

Automorfismos Irredutíveis de Grupos Livres:

Aplicações de Trilhos de Trem Estáveis e o Rank do subgrupo dos Fixos

Santos, Vinicius¹; Bertolini, Marcel².

Resumo: Este trabalho é consequente a produção de minha dissertação sob orientação do Prof. Dr. Marcel Vinhas Bertolini. Neste trabalho estudamos automorfismos irredutíveis de grupos livres finitamente gerados à luz de M. Bestvina e M. Handel (1992) e V. Santos (2024). Mais especificamente, estuda-se um algoritmo capaz de produzir para cada automorfismo (exterior) de F_n um representante topológico chamado aplicação de trilho de trem. Desse modo, uma vez conhecido o algoritmo de Bestvina-Handel, este trabalho discute os próximos passos na compreensão das aplicações de trilhos de trem: caminhos de Nielsen e estabilidade destas aplicações. Cujo principal objetivo é obter resultados acerca do conjunto de pontos fixos $Fix(\Phi)$ de automorfismos $\Phi \in Aut(F_n)$ irredutíveis.

Palavras-chave: Automorfismos Irredutíveis de Grupos Livres. Algoritmo de Bestvina-Handel. Aplicações de Trilhos de Trem. Caminhos de Nielsen. Subgrupo dos fixos.

1. Noções Essenciais

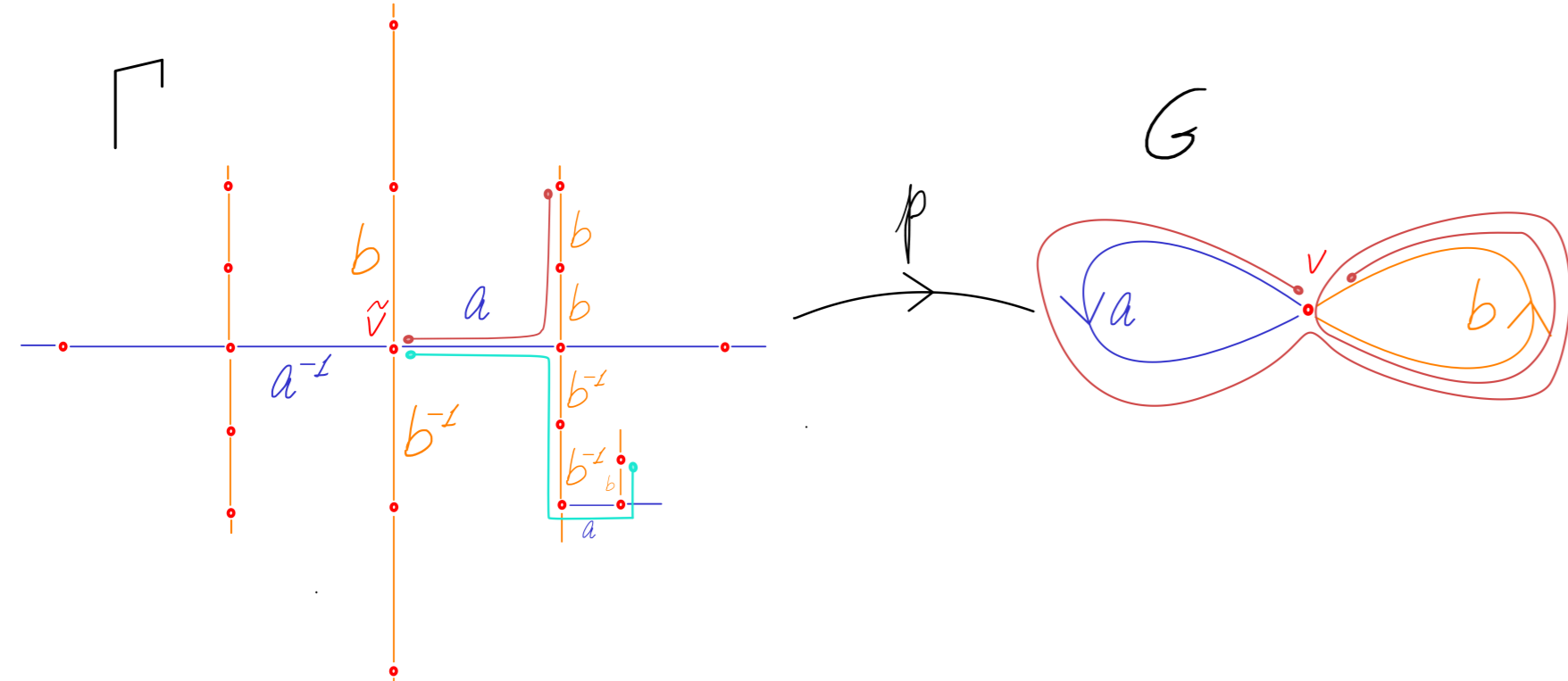
Definição 2.1 (Automorfismo exterior irredutível) Um automorfismo exterior $\mathcal{O} \in Out(X)$ é irredutível se toda representação topológica $f : G \rightarrow G$ é irredutível, com $\mathcal{V}_{val1} = \emptyset$ e $\#F \supset f(F)$ floresta.

