

**Sobre os Semigrupos de  
Burnside  $x^n = x^{n+m}$ .**

**Alair Pereira do Lago**

Dissertação apresentada  
ao  
Instituto de Matemática e Estatística  
da  
Universidade de São Paulo  
para a obtenção do grau de  
Mestre em Matemática Aplicada

Area de concentração: **Ciência da Computação**

Orientador: **Prof. Dr. Imre Simon**

*Durante a obtenção deste trabalho,  
o autor recebeu apoio financeiro do CNPq*

São Paulo, novembro de 1991

Pouca observação e muito raciocínio conduzem ao erro.  
Muita observação e pouco raciocínio conduzem à verdade.

(Alexis Carrel, *Reflexões sobre a conduta da vida*)  
Nobel de medicina

à Mônica  
a meus pais  
a meus amigos

## Agradecimentos

Muitas pessoas são corresponsáveis pela minha história e esta tese é devida também a elas. Em especial, quero lembrar os professores

Shiguelo, Renate, Waldyr e Imre.

Com sua paixão pela matemática me levaram a apreciar o trabalho de me arriscar numa busca que, no fundo, revela o desejo de algo muito maior que a aparência deste trabalho permite ver.

## Resumo

Neste trabalho provamos a reconhecibilidade das classes de congruência de  $A^*$  associadas ao semigrupo de Burnside com  $|A|$  geradores definido pela equação  $x^n = x^{n+m}$ , para  $n \geq 4$  e  $m \geq 1$ .

Este problema foi originalmente formulado por Brzozowski em 1969 para  $m = 1$  e  $n \geq 2$  e foi resolvido há dois anos por Aldo de Luca & Stefano Varricchio nos casos em que  $n \geq 5$ . Pouco depois, John McCammond estendeu o problema para  $m \geq 1$  e o resolveu de forma independente nos casos em que  $n \geq 6$  e  $m \geq 1$ . Nosso trabalho, que se baseia nas técnicas de Aldo de Luca & Stefano Varricchio, estende os dois resultados portanto.

Para tanto, construímos de forma efetiva, um gerador minimal  $\Sigma$  para a congruência em questão. Introduzimos também um conceito elementar, o de estabilidade de produções, que permite eliminar dos resultados principais quaisquer restrições adicionais sobre os valores de  $n$  ou  $m$ . Parte substancial da nossa demonstração é o resultado de que todas as produções em  $\Sigma$  são estáveis para  $n \geq 4$  e  $m \geq 1$ .

Além disso fornecemos um algoritmo que resolve o problema da palavra e mostra que o semigrupo é finito  $\mathcal{J}$ -acima. Também mostramos que o "frame" das  $\mathcal{R}$ -classes é uma árvore. Caracterizamos também as  $\mathcal{R}$ -classes e as  $\mathcal{D}$ -classes do semigrupo e provamos que os subgrupos maximais são cíclicos de ordem  $m$  sempre nos casos em que  $n \geq 4$  e  $m \geq 1$ .

## Abstract

In this dissertation we prove that the congruence classes of  $A^*$  associated to the Burnside semigroup with  $|A|$  generators defined by the equation  $x^n = x^{n+m}$ , for  $n \geq 4$  e  $m \geq 1$ , are recognizable.

This problem was originally formulated by Brzozowski in 1969 for  $m = 1$  and  $n \geq 2$ . Two years ago Aldo de Luca & Stefano Varricchio solved the problem for  $n \geq 5$ . A little later, John McCammond extended the problem for  $m \geq 1$  and solved it independently in the cases  $n \geq 6$  and  $m \geq 1$ . Our work, which is based on the techniques developed by Aldo de Luca & Stefano Varricchio, extends both these results.

We effectively construct a minimal generator  $\Sigma$  of our congruence. We introduce an elementary concept, namely the stability of productions, which allows to eliminate all hypothesis related to the values of  $n$  and  $m$ . A substantial part of our proof consists of showing that all productions in  $\Sigma$  are stable, for  $n \geq 4$  e  $m \geq 1$ .

We also give an algorithm that solves the word problem and show that the semigroup is finite  $\mathcal{J}$ -above. We prove that the frame of the  $\mathcal{R}$ -classes of the semigroup is a tree. We characterize also the  $\mathcal{R}$ -classes and the  $\mathcal{D}$ -classes of the semigroup and prove that its the subgroups are cyclic of order  $m$  in the cases  $n \geq 4$  e  $m \geq 1$ .

# Conteúdo

<b>1</b>	<b>Introdução.</b>	<b>1</b>
<b>2</b>	<b>Conceitos e Proposições Combinatórias.</b>	<b>5</b>
<b>3</b>	<b>Relações equivalentes a <math>\pi</math>.</b>	<b>18</b>
3.1	Produções, Estabilidade e a ordem $\leq_r$ .	18
3.2	Reduções e fecho por redução.	23
<b>4</b>	<b>Equivalência das novas relações e <math>\pi</math>.</b>	<b>34</b>
<b>5</b>	<b>O Teorema da Estabilidade.</b>	<b>38</b>
<b>6</b>	<b>Sobre a expansibilidade de <math>\Sigma</math>.</b>	<b>50</b>
6.1	Definições.	50
6.2	O Teorema da Expansibilidade.	51
6.3	Expansores.	56
6.4	Biexpansões.	59
<b>7</b>	<b>Estrutura do Semigrupo de Burnside.</b>	<b>71</b>
7.1	As Relações de Green.	71
7.2	Um Monóide Isomorfo ao de Burnside.	73
7.3	$\mathcal{R}$ -entradas, $\mathcal{L}$ -entradas e $\mathcal{D}$ -entradas.	75
7.4	As $\mathcal{R}$ -classes triviais de $\mathcal{S}'$ .	84
7.5	As $\mathcal{D}$ -classes Regulares e as Irregulares de $\mathcal{S}'$ .	85
7.6	A Conjectura de Brzozowski e a Finitude $\mathcal{J}$ -acima.	95

# Capítulo 1

## Introdução.

Seja  $A$  um alfabeto finito com mais que uma letra, Seja  $A^*$  o conjunto de todas as palavras com letras em  $A$  (inclusive a palavra vazia 1) e seja  $A^+ \stackrel{\text{def}}{=} A^* \setminus \{1\}$ .

Neste trabalho suporemos  $n$  e  $m$  inteiros fixos e satisfazendo as restrições:  $n \geq 2$  e  $m \geq 1$ . Os resultados mais importantes, contudo, são obtidos para  $n \geq 4$  e  $m \geq 1$ .

Seja  $\pi \stackrel{\text{def}}{=} \{(x^n, x^{n+m}), \forall x \in A^+\}$  uma relação e tomemos por  $\sim_\pi$  a menor congruência que contém  $\pi$ . Seja o conjunto  $\mathcal{M} = \{[w], w \in A^*\}$  onde  $[w]$  denota a classe de congruência da palavra  $w$  pela congruência  $\sim_\pi$ . Seja  $\varphi : A^* \xrightarrow{\text{epi}} \mathcal{M}$  definida por  $\varphi(w) = [w]$  a projeção canônica de  $A^*$  sobre  $\mathcal{M}$ . A congruência  $\varphi^{-1}\varphi$  é a menor congruência que contém  $\pi$  e a projeção  $\varphi$  induz uma operação associativa sobre  $\mathcal{M}$  definida por  $[u] \cdot [v] = [uv]$ . Assim  $(\mathcal{M}, \cdot)$  é um monóide e  $(\mathcal{M} \setminus [1], \cdot)$  é um semigrupo. Estes são, respectivamente, o *monóide de Burnside* e o *semigrupo de Burnside* relativos à equação  $x^n = x^{n+m}$ .

Nestes termos a conjectura de Brzozowski da qual tratamos pode ser formulada como segue:

$$\forall w \in A^*, [w] \text{ é reconhecível.}$$

Em outras palavras, para toda palavra  $w$  existe um autômato finito  $\mathcal{A}$  tal que o conjunto das palavras que induz um caminho de algum estado inicial deste autômato para algum estado final é exatamente  $[w]$ .

A partir de uma aplicação das palavras de Thue-Morse[9] e de um trabalho de Brzozowski e outros publicado em 1971[2], sabemos que estes

semigrupos de Burnside são infinitos. Somente estamos considerando os casos em que  $n \geq 2$  e  $m \geq 1$  neste trabalho, contudo vale a pena observar que o semigrupo idempotente — o semigrupo de Burnside para os casos em que  $n = 1$  e  $m = 1$  — é finito e completamente conhecido. Na verdade, por um trabalho clássico de Green & Rees[4], sabemos que os semigrupos em que  $n = 1$  e  $m \geq 1$  são finitos se e só se os semigrupos em que  $n = 0$  e  $m \geq 1$  — que são grupos neste caso — são finitos. O estudo da finitude destes grupos, também chamados grupos de Burnside, é extremamente complexo e ainda hoje é objeto de muito estudo.

A conjectura em questão foi formulada originalmente para  $m = 1$  em 1969[1] e é este o caso considerado por Aldo de Luca & Stefano Varricchio. Eles provaram a conjectura original para  $n \geq 5$  em 1990[3] tendo restado os casos  $n = 2$ ,  $n = 3$  e  $n = 4$ . John McCammond estendeu a conjectura para  $m \geq 1$  em 1991[6] e resolveu independentemente o problema para os casos em que  $n \geq 6$  e  $m \geq 1$ .

Nosso trabalho é profundamente baseado nas técnicas desenvolvidas por Aldo de Luca & Stefano Varricchio. A possibilidade de um aprimoramento destas técnicas de modo a provar a conjectura original para o caso em que  $n = 4$  era prevista pelos mesmos, sendo mais céticos com relação à possibilidade de que estas técnicas pudessem ajudar a resolver os casos em que  $n < 4$ . Nós estendemos as mesmas para incluir os casos em que  $m \geq 1$  e melhoramos os resultados de ambos de modo a provar a conjectura estendida para  $n \geq 4$  e  $m \geq 1$ . Ademais, abrimos caminho para a demonstração dos casos em que  $n = 3$  e  $m \geq 1$  ou que  $n = 2$  e  $m = 1$ . Também temos alguns resultados parciais sobre a estrutura dos semigrupos de Burnside para os quais a conjectura foi resolvida.

O conceito principal desenvolvido por nós que permitiu estas nossas melhorias é o conceito de estabilidade. As definições necessárias serão feitas neste parágrafo. Seja  $\Omega$  um subconjunto de  $A^+ \times A^+$  definido como  $\Omega \stackrel{\text{def}}{=} \{(c, l) \text{ tal que } c \text{ é ao mesmo tempo sufixo e prefixo próprio de } l \text{ e } c^{-1}l \text{ é } m\text{-potência}\}$ . Observe que  $\pi \subset \Omega$ . A cada  $\tau \in \Omega$  chamamos de *produção*. Sobre cada produção  $\tau$  definimos a função *base* como  $\text{base}(\tau) \stackrel{\text{def}}{=} (|l| - |c|)/m$ . Nós dizemos que  $c$  é o *curto* de  $\tau$  enquanto que  $l$  é o *longo* de  $\tau$ . Observe que  $\text{base}(\tau)$  é período de  $c$  e de  $l$ . Dizemos que a produção  $\tau$  é *estável* quando  $\text{base}(\tau)$  for justamente o menor período de  $c$  e de  $l$ .

Inspirado nas técnicas de Aldo de Luca & Stefano Varricchio, construímos de maneira efetiva uma relação  $\Sigma \subset \Omega$  (com uma descrição complexa

e incomparável a  $\pi$ ) tal que a menor congruência que a contém é  $\sim_\pi$ . Esta construção é feita no capítulo 3, depois de algumas definições e proposições. Durante a obtenção dos principais resultados do nosso trabalho, na medida do possível, procuramos demonstrá-los de modo a independer ao máximo uns dos outros, mas também a depender o mínimo possível de restrições adicionais sobre  $n$  e sobre  $m$  (além de que  $n \geq 2$  e  $m \geq 1$ ). Este espírito originou o conceito de estabilidade de produções visto acima. Apesar de elementar, é esta a chave mais importante encontrada para uma completa reestruturação e extensão das demonstrações originais de Aldo de Luca & Stefano Varricchio que fizemos. De fato, nenhum resultado nosso supõe qualquer restrição adicional sobre  $n$  ou  $m$  mas apenas, em alguns casos, a hipótese de que as produções de  $\Sigma$  sejam estáveis. Esta situação contrasta com o trabalho de Aldo de Luca & Stefano Varricchio onde, por exemplo, todos os resultados principais e a quase totalidade dos auxiliares dependem do fato de que  $n \geq 4$  e, em alguns casos, de que  $n \geq 5$ .

O primeiro resultado forte do trabalho é justamente o da demonstração de que a menor congruência que contém  $\Sigma$  é a mesma que contém  $\pi$  e vale para  $n \geq 2$  e  $m \geq 1$  (nem mesmo depende da estabilidade das produções de  $\Sigma$ ). Isto é feito no capítulo 4. O segundo resultado forte é o da demonstração da estabilidade das produções de  $\Sigma$  quando  $n \geq 4$  e  $m \geq 1$ . Isto é feito no capítulo 5. Sabemos que existem produções de  $\Sigma$  que não são estáveis quando  $n = 2$  e  $m \geq 2$ . Ficam em aberto o caso  $n = 2$  e  $m = 1$  e o caso  $n = 3$  e  $m \geq 1$ . Os nossos demais resultados supõem a estabilidade das produções de  $\Sigma$  e, como já dissemos, não supõem restrições adicionais sobre os valores de  $n$  ou  $m$ . Em particular, a demonstração da conjectura para  $n = 3$  e  $m \geq 1$  ou  $n = 2$  e  $m = 1$  poderia ser obtida caso tivéssemos uma demonstração de que as produções de  $\Sigma$  são estáveis também nestes casos. Nós temos evidências disto quando  $n = 3$ .

Num terceiro momento, nós mostramos que em toda classe  $[w']$  existe uma única palavra  $w$  mais curta que as demais, a partir da qual, por sucessivas substituições dos curtos de produções de  $\Sigma$  por seus respectivos longos, obtemos qualquer palavra em  $[w']$ . Também mostramos que  $\Sigma$  é uma relação minimal tal que a menor congruência que a contém é  $\sim_\pi$ . Isto é feito no capítulo 6.

Por fim, no capítulo 7, provamos que o semigrupo é finito  $\mathcal{J}$ -acima e provamos a conjectura de Brzozowski. Isto foi provado também por Aldo de Luca & Stefano Varricchio e John McCammond nos casos por eles estudados.

O conceito de finitude  $\mathcal{J}$ -acima e outros conceitos da teoria de semigrupos podem ser vistos no começo do capítulo 7, podendo ser aprofundados em [5]. Também mostramos que o “frame” das  $\mathcal{R}$ -classes é uma árvore e que existe uma única palavra mais curta na imagem inversa por  $\varphi$  de uma dada  $\mathcal{R}$ -classe. Isto também foi mostrado por Imre Simon em 1970[8] para os casos da conjectura original. John McCammond mostrou em seu trabalho que os subgrupos maximais dos semigrupos de Burnside por ele estudados são cíclicos de ordem  $m$  e mostramos isto também para os semigrupos por nós estudados. Temos alguns resultados originais relativos à estrutura destes semigrupos. Mostramos que a estrutura interna (em particular o tamanho e as transições internas) de uma  $\mathcal{R}$ -classe é determinada exclusivamente pelo mais longo sufixo desta única mais curta palavra descrita acima que é um curto de alguma produção de  $\Sigma$  (se este sufixo não existir a  $\mathcal{R}$ -classe é trivial). Mostramos também que as  $\mathcal{D}$ -classes regulares são aquelas que contêm a classe de equivalência de alguma produção de  $\Sigma$ , sendo que dois elementos destes estão na mesma  $\mathcal{D}$ -classe se e somente se as produções em questão têm a mesma base e seus curtos têm menores períodos que são palavras conjugadas. Mostramos também que as  $\mathcal{H}$ -classes irregulares são triviais.

Fazemos também freqüentes alterações nas definições apresentadas no trabalho de Aldo de Luca & Stefano Varricchio para permitir melhorias nas demonstrações, por motivo de compacidade, ou por questão de estilo.

## Capítulo 2

# Conceitos e Proposições Combinatórias.

Se  $\mathcal{C}$  é um conjunto qualquer e  $\leq$  é uma ordem ou quase-ordem, total ou parcial, definimos o *subconjunto dos máximos* de  $\mathcal{C}$  sob  $\leq$  e o *subconjunto dos mínimos* respectivamente como:  $\max_{\leq}(\mathcal{C}) = \{c \in \mathcal{C} \text{ tal que } \forall d \in \mathcal{C}, c \leq d \implies d \leq c\}$ ; e  $\min_{\leq}(\mathcal{C}) = \{c \in \mathcal{C} \text{ tal que } \forall d \in \mathcal{C}, d \leq c \implies c \leq d\}$ . Quando a ordem for a ordem comum sobre os inteiros, então a mesma poderá ser omitida na notação. Por convenção, e por abuso de linguagem, identificaremos um conjunto de um único elemento com o seu próprio elemento. Se  $R \subseteq \mathcal{C} \times \mathcal{C}$  é uma relação sobre  $\mathcal{C}$ , então  $\text{Dom}(R) \stackrel{\text{def}}{=} \{c \in \mathcal{C} \text{ tal que existe } d \in \mathcal{C} \text{ com } (c, d) \in R\}$  é o *domínio* de  $R$  e  $\text{Im}(R) \stackrel{\text{def}}{=} \{c \in \mathcal{C} \text{ tal que existe } d \in \mathcal{C} \text{ com } (d, c) \in R\}$  é a *imagem* de  $R$ .

Definimos uma *palavra*  $w$  sobre um alfabeto  $A$  como sendo uma *seqüência finita* de elementos de  $A$ . Dizemos que o tamanho  $|w|$  da seqüência é o *comprimento* de  $w$ . Dizemos que  $A^*$  é o conjunto das palavras sobre  $A$  e  $A^k$  é conjunto das palavras sobre  $A$  de comprimento  $k$ . Neste trabalho, manteremos fixo o alfabeto  $A$  e, portanto, somente nos referenciaremos a  $w$  como uma *palavra*. Dizemos que  $\text{Let}(w)$  é o *conjunto das letras* de  $w$ . Assim a palavra *ababbaba* tem comprimento 8 e o conjunto de suas letras é  $\{a, b\}$ . Permitiremos deliberadamente a confusão de letras e palavras de comprimento 1, sem perigo de ambiguidade.

Dadas duas palavras  $u$  e  $v$  quaisquer, definimos a sua concatenação  $uv$  (ou  $u v$ ) como sendo a palavra obtida pelo acréscimo da seqüência  $v$  ao fim da seqüência  $u$ . Observe que  $uv$  assim definida é uma operação, associativa

por sinal. Observemos também que  $|uv| = |u| + |v|$ . Naturalmente, a concatenação de dois conjuntos é o conjunto das concatenações de seus elementos, respeitando-se a ordem. Definimos a quase-ordem  $\leq$  e sua ordem estrita  $<$  sobre as palavras como segue:  $v \leq u \stackrel{\text{def}}{\iff} |v| \leq |u|$ ;  $v < u \stackrel{\text{def}}{\iff} v \leq u$  e  $u \not\leq v \iff |v| < |u|$ . Esta será a ordem implícita sobre duas palavras quaisquer.

Definimos também uma função *potenciação* (denotamos como na potenciação usual) que aplica  $A^* \times \mathbb{IN}$  em  $A^*$  como se segue:  $u^0 = 1$ ;  $u^n = uu^{n-1}$  para  $n \geq 1$ . Definimos  $u^*$  como sendo o conjunto  $u^* \stackrel{\text{def}}{=} \{u^k, k \in \mathbb{IN}\}$  e definimos  $u^+$  como  $u^+ \stackrel{\text{def}}{=} u^* \setminus \{1\}$ . Para  $k \in \mathbb{IN} \setminus \{0\}$ , dizemos que uma palavra  $w$  é uma  $k$ -potência de  $u$ , ou que  $u$  é uma  $k$ -subpotência de  $w$ , quando  $w = u^k$ . Dizemos também que  $w$  é uma  $k$ -potência ou simplesmente uma potência. Definimos também o *grau* de uma palavra  $w$  em  $A^+$  como sendo  $\text{grau}(w) \stackrel{\text{def}}{=} \max(\{k \in \mathbb{IN} \text{ tal que } \exists u \in A^+, w = u^k\})$ . Dizemos que  $w$  é *primitiva* se a mais curta subpotência de  $w$  é  $w$ .

Definiremos algumas funções de  $A^*$  sobre os subconjuntos de  $A^*$  como segue:  $\text{Fat}(w) \stackrel{\text{def}}{=} \{u \in A^* \text{ tal que } w \in A^*uA^*\}$  é o conjunto dos *fatores* de  $w$ ;  $\text{Pref}(w) \stackrel{\text{def}}{=} \{u \in A^* \text{ tal que } w \in uA^*\}$  é o conjunto dos *prefixos* de  $w$ ; e  $\text{Suf}(w) \stackrel{\text{def}}{=} \{u \in A^* \text{ tal que } w \in A^*u\}$  o conjunto de *sufixos* de  $w$ . Se  $k \leq |w|$  então existe um único prefixo de  $w$  de comprimento  $k$  e o denotaremos por  $\text{pref}(w, k)$ . Analogamente,  $\text{suf}(w, k)$  é o *sufixo* de  $w$  de mesmo comprimento. Para  $v \in \text{Suf}(u)$  dizemos que  $uv^{-1} \stackrel{\text{def}}{=} \text{pref}(u, |u| - |v|)$ . Quando  $v \in \text{Pref}(u)$  dizemos que  $v^{-1}u \stackrel{\text{def}}{=} \text{suf}(u, |u| - |v|)$ . Seja  $k \in \mathbb{IN}$  e  $0 < k \leq |u|$  definimos  $uA^{-k} \stackrel{\text{def}}{=} \text{pref}(u, |u| - k)$  e também  $A^{-k}u \stackrel{\text{def}}{=} \text{suf}(u, |u| - k)$ . Por simplicidade de notação, definimos  $uv^{-k} \stackrel{\text{def}}{=} u(v^k)^{-1}$ . Definimos o *encaixe* de duas palavras  $u$  e  $v$  como:  $u \rightleftharpoons v \stackrel{\text{def}}{=} \max(\text{Suf}(u) \cap \text{Pref}(v))$ , ou seja, a palavra de maior comprimento que seja sufixo de  $u$  e prefixo de  $v$  simultaneamente.

Dizemos que duas palavras  $u$  e  $u'$  são *conjugadas* se  $\exists v, v' \in A^*$  tais que  $u = vv'$  e  $u' = v'v$ . A relação definida pelos pares de palavras conjugadas é uma relação de equivalência.

Dizemos que  $u \in A^+$  (possivelmente mais comprido que  $w$ ) é um *período* de  $w$  quando  $w \in \text{Fat}(u^*)$ . Neste caso também dizemos que  $i = |u|$  é um *período* de  $w$ . Quando este inteiro  $i$  é mínimo, então dizemos que este é o *menor período* de  $w$  e denotamos:  $i = \text{per}(w)$ . Permitimo-

nos dizer que este  $u$  é um menor período de  $w$ . Se  $u$  for um período de  $w$ , então definimos a *freqüência* de  $u$  (ou de seu comprimento) em  $w$  por  $\text{freq}(w, u) \stackrel{\text{def}}{=} \text{freq}(w, |u|) \stackrel{\text{def}}{=} |w|/|u|$  que, intuitivamente, corresponde ao número de repetições de  $u$  em  $w$ . Definimos ainda o *índice* de  $w$  como sendo a freqüência de seu menor período:  $\text{índice}(w) \stackrel{\text{def}}{=} \text{freq}(w, \text{per}(w)) = \max(\{\text{freq}(w, u) \text{ tal que } u \text{ é período de } w\})$ .

Seja  $u = abcab$  e seja  $v = bcaba$ . A concatenação de  $u$  e  $v$  foi convencionalmente assumida como sendo a palavra  $uv = abcabbcaba$ , obtida concatenando-se  $v$  à direita de  $u$ . Esta escolha é unilateral e poderíamos também ter definido como sendo a concatenação à esquerda de  $u$ . Neste caso (chamamos de caso *dual*), teríamos que o que antes era sufixo viraria prefixo e o que era prefixo viraria sufixo. Uma consequência deste fato, a grosso modo, é que se uma propriedade vale para sufixos, então vale para prefixos também. Dizemos que prefixos e sufixos são *conceitos duais*. Assim sendo, mencionaremos as proposições somente em termos de sufixos e a propriedade dual deve ser assumida como verdadeira também.

As duas proposições sobre sufixos, prefixos e fatores que se seguem são básicas e conhecidas, não sendo portanto demonstradas.

**Proposição 2.1** *Sejam  $w, u, v, u', v' \in A^*$  tais que  $w = u'u = v'v$ . Então, existe  $x \in A^*$  tal que  $u = xv$  e  $v' = u'x$  se e só se  $|v| \leq |u|$  se e só se  $|u'| \leq |v'|$ . Em particular,  $v \in \text{Suf}(u)$  ou  $u \in \text{Suf}(v)$ .*

**Proposição 2.2** *Se  $u \in \text{Pref}(w), v \in \text{Suf}(w)$  e  $|u| + |v| \leq |w|$  então  $u \in \text{Pref}(wv^{-1}), v \in \text{Suf}(u^{-1}w)$  e  $u^{-1}(wv^{-1}) = (u^{-1}w)v^{-1}$ . Em particular,  $w = uv \iff |u| + |v| = |w|$ .*

Devido ao fato de que se  $x \in \text{Suf}(u) \cap \text{Pref}(v)$  então  $(ux^{-1})v = u(x^{-1}v)$  permitimo-nos representar  $(ux^{-1})v$  por  $ux^{-1}v$  quando  $x \in \text{Suf}(u) \cap \text{Pref}(v)$ . Devido à proposição 2.2, permitimo-nos representar  $(u^{-1}w)v^{-1}$  por  $u^{-1}wv^{-1}$  quando  $u \in \text{Pref}(w)$  e  $v \in \text{Suf}(w)$ .

**Proposição 2.3** *Seja  $u \in A^+$  um período de  $w \in A^*$  e seja  $k \in \mathbb{N}$  mínimo tal que  $w \in \text{Fat}(u^k)$ . Então existem  $x, y \in A^*$  tais que  $u^k = xwy$  com  $x \in \text{Pref}(u), y \in \text{Suf}(u)$  e  $0 \leq |x|, |y| < |u|$ . Se além disso  $k \geq 2$ , então  $u^{k-2} \in \text{Fat}(w)$ .*

*Demonstração.*

Vamos provar a primeira parte da tese. Sejam  $x, y \in A^*$  tais que  $u^k = xwy$ . Temos que  $u, y \in \text{Suf}(u^k)$ . Como  $u \in \text{Suf}(y)$  implica que  $u^{k-1} = xw(yu^{-1})$  que é uma contradição com a minimalidade de  $k$ , usando a proposição 2.1, temos que  $0 \leq |y| < |u|$  e  $y \in \text{Suf}(u)$ . De maneira dual temos que  $x \in \text{Pref}(u)$  e  $0 \leq |x| < |u|$ .

Vamos provar a segunda parte da tese. Admita que  $k \geq 2$ . Temos que  $u^{k-1}, wy \in \text{Suf}(u^k)$ . Devido à minimalidade de  $k$  temos que  $wy \notin \text{Suf}(u^{k-1})$  e, usando a proposição 2.1, temos que  $|u^{k-1}| < |wy|$  e que  $u^{k-1} \in \text{Suf}(wy)$ . Como  $y \in \text{Suf}(u) \subseteq \text{Suf}(u^{k-1})$ , então temos que  $u^{k-1}y^{-1} \in \text{Suf}(w)$ . Como  $|y| < |u|$ , então  $|u^{k-1}y^{-1}| = (k-1)|u| - |y| > (k-2)|u|$ . Ora,  $u^{k-1}y^{-1}, u^{k-2} \in \text{Pref}(u^{k-1})$ , logo, usando a proposição 2.1, temos que  $u^{k-2} \in \text{Pref}(u^{k-1}y^{-1})$ . Portanto,  $u^{k-2} \in \text{Fat}(u^{k-1}y^{-1}) \subseteq \text{Fat}(w)$ . ■

**Proposição 2.4** *Seja  $w$  uma  $k$ -potência, para  $k \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ . Então  $k$  divide  $|w|$  e  $w = \text{pref}(w, |w|/k)^k = \text{suf}(w, |w|/k)^k$ .*

*Demonstração.*

Seja  $u$  tal que  $w = u^k$ . A demonstração é imediata uma vez que  $|w| = k|u|$ ,  $u = \text{pref}(u^k, |u|) = \text{pref}(w, |w|/k)$ . Analogamente temos que  $u = \text{suf}(w, |w|/k)$ . ■

As duas proposições que se seguem são de imediata demonstração a partir das definições.

**Proposição 2.5** *Para toda palavra  $v$ , para todo inteiro positivo  $k$ , temos que  $\text{Fat}(v^*) = \text{Fat}((v^k)^*)$ . Em particular, dada uma palavra  $w$ , temos que  $v$  é período de  $w$  se e só se toda potência (ou subpotência) de  $v$  é período de  $w$  se e só se existe uma potência (subpotência) de  $v$  que é período de  $w$ .*

**Proposição 2.6** *Se  $w$  é potência de  $u$  então  $u$  é período de  $w$ .*

A recíproca do proposição anterior não é, geralmente, verdadeira. Veremos agora uma condição necessária e suficiente para que isto aconteça.

**Proposição 2.7** *Seja  $u$  um período de  $w$ . Então  $w$  é uma  $k$ -potência de algum conjugado de  $u$  se e só se  $\text{freq}(w, u) = k \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ .*

*Demonstração.*

Suponha que  $w$  seja uma  $k$ -potência de  $u'$  onde  $u'$  é um conjugado de  $u$  e  $k \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ . Neste caso  $w = u'^k$  e  $|u'| = |u|$ . Assim  $\text{freq}(w, u) = |w|/|u| = |u'|k/|u| = k$ .

Sendo  $k = \text{freq}(w, u)$ , suponha que  $k \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ . Assim  $|w| = k|u|$ . Tome  $k'$  mínimo tal que  $w \in \text{Fat}(u^{k'})$ . Sejam  $x, y \in A^*$  tais que  $u^{k'} = xwy$ . Usando a proposição 2.3, temos que  $x \in \text{Pref}(u)$ ,  $y \in \text{Suf}(u)$  e  $0 \leq |x|, |y| < |u|$ . Nestas condições temos que  $(k' - k)|u| = |u^{k'}| - k|u| = |xwy| - |w| = |x| + |y| < 2|u|$  e portanto  $k' - k \in \{0, 1\}$ . Se  $k' = k$  então  $x = y = 1$ ,  $w = u^k$  e  $w$  é uma  $k$ -potência de um conjugado de  $u$ . Se  $k' - k = 1$  então concluímos que  $|x| + |y| = |u|$  e, usando a proposição 2.2, temos que  $u = xy$ . Neste contexto, temos que  $w = x^{-1}u^{k'}y^{-1} = x^{-1}(xy)^{k+1}y^{-1} = (yx)^k$  e, portanto,  $w$  é uma  $k$ -potência de  $yx$  que é um conjugado de  $u$ . ■

**Proposição 2.8** *A palavra  $u'$  é conjugada de  $u$  se e só se  $u' \in \text{Fat}(u^*) \cap A^{|u|}$  se e só se  $u' \in \text{Fat}(u^2) \cap A^{|u|}$ .*

*Demonstração.*

Admita  $v, v' \in A^*$  tais que  $u = vv'$  e  $u' = v'v$ . Então  $u^2 = vv'vv' = vv'v'$  e, portanto,  $u' \in \text{Fat}(u^2) \cap A^{|u|} \subseteq \text{Fat}(u^*) \cap A^{|u|}$ .

Tome  $u' \in \text{Fat}(u^*) \cap A^{|u|}$ . Tome  $k > 0$  mínimo segundo o qual  $u' \in \text{Fat}(u^k) \cap A^{|u|}$ . Sejam  $v, v' \in A^*$  tais que  $u^k = vv'u'$ . Usando a proposição 2.3, temos que  $v \in \text{Pref}(u)$ ,  $v' \in \text{Suf}(u)$  e  $0 \leq |v|, |v'| < |u|$ . Assim  $|u^k| = |v| + |v'| + |u'| < 3|u|$ . Donde  $k = 1$  ou  $k = 2$  e  $\text{Fat}(u^*) \cap A^{|u|} \subseteq \text{Fat}(u^2) \cap A^{|u|}$ . Se  $k = 1$  então  $v = v' = 1$ , e  $u' = u$  é conjugado de  $u$ , trivialmente. Admitamos  $k = 2$  e  $|v| + |v'| = |u|$ . Como  $|v| + |v'| = |u|$ , usando a proposição 2.2, temos que  $u = vv'$  e, portanto,  $u' = v^{-1}u^2v'^{-1} = v'v$ . Assim  $u$  e  $u'$  são conjugados. ■

A proposição 2.8 nos permite relacionar os conceitos de conjugado e período. Embora não seja o nosso objetivo, podemos desenvolver esta proposição de modo a caracterizar o conjunto dos conjugados de uma palavra. Podemos mostrar que o conjunto dos conjugados de  $u$  é  $\text{Fat}(u \text{ pref}(u, |u|/\text{grau}(u) - 1)) \cap A^{|u|}$  e sua cardinalidade é  $|u|/\text{grau}(u)$ .

