

## Содержание

1 Введение	2
Лекция 1. Теорема Абеля-Руфини	2
2 Полиномиальные уравнения, многозначные функции	2
3 Теорема Абеля	3
4 Топологическая теория Галуа	3
Лекция 2. Группа монодромии накрытия	4
5 Поднятие	4
6 Группа монодромии	5
Лекция 3.	6
7 Разветвленные накрытия	6
Лекция 4. Разрешимость группы монодромии	7
8 Разрешимость группы монодромии накрытия функции, выраженной в радикалах	8

# 1 Введение

- «Теорема Абеля в задачах и решениях», Алексеев
- По алгебраической геометрии: Харцкорн, Шафаревич.

## Лекция 1. Теорема Абеля-Руфини

## 2 Полиномиальные уравнения, многозначные функции

Задача обращения:  $f : \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$ , найти  $g : \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$ ,  $f(g(y)) = y$ , притом функция многозначная.

Если  $f$  — многочлен, то знаем формулу для  $\deg f \leq 4$ .

**Определение 1** (Многозначная функция). Многозначная функция  $f$  — неявная функция  $\mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$ , заданная полиномиальным уравнением  $\{F = 0\}$ ,  $F : \mathbb{C}^2 \rightarrow \mathbb{C}$ .

Либо  $f = \{x \in \mathbb{C}^2 \mid F(x) = 0\}$ , либо  $f : \mathbb{C} \rightarrow 2^{\mathbb{C}}$ ,  $f(x) = \{y \in \mathbb{C} \mid F(x, y) = 0\}$ .

Если  $f, g$  — многозначные, то можно определить композицию  $h = g \circ f = \{(x, z) \mid \exists y : F(x, y) = G(y, z) = 0\}$ . Определение пока что некорректно, нужно как-то перейти к одному уравнению.

**Определение 2** (Аффинное алгебраическое многообразие). Аффинное (в смысле не проективное) алгебраическое многообразие  $X \subset \mathbb{C}^n$  — это множество, заданное системой полиномиальных уравнений.

$X = \{x \in \mathbb{C}^n \mid F_j(x) = 0, j = 1, \dots, k\}$ ,  $F_j : \mathbb{C}^n \rightarrow \mathbb{C}$  — многочлены.

Проблема: если взять аффинное алгебраическое многообразие, заданное двумя уравнениями в  $\mathbb{C}^3$ , то его проекция на  $(x, z)$  одним уравнением может и не задаваться.

**Теорема 1** (О проекции аффинного алгебраического многообразия). Пусть отображение  $H : \mathbb{C}^n \rightarrow \mathbb{C}^m$  полиномиальное. Тогда  $H(X) \subset \mathbb{C}^m$  — аффинное алгебраическое многообразие.

**Пример.** Многообразие  $X = \{xy = yz = xz = 0\}$  имеет коразмерность 2, хочется задать его двумя уравнениями, но можно показать, что это невозможно.

**Теорема 2.** Любое алгебраическое многообразие размерности  $n - 1$  в  $\mathbb{C}^n$  можно задать одним уравнением.

В этом свете наша композиция определена корректна.

**Определение 3** (Сумма, произведение многозначных функций). Если  $l : \mathbb{C}^2 \rightarrow \mathbb{C}$ , то  $l(f, g) = \{(x, l(y_1, y_2)) \mid F(x, y_1) = F(x, y_2) = 0\}$ . В частности, так можно определить сложение и умножение.

Так как это проекция многообразия  $\{(x, y_1, y_2, z) \mid F(x, y_1) = F(x, y_2) = z - l(y_1, y_2) = 0\}$ , то полученный объект — это многозначная функция.

### 3 Теорема Абеля

**Определение 4** (Выразимость в радикалах). Функция  $f : \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$  выражена в радикалах, если:

- $f(x) = c, f(x) = \sqrt[n]{x} (F(x, y) = x^n - y)$ .
- Композиция функций, выраженных в радикалах.
- $l(f, g)$ , где  $l$  — многочлен,  $f, g$  выражены в радикалах.