Definição 2.2 (Aplicação de trilho de trem) Uma representação topológica $f : G \rightarrow G$ é uma aplicação de trilho de trem se $\forall k > 0, f^k|_{G \setminus \mathcal{V}}$ é localmente injetiva.

Teorema 2.1 (do trilho de trem) Todo $\mathcal{O} \in Out(F_n)$ irredutível é topologicamente representado por uma aplicação de trilho de trem.

2. Levantamentos e Conjugações

Exemplo 3.1 Considere $f : G \rightarrow G$ representante trivial³ de Φ dado por $a \mapsto ab^2$ e $b \mapsto ab^{-2}ab$ e a marcação $\tau = id_{R_2}$. Assim, existe $(f_v)_* = (f_*) \in Aut(\pi_1(R_2, v))$ determinado por $(f_*)(\alpha) = \langle f(\alpha) \rangle$, $v \in G$ caminho trivial. Seja $p : \Gamma \rightarrow G$ o recobrimento universal e $T = \langle ab^2, ab^{-2}ab \rangle$ o grupo de transformações de recobrimento de Γ .



Neste contexto, $p(\tilde{v}) = v$, ie, $\tilde{v} \in \Gamma$ é o levantamento de v . Assim, pode-se concluir a identificação de $T \cong \pi_1(R_2, v)$. Desse modo, para todo laço $u : [0, 1] \rightarrow G$ em v existe $\tilde{u} : [0, 1] \rightarrow \Gamma$ levantamento de u com $\tilde{u}(0) = \tilde{v}$. Seja $\tilde{f}_u : \Gamma \rightarrow \Gamma$ o levantamento de $f : G \rightarrow G$ tal que $\tilde{f}_u(\tilde{v}) = \tilde{u}(1)$. Assim, (f_*) é identificado com $(\tilde{f}_u)_* \in Aut(T)$ dado por $(\tilde{f}_u)_*(t) = \tilde{f}_u \tilde{f}_u^{-1}$. Agora observe que de $\tilde{f}_*(t)(\tilde{f}(\tilde{v})) = \tilde{f}(t(\tilde{v}))$, obtemos se a transformação for $t \equiv a$ e $t \equiv b$: $ab^2(\tilde{f}(\tilde{v})) = \tilde{f}(a(\tilde{v}))$ e $ab^{-2}ab(\tilde{f}(\tilde{v})) = \tilde{f}(b(\tilde{v}))$, respectivamente. Mas o que podemos falar sobre $Fix(\tilde{f}_*)$? A menos que testemos concatenações, as conclusões dadas acima são o máximo.

Proposição 3.1 Se $\tilde{f} : \Gamma \rightarrow \Gamma$ é um levantamento de uma representação topológica $f : G \rightarrow G$, e $Rank(Fix(\tilde{f}_*)) \geq 2$, então $Fix(f) \neq \emptyset$.

Corolário 3.1 Seja $f : G \rightarrow G$ representação topológica de $\mathcal{O} \in Out(F_n)$ determinada por $\Phi \in Aut(F_n)$. Se $Rank(Fix(\Phi)) \geq 2$, então Φ é conjugado a $f_* \in Aut(\pi_1(G, y))$ definido pelo caminho trivial y , para algum $y \in Fix(f)$.