Faremos algumas observações sobre os conjugados dos períodos.

**Proposição 2.9** *Sejam  $u$  e  $u'$  conjugados. Então  $\text{Fat}(u^*) = \text{Fat}(u'^*)$ , em particular, dada uma palavra  $w$  qualquer, temos que  $u$  é um período de  $w$  se e só se  $u'$  é um período de  $w$ .*

*Demonstração.*

Sejam  $v, v'$  tais que  $u = vv'$  e  $u' = v'v$ . Então teremos  $\text{Fat}(u^k) = \text{Fat}((vv')^k) \subseteq \text{Fat}(v'(vv')^k v) = \text{Fat}(u'^{k+1})$ . Assim  $\text{Fat}(u^*) \subseteq \text{Fat}(u'^*)$  e, analogamente,  $\text{Fat}(u'^*) \subseteq \text{Fat}(u^*)$  e, portanto,  $\text{Fat}(u'^*) = \text{Fat}(u^*)$ . Naturalmente, então,  $w \in \text{Fat}(u'^*) \iff w \in \text{Fat}(u^*)$ . ■

Uma investigação interessante seria a de verificar se a recíproca vale. A resposta é não. Ela vale para períodos mais curtos que a palavra, como veremos na proposição abaixo.

**Proposição 2.10** *Sejam  $u$  e  $u'$  dois períodos de  $w$  satisfazendo:  $|u| = |u'| \leq |w|$ . Então  $u$  e  $u'$  são conjugados.*

*Demonstração.*

Tome  $u'' \in \text{Fat}(w) \cap A^{|u|}$ . Ora,  $|u| = |u'|$  e, usando a proposição 2.12, temos que  $u''$  é conjugado de  $u$  como também de  $u'$ . Por transitividade temos que  $u$  e  $u'$  são conjugados. ■

**Proposição 2.11** *Sejam  $u$  e  $u'$  dois conjugados. Se  $u$  é uma  $k$ -potência de  $x$  então  $u'$  é uma  $k$ -potência de um conjugado de  $x$ . Em particular,  $\text{grau}(u) = \text{grau}(u')$ .*

*Demonstração.*

Sejam  $x \in A^+$  e  $k \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$  tais que  $u = x^k$  e  $u^2 = x^{2k}$ . Da proposição 2.6 temos que  $x$  é um período de  $u$  e de  $u^2$ . Da proposição 2.8 temos que  $u' \in \text{Fat}(u^2) \cap A^{|u|}$  e pela proposição 2.22 temos que  $x$  é período de  $u'$ . Ora,  $\text{freq}(u', x) = |u'|/|x| = |u|/|x| = k \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$  e, usando a proposição 2.7, temos que  $u'$  é uma  $k$ -potência de um conjugado (chamemo-lo de  $x'$ ) de  $x$ . Assim  $u' = x'^k$  e  $\text{grau}(u') \geq \text{grau}(u)$ . Analogamente temos o outro sentido da desigualdade e, portanto, temos que  $\text{grau}(u) = \text{grau}(u')$ . ■

As proposições que se seguem agora se referem a fatores que são períodos.

**Proposição 2.12** *Seja  $u$  um período de  $w$  satisfazendo  $|u| \leq |w|$  e seja  $u'$  um fator de  $w$  de mesmo comprimento que  $u$ . Então  $u'$  é um conjugado de  $u$  e também é período de  $w$ .*

*Demonstração.*

Como  $u' \in \text{Fat}(w) \subseteq \text{Fat}(u^*)$  e  $|u'| = |u|$ , temos que  $u' \in \text{Fat}(u^*) \cap A^{|u|}$ . Usando a proposição 2.8, teremos que  $u'$  é um conjugado de  $u$  e, pela proposição 2.9, também é período de  $w$ . ■

Observe que a proposição anterior não nos garante que  $u$  seja um fator de  $w$  mas somente um conjugado seu. De fato isto nem sempre ocorre. A proposição que se segue nos dá uma condição suficiente para que isto ocorra.

**Proposição 2.13** *Seja  $u$  um período de  $w$ . Se  $\text{freq}(w, u) \geq 2$  então  $u \in \text{Fat}(w)$ .*

*Demonstração.*

Tome  $k$  mínimo tal que  $w \in \text{Fat}(u^k)$  e sejam  $x, y \in A^*$  tais que  $u^k = xwy$ . Temos que  $2 \leq \text{freq}(w, u) = |w|/|u| = |x^{-1}u^ky^{-1}|/|u| = k - (|x| + |y|)/|u|$ . Se  $k = 2$  então  $x = y = 1$ ,  $w = u^2$  e obviamente  $u \in \text{Fat}(w)$ . Admita que  $k \geq 3$ . Usando a proposição 2.3, temos que  $u \in \text{Fat}(u^{k-2}) \subseteq \text{Fat}(w)$ . ■

**Proposição 2.14** *Seja  $u \in \text{Suf}(w) \setminus \{1\}$ . Então  $u$  é período de  $w$  se e só se  $wu^{-1} \in \text{Suf}(w)$ .*

*Demonstração.*

Admita que  $u$  seja período de  $w$ . Seja  $k \in \mathbb{N}$  tal que  $w \in \text{Fat}(u^k)$ . Sejam  $x, y \in A^*$  tais que  $u^k = xwy$ . Assim  $xwyu = u^{k+1} = uxwy = ux(wu^{-1})uy$  e, portanto,  $xw = \text{pref}(u^{k+1}, |x| + |w|) = ux(wu^{-1})$ . Como  $|(wu^{-1})| < |w|$ , usando a proposição 2.1, temos que  $wu^{-1} \in \text{Suf}(w)$ .

Admita que  $wu^{-1} \in \text{Suf}(w)$ . Seja  $k = \lfloor |w|/|u| \rfloor$ . Tome  $k' \in \mathbb{N}$ ,  $1 \leq k' \leq k$ . Provaremos, por indução em  $k'$ , que  $u^k \in \text{Suf}(w)$  e que  $wu^{-k} \in \text{Suf}(w)$ . Para  $k' = 1$  é imediato pois  $u \in \text{Suf}(w)$  e  $wu^{-1} \in \text{Suf}(w)$  por hipótese. Admita  $1 \leq k' < k$  e que  $wu^{-k'} \in \text{Suf}(w)$ . Neste caso  $|wu^{-k'}| = |w| - k'|u| \geq (k - k')|u| \geq |u|$ . Como  $u, wu^{-k'} \in \text{Suf}(w)$ , usando a proposição 2.1, temos  $u \in \text{Suf}(wu^{-k'})$  e, portanto, temos que  $u^{k'+1} \in \text{Suf}(w)$ . Como  $wu^{-k'} \in \text{Suf}(w)$ , então teremos que  $wu^{-(k'+1)} \in \text{Suf}(wu^{-1}) \subseteq \text{Suf}(w)$ .

Desta maneira temos que  $wu^{-k}, u \in \text{Suf}(w)$  e como  $|wu^{-k}| \leq |u|$ , usando a proposição 2.1, temos que  $wu^{-k} \in \text{Suf}(u)$ . Portanto  $w \in \text{Suf}(u^{k+1}) \subseteq \text{Suf}(u^*) \subseteq \text{Fat}(u^*)$ . ■

**Corolário 2.15** *Seja  $u \in \text{Suf}(w)$ . Então  $u$  é período de  $w$  se e só se  $w \in \text{Suf}(u^*)$ . Neste caso  $w \in \text{Suf}(u^{\lfloor \text{freq}(w,u) \rfloor})$  e  $u^{\lfloor \text{freq}(w,u) \rfloor} \in \text{Suf}(w)$ .*

**Proposição 2.16** *Sejam  $w \in A^+$  e  $u, v \in \text{Suf}(w)$  dois períodos de  $w$  tais que  $|u| > |v|$ . Então  $uv^{-1}$  é período de  $wv^{-1}$ .*

*Demonstração.*

De  $u \in \text{Suf}(w)$  e  $u$  é período de  $w$  temos, pela proposição 2.14, que  $wu^{-1} \in \text{Suf}(w)$ . Analogamente temos que  $wv^{-1} \in \text{Suf}(w)$ . Como  $|u| > |v|$ , então temos que  $|wv^{-1}| > |wu^{-1}|$ , donde  $wu^{-1} \in \text{Suf}(wv^{-1})$  devido à proposição 2.1. Também temos que  $v \in \text{Suf}(u)$  e  $uv^{-1}$  é definido. Como  $|u| > |v|$ , temos que  $wv^{-1} = (wu^{-1})(uv^{-1})$  e, portanto, temos que  $uv^{-1} \in \text{Suf}(wv^{-1}) \setminus \{1\}$  e que  $(wv^{-1})(uv^{-1})^{-1} = wu^{-1} \in \text{Suf}(wv^{-1})$ . Então, pela proposição 2.14, temos que  $uv^{-1}$  é período de  $wv^{-1}$ . ■

Observe que  $\text{mdc}(|u|, |v|) \leq |u|, |v|$ . Donde temos que  $|u| + |v| - \text{mdc}(|u|, |v|) \geq |u|, |v|, \text{mdc}(|u|, |v|)$ .

**Teorema 2.17 (Teorema de Fine & Wilf)** *Sejam  $u'$  e  $v'$  dois períodos de  $w$ . Admita que  $|w| \geq |u'| + |v'| - \text{mdc}(|u'|, |v'|)$ . Então podemos definir  $x = \text{suf}(w, \text{mdc}(|u'|, |v'|))$ ,  $u = \text{suf}(w, |u'|)$  e  $v = \text{suf}(w, |v'|)$ . Então  $x$  é um período de  $w$ ;  $u = x^{|u|/|x|}$  e  $u'$  é uma  $(|u|/|x|)$ -potência de um conjugado de  $x$ ;  $v = x^{|v|/|x|}$  e  $v'$  é uma  $(|v|/|x|)$ -potência de um conjugado de  $x$ .*

*Demonstração.*

Pela proposição 2.12, temos que  $u$  e  $v$  são períodos de  $w$ .

Admita que  $|w| \geq |u| + |v| - \text{mdc}(|u|, |v|)$ . Admitamos, sem perda de generalidade, que  $|u| \geq |v|$ . Então  $|x| \leq |v| \leq |u| \leq |w|$  e, usando a proposição 2.1, temos que  $x \in \text{Suf}(v) \subseteq \text{Suf}(u) \subseteq \text{Suf}(w)$ .

Provaremos por indução em  $\max(|u|, |v|)$ . Admita que  $|u| = 1$ . Então  $|u| = |v| = 1$ ,  $x = v = u$  e a proposição se torna trivial.

Admita que  $|u| > 1$ .

Admita que  $|v|$  divide  $|u|$ . Então temos que  $x = v$ , portanto  $x$  é período de  $w$  e, naturalmente,  $v$  é uma potência de  $x$ . Assim, usando

a proposição 2.22, temos que  $x = v$  é um período de  $u \in \text{Fat}(w)$ . Como  $\text{freq}(u, x) = |u|/|v| \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ , usando a proposição 2.7, temos que  $u$  é uma  $(|u|/|x|)$ -potência de um conjugado de  $x$ . Pela proposição 2.4, este conjugado é  $\text{suf}(u, |x|) = \text{suf}(w, |x|) = x$ .

Admitamos pois que  $|v|$  não divide  $|u|$ . Assim  $|x| < |v| < |u| < |w|$ . Usando a proposição 2.16, temos que  $uv^{-1}$  é período de  $wv^{-1}$ . Observe que  $uv^{-1} \in \text{Suf}((wu^{-1})(uv^{-1})) = \text{Suf}(wv^{-1})$ . Usando a proposição 2.22, temos que  $v$  é período de  $wv^{-1}$  e, usando a proposição 2.14, temos que  $wv^{-1} \in \text{Suf}(w)$ . Ora,  $|x| = \text{mdc}(|u|, |v|) = \text{mdc}(|u| - |v|, |v|) = \text{mdc}(|uv^{-1}|, |v|)$ , portanto  $|wv^{-1}| = |w| - |v| \geq |u| + |v| - \text{mdc}(|u|, |v|) - |v| = |uv^{-1}| + |v| - \text{mdc}(|uv^{-1}|, |v|) \geq |uv^{-1}|, |v|, |x|$ . Ora, usando a proposição 2.1, temos que  $x, v \in \text{Suf}(wv^{-1})$ . Como  $\max(|uv^{-1}|, |v|) < \max(|u|, |v|) = |u|$ , usando a hipótese de indução, temos que  $v = x^{|v|/|x|}$  e que  $uv^{-1} = x^{|uv^{-1}|/|x|}$ . Assim  $u = (uv^{-1})v = x^{|uv^{-1}|/|x|}x^{|v|/|x|} = x^{|u|/|x|}$ . Usando a proposição 2.5, concluímos que  $x$  é um período de  $w$ .

Quanto a  $u'$  e  $v'$  serem potências de conjugados de  $x$ , segue imediatamente da proposição 2.11. ■

A condição sobre o comprimento de  $|w|$  acima é a melhor possível. Neste trabalho, no entanto, como  $\text{mdc}(|u|, |v|)$  pode ser muito pequeno relativamente a  $|u| + |v|$ , desprezaremos aquela parcela.

As três proposições seguintes relacionam os conceitos de menor período e primitividade.

**Proposição 2.18** *Se  $u$  é um menor período de  $w$  então  $u$  é primitiva.*

*Demonstração.*

Seja  $u = v^k$ . Então, pela proposição 2.5, temos que este  $v$  é um período de  $w$ . Onde  $|v| \geq \text{per}(w) = |u| = |v^k| = k|v|$  e portanto  $k = 1$ . Assim  $\text{grau}(u) = 1$  e  $u$  é primitiva. ■

**Proposição 2.19** *Seja  $u$  primitiva um período de  $w$ . Seja  $v$  um período de  $w$ . Se  $|v| < |u|$ , então  $|w| < |u| + |v|$ .*

*Demonstração.*

Admita que  $|v| < |u|$ . Se  $|w| \geq |u| + |v|$ , usando o Teorema de Fine & Wilf, temos que  $\text{mdc}(|u|, |v|)$  é um período de  $w$ . Pela proposição 2.12, temos que  $u' = \text{suf}(w, |u|)$  é um conjugado de  $u$ . Como  $\text{mdc}(|u|, |v|)$  é período de

$w$ , existe  $x \in A^+$  tal que  $|x| = \text{mdc}(|u|, |v|)$  e  $u' \in \text{Fat}(w) \subseteq \text{Fat}(x^*)$ . Assim temos que  $\text{mdc}(|u|, |v|)$  é período também de  $u'$ . Usando a proposição 2.7 temos que  $u'$  é uma  $(|u|/\text{mdc}(|u|, |v|))$ -potência. Como  $u'$  é primitiva, pela proposição 2.11, então  $\text{grau}(u') = 1$  e  $|u|/\text{mdc}(|u|, |v|) = 1$ . Portanto  $|u| \leq |v|$  que é uma contradição. ■

**Corolário 2.20** *Seja  $u$  primitiva um período de  $w$ . Então  $\text{freq}(w, u) \geq 2$  implica que  $u$  é um menor período de  $w$ .*

*Demonstração.*

Se, por absurdo,  $u$  não for um menor período de  $w$ , então existe  $v \in A^*$  um menor período de  $w$  com  $|v| < |u|$ . Usando a proposição 2.19, temos que  $|w| < |u| + |v| < 2|u|$ , portanto  $\text{freq}(w, u) = |w|/|u| < 2$ . O que contradiz com as hipóteses. ■

**Teorema 2.21** *O conjunto das palavras das quais  $u$  é período é o mesmo conjunto das palavras das quais  $v$  é período se e só se as menores subpotências de  $u$  e  $v$  forem conjugadas.*

*Demonstração.*

Observe que o conjunto das palavras das quais  $u$  é período é exatamente  $\text{Fat}(u^*)$ . Sejam  $x$  e  $y$  as menores subpotências de  $u$  e  $v$  respectivamente. Pela proposição 2.5, temos que  $\text{Fat}(u^*) = \text{Fat}(x^*)$  e que  $\text{Fat}(v^*) = \text{Fat}(y^*)$ .

Admita que  $x$  e  $y$  sejam conjugadas. Pela proposição 2.9, temos que  $\text{Fat}(y^*) = \text{Fat}(x^*)$ . Assim sendo, temos que  $\text{Fat}(u^*) = \text{Fat}(v^*)$ .

Admita que  $\text{Fat}(u^*) = \text{Fat}(v^*)$ . Assim podemos escolher uma palavra  $w$  em  $\text{Fat}(y^*) = \text{Fat}(x^*)$  tal que  $|w| \geq 2 \max(\{|x|, |y|\})$ . Como  $x$  e  $y$  são menores subpotências, então são primitivas e, pelo corolário 2.20, temos que são menores períodos de  $w$  e, portanto, têm o mesmo comprimento. Assim  $x \in \text{Fat}(x^*) \cap A^{|x|} = \text{Fat}(y^*) \cap A^{|y|}$  e, pela proposição 2.8, temos que  $x$  e  $y$  são conjugadas. ■

As duas proposições seguintes tratam da transmissão de periodicidade para os fatores.

**Proposição 2.22** *Seja  $w \in A^*$  com período  $u$  e seja  $w'$  um fator de  $w$ . Então  $w'$  tem período  $u$  e  $\text{per}(w') \leq \text{per}(w)$ .*

*Demonstração.*

É imediato uma vez que  $w' \in \text{Fat}(w) \subseteq \text{Fat}(u^*)$  e que o mesmo ocorrerá para um menor período de  $w$ . ■

A proposição 2.22 é de fato imediata. Não vale, em geral, a igualdade  $\text{per}(w') = \text{per}(w)$ . A proposição 2.23 nos dá uma condição suficiente para que isto ocorra.

**Proposição 2.23** *Seja  $u$  um menor período de  $w$ . Seja  $w' \in \text{Fat}(w)$ . Se  $|w'| \geq 2|u|$  então  $u$  continuará sendo um menor período de  $w'$ .*

*Demonstração.*

A partir da proposição 2.18 temos que  $u$  é primitiva. Da proposição 2.22 temos que  $u$  é período de  $w'$  e, usando o corolário 2.20, temos que  $u$  é um menor período de  $w'$ . ■

A recíproca da proposição 2.22 certamente não vale. A proposição 2.24 nos dá uma condição para que, dado um período de um prefixo e um sufixo de uma palavra, também seja um período da palavra inteira.

**Proposição 2.24** *Sejam  $w, u, u', v, v' \in A^*$  tais que  $w = uu' = v'v$ . Seja  $x$  um período de  $u$  e  $x'$  um período de  $v$  com  $|x| = |x'|$ . Se  $|u| + |v| \geq |w| + |x|$  então  $x$  e  $x'$  são períodos conjugados de  $w$ .*

*Demonstração.*

Admita que  $|u| + |v| \geq |w| + |x|$ . Seja  $x'' = \text{suf}(u, |x|)$ . Assim, temos que  $x''u' \in \text{Suf}(uu') = \text{Suf}(w)$ . Como  $|x''u'| = |x| + |w| - |u| \leq |v|$  e  $v \in \text{Suf}(w)$ , usando a proposição 2.1, então temos que  $x''u' \in \text{Suf}(v)$  e  $x'' \in \text{Fat}(v)$ . Usando a proposição 2.12, temos que  $x, x'$  e  $x''$  são palavras conjugadas e que  $x''$  é período de  $u$  e de  $v$  e, usando a proposição 2.22, temos que também é período de  $x''u'$ . Assim, pelo corolário 2.15, temos que existem naturais  $k$  e  $k'$  tais que  $u \in \text{Suf}(x''^k)$  e  $x''u' \in \text{Pref}(x''^{k'})$ . Assim, temos que  $u' \in \text{Pref}(x''^{k'-1})$  e, portanto,  $uu' \in \text{Fat}(x''^k x''^{k'-1}) \subseteq \text{Fat}(x''^*)$  e  $x''$ , mas também  $x$  e  $x'$  devido à proposição 2.9, é período de  $uu' = w$ . ■

**Proposição 2.25** *Seja  $k \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$  e  $k' \in \mathbb{N}$ . Seja  $x$  um período de  $w = ux^k v = u'x'^{k'} v'$ , com  $|x| = |x'|$ . Então  $ux^k v = u'x'^{k'} v'$  e  $x$  é período de  $ux^k v$ .*

*Demonstração.*

Seja  $y = \text{suf}(w, |x|)$ . Devido à proposição 2.12, temos que  $x, x'$  e  $y$  são períodos conjugados de  $w$  e, pela proposição 2.22, também de  $ux, ux^k$  e  $xv$ . Usando o corolário 2.15, temos que existem  $i$  e  $j$  tais que  $ux \in \text{Suf}(x^i)$ ,  $xv \in \text{Pref}(x^j)$  e  $ux^{k'}v \in \text{Fat}(x^{i-1}x^{k'}x^{j-1}) \subseteq \text{Fat}(x^*)$ . Assim  $x$ , mas também  $y$  devido à proposição 2.9, é período de  $ux^{k'}v$ . Analogamente,  $x'$  e  $y$  são períodos de  $u'x'^{k'}v'$ .

Vamos mostrar que  $ux^{k'}v = u'x'^{k'}v'$ . Seja  $i = |u'x'^{k'}v'| = |u'x'^{k'}v'| - (k - k')|x'| = |ux^k v| - (k - k')|x| = |ux^{k'}v|$ . Admita que  $k' > 0$ . Como  $y, xv \in \text{Suf}(w)$  e, como  $|y| = |x| \leq |xv|$ , usando a proposição 2.1, temos que  $y \in \text{Suf}(xv) \subseteq \text{Suf}(ux^{k'}v)$ . Devido ao corolário 2.15, temos que  $ux^{k'}v = \text{suf}(y^{\lceil i/|y| \rceil}, i)$ . Analogamente, temos que  $u'x'^{k'}v' = \text{suf}(y^{\lceil i/|y| \rceil}, i) = ux^{k'}v$ . Admita que  $k' = 0$ . Devido à proposição 2.5, temos que  $x^k$  é período de  $ux^k$  e, devido à proposição 2.14, temos que  $u \in \text{Suf}(ux^k)$ . Assim  $uv = \text{suf}(w, i)$ . Analogamente,  $u'v' = \text{suf}(w, i) = uv$ . ■

A proposição que se segue relaciona os conceitos de índice e grau das palavras.

**Proposição 2.26** *Se  $w$  é não primitiva, então  $\text{indice}(w) = \text{grau}(w)$ .*

*Demonstração.*

Se  $w$  é não primitiva, então  $\text{grau}(w) \geq 2$ . Seja  $u \in A^*$  tal que  $w = u^{\text{grau}(w)}$ . Tome  $v \in A^*$  tal que  $u = v^{\text{grau}(u)}$ . Assim temos que  $w = u^{\text{grau}(w)} = v^{\text{grau}(u)\text{grau}(w)}$ . Pela definição de  $\text{grau}(w)$ , temos que  $\text{grau}(w) \geq \text{grau}(u)\text{grau}(w)$ , donde  $\text{grau}(u) = 1$  e  $u$  é primitiva. Usando a proposição 2.6, temos que  $u$  é período de  $w$ . Temos ainda que  $\text{freq}(w, u) = |w|/|u| = |u^{\text{grau}(w)}|/|u| = \text{grau}(w) \geq 2$ . Usando o corolário 2.20 teremos que  $|u| = \text{per}(w)$  e portanto  $\text{indice}(w) = \text{freq}(w, u) = \text{grau}(w)$ . ■

A seguinte proposição nos dá uma propriedade interessante relativa ao encaixe de duas palavras e nos permite demonstrar a proposição 2.28:

**Proposição 2.27** *Temos que  $u(u \rightleftharpoons v)^{-1}v = \min(uA^* \cap A^*v)$ .*

*Demonstração.*

Temos que  $u(u \rightleftharpoons v)^{-1}v \in uA^* \cap A^*v$  pois  $u \in \text{Pref}(u((u \rightleftharpoons v)^{-1}v))$  e  $v \in \text{Suf}((u \rightleftharpoons v)^{-1}v)$ .

Admita que exista  $x \in uA^* \cap A^*v$  satisfazendo  $|x| \leq |u(u \rightleftharpoons v)^{-1}v| \leq |u| + |v|$ . Nestas condições, existem  $u', v' \in A^*$  tais que  $x = u'v = uv'$  com  $|v'| \leq |x| - |u| \leq |v|$ ,  $|u'| \leq |x| - |v| \leq |u|$  e  $|v'| + |u'| = 2|x| - |u| - |v| \leq |x|$ . Usando a proposição 2.2, temos que existe  $y \in A^*$  tal que  $y = u'^{-1}(xv'^{-1}) = u'^{-1}u \in \text{Suf}(u)$ ,  $y = (u'^{-1}x)v'^{-1} = vv'^{-1} \in \text{Pref}(v)$  e  $|y| = |x| - |u'| - |v'| = |x| - (|x| - |v|) - (|x| - |u|) = |u| + |v| - |x| \geq |u| + |v| - |u(u \rightleftharpoons v)^{-1}v| = |u \rightleftharpoons v|$ . Assim  $|u \rightleftharpoons v| \leq |y|$  e, pela definição de encaixe,  $|y| \leq |u \rightleftharpoons v|$ . Donde  $y = \text{suf}(u, |u \rightleftharpoons v|) = |u \rightleftharpoons v|$  e segue imediato que  $x = |u(u \rightleftharpoons v)^{-1}v|$ . ■

A seguinte proposição será freqüentemente usada nas demonstrações do capítulo 6:

**Proposição 2.28** *Sejam  $\mu, x, \eta, \mu', x', \eta' \in A^*$  tais que  $\mu x \eta = \mu' x' \eta'$ . Admita que  $|\mu| \leq |\mu'|$ .*

1. *Se  $|\eta| \leq |\eta'|$  então existem  $u, v \in A^*$  tais que:  $\mu u = \mu'$ ,  $v \eta = \eta'$ ,  $x = ux'v$ , e portanto  $x' \in \text{Fat}(x)$ .*
2. *Se  $|\eta| \geq |\eta'|$  então existem  $u, v \in A^*$  tais que:  $\mu u = \mu'$ ,  $\eta = v \eta'$ ,  $xv = ux'$ ,  $|u| \geq |x| - |x \rightleftharpoons x'|$  e  $|v| \geq |x'| - |x \rightleftharpoons x'|$ .*

*Demonstração.*

Usando a proposição 2.1, podemos escolher  $u \in A^*$  tal que  $\mu' = \mu u$  e  $ux'\eta' = x\eta$ .

Admita que  $|\eta| \leq |\eta'|$ . Como  $ux'\eta' = x\eta$ , usando a proposição 2.1, temos que existe  $v \in A^*$  tal que  $\eta' = v\eta$ ,  $ux'v = x$ , donde  $x' \in \text{Fat}(x)$ .

Admita que  $|\eta| \geq |\eta'|$ . Como  $ux'\eta' = x\eta$ , usando a proposição 2.1, temos que existe  $v \in A^*$  tal que  $\eta = v\eta'$  e  $ux' = xv$ . Nesta situação, temos que  $ux' = xv \in xA^* \cap A^*x'$ . Usando a proposição 2.27, temos que  $|x| + |x'| - |x \rightleftharpoons x'| = |x(x \rightleftharpoons x')^{-1}x'| = |\min(xA^* \cap A^*x')| \leq |ux'| = |xv|$ . Assim, segue imediato que  $|u| \geq |x| - |x \rightleftharpoons x'|$  e  $|v| \geq |x'| - |x \rightleftharpoons x'|$ . ■

# Capítulo 3

## Relações equivalentes a $\pi$ .

### 3.1 Produções, Estabilidade e a ordem $\leq_{\Gamma}$ .

Sendo  $\tau = (x, y) \in A^+ \times A^+$  um par ordenado de palavras, definimos duas funções sobre  $\tau$ :  $c_{\tau} \stackrel{\text{def}}{=} x$  denota o *curto* de  $\tau$  e  $l_{\tau} \stackrel{\text{def}}{=} y$  denota o *longo* de  $\tau$ . (Esta nomenclatura se justifica pois, neste trabalho, esta notação será usada sobre pares ordenados  $\tau$  que satisfaçam  $|c_{\tau}| < |l_{\tau}|$ .)

Tomemos uma relação  $\mathcal{T} \subseteq A^+ \times A^+$  e seja  $\tau \in \mathcal{T}$ . Definimos  $\sim_{\mathcal{T}}$  como sendo a *menor congruência* que contém  $\mathcal{T}$  e dizemos que  $\tau$  é *necessário* em  $\mathcal{T}$  quando a menor congruência que contém  $\mathcal{T} \setminus \{\tau\}$  for um subconjunto próprio de  $\sim_{\mathcal{T}}$ . Dada uma relação  $\equiv$  de equivalência (ou de congruência, em particular), dizemos que  $[w]_{\equiv} \stackrel{\text{def}}{=} \{w' \in A^* \text{ tal que } w \equiv w'\}$  é a *classe de equivalência* (ou de congruência) de  $w$  sob a equivalência  $\equiv$ . Como a congruência  $\sim_{\pi}$  é a equivalência mais usada neste trabalho, permitimos representar suas classes de congruência simplesmente por  $[w]$ . Duas relações  $\mathcal{T}_1$  e  $\mathcal{T}_2$  são ditas *equivalentes* se  $\sim_{\mathcal{T}_1}$  e  $\sim_{\mathcal{T}_2}$  são iguais. Denotamos  $\mathcal{T}_1 \equiv \mathcal{T}_2 \stackrel{\text{def}}{\iff} \sim_{\mathcal{T}_1} = \sim_{\mathcal{T}_2}$ .

Dados  $\tau, \sigma \in A^+ \times A^+$  e dada uma palavra  $u \in A^*$ , definimos a *concatenação* de  $\tau$  e  $u$  como  $\tau u \stackrel{\text{def}}{=} (c_{\tau}u, l_{\tau}u)$  e a concatenação de  $u$  e  $\tau$  como  $u\tau \stackrel{\text{def}}{=} (uc_{\tau}, ul_{\tau})$ . Se  $U$  é um conjunto de palavras, então o conjunto  $U\tau \stackrel{\text{def}}{=} \{u\tau, u \in U\}$  é a concatenação de  $U$  e  $\tau$ , e  $\tau U \stackrel{\text{def}}{=} \{\tau u, u \in U\}$  é a concatenação de  $\tau$  e  $U$ . Se  $u \in \text{Suf}(c_{\tau}) \cap \text{Suf}(l_{\tau})$ , podemos definir  $\tau u^{-1} \stackrel{\text{def}}{=} (c_{\tau}u^{-1}, l_{\tau}u^{-1})$  e se  $u \in \text{Pref}(c_{\tau}) \cap \text{Pref}(l_{\tau})$ , podemos definir  $u^{-1}\tau \stackrel{\text{def}}{=} (u^{-1}c_{\tau}, u^{-1}l_{\tau})$ . Definimos algumas funções de  $A^+ \times A^+$  sobre os subconjuntos

de  $A^+ \times A^+$  como segue:  $\text{Pref}(\tau) \stackrel{\text{def}}{=} \{\sigma \in A^+ \times A^+ \text{ tal que } \tau \in \sigma A^*\}$  é o conjunto dos *prefixos* de  $\tau$ ; e  $\text{Suf}(\tau) \stackrel{\text{def}}{=} \{\sigma \in A^+ \times A^+ \text{ tal que } \tau \in A^* \sigma\}$  o conjunto de *sufixos* de  $\tau$ .

Também definimos uma ordem parcial  $\leq_r$  sobre  $A^+ \times A^+$  e a ordem estrita  $<_r$  como segue:  $\sigma \leq_r \tau \stackrel{\text{def}}{\iff} \exists u, v \in A^*$  tais que  $\tau = u\sigma v$ ; e  $\sigma <_r \tau \stackrel{\text{def}}{\iff} \sigma \leq_r \tau$  e  $\sigma \neq \tau$ . Dizemos que  $\tau$  é *irreduzível* em  $\mathcal{T}$  quando  $\tau$  for minimal em  $\mathcal{T}$  segundo a ordem  $\leq_r$  e definimos  $\text{irred}(\mathcal{T})$  como sendo a sub-relação de  $\mathcal{T}$  que possui todas os elementos *irreduzíveis* de  $\mathcal{T}$ , ou seja,  $\text{irred}(\mathcal{T}) \stackrel{\text{def}}{=} \min_{\leq_r}(\mathcal{T})$ . Definimos o *conjunto das expansões sob  $\mathcal{T}$*  como sendo o conjunto  $\Rightarrow_{\mathcal{T}} = A^* \mathcal{T} A^*$ , ou seja, a relação definida por:  $w \Rightarrow_{\mathcal{T}} w' \stackrel{\text{def}}{\iff} \exists \sigma \in \mathcal{T}$  tal que  $\sigma \leq_r (w, w')$ . A cada elemento de  $\Rightarrow_{\mathcal{T}}$ , chamamos simplesmente de *expansão*.