**Определение 5** (Разрешимость в радикалах).  $f : \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$  — разрешима в радикалах, если существует  $g$  — многозначная  $\mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$ , выраженная в радикалах, такая что  $g(y) \supset f^{-1}(y)$ .

*Замечание.*  $g(y) = f^{-1}(y)$  не получается, например, в случае формулы Кардано 6 корней. Однако, нас в принципе не очень смущает наличие побочных корней.

Если мы можем выразить корни уравнения формулой в радикалах, то можно разрешить в радикалах соответствующий многочлен, просто подставив  $c_0 - y$  вместо свободного члена  $c_0$ .

**Теорема 3** (Теорема Абеля). *Многочлен  $f$  общего положения  $\deg f \geq 5$  неразрешим в радикалах.*

Говоря про общее положение подразумеваем, что это неверно лишь на нигде не плотном множестве. Более того, в нашем случае это нигде не плотное множество будет алгебраическим многообразием меньшей размерности.

### 4 Топологическая теория Галуа

**Определение 6** (Накрытие). Накрытие  $\pi : E \rightarrow B$  — это непрерывное отображение топологических пространств, такое, что существует  $F$  — дискретное топологическое пространство, такое что  $\forall x \in B \rightarrow \exists U = U(x) : \exists \varphi_x : \pi^{-1}(U) \rightarrow U \times F$ , такое что оно осуществляет гомеоморфизм, а также  $p_u(\varphi_x(e)) = \pi(e)$ , где  $p : F \times U$  — проектор на  $U$ .

*Замечание.* Если просто попросить, что  $\pi^{-1}(U) \cong U \times F$ , то накрытием будет отображение из интервала в интервал, которое левую треть отображает в левую половину линейно, правую в правую, а середину склеивает в одну точку.

$|f^{-1}(y)| = \deg f$ , кроме некоторых точек, а именно тех, где  $f(x) = y, f'(x) = 0$ , то есть это верно для всех  $y$  кроме так называемых критических значений многочлена  $B'$ .

**Утверждение 1.** Пусть  $B' = \{y \mid \exists x : f'(x) = 0, y = f(x)\}$ . Тогда отображение  $f|_{\mathbb{C} \setminus f^{-1}(B')}$  является накрытием над  $\mathbb{C} \setminus B'$ .

*Доказательство.* Нужно взять окрестность некоторой точки  $x \in \mathbb{C} \setminus B'$ , взять все её прообразы, взять у них по окрестности, пересечь их образы, позаботиться о том, чтобы они не пересекались и не содержали плохих точек и применить теорему об обратной функции.  $\square$

## Лекция 2. Группа монодромии накрытия

### 5 Поднятие

**Лемма (О поднятии).** Для любого пути в базе  $\varphi : [0; 1] \rightarrow B$  и  $v_0 \in \pi^{-1}(\varphi(0))$  существует единственный путь-поднятие:  $\bar{\varphi}_v : [0; 1] \rightarrow E : \bar{\varphi}_v(0) = v$  и  $\varphi = \pi \circ \bar{\varphi}_v$ .

*Доказательство.* Для каждой точки отрезка  $\forall t \in [0; 1] \exists U_t$  — окрестность точки  $t$  с таким свойством, что  $\varphi(U_t) \subset U(\varphi(t))$ , где  $U(\varphi(t))$  — тривиализующая окрестность:  $\pi^{-1}(U(\varphi(t))) \xrightarrow{k} U(\varphi(t)) \times F$ .

В силу компактности отрезка выберем конечное подпокрытие:  $\exists t_0, \dots, t_N : [0; 1] = \bigcup_{j=0}^N U_{t_j}$ . Более того, сузим все интервалы до отрезков, граничащих

по концам:  $[0; 1] = \bigcup_{j=0}^{N-1} [t_j; t_{j+1}]$ .

Для каждого  $j \exists U_j \subset B : \varphi([t_j; t_{j+1}]) \subset U_j, k_j : \pi^{-1}(U_j) \rightarrow U_j \times F$  (при этом  $\pi = k_j \circ p_1$ ).