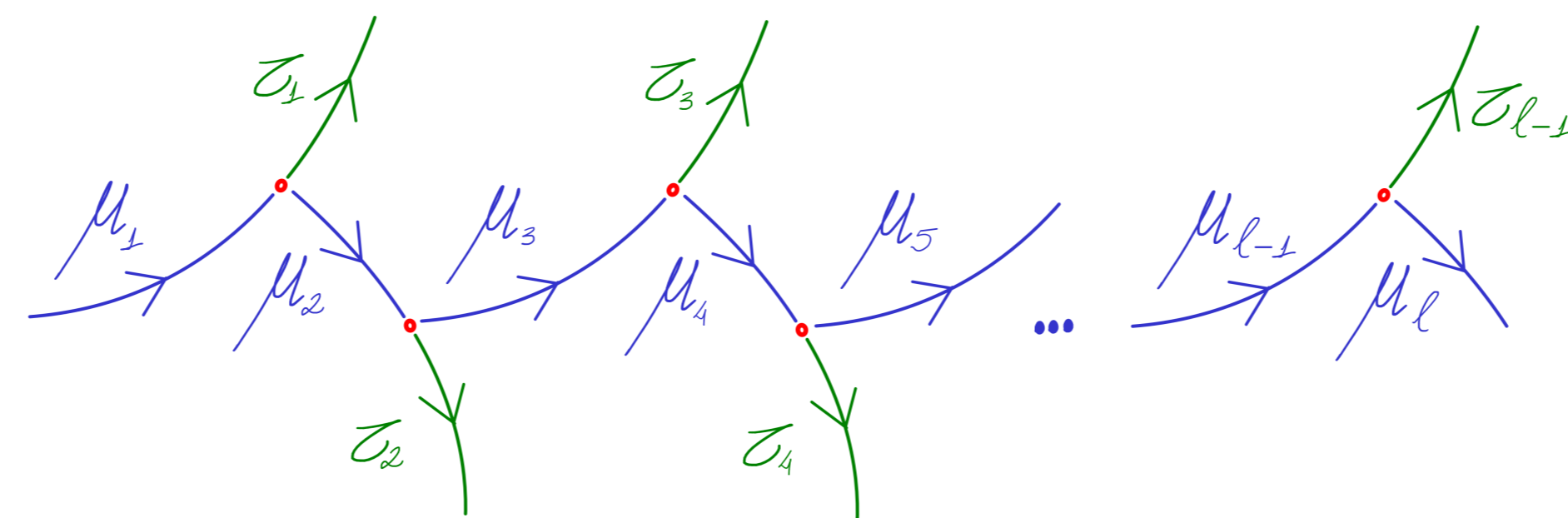
3. Caminhos de Nielsen e Estabilidade

A partir daqui consideraremos sempre $f : G \rightarrow G$ representante de trilho de trem irredutível de \mathcal{O} e normalizado da seguinte forma. Sejam M a matriz de transição de f e λ o autovalor (de Perron-Frobenius

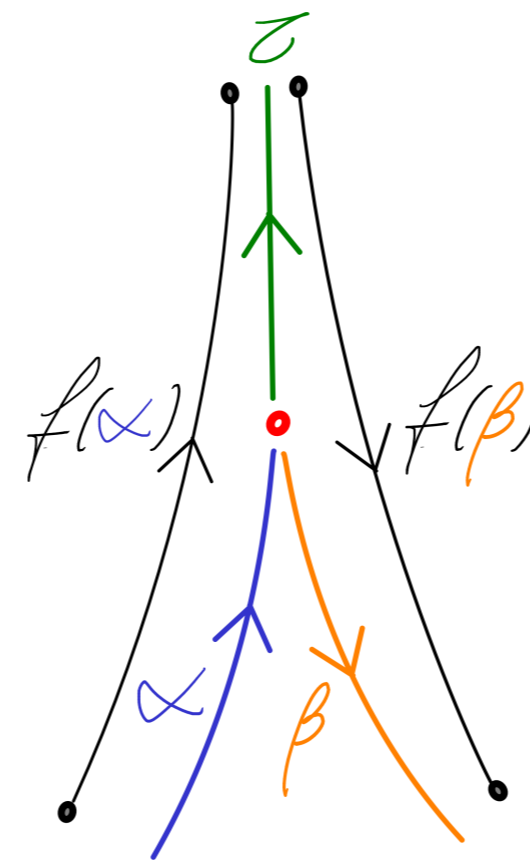
de M) associado a \mathcal{O} . Assim, G é um grafo com uma métrica a qual a i -ésima aresta é isométrica ao intervalo de comprimento v_i , onde v_i é a i -ésima coordenada do vetor positivo \vec{v} com a propriedade $\vec{v}M = \lambda\vec{v}$.

