

G, H — группы, $G \triangleleft H, H \triangleleft G$

$$\rightarrow ({}^h g)g' = h(g({}^{h^{-1}}g'))$$

$$({}^g h)g' \neq g(h({}^{g^{-1}}g'))$$

если потребовать выполнения этого равенства,
действия называются согласованными.

~~определим~~

Определим $G \otimes H = \langle \{g \otimes h \mid g \in G, h \in H\} \rangle$

$$\textcircled{1} g_1 g_2 \otimes h = (g_1 g_2 \otimes {}^{g_1} h) (g_2 \otimes h)$$

$$\textcircled{2} g \otimes h_1 h_2 = (g \otimes h_1) ({}^{h_1} g \otimes h_2)$$

если действия не согласованные, нужно добавить соотношения

$$\textcircled{3} (g \otimes h) (g' \otimes h') = ({}^{[g,h]} g' \otimes {}^{[g,h]} h') (g \otimes h)$$

$$\textcircled{4} (g' \otimes h') (g \otimes h) = (g \otimes h) ({}^{[h,g]} g' \otimes {}^{[h,g]} h')$$

Пусть $G \triangleleft A$, и $A \triangleleft G$ тривиально

$$\text{согласованность: } g' = {}^g a g' = g a g^{-1} g' = g g^{-1} g' = g'$$

$${}^g a' = ({}^g a) a' = a g a^{-1} a' =$$

$$= a {}^g a^{-1} \cdot {}^g a' \cdot {}^g a \cdot a^{-1}$$

$$a' \sim g^{-1} a'$$

$$\rightarrow a' \text{ коммутирует с } a \circ {}^g a^{-1}$$

$$\text{т.е. } \{ a \cdot {}^g a^{-1} =: [a, g]_A \mid a \in A, g \in G \} \in \text{Cent}(A)$$

Теорема A — алгебра, $G \triangleleft A$, $A \triangleleft G$ тривиально
(т.е. A — $\mathbb{Z}[G]$ -модуль). Тогда

$$1 \rightarrow H_1(G, A) \rightarrow G \otimes A \xrightarrow{\chi'} A \rightarrow H_0(G, A) \rightarrow 1$$

$$g \otimes a \mapsto {}^g a \cdot a^{-1} = g a a^{-1}$$

— точная последовательность

$C^n = \mathbb{Z}(G)^{\otimes n} \otimes A$ — комплекс с дифференциалами

$$d_n(g_1 \otimes \dots \otimes g_n \otimes a) = g_2 \otimes \dots \otimes g_n \otimes a + \sum_{i=1}^{n-1} (-1)^i g_1 \otimes \dots \otimes g_i g_{i+1} \otimes \dots \otimes g_n \otimes a$$

В частности,

$$d_1(g_1 \otimes a) = a - g_1 a + (-1)^1 g_1 \otimes a$$

$$d_2(g_1 \otimes g_2 \otimes a) = g_2 \otimes a - g_1 g_2 \otimes a + g_1 \otimes g_2 a \quad \square$$

$$G \otimes A \cong \frac{C_1(G, A)}{B_1(G, A)}$$

Более точно:

$$\begin{array}{ccccccc}
 0 & \longrightarrow & H_1(G, A) & \longrightarrow & G \otimes A & \xrightarrow{\lambda'} & A \longrightarrow H_0(G, A) \longrightarrow 0 \\
 & & \parallel & & \downarrow \cong & & \parallel & & \parallel & & \\
 0 & \longrightarrow & H_1(G, A) & \longrightarrow & \frac{C_1(G, A)}{B_1(G, A)} & \xrightarrow{d_1} & A \longrightarrow H_0(G, A) \longrightarrow 0 \\
 & & \parallel & & \downarrow \cong & & \parallel & & \parallel & & \\
 0 & \longrightarrow & H_1(G, A) & \longrightarrow & \Delta(G) \otimes A & \longrightarrow & A \longrightarrow H_0(G, A) \longrightarrow 0 \\
 & & & & \downarrow \cong & & \parallel & & \parallel & & \\
 0 & \longrightarrow & \Delta(G) & \longrightarrow & \mathbb{Z}G & \longrightarrow & \mathbb{Z} \longrightarrow 0 & & & & \uparrow \\
 & & & & & & & & & & (\otimes A)
 \end{array}$$

$$E(R) \otimes E(R) = St(R)$$

Если G совершенна, то

$$H_2(G) \hookrightarrow G \otimes G \longrightarrow G$$

Вобщем, $G \otimes G / \langle g \otimes g \rangle$ — универсальное рассечение

$$\begin{array}{ccc}
 H_2(G) \hookrightarrow G \wedge G & \longrightarrow & [G, G] \\
 & & \downarrow \cong \\
 & & [g, h]
 \end{array}$$