Поднятие тогда определим так:  $\bar{\varphi} = k_j^{-1}(\varphi(t), p_2 \circ k(\bar{\varphi}(t_j)))$ . Это отображение непрерывно, так как непрерывно на каждом из замкнутых множеств, которые разбивают весь отрезок.

$$\pi \circ \bar{\varphi}(t) = \pi(k^{-1}(\varphi(t), \dots)) = p_1(\varphi(t), \dots) = \varphi(t).$$

Единственность покажем по индукции: если  $\bar{\varphi}'$  тоже поднятие и оно совпадает на нескольких первых отрезках, нужно показать, что оно совпадает и на следующем.  $\square$

**Определение 1** (Действие фундаментальной группы). Действие группы  $\pi_1(B, b_0)$  на множестве  $\pi^{-1}(b_0)$  определим формулой  $\psi : \pi_1(B, b_0) \rightarrow S(\pi^{-1}(b_0)), \psi([\varphi])(v) = \bar{\varphi}_v(1)$ .

**Утверждение 1.**  $\overline{(\varphi_1 \varphi_2)} = \bar{\varphi}_{1, v_1} \bar{\varphi}_{2, v_0}$ , где  $v_1 = \bar{\varphi}_{2, v_0}(1)$ .

*Доказательство.* Отображение является поднятием какого-то пути, если удовлетворяет двум свойствам из определения. Первое свойство очевидно, второе:  $\pi \circ (\bar{\varphi}_{1, v_1} \bar{\varphi}_{2, v_0}) = \varphi_2$  при  $t \in [0; \frac{1}{2})$  и  $\varphi_1(2t + 1)$  иначе.  $\square$

Корректность определения:

- Гомоморфизм:  $\psi([\varphi_1][\varphi_2])(v) = \psi([\varphi_1\varphi_2])(v) = \overline{(\varphi_1\varphi_2)}_v(1) = \overline{\varphi_1}_{v_1}\overline{\varphi_2}_{v_1}(1) = \overline{\varphi_1}_{v_1}(1) = \psi([\varphi_1])(\overline{\varphi_2}_{v_1}(1)) = \psi([\varphi_1]) \circ \psi([\varphi_2])(v)$  где,  $v_1 = \overline{\varphi_2}_{v_1}$
- Биективность: обратным будет отображение  $\psi([\varphi^{-1}])$ .
- Если  $[\varphi_1] = [\varphi_2]$ , то  $\overline{\varphi_1}_{v_1}(1) = \overline{\varphi_2}_{v_1}(1)$  (упражнение).

## 6 Группа монодромии

**Определение 2** (Группа монодромии). Группа монодромии  $G_{b_0}$  накрытия  $\pi : E \rightarrow B \ni b_0$  — это образ  $\psi(\pi_1(B, b_0))$ .

**Пример.** У накрытия  $\exp : \mathbb{R} \rightarrow S^1$  выполнено  $\psi([\varphi])(v) = v + 1$ , то есть  $G_{b_0} \cong \mathbb{Z} \cong \pi(B, b_0)$ .

**Пример.** У тривиального накрытия группа монодромии тривиальна, в то время, как фундаментальная группа  $\pi_1(B, b_0)$  может быть нетривиальна, то есть нельзя сказать, что  $\psi$  — изоморфизм.

**Пример.** У накрытия  $P_k : S^1 \rightarrow S^1, P_k(e^{2\pi it}) = e^{2\pi ikt}$  выполнено  $\psi([\varphi])(v) = ve^{\frac{2\pi ikt}{k}}$ , то есть  $G_{b_0} \cong \mathbb{Z}_k$ .

Вообще говоря, корректность определения группы монодромии не очевидна.

**Утверждение 2.** Пусть  $\varphi_1 \sim \varphi_2$ ,  $\Theta : [0; 1]^2 \rightarrow B : \Theta(t, 0) = \varphi_1(t), \Theta(t, 1) = \varphi_2(t)$ , тогда  $\psi(\varphi_1) = \psi(\varphi_2)$ .