Para os nossos objetivos, a preocupação se $\lambda = 1$ será considerada apenas no Teorema 5.2. Então, a partir de agora também consideraremos $\lambda > 1$.

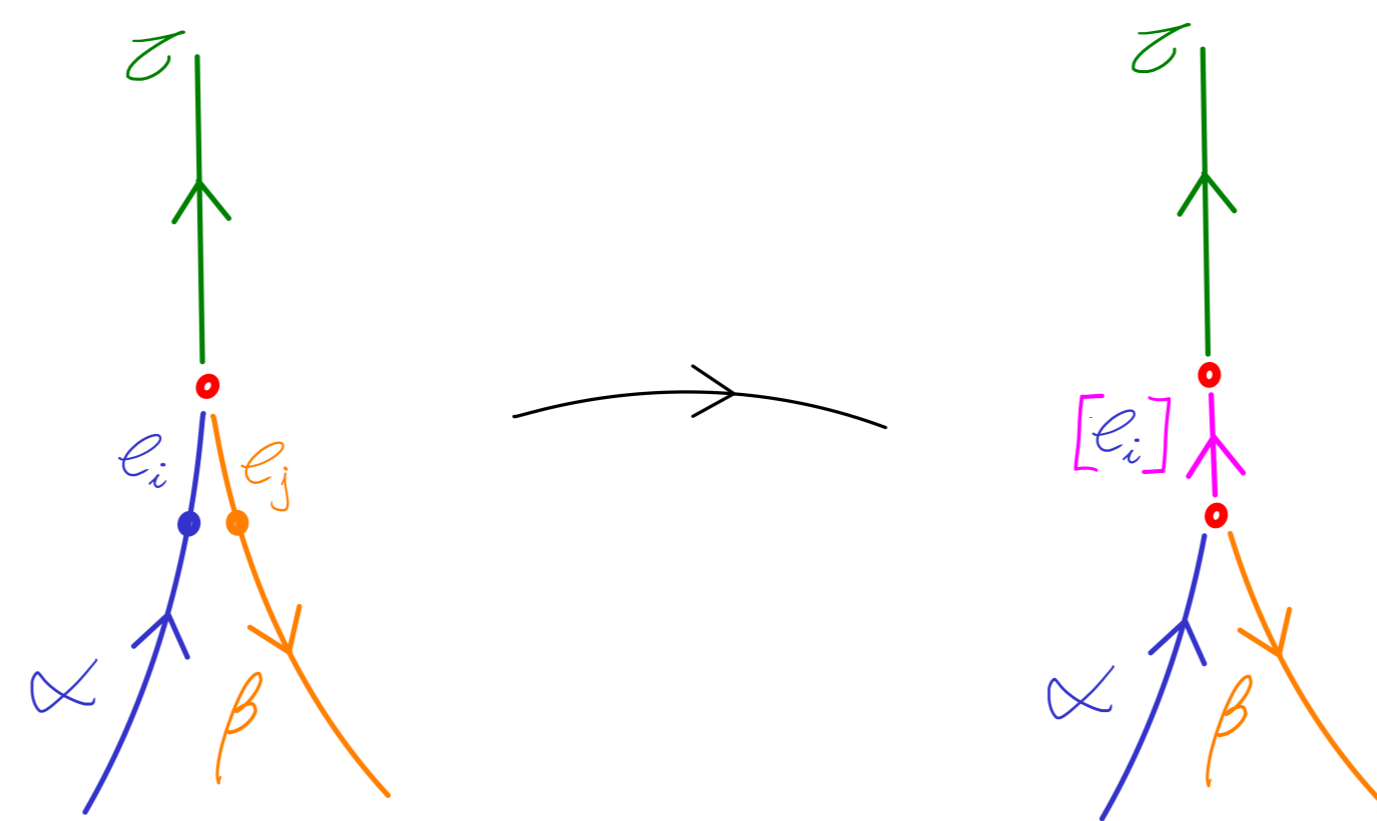
Definição 4.1 Um caminho ρ entre $x, y \in Fix(f)$ é um caminho de Nielsen se $f(\rho) \simeq \rho \text{ rel.}\{0, 1\}$. Se o caminho $\rho \neq \rho_1\rho_2$, ρ_i sub-caminhos de Nielsen, então ρ é dito indivisível. Notação: N_G^i é o conjunto dos caminhos de Nielsen indivisíveis em G .