Como já definimos na introdução,  $\Omega \stackrel{\text{def}}{=} \{(c, l) \text{ tal que } c \in \text{Suf}(l) \cap \text{Pref}(l) \setminus \{l\} \text{ e } c^{-1}l \text{ é } m\text{-potência}\}$  e a cada elemento de  $\Omega$  chamamos de *produção*. Sobre cada produção  $\tau$  já definimos a *base* de  $\tau$  como sendo  $\text{base}(\tau) = |c_{\tau}^{-1}l_{\tau}|/m$  e definiremos mais duas funções sobre as produções de  $\Omega$ :  $\text{b}_{\text{esq}}(\tau) \stackrel{\text{def}}{=} \text{pref}(l_{\tau}, \text{base}(\tau))$  é a *base esquerda* de  $\tau$ ;  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau) \stackrel{\text{def}}{=} \text{suf}(l_{\tau}, \text{base}(\tau))$  é a *base direita* de  $\tau$ . Dizemos que  $|\tau| \stackrel{\text{def}}{=} |c_{\tau}|$  é o *comprimento* de  $\tau$ . Definamos  $\Omega_i \stackrel{\text{def}}{=} \{\tau \in \Omega \text{ tal que } \text{base}(\tau) = i\}$  e também  $\Omega_{\leq i} \stackrel{\text{def}}{=} \{\tau \in \Omega \text{ tal que } \text{base}(\tau) \leq i\}$ , para  $i \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ . Observe que, dado  $\mathcal{T} \subseteq \Omega$ , então  $\mathcal{T} \cap \Omega_i$  é o subconjunto formado por todas as produções de  $\mathcal{T}$  que têm base  $i$  e  $\mathcal{T} \cap \Omega_{\leq i}$  é o formado por aquelas que têm base menor ou igual a  $i$ .

Dizemos que duas produções  $\tau$  e  $\sigma$  são *conjugadas*, quando  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau)$  e  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)$  são conjugadas. A relação definida pelos pares de produções conjugadas é uma relação de equivalência. Dizemos que uma produção  $\tau$  é *estável* quando  $\text{per}(c_{\tau}) = \text{per}(l_{\tau}) = \text{base}(\tau)$ . Observe que se  $\tau$  for estável então  $|c_{\tau}| \geq \text{base}(\tau)$ .

A proposição que seguirá é básica para aplicações posteriores, e omitiremos referências à mesma. Veremos algumas proposições sobre estes conceitos.

**Proposição 3.1** *Seja  $\tau$  uma produção em  $\Omega$ . Então  $c_{\tau}^{-1}l_{\tau} = \text{b}_{\text{dir}}(\tau)^m$  e  $l_{\tau}c_{\tau}^{-1} = \text{b}_{\text{esq}}(\tau)^m$  são palavras conjugadas e são períodos de  $c_{\tau}$  e de  $l_{\tau}$ , o mesmo acontecendo com  $\text{b}_{\text{esq}}(\tau)$  e  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau)$ .*

*Demonstração.*

Usando a proposição 2.14 a partir da definição de  $\Omega$ , temos que  $c_\tau^{-1}l_\tau$  é um período de  $l_\tau$  e como  $c_\tau^{-1}l_\tau$  é uma  $m$ -potência, por definição, usando a proposição 2.4, teremos  $c_\tau^{-1}l_\tau = \text{suf}(c_\tau^{-1}l_\tau, \text{base}(\tau))^m = \text{suf}(l_\tau, \text{base}(\tau))^m = b_{\text{dir}}(\tau)^m$ . Usando a proposição 2.12, temos que  $l_\tau c_\tau^{-1}$  é conjugado de  $c_\tau^{-1}l_\tau$ , também é um período de  $l_\tau$  e, pela proposição 2.11, é uma  $m$ -potência de um conjugado de  $b_{\text{dir}}(\tau)$  que, pela proposição 2.4, é a própria  $b_{\text{esq}}(\tau)$ . Para concluir,  $b_{\text{dir}}(\tau)$  e  $b_{\text{esq}}(\tau)$  são períodos de  $l_\tau$  devido à proposição 2.5, e todos os períodos de  $l_\tau$  são também períodos de  $c_\tau$  devido à proposição 2.22. ■

**Corolário 3.2** *Duas produções  $\tau$  e  $\sigma$  são conjugadas se e só se  $b_{\text{esq}}(\tau)$  e  $b_{\text{esq}}(\sigma)$  são conjugadas se e só se as palavras  $b_{\text{esq}}(\tau)$ ,  $b_{\text{dir}}(\tau)$ ,  $b_{\text{esq}}(\sigma)$  e  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  são todas conjugadas e são períodos de  $c_\tau, c_\sigma, l_\tau$  e  $l_\sigma$ .*

As proposições seguintes nos dão um conjunto de propriedades interessante sobre a ordem parcial  $\leq_r$ :

**Proposição 3.3** *Seja  $\tau \in \Omega$  e seja  $\sigma \in A^+ \times A^+$  com  $\sigma \leq_r \tau$ . Então temos que  $\sigma \in \Omega$  e que  $\tau$  e  $\sigma$  são conjugadas.*

*Demonstração.*

Como  $\sigma \leq_r \tau$  então  $\exists u, v \in A^*$  tais que  $\tau = u\sigma v$ . Assim  $c_\tau, c_\sigma, l_\sigma \in \text{Fat}(l_\tau)$ . Ora,  $\tau \in \Omega$  implica que  $c_\tau = uc_\sigma v \in \text{Pref}(l_\tau) \cap \text{Suf}(l_\tau) \setminus \{l_\tau\} = \text{Pref}(ul_\sigma v) \cap \text{Suf}(ul_\sigma v) \setminus \{ul_\sigma v\}$ . Como  $uc_\sigma v \in \text{Pref}(ul_\sigma v) \setminus \{ul_\sigma v\}$ , temos que  $c_\sigma v \in \text{Pref}(l_\sigma v)$  e  $|c_\sigma| < |l_\sigma|$ . Como  $c_\sigma, l_\sigma \in \text{Pref}(l_\sigma v)$ , usando a proposição 2.1, temos que  $c_\sigma \in \text{Pref}(l_\sigma)$ . Analogamente temos que  $c_\sigma \in \text{Suf}(l_\sigma)$  e temos que  $c_\sigma \in \text{Pref}(l_\sigma) \cap \text{Suf}(l_\sigma) \setminus \{l_\sigma\}$ . donde  $c_\sigma = u^{-1}c_\tau v^{-1} = u^{-1}(\text{Pref}(ul_\sigma v) \cap \text{Suf}(ul_\sigma v) \setminus \{ul_\sigma v\})v^{-1} = \text{Pref}(l_\sigma) \cap \text{Suf}(l_\sigma) \setminus \{l_\sigma\}$ . Temos que  $b_{\text{dir}}(\tau)$  é um período de  $l_\tau$  e, pela proposição 2.22, também o será de  $c_\tau, c_\sigma, l_\sigma, c_\sigma^{-1}l_\sigma$ . Observe que  $|c_\sigma^{-1}l_\sigma| = |l_\sigma| - |c_\sigma| = (|l_\tau| - |u| - |v|) - (|c_\tau| - |u| - |v|) = |l_\tau| - |c_\tau| = m|\text{base}(\tau)| = m|b_{\text{dir}}(\tau)|$  e portanto  $\text{freq}(c_\sigma^{-1}l_\sigma, b_{\text{dir}}(\tau)) = m \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$  e, usando a proposição 2.7, temos que  $c_\sigma^{-1}l_\sigma$  é uma  $m$ -potência de um conjugado de  $b_{\text{dir}}(\tau)$ . Assim  $\sigma \in \Omega$ . Usando a proposição 2.4, temos que este conjugado de  $b_{\text{dir}}(\tau)$  do qual  $c_\sigma^{-1}l_\sigma$  é  $m$ -potência é  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  e, portanto,  $\sigma$  e  $\tau$  são produções conjugadas. ■

**Proposição 3.4** *Sejam  $\tau, \sigma \in \Omega$ . Então  $\sigma \leq_r \tau \iff \text{base}(\tau) = \text{base}(\sigma)$  e  $l_\sigma \in \text{Fat}(l_\tau)$ . Se  $|c_\sigma| \geq \text{base}(\sigma)$ , então  $\sigma \leq_r \tau \iff \text{base}(\tau) = \text{base}(\sigma)$  e  $c_\sigma \in \text{Fat}(c_\tau)$ .*

*Demonstração.*

Suponha que  $\sigma \leq_r \tau$ . Então existem  $u, v \in A^*$  tais que  $\tau = u\sigma v$ . Assim  $c_\sigma \in \text{Fat}(c_\tau)$  e  $l_\sigma \in \text{Fat}(l_\tau)$ . Usando a proposição 3.3, temos que  $\tau$  e  $\sigma$  são produções conjugadas e, portanto,  $\text{base}(\tau) = \text{base}(\sigma)$ .

Suponha que  $\text{base}(\tau) = \text{base}(\sigma)$  e que  $l_\sigma \in \text{Fat}(l_\tau)$ . Sejam  $u, v \in A^*$  tais que  $l_\tau = ul_\sigma v$ . Então temos que  $|uc_\sigma v| = |u| + (|l_\sigma|) - (m\text{base}(\sigma)) + |v| = |u| + (|l_\tau| - |u| - |v|) - (m\text{base}(\tau)) + |v| = |c_\tau|$ . Como  $c_\sigma \in \text{Suf}(l_\sigma)$ , então  $c_\sigma v \in \text{Suf}(l_\sigma v) \subseteq \text{Suf}(l_\tau)$ . Como  $c_\tau, c_\sigma v \in \text{Suf}(l_\tau)$  e como  $c_\tau, u \in \text{Pref}(l_\tau)$ , usando a proposição 2.1, temos que  $c_\sigma v \in \text{Suf}(c_\tau)$  e  $u \in \text{Pref}(c_\tau)$ . Usando a proposição 2.2, temos que  $c_\tau = uc_\sigma v$  e, portanto,  $\tau = u\sigma v$  e  $\sigma \leq_r \tau$ .

Suponha que  $\text{base}(\tau) = \text{base}(\sigma)$  e que  $c_\sigma \in \text{Fat}(c_\tau)$  com  $|c_\sigma| \geq \text{base}(\sigma)$ . Sejam  $u, v \in A^*$  tais que  $c_\tau = uc_\sigma v$ . Como  $b_{\text{dir}}(\sigma), c_\sigma \in \text{Suf}(l_\sigma)$  e  $b_{\text{dir}}(\tau), c_\tau \in \text{Suf}(l_\tau)$ , como  $|c_\tau| \geq |c_\sigma| \geq \text{base}(\sigma) = \text{base}(\tau)$ , usando a proposição 2.1, temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma) \in \text{Suf}(c_\sigma)$  e  $b_{\text{dir}}(\tau) \in \text{Suf}(c_\tau)$ . Assim temos que  $b_{\text{dir}}(\tau)$  é período de  $(c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^{-1}) b_{\text{dir}}(\tau)^1 1 = u(c_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^{-1}) b_{\text{dir}}(\sigma)^1 v$  e  $|b_{\text{dir}}(\tau)| = |b_{\text{dir}}(\sigma)|$ . Concluimos então que  $(c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^{-1}) b_{\text{dir}}(\tau)^{1+m} 1 = u(c_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^{-1}) b_{\text{dir}}(\sigma)^{1+m} v$  devido à proposição 2.25 e, simplificando, temos que  $l_\tau = c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^m = uc_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^m v = ul_\sigma v$ . Portanto  $\tau = u\sigma v$  e  $\sigma \leq_r \tau$ . ■

**Proposição 3.5** *Sejam  $\tau, \sigma \in \Omega$ . Então,  $\tau$  e  $\sigma$  são conjugadas se e só se existe uma produção  $\rho \in \Omega$  tal que  $\tau, \sigma \leq_r \rho$ .*

*Demonstração.*

Admita que  $\tau$  e  $\sigma$  sejam conjugadas. Então, usando o corolário 3.2, temos que  $u = b_{\text{dir}}(\tau)$  é um período de  $l_\tau$  e de  $l_\sigma$  e, portanto, temos que  $l_\tau, l_\sigma \in \text{Fat}(u^*)$ . Seja  $k > m$  tal que  $l_\tau, l_\sigma \in \text{Fat}(u^k)$  e seja  $\rho = (u^{k-m}, u^k) \in \Omega$ . Como  $\text{base}(\rho) = |u^m|/m = \text{base}(\tau) = \text{base}(\sigma)$  e  $l_\tau, l_\sigma \in \text{Fat}(l_\rho)$ , usando a proposição 3.4, temos que  $\tau, \sigma \leq_r \rho$ .

Admita que exista  $\rho \in \Omega$  tal que  $\tau, \sigma \leq_r \rho$ . Usando a proposição 3.3, temos que as produções  $\tau, \rho$  e  $\sigma$  são todas conjugadas. ■

A próxima proposição nos será útil na demonstração do Teorema da Equivalência, como veremos mais tarde.

**Proposição 3.6** *Seja  $\mathcal{T} \subset A^+ \times A^+$ . Então  $\text{irred}(\mathcal{T}) \equiv \mathcal{T}$ .*

*Demonstração.*

Note que  $\text{irred}(\mathcal{T}) \subseteq \mathcal{T}$  e portanto  $\sim_{\text{irred}(\mathcal{T})} \subseteq \sim_{\mathcal{T}}$ .

Seja  $\tau \in \mathcal{T} \setminus \text{irred}(\mathcal{T})$ . Então existe  $\sigma \in \text{irred}(\mathcal{T})$  tal que  $\sigma <_{\mathbf{r}} \tau$ , mas também  $\exists u, v \in A^*$  tais que  $\tau = u\sigma v$  e, portanto,  $c_{\tau} = uc_{\sigma}v$  e  $l_{\tau} = ul_{\sigma}v$ .

Donde  $\tau \in \sim_{\{\sigma\}} \subseteq \sim_{\text{irred}(\mathcal{T})}$ ,  $\mathcal{T} \subseteq \sim_{\text{irred}(\mathcal{T})}$  e  $\sim_{\mathcal{T}} \subseteq \sim_{\text{irred}(\mathcal{T})} = \sim_{\text{irred}(\mathcal{T})}$ .

Concluindo,  $\sim_{\text{irred}(\mathcal{T})} = \sim_{\mathcal{T}}$  e, por definição,  $\text{irred}(\mathcal{T}) \equiv \mathcal{T}$ . ■

Seguem-se algumas propriedades relativas à estabilidade.

**Proposição 3.7** *Toda produção  $\tau \in \Omega$  satisfaz  $\text{per}(c_{\tau}) \leq \text{per}(l_{\tau}) \leq \text{base}(\tau)$ . Assim  $\tau$  é estável se e somente se  $\text{per}(c_{\tau}) = \text{base}(\tau)$ .*

*Demonstração.*

Temos que  $\text{base}(\tau)$  é período de  $l_{\tau}$  e portanto  $\text{per}(l_{\tau}) \leq \text{base}(\tau)$ . Da proposição 2.22 temos que  $\text{per}(c_{\tau}) \leq \text{per}(l_{\tau})$ , pois  $c_{\tau} \in \text{Fat}(l_{\tau})$  por definição. O restante é imediato a partir da desigualdade demonstrada. ■

**Proposição 3.8** *Seja  $\tau$  uma produção estável. Então  $b_{\text{dir}}(\tau)$  é primitiva.*

*Demonstração.*

Temos que  $b_{\text{dir}}(\tau)$  é período de  $l_{\tau}$ . Como  $\tau$  é estável, então  $\text{per}(l_{\tau}) = \text{base}(\tau) = |b_{\text{dir}}(\tau)|$ . Assim, pela proposição 2.18, temos que  $b_{\text{dir}}(\tau)$  é primitiva. ■

Diante da proposição 3.8, é natural perguntarmo-nos se a recíproca é verdadeira. A resposta é não. Na proposição 3.9 veremos uma condição suficiente para que a recíproca valha.

**Proposição 3.9** *Seja  $\tau \in \Omega$  com  $b_{\text{dir}}(\tau)$  primitiva. Se  $|c_{\tau}| \geq 2\text{base}(\tau)$  então  $\tau$  é estável.*

*Demonstração.*

Temos que  $b_{\text{dir}}(\tau)$  é período de  $l_{\tau}$ . Assim sendo,  $\text{freq}(c_{\tau}, b_{\text{dir}}(\tau)) = |c_{\tau}|/\text{base}(\tau) \geq 2$  e, usando o corolário 2.20, temos que  $b_{\text{dir}}(\tau)$  é um menor período de  $c_{\tau}$ . Assim  $\text{per}(c_{\tau}) = |b_{\text{dir}}(\tau)| = \text{base}(\tau)$  e, pela proposição 3.7, temos que  $\tau$  é estável. ■

O coeficiente 2 visto na proposição anterior é o melhor possível. Para mostrar isto veja o exemplo 3.10 a seguir:

**Exemplo 3.10** *Seja um real positivo  $\epsilon$  e seja  $k \geq \max(\{3/\epsilon, 3\})$  um inteiro. Seja  $\tau = (A^{-3}x^2, A^{-3}x^{2+m})$  onde  $x = aba^{k-2}$ . Então  $b_{\text{dir}}(\tau) = x$  é primitiva,  $|c_\tau| \geq (2 - \epsilon)\text{base}(\tau)$  mas  $\tau$  não é estável.*

*Demonstração.*

É imediato verificar que  $x = b_{\text{dir}}(\tau)$  é primitiva. Observe que  $c_\tau = a^{k-2}ba^{k-2}$ . Observe também que  $|c_\tau| = 2k - 3 = 2\text{base}(\tau) - 3 = (2 - 3/k)\text{base}(\tau) \geq (2 - \epsilon)\text{base}(\tau)$ . Finalmente, como temos que  $\text{per}(c_\tau) = |a^{k-2}b| = k - 1 < k = |x| = \text{base}(\tau)$ , temos, portanto, que  $\tau$  não é estável. ■

**Proposição 3.11** *Se  $\tau \in \Omega$  é estável, então  $b_{\text{dir}}(\tau) \in \text{Suf}(c_\tau)$ .*

*Demonstração.*

Como  $c_\tau, b_{\text{dir}}(\tau) \in \text{Suf}(l_\tau)$  e como  $|c_\tau| \geq \text{per}(c_\tau) = \text{base}(\tau) = |b_{\text{dir}}(\tau)|$ , usando a proposição 2.1, temos que  $b_{\text{dir}}(\tau) \in \text{Suf}(c_\tau)$ . ■

## 3.2 Reduções e fecho por redução.

Faremos agora uma apresentação do que vem a ser a já mencionada relação  $\Sigma$ .

Primeiramente, vamos mostrar que existem produções em  $\pi$  que não são minimais em  $\sim_\pi$  segundo a ordem  $\leq_r$  e existem algumas que são consequência direta de outras produções de  $\pi$  (não são necessárias em  $\pi$ ). Para tanto observemos os exemplos a seguir.

**Exemplo 3.12** *Seja  $\tau = (x^n, x^{n+m}) \in \pi$  onde  $x = (b(ab)^{n+m-1})$ . Seja  $\sigma = ((ab)^n x^{n-2} (ba)^n, (ab)^n x^{n+m-2} (ba)^n)$ . Então temos que  $\sigma <_r \tau$  e  $\sigma \in \sim_\pi$ , muito embora  $\sigma$  não seja da forma  $(y^n, y^{n+m})$  para nenhum  $y \in A^+$ . Temos também que  $\sigma$  não é estável quando  $n = 2$  e  $m \geq 2$ .*

*Demonstração.*

Note que  $((ab)^n, (ab)^{n+m}) = ((ab)^n, ax) \in \pi$  e que  $((ba)^n, (ba)^{n+m}) = ((ba)^n, xa) \in \pi$ . Observe que  $(ab)^n x^{n-2} (ba)^n \sim_\pi (ab)^{n+m} x^{n-2} (ba)^{n+m} = axx^{n-2}xa \sim_\pi axx^{n+m-2}xa = (ab)^{n+m} x^{n+m-2} (ba)^{n+m} \sim_\pi (ab)^n x^{n+m-2} (ba)^n$ , donde temos que  $\sigma \in \sim_\pi$ . Assim temos que  $\tau = b(ab)^{m-1} \sigma b(ab)^{m-1}$ , que  $\sigma <_r \tau$ , que  $\sigma \in \sim_\pi$  e que  $\sigma$  não é da forma  $(y^n, y^{n+m})$  para nenhum  $y \in A^+$ .

Suponha que  $n = 2$  e que  $m \geq 2$ . Temos que  $c_\sigma = ababbaba$  e que  $\text{per}(c_\sigma) = 5 < 3 + 2m = |x| = \text{base}(\tau) = \text{base}(\sigma)$  devido à proposição 3.3. Assim temos que  $\sigma$  não é estável nestes casos. ■

**Exemplo 3.13** *Seja  $x = aa$  e seja  $\tau = (x^n, x^{n+m}) \in \pi$  uma produção não estável. Então a produção  $\tau$  não é necessária em  $\pi$ .*

*Demonstração.*

Como  $\text{per}(c_\tau) = \text{per}(a^{2n}) = 1 < 2 = \text{base}(\tau)$ , temos que  $\tau$  não é estável. Como  $(a^n, a^{n+m}) \in \pi$ , temos que  $x^{n+m} = a^{2(n+m)} = a^{n+m}a^{n+m} \sim_\pi a^n a^{n+m} \sim_\pi a^n a^n = x^n$  e, portanto,  $\tau$  não é necessária em  $\pi$  pois  $\tau$  é uma consequência direta da produção  $(a^n, a^{n+m})$ . ■

**Exemplo 3.14** *Seja  $\tau = (x^n, x^{n+m}) \in \pi$  uma produção de  $\pi$  onde  $x = c(ab)^{n+m}d$ . Então a produção  $\tau$  é estável mas não é necessária em  $\pi$ .*

*Demonstração.*

Como  $\text{per}(c_\tau) = \text{per}((c(ab)^{n+m}d)^n) = |(c(ab)^{n+m}d)| = \text{base}(\tau)$ , segue que  $\tau$  seja estável devido à proposição 3.7. Seja  $x' = c(ab)^n d \neq x$ . Observe que  $(x^m, x^{m+m}), ((ab)^n, (ab)^{n+m}) \in \pi$ . Assim temos que  $x^{n+m} = (c(ab)^{n+m}d)^{n+m} \sim_\pi (c(ab)^n d)^{n+m} = (x')^{n+m} \sim_\pi (x')^n = (c(ab)^n d)^n \sim_\pi (c(ab)^{n+m}d)^n = x^n$  e, portanto,  $\tau$  é uma consequência imediata das produções  $(x^m, x^{m+m})$  e  $((ab)^n, (ab)^{n+m})$ , não sendo necessária em  $\pi$ . ■

Assim, o primeiro objetivo nosso é o de construir uma relação  $\Sigma \subseteq \Omega$  que tenha as seguintes propriedades:

- A menor congruência que contém  $\pi$  é a mesma que contém  $\Sigma$ .
- As produções de  $\Sigma$  são todas irredutíveis em  $\sim_\pi$ .
- Todas as produções de  $\Sigma$  são necessárias em  $\Sigma$ .

Estas propriedades serão provadas a posteriori (no Teorema da Equivalência e no Teorema da Expansibilidade) e nos dão uma intuição interessante do que vem a ser esta relação  $\Sigma$ . Mostramos também que todas as palavras de uma da classe  $[w]$  podem ser obtidas somente por expansões sob  $\Sigma$  a partir da palavra mais curta em  $[w]$ . O trabalho de Aldo de Luca & Stefano Varricchio usa um superconjunto deste  $\Sigma$  e não trabalha com o conceito de necessidade.

Faremos algumas definições agora de modo a construir uma operação sobre o conjunto das relações com produções em  $\Omega$  que será empregada na construção de  $\Sigma$ . Dados  $\mathcal{T} \subseteq \Omega$  e  $\tau, \sigma \in \mathcal{T}$  definimos a relação  $R_{\text{dir}}$  como

$$\tau R_{\text{dir}} \sigma \stackrel{\text{def}}{\iff} |c_\tau \Rightarrow l_\sigma| > |c_\sigma| \text{ e } \text{base}(\tau) > \text{base}(\sigma).$$

Note que  $c_\sigma, c_\tau \Rightarrow l_\sigma \in \text{Pref}(l_\sigma)$  e que se  $\tau R_{\text{dir}} \sigma$  então, pela proposição 2.1, temos que  $c_\sigma \in \text{Pref}(c_\tau \Rightarrow l_\sigma)$ . Assim definimos uma função que aplica um par de produções em  $A^*$ :  $M_{\text{dir}}(\tau, \sigma) \stackrel{\text{def}}{=} c_\sigma^{-1}(c_\tau \Rightarrow l_\sigma)$  quando  $\tau R_{\text{dir}} \sigma$  e 1 caso contrário. Observe que  $M_{\text{dir}}(\tau, \sigma) \in \text{Suf}(c_\tau \Rightarrow l_\sigma) \subseteq \text{Suf}(c_\tau) \subseteq \text{Suf}(l_\tau)$ . Assim podemos definir a operação binária  $\otimes_{\text{dir}}$  em  $\Omega$  como

$$\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma \stackrel{\text{def}}{=} \tau (M_{\text{dir}}(\tau, \sigma))^{-1} = (c_\tau (M_{\text{dir}}(\tau, \sigma))^{-1}, l_\tau (M_{\text{dir}}(\tau, \sigma))^{-1})$$

e dizemos que  $\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma$  é a *redução à direita* de  $\tau$  por  $\sigma$ . De maneira dual, podemos definir a relação  $R_{\text{esq}}$  como

$$\tau R_{\text{esq}} \sigma \stackrel{\text{def}}{\iff} |l_\sigma \Leftarrow c_\tau| > |c_\sigma| \text{ e } \text{base}(\tau) > \text{base}(\sigma),$$

mas também a função  $M_{\text{esq}}(\tau, \sigma) \stackrel{\text{def}}{=} (l_\sigma \Leftarrow c_\tau)c_\sigma^{-1}$  quando  $\tau R_{\text{esq}} \sigma$  e 1 caso contrário, e finalmente definimos a *redução à esquerda* de  $\tau$  por  $\sigma$  como sendo

$$\sigma \otimes_{\text{esq}} \tau \stackrel{\text{def}}{=} (M_{\text{esq}}(\tau, \sigma))^{-1} \tau = ((M_{\text{esq}}(\tau, \sigma))^{-1} c_\tau, (M_{\text{esq}}(\tau, \sigma))^{-1} l_\tau).$$

Assim a operação sobre as relações com produções em  $\Omega$  acima citada é definida como:  $\otimes(\mathcal{T}) \stackrel{\text{def}}{=} \text{o fecho de } \mathcal{T} \text{ pelos operadores } \otimes_{\text{dir}} \text{ e } \otimes_{\text{esq}}$ . Dizemos que  $\otimes(\mathcal{T})$  é o *fecho por reduções* de  $\mathcal{T}$ .

Seja  $\mathcal{T} \subseteq \Omega$ . Tomemos  $\tau \in \otimes(\mathcal{T})$ . Definimos uma *dedução*  $s$  para  $\tau$  como a quádrupla ordenada  $s = (k, \{\tau_i\}, \{\sigma_i\}, \mathcal{T})$ , onde:  $k \in \mathbb{N}$ ;  $\{\tau_i\}$  é a seqüência  $\tau_0, \tau_1, \dots, \tau_k$  de comprimento  $k+1$ ;  $\{\sigma_i\}$  é a seqüência  $\sigma_1, \sigma_2, \dots, \sigma_k$  de comprimento  $k$ ; valem as seguintes restrições:

$$\begin{aligned} \tau_0 &\in \mathcal{T} \\ \tau &= \tau_k \\ \sigma_i, \tau_i &\in \otimes(\mathcal{T}), \quad i = 1, 2, \dots, k \\ \tau_i &\in \{\sigma_i \otimes_{\text{esq}} \tau_{i-1}, \tau_{i-1} \otimes_{\text{dir}} \sigma_i\} \setminus \{\tau_{i-1}\}, \quad i = 1, 2, \dots, k. \end{aligned}$$

Observe que esta dedução para  $\tau$  é, na realidade, uma árvore de reduções que descreve a obtenção de  $\tau$  a partir de  $\tau_0$  através de sucessivas reduções

pelas produções de  $\{\sigma_i\}$ . Dizemos que  $k$  é o *comprimento* de  $s$  e, fixados  $\mathcal{T}$  e  $\tau$ , dizemos que  $s$  é *ótima* quando seu comprimento for mínimo. Dizemos que  $\tau_0$  é o *patriarca* de  $\tau$  por esta dedução. Dizemos que um certo  $\tau_0$  é um patriarca de  $\tau$  se existir uma dedução segundo a qual ele seja o patriarca de  $\tau$ . Quando as seqüências  $\{\tau_i\}$  e  $\{\sigma_i\}$  são tais que  $\tau_i = \tau_{i-1} \otimes_{\text{dir}} \sigma_i$ ,  $i = 1, 2, \dots, k$ , dizemos que esta é uma *dedução à direita*. Analogamente, definimos *dedução à esquerda*.

Definimos uma ordem parcial  $\leq_k$  sobre  $\Omega$  e a ordem estrita  $<_k$  como segue:  $\rho \leq_k \tau \stackrel{\text{def}}{\iff} \text{base}(\rho) < \text{base}(\tau)$  ou  $\tau \leq_r \rho$ ; e  $\rho <_k \tau \stackrel{\text{def}}{\iff} \rho \leq_k \tau$  e  $\rho \neq \tau$ .

Seguem-se algumas proposições relativas a estes conceitos.

**Proposição 3.15** *Sejam  $\tau, \sigma \in \Omega$ . Então  $\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma \in \Omega$ ,  $\text{base}(\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma) = \text{base}(\tau)$  e  $\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma \leq_r \tau$  sendo que a desigualdade é estrita se e só se  $\tau R_{\text{dir}} \sigma$ .*

*Demonstração.*

Observe que  $\tau = 1(\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma) M_{\text{dir}}(\tau, \sigma)$  e que  $|M_{\text{dir}}(\tau, \sigma)| > 0$  se e só se  $\tau R_{\text{dir}} \sigma$ . Assim temos que  $\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma \leq_r \tau$ , que a desigualdade é estrita se e só se  $\tau R_{\text{dir}} \sigma$  e, pela proposição 3.3, que  $\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma \in \Omega$  e também que  $\text{base}(\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma) = \text{base}(\tau)$ . ■

Uma consequência da proposição 3.15 é que dado  $\mathcal{T} \subseteq \Omega$  então  $\otimes(\mathcal{T}) \subseteq \Omega$ .

**Proposição 3.16** *Sejam  $\tau, \sigma \in \Omega$ . Então  $|M_{\text{dir}}(\tau, \sigma)| \leq \text{mbase}(\sigma)$  sendo que a igualdade vale somente se  $l_\sigma \in \text{Suf}(c_\tau)$ .*

*Demonstração.*

Caso  $(\tau, \sigma) \notin R_{\text{dir}}$  é imediato já que  $M_{\text{dir}}(\tau, \sigma) = 1$ . Admita que  $\tau R_{\text{dir}} \sigma$ . Como  $c_\tau \rightleftharpoons l_\sigma \in \text{Pref}(l_\sigma)$ , então  $|M_{\text{dir}}(\tau, \sigma)| = |c_\sigma^{-1}(c_\tau \rightleftharpoons l_\sigma)| = |c_\tau \rightleftharpoons l_\sigma| - |c_\sigma| \leq |l_\sigma| - |c_\sigma| = \text{mbase}(\sigma)$  e, naturalmente, a igualdade só vale se  $|l_\sigma| = |c_\tau \rightleftharpoons l_\sigma|$  que equivale a dizer  $l_\sigma \in \text{Suf}(c_\tau)$ . ■

**Proposição 3.17** *Sejam  $\tau, \sigma$  duas produções tais que  $\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma \neq \tau$ . Então temos que  $c_\sigma \in \text{Suf}(c_{\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma})$ .*

*Demonstração.*

Como  $\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma \neq \tau$ , usando a proposição 3.15, temos que  $\tau R_{\text{dir}} \sigma$ . Como  $M_{\text{dir}}(\tau, \sigma) = c_{\sigma}^{-1}(c_{\tau} \rightleftharpoons l_{\sigma})$ , e como  $c_{\tau} = c_{\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma} M_{\text{dir}}(\tau, \sigma)$ , temos que  $c_{\sigma} = (c_{\tau} \rightleftharpoons l_{\sigma}) M_{\text{dir}}(\tau, \sigma)^{-1} \in \text{Suf}(c_{\tau} M_{\text{dir}}(\tau, \sigma)^{-1}) = \text{Suf}(c_{\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma})$ . ■

**Proposição 3.18** *Seja  $\mathcal{T} \subseteq \Omega$ . Seja  $\tau \in \otimes(\mathcal{T})$  e seja uma dedução  $s = (k, \{\tau_i\}, \{\sigma_i\}, \mathcal{T})$  para  $\tau$ . Seu patriarca  $\tau_0 \in \mathcal{T}$  é tal que  $\tau \leq_r \tau_0$  e  $\text{base}(\tau_0) = \text{base}(\tau)$ . Temos também que  $\tau_{i-1}, \sigma_i <_k \tau$ ,  $i = 1, 2, \dots, k$ ; em particular,  $\text{base}(\tau_{i-1}) = \text{base}(\tau)$  e  $\text{base}(\sigma_i) < \text{base}(\tau)$ ,  $i = 1, 2, \dots, k$ .*

*Demonstração.*

Da definição de dedução, obteremos que  $\text{base}(\tau_i) \in \text{base}(\{\sigma_i\} \otimes_{\text{esq}} \tau_{i-1}, \tau_{i-1} \otimes_{\text{dir}} \sigma_i) = \{\text{base}(\tau_{i-1})\}$ ,  $i = 1, 2, \dots, k$ . Assim sendo temos que  $\text{base}(\tau_i) = \text{base}(\tau_k) = \text{base}(\tau)$ ,  $i = 0, 1, 2, \dots, k$ . Usando a proposição 3.15, obtemos que  $\tau_i <_r \tau_{i-1}$  e que  $(\tau_{i-1}, \sigma_i) \in R_{\text{dir}} \cup R_{\text{esq}}$ ,  $i = 1, 2, \dots, k$ . Donde  $\tau = \tau_k <_r \tau_{i-1}$  e  $\tau_{i-1} <_k \tau$ ,  $i = 1, 2, \dots, k$ . Pela definição das relações  $R_{\text{dir}}$  e  $R_{\text{esq}}$ , temos que  $\text{base}(\sigma_i) < \text{base}(\tau_{i-1}) = \text{base}(\tau)$  e, portanto,  $\sigma_i <_k \tau$ ,  $i = 1, 2, \dots, k$ . ■

As três proposições seguintes nos dão propriedades importantes sobre o operador fecho por reduções definido anteriormente.