*Доказательство.*  $\psi([\varphi_j])(x) = \overline{\varphi_{j,x}}(1)$ . Нужно показать, что  $\overline{\varphi_{1,x}}(1) = \overline{\varphi_{2,x}}(1)$ . Мы будем определять отображение  $\overline{\Theta} : [0; 1]^2 \rightarrow E$  так, чтобы еще  $\Theta(0, t) = x$ .

**Лемма** (О продолжении поднятия). Пусть  $f : D^n \rightarrow B, F_0 : D_1 \rightarrow E : f|_{D_1} \equiv p \circ F$ , где  $D_1 = \{x \in \partial D^n \mid x_n \leq 0\}$ . Тогда  $\exists F : D^n \rightarrow B, F_0 = F|_{D_1}, f = p \circ F$ .

По лемме, такое поднятие  $\overline{\Theta}$  существует. Тогда рассмотрим  $p \circ \overline{\Theta}|_{\{(1,t)\}} = \Theta(\{1, \tau\}) = \{\varphi_\tau(1)\}$ , а значит, что  $\overline{\Theta}(\{1, \tau\}) \subset p^{-1}(b)$  — дискретно, то есть  $|\overline{\Theta}(\{1, \tau\})| = 1$ .

*Доказательство леммы.* Легко показать, что у каждой точки  $x_0$ , которую мы смогли поднять, есть окрестность, которую можно поднять. В силу компактности квадрата, достаточно взять конечное число открытых множеств, чтобы его покрыть. Более того, можно показать, что можно взять мелкую сетку из маленьких замкнутых квадратиков, каждый из которых лежит в открытом множестве, над которым накрытие тривиально, и продолжать поднятие построчно по этим квадратикам.  $\square$

□

**Определение 3** (Изоморфизм накрытий). Накрытия  $\pi_i : E_i \rightarrow B_i$ ,  $i \in \{0, 1\}$  изоморфны, если существует гомеоморфизмы  $f : E_1 \leftrightarrow E_2, g : B_1 \leftrightarrow B_2$ , такие что  $\pi_2 \circ f \cong g \circ \pi_1$ .

*Замечание* (Связь группы монодромии с фундаментальной группой). Если  $\varphi : [0; 1] \rightarrow B, \varphi(0) = b_0, \varphi(1) = b_1$ , то  $G_{b_0} \cong G_{b_1}$ .

*Замечание* (Изоморфизм групп монодромии). Если два накрытия изоморфны, то  $G_{b_1} \cong G_{g(b_1)}$ .

*Доказательство.* Рассмотрим два построения.

Рассмотрим  $[\varphi] \in \pi_1(b_1, b_0)$  и  $[g(\varphi)] \in \pi_1(B_2, b_2)$ . Отображение определим как  $h : G_{b_1} \rightarrow G_{g(b_1)}, h(\psi([\varphi])) = \psi(g_*([\varphi]))$ , где  $g_*$  — индуцированное отображением  $g$  отображение фундаментальных групп. Нужно показать, что если  $[\varphi_1] \neq [\varphi_2]$ , то  $\psi([\varphi_1]) \neq \psi([\varphi_2])$ .

Пусть  $\sigma \in G_{b_1} \subset S(\pi^{-1}(b_1))$ . Определим отображение  $h(\sigma)(v) = f(\sigma(f^{-1}(v)))$ . Нужно показать корректность:  $h(\sigma) \in G_{b_2}$ .

Если покажем, что эти построения это на самом деле одно и то же, то оба будут корректны.

Утверждается, что  $\psi([g(\varphi)])(v) = \overline{g(\varphi)}_v(1) = f(\overline{\varphi}_{f^{-1}(v)})(1)$ . Для этого надо проверить свойства: 1)  $f(\overline{\varphi}_{f^{-1}(v)})(0) = f(f^{-1}(v)) = v$ ; 2)  $\pi_2(f(\overline{\varphi}_{f^{-1}(v)})) = g(\pi_1(\overline{\varphi}_{f^{-1}(v)})) = g(\varphi)$ .