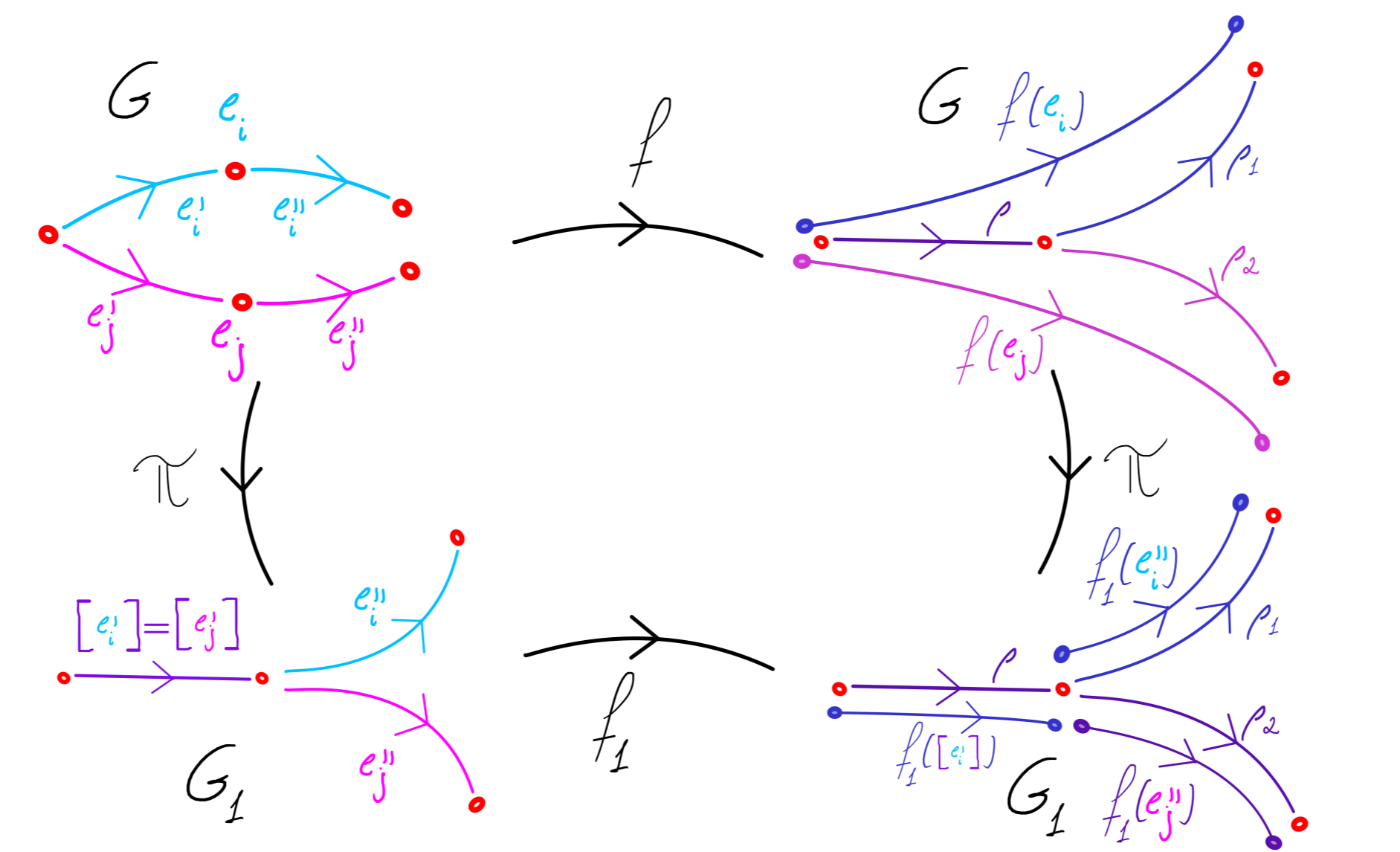
Proposição 4.1 Um $\rho \in N_G^i$ contém exatamente uma volta ilegal. Em particular, existem únicos caminhos legais não triviais α, β e τ tais que $\rho = \alpha\beta$, $f(\alpha) = \alpha\tau$, $f(\beta) = \tau\beta$ e tal que $\{\alpha, \beta\}$ é uma volta não degenerada.