**Proposição 3.19** *Seja  $\mathcal{T} \subseteq \Omega$ . Então  $\otimes(\mathcal{T}) \equiv \mathcal{T}$ .*

*Demonstração.*

Como  $\mathcal{T} \subseteq \otimes(\mathcal{T})$  então  $\sim_{\mathcal{T}} \subseteq \sim_{\otimes(\mathcal{T})}$ . Falta-nos, somente, provar a outra inclusão.

Primeiro provaremos  $\otimes(\mathcal{T}) \subseteq \sim_{\mathcal{T}}$ . Para tanto faremos uma indução dupla sobre  $\tau \in \otimes(\mathcal{T})$ . A mais externa é sobre  $\text{base}(\tau)$  e a mais interna é sobre a distância de  $\tau$  a  $\mathcal{T}$ .

Tome  $\tau \in \otimes(\mathcal{T})$ . Seja  $s = (k, \{\tau_i\}, \{\sigma_i\}, \mathcal{T})$  uma dedução para  $\tau$  com  $k$  mínimo. Se  $\text{base}(\tau) = 1$  então  $k = 0$  pois, caso contrário, usando a proposição 3.18, teríamos o absurdo de que  $\text{base}(\sigma_1) < \text{base}(\tau) = 1$ . Se  $k = 0$ , usando a proposição 3.18, temos que  $\tau = \tau_0 \in \mathcal{T} \subseteq \sim_{\mathcal{T}}$ . Assim já temos as bases da indução dupla.

Assuma que  $k > 0$  e que  $\text{base}(\tau) > 1$ . Assim temos que  $\tau = \tau_k \in \{\sigma_k \otimes_{\text{esq}} \tau_{k-1}, \tau_{k-1} \otimes_{\text{dir}} \sigma_k\}$ . Assuma que  $\tau = \tau_{k-1} \otimes_{\text{dir}} \sigma_k$ . O caso  $\tau = \sigma_k \otimes_{\text{esq}} \tau_{k-1}$  é perfeitamente dual. Assuma, por hipótese de indução, que se  $\sigma \in \otimes(\mathcal{T})$  com  $\sigma$  com  $\text{base}(\tau) > \text{base}(\sigma)$  ou  $\text{base}(\tau) = \text{base}(\sigma)$  mas

com a distância de  $\sigma$  até  $\mathcal{T}$  menor que a de  $\tau$  a  $\mathcal{T}$ , então  $\sigma \in \sim_{\mathcal{T}}$ . Assim  $\tau_{k-1}, \sigma_k \in \sim_{\mathcal{T}}$ .

Pela definição de dedução temos que  $\tau = \tau_k \neq \tau_{k-1}$  e, pela proposição 3.15, temos que  $\tau_{k-1} \text{ R}_{\text{dir}} \sigma_k$ . Seja  $x = c_{\tau_{k-1}} \equiv l_{\sigma_k}$ . Ora,  $c_{\tau_k} = c_{\tau_{k-1}} \text{M}_{\text{dir}}(\tau_{k-1}, \sigma_k)^{-1} = (c_{\tau_{k-1}} x^{-1}) c_{\sigma_k} \sim_{\mathcal{T}} (c_{\tau_{k-1}} x^{-1}) l_{\sigma_k} = c_{\tau_{k-1}} (x^{-1} l_{\sigma_k}) \sim_{\mathcal{T}} l_{\tau_{k-1}} (x^{-1} l_{\sigma_k}) = (l_{\tau_{k-1}} x^{-1}) l_{\sigma_k} \sim_{\mathcal{T}} (l_{\tau_{k-1}} x^{-1}) c_{\sigma_k} = l_{\tau_{k-1}} \text{M}_{\text{dir}}(\tau_{k-1}, \sigma_k)^{-1} = l_{\tau_k}$ , donde  $\tau = \tau_{k-1} \otimes_{\text{dir}} \sigma_k \in \sim_{\mathcal{T}}$ . Logo temos que  $\otimes(\mathcal{T}) \subseteq \sim_{\mathcal{T}}$ , que  $\sim_{\otimes(\mathcal{T})} \subseteq \sim_{\sim_{\mathcal{T}}} = \sim_{\mathcal{T}} \subseteq \sim_{\otimes(\mathcal{T})}$  e, por definição, concluímos que  $\otimes(\mathcal{T}) \equiv \mathcal{T}$ . ■

**Proposição 3.20** *Seja  $\mathcal{T} \subseteq \Omega_{\leq k}$ . Então  $\otimes(\mathcal{T}) \subseteq \Omega_{\leq k}$ .*

*Demonstração.*

Tome  $\tau \in \otimes(\mathcal{T})$ . Escolha um patriarca  $\rho$  para  $\tau$ . Pela proposição 3.18, temos que  $\rho \in \mathcal{T} \subseteq \Omega_{\leq k}$ . Portanto  $\text{base}(\tau) = \text{base}(\rho) \leq k$ ,  $\tau \in \Omega_{\leq k}$  e  $\otimes(\mathcal{T}) \subseteq \Omega_{\leq k}$ . ■

**Proposição 3.21** *Seja  $\mathcal{T} \subseteq \Omega$ . Então  $\otimes(\mathcal{T}) \cap \Omega_{\leq k} = \otimes(\mathcal{T} \cap \Omega_{\leq k})$ .*

*Demonstração.*

Provaremos que  $\otimes(\mathcal{T} \cap \Omega_{\leq k}) \subseteq \otimes(\mathcal{T}) \cap \Omega_{\leq k}$ . Como  $\mathcal{T} \cap \Omega_{\leq k} \subseteq \mathcal{T}$  então  $\otimes(\mathcal{T} \cap \Omega_{\leq k}) \subseteq \otimes(\mathcal{T})$ . Como  $\mathcal{T} \cap \Omega_{\leq k} \subseteq \Omega_{\leq k}$ , usando a proposição 3.20, concluímos que  $\otimes(\mathcal{T} \cap \Omega_{\leq k}) \subseteq \Omega_{\leq k}$ . Assim  $\otimes(\mathcal{T} \cap \Omega_{\leq k}) \subseteq \otimes(\mathcal{T}) \cap \Omega_{\leq k}$ .

Provaremos que  $\otimes(\mathcal{T}) \cap \Omega_{\leq k} \subseteq \otimes(\mathcal{T} \cap \Omega_{\leq k})$ . Admita, por absurdo, que seja possível escolher um elemento  $\tau$  em  $(\otimes(\mathcal{T}) \cap \Omega_{\leq k}) \setminus \otimes(\mathcal{T} \cap \Omega_{\leq k})$ . Escolhamos então  $\tau$  de forma que  $\text{base}(\tau)$  seja mínima e, dentre estes, de forma que a distância de  $\tau$  para  $\mathcal{T}$  seja mínima. Escolha uma dedução  $s = (k', \{\tau_i\}, \{\sigma_i\}, \mathcal{T})$  para  $\tau$ . Observe que  $k' > 0$  pois senão  $\tau \in \mathcal{T} \cap \Omega_{\leq k} \subseteq \otimes(\mathcal{T} \cap \Omega_{\leq k})$ . Ora,  $\tau_{k'-1}, \sigma_{k'} \in \otimes(\mathcal{T})$  pela definição de dedução, e, pela proposição 3.18, temos que  $\text{base}(\sigma_{k'}) < \text{base}(\tau) \leq k$  e  $\text{base}(\tau_{k'-1}) = \text{base}(\tau) \leq k$ , portanto  $\tau_{k'-1}, \sigma_{k'} \in \otimes(\mathcal{T}) \cap \Omega_{\leq k}$ . Além disso, a distância de  $\tau_{k'-1}$  a  $\mathcal{T}$  é menor que a de  $\tau$ . Por conseguinte, pela escolha de  $\tau$ , temos que  $\tau_{k'-1}, \sigma_{k'} \in \otimes(\mathcal{T} \cap \Omega_{\leq k})$  e, portanto,  $\tau \in \{\sigma_{k'} \otimes_{\text{esq}} \tau_{k'-1}, \tau_{k'-1} \otimes_{\text{dir}} \sigma_{k'}\} \subseteq \otimes(\mathcal{T} \cap \Omega_{\leq k})$  que é uma contradição. Assim a escolha de  $\tau$  não é possível e  $\otimes(\mathcal{T}) \cap \Omega_{\leq k} \subseteq \otimes(\mathcal{T} \cap \Omega_{\leq k})$ . ■

Construiremos outras relações equivalentes a  $\pi$ , inclusive  $\Sigma$ . Observe que obtemos, implicitamente, um algoritmo para obter as produções de

$\Sigma$  que tenham base menor ou igual a um dado inteiro, como conseqüência das definições e da proposição 3.22. Para entender melhor estas definições, lembremos que se  $\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma \neq \tau$ , então temos que  $\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma <_r \tau$  e que  $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\tau) = \text{base}(\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma)$  devido à proposição 3.15 e à proposição 3.3. A proposição 3.22 nos dará uma boa descrição também.

Seja  $\Sigma_0 = \emptyset$ . Então definimos:

$$\begin{aligned} \pi_i &\stackrel{\text{def}}{=} \{(x^n, x^{n+m}), \forall x \in A^i\} \\ \pi'_i &\stackrel{\text{def}}{=} \{\tau \in \pi_i \text{ tal que } \tau \text{ é estável e } \nexists \sigma \in \Sigma_{\lfloor \frac{i-1}{m} \rfloor}, l_\sigma \in \text{Fat}(l_\tau)\} \\ \Sigma'_i &\stackrel{\text{def}}{=} \otimes(\pi'_i \cup \Sigma_{i-1}) \\ \Sigma_i &\stackrel{\text{def}}{=} \text{irred}(\Sigma'_i). \end{aligned}$$

Definimos ainda os conjuntos:

$$\begin{aligned} \pi &= \bigcup_{i=1}^{\infty} \pi_i = \{(x^n, x^{n+m}), \forall x \in A^+\} \\ \pi' &\stackrel{\text{def}}{=} \bigcup_{i=1}^{\infty} \pi'_i \\ \Sigma' &\stackrel{\text{def}}{=} \bigcup_{i=1}^{\infty} \Sigma'_i \\ \Sigma &\stackrel{\text{def}}{=} \bigcup_{i=1}^{\infty} \Sigma_i = \text{irred}(\Sigma') \\ \Sigma'' &\stackrel{\text{def}}{=} \Rightarrow_{\Sigma} \cap \Omega = A^* \Sigma A^* \cap \Omega. \end{aligned}$$

Como conseqüência da proposição 3.15, temos que se  $\mathcal{T} \subseteq \Omega$  então  $\otimes(\mathcal{T}) \subseteq \Omega$ , como já vimos. De posse deste fato, é de fácil verificação que todas estas relações são subconjuntos de  $\Omega$ . Isto será assumido naturalmente a partir daqui.

É interessante observar que  $\pi_1 = \pi'_1 = \Sigma'_1 = \Sigma_1 = \pi \cap \Omega_1$ . Fica, no entanto, a pergunta sobre quem são os conjuntos  $\pi_i, \pi'_i, \Sigma'_i, \Sigma_i$  para valores quaisquer de  $i$ . Na proposição 3.22, veremos que  $\pi_i$  e  $\pi'_i$  são, na realidade, os subconjuntos formados por todas as produções de  $\pi$  e  $\pi'$ , respectivamente, que têm base igual a  $i$ . Já  $\Sigma_i$  é o subconjunto formado por todas as produções de  $\Sigma$  que têm base menor ou igual a  $i$ . Assim  $\Sigma_i$  é o conjunto  $\Sigma_{i-1}$  acrescido das proposições de  $\Sigma$  que têm base  $i$ . Veremos uma descrição de  $\Sigma''$  na proposição 3.23.

Na proposição seguinte, o símbolo  $+$  representa união disjunta.

**Proposição 3.22** *As seguintes propriedades se verificam:*

1.  $\pi_i = \pi \cap \Omega_i$ .

2.  $\pi'_i = \pi' \cap \Omega_i$ .
3.  $\Sigma_i = \Sigma \cap \Omega_{\leq i}$ .
4.  $\Sigma'_i = (\Sigma' \cap \Omega_i) + \Sigma_{i-1}$ .
5.  $\otimes(\Sigma_i) = \Sigma_i$ .

*Demonstração.*

Os itens 1 e 2 decorrem imediatamente das definições e não nos preocuparemos em demonstrar.

Vamos mostrar que  $\otimes(\Sigma_i) = \Sigma_i$ . Observe que  $\Sigma_i \subseteq \otimes(\Sigma_i)$ . Tome  $\tau \in \otimes(\Sigma_i)$ . Da proposição 3.18, existe  $\rho \in \Sigma_i$  tal que  $\tau \leq_r \rho$ . Mas  $\otimes(\Sigma_i) \subseteq \otimes(\Sigma'_i) = \Sigma'_i$ , donde  $\tau \in \Sigma'_i$ . Como  $\rho$  é irredutível em  $\Sigma'_i$ , então  $\tau = \rho$  e  $\otimes(\Sigma_i) \subseteq \Sigma_i$ . Assim  $\otimes(\Sigma_i) = \Sigma_i$ .

Vamos mostrar que  $\Sigma_i \subseteq \Sigma'_i \subseteq \Omega_{\leq i}$ . Faremos uma indução em  $i$ . Para  $i = 1$  temos então que  $\pi_1 = \Sigma_1 = \Sigma'_1 \subseteq \Omega_1 = \Omega_{\leq 1}$ . Para  $i > 1$ , admitindo que  $\Sigma_{i-1} \subseteq \Omega_{\leq i-1} \subseteq \Omega_{\leq i}$  e sabendo que  $\pi'_i \subseteq \Omega_i \subseteq \Omega_{\leq i}$ , temos que  $\pi'_i \cup \Sigma_{i-1} \subseteq \Omega_{\leq i}$ . Usando a proposição 3.20, temos que  $\Sigma_i \subseteq \Sigma'_i = \otimes(\pi'_i \cup \Sigma_{i-1}) \subseteq \Omega_{\leq i}$ .

Vamos mostrar que  $\Sigma'_i \cap \Omega_{\leq i-1} = \Sigma_{i-1}$ . Usando a proposição 3.21 temos que  $\Sigma'_i \cap \Omega_{\leq i-1} = \otimes(\pi'_i \cup \Sigma_{i-1}) \cap \Omega_{\leq i-1} = \otimes((\pi'_i \cup \Sigma_{i-1}) \cap \Omega_{\leq i-1}) = \otimes(\Sigma_{i-1}) = \Sigma_{i-1}$ .

Vamos mostrar que  $\Sigma_i = \Sigma_{i+k} \cap \Omega_{\leq i} \subseteq \Sigma_{i+k}$ , para  $k \geq 0$ . Faremos uma indução em  $k$ . Para  $k = 0$  é trivial. Admita que  $k > 0$  e que  $\Sigma_i = \Sigma_{i+k-1} \cap \Omega_{\leq i} \subseteq \Sigma_{i+k-1}$ . Temos que  $\Sigma_{i+k-1} = \text{irred}(\Sigma_{i+k-1}) = \text{irred}(\Sigma'_{i+k} \cap \Omega_{\leq i+k-1}) = \text{irred}(\Sigma'_{i+k}) \cap \Omega_{\leq i+k-1} = \Sigma_{i+k} \cap \Omega_{\leq i+k-1} \subseteq \Sigma_{i+k}$ . Donde  $\Sigma_i = \Sigma_{i+k-1} \cap \Omega_{\leq i} = \Sigma_{i+k} \cap \Omega_{\leq i+k-1} \cap \Omega_{\leq i} = \Sigma_{i+k} \cap \Omega_{\leq i} \subseteq \Sigma_{i+k}$ .

Vamos mostrar que  $\Sigma_i = \Sigma \cap \Omega_{\leq i}$ . Ora,  $\Sigma \cap \Omega_{\leq i} = (\cup_{j=1}^{\infty} \Sigma_j) \cap \Omega_{\leq i} = (\cup_{j=i}^{\infty} \Sigma_j) \cap \Omega_{\leq i} = \cup_{j=i}^{\infty} (\Sigma_j \cap \Omega_{\leq i}) = \cup_{j=i}^{\infty} (\Sigma_i) = \Sigma_i$ .

Finalmente, vamos mostrar que  $\Sigma'_i = (\Sigma' \cap \Omega_i) + \Sigma_i$ . Como  $\Sigma'_i \subseteq \Omega_{\leq i}$ , temos que  $\Sigma'_i = (\Sigma'_i \cap \Omega_i) + (\Sigma'_i \cap \Omega_{\leq i-1}) \subseteq (\Sigma' \cap \Omega_i) + \Sigma_{i-1}$ . Seja  $\tau \in (\Sigma' \cap \Omega_i)$ . Seja  $k$  mínimo tal que  $\tau \in \Sigma'_k$ . Assim temos que  $\tau \in \Omega_i \cap \Sigma'_k \subseteq \Omega_i \cap \Omega_{\leq k}$  e temos que  $i \leq k$ . Ora, se  $i < k$  teríamos que  $\tau \in \Sigma'_k \cap \Omega_{\leq k-1} = \Sigma_{k-1} \subseteq \Sigma'_{k-1}$  que é contradição com a minimalidade de  $k$ . Logo temos que  $k = i$  e que  $(\Sigma' \cap \Omega_i) \subseteq \Sigma'_i$ . Como  $\Sigma_{i-1} \subseteq \pi'_i \cap \Sigma_{i-1} \subseteq \otimes(\pi'_i \cap \Sigma_{i-1}) = \Sigma'_i$ , temos então que  $(\Sigma' \cap \Omega_i) + \Sigma_{i-1} \subseteq \Sigma'_i$ . ■

A proposição 3.23 nos dá uma descrição um pouco mais intuitiva do que vem a ser a relação  $\Sigma''$ . A grosso modo, é o conjunto de produções de  $\Omega$

obtidas a partir da concatenação “coerente” de alguma produção de  $\Sigma$  com mais períodos desta produção, tanto “concatenação à direita” da produção quanto “à esquerda”. Entenderemos qual a utilidade desta nova relação nas proposições 6.5 e 6.6, quando tivermos definido o conceito de expansor.

**Proposição 3.23** *Temos que  $\Sigma'' = \{\text{Suf}(\text{b}_{\text{esq}}(\tau)^*) \tau \text{Pref}(\text{b}_{\text{dir}}(\tau)^*), \tau \in \Sigma\}$  e que  $\Sigma \subset \Sigma' \subset \Sigma''$ .*

*Demonstração.*

Seja  $B$  o conjunto  $\{\text{Suf}(\text{b}_{\text{esq}}(\tau)^*) \tau \text{Pref}(\text{b}_{\text{dir}}(\tau)^*), \tau \in \Sigma\}$ .

Vamos mostrar que  $\Sigma'' \subseteq B$ . Tome  $\rho \in \Sigma'' = A^* \Sigma A^* \cap \Omega$ . Seja  $\tau \in \Sigma$  e sejam  $u, v \in A^*$  tais que  $\rho = u \tau v$ . Seja  $\sigma = (u, u \text{b}_{\text{esq}}(\tau)^m)$ . Como  $\sigma c_\tau v = u \tau v = \rho$  e  $\rho \in \Omega$ , temos então que  $\sigma \in \Omega$  devido à proposição 3.3. Ora, temos que  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma) = \text{b}_{\text{esq}}(\tau)$  e que  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)$  é um período e sufixo de  $l_\sigma$ ; usando então o corolário 2.15, temos que  $u = c_\sigma \in \text{Suf}(l_\sigma) \subseteq \text{Suf}(\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^*) = \text{Suf}(\text{b}_{\text{esq}}(\tau)^*)$ . De forma dual temos que  $v \in \text{Pref}(\text{b}_{\text{dir}}(\tau)^*)$ , que  $\rho = u \tau v \in B$  e que  $\Sigma'' \subseteq B$ .

Vamos mostrar que  $B \subseteq \Sigma''$ . Seja  $\rho \in B$ . Seja  $\tau \in \Sigma$  e sejam  $u \in \text{Suf}(\text{b}_{\text{esq}}(\tau)^*)$  e  $v \in \text{Pref}(\text{b}_{\text{dir}}(\tau)^*)$  tais que  $\rho = u \tau v$ . Naturalmente temos que  $\rho \in A^* \Sigma A^*$ . Assim, para mostrarmos que  $\rho \in \Sigma'' = A^* \Sigma A^* \cap \Omega$  e, portanto que  $B \subseteq \Sigma''$ , falta-nos apenas mostrar  $\rho \in \Omega$  e, por conseguinte, que  $u c_\tau v \in \text{Pref}(u l_\tau v) \cap \text{Suf}(u l_\tau v) \setminus \{u l_\tau v\}$  e que  $(u c_\tau v)^{-1}(u l_\tau v)$  é uma  $m$ -potência. Como  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau)$  é período e sufixo de  $l_\tau$ , temos que  $c_\tau \in \text{Suf}(l_\tau) \subseteq \text{Suf}(\text{b}_{\text{dir}}(\tau)^*)$  devido ao corolário 2.15. Assim temos que  $c_\tau v, l_\tau v \in \text{Suf}(\text{b}_{\text{dir}}(\tau)^*) \text{Pref}(\text{b}_{\text{dir}}(\tau)^*) \subseteq \text{Fat}(\text{b}_{\text{dir}}(\tau)^*) = \text{Fat}((\text{b}_{\text{esq}}(\tau)^m)^*)$  devido ao teorema 2.21. Logo temos que  $\text{b}_{\text{esq}}(\tau)^m = (l_\tau v)(c_\tau v)^{-1}$  é período de  $l_\tau v$  e, devido ao dual da proposição 2.14, temos que  $c_\tau v = \text{b}_{\text{esq}}(\tau)^{-m}(l_\tau v) \in \text{Pref}(l_\tau v)$  e, portanto, que  $u c_\tau v \in \text{Pref}(u l_\tau v)$ . De forma dual, temos que  $u c_\tau v \in \text{Suf}(u l_\tau v)$ . Como  $c_\tau \neq l_\tau$ , então temos que  $u c_\tau v \neq u l_\tau v$  e que  $u c_\tau v \in \text{Pref}(u l_\tau v) \cap \text{Suf}(u l_\tau v) \setminus \{u l_\tau v\}$ . Como  $(u c_\tau v)^{-1}(u l_\tau v) \in \text{Suf}(l_\tau v)$ , como  $\text{b}_{\text{esq}}(\tau)^m$  é período de  $l_\tau v$ , como  $|(u c_\tau v)^{-1}(u l_\tau v)| = |\text{b}_{\text{esq}}(\tau)^m|$ , usando a proposição 2.12, temos que  $(u c_\tau v)^{-1}(u l_\tau v)$  é conjugado de  $\text{b}_{\text{esq}}(\tau)^m$  e, portanto, é uma  $m$ -potência também devido à proposição 2.11.

Vamos mostrar que  $\Sigma \subset \Sigma' \subset \Sigma''$ . Seja  $\sigma, \tau$  e  $x$  conforme as definições do exemplo 3.12. Como  $\Sigma = \text{irred}(\Sigma')$ , temos que  $\Sigma \subseteq \Sigma'$ . Temos que esta inclusão é própria pois temos que  $\sigma <_r \tau$ , que  $\sigma \in \Sigma'$  e, portanto, que  $\tau \notin \Sigma$  mas que  $\tau \in \Sigma'$ . Como  $\Sigma' \subseteq \Omega$  e  $\Sigma' \subseteq A^* \Sigma A^*$ , temos que  $\Sigma' \subseteq \Sigma''$ . Temos que esta inclusão é própria pois  $\tau x \in \Sigma'' \setminus \Sigma'$ . ■

Na proposição seguinte veremos que as produções de  $\Sigma$  além de serem irreduzíveis em  $\Sigma'$ , não podem sofrer reduções à direita ou à esquerda estritas por produções de  $\Sigma$ .

**Proposição 3.24** *Sejam  $\tau, \sigma \in \Sigma$ . Então  $(\tau, \sigma) \notin R_{\text{dir}} \cup R_{\text{esq}}$ .*

*Demonstração.*

Tome duas produções  $\tau, \sigma \in \Sigma$ . Seja  $k = \max(\{\text{base}(\tau), \text{base}(\sigma)\})$ . Portanto  $\tau, \sigma \in \Sigma \cap \Omega_{\leq k}$ . Pela proposição 3.22 temos que  $\Sigma_k = \Sigma \cap \Omega_{\leq k}$ . Assim  $\tau, \sigma \in \Sigma_k \subseteq \Sigma'_k = \otimes(\pi'_k \cup \Sigma_{k-1})$ . Logo  $\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma \in \Sigma'_k$ . Usando a proposição 3.15, temos que  $\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma \leq_r \tau$ . Como  $\tau$  é irreduzível em  $\Sigma'_k$ , então  $\tau \otimes_{\text{dir}} \sigma = \tau$  e, pela mesma proposição 3.15, temos que  $(\tau, \sigma) \notin R_{\text{dir}}$ .

Analogamente temos que  $(\tau, \sigma) \notin R_{\text{esq}}$ . ■

**Proposição 3.25** *Seja  $\tau \in \Sigma'$  e seja  $s = (k, \{\tau_i\}, \{\sigma_i\}, \pi'_j \cup \Sigma_{j-1})$  uma dedução para  $\tau$  onde  $j = \text{base}(\tau)$ . Então  $\tau_0 \in \pi'_j \subset \pi'$  e  $\sigma_i \in \Sigma_{j-1} \subset \Sigma$ , para  $i = 1, 2, \dots, k$ .*

*Demonstração.*

Usando a proposição 3.18, temos que  $\tau \leq_r \tau_0$ , que  $\tau_0 \in \pi'_j \cup \Sigma_{j-1}$ , que  $\text{base}(\tau_i) = j = \text{base}(\tau)$  para  $i = 0, 1, \dots, k$ , que  $\text{base}(\sigma_i) < j$  para  $i = 1, 2, \dots, k$  e que  $\sigma_i, \tau_{i-1} <_k \tau$  para  $i = 1, 2, \dots, k$ . Pela proposição 3.22, temos que  $\tau_0 \in (\pi'_j \cup \Sigma_{j-1}) \cap \Omega_j = \pi'_j \subset \pi'$ . Usando também a proposição 3.21, temos  $\sigma_i \in \otimes(\pi'_j \cup \Sigma_{j-1}) \cap \Omega_{\leq j-1} = \otimes((\pi'_j \cup \Sigma_{j-1}) \cap \Omega_{\leq j-1}) = \otimes(\Sigma_{j-1}) = \Sigma_{j-1} \subset \Sigma$ , para  $i = 1, 2, \dots, k$ . ■

Demonstraremos agora algumas proposições importantes relacionadas ao conceito de estabilidade das produções de  $\pi$ ,  $\pi'$ ,  $\Sigma'$  e  $\Sigma$ .

**Proposição 3.26** *Uma produção  $\tau = (x^n, x^{n+m})$  em  $\pi$  é estável se e somente se  $x$  for primitiva.*

*Demonstração.*

Temos que  $x = b_{\text{dir}}(\tau)$  é um período de  $l_\tau$  e de  $c_\tau$ . Suponha que  $\tau$  seja estável. Então, usando a proposição 3.8, temos que  $x$  é primitiva. Suponha que  $x$  seja primitiva. Então,  $|c_\tau| = |x^n| = n \text{base}(\tau) \geq 2 \text{base}(\tau)$  e, usando a proposição 3.9, temos que  $\tau$  é estável. ■

Esta proposição é particularmente interessante pois ajuda-nos a caracterizar as produções de  $\pi'$ . Em particular, ajuda-nos a obter propriedades para  $\Sigma'$  ou  $\Sigma$ , como veremos na proposição 3.27.

**Proposição 3.27** *Se  $\tau \in \Sigma'$  então  $b_{\text{dir}}(\tau)$  e  $b_{\text{esq}}(\tau)$  são primitivas.*

*Demonstração.*

Pela proposição 3.22, temos que  $\tau \in \Sigma'_j = \otimes(\pi'_j \cup \Sigma_{j-1})$  onde  $j = \text{base}(\tau)$ . Tome uma dedução  $s = (k, \{\tau_i\}, \{\sigma_i\}, \pi'_j \cup \Sigma_{j-1})$  para  $\tau$ . Usando a proposição 3.25, temos que  $\rho \in \pi'$  e, portanto, que  $\rho$  é estável devido à definição de  $\pi'$ . Usando a proposição 3.18, temos que  $\tau \leq_r \rho$ . Temos que  $b_{\text{dir}}(\rho)$  é um período de  $l_\rho$ . Da proposição 3.26 temos que  $b_{\text{dir}}(\rho)$  é primitiva e portanto  $\text{grau}(b_{\text{dir}}(\rho)) = 1$ . Da proposição 3.3 e do corolário 3.2, temos que  $b_{\text{dir}}(\rho)$ ,  $b_{\text{dir}}(\tau)$  e  $b_{\text{esq}}(\tau)$  são conjugados. Da proposição 2.11 temos que  $b_{\text{dir}}(\rho)$ ,  $b_{\text{dir}}(\tau)$  e  $b_{\text{esq}}(\tau)$  têm o mesmo grau e portanto  $b_{\text{dir}}(\tau)$  e  $b_{\text{esq}}(\tau)$  são primitivas. ■

Uma questão crucial neste trabalho é a de investigar se as produções de  $\Sigma'$  são ou não estáveis. As proposições 3.8, 3.9, 3.26 e 3.27 apontam nesta direção. Como já dissemos, isto será visto no Teorema da Estabilidade.

Vale observar que, para  $n = 2$  e para  $m \geq 2$ , nem todas as produções de  $\Sigma$  são estáveis. Para mostrar isto, observe que  $\sigma$  visto no exemplo 3.12 da página 23 é uma produção não estável para estes valores de  $n$  e  $m$ , que  $\sigma \in \Sigma'$ , que existe uma produção  $\sigma' \in \Sigma$  tal que  $\sigma' \leq_r \sigma$  e que isto implica que  $\text{per}(c_{\sigma'}) \leq \text{per}(c_\sigma)$  devido à proposição 2.22, que  $\text{per}(c_\sigma) < \text{base}(\sigma)$  devido à proposição 3.7, que  $\text{base}(\sigma) = \text{base}(\sigma')$  devido à proposição 3.3 e, portanto, que  $\text{per}(c_{\sigma'}) < \text{base}(\sigma')$  e que  $\sigma'$  também não é estável devido à proposição 3.7.

## Capítulo 4

# Equivalência das novas relações e $\pi$ .

O teorema abaixo mostra a equivalência das relações  $\Sigma$  e  $\pi$ , sendo que nenhuma restrição adicional (além de que  $n \geq 2$  e  $m \geq 1$ ) é feita.

**Teorema 4.1 (Teorema da Equivalência)** *As relações  $\pi$ ,  $\pi'$ ,  $\Sigma''$ ,  $\Sigma'$  e  $\Sigma$  são equivalentes.*

*Demonstração.* Decorre da proposição 4.2 e do lema 4.3. ■

**Proposição 4.2** *Temos que  $\Sigma \cap \Omega_{\leq i} \equiv \Sigma' \cap \Omega_{\leq i} \equiv \pi' \cap \Omega_{\leq i}$  e  $\Sigma \equiv \Sigma' \equiv \pi' \equiv \Sigma''$ .*

*Demonstração.*

Provaremos que  $\Sigma_i \subseteq \Sigma'_i \subseteq \otimes(\pi')$ . Faremos uma indução em  $i$ . Para  $i = 1$  é imediato já que  $\pi_1 = \Sigma'_1 = \Sigma_1 \subset \pi' \subset \otimes(\pi')$ . Admitindo que  $\Sigma_{i-1} \subseteq \otimes(\pi')$ , então temos que  $\Sigma_i \subseteq \Sigma'_i = \otimes(\pi'_i \cup \Sigma_{i-1}) \subseteq \otimes(\pi'_i \cup \otimes(\pi')) = \otimes(\otimes(\pi')) = \otimes(\pi')$ .