Тогда  $\psi([g(\varphi)]) = f(\overline{\varphi}_{f^{-1}(v)})(1) = f(\psi([\varphi])(f^{-1}(v))) = f(\sigma(f^{-1}(v)))$ , что нам и надо. □

*Замечание* (Гомоморфизм накрытий). Эти рассуждения работают, если  $f, g$  — непрерывные отображения, такие что  $\pi_2 \circ f = g \circ \pi_1$ , а также, что  $f|_{P_i}$  — биекция, где  $P_i$  — это  $i$ -й слой накрытия. В этом случае не факт, что индуцированное отображение является изоморфизмом.

Такие  $f, g$  задают так называемый гомоморфизм накрытий.

## Лекция 3.

### 7 Разветвленные накрытия

**Определение 1.** Разветвленное накрытие  $\pi : E \rightarrow B$  — это накрытие над  $B \setminus B'$ , где  $B' \subset B$  — конечно (варианты: дискретно, нигде не плотно, имеет меньшую размерность. Все они равносильны, если  $B$  одномерно).

Минимальное по включению такое  $B'$  называется бифуркационным множеством разветвленного накрытия  $\pi$ .

**Определение 2.** Пусть  $f(x)$  — многозначная комплексная функция ( $f(x) = \{y \mid F(x, y) = 0\}$ ). Её разветвленным накрытием назовём  $p : X \rightarrow \mathbb{C}, p(x, y) = x(X = \{(x, y) \mid F(x, y) = 0\})$ .

Хочется сказать, что бифуркационное множество многочлена содержится в множестве  $\{x \mid \exists y : (x, y) \in X, \frac{\partial F}{\partial y} = 0\}$ . Однако, многочлен  $xy - 1$  имеет бифуркационное множество  $\mathbb{C} \setminus \{0\}$ , хотя точек указанного вида нет. Проблема в том, что у точки 0 прообраза нет, однако прообраз окрестности не пуст, поэтому повторить доказательство для многочленов вида  $g(y) - x$  не выйдет. Поэтому нам нужно, чтобы окрестности прообразов точки  $A$  содержали прообраз какой-то окрестности  $A$ , тогда все можно сделать по теореме об обратной функции.

То есть верное утверждение будем таким: бифуркационное множество  $B$  функции  $f(x)$  лежит в объединении  $B_1 = \{x_0 \mid F(x_0, \cdot) < \deg_y F\}$  и  $B'$ .

**Определение 3.** Пара отображений  $f : E_1 \rightarrow E_2, g : B_1 \rightarrow B_2$  называется гомоморфизмом накрытий  $p_1 : E_1 \rightarrow B_1$  и  $p_2 : E_2 \rightarrow B_2$ , если  $p_2 \circ f = g \circ p_1$ , то есть коммутует диаграмма:

$$\begin{array}{ccc} E_1 & \xrightarrow{f} & E_2 \\ \downarrow p_1 & & \downarrow p_2 \\ B_1 & \xrightarrow{g} & B_2 \end{array}$$

**Пример.**

$$\begin{aligned} p_1 : X &\rightarrow \mathbb{C}, X = \{G = 0\} \subset \mathbb{C}^2 \\ p_2 : X' &\rightarrow \mathbb{C}, X' = \{f(y) = x\} \subset \mathbb{C}^2 \end{aligned}$$

Пусть  $p : E \rightarrow \mathbb{C}$  — разветвленное накрытие,  $B_1 \supset B$ , где  $B$  — бифуркационное множество. Тогда:

- $\pi_1(\mathbb{C} \setminus B) \xleftarrow{i_*} \pi_1(\mathbb{C} \setminus B_1)$ , где  $i : \mathbb{C} \setminus B_1 \hookrightarrow \mathbb{C} \setminus B$ , так как локальная связность не нарушается от выкидывания дискретного набора точек.  $i_*$  является вместе с тем эпиморфизмом.
- Пусть есть две группы монодромии  $G_1 = G_{p|_{\mathbb{C} \setminus B}}, G_2 = G_{p|_{\mathbb{C} \setminus B_1}}$ .

$$G_1 = \psi_p(\pi_1(\mathbb{C} \setminus B)) = \psi_p(i_*(\pi_1(\mathbb{C} \setminus B_1))), G_2 = \psi_p(\pi_1(\mathbb{C} \setminus B_1))$$

Поскольку  $i_*$  ничего не делает с петлями с точки зрения монодромии, хотя петель могло стать больше, то  $G_1 = G_2$ .

