4$. Тогда

1) $SL_n(F)' = SL_n(F)$

2) $GL_n(F)' = SL_n(F)$

Продолжение доказательства. 1) Группа $SL_n(F)$ порождается элементами вида $E + \mu E_{ij}$. В самом деле, любую матрицу A из $SL_n(F)$ можно привести элементарными преобразованиями первого типа к матрице E . При этом происходит умножение на матрицы вида $E + \mu E_{ij}$. Получаем $(E + \mu_k E_{i_k j_k}) \dots (E + \mu_1 E_{i_1 j_1}) A = E$.

Значит,

$$A = (E - \mu_1 E_{i_1 j_1}) \dots (E - \mu_k E_{i_k j_k}).$$

2) $GL_n(F)' \supset SL_n(F)' = SL_n(F)$.

С другой стороны $GL_n(F)/SL_n(F) \cong F^\times$ – абелева группа, а значит, $GL_n(F)' \subset SL_n(F)$. Получаем $GL_n(F)' = SL_n(F)$.

Лемма. Пусть $\varphi: G \rightarrow K$ – гомоморфизм групп. Тогда $\varphi(G') \subset K'$. Если гомоморфизм φ сюръективен, то $\varphi(G') = K'$.

Доказательство. Поскольку φ – гомоморфизм,
$$\varphi([x, y]) = \varphi(xyx^{-1}y^{-1}) =$$
$$= \varphi(x)\varphi(y)\varphi(x)^{-1}\varphi(y)^{-1} = [\varphi(x), \varphi(y)].$$

Значит, $\varphi([x, y]) \in K'$, и следовательно, $\varphi(G') \subset K'$.

Если же φ сюръективен, то для любых $a, b \in K$ найдутся $x, y \in G$ такие, что $\varphi(x) = a$, $\varphi(y) = b$. Тогда $[a, b] = [\varphi(x), \varphi(y)] = \varphi([x, y]) \in \varphi(G')$. Значит, $\varphi(G') = K'$.

Следствие. Пусть $G \triangleright H$. Тогда $(G/H)' \cong G'/(H \cap G')$.

Доказательство. Применим лемму к сюръективному каноническому гомоморфизму $\pi_H: G \rightarrow G/H$. Получим $(G/H)' = \pi_H(G')$. Рассмотрим ограничение $\pi_H|_{G'}$. Имеем $\text{Ker}(\pi_H|_{G'}) = H \cap G'$, $\text{Im}(\pi_H|_{G'}) = \pi_H(G')$. По теореме о гомоморфизме получаем утверждение следствия.

Определение. Подгруппа $H \subset G$ называется характеристической, если для любого автоморфизма $\varphi: G \rightarrow G$ выполнено $\varphi(H) = H$.

Характеристическая подгруппа автоматически является нормальной. Для доказательства этого достаточно рассмотреть внутренний автоморфизм $\varphi_g: h \mapsto ghg^{-1}$.

Лемма. Характеристическая подгруппа характеристической подгруппы является характеристической.

Доказательство. Пусть H – характеристическая подгруппа G , а N – характеристическая подгруппа H . Пусть $\varphi \in \text{Aut}(G)$. Тогда $\varphi(H) = H$. Поскольку $\varphi^{-1}(H) = H$, получаем, что $\varphi|_H: H \rightarrow H$ – автоморфизм H . Значит, поскольку N характеристическая, $\varphi(N) = \varphi|_H(N) = N$.

Замечание. Напомним, что нормальная подгруппа нормальной подгруппы не всегда нормальна.

Предложение. Коммутант и центр – характеристические подгруппы.

Доказательство. Пусть G – группа. Рассмотрим $z \in Z(G)$, и пусть $\varphi \in \text{Aut}(G)$. Тогда для любого $g \in G$ выполнено $\varphi(z)g = \varphi(z\varphi^{-1}(g)) = \varphi(\varphi^{-1}(g)z) = g\varphi(z)$.
То есть $\varphi(z) \in Z(G)$.

Пусть теперь $g \in G'$. Тогда

$$g = [x_1, y_1] \dots [x_k, y_k].$$

Получаем $\varphi(g) = [\varphi(x_1), \varphi(y_1)] \dots [\varphi(x_k), \varphi(y_k)] \in G'$.

Рассмотрим ряд кратных коммутантов.

$$G \supset G' \supset G'' \supset G^{(3)} \supset G^{(4)} \supset \dots$$

Из предложения следует, что $G^{(i)}$ – характеристическая (и в частности нормальная) подгруппа в G .