Provaremos que  $\pi' \cap \Omega_{\leq i} \equiv \Sigma' \cap \Omega_{\leq i}$  e que  $\pi' \equiv \Sigma'$ . Como  $\pi'_j \subseteq \Sigma'_j$ , temos que  $\pi' = \bigcup_{j=1}^{\infty} \pi'_j \subseteq \Sigma' = \bigcup_{j=1}^{\infty} \Sigma'_j \subseteq \otimes(\pi')$ . Assim sendo, usando as proposições 3.21 e 3.19, temos que  $\sim_{\pi' \cap \Omega_{\leq i}} \subseteq \sim_{\Sigma' \cap \Omega_{\leq i}} \subseteq \sim_{\otimes(\pi') \cap \Omega_{\leq i}} = \sim_{\otimes(\pi' \cap \Omega_{\leq i})} = \sim_{\pi' \cap \Omega_{\leq i}}$ , mas também que  $\sim_{\pi'} \subseteq \sim_{\Sigma'} \subseteq \sim_{\otimes(\pi')} = \sim_{\pi'}$ .

Provaremos que  $\Sigma \cap \Omega_{\leq i} \equiv \Sigma' \cap \Omega_{\leq i}$  e que  $\Sigma \equiv \Sigma' \equiv \Sigma''$ . Usando a proposição 3.6, temos que  $\Sigma' \cap \Omega_{\leq i} \equiv \text{irred}(\Sigma' \cap \Omega_{\leq i}) = \text{irred}(\Sigma') \cap \Omega_{\leq i} = \Sigma \cap \Omega_{\leq i}$ , mas também que  $\Sigma'' \equiv \text{irred}(\Sigma'') = \Sigma = \text{irred}(\Sigma') \equiv \Sigma'$ . ■

Observe que uma conseqüência da demonstração da proposição 4.2 é que  $\Sigma' \subseteq \otimes(\pi')$ . Acredito que possamos provar que  $\Sigma = \text{irred}(\otimes(\pi'))$ . Não fiz esta demonstração nem uso este fato neste trabalho.

**Lema 4.3** *Temos que  $\pi \equiv \pi'$ .*

*Demonstração.*

Segundo a definição de  $\equiv$  devemos mostrar que  $\sim_\pi = \sim_{\pi'}$ . De  $\pi' \subseteq \pi$  decorre imediatamente que  $\sim_{\pi'} \subseteq \sim_\pi$ . Nos preocuparemos em demonstrar que para todo  $\tau \in \pi$ , temos que  $c_\tau \sim_{\pi'} l_\tau$ . Nesta situação teremos que  $\pi \subseteq \sim_{\pi'}$  donde  $\sim_\pi \subseteq \sim_{\sim_{\pi'}} = \sim_{\pi'}$ .

Seja  $\tau = (u^n, u^{n+m}) \in \pi$ . Provaremos, fazendo uma indução em  $k = \text{base}(\tau) = |u|$ , que  $u^n \sim_{\pi'} u^{n+m}$ . Para  $k = 1$  é óbvio pois  $\pi_1 = \pi'_1 \subseteq \pi' \subseteq \sim_{\pi'}$ . Assim já temos a base de indução.

Admita que  $k > 1$  e, por hipótese de indução, que  $\pi \cap \Omega_{\leq k-1} \subseteq \sim_{\pi'}$ . Note que  $\tau \in \pi_k$ . Se  $\tau \in \pi'_k$  então, naturalmente,  $c_\tau \sim_{\pi'} l_\tau$ .

Admitamos, pois, que  $\tau \notin \pi'_k$ . Pela definição de  $\pi'_k$  temos que: ou  $\tau$  não é estável, ou  $\tau$  é estável e  $\exists \sigma \in \Sigma_{\lfloor \frac{k-1}{m} \rfloor}$  com  $l_\sigma \in \text{Fat}(l_\tau)$ .

Admita que  $\tau$  não seja estável. Neste caso, pela a proposição 3.26,  $u$  não é primitiva e  $\exists x \in A^+$ ,  $\exists k' > 1$  tais que  $x^{k'} = u$ . Logo  $|x| = |u|/k' \leq k-1$ , donde  $(x^n, x^{n+m}) \in \pi \cap \Omega_{\leq k-1}$  e, pela hipótese de indução, temos que  $x^n \sim_{\pi'} x^{n+m}$ . Portanto  $u^n = x^{k'n} \sim_{\pi'} x^{k'(n+m)} = u^{n+m}$ . Assim  $\tau \in \sim_{\pi'}$  e a tese de indução está provada.

A partir de agora, admitamos que  $\tau$  seja estável e seja  $\sigma \in \Sigma_{\lfloor (k-1)/m \rfloor}$  com  $l_\sigma \in \text{Fat}(l_\tau)$ . Pelas proposições 3.22 e 4.2, temos que  $\sigma \in \Sigma_{\lfloor (k-1)/m \rfloor} \subseteq \Sigma \cap \Omega_{\leq k-1} \subseteq \sim_{\Sigma \cap \Omega_{\leq k-1}} = \sim_{\pi' \cap \Omega_{\leq k-1}} \subseteq \sim_{\pi'}$ . Assim  $c_\sigma \sim_{\pi'} l_\sigma$ .

Seja  $v = \bar{b}_{\text{esq}}(\sigma)$ ,  $w = \bar{l}_\sigma$  e  $w' = c_\sigma$ . Assim  $w' \in \text{Pref}(w) \cap \text{Suf}(w)$ . Lembrando que  $c_\sigma \sim_{\pi'} l_\sigma$ , teremos que  $w = v^m w' \sim_{\pi'} w'$  e que  $v$  é um período de  $w$ . Temos também que  $\text{base}(\tau) = |u| = k > m \lfloor \frac{k-1}{m} \rfloor \geq m \text{base}(\sigma) = m|v|$  e, portanto,

$$|v^m| < |u|. \quad (4.1)$$

Observe ainda que tanto  $u$ , pela proposição 3.26, quanto  $v$ , pela proposição 3.27, são primitivas. Pela proposição 2.22, temos que  $u$  é período de  $w$ . Como não é o menor, usando a proposição 2.19, temos que  $|w| < |u| + \text{per}(w) \leq |u| + |v| < 2|u|$ . Observe que  $w$  é fator de  $u^{n+m}$  e seja  $k'$  o mínimo inteiro tal que  $w \in \text{Fat}(u^{k'})$ . Naturalmente que  $k' \in \{1, 2, \dots, n+m\}$ . Usando a proposição 2.3, podemos escolher  $\mu, \eta \in A^*$  tais que  $u^{k'} = \mu w \eta$

com  $\mu \in \text{Pref}(u)$ ,  $\eta \in \text{Suf}(u)$  e  $0 \leq |\mu|, |\eta| < |u|$ . Assim, temos que  $2|u| > |u| + |v| > |w| = |u^{k'}| - |\mu| - |\eta| > (k' - 2)|u|$  que implica  $k' < 4$ .

Temos três casos possíveis, portanto:

1. Admita  $k' = 1$ . Neste caso,  $u = \mu w \eta$ .

Seja  $x = \mu w' \eta$ . Temos que  $|x| = |\mu| + |w'| + |\eta| = |\mu| + |w| - |v^m| + |\eta| = |u| - |v^m| \leq k - 1$ . Donde  $(x^n, x^{n+m}) \in \pi \cap \Omega_{\leq k-1}$  e, pela hipótese de indução, temos que  $x^n \sim_{\pi'} x^{n+m}$ . Neste caso, temos que  $u = \mu w \eta \sim_{\pi'} \mu w' \eta = x$ . Assim  $u^{n+m} \sim_{\pi'} x^{n+m} \sim_{\pi'} x^n \sim_{\pi'} u^n$  e, portanto,  $\tau \in \sim_{\pi'}$ .

2. Admita  $k' = 2$ . Neste caso,  $u^2 = \mu w \eta$ .

Nesta situação temos dois subcasos possíveis:

$$|w' \eta| \geq |u|$$

Usando (4.1), seja  $x = \text{pref}(u, |u| - |v^m|)$ . Seja  $y = x^{-1}u$ . Vamos mostrar que  $\mu w' \eta = xu = x^2y$ . Temos que  $\mu w \eta = u^2 = xyu$ . Ora,  $|u| > |\eta|$  devido à escolha de  $\eta$  e  $|x| = |u| - |v^m| \geq |u| - |v^m| + |u| - |w' \eta| = |u^2| - |v^m w' \eta| = |\mu|$ , donde, usando o ítem 1 da proposição 2.28, temos que existem  $z, z' \in A^*$  tais que  $\mu z = x$ ,  $z' \eta = u$  e  $zyz' = w = 1v^m w'$ . Pela proposição 2.25, temos que  $1w' = zz'$  e, portanto,  $\mu w' \eta = \mu z z' \eta = xu = x^2y$ .

Vamos mostrar que  $u^i \sim_{\pi'} x^i y$ . Faremos uma indução em  $i$ . Para  $i = 1$  é trivial. Assuma  $i \geq 2$  e que  $u^{i-1} \sim_{\pi'} x^{i-1} y$ . Então  $u^i = (u^{i-1})u \sim_{\pi'} (x^{i-1}y)u = (x^{i-1}(x^{-1}u))u = (x^{i-1}x^{-1})uu = (x^{i-2})\mu w \eta \sim_{\pi'} x^{i-2} \mu w' \eta = x^{i-2} x^2 y = x^i y$ .

Vamos mostrar que  $\tau \in \sim_{\pi'}$ . Temos que  $|x| = |u| - |v^m| < |u| = k$ , donde  $(x^n, x^{n+m}) \in \pi \cap \Omega_{\leq k-1}$  e, pela hipótese de indução, temos que  $x^n \sim_{\pi'} x^{n+m}$ . Teremos portanto:  $u^{n+m} \sim_{\pi'} x^{n+m} y \sim_{\pi'} x^n y \sim_{\pi'} u^n$ .

$$|w' \eta| < |u|$$

Como  $\mu \in \text{Pref}(u)$  devido à própria escolha de  $\mu$ , definimos  $v_1 = \mu^{-1}u$ . Como  $w' \eta, u \in \text{Suf}(u^2)$ , e  $|w' \eta| < |u|$ , usando a proposição 2.1, temos que  $w' \eta \in \text{Suf}(u)$  e podemos definir  $v_2 = u(w' \eta)^{-1}$ . Então  $u = \mu v_1 = v_2 w' \eta$ . Ora, temos que  $v^m = (\mu^{-1}(\mu v^m w' \eta))(w' \eta)^{-1} = (\mu^{-1}(u))(w' \eta)^{-1} = (\mu^{-1}u)(u(w' \eta)^{-1}) = v_1 v_2$ . Assim, usando (4.1), temos que  $|u| > |v^m| = |v_1| + |v_2|$  e,

usando a proposição 2.2, podemos definir  $x = v_2^{-1}uv_1^{-1}$ . Logo  $w'\eta = v_2^{-1}u = xv_1$ .

Vamos mostrar que  $u^i \sim_{\pi'} v_2x^iv_1$ . Faremos uma indução em  $i$ . Para  $i = 1$  é trivial. Assuma que  $i > 1$  e que  $u^{i-1} \sim_{\pi'} v_2x^{i-1}v_1$ . Então temos que  $u^i = (u^{i-1})u \sim_{\pi'} (v_2x^{i-1}v_1)u = (v_2x^{i-1}v_1)v_2w'\eta = v_2x^{i-1}v^mw'\eta \sim_{\pi'} v_2x^{i-1}w'\eta = v_2x^{i-1}xv_1 = v_2x^iv_1$ .

Vamos mostrar que  $\tau \in \sim_{\pi'}$ . Temos que  $|x| = |u| - |v_1| - |v_2| = |u| - |v^m| < |u| = k$ , donde  $(x^n, x^{n+m}) \in \pi \cap \Omega_{\leq k-1}$  e, pela hipótese de indução, temos que  $x^n \sim_{\pi'} x^{n+m}$ . Teremos portanto:  $u^{n+m} \sim_{\pi'} v_2x^{n+m}v_1 \sim_{\pi'} v_2x^nv_1 \sim_{\pi'} u^n$ .

3. Admita  $k' = 3$ . Neste caso,  $u^3 = \mu w\eta$ .

Como  $\mu \in \text{Pref}(u)$ , definimos  $v_1 = \mu^{-1}u$ . Como vimos que  $|w| < |u| + |v|$ , temos que  $|w'\eta| = |w'| + |\eta| < |w| - |v^m| + |u| < |u| + |v| - m|v| + |u| \leq |u^2|$ . Como  $w'\eta, u^2 \in \text{Suf}(u^3)$ , usando a proposição 2.1, temos que  $w'\eta \in \text{Suf}(u^2)$  e podemos definir  $v_2 = u^2(w'\eta)^{-1}$ . Ora,  $v^m = (\mu^{-1}(\mu v^m w'\eta))(w'\eta)^{-1} = (\mu^{-1}(uu^2))(w'\eta)^{-1} = (\mu^{-1}u)(u^2(w'\eta)^{-1}) = v_1v_2$ . Assim, usando (4.1), temos que  $|u| > |v^m| = |v_1| + |v_2|$  e, usando a proposição 2.2, podemos definir  $x = v_2^{-1}uv_1^{-1}$ . Neste caso,  $w'\eta = v_2^{-1}u^2 = xv_1u$ . Ora,  $x, w' \in \text{Pref}(xv_1u)$  e  $|x| = |u| - |v_1| - |v_2| = |u| - |v^m| < |u^3| - |\mu| - |\eta| - |v^m| = |w| - |v^m| = |w'|$ . Assim, usando a proposição 2.1, temos que  $x \in \text{Pref}(w') \subseteq \text{Pref}(w) \subseteq \text{Pref}(\mu^{-1}u^3)$ . Como  $v_1u = \mu^{-1}uu \in \text{Pref}(\mu^{-1}u^3)$  e  $|x| < |u| < |v_1u|$  então, usando a proposição 2.1, temos que  $x \in \text{Pref}(v_1u)$  e podemos definir  $y = x^{-1}(v_1u)$ .

Vamos mostrar que  $u^i \sim_{\pi'} v_2x^iy$ , para  $i \geq 2$ . Para  $i = 2$  temos que  $u^2 = v_2xv_1u = v_2x^2y$ . Admita  $i > 2$  e  $u^{i-1} \sim_{\pi'} v_2x^{i-1}y$ . Temos que  $xyu = v_1uu = \mu^{-1}uu^2 = w\eta \sim_{\pi'} w'\eta = xv_1u = x^2y$ . Assim  $u^i = (u^{i-1})u \sim_{\pi'} (v_2x^{i-1}y)u = v_2x^{i-2}xyu \sim_{\pi'} v_2x^{i-2}x^2y = v_2x^iy$ .

Vamos mostrar que  $\tau \in \sim_{\pi'}$ . Temos que  $|x| = |u| - |v_1| - |v_2| = |u| - |v^m| < |u| = k$ , donde  $(x^n, x^{n+m}) \in \pi \cap \Omega_{\leq k-1}$  e, pela hipótese de indução, temos que  $x^n \sim_{\pi'} x^{n+m}$ . Teremos portanto:  $u^{n+m} \sim_{\pi'} v_2x^{n+m}y \sim_{\pi'} v_2x^ny \sim_{\pi'} u^n$ .

■

## Capítulo 5

# O Teorema da Estabilidade.

Neste capítulo, o principal resultado é a demonstração do Teorema da Estabilidade. Provamos que toda produção de  $\Sigma$  (também de  $\Sigma'$  e de  $\Sigma''$ ) é estável quando  $n \geq 4$  e  $m \geq 1$ .

A proposição 5.1 nos dá um conjunto de propriedades muito interessante sobre as produções de  $\Sigma''$  e de  $\Sigma$ . Será usado na demonstração do Teorema da Estabilidade, mais adiante, como também do Teorema da Expansibilidade e outras proposições.

**Proposição 5.1** *Sejam  $\tau, \sigma \in \Sigma''$  duas produções estáveis. As seguintes afirmações são verdadeiras:*

1. Se  $l_\sigma \in \text{Fat}(c_\tau)$  então  $\sigma \leq_r \tau$ .
2. Se  $l_\sigma \in \text{Fat}(l_\tau)$ , então  $\sigma \leq_r \tau$ .
3. Se  $c_\sigma \in \text{Fat}(c_\tau)$ , então  $\sigma \leq_r \tau$  ou  $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\tau)$ .
4. Se  $c_\sigma \in \text{Fat}(l_\tau)$ , então  $\sigma$  e  $\tau$  são produções conjugadas, ou  $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\tau)$ . Seja  $l_\tau = uc_\sigma v$ . Admita que  $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\tau) \leq |c_\tau|/3$ . Então existem  $u' \in \text{Suf}(u)$ ,  $v' \in \text{Pref}(v)$  tais que  $c_\tau = u'c_\sigma v'$  satisfazendo  $u' = 1 \iff u = 1$  e  $v' = 1 \iff v = 1$ . Em particular,  $c_\sigma \in \text{Fat}(c_\tau)$ .

*Demonstração.*

Da definição de  $\Sigma''$ , segue que existem  $\tau', \sigma' \in \Sigma$  tais que  $\sigma' \leq_r \sigma$  e  $\tau' \leq_r \tau$ . Devido à proposição 3.3, temos que  $\sigma$  e  $\sigma'$  são produções conjugadas, o mesmo acontecendo com  $\tau$  e  $\tau'$ . Como  $\tau$  e  $\sigma$  são estáveis, temos que  $|c_\tau| \geq \text{per}(c_\tau) = \text{per}(l_\tau) = \text{base}(\tau)$  e  $|c_\sigma| \geq \text{per}(c_\sigma) = \text{per}(l_\sigma) = \text{base}(\sigma)$ .

Usando a proposição 3.8, temos que  $b_{\text{dir}}(\tau)$  e  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  são palavras primitivas. Observe que  $c_\sigma \in \text{Fat}(l_\sigma)$  e  $\text{Fat}(c_\tau) \subseteq \text{Fat}(l_\tau)$ , donde, em todos os casos, temos que  $c_\sigma \in \text{Fat}(l_\tau)$ . Usando a proposição 2.22, temos que  $b_{\text{dir}}(\tau)$  é período de  $c_\sigma$  (ou também de  $l_\sigma$  no caso dos ítems 1 e 2) e teremos que  $\text{base}(\sigma) \leq \text{base}(\tau)$ , em todos os casos.

Provaremos os ítems 1 e 2. Nestes dois casos, temos que  $l_\sigma \in \text{Fat}(l_\tau)$ . Usando a proposição 3.18 e a proposição 3.25, escolhamos  $\rho = (x^n, x^{n+m}) \in \pi'$  um patriarca de  $\tau'$  com  $\tau' \leq_r \rho$ . Usando a proposição 3.3, temos que  $\rho$ ,  $\tau$  e  $\tau'$  são produções conjugadas, donde  $x = b_{\text{dir}}(\rho)$  é um período de  $l_\tau$ , devido ao corolário 3.2, e também de  $l_\sigma$ , devido à proposição 2.22. Seja  $k'$  mínimo tal que  $l_\sigma \in \text{Fat}(x^{k'})$ . Temos dois casos a analisar: ou  $k' > n + m$  ou  $k' \leq n + m$ . Admita que  $k' > n + m$ . Assim podemos admitir que  $k' \geq n + m + 1 \geq 4$ . Usando a proposição 2.3, temos que  $x^2 \in \text{Fat}(x^{k'-2}) \subseteq \text{Fat}(l_\sigma)$ . Como  $x^2 \in \text{Fat}(l_\sigma) \subseteq \text{Fat}(l_\tau)$ , usando a proposição 2.22, temos que  $\text{per}(x^2) \leq \text{per}(l_\sigma) \leq \text{per}(l_\tau)$ . Como  $\rho$  é estável, então  $x$  é um menor período de  $c_\rho = x^n$  e, usando a proposição 2.23, temos que  $\text{per}(x^2) = \text{per}(x^n) = \text{base}(\tau) = \text{per}(l_\tau)$ . Assim sendo  $\text{base}(\tau) = \text{per}(l_\tau) = \text{per}(l_\sigma) = \text{base}(\sigma)$ . Admita que  $k' \leq n + m$ . Assim  $l_{\sigma'} \in \text{Fat}(l_\sigma) \subseteq \text{Fat}(x^{k'}) \subseteq \text{Fat}(l_\rho)$ . Sendo  $i = \text{base}(\rho)$ , usando a proposição 3.22 e a definição de  $\pi'_i$ , temos que  $\rho \in \pi'_i$  e que  $\sigma' \notin \Sigma_{\lfloor (i-1)/m \rfloor}$ ; donde  $\text{base}(\sigma) = \text{base}(\sigma') > \lfloor (i-1)/m \rfloor$  e  $m \text{base}(\sigma) \geq i = \text{base}(\rho)$ . Portanto,  $|l_\sigma| = |c_\sigma| + m \text{base}(\sigma) \geq |c_\sigma| + \text{base}(\rho) \geq |b_{\text{dir}}(\sigma)| + |b_{\text{dir}}(\tau)|$ . Ora, devido à proposição 2.19, temos que  $\text{base}(\sigma) = |b_{\text{dir}}(\sigma)| = |b_{\text{dir}}(\tau)| = \text{base}(\tau)$ . Assim, nos dois casos, temos que  $\text{base}(\tau) = \text{base}(\sigma)$  e, devido à proposição 3.4, temos que  $\sigma \leq_r \tau$ .

Provaremos o ítem 3. Já vimos que  $\text{base}(\sigma) \leq \text{base}(\tau)$ . Caso  $\text{base}(\tau) = \text{base}(\sigma)$ , usando a proposição 3.4, temos que  $\sigma \leq_r \tau$ .

Provaremos o ítem 4. Já vimos que  $\text{base}(\sigma) \leq \text{base}(\tau)$ . Admita que  $|b_{\text{dir}}(\sigma)| = \text{base}(\sigma) = \text{base}(\tau) = |b_{\text{dir}}(\tau)|$ . Usando a proposição 3.11, temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma) \in \text{Fat}(c_\sigma) \subseteq \text{Fat}(l_\tau)$ . Usando a proposição 2.12, temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  e  $b_{\text{dir}}(\tau)$  são palavras conjugadas e, portanto, as produções  $\tau$  e  $\sigma$  são conjugadas. Admita que  $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\tau) \leq |c_\tau|/3$ . Usando a proposição 2.19, temos que  $|c_\sigma| < |b_{\text{dir}}(\tau)| + |b_{\text{dir}}(\sigma)| < 2\text{base}(\tau) < |c_\tau|$ . Naturalmente, se  $v = 1$  então temos que  $u \neq 1$ , que  $c_\sigma, c_\tau \in \text{Suf}(l_\tau)$  e, usando a proposição 2.1, temos que existe  $u' \in \text{Suf}(u) \setminus \{1\}$  tal que  $u'c_\sigma = c_\tau$ . Vale também o dual, caso  $u = 1$ . Admita, pois, que  $v \neq 1 \neq u$ . Seja  $k = \min(m, \max\{i \in \mathbb{N} \text{ tal que } |v| > |b_{\text{dir}}(\tau)^i|\})$ . Como  $b_{\text{dir}}(\tau)^k, v \in \text{Suf}(l_\tau)$ , usando a proposição 2.1, então temos que existe  $v' \in \text{Pref}(v) \setminus \{1\}$  tal que  $v'b_{\text{dir}}(\tau)^k = v$

e  $uc_\sigma v' = l_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^{-k} \in \text{Pref}(l_\tau)$ . Se  $k = m$ , então  $uc_\sigma v' = c_\tau$  e não mais há o que fazer. Admita que  $k = \max\{i \in \mathbb{N} \text{ tal que } |v| > |b_{\text{dir}}(\tau)^i|\} < m$ . Ora,  $|u| = |l_\tau| - |c_\sigma| - |v| > m\text{base}(\tau) + |c_\tau| - 2\text{base}(\tau) - |b_{\text{dir}}(\tau)^{k+1}| \geq (m + 3 - 2 - k - 1)\text{base}(\tau) = |b_{\text{esq}}(\tau)^{m-k}|$ , donde, usando a proposição 2.1, temos que existe  $u' \in \text{Suf}(u) \setminus \{1\}$  tal que  $u = b_{\text{esq}}(\tau)^{m-k}u'$  e  $u'c_\sigma v' = b_{\text{esq}}(\tau)^{-(m-k)}l_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^{-k}$ . Assim  $|u'c_\sigma v'| = |c_\tau|$ . Usando a proposição 2.5, temos que  $b_{\text{esq}}(\tau)^{m-k}$  é um período de  $uc_\sigma v'$  e, usando o dual da proposição 2.14, temos que  $u'c_\sigma v' \in \text{Pref}(uc_\sigma v') \subseteq \text{Pref}(l_\tau)$ . Donde concluímos que  $c_\tau = u'c_\sigma v'$ . ■

**Corolário 5.2** *Sejam  $\tau, \sigma$  duas produções distintas e estáveis de  $\Sigma$ . Então temos que  $l_\sigma \notin \text{Fat}(c_\tau)$  e que  $l_\sigma \notin \text{Fat}(l_\tau)$ .*

*Demonstração.*

Observe que  $\text{Fat}(c_\tau) \subset \text{Fat}(l_\tau)$ . Caso  $l_\sigma \in \text{Fat}(l_\tau)$ , usando o ítem 2 da proposição 5.1, temos que  $\sigma \leq_r \tau$ . Como  $\tau, \sigma \in \Sigma = \text{irred}(\Sigma')$ , temos então que  $\sigma = \tau$ , que é uma contradição com a hipótese de que as produções sejam distintas. ■

Vejamos agora algumas proposições que nos ajudam na demonstração do Teorema da Estabilidade.

**Proposição 5.3** *Seja  $\sigma$  uma produção estável e seja  $x \in \text{Pref}(l_\sigma)$  de comprimento maior ou igual ao de  $c_\sigma$ . Então  $\text{per}(x) = \text{base}(\sigma)$  e  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  é um menor período de  $x$ .*

*Demonstração.*

Como  $\sigma$  é estável, temos que  $\text{per}(c_\sigma) = \text{per}(l_\sigma) = \text{base}(\sigma)$ . Como  $x, c_\sigma \in \text{Pref}(l_\sigma)$  e  $|x| \geq |c_\sigma|$ , usando a proposição 2.1, temos que  $c_\sigma \in \text{Pref}(x)$  seguindo então que  $\text{base}(\sigma) = \text{per}(c_\sigma) \leq \text{per}(x)$  devido à proposição 2.22. Ora, como  $x \in \text{Pref}(l_\sigma)$ , usando a mesma proposição 2.22, temos que  $\text{per}(x) \leq \text{per}(l_\sigma) = \text{base}(\sigma)$  e que  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  é um período de  $x$ . Logo, temos que  $\text{per}(x) = \text{base}(\sigma)$  e que  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  é, inclusive, um menor período de  $x$ . ■

A proposição 5.3 será particularmente usada quando  $\sigma$  for estável e tivermos, para algum  $\tau$ , que  $|c_\tau \rightleftharpoons l_\sigma| > |c_\sigma|$ . Nestes casos, teremos que  $\text{per}(c_\tau \rightleftharpoons l_\sigma) = \text{base}(\sigma)$ .

**Proposição 5.4** *Sejam  $\tau, \sigma$  duas produções estáveis de  $\Sigma$ . Então  $|c_\tau \rightrightarrows l_\sigma| \leq |c_\sigma|$ .*

*Demonstração.*

Suponha, por absurdo, que  $|c_\tau \rightrightarrows l_\sigma| > |c_\sigma|$ . Usando a proposição 5.3, temos que  $\text{per}(c_\tau \rightrightarrows l_\sigma) = \text{base}(\sigma)$ . Como  $c_\tau \rightrightarrows l_\sigma \in \text{Suf}(c_\tau)$ , usando a proposição 2.22, temos que  $\text{base}(\sigma) = \text{per}(c_\tau \rightrightarrows l_\sigma) \leq \text{per}(c_\tau) = \text{base}(\tau)$  também devido à estabilidade de  $\tau$ . Suponha que  $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\tau)$ . Neste caso temos que  $\tau \text{ R}_{\text{dir}} \sigma$ , contradizendo com a proposição 3.24. Deveremos supor então que  $\text{base}(\sigma) = \text{base}(\tau)$ . Como  $c_\tau \rightrightarrows l_\sigma, c_\sigma \in \text{Pref}(l_\sigma)$ , usando a proposição 2.1, temos que  $c_\sigma \in \text{Pref}(c_\tau \rightrightarrows l_\sigma) \subseteq \text{Fat}(c_\tau)$ . Como  $\sigma$  é estável e portanto  $\text{base}(\sigma) = \text{per}(c_\sigma) \leq |c_\sigma|$ , usando a proposição 3.4, temos que  $\sigma \leq_r \tau$ . Como  $\sigma, \tau \in \Sigma = \text{irred}(\Sigma')$  temos que  $\sigma = \tau$  e que  $c_\sigma = c_\tau$ . Assim temos que  $c_\tau \rightrightarrows l_\sigma = c_\sigma \rightrightarrows l_\sigma = c_\sigma$  que é uma contradição com  $|c_\tau \rightrightarrows l_\sigma| > |c_\sigma|$ . ■

A proposição seguinte nos mostra que reduções à esquerda, desde que feitas para produções estáveis, não interferem nas possíveis reduções à direita.

**Proposição 5.5** *Sejam  $\rho, \sigma, \sigma'$  produções em  $\Omega$  e seja  $\tau = \sigma' \otimes_{\text{esq}} \rho$ . Se  $\tau$  é estável, então temos que  $M_{\text{dir}}(\tau, \sigma) = M_{\text{dir}}(\rho, \sigma)$ .*

*Demonstração.*

Usando a proposição 3.15, temos que  $\tau \leq_r \rho$  e, portanto, que  $\text{base}(\rho) = \text{base}(\tau)$  devido à proposição 3.3. Caso  $\text{base}(\sigma) \geq \text{base}(\rho) = \text{base}(\tau)$ , teremos então que  $\rho \not\text{R}_{\text{dir}} \sigma$  e que  $\tau \not\text{R}_{\text{dir}} \sigma$ . Assim  $M_{\text{dir}}(\tau, \sigma) = 1 = M_{\text{dir}}(\rho, \sigma)$  e a tese já está demonstrada.

Suponhamos então, a partir de agora, que  $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\rho) = \text{base}(\tau)$  e que  $\tau$  seja estável.

Vamos provar que  $c_\rho \rightrightarrows l_\sigma = c_\tau \rightrightarrows l_\sigma$ . Ora,  $c_\rho = M_{\text{esq}}(\rho, \sigma')c_\tau$ , donde temos que  $c_\tau \in \text{Suf}(c_\rho)$ . Assim sendo  $c_\tau \rightrightarrows l_\sigma \in \text{Suf}(c_\tau) \cap \text{Pref}(l_\sigma) \subseteq \text{Suf}(c_\rho) \cap \text{Pref}(l_\sigma)$ . Logo, temos que  $|c_\tau \rightrightarrows l_\sigma| \leq |\max(\text{Suf}(c_\rho) \cap \text{Pref}(l_\sigma))| = |c_\rho \rightrightarrows l_\sigma|$ . Ora,  $c_\rho \rightrightarrows l_\sigma \in \text{Pref}(l_\sigma)$ , usando a proposição 2.22, e como  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)$  é período de  $\sigma$ , temos que  $\text{per}(c_\rho \rightrightarrows l_\sigma) \leq \text{per}(l_\sigma) \leq \text{base}(\sigma)$ . Como  $\tau$  é estável, então  $\text{per}(c_\tau) = \text{base}(\tau) > \text{base}(\sigma) \geq \text{per}(c_\rho \rightrightarrows l_\sigma)$  e, usando a proposição 2.22, temos que  $c_\tau \notin \text{Suf}(c_\rho \rightrightarrows l_\sigma)$ . Como  $c_\tau, c_\rho \rightrightarrows l_\sigma \in \text{Suf}(c_\rho)$ , usando a proposição 2.1, temos que  $c_\rho \rightrightarrows l_\sigma \in \text{Suf}(c_\tau)$ . Assim sendo,  $c_\rho \rightrightarrows l_\sigma \in$

$\text{Suf}(c_\tau) \cap \text{Pref}(l_\sigma)$  e portanto  $|c_\rho \rightleftharpoons l_\sigma| \leq |\max(\text{Suf}(c_\tau) \cap \text{Pref}(l_\sigma))| = |c_\tau \rightleftharpoons l_\sigma|$ . Assim os dois encaixes acima têm o mesmo comprimento e, como são prefixos de  $l_\sigma$ , são idênticos.