Таким образом группу монодромии разветвленного накрытия можно корректно определить как группу монодромии накрытия на  $\mathbb{C} \setminus B$ , где  $B$  — любое дискретное множество, содержащее бифуркационное.

## Лекция 4. Разрешимость группы монодромии

Список фактов с подсказками:

- Если группа транзитивна и порождена транспозициями, то она есть  $S_n$  (комбинаторный факт)
- Группа монодромии транзитивна (нужно, чтобы  $\mathbb{C} \setminus p^{-1}(B')$  было линейно связно, что верно, так как второе множество конечно, тогда все пути можно опустить, чтобы они стали петлями в фундаментальной группе).
- Группа монодромии порождена транспозициями (нужно понять, как устроены петли в  $\mathbb{C} \setminus p^{-1}(B')$ ).
- Если  $E_1$  вложено в  $E_2$  (то есть поднакрытие), то можно индуцировать эпиморфизм  $i^*$  из группы монодромии  $G_2 \rightarrow G_1$ .
- Неразрешимая группа не может быть образом разрешимой при эпиморфизме.
- Группа монодромии накрытия, заданного функцией, выраженной в радикалах, разрешима (ближайшая цель).

## 8 Разрешимость группы монодромии накрытия функции, выраженной в радикалах

Так или иначе, доказывать придется по индукции. База:

- $g(x) = c, G = S_1$ .
- $g(x) = \sqrt[n]{x}, X = \{(x, y) \mid x = y^n\}, p : X \rightarrow \mathbb{C}, p(x, y) = x, B' = \{0\}, x = f(y) = y^n$ .

$$S_{\{\sqrt[n]{1}\}} \supset G_{p,1} = \psi(\underbrace{\pi_1(\mathbb{C} \setminus \{0\})}_{\cong \mathbb{Z}}).$$

$$G_{p,1} = \langle \psi([\varphi]) \rangle, \varphi(t) = \exp(2\pi it), \psi([\varphi])(z) = \tilde{\varphi}_z(1).$$

$$\text{Пусть } \tilde{\varphi}(t) = z \exp(2\pi i \frac{t}{n}), p \circ \tilde{\varphi}(t) = (z \exp(2\pi i \frac{t}{n}))^n = z^n \exp(2\pi it) = \exp(2\pi it) = \varphi(t).$$

Тогда  $\tilde{\varphi}$  — действительно поднятие  $\varphi$ . Таким образом  $\psi([\varphi])(z) = \tilde{\varphi}_z(1) = z \exp(\frac{2\pi i}{n})$ . Стало быть группа монодромии  $\mathbb{Z}_n$  — разрешима.

Для шага нужно две вещи: любой полином от двух разрешенных функций и их композиция.

**Определение 1.** Пусть  $p_1, p_2 : E_1, E_2 \rightarrow B$  — два разветвлённых накрытия. Тогда  $p_1 \oplus p_2 : E_3 \rightarrow B, E_3 = \{z_1, z_2 \mid p_1(z_1) = p_2(z_2)\} \subset E_1 \times E_2, p(z_1, z_2) = p_1(z_1) = p_2(z_2)$  называется прямой суммой разветвлённых накрытий.

Прямая сумма разветвлённых накрытий есть разветвлённое накрытие: нужно выяснить, в чём содержится бифуркационное множество.



**Утверждение 1.**  $B \subset B_1 \cup B_2$ .

*Доказательство.* Пусть  $b \in B \setminus (B_1 \cup B_2)$ . Дано:  $\exists U_1 \ni b, U_2 \ni b, \xi_1, \xi_2, \xi_j : p_j^{-1}(U_j) \rightarrow U_j \times F_j$ .