Definição 4.2 O conjunto $W(f)$ é constituído pelos representantes irredutíveis de trilhos de trem os quais podem ser obtidos por uma sequência finita de dobras de caminhos de Nielsen indivisíveis.



Definição 4.3 Dizemos que $f : G \rightarrow G$ é estável se não ocorrem dobras parciais na construção de $W(f)$.



Proposição 4.2 (Propriedades Características da Dobra Parcial) É aplicada sobre arestas originadas em vértice comum e identificadas pela representação topológica $(f : G \rightarrow G)$. Após uma dobra parcial o representante topológico resultante $(f_1 : G_1 \rightarrow G_1)$ é irredutível e seu autovalor de Perron-Frobenius é tal que $\lambda_1 = \lambda$.

4. Rank do subgrupo dos fixos

Teorema 5.1 Existe $f : G \rightarrow G$ representante topológico trilho de trem irredutível de \mathcal{O} ; $\#N_G^i \leq 1$, a menos de orientação reversa. Se $\rho(0) = \rho(1)$, $\rho \in N_G^i$, então ρ é um laço que atravessa cada aresta de G exatamente duas vezes.

Teorema 5.2 (do Rank dos fixos) Se $\Phi \in Aut(F_n)$ é irredutível, então $Rank(Fix(\Phi)) \leq 1$.

Dem.: Suponha $\text{spg } n > 1$. Estudemos os casos para o autovalor de Perron-Frobenius λ associado à matriz de transição M do representante topológico $f : G \rightarrow G$. Se $\lambda = 1$, então M é matriz de permutação e f é homeomorfismo. Como M é irredutível, f não pode fixar arestas. Assim, para qualquer $y \in Fix(f)$ o automorfismo $f_* \in Aut(\pi_1(G, y))$, determinado por f e o caminho trivial em y , tem subgrupo fixo trivial. Pelo Corolário 3.1 obtemos o que queríamos. Suponha $\lambda > 1$ e $f : G \rightarrow G$ representante de trilho de trem irredutível de \mathcal{O} , então pelo Teorema 5.1, $\#N_G^i \leq 1$. Seja $y \in Fix(f)$ e $f_* \in Aut(\pi_1(G, y))$ determinado por f e y caminho trivial. Desse modo, todo $\langle \alpha \rangle \in Fix(f_*)$ é representado por um caminho de Nielsen em y a si mesmo. Então se: Φ é conjugado a f_* , segue que $Rank(Fix(f_*)) \leq 1$, logo $Rank(Fix(\Phi)) \leq 1$; Φ não é conjugado a f_* , pela contrapositiva do Corolário 3.1, $Rank(Fix(\Phi)) \leq 1$.

Agradecimentos: A Deus, à minha família, aos meus amigos, aos meus professores e ao IME-USP. À XI Bienal de Matemática pela oportunidade. E, em especial, ao meu ex-orientador, Prof. Dr. Marcel Vinhas Bertolini, por excelência e paciência. O presente trabalho foi realizado com apoio da Coordenação de Aperfeiçoamento de Pessoal de Nível Superior - Brasil (CAPES) - Código de Financiamento 001.

Referências

- [1] BESTVINA, M.; HANDEL, M. **Train tracks and automorphisms of free groups**. Annals of Mathematics, Second Series, Vol. 135, No. 1 (Jan., 1992), pp. 1-51.
- [2] HATCHER, A. **Algebraic Topology**. Cambridge University Press, 2002.
- [3] STALLINGS, J.R.. **Topology of finite graphs**. Inventiones mathematicae, 71 (3): 551-565, 1984.
- [4] SANTOS, V. L. dos.. **Automorfismos Irredutíveis de Grupos Livres: O algoritmo de Bestvina-Handel**. Dissertação (Mestrado em Matemática) - Universidade Federal do Pará. Belém, p.174. 2024.

¹Programa de Matemática Aplicada, IME-USP

²Faculdade de Matemática, ICEN-UFPA

³Retornar [4] para compreender representações topológicas (p.38), aplicação de trilho de trem (p.46) e operações que compõem o algoritmo pro caso irredutível (p.52).