Como  $c_\rho \rightleftharpoons l_\sigma = c_\tau \rightleftharpoons l_\sigma$  e como  $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\tau) = \text{base}(\rho)$ , temos então que:  $\rho \text{ R}_{\text{dir}} \sigma \iff |c_\rho \rightleftharpoons l_\sigma| > |c_\sigma| \iff |c_\tau \rightleftharpoons l_\sigma| > |c_\sigma| \iff \tau \text{ R}_{\text{dir}} \sigma$ . Caso  $\rho \not\text{R}_{\text{dir}} \sigma$ , teremos então que  $M_{\text{dir}}(\tau, \sigma) = 1 = M_{\text{dir}}(\rho, \sigma)$  e a tese já está demonstrada. Caso  $\rho \text{ R}_{\text{dir}} \sigma$ , teremos então que  $M_{\text{dir}}(\rho, \sigma) = c_\sigma^{-1}(c_\rho \rightleftharpoons l_\sigma) = c_\sigma^{-1}(c_\tau \rightleftharpoons l_\sigma) = M_{\text{dir}}(\tau, \sigma)$  e a tese novamente está demonstrada. ■

**Lema 5.6** *Sejam  $\rho, \sigma, \sigma'$  produções tais que  $\sigma' \otimes_{\text{esq}} \rho$  e que  $\rho \otimes_{\text{dir}} \sigma$  sejam produções estáveis. Então temos que  $(\sigma' \otimes_{\text{esq}} \rho) \otimes_{\text{dir}} \sigma = \sigma' \otimes_{\text{esq}} (\rho \otimes_{\text{dir}} \sigma)$ .*

*Demonstração.*

Seja  $\tau = \sigma' \otimes_{\text{esq}} \rho$  e seja  $\tau' = \rho \otimes_{\text{dir}} \sigma$ . Temos então que  $\rho = M_{\text{esq}}(\rho, \sigma') \tau = \tau' M_{\text{dir}}(\rho, \sigma)$ . Usando a proposição 5.5, temos que  $M_{\text{dir}}(\rho, \sigma) = M_{\text{dir}}(\tau, \sigma)$  e que  $M_{\text{esq}}(\rho, \sigma') = M_{\text{esq}}(\tau', \sigma')$  devido ao dual da mesma proposição. Assim temos que  $(\sigma' \otimes_{\text{esq}} \rho) \otimes_{\text{dir}} \sigma = \tau \otimes_{\text{dir}} \sigma = \tau M_{\text{dir}}(\tau, \sigma)^{-1} = (M_{\text{esq}}(\rho, \sigma')^{-1} \rho) M_{\text{dir}}(\rho, \sigma)^{-1} = M_{\text{esq}}(\tau', \sigma')^{-1} (\rho M_{\text{dir}}(\rho, \sigma)^{-1}) = \sigma' \otimes_{\text{esq}} \tau' = \sigma' \otimes_{\text{esq}} (\rho \otimes_{\text{dir}} \sigma)$ . ■

Seja  $\mathcal{T} \subseteq \Omega$ , seja  $\tau \in \otimes(\mathcal{T})$  e seja  $s = (k, \{\tau_i\}, \{\sigma_i\}, \mathcal{T})$  uma dedução para  $\tau$ . Definiremos algumas funções sobre  $s$ . Definimos  $\text{Dir}(s) \stackrel{\text{def}}{=} \{j \in \{1, \dots, k\} \text{ tal que } \tau_j = \tau_{j-1} \otimes_{\text{dir}} \sigma_j\}$  e,  $\text{Esq}(s) \stackrel{\text{def}}{=} \{j \in \{1, \dots, k\} \text{ tal que } \tau_j = \sigma_j \otimes_{\text{esq}} \tau_{j-1}\}$ . Dizemos que  $\sigma_{\text{Dir}(s)}$  é a subsequência de  $\{\sigma_i\}$  formada pelas produções com índices em  $\text{Dir}(s)$  e  $\sigma_{\text{Esq}(s)}$  é a formada pelas produções com índice em  $\text{Esq}(s)$ . Definimos também  $\text{Inv}(s) \stackrel{\text{def}}{=} \{(i, j) \in \text{Esq}(s) \times \text{Dir}(s) \text{ tal que } i < j\}$ . Usaremos estes conceitos na demonstração do lema 5.7.

O lema seguinte aplica o lema anterior de uma maneira global e permite-nos concluir que dada uma dedução para uma produção  $\tau$  a partir de um patriarca  $\rho$ , podemos obter a mesma produção se antes fizermos todas as reduções de um lado para depois fazer as do outro lado.

**Lema 5.7** *Seja  $\tau \in \Sigma'$  e  $s = (k, \{\tau_i\}, \{\sigma_i\}, \pi'_{\text{base}(\tau)} \cup \Sigma_{\text{base}(\tau)-1})$  uma dedução para  $\tau$ . Sejam  $\mu, \eta \in A^*$  tais que  $\tau_0 = \mu\tau\eta$ . Admita que toda produção de  $\Sigma'$  menor que  $\tau$  pela ordem  $<_k$  seja estável. Então  $\text{Dir}(s)$  e  $\text{Esq}(s)$  são disjuntos e existem uma dedução  $s' = (k', \{\tau'_i\}, \{\sigma'_i\}, \pi'_{\text{base}(\tau)} \cup \Sigma_{\text{base}(\tau)-1})$  para  $\tau$  e  $k'' \leq k$  satisfazendo:  $k' = k$ ;  $\tau'_0 = \tau_0$  e  $\tau'_k = \tau_k = \tau$ ;  $\text{Inv}(s') = \emptyset$ ;  $\sigma_{\text{Dir}(s)} = \sigma'_{\text{Dir}(s')}$ ;  $\sigma'_{\text{Dir}(s')} = \sigma'_1 \sigma'_2 \cdots \sigma'_{k''}$ ;  $\sigma_{\text{Esq}(s)} = \sigma'_{\text{Esq}(s')}$ ;  $\sigma'_{\text{Esq}(s')} = \sigma'_{k''+1} \sigma'_{k''+2} \cdots \sigma'_k$ ;  $\tau'_{k''} = (\mu c_\tau, \mu l_\tau)$ .*

*Demonstração.*

Primeiro vamos mostrar que  $\text{Dir}(s) \cap \text{Esq}(s) = \emptyset$ . Suponha, por absurdo, que exista  $i$  tal que  $i \in \text{Dir}(s) \cap \text{Esq}(s)$ . Assim temos que  $\tau_i = \sigma_i \otimes_{\text{esq}} \tau_{i-1} = \tau_{i-1} \otimes_{\text{dir}} \sigma_i$  e, portanto, que  $c_{\tau_i} \in \text{Suf}(c_{\tau_{i-1}}) \cap \text{Pref}(c_{\tau_{i-1}})$ . Logo  $M_{\text{dir}}(\tau_{i-1}, \sigma_i) = c_{\tau_i}^{-1} c_{\tau_{i-1}}$  é período de  $c_{\tau_{i-1}}$  devido à proposição 2.14. Como  $\sigma_i, \tau_{i-1}$  são estáveis, temos que  $|M_{\text{dir}}(\tau_{i-1}, \sigma_i)| \geq \text{per}(c_{\tau_{i-1}}) = |b_{\text{dir}}(\tau_{i-1})|$  e que  $|c_{\sigma_i}| \geq \text{per}(c_{\sigma_i}) = |b_{\text{dir}}(\sigma_i)|$ . Como  $c_{\tau_{i-1}} \stackrel{\text{esq}}{=} l_{\sigma_i} \in \text{Suf}(c_{\tau_{i-1}})$ , temos que  $M_{\text{dir}}(\tau_{i-1}, \sigma_i)$  é período de  $c_{\tau_{i-1}} \stackrel{\text{esq}}{=} l_{\sigma_i}$  devido à proposição 2.22. Usando a proposição 5.3, temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma_i)$  é período de  $c_{\tau_{i-1}} \stackrel{\text{esq}}{=} l_{\sigma_i}$ , sendo que  $b_{\text{dir}}(\tau_{i-1})$  é primitiva devido à proposição 3.27. Como  $|c_{\tau_{i-1}} \stackrel{\text{esq}}{=} l_{\sigma_i}| = |c_{\sigma_i}| + |M_{\text{dir}}(\tau_{i-1}, \sigma_i)| \geq |b_{\text{dir}}(\sigma_i)| + |b_{\text{dir}}(\tau_{i-1})|$ , usando a proposição 2.19, temos que  $|b_{\text{dir}}(\sigma_i)| \geq |b_{\text{dir}}(\tau_{i-1})|$ , que é uma contradição com a proposição 3.18.

Para demonstrar o restante, faremos uma indução em  $|\text{Inv}(s)|$ . Se  $\text{Inv}(s) = \emptyset$ , tomemos  $s' = s$  e  $k'' = \max(\text{Dir}(s))$  e a tese é imediata. Admita que  $\text{Inv}(s) \neq \emptyset$  e que a tese valha para qualquer dedução  $s'$  tal que  $|\text{Inv}(s')| < |\text{Inv}(s)|$ . Seja  $j = \max(\text{Dom}(\text{Inv}(s)))$ . Então  $j < k$ ,  $j \in \text{Esq}(s)$  e  $j+1 \in \text{Dir}(s)$ . Portanto,  $\tau_j = \sigma_j \otimes_{\text{esq}} \tau_{j-1}$  e  $\tau_{j+1} = \tau_j \otimes_{\text{dir}} \sigma_{j+1}$ . Da proposição 3.18, teremos que  $\text{base}(\sigma_j), \text{base}(\sigma_{j+1}) < \text{base}(\tau) = \text{base}(\tau_{j-1}) = \text{base}(\tau_j) = \text{base}(\tau_{j+1})$ , que  $\tau_j <_k \tau$  e, portanto, que  $\tau_j = \sigma_j \otimes_{\text{esq}} \tau_{j-1}$  é estável. Usando a proposição 5.5, temos que  $M_{\text{dir}}(\tau_{j-1}, \sigma_{j+1}) = M_{\text{dir}}(\tau_j, \sigma_{j+1})$ , temos que  $\tau_{j+1} = \tau_j M_{\text{dir}}(\tau_j, \sigma_{j+1})^{-1} <_r \tau_{j-1} M_{\text{dir}}(\tau_j, \sigma_{j+1})^{-1} = \tau_{j-1} M_{\text{dir}}(\tau_{j-1}, \sigma_{j+1})^{-1} = \tau_{j-1} \otimes_{\text{dir}} \sigma_{j+1}$ , temos que  $\tau_{j-1} \otimes_{\text{dir}} \sigma_{j+1} <_k \tau_{j+1} \leq_k \tau$  e, portanto, temos que  $\tau_{j-1} \otimes_{\text{dir}} \sigma_{j+1}$  é estável. Usando o lema 5.6, temos que  $\tau_{j+1} = \sigma_j \otimes_{\text{esq}} (\tau_{j-1} \otimes_{\text{dir}} \sigma_{j+1})$ . Assim sendo, as seqüências  $\{\tau'_i\}, \{\sigma'_i\}$ , obtidas, a primeira a partir de  $\{\tau_i\}$  substituindo  $\tau_j$  por  $(\tau_{j-1} \otimes_{\text{dir}} \sigma_{j+1})$ , e a segunda a partir de  $\{\sigma_i\}$  trocando de lugar  $\sigma_j$  e  $\sigma_{j+1}$ , formam a dedução  $s' = (k, \{\tau'_i\}, \{\sigma'_i\}, \pi'_{\text{base}(\tau)} \cup \Sigma_{\text{base}(\tau)-1})$  para  $\tau$  satisfazendo:  $k' = k$ ;  $\tau'_0 = \tau_0$  e  $\tau'_k = \tau_k = \tau$ ;  $\sigma_{\text{Dir}(s)} = \sigma'_{\text{Dir}(s')}$ ;  $\sigma_{\text{Esq}(s)} = \sigma'_{\text{Esq}(s')}$ ; e  $\text{Inv}(s') = \text{Inv}(s) \setminus \{(j, j+1)\} \subset \text{Inv}(s)$ . Aplicando a hipótese de indução sobre  $s'$ , segue imediatamente a tese. ■

**Lema 5.8** *Seja  $\tau \in \Sigma'$  e seja  $s = (k, \{\tau_i\}, \{\sigma_i\}, \pi'_{\text{base}(\tau)} \cup \Sigma_{\text{base}(\tau)-1})$  uma dedução ótima à direita para  $\tau$  com  $k \geq 1$ . Suponha que todas as produções da seqüência  $\{\sigma_i\}$  sejam estáveis.*

*Então temos que  $\text{base}(\sigma_k) > \beta \text{base}(\sigma_{k-1}) > \dots > \beta^{k-1} \text{base}(\sigma_1)$ , onde  $\beta = \max(\{1, \varphi - 1\})$  e  $\varphi$  é tal que  $|c_\sigma| \geq \varphi \text{base}(\sigma)$  para todo  $\sigma$  na seqüência  $\{\sigma_i\}$ . Temos ainda que  $c_{\sigma_i} \in \text{Fat}(l_{\sigma_{i+1}})$ , para  $i = 1, 2, \dots, k-1$ .*

*Demonstração.*

Se  $k = 1$  isto é imediato. Admitamos, pois que  $k > 1$ .

Como  $\tau_i \neq \tau_{i-1}$ , usando a proposição 3.17, temos que  $c_{\sigma_i} \in \text{Suf}(c_{\tau_i})$ , para  $1 \leq i \leq k$ . Definamos  $m_i \stackrel{\text{def}}{=} c_{\tau_i}^{-1} c_{\tau_{i-1}} = M_{\text{dir}}(\tau_{i-1}, \sigma_i) \neq 1$  para  $i = 1, 2, \dots, k$ . Observe que  $c_{\sigma_i} m_i = c_{\tau_{i-1}} \rightleftharpoons l_{\sigma_i}$ , para  $i = 1, 2, \dots, k$ .

Fixemos  $i$  tal que  $1 \leq i < k$ .

Vamos mostrar que  $b_{\text{dir}}(\sigma_{i+1})$  é um menor período de  $c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1}$  e que  $b_{\text{dir}}(\sigma_i)$  é um menor período de  $c_{\sigma_i} m_i$ . Como temos que  $c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1} = c_{\tau_i} \rightleftharpoons l_{\sigma_{i+1}} \in \text{Suf}(l_{\sigma_{i+1}})$  e  $|c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1}| > |c_{\sigma_{i+1}}|$ , usando a proposição 5.3, temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma_{i+1})$  é um menor período de  $c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1}$ . Analogamente, temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma_i)$  é um menor período de  $c_{\sigma_i} m_i$ .

Vamos mostrar que  $c_{\sigma_i} \in \text{Suf}(c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1}) \subseteq \text{Fat}(l_{\sigma_{i+1}})$ . Suponha, por absurdo, que  $c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1} \in \text{Suf}(c_{\sigma_i})$ . Então temos que  $c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1} = c_{\tau_i} \rightleftharpoons l_{\sigma_{i+1}} \in \text{Suf}(c_{\tau_i}) \cap \text{Pref}(l_{\sigma_{i+1}}) \cap \text{Suf}(c_{\sigma_i})$ . Como  $|c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1}| > |c_{\sigma_{i+1}}|$  então temos que  $|c_{\sigma_i} \rightleftharpoons l_{\sigma_{i+1}}| = |\max(\text{Suf}(c_{\sigma_i}) \cap \text{Pref}(l_{\sigma_{i+1}}))| \geq |c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1}| > |c_{\sigma_{i+1}}|$ , contradizendo com a proposição 5.4. Assim temos que  $c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1} \notin \text{Suf}(c_{\sigma_i})$ . Como  $c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1}, c_{\sigma_i} \in \text{Suf}(c_{\tau_i})$ ; usando a proposição 2.1, temos que  $c_{\sigma_i}$  é um sufixo próprio de  $c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1}$ , que por sua vez é um prefixo de  $l_{\sigma_{i+1}}$ .

Vamos mostrar que  $\text{base}(\sigma_i) < \text{base}(\sigma_{i+1})$ . Como temos que  $c_{\sigma_i} \in \text{Suf}(c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1})$ , usando a proposição 2.22, temos que  $\text{base}(\sigma_i) = \text{per}(c_{\sigma_i}) \leq \text{per}(c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1}) = \text{base}(\sigma_{i+1})$ . Suponhamos, por absurdo, que  $\text{base}(\sigma_{i+1}) = \text{base}(\sigma_i)$ . Assim sendo,  $b_{\text{esq}}(\sigma_{i+1})$  e  $b_{\text{esq}}(\sigma_i)$  são períodos de  $c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1}$  e de  $c_{\sigma_i} m_i$ , respectivamente, e têm mesmo comprimento. Ora, temos que  $|c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1}| + |c_{\sigma_i} m_i| = |c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1} m_i| + |c_{\sigma_i}| \geq |c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1} m_i| + |b_{\text{esq}}(\sigma_{i+1})|$ , donde, usando a proposição 2.24, temos que  $b_{\text{esq}}(\sigma_{i+1})$  é período de  $c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1} m_i$ . Usando o corolário 2.15, temos que  $l_{\sigma_{i+1}}, c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1} m_i \in \text{Pref}(b_{\text{esq}}(\sigma_{i+1})^*)$ . Admita que  $c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1} m_i \in \text{Pref}(l_{\sigma_{i+1}})$ . Então  $c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1} m_i \in \text{Suf}(c_{\tau_{i-1}}) \cap \text{Pref}(l_{\sigma_{i+1}})$  e  $|c_{\tau_{i-1}} \rightleftharpoons l_{\sigma_{i+1}}| = |\max(\text{Suf}(c_{\tau_{i-1}}) \cap \text{Pref}(l_{\sigma_{i+1}}))| \geq |c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1} m_i|$ . Observe também que  $c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1} m_i, c_{\tau_{i-1}} \rightleftharpoons l_{\sigma_{i+1}} \in \text{Suf}(c_{\tau_{i-1}})$ , donde temos que  $m_i \in \text{Suf}(c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1} m_i) \subseteq \text{Suf}(c_{\tau_{i-1}} \rightleftharpoons l_{\sigma_{i+1}})$  devido à proposição 2.1. Assim temos que  $(c_{\tau_{i-1}} \rightleftharpoons l_{\sigma_{i+1}}) m_i^{-1} \in \text{Suf}(c_{\tau_{i-1}} m_i^{-1}) \cap \text{Pref}(l_{\sigma_{i+1}}) = \text{Suf}(c_{\tau_i}) \cap \text{Pref}(l_{\sigma_{i+1}})$ . Logo, temos que  $|c_{\tau_i} \rightleftharpoons l_{\sigma_{i+1}}| = |\max(\text{Suf}(c_{\tau_i}) \cap \text{Pref}(l_{\sigma_{i+1}}))| \geq |c_{\tau_{i-1}} \rightleftharpoons l_{\sigma_{i+1}} m_i^{-1}| \geq |c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1} m_i| - |m_i| = |c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1}| = |c_{\tau_i} \rightleftharpoons l_{\sigma_{i+1}}|$  e, portanto, temos que  $c_{\tau_{i-1}} \rightleftharpoons l_{\sigma_{i+1}} = c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1} m_i$  pois são prefixos de  $l_{\sigma_{i+1}}$  de mesmo comprimento (que é maior que  $|c_{\sigma_{i+1}}|$ ). Assim sendo, temos que  $\tau_{i-1} R_{\text{dir}} \sigma_{i+1}$ , e que  $\tau_{i+1} = \tau_{i-1} \otimes_{\text{dir}} \sigma_{i+1}$ , contradizendo com a minimalidade de  $k$ . Neste caso, podemos admitir que  $c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1} m_i \notin \text{Pref}(l_{\sigma_{i+1}})$ . Usando a proposição 2.1, temos que  $l_{\sigma_{i+1}} \in \text{Pref}(c_{\sigma_{i+1}} m_{i+1} m_i) \subseteq \text{Fat}(c_{\tau_0})$ . Ora,  $\tau_0$  e  $\sigma_{i+1}$

são estáveis e, portanto, podemos usar o ítem 1 da proposição 5.1. Assim concluímos que  $\sigma_{i+1} \leq_r \tau_0$ , que é uma contradição pois, devido à proposição 3.3, teríamos que  $\text{base}(\sigma_{i+1}) = \text{base}(\tau_0) = \text{base}(\tau)$ .

Vamos concluir a demonstração. Já temos que  $\text{base}(\sigma_i) < \text{base}(\sigma_j)$  para  $1 \leq i < j \leq k$ . Isto conclui a demonstração no caso em que  $\beta = 1$ . Admita que  $\beta = \varphi - 1 \geq 1$ . Como  $b_{\text{dir}}(\sigma_{i+1})$  é primitiva devido à proposição 3.27, como não somente  $b_{\text{dir}}(\sigma_i)$  é período de  $c_{\sigma_i}$  mas também  $b_{\text{dir}}(\sigma_{i+1})$  devido à proposição 2.22 e ao fato de que  $b_{\text{dir}}(\sigma_{i+1})$  é período de  $l_{\sigma_{i+1}}$  e ao de que  $c_{\sigma_i} \in \text{Fat}(l_{\sigma_{i+1}})$ , usando a proposição 2.19, temos então que  $\varphi \text{base}(\sigma_i) \leq |c_{\sigma_i}| < |b_{\text{dir}}(\sigma_i)| + |b_{\text{dir}}(\sigma_{i+1})|$  e, portanto, que  $\text{base}(\sigma_{i+1}) \geq (\varphi - 1)\text{base}(\sigma_i) = \beta \text{base}(\sigma_i)$ . ■

A proposição seguinte nos mostra que dada uma dedução à direita conforme diz o enunciado, não pode existir uma produção estável  $\sigma$  de base maior que a de  $\sigma_k$  tal que seu curto seja fator de  $c_{\tau_0}$  e que termine depois de  $c_\tau$ , pois isto significaria que esta produção  $\sigma$  também foi reduzida por alguma das produções de  $\{\sigma_i\}$ . Se admitirmos que  $\sigma$  tenha a mesma base que  $\sigma_k$  e que ocorra em  $c_{\tau_0}$  como o descrito acima, então teremos que  $\sigma$  e  $\sigma_k$  são conjugados e que esta ocorrência de  $c_\sigma$  ocorre toda dentro do encaixe de  $c_{\tau_{k-1}}$  com  $l_{\sigma_k}$ .

**Lema 5.9** *Seja  $\tau \in \Sigma'$  e seja  $s = (k, \{\tau_i\}, \{\sigma_i\}, \pi'_{\text{base}(\tau)} \cup \Sigma_{\text{base}(\tau)-1})$  uma dedução ótima à direita para  $\tau$  com  $k \geq 1$ . Suponha que todas as produções da seqüência  $\{\sigma_i\}$  sejam estáveis.*

*Seja  $\sigma \in \Sigma$  uma produção estável e seja  $x \in A^*$  tais que  $xc_\sigma \in \text{Pref}(c_{\tau_0})$ . As seguintes afirmações são verdadeiras:*

1. *Se  $\text{base}(\sigma) > \text{base}(\sigma_k)$  temos então que  $|xc_\sigma| \leq |c_\tau|$ .*
2. *Se  $\text{base}(\sigma) = \text{base}(\sigma_k)$  e  $|c_\tau| < |xc_\sigma|$  temos então que  $|c_\tau| < |xc_\sigma| \leq |c_{\tau_{k-1}}|$  e que  $\sigma$  e  $\sigma_k$  são conjugadas.*

*Demonstração.*

Caso  $|xc_\sigma| \leq |c_\tau|$  ou  $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\sigma_k)$ , então temos que ambos os ítems já estão provados.

Admitiremos pois que  $|xc_\sigma| > |c_\tau|$  e que  $\text{base}(\sigma) \geq \text{base}(\sigma_k)$ .

Como  $xc_\sigma, c_\tau \in \text{Pref}(c_{\tau_0})$ , temos que  $\text{Pref}(c_\tau) \subset \text{Pref}(xc_\sigma)$  devido à proposição 2.1. Como  $\text{Pref}(c_\tau) = \text{Pref}(c_{\tau_k}) \subset \text{Pref}(c_{\tau_{k-1}}) \subset \dots \subset \text{Pref}(c_{\tau_0})$  e como  $\text{Pref}(c_\tau) = \text{Pref}(c_{\tau_k}) \subset \text{Pref}(xc_\sigma) \subseteq \text{Pref}(c_{\tau_0})$ , então temos que existe

único  $i$  tal que  $\text{Pref}(c_{\tau_i}) \subset \text{Pref}(xc_\sigma) \subseteq \text{Pref}(c_{\tau_{i-1}})$ . Naturalmente, temos que  $1 \leq i \leq k$  e, portanto que  $\text{base}(\sigma_i) \leq \text{base}(\sigma_k) \leq \text{base}(\sigma)$  devido à proposição 5.8. Usando a proposição 2.1, temos que existe  $m'' \in A^+$  e  $m' \in A^*$  tais que  $c_{\tau_i}m'' = xc_\sigma$ , que  $xc_\sigma m' = c_{\tau_{i-1}}$  e que  $m''m' = M_{\text{dir}}(\tau_{i-1}, \sigma_i) = c_{\tau_i}^{-1}c_{\tau_{i-1}}$ . Usando a proposição 3.17, temos que  $c_{\sigma_i} \in \text{Suf}(c_{\tau_i})$ . Seja  $y \in A^*$  tal que  $c_{\tau_i} = yc_{\sigma_i}$  e, portanto, tal que  $xc_\sigma = c_{\tau_i}m'' = yc_{\sigma_i}m''$ .

Vamos provar o primeiro ítem. Suponha que  $\text{base}(\sigma) > \text{base}(\sigma_k)$ . Vamos mostrar que isto leva a uma contradição pois já estamos supondo que  $|c_\tau| < |xc_\sigma|$ . Observe que  $c_{\sigma_i}m'' \in \text{Pref}(c_{\sigma_i}M_{\text{dir}}(\tau_{i-1}, \sigma_i)) = \text{Pref}(c_{\tau_{i-1}} \rightleftharpoons l_{\sigma_i}) \subseteq \text{Pref}(l_{\sigma_i})$  e assim temos que  $\text{per}(c_{\sigma_i}m'') = \text{base}(\sigma_i)$  devido à proposição 5.3. Como temos que  $\text{base}(\sigma_i) \leq \text{base}(\sigma_k) < \text{base}(\sigma)$  devido à proposição 5.8, então temos que  $\text{per}(c_{\sigma_i}m'') = \text{base}(\sigma_i) < \text{base}(\sigma) = \text{per}(c_\sigma)$ . Usando a proposição 2.22, temos que  $c_\sigma \notin \text{Suf}(c_{\sigma_i}m'')$ . Como já vimos que  $yc_{\sigma_i}m'' = xc_\sigma$ , usando a proposição 2.22, temos que  $c_{\sigma_i}m'' \in \text{Suf}(c_\sigma) \cap \text{Pref}(l_{\sigma_i})$ . Assim temos que  $|c_\sigma \rightleftharpoons l_{\sigma_i}| = |\max(\text{Suf}(c_\sigma) \cap \text{Pref}(l_{\sigma_i}))| \geq |c_{\sigma_i}m''| > |c_{\sigma_i}|$ , que é uma contradição com a proposição 5.4.

Suponha, a partir de agora, que  $\text{base}(\sigma) = \text{base}(\sigma_k)$ .

Vamos mostrar que  $i = k$  e que  $|xc_\sigma| \leq |c_{\tau_{k-1}}|$ . Caso  $k = 1$  nem há outra possibilidade para  $i$  e também já sabemos que  $|xc_\sigma| \leq |c_{\tau_0}| = |c_{\tau_{k-1}}|$ . Suponhamos então que  $k \geq 2$ . Usando a proposição 5.8, temos que  $\text{base}(\sigma) = \text{base}(\sigma_k) > \text{base}(\sigma_{k-1})$ . A dedução  $s$  induz uma dedução ótima á direita  $s'$  para  $c_{\tau_{k-1}}$  de comprimento  $k-1 \geq 1$ . Usando o primeiro ítem baseado nesta dedução  $s'$ , temos que  $|xc_\sigma| \leq |c_{\tau_{k-1}}|$ . Como  $xc_\sigma, c_{\tau_{k-1}} \in \text{Pref}(c_{\tau_0})$ , usando a proposição 2.1, temos então que  $\text{Pref}(c_{\tau_k}) \subset \text{Pref}(xc_\sigma) \subseteq \text{Pref}(c_{\tau_{k-1}})$  e, portanto, que  $i = k$ .

Vamos provar o segundo ítem. Observe que já estamos supondo as hipóteses do segundo ítem. Usando a proposição 3.11, temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma) \in \text{Suf}(c_\sigma) \subseteq \text{Suf}(xc_\sigma) = \text{Suf}(yc_{\sigma_i}m'')$ . Como  $\sigma_i$  é estável, temos que  $|c_{\sigma_i}m''| \geq |c_{\sigma_i}| \geq \text{per}(c_{\sigma_i}) = \text{base}(\sigma_i) = \text{base}(\sigma_k) = \text{base}(\sigma) = |b_{\text{dir}}(\sigma)|$  e, usando a proposição 2.1, temos então que  $b_{\text{dir}}(\sigma) \in \text{Suf}(c_{\sigma_i}m'') \subseteq \text{Fat}(l_{\sigma_i}) = \text{Fat}(l_{\sigma_k})$ . Como  $b_{\text{dir}}(\sigma) \in \text{Fat}(l_{\sigma_k})$ , como  $b_{\text{dir}}(\sigma_k)$  é um período de  $l_{\sigma_k}$  e  $|b_{\text{dir}}(\sigma_k)| = |b_{\text{dir}}(\sigma)|$ , usando a proposição 2.12, temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma_k)$  e  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  são conjugadas. Portanto, temos que  $\sigma_k$  e  $\sigma$  são produções conjugadas. ■

O Teorema da Estabilidade, é importante a ponto de que a demonstração da conjectura para casos como  $m \geq 1$  e  $n = 3$  esteja dependendo unicamente dele, como já afirmamos anteriormente. Observe, pela construção de

$\Sigma$ , que se  $\tau \in \Sigma'$  então existe um  $\tau_0 \in \pi'$  a partir do qual foram feitas sucessivas reduções, à direita e/ou à esquerda, até obtermos  $\tau$ ; mas também existem palavras  $\mu, \eta$  tais que  $\tau_0 = \mu\tau\eta$ . O nosso objetivo é mostrar que as produções de  $\Sigma$  são estáveis, mas para isto, mostramos que  $|\mu|, |\eta| < \text{base}(\tau)$  usando o lema seguinte. Neste caso, teremos que  $|c_\tau| = |\mu^{-1}c_{\tau_0}\eta^{-1}| \geq 2\text{base}(\tau)$  e, usando a proposição 3.9, teremos que  $\tau$  é estável, demonstrando o Teorema da Estabilidade.

**Lema 5.10** *Seja  $\tau \in \Sigma'$  e seja  $s = (k, \{\tau_i\}, \{\sigma_i\}, \pi'_{\text{base}(\tau)} \cup \Sigma_{\text{base}(\tau)-1})$  uma dedução ótima à direita para  $\tau$ . Suponha que todas as produções da seqüência  $\{\sigma_i\}$  sejam estáveis.*

*Seja  $\eta \in A^*$  tal que  $\tau_0 = \tau\eta$ . Então  $\tau_0 \in \pi'$  e  $|\eta| < \text{base}(\tau)$ .*

*Demonstração.*

Pela proposição 3.25, temos que  $\tau_0 \in \pi'$  e que  $\sigma_k \in \Sigma$  e, usando a proposição 3.18, temos que  $\text{base}(\sigma_k) < \text{base}(\tau)$ .

Suponha, por absurdo, que  $|\eta| \geq \text{base}(\tau) = \text{base}(\tau_0)$ . Neste caso teremos que  $k \geq 1$ . Seja  $u \in A^+$  tal que  $\tau_0 = (u^n, u^{n+m})$ . Como  $c_\tau\eta = u^n = u^{n-1}u$ , usando a proposição 2.1, temos que  $c_\tau \in \text{Pref}(u^{n-1})$  e que  $uc_\tau \in \text{Pref}(u^n)$ . Usando a proposição 3.17, temos que  $c_{\sigma_k} \in \text{Suf}(c_\tau)$ . Seja  $x \in A^*$  tal que  $xc_{\sigma_k} = uc_\tau \in \text{Pref}(u^n) = \text{Pref}(c_{\tau_0})$ . Como  $|c_\tau| < |uc_\tau| = |xc_{\sigma_k}|$ , usando o item 2 do lema 5.9, temos que  $|xc_{\sigma_k}| \leq |c_{\tau_{k-1}}|$  e, portanto, que  $|\text{M}_{\text{dir}}(\tau_{k-1}, \sigma_k)| = |c_\tau^{-1}c_{\tau_{k-1}}| = |c_{\tau_{k-1}}| - |c_\tau| \geq |xc_{\sigma_k}| - |c_\tau| = |uc_\tau| - |c_\tau| = |u|$ . Como  $\sigma_k$  é estável, temos que  $|\text{b}_{\text{dir}}(\sigma_k)| = \text{base}(\sigma_k) = \text{per}(c_{\sigma_k}) \leq |c_{\sigma_k}|$ . Assim temos que  $|c_{\tau_{k-1}} \Rightarrow l_{\sigma_k}| = |c_{\sigma_k} \text{M}_{\text{dir}}(\tau_{k-1}, \sigma_k)| \geq |c_{\sigma_k}| + |\text{M}_{\text{dir}}(\tau_{k-1}, \sigma_k)| \geq |\text{b}_{\text{dir}}(\sigma_k)| + |u|$ . Como  $c_{\tau_{k-1}} \Rightarrow l_{\sigma_k} \in \text{Suf}(c_{\tau_{k-1}}) \subseteq \text{Fat}(u^n)$ , temos que  $u$  é período de  $c_{\tau_{k-1}} \Rightarrow l_{\sigma_k}$ . Como  $c_{\tau_{k-1}} \Rightarrow l_{\sigma_k} \in \text{Pref}(l_{\sigma_k})$  e  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma_k)$  é período de  $l_{\sigma_k}$ , temos que  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma_k)$  é período de  $c_{\tau_{k-1}} \Rightarrow l_{\sigma_k}$  devido à proposição 2.22. Usando o Teorema de Fine & Wilf, temos então que  $\text{mdc}(|\text{b}_{\text{dir}}(\sigma_k)|, |u|) \leq |\text{b}_{\text{dir}}(\sigma_k)| < \text{base}(\tau) = |u|$  e que  $u$  é uma  $(|u|/\text{mdc}(|\text{b}_{\text{dir}}(\sigma_k)|, |u|))$ -potência, não sendo primitiva e contradizendo com a proposição 3.26. ■

Vamos mostrar, no exemplo seguinte, que as razões  $|\mu|/\text{base}(\tau)$ ,  $|\eta|/\text{base}(\tau)$  podem chegar a valores muito próximos de 1, simultaneamente inclusive. Temos que 1 é, portanto, o melhor limite superior possível. Fixado  $n$ , isto pode supor valores altos de  $m$ , contudo.