Рассмотрим тогда  $U_3 = U_1 \cap U_2$ .  $(p_1 \oplus p_2)^{-1}(U_3) = \{(z_1, z_2) \in E_1 \times E_2 \mid p_1(z_1) = p_2(z_2) \in U_3\} \subset p_1^{-1}(U_3) \times p_2^{-1}(U_3) = V_3$ .

Нам нужно найти  $\xi_3 : V_3 \rightarrow U_3 \times F_1 \times F_2$ . Определим её как  $\xi_3(z_1, z_2) = (p_1(z_1) = p_2(z_2), \xi_1(z_1)_2, \xi_2(z_2)_2)$ .  $z_j = \xi_j^{-1}(p_j(z_j), \xi_j(z_j)_2)$ , значит это гомеоморфизм.

Проекция  $\xi_3$  на первый сомножитель и есть  $p_1 \oplus p_2$ , поэтому корректность разветвлённого накрытия доказана.  $\square$

**Утверждение 2.**  $G_{p_1 \oplus p_2} \cong G < G_{p_1} \oplus G_{p_2}$ .

*Доказательство.* Идея: сопоставить  $\sigma = \psi_{p_1 \oplus p_2}([\varphi]) \mapsto (\psi_{p_1}([\varphi]), \psi_{p_2}([\varphi])) = (\sigma_1, \sigma_2)$ . Нужно показать, что отображение определено корректно.

Утверждение:  $\psi_{p_1 \oplus p_2}([\varphi])(z_1, z_2) = (\sigma_1(z_1), \sigma_2(z_2))$ , где  $\sigma_j = \psi_{p_j}([\varphi])$ . То есть,  $\sigma_3(z_1, z_2) = (\sigma_1(z_1), \sigma_2(z_2))$ .

В самом деле  $\tilde{\varphi}_{z_1, z_2}(t) = (\tilde{\varphi}_{z_1}(t), \tilde{\varphi}_{z_2}(t)) \in E_3$ , так как  $p_1(\tilde{\varphi}_{z_1}(t)) = \varphi(t) = p_2(\tilde{\varphi}_{z_2}(t))$ .

$\psi_{p_1 \oplus p_2}([\varphi])(z_1, z_2) = \tilde{\varphi}_{z_1, z_2}(1) = (\psi_{p_1}([\varphi])(z_1), \psi_{p_2}([\varphi])(z_2))$ .

Зная это, определим  $\chi : G_{p_1 \oplus p_2} \rightarrow G_{p_1} \oplus G_{p_2}$  по формуле  $\chi(\sigma_3) = \sigma_{3,1} \oplus \sigma_{3,2}$ .

Из доказанного, это корректный гомоморфизм. Докажем, что это мономорфизм. В самом деле, если образ какого-то элемента тривиален, то и сам элемент есть тривиальная перестановка (обе компоненты тривиальны).  $\square$

**Лемма.** Пусть  $p_j$  — накрытие многочлена  $f_j$ ,  $p_j : X_j \rightarrow \mathbb{C}$ ,  $p_3 : X_3 \rightarrow \mathbb{C}$  — накрытие  $f_1 + f_2$ . Тогда существует эпиморфизм накрытий  $h : E_3 \rightarrow X_3$ , где  $p_1 \oplus p_2 : E_3 \rightarrow \mathbb{C}$ ,  $E_3 \subset X_1 \times X_2$ .

*Доказательство.* Положим  $((b, x_1), b(b, x_2)) = (b, x_1 + x_2)$ . Легко видеть, что  $p_3 \circ h = p_1 \oplus p_2$ , а также, что  $h$  — непрерывна. Более того,  $h$  — сюръекция. Значит  $h$  — эпиморфизм.  $\square$

*Замечание.* Аналогичная лемма дословно верна для произведения.

**Лемма.** Пусть  $h : E_1 \rightarrow E_2$  эпиморфизм накрытий  $p_j : E_j \rightarrow B$ . Тогда существует индуцированный эпиморфизм  $h_* : G_{p_1} \rightarrow G_{p_2}$ .

Из всего этого,  $G_{p_1}, G_{p_2}$  — разрешимы  $\Rightarrow G_{f_1 + f_2}, G_{f_1 \cdot f_2}$  разрешимы.