Fixados  $n$  e  $m$ , podemos mostrar que podemos diminuir o valor deste limite superior, que por sua vez, depende de  $n$  e  $m$ . Conforme os

valores de  $n$  e  $m$ , podemos obter um limite superior tão próximo de 0 quanto queiramos. Temos uma demonstração destes fatos que, no entanto, não se encontra neste trabalho.

**Exemplo 5.11** *Seja  $\epsilon$  um real tal que  $0 < \epsilon < 1$ . Para todo  $n \geq 2$ , existe  $m \geq 1$  tal que existem  $\tau \in \pi'$  e  $\sigma \in \Sigma'$ , existem  $\mu, \eta \in A^+$  tais que  $\tau = \mu\sigma\eta$  e  $\epsilon \leq |\mu|/\text{base}(\tau)$ ,  $|\eta|/\text{base}(\tau) < 1$ .*

*Demonstração.*

Tome por  $\tau$  e  $\sigma$  as produções do exemplo 3.12. Para aquele caso, podemos tomar  $\mu = x(ab)^{-n}$  e  $\eta = (ba)^{-n}x$  onde  $x = b(ab)^{n+m-1}$ . Temos ainda que  $\tau = (x^n, x^{n+m}) = \mu\sigma\eta$ . Assim temos que  $\text{base}(\tau) = |x| = 2n + 2m - 1$  e que  $|\mu| = |\eta| = |x| - |(ba)^n| = 2m - 1$ . É suficiente escolhermos  $m \geq \frac{\epsilon}{1-\epsilon} \frac{2n-1}{2}$  para que  $|\mu|/\text{base}(\tau)$ ,  $|\eta|/\text{base}(\tau) \geq \epsilon$ . ■

**Teorema 5.12 (Teorema da Estabilidade)** *Admita que  $n \geq 4$  e  $m \geq 1$ . Então toda produção de  $\Sigma''$  (e portanto de  $\Sigma$  e de  $\Sigma'$ ) é estável.*

*Demonstração.*

Pela proposição 3.23, temos que  $\Sigma \subset \Sigma' \subset \Sigma''$ . Por isso toda produção de  $\Sigma'$  e de  $\Sigma$  é estável se toda produção de  $\Sigma''$  o for.

Vamos mostrar que se as produções de  $\Sigma'$  são estáveis, então as de  $\Sigma''$  também são. Suponha que já tenhamos provado que as produções de  $\Sigma'$  são estáveis. Seja  $\rho \in \Sigma''$ . Pela definição de  $\Sigma''$ , tome  $\sigma \in \Sigma \subset \Sigma'$  tal que  $\sigma \leq_r \rho$ . Então  $c_\sigma \in \text{Fat}(c_\rho)$  e, devido à proposição 2.22, temos que  $\text{per}(c_\sigma) \leq \text{per}(c_\rho)$ . Como  $\sigma$  é estável, então temos que  $\text{per}(c_\sigma) = \text{base}(\sigma)$  e, devido à proposição 3.3, temos que  $\text{base}(\sigma) = \text{base}(\rho)$ . Assim temos que  $\text{per}(c_\rho) \geq \text{base}(\rho)$  e, usando a proposição 3.7, temos que  $\rho$  é estável.

Vamos mostrar que as produções de  $\Sigma'$  são estáveis. Seja  $\tau \in \Sigma'$  e seja  $j = \text{base}(\tau)$ . Pela proposição 3.22, temos que  $\tau \in \Sigma'_j = \otimes(\pi'_j \cup \Sigma_{j-1})$ . Tome uma dedução ótima  $s = (k, \{\tau_i\}, \{\sigma_i\}, \pi'_j \cup \Sigma_{j-1})$  para  $\tau$ . Faremos uma indução dupla em  $j$  (mais externa) e em  $nj - |c_\tau|$  (mais interna). Pela proposição 3.25, temos que  $\tau_0 \in \pi' \subset \Sigma'$  e que  $\sigma_i \in \Sigma \subset \Sigma'$ . Para  $nj - |c_\tau| = 0$  é imediato pois  $\tau = \tau_0 \in \pi'$  e, pela construção de  $\pi'_j$ , temos que  $\tau$  é estável. Também se  $j = \text{base}(\tau) = 1$  é imediato pois teremos  $k = 0$ , necessariamente, e novamente teremos que  $\tau$  é estável. Assim já temos a nossa base de indução. Admita que  $j = \text{base}(\tau) > 1$  e que  $nj - |c_\tau| > 0$ . Portanto  $k \geq 1$ . Seja  $\sigma \in \Sigma'$

tal que  $\sigma <_k \tau$ . Então  $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\tau)$ , e neste caso  $\sigma$  é estável devido à hipótese de indução, ou então  $\tau <_r \sigma$ , e neste caso  $|c_\sigma| > |c_\tau|$  e  $\sigma$  é estável pela hipótese de indução. Sejam  $\mu, \eta \in A^*$  tais que  $\tau_0 = \mu\tau\eta$ . Usando o lema 5.7, podemos tomar uma dedução  $s' = (k', \{\tau'_i\}, \{\sigma'_i\}, \pi'_{\text{base}(\tau) \cup \Sigma_{\text{base}(\tau)-1}})$  para  $\tau$  e  $k'' \leq k' = k$  satisfazendo  $\tau'_{k''} = (\mu c_\tau, \mu l_\tau)$ . Como  $s$  é ótima e  $s'$  tem o mesmo comprimento que  $s$ , temos que a dedução  $s'$  é ótima. Seja  $s''$  a dedução ótima à direita para  $\tau'_{k''}$  induzida por  $s'$ . Usando o lema 5.10 sobre a seqüência  $s''$ , temos que  $|\eta| < \text{base}(\tau)$ . De forma dual, temos que  $|\mu| < \text{base}(\tau)$ . Portanto, temos que  $|c_\tau| = |c_{\tau_0}| - |\mu| - |\eta| > (n - 2)\text{base}(\tau) \geq 2\text{base}(\tau)$  e, usando a proposição 3.9, temos que  $\tau$  é estável. ■

# Capítulo 6

## Sobre a expansibilidade de $\Sigma$ .

### 6.1 Definições.

Dada uma relação  $\mathcal{T}$  com produções em  $\Omega$ , definiremos três funções sobre uma expansão  $\epsilon$  qualquer de  $\Rightarrow_{\mathcal{T}}$ : a função *começo* da expansão  $\epsilon$  definida como  $\text{com}(\epsilon) = \min_{\leq_r}(\text{Pref}(\epsilon) \cap (\Rightarrow_{\mathcal{T}}))$ ; a função *motivo* da expansão  $\epsilon$  definida como  $\text{mot}(\epsilon) = \min_{\leq_r}(\text{Suf}(\text{com}(\epsilon)) \cap (\Rightarrow_{\mathcal{T}}))$ ; e estenderemos a definição da função *base*, anteriormente definida sobre  $\Omega$ , para *base* de uma expansão  $\epsilon$  como sendo:  $\text{base}(\epsilon) \stackrel{\text{def}}{=} (|l_\epsilon| - |c_\epsilon|)/m$ . Observe que  $\text{mot}(\epsilon) \in \text{irred}(\mathcal{T})$  e que  $\text{base}(\epsilon) = \text{base}(\text{com}(\epsilon)) = \text{base}(\text{mot}(\epsilon))$ .

Na ausência da especificação de uma relação  $\mathcal{T}$  com produções em  $\Omega$  com a qual estamos trabalhando, aceitaremos, implicitamente, a relação  $\Sigma$ .

Sendo  $\mathcal{T} \subseteq \Omega$ , chamamos de *contração* sob  $\mathcal{T}$  a inversa  $(\Rightarrow_{\mathcal{T}})^{-1}$  de uma expansão sob  $\mathcal{T}$ , denotando por  $\Rightarrow_{\mathcal{T}}^{-1}$ , e definimos a relação *passo* sob  $\mathcal{T}$  como sendo  $\vdash_{\mathcal{T}} \stackrel{\text{def}}{=} (\Rightarrow_{\mathcal{T}}) \cup (\Rightarrow_{\mathcal{T}})^{-1}$ . Definimos também as relações  $\Rightarrow_{\mathcal{T}}^k \stackrel{\text{def}}{=} (\Rightarrow_{\mathcal{T}})^k$  e  $\vdash_{\mathcal{T}}^k \stackrel{\text{def}}{=} (\vdash_{\mathcal{T}})^k$ , onde  $k \in \mathbb{N}$ . Temos ainda que as relações  $\Rightarrow_{\mathcal{T}}^* \stackrel{\text{def}}{=} \bigcup_{i=0}^{\infty} (\Rightarrow_{\mathcal{T}})^i$  e  $\vdash_{\mathcal{T}}^* \stackrel{\text{def}}{=} \bigcup_{i=0}^{\infty} (\vdash_{\mathcal{T}})^i$  são os fechos reflexivo-transitivos de  $\Rightarrow_{\mathcal{T}}$  e  $\vdash_{\mathcal{T}}$ , respectivamente. Se  $w \Rightarrow_{\mathcal{T}}^k w'$ , podemos associar ao menos uma seqüência  $s$  de expansões sob  $\mathcal{T}$ , de comprimento  $k$ , pelas quais as expansões de  $w$  para  $w'$  são seqüencialmente realizadas. Denotamos  $s : w \Rightarrow w'$  e dizemos que  $s$  *expande*  $w$  para  $w'$ . Embora os conceitos de seqüências finitas e palavras sejam o mesmo, não nos referiremos às seqüências de expansões como palavras sobre  $\Rightarrow_{\mathcal{T}}$  para evitar confusão. Usaremos, contudo, as funções e operações

definidas sobre as palavras, tais como prefixos, sufixos e concatenação. Em particular, caso uma seqüência  $s$  de expansões sob  $\mathcal{T}$  satisfaça  $\text{base}(\epsilon) \leq \text{base}(\epsilon')$  para todo  $\epsilon'\epsilon \in \text{Fat}(s)$ , neste caso dizemos que a seqüência  $s$  é *decrecente*.

## 6.2 O Teorema da Expansibilidade.

A proposição 6.1 nos ajudará a demonstrar o Teorema da Expansibilidade, mais adiante.

**Proposição 6.1** *Sejam  $\tau, \sigma \in \mathcal{T} \subseteq \Omega$  duas produções estáveis. Então temos que:*

1. *Se  $\text{base}(\tau) = \text{base}(\sigma)$ , então  $c_\tau \rightleftharpoons c_\sigma = l_\tau \rightleftharpoons c_\sigma = c_\tau \rightleftharpoons l_\sigma = l_\tau \rightleftharpoons l_\sigma$  se e só se  $\tau$  e  $\sigma$  não são produções conjugadas.*
2. *Se  $\text{base}(\tau) > \text{base}(\sigma)$ , então  $c_\tau \rightleftharpoons c_\sigma = l_\tau \rightleftharpoons c_\sigma$  e  $c_\tau \rightleftharpoons l_\sigma = l_\tau \rightleftharpoons l_\sigma$ . Teremos ainda que  $c_\tau \rightleftharpoons c_\sigma = l_\tau \rightleftharpoons l_\sigma$  se e só se  $(\tau, \sigma) \notin \mathbf{R}_{\text{dir}}$ .*

*Demonstração.*

Como  $\tau$  e  $\sigma$  são estáveis, temos que  $|c_\tau| \geq \text{per}(c_\tau) = \text{per}(l_\tau) = \text{base}(\tau)$  e, usando a proposição 3.11, temos que  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau) \in \text{Suf}(c_\tau)$ . Analogamente temos que  $|c_\sigma| \geq \text{per}(c_\sigma) = \text{per}(l_\sigma) = \text{base}(\sigma)$  e que  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma) \in \text{Suf}(c_\sigma)$ .

Vamos mostrar a ida do item 1. Suponha que  $\tau$  e  $\sigma$  sejam produções conjugadas. Suponha que  $|l_\sigma| \leq |l_\tau|$  (o outro caso é perfeitamente dual). Como  $|l_\sigma| = m\text{base}(\sigma) + |c_\sigma| \geq 2\text{base}(\sigma)$  e como  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma) \in \text{Suf}(l_\sigma)$ , temos que  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^2 \in \text{Suf}(l_\sigma)$  devido ao corolário 2.15. Usando o corolário 3.2, temos que  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau)$  é período de  $l_\sigma$ . Assim, devido à proposição 2.22, temos que  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau)$  é período também de  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^2$  e temos que  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau) \in \text{Fat}(\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^2)$  devido à proposição 2.13. Seja  $v \in A^*$  tal que  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau)v \in \text{Suf}(\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^2) \subseteq \text{Suf}(l_\sigma)$  com  $|v| < \text{base}(\sigma) = \text{base}(\tau)$ . Como  $v \in \text{Suf}(\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^2) \subseteq \text{Suf}(l_\sigma)$ , podemos definir  $u = l_\sigma v^{-1} \in \text{Pref}(l_\sigma)$ . Usando a proposição 2.22, temos que  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau)$  é período de  $u$  além de  $l_\tau$ . Observe que  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau) \in \text{Suf}(u)$  pois  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau)v \in \text{Suf}(l_\sigma) = \text{Suf}(uv)$  e que  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau) \in \text{Suf}(l_\tau)$ . Assim, usando o corolário 2.15, temos que  $u, l_\tau \in \text{Suf}(\text{b}_{\text{dir}}(\tau)^*)$ . Como  $|u| = |l_\sigma| - |v| \leq |l_\tau|$ , usando a proposição 2.1, temos que  $u \in \text{Suf}(l_\tau) \cap \text{Pref}(l_\sigma)$ . Como  $|u| = |l_\sigma| - |v| > |l_\sigma| - \text{base}(\sigma) \geq |c_\sigma|$ , então temos que  $c_\tau \rightleftharpoons c_\sigma \leq |c_\sigma| < |u| \leq |l_\tau \rightleftharpoons l_\sigma|$  implicando finalmente que  $c_\tau \rightleftharpoons c_\sigma \neq l_\tau \rightleftharpoons l_\sigma$ .

Vamos mostrar a volta do ítem 1. Suponha que  $\tau$  e  $\sigma$  não sejam produções conjugadas, embora  $\text{base}(\tau) = \text{base}(\sigma)$ . Seja  $w \in \text{Suf}(l_\tau)$  uma palavra em que  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)$  e  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau)$  são períodos de  $w$ . Ora, se  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau) \in \text{Suf}(w)$ , como  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)$  é período de  $w$  e  $|\text{b}_{\text{dir}}(\tau)| = |\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)|$ , usando a proposição 2.12, teríamos que  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau)$  e  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)$  seriam palavras conjugadas, contradizendo com o fato de que  $\tau$  e  $\sigma$  não são produções conjugadas. Assim  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau) \notin \text{Suf}(w)$ . Como  $w, \text{b}_{\text{dir}}(\tau) \in \text{Suf}(l_\tau)$ , usando a proposição 2.1, temos que  $w$  é sufixo próprio de  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau)$  que por sua vez é sufixo de  $\text{Suf}(c_\tau)$ . De forma dual, temos que se  $w \in \text{Pref}(l_\sigma)$  é uma palavra em que  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau)$  e  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)$  são dois períodos de  $w$ , então  $w \in \text{Pref}(c_\sigma)$ . Assim sendo, temos que  $\text{Suf}(c_\tau) \cap \text{Pref}(c_\sigma) = \text{Suf}(c_\tau) \cap \text{Pref}(l_\sigma) = \text{Suf}(l_\tau) \cap \text{Pref}(c_\sigma) = \text{Suf}(l_\tau) \cap \text{Pref}(l_\sigma)$  e a igualdade dos encaixes em questão deriva imediatamente de sua definição. Observe que demonstramos também que todos estes encaixes têm comprimento menor que  $\text{base}(\tau)$ .

Vamos mostrar a primeira parte do ítem 2. Suponhamos  $\text{base}(\tau) > \text{base}(\sigma)$ . Seja  $w \in \text{Suf}(l_\tau)$  uma palavra em que  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)$  e  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau)$  são períodos de  $w$ . Caso  $c_\tau \in \text{Suf}(w)$ , como  $\text{base}(\sigma)$  é período de  $w$ , usando a proposição 2.22, teríamos que  $\text{base}(\tau) = \text{per}(c_\tau) \leq \text{per}(w) \leq \text{base}(\sigma)$ , que é contradição com a hipótese. Assim,  $c_\tau \notin \text{Suf}(w)$ . Como  $w, c_\tau \in \text{Suf}(l_\tau)$ , usando a proposição 2.1, temos então que  $w \in \text{Suf}(c_\tau)$ . Desta maneira temos que  $\text{Suf}(l_\tau) \cap \text{Pref}(c_\sigma) = \text{Suf}(c_\tau) \cap \text{Pref}(c_\sigma)$  e que  $\text{Suf}(l_\tau) \cap \text{Pref}(l_\sigma) = \text{Suf}(c_\tau) \cap \text{Pref}(l_\sigma)$  e os encaixes são iguais.

Vamos mostrar a segunda parte do ítem 2. Suponha que  $(\tau, \sigma) \notin R_{\text{dir}}$ , embora tenhamos que  $\text{base}(\tau) > \text{base}(\sigma)$ . Seja  $w \in \text{Suf}(c_\tau) \cap \text{Pref}(l_\sigma)$ . Então temos que  $|w| \leq |c_\tau \rightleftharpoons l_\sigma| \leq |c_\sigma|$  pois  $\tau \not R_{\text{dir}} \sigma$ , e concluimos que  $w \in \text{Pref}(c_\sigma)$  devido ao fato de que  $w, c_\sigma \in \text{Pref}(l_\sigma)$  e à proposição 2.1. Por fim, temos que  $\text{Suf}(c_\tau) \cap \text{Pref}(l_\sigma) = \text{Suf}(c_\tau) \cap \text{Pref}(c_\sigma)$  e  $l_\tau \rightleftharpoons l_\sigma = c_\tau \rightleftharpoons l_\sigma = c_\tau \rightleftharpoons c_\sigma$ . Admita que  $\tau R_{\text{dir}} \sigma$ . Assim sendo, concluimos que  $|l_\tau \rightleftharpoons l_\sigma| = |c_\tau \rightleftharpoons l_\sigma| > |c_\sigma| \geq |c_\tau \rightleftharpoons c_\sigma|$  e, portanto,  $l_\tau \rightleftharpoons l_\sigma \neq c_\tau \rightleftharpoons c_\sigma$ . ■

A seguinte proposição não será demonstrada:

**Proposição 6.2** *Seja  $T \subseteq \Omega$ . Então  $\sim_T = \vdash_T^*$ .*

**Lema 6.3** *Sejam  $\mu, \eta, \mu', \eta' \in A^*$ , sejam  $\tau, \sigma \in \Sigma$  duas produções estáveis e sejam  $\epsilon = (w', w'') = \mu' \sigma \eta'$  e  $\epsilon' = (w''', w'') = \mu \tau \eta$  duas expansões distintas entre si tais que  $l_\epsilon = l_{\epsilon'}$ . Então existe  $w'''' \in A^+$  tal que  $\tau \leq_r \epsilon'' = (w''''', w')$  e  $\sigma \leq_r \epsilon''' = (w''''', w''''')$  onde  $\epsilon'''$  e  $\epsilon''$  são duas expansões distintas entre si tais que  $c_{\epsilon''} = c_{\epsilon'''}$ . Temos também que  $l_{\text{com}(\epsilon')} \in \text{Pref}(c_\epsilon)$  ou  $l_{\text{com}(\epsilon)} \in \text{Pref}(c_{\epsilon'})$ .*

*Demonstração.*

Nas condições do enunciado temos que  $w'' = \mu l_\tau \eta = \mu' l_\sigma \eta'$ . Como  $\epsilon \neq \epsilon$ , então  $w''' \neq w'$ . Como  $\tau, \sigma$  são estáveis, então  $\text{per}(c_\tau) = \text{per}(l_\tau) = \text{base}(\tau)$ , mas também  $\text{per}(c_\sigma) = \text{per}(l_\sigma) = \text{base}(\sigma)$ .

Admitiremos, a partir de agora, que  $|\mu| \leq |\mu'|$ , já que o outro caso ( $|\mu'| \leq |\mu|$ ) é perfeitamente análogo.

Vamos mostrar que existem  $u, v \in A^*$  tais que  $\mu' = \mu u$ ,  $\eta = v \eta'$  e  $u l_\sigma = l_\tau v$  com  $|u| \geq m\text{base}(\tau)$  e  $|v| \geq m\text{base}(\sigma)$ . Caso  $|\eta| \leq |\eta'|$ , como  $\mu l_\tau \eta = \mu' l_\sigma \eta'$ , usando o ítem 1 da proposição 2.28, teríamos que existiriam  $u, v \in A^*$  tais que  $\mu u = \mu'$ ,  $v \eta = \eta'$  e  $l_\tau = u l_\sigma v$ . Como  $l_\sigma \in \text{Fat}(l_\tau)$ , usando o corolário 5.2, teríamos que  $\tau = \sigma$ , donde  $|l_\sigma| = |l_\tau| = |u| + |l_\sigma| + |v|$  e, por conseguinte, teríamos que  $u = v = 1$ ,  $\mu = \mu'$  e  $\eta = \eta'$ ; contradizendo, pois, com o fato já mostrado de que  $w''' \neq w'$ . Assim temos que  $|\eta| > |\eta'|$  e, usando o ítem 2 da mesma proposição 2.28, temos que existem  $u, v \in A^*$  tais que  $\mu u = \mu'$ ,  $\eta = v \eta'$ ,  $l_\tau v = u l_\sigma$ ,  $|u| \geq |l_\tau| - |l_\tau \rightleftharpoons l_\sigma|$  e  $|v| \geq |l_\sigma| - |l_\tau \rightleftharpoons l_\sigma|$ . Suponha o caso em que  $\tau$  e  $\sigma$  sejam produções conjugadas e, portanto, que  $\text{base}(\tau) = \text{base}(\sigma)$  e que  $b_{\text{esq}}(\tau)$  é período de  $l_\tau$  e  $l_\sigma$  devido ao corolário 3.2. Suponha, por absurdo, que  $|v| < m\text{base}(\sigma)$ . Assim temos que  $|l_\tau| + |l_\sigma| = |l_\tau| + |b_{\text{dir}}(\sigma)^m| + |c_\sigma| \geq |l_\tau| + m\text{base}(\sigma) + \text{per}(c_\sigma) > |l_\tau| + |v| + \text{base}(\sigma) = |l_\tau v| + |b_{\text{esq}}(\tau)|$ . Como  $l_\tau \in \text{Pref}(l_\tau v)$ , como  $l_\sigma \in \text{Suf}(u l_\sigma) = \text{Suf}(l_\tau v)$ , como  $b_{\text{esq}}(\tau)$  é período de  $l_\tau$  e de  $l_\sigma$ , pela proposição 2.24, temos que  $b_{\text{esq}}(\tau)$  é período de  $l_\tau v$ . Como  $b_{\text{esq}}(\tau)^m c_\tau v = u c_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^m$ , como  $b_{\text{esq}}(\tau)$  é período de  $b_{\text{esq}}(\tau)^m c_\tau v$  e como  $|b_{\text{esq}}(\tau)| = |b_{\text{dir}}(\sigma)|$ , usando a proposição 2.25, concluímos que  $b_{\text{esq}}(\tau)^0 c_\tau v = u c_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^0$  e, portanto, que  $c_\tau v = u c_\sigma$ . Donde, temos que  $w''' = \mu c_\tau \eta = \mu c_\tau v \eta' = \mu u c_\sigma \eta' = \mu' c_\sigma \eta' = w'$  que é uma contradição pois já vimos que  $w''' \neq w'$ . Assim temos que  $|v| \geq m\text{base}(\sigma)$  e, por dualidade, temos também que  $|u| \geq m\text{base}(\tau)$ . Suponhamos agora o caso em que  $\tau$  e  $\sigma$  não são produções conjugadas. Caso  $\text{base}(\tau) = \text{base}(\sigma)$ , pelo ítem 1 da proposição 6.1, temos que  $l_\tau \rightleftharpoons l_\sigma = c_\tau \rightleftharpoons c_\sigma$ . Caso  $\text{base}(\tau) > \text{base}(\sigma)$ , temos que  $(\tau, \sigma) \notin R_{\text{dir}}$  devido à proposição 3.24 e que  $l_\tau \rightleftharpoons l_\sigma = c_\tau \rightleftharpoons c_\sigma$  devido ao ítem 2 da proposição 6.1. Caso  $\text{base}(\sigma) > \text{base}(\tau)$ , temos que  $(\sigma, \tau) \notin R_{\text{esq}}$  devido à proposição 3.24 e que  $l_\tau \rightleftharpoons l_\sigma = c_\tau \rightleftharpoons c_\sigma$  devido ao dual do ítem 2 da proposição 6.1. Assim, sempre temos que  $l_\tau \rightleftharpoons l_\sigma = c_\tau \rightleftharpoons c_\sigma$ . Da obtenção da existência de  $u$ , vimos que  $|u| \geq |l_\tau| - |l_\tau \rightleftharpoons l_\sigma|$  e, portanto, que  $|u| \geq |l_\tau| - |l_\tau \rightleftharpoons l_\sigma| = |l_\tau| - |c_\tau \rightleftharpoons c_\sigma| \geq |l_\tau| - |c_\tau| = m\text{base}(\tau)$ . De forma dual, temos que  $|v| \geq m\text{base}(\sigma)$ .

Como  $b_{\text{esq}}(\tau)^m c_\tau v = l_\tau v = u l_\sigma = u c_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^m$ , como  $|b_{\text{esq}}(\tau)^m| \leq |u|$  e  $|v| \geq |b_{\text{dir}}(\sigma)^m|$ , então, usando o ítem 2 da proposição 2.28, temos que existem  $u', v' \in A^*$  tais que  $b_{\text{esq}}(\tau)^m u' = u$ ,  $v = v' b_{\text{dir}}(\sigma)^m$  e  $c_\tau v' = u' c_\sigma$ . Seja  $w'''' \stackrel{\text{def}}{=} \mu u' c_\sigma \eta' = \mu c_\tau v' \eta'$ .

Vamos mostrar que  $\tau \leq_r \epsilon''$  onde  $\epsilon'' = (w''''', w')$ , que  $\sigma \leq_r \epsilon'''$  onde  $\epsilon''' = (w''''', w''''')$  e que  $\mu l_\tau \in \text{Pref}(w')$ . Temos que  $w'''' = \mu c_\tau \eta' = \mu c_\tau v' \eta' = \mu c_\tau v' b_{\text{dir}}(\sigma)^m \eta' = \mu u' c_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^m \eta' = \mu u' l_\sigma \eta'$ , donde temos que  $\epsilon''' = (w''''', w''''') = \mu u' \sigma \eta'$ . Temos também que  $w' = \mu' c_\sigma \eta' = \mu u c_\sigma \eta' = \mu b_{\text{esq}}(\tau)^m u' c_\sigma \eta' = \mu b_{\text{esq}}(\tau)^m c_\tau v' \eta' = \mu l_\tau v' \eta'$  donde também temos que  $\epsilon'' = (w''''', w') = \mu \tau v' \eta'$  e que  $\mu l_\tau \in \text{Pref}(\mu l_\tau v' \eta') = \text{Pref}(w')$ .

Vamos mostrar que  $l_{\text{com}(\epsilon')} \in \text{Pref}(c_\epsilon)$  ou que  $l_{\text{com}(\epsilon)} \in \text{Pref}(c_{\epsilon'})$ , concluindo a demonstração. Observe que  $\mu \tau \in \text{Pref}(\epsilon') \cap \Rightarrow_\Sigma \epsilon$ , então, temos que  $\text{com}(\epsilon') \in \text{Pref}(\mu \tau)$  devido à definição de começo. Assim, como já vimos que  $l_\tau \in \text{Pref}(w')$ , temos que  $l_{\text{com}(\epsilon')} \in \text{Pref}(\mu l_\tau) \subseteq \text{Pref}(w') = \text{Pref}(c_\epsilon)$ . Caso  $|\mu| \geq |\mu'|$  teríamos a outra alternativa. ■

O lema anterior demonstra uma propriedade bastante semelhante à da confluência local, estudada na teoria dos Sistemas de Reescritura. Na verdade, pode-se mostrar que a contração sob  $\Sigma$  é um sistema de reescritura com esta propriedade. Isto demonstraria mais imediatamente o ítem 5 do Teorema da Expansibilidade. Pode-se ver uma definição dos principais conceitos envolvidos em [10] e uma aplicação interessante desta teoria na demonstração da finitude do semigrupo idempotente em [7].

**Teorema 6.4 (Teorema da Expansibilidade)** *Admita que as produções de  $\Sigma$  sejam estáveis. Seja  $w'$  uma palavra qualquer. Então as seguintes afirmações são verdadeiras:*

1. *As produções de  $\Sigma$  são necessárias em  $\Sigma$ .*
2. *As produções de  $\Sigma$  são irredutíveis em  $\sim_\pi$ .*
3. *Existe uma única palavra de menor comprimento em  $[w']$ .*
4. *Uma palavra  $w$  é a palavra de menor comprimento em  $[w']$  se e só se não tem entre seus fatores o longo de nenhuma produção de  $\Sigma$ .*
5. *Existe uma seqüência  $s$  de expansões sob  $\Sigma$  segundo a qual  $s : w \Rightarrow w'$ , onde  $w$  é uma palavra de menor comprimento em  $[w']$ .*

*Demonstração.*

Vamos mostrar que dados  $u, v \in A^+$  e  $s$  uma seqüência de expansões sob  $\Sigma$  tais que  $s : u \Rightarrow v$  então  $|u| \leq |v|$  sendo que  $|u| = |v|$  se e só se  $|s| = 0$  se e só se  $u = v$ . Isto é imediato porque se  $|s| = 0$  então  $u = v$  e  $|u| = |v|$  e, por uma simples indução sobre  $|s|$ , podemos mostrar que se  $|s| > 0$  então  $|u| < |v|$  pois o comprimento do curto de uma expansão é estritamente menor que o comprimento do respectivo longo.

Começaremos demonstrando uma forma mais mais geral que a do item 5. Dado  $\mathcal{T} \subseteq \Sigma$ , dado  $w \in \min([w']_{\sim_{\mathcal{T}}})$ , demonstraremos então que existe uma seqüência  $s$  de expansões sob  $\mathcal{T}$  tal que  $s : w \Rightarrow w'$ . Observe que, tomando por  $\mathcal{T}$  a própria relação  $\Sigma$  e usando o Teorema da Equivalência, isto demonstra o item 5. Se  $w' = w$  não há o que provar, pois podemos tomar por  $s$  a seqüência vazia. Portanto suporemos  $w' \neq w$ . Por definição, temos que  $|w| \leq |w'|$  e  $w' \sim_{\mathcal{T}} w$ . Usando a proposição 6.2, existe um menor  $k$  onde  $w \vdash_{\mathcal{T}}^k w'$ . Demonstraremos fazendo uma indução em  $k$ . Como  $w' \neq w$ , então  $k > 0$ . Para  $k = 1$ , temos que  $w \vdash_{\mathcal{T}} w'$ . Assim  $w \Rightarrow_{\mathcal{T}} w'$  ou  $w \Rightarrow_{\mathcal{T}}^{-1} w'$ . Admita que  $w \Rightarrow_{\mathcal{T}}^{-1} w'$ . Seja  $\tau = \text{mot}((w', w))$  e  $u, v \in A^*$  tais que  $u\tau v = (w', w)$ . Assim  $|w'| = |u\tau v| < |u\tau v| = |w|$  e temos uma contradição pois já vimos que  $|w| \leq |w'|$ . Donde  $w \Rightarrow_{\mathcal{T}} w'$  e tomando  $s = (w, w')$  já temos a base da indução. Suponhamos que  $k > 1$  e que  $\forall x \in A^*$ ,  $w \vdash_{\mathcal{T}}^{k-1} x$  implica que  $w \Rightarrow_{\mathcal{T}}^{k-1} x$  e a existência de uma seqüência  $r$  de expansões sob  $\mathcal{T}$  de comprimento  $k-1$  segundo a qual  $r : w \Rightarrow x$ . Como  $k > 1$ ,  $\exists w'' \in A^*$  tal que  $w \vdash_{\mathcal{T}}^{k-1} w'' \vdash_{\mathcal{T}} w'$ . Assim  $w \Rightarrow_{\mathcal{T}}^{k-1} w''$  e existe uma seqüência  $r$  de expansões sob  $\mathcal{T}$  de comprimento  $k-1$  segundo a qual  $r : w \Rightarrow w''$ . Se  $w'' \Rightarrow_{\mathcal{T}} w'$ , tome por  $s$  a concatenação de  $r$  por  $(w'', w')$  e a demonstração está pronta. Admitamos, então, que  $w'' \Rightarrow_{\mathcal{T}}^{-1} w'$  e seja  $\epsilon = (w', w'')$  uma expansão sob  $\mathcal{T}$ . Como  $k > 1$ , temos que  $|r| = k-1 > 0$ . Seja  $\epsilon' = (w''', w'')$  a última expansão de  $r$ . Assim temos que  $w \Rightarrow_{\mathcal{T}}^{k-2} w''' \Rightarrow_{\mathcal{T}} w'' \Rightarrow_{\mathcal{T}}^{-1} w'$ . Observe que  $w''' \neq w'$  pois, caso contrário, teríamos que  $w \Rightarrow_{\mathcal{T}}^{k-2} w''' = w'$ , contradizendo com a minimalidade de  $k$ . Assim  $\epsilon' = (w''', w'')$  e  $\epsilon = (w', w'')$  são duas expansões sob  $\mathcal{T}$ . São distintas porque  $w''' \neq w'$ . Como  $\mathcal{T} \subseteq \Sigma$ , usando o lema 6.3, temos que existe  $w'''' \in A^+$  tal que  $\epsilon'' = (w''''', w'')$  e  $\epsilon''' = (w''''', w''''')$  são duas expansões sob  $\mathcal{T}$ . Assim temos que  $w \Rightarrow_{\mathcal{T}}^{k-2} w'''' \Rightarrow_{\mathcal{T}}^{-1} w'''' \Rightarrow_{\mathcal{T}} w'$ . Como  $w \vdash_{\mathcal{T}}^{k-1} w''''$ , pela hipótese de indução temos que  $w \Rightarrow_{\mathcal{T}}^{k-1} w''''$  e existe uma seqüência  $r'$  de expansões sob  $\mathcal{T}$  de comprimento  $k-1$  segundo a qual  $r' : w \Rightarrow w'$ . Donde  $w \Rightarrow_{\mathcal{T}}^{k-1} w'''' \Rightarrow_{\mathcal{T}} w'$  e concluímos que a seqüência  $s = r'\epsilon''$  de comprimento  $k$  é tal que  $s : w \Rightarrow w'$ .

Vamos demonstrar o ítem 1. Seja  $\sigma \in \Sigma$  e suponha, por absurdo, que  $\sigma$  não seja necessária em  $\Sigma$ . Seja  $\mathcal{T} = \Sigma \setminus \{\sigma\}$ . Então  $\sigma \in \sim_{\mathcal{T}}$ . Seja  $x$  uma palavra de menor comprimento em  $[l_{\sigma}]_{\sim_{\mathcal{T}}}$ . Usando a generalização do ítem 5 já demonstrada, temos que existe uma seqüência  $s$  de expansões sob  $\mathcal{T}$  tal que  $s : x \Rightarrow l_{\sigma}$ . Como  $c_{\sigma} \in [l_{\sigma}]_{\sim_{\mathcal{T}}}$  temos que  $|x| \leq |c_{\sigma}| < |l_{\sigma}|$ . Assim temos que  $|s| > 0$  e existe uma última expansão sob  $\mathcal{T}$  em  $s$ . Chamemo-la de  $\epsilon$  e seja  $\tau \in \mathcal{T} \subset \Sigma$  uma produção distinta de  $\sigma$  tal que  $\tau \leq_r \epsilon$ . Então  $l_{\tau} \in \text{Fat}(l_{\epsilon}) = \text{Fat}(l_{\sigma})$ , contradizendo com o corolário 5.2.

Vamos mostrar o ítem 2. Seja  $\tau \in \Sigma \subseteq \sim_{\Sigma} = \sim_{\pi}$ . Seja  $\theta \in \sim_{\pi}$  tal que  $\theta \leq_r \tau$ . Observe que  $\theta \in \Omega$  devido à proposição 3.3. Seja  $x$  uma palavra de menor comprimento em  $[l_{\theta}]$ . Usando o ítem 5, temos que existe uma seqüência  $s$  de expansões sob  $\Sigma$  tal que  $s : x \Rightarrow l_{\theta}$ . Como  $c_{\theta} \in [l_{\theta}]$ , temos que  $|x| \leq |c_{\theta}| < |l_{\theta}|$ . Assim temos que  $|s| > 0$  e existe uma última expansão de  $s$ . Chamemo-la de  $\epsilon$  e seja  $\sigma \in \Sigma$  tal que  $\sigma \leq_r \epsilon$ . Então  $l_{\sigma} \in \text{Fat}(l_{\epsilon}) = \text{Fat}(l_{\theta}) \subseteq \text{Fat}(l_{\tau})$ . Usando o corolário 5.2, temos que  $\sigma = \tau$ . Como  $l_{\sigma} \in \text{Fat}(l_{\theta}) \subseteq \text{Fat}(l_{\tau})$  e  $l_{\sigma} = l_{\tau}$ , então temos que  $l_{\sigma} = l_{\theta} = l_{\tau}$  e, por conseguinte que  $\theta = \tau$  pois  $\theta \leq_r \tau$ . Assim  $\tau$  é irreduzível em  $\sim_{\pi}$ .

Vamos mostrar o ítem 4 e o ítem 3. Vamos mostrar a ida do ítem 4. Suponha que  $w$  seja uma palavra de menor comprimento em  $[w']$ . Admita, por absurdo, que exista  $\sigma \in \Sigma$  e  $u, v \in A^*$  tais que  $w = ul_{\sigma}v$ . Neste caso  $uc_{\sigma}v \Rightarrow_{\Sigma} w$ . Donde temos que  $|uc_{\sigma}v| < |w|$  e, usando o Teorema da Equivalência, temos que  $uc_{\sigma}v \sim_{\pi} w$  e  $uc_{\sigma}v \in [w] = [w']$ , que é uma contradição. Vamos mostrar a volta do ítem 4 e o ítem 3. Suponhamos que  $w$  seja uma palavra em  $[w']$  tal que  $\nexists \sigma \in \Sigma$  tal que  $l_{\sigma} \in \text{Fat}(w)$ . Vamos mostrar que  $w$  é uma palavra de menor comprimento em  $[w']$ . Escolha uma palavra  $x$  de menor comprimento em  $[w']$ . Usando o ítem 5, existe uma seqüência de expansões  $s$  tal que  $s : x \Rightarrow w$ . Caso  $x \neq w$  então teríamos que  $|s| > 0$ , e sendo  $\epsilon$  a última expansão de  $s$ , então teríamos que  $l_{\text{mot}(\epsilon)} \in \text{Fat}(l_{\epsilon}) = \text{Fat}(w)$  que seria uma contradição; portanto temos que  $w = x$  é uma palavra de menor comprimento em  $[w]$  e que existe uma única palavra  $x$  nas circunstâncias em que foi escolhida. ■

### 6.3 Expansores.

Como conseqüência da proposição 6.5, logo a seguir, podemos definir a função *expansor* sobre uma dada expansão  $\epsilon$  definida por  $\text{exp}(\epsilon) \stackrel{\text{def}}{=} \max_{\leq_r} (\{\rho \in \Sigma''$

tal que  $\rho \leq_r \epsilon$ ). A utilidade, da definição de  $\Sigma''$  reside no fato de que o expensor de uma expansão é único enquanto que podem existir várias produções de  $\Sigma$  (todas conjugadas entre si, por sinal), que “levem” a uma mesma expansão.

**Proposição 6.5** *Seja  $\epsilon$  uma expansão sob  $\Sigma$ , sejam  $\tau, \sigma \in \Rightarrow_\Sigma \cap \Omega = \Sigma''$  e sejam  $\mu, \eta, \mu', \eta' \in A^*$  tais que  $\epsilon = \mu\tau\eta = \mu'\sigma\eta'$ . Então  $\tau$  e  $\sigma$  são produções conjugadas e  $\rho = \min(\{\mu, \mu'\})^{-1}\epsilon \min(\{\eta, \eta'\})^{-1}$  é tal que  $\tau, \sigma \leq_r \rho$ , e  $\rho \in \Sigma''$ .*

*Demonstração.*

Observe que  $\text{base}(\tau) = \text{base}(\epsilon) = \text{base}(\sigma)$ .

Suponhamos que  $|\mu| \leq |\mu'|$ . O outro caso é perfeitamente análogo.

Suponha que  $|\eta| \leq |\eta'|$ . Assim, temos que  $\min(\{\mu, \mu'\}) = \mu$  e que  $\min(\{\eta, \eta'\}) = \eta$ . Donde  $\rho = \mu^{-1}\epsilon\eta^{-1} = \tau$ . Como  $l_\epsilon = \mu l_\tau \eta = \mu' l_\sigma \eta'$ , usando o ítem 1 da proposição 2.28, temos que  $l_\sigma \in \text{Fat}(l_\tau)$  e, devido à proposição 3.4, concluímos que  $\sigma \leq_r \tau = \rho$  sendo conjugadas devido à proposição 3.3.

Suponha que  $|\eta| \geq |\eta'|$ . Como  $\mu l_\tau \eta = \mu' l_\sigma \eta'$ , usando o ítem 2 da proposição 2.28, temos que existem  $u, v \in A^*$  tais que  $\mu u = \mu'$ ,  $\eta = v\eta'$  e  $l_\tau v = u l_\sigma$ . Como  $\mu c_\tau v \eta' = \mu c_\tau \eta = c_\epsilon = \mu' c_\sigma \eta' = \mu u c_\sigma \eta'$ , temos que  $c_\tau v = u c_\sigma$  e que  $\tau v = u \sigma$ . Assim, temos que  $\rho = \min(\{\mu, \mu'\})^{-1}\epsilon \min(\{\eta, \eta'\})^{-1} = \mu^{-1}(\mu\tau\eta)\eta'^{-1} = \tau v = u \sigma = (u c_\sigma, u l_\sigma)$ . Temos que  $u c_\sigma \in \text{Pref}(u l_\sigma) \setminus \{u l_\sigma\}$ , que  $u c_\sigma = c_\tau v \in \text{Suf}(l_\tau v) = \text{Suf}(u l_\sigma)$  e que  $(u c_\sigma)^{-1}(u l_\sigma) = \text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^m$ . Assim  $\rho \in \Omega$ . Como  $\rho = u \sigma \in \Rightarrow_\Sigma$ , temos que  $\rho \in \Rightarrow_\Sigma \cap \Omega = \Sigma''$ . Finalmente, temos que  $\tau, \sigma \leq_r \rho$  sendo que  $\tau, \sigma$  e  $\rho$  são conjugadas devido à proposição 3.3. ■

Dada uma expansão  $\epsilon = (w, w')$ , a proposição 6.6 nos dá uma outra interpretação para o expensor: se  $\sigma = \exp(\epsilon)$ , então  $c_\sigma$  e  $l_\sigma$  são, respectivamente, fatores “maximais” de  $w$  e  $w'$  que têm período  $\text{base}(\epsilon)$ ; também nos permite saber quem são o prefixo e o sufixo comuns a  $w$  e a  $w'$  de máximo comprimento.

**Proposição 6.6** *Seja  $\sigma \in \Sigma''$ . Seja  $\epsilon = u\sigma v$  uma expansão sob  $\Sigma$ . Considere as seguintes afirmações abaixo:*

1.  $\sigma = \exp(\epsilon)$ ,
2.  $\text{Pref}(c_\epsilon) \cap \text{Pref}(l_\epsilon) = \text{Pref}(u c_\sigma)$  e  $\text{Suf}(c_\epsilon) \cap \text{Suf}(l_\epsilon) = \text{Suf}(c_\sigma v)$ ,
3. *Seja  $u' \in \text{Suf}(u)$  e  $v' \in \text{Pref}(v)$ . Então  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)$  é um período de  $u' l_\sigma v'$  implica que  $u' = v' = 1$ .*

4. Seja  $u' \in \text{Suf}(u)$  e  $v' \in \text{Pref}(v)$ . Então  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  é um período de  $u'c_\sigma v'$  implica que  $u' = v' = 1$ .

Temos então que (1)  $\iff$  (2)  $\iff$  (3)  $\iff$  (4) sendo que (3)  $\implies$  (4) quando  $|c_\sigma| \geq |\text{base}(\sigma)|$ .

*Demonstração.*

Vamos mostrar que (1) implica (2). Suponha que  $\sigma = \exp(\epsilon)$ . Como  $\text{Suf}(c_\sigma) \subseteq \text{Suf}(l_\sigma)$ , temos que  $\text{Suf}(c_\sigma v) = \text{Suf}(c_\sigma v) \cap \text{Suf}(l_\sigma v) \subseteq \text{Suf}(c_\epsilon) \cap \text{Suf}(l_\epsilon)$ . Escolha  $x \in \text{Suf}(c_\epsilon) \cap \text{Suf}(l_\epsilon)$ . Seja  $x' = \max(\{x, c_\sigma v\})$ . De qualquer forma, temos que  $x' \in \text{Suf}(c_\epsilon) \cap \text{Suf}(l_\epsilon)$ . Como  $x', x, c_\sigma v \in \text{Suf}(uc_\sigma v)$ , usando a proposição 2.1, temos que existe  $u' \in \text{Suf}(u)$  tal que  $x' = u'c_\sigma v$  e que  $x \in \text{Suf}(u'c_\sigma v)$ . Observe que  $\sigma \leq_r u'\sigma \leq_r \epsilon$ . Ora, temos que  $u'c_\sigma v, u'l_\sigma v \in \text{Suf}(l_\epsilon)$ , como  $|u'c_\sigma v| < |u'l_\sigma v|$ , usando a proposição 2.1, temos que  $u'c_\sigma v \in \text{Suf}(u'l_\sigma v)$  e, portanto, temos que  $u'c_\sigma \in \text{Pref}(u'l_\sigma) \cap \text{Suf}(u'l_\sigma) \setminus \{u'l_\sigma\}$  e que  $(u'c_\sigma)^{-1}(u'l_\sigma) = b_{\text{dir}}(\sigma)^m$  que é uma  $m$ -potência. Donde, temos que  $u'\sigma \in \Omega$ . Como  $\sigma \in A^*\Sigma A^*$ , temos também que  $u'\sigma \in A^*\Sigma A^* \cap \Omega = \Sigma''$ . Como  $u'\sigma \leq_r \max_{\leq_r}(\{\rho \in \Sigma'' \text{ tal que } \rho \leq_r \epsilon\}) = \exp(\epsilon) = \sigma$ , então  $u' = 1$ , e  $x \in \text{Suf}(u'c_\sigma v) = \text{Suf}(c_\sigma v)$ . Assim provamos que  $\text{Suf}(c_\sigma v) = \text{Suf}(c_\epsilon) \cap \text{Suf}(l_\epsilon)$ . De forma dual, temos que  $\text{Pref}(uc_\sigma) = \text{Pref}(c_\epsilon) \cap \text{Pref}(l_\epsilon)$ .

Vamos mostrar que (2) implica (3). Admita que valha (2). Sejam  $u' \in \text{Suf}(u)$  e  $v' \in \text{Pref}(v)$  tais que  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  é período de  $u'l_\sigma v'$ . Usando a proposição 2.22, temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  é período de  $u'l_\sigma$ . Pela proposição 2.5, temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma)^m = (u'c_\sigma)^{-1}(u'l_\sigma)$  é período de  $u'l_\sigma$  e, usando a proposição 2.14, temos que  $u'c_\sigma \in \text{Suf}(u'l_\sigma) \subseteq \text{Suf}(ul_\sigma)$ . Donde, temos que  $u'c_\sigma v \in \text{Suf}(uc_\sigma v) \cap \text{Suf}(ul_\sigma v) = \text{Suf}(c_\epsilon) \cap \text{Suf}(l_\epsilon) = \text{Suf}(c_\sigma v)$  e, portanto,  $u' = 1$ . De forma dual, temos que  $v' = 1$ .

Vamos mostrar que (3) implica (4) quando  $|c_\sigma| \geq \text{base}(\sigma)$ . Admita que valha (3). Sejam  $u' \in \text{Suf}(u)$  e  $v' \in \text{Pref}(v)$  tais que  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  é período de  $u'c_\sigma v'$ . Como  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  é período de  $u'c_\sigma$  devido à proposição 2.22 e de  $l_\sigma$ , como  $|u'c_\sigma| + |l_\sigma| = |u'l_\sigma| + |c_\sigma| \geq |u'l_\sigma| + |b_{\text{dir}}(\sigma)|$ , usando a proposição 2.14, temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  é período de  $u'l_\sigma$  também. Assim temos que  $u' = 1$  devido a (3) e, de forma dual, também temos que  $v' = 1$ .

Vamos mostrar que (3) ou (4) implica (1). Seja  $\tau = \exp(\epsilon) = \max_{\leq_r}(\{\rho \in \Sigma'' \text{ tal que } \rho \leq_r \epsilon\})$ . Sejam  $u'', v'' \in A^*$  tais que  $\epsilon = u''\tau v'' = u\sigma v$ . Então, pela definição de expansor e pela proposição 6.5, temos que  $\min(\{u, u''\}) = u''$  e como  $u, u'' \in \text{Pref}(c_\epsilon)$ , usando a proposição 2.1, temos que existe  $u' \in A^*$  tal que  $u = u''u'$ . Analogamente existe  $v' \in A^*$  tal que

$v = v'v''$ . Assim sendo, temos que  $\tau = u''^{-1}\epsilon v''^{-1} = u''^{-1}(u\sigma v)v''^{-1} = u'\sigma v'$ . Usando a proposição 3.3, temos que  $\sigma$  e  $\tau$  são produções conjugadas, e, usando o corolário 3.2, temos que  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)$  é período de  $c_\tau = u'c_\sigma v'$  e de  $l_\tau = u'l_\sigma v'$ . Assumindo (3) ou (4), temos que  $u' = v' = 1$ , e então temos que  $\sigma = \tau = \exp(\epsilon)$ . ■

## 6.4 Biexpansões.

Dada uma seqüência  $s$  de expansões sob  $\Sigma$ , dizemos que  $s$  é uma *biexpansão* quando  $|s| = 2$ . Dada uma seqüência  $s$  de expansões sob  $\Sigma$  qualquer, definimos a função *conjunto das biexpansões de  $s$*  como sendo  $\text{Bi}(s) \stackrel{\text{def}}{=} \{s' \in \text{Fat}(s) \text{ tal que } |s'| = 2\}$ . Definiremos agora, alguns casos particulares de biexpansões. Dada uma biexpansão  $s = \epsilon'\epsilon$  tal que  $s : w \Rightarrow w'$ , seja  $\tau = \exp(\epsilon')$ , seja  $\sigma = \exp(\epsilon)$  e seja  $w'' = c_\epsilon = l_{\epsilon'}$ . Sejam  $\mu, \eta, \mu', \eta' \in A^*$  tais que  $\epsilon' = \mu\tau\eta$  e  $\epsilon = \mu'\sigma\eta'$ . Note que  $w'' = \mu l_\tau \eta = \mu' c_\sigma \eta'$  e que  $\mu, \mu', \eta$  e  $\eta'$  são unicamente determinadas devido à definição de expansor e à proposição 6.5. Dizemos que  $s$  é uma *biexpansão empilhada* quando  $|\mu| \leq |\mu'|$ ,  $|\eta| \leq |\eta'|$  sem que a igualdade ocorra simultaneamente. Quando  $\mu = \mu'$ ,  $\eta = \eta'$ , dizemos que  $s$  é uma *biexpansão trivial*. Dizemos que  $s$  é uma *biexpansão indiferente mais a esquerda* quando  $|\mu| < |\mu'|$  e  $|\eta| > |\eta'|$ . Dizemos que  $s$  é uma *biexpansão indiferente mais a direita* quando  $|\mu| > |\mu'|$  e  $|\eta| < |\eta'|$ . Dizemos que  $s$  é uma *biexpansão indiferente* quando for indiferente mais a esquerda ou mais a direita. Ao invés de dizermos que  $\tau$  e  $\sigma$  são os expansores das expansões de  $s$ , permitimo-nos simplificar dizendo que  $\tau$  e  $\sigma$  são os expansores de  $s$ .

Na proposição seguinte, mostramos que os únicos tipos de biexpansões existentes são os acima definidos.

**Proposição 6.7** *Toda biexpansão cujos expansores são estáveis se classifica somente entre trivial, empilhada ou indiferente.*

*Demonstração.*

Seja  $s = \epsilon'\epsilon = (w''', w'')(w'', w')$  uma biexpansão cujos expansores são estáveis. Seja  $\tau = \exp(\epsilon')$  e seja  $\sigma = \exp(\epsilon)$ . Sejam  $\mu, \mu', \eta, \eta' \in A^*$  tais que  $\epsilon' = \mu\tau\eta$  e  $\epsilon = \mu'\sigma\eta'$ . Como  $\tau$  e  $\sigma$  são produções estáveis, então  $\text{per}(l_\tau) = \text{per}(c_\tau) = \text{base}(\tau)$  e  $\text{per}(l_\sigma) = \text{per}(c_\sigma) = \text{base}(\sigma)$ . Usando a proposição 3.11, temos que  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau) \in \text{Suf}(c_\tau)$  e que  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma) \in \text{Suf}(c_\sigma)$ .

Assim  $w'' = \mu l_\tau \eta = \mu' c_\sigma \eta'$ .

Temos quatro casos possíveis:

1.  $|\mu| \geq |\mu'|$  e  $|\eta| \geq |\eta'|$  — Neste caso temos que  $\mu = \mu'$ ,  $\eta = \eta'$  e  $s$  é trivial.

Neste caso, usando o ítem 1 da proposição 2.28, temos que existem  $u, v$  tais que  $\mu = \mu' u$ ,  $\eta = v \eta'$  e  $u l_\tau v = c_\sigma$ . Usando o ítem 1 da proposição 5.1, temos que  $\tau \leq_r \sigma$  e, pela proposição 3.3, temos que  $\tau$  e  $\sigma$  são produções conjugadas e  $\text{base}(\tau) = \text{base}(\sigma)$ .

Vamos mostrar que  $s$  é trivial. Pelo corolário 3.2, temos que  $b_{\text{dir}}(\tau)$  é período de  $c_\sigma = u l_\tau v$ . Como  $\tau = \exp(\epsilon')$ ,  $\epsilon' = \mu \tau \eta$ ,  $u \in \text{Suf}(\mu)$  e  $v \in \text{Pref}(\eta)$ , usando a proposição 6.6, temos que  $u = v = 1$ . Assim temos que  $\mu = \mu'$ ,  $\eta = \eta'$  e, por definição,  $s$  é trivial.

2.  $|\mu| \leq |\mu'|$  e  $|\eta| \leq |\eta'|$  sem igualdade simultânea — Neste caso  $s$  é empilhada por definição.
3.  $|\mu| < |\mu'|$  e  $|\eta| > |\eta'|$ . Neste caso temos que  $s$  é indiferente mais à esquerda por definição.
4.  $|\mu| > |\mu'|$  e  $|\eta| < |\eta'|$ . Neste caso temos que  $s$  é indiferente mais à direita por definição.

■

Veremos, agora, algumas propriedades interessantes a respeito das biexpansões e, ao final, veremos um teorema que nos permite limitar as produções de  $\Sigma$  que possam ser motivo de expansão numa seqüência de expansões a partir de uma dada palavra.

**Proposição 6.8** *Seja  $s = \epsilon' \epsilon$  uma biexpansão trivial cujos expansores são estáveis. Sejam  $\tau = \exp(\epsilon')$  e  $\sigma = \exp(\epsilon)$ . Então  $\sigma = \tau b_{\text{dir}}(\tau)^m$ .*

*Demonstração.*

Sejam  $\mu, \eta \in A^*$  tais que  $\epsilon' = \mu \tau \eta$  e  $\epsilon = \mu \sigma \eta$ . Como  $c_\sigma = \mu^{-1}(\mu l_\tau \eta) \eta^{-1} = l_\tau = c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^m$  e  $b_{\text{dir}}(\sigma) \in \text{Suf}(c_\sigma)$  devido à proposição 3.11, temos que  $b_{\text{dir}}(\tau) = b_{\text{dir}}(\sigma)$  e que  $l_\sigma = c_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^m = l_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^m$ . Assim sendo  $\sigma = \tau b_{\text{dir}}(\tau)^m$ . ■

**Proposição 6.9** *Seja  $s = \epsilon'\epsilon = (w, w'')(w'', w')$  uma biexpansão empilhada cujos expansores são estáveis. Sejam  $\tau = \exp(\epsilon')$  e  $\sigma = \exp(\epsilon)$ . Então  $\text{base}(\epsilon') = \text{base}(\tau) > \text{base}(\sigma) = \text{base}(\epsilon)$ .*

*Admita que  $|c_\tau| \geq 3\text{base}(\tau)$ . Sejam  $\mu, \eta, \mu', \eta' \in A^*$  tais que  $\epsilon' = \mu\tau\eta$  e  $\epsilon = \mu'\sigma\eta'$ . Então existem  $x, y \in A^*$  tais que  $xc_\sigma y = c_\tau$  e  $\epsilon'' = \mu x \sigma y \eta$  é uma expansão sob  $\Sigma$  tal que  $\exp(\epsilon'') = \sigma$  e  $c_{\epsilon''} = c_{\epsilon'}$ .*

*Demonstração.*

Como  $\tau, \sigma$  são produções estáveis, então  $\text{per}(l_\tau) = \text{per}(c_\tau) = \text{base}(\tau)$  e  $\text{per}(l_\sigma) = \text{per}(c_\sigma) = \text{base}(\sigma)$ . Observe que  $w'' = \mu l_\tau \eta = \mu' c_\sigma \eta'$  e que  $|\mu| \leq |\mu'|$  e  $|\eta| \leq |\eta'|$  pois  $s$  é uma biexpansão empilhada. Usando o ítem 1 da proposição 2.28, temos que existem  $u, v \in A^*$  tais que  $\mu u = \mu', v \eta = \eta',$  e  $l_\tau = u c_\sigma v$ .

Vamos mostrar que  $\text{base}(\tau) > \text{base}(\sigma)$ . Como  $c_\sigma \in \text{Fat}(l_\tau)$ , usando a proposição 2.22, temos que  $\text{base}(\sigma) = \text{per}(c_\sigma) \leq \text{per}(l_\tau) = \text{base}(\tau)$ . Suponha, por absurdo, que  $\text{base}(\sigma) = \text{base}(\tau)$ . Neste caso, usando a proposição 3.11, temos que  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma) \in \text{Suf}(c_\sigma) \subseteq \text{Fat}(l_\tau)$ . Como  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau)$  é período de  $l_\tau$  e  $|\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)| = |\text{b}_{\text{dir}}(\tau)|$ , usando a proposição 2.12, temos que  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)$  é período de  $l_\tau = u c_\sigma v$ . Como  $\sigma = \exp(\epsilon)$ ,  $\epsilon = \mu'\sigma\eta'$ ,  $u \in \text{Suf}(\mu')$ ,  $v \in \text{Pref}(\eta')$  e  $|c_\sigma| \geq \text{per}(c_\sigma) = \text{base}(\sigma)$ , usando a proposição 6.6, temos que  $u = v = 1$ . Portanto, temos que  $\mu = \mu', \eta = \eta'$ , o que contradiz com a definição de biexpansão empilhada. Assim temos que  $\text{base}(\epsilon) = \text{base}(\sigma) < \text{base}(\tau) = \text{base}(\epsilon')$ .

Assim já temos provada a primeira parte da proposição. Provaremos, agora, a segunda parte. Admita que  $|c_\tau| \geq 3\text{base}(\tau)$ .

Como  $\tau$  e  $\sigma$  são estáveis, como  $l_\tau = u c_\sigma v$  e como  $|c_\tau|/3 \geq \text{base}(\tau) > \text{base}(\sigma)$ , usando o ítem 4 da proposição 5.1, temos que existem  $x \in \text{Suf}(u)$  e  $y \in \text{Pref}(v)$  tais que  $c_\tau = x c_\sigma y$  com  $x = 1 \iff u = 1$ , e  $y = 1 \iff v = 1$ . Assim  $w = \mu c_\tau \eta = \mu x c_\sigma y \eta$ . Seja  $w''' = \mu x l_\sigma y \eta$  e seja  $\epsilon'' = (w, w''') = \mu x \sigma y \eta$ . Note que  $c_{\epsilon''} = w = c_{\epsilon'}$ .

Vamos mostrar que  $\exp(\epsilon'') = \sigma$ . Tome  $x' \in \text{Suf}(\mu x)$  e  $y' \in \text{Pref}(y \eta)$  tais que  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)$  seja período de  $x' c_\sigma y'$ . Primeiramente vamos mostrar que  $x' = 1$ . Suponha que  $u = 1$  e, portanto, que  $x = 1$ . Então  $\mu' = \mu u = \mu$  e  $x' \in \text{Suf}(\mu x) = \text{Suf}(\mu')$ . Como  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)$  é período de  $x' c_\sigma$  devido à proposição 2.22, como  $\sigma = \exp(\epsilon)$ ,  $\epsilon = \mu'\sigma\eta'$ ,  $x' \in \text{Suf}(\mu')$  e  $|c_\sigma| \geq \text{per}(c_\sigma) = \text{base}(\sigma)$ , usando a proposição 6.6, então temos que  $x' = 1$ . Suponha agora que  $u \neq 1$  e, portanto, que  $x \neq 1$ . Seja  $x'' = \min(\{x, x'\})$ . Como  $x'', x', x \in \text{Suf}(\mu x)$ , usando a proposição 2.1, temos que  $x'' \in \text{Suf}(x) \subseteq \text{Suf}(u) \subseteq \text{Suf}(\mu')$  e que

$x'' \in \text{Suf}(x')$ . Portanto, temos que  $x''c_\sigma \in \text{Suf}(x'c_\sigma) \subseteq \text{Fat}(x'c_\sigma y')$  e, pela proposição 2.22, temos que  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)$  é período de  $x''c_\sigma$ . Como  $\sigma = \exp(\epsilon)$ ,  $\epsilon = \mu'\sigma\eta'$ ,  $x'' \in \text{Suf}(\mu')$  e  $|c_\sigma| \geq \text{per}(c_\sigma) = \text{base}(\sigma)$ , usando a proposição 6.6, então temos que  $x'' = 1$ . Como  $x \neq 1$ , concluímos que  $x' = x'' = 1$ . Mostramos então que  $x' = 1$  tanto quando  $u = 1$  como quando  $u \neq 1$  e, de forma dual, podemos mostrar que  $y' = 1$ . Portanto, que  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)$  seja período de  $x'c_\sigma y'$  para  $x' \in \text{Suf}(\mu x)$  e  $y' \in \text{Pref}(y\eta)$  implica que  $x' = y' = 1$ . Usando a proposição 6.6, concluímos que  $\sigma = \exp(\mu x \sigma y \eta) = \exp(\epsilon'')$ . ■

Olhando para o lema 6.3 sob o ponto de vista das biexpansões, obtemos duas biexpansões de  $w''''$  para  $w''$ :  $\epsilon'''\epsilon' = (w''''', w''''')(w''', w'')$  e a biexpansão  $\epsilon''\epsilon = (w''''', w''')(w', w'')$ , sendo que existem produções  $\tau, \sigma \in \Sigma$  tais que  $\sigma \leq_r \epsilon$ ,  $\epsilon'''\epsilon' = \tau$  e  $\tau \leq_r \epsilon', \epsilon''$ . A proposição seguinte, é bastante relacionada a esta situação, como veremos:

**Proposição 6.10** *Seja  $s = \epsilon'\epsilon = (w, w'')(w'', w')$  uma biexpansão indiferente mais a esquerda cujos expansores e os motivos dos mesmos são estáveis. Sejam  $\tau = \exp(\epsilon')$  e  $\sigma = \exp(\epsilon)$ . Sejam  $\mu, \eta, \mu', \eta' \in A^*$  tais que  $\epsilon' = \mu\tau\eta$  e  $\epsilon = \mu'\sigma\eta'$ . Seja  $w''' = \mu c_\tau(\eta\eta'^{-1})\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^m\eta'$ , sejam  $\epsilon''' = (w, w''''')$  e  $\epsilon'' = (w''''', w''')$  e seja  $s' = \epsilon'''\epsilon''$ . Então temos os seguintes casos possíveis:*

$$|\mu'| - |\mu| > \text{mbase}(\tau).$$

*Neste caso,  $s'$  é uma biexpansão indiferente mais a direita,  $\exp(\epsilon'') = \tau$  e  $\exp(\epsilon''') = \sigma$ .*

$$|\mu'| - |\mu| = \text{mbase}(\tau).$$

*Neste caso,  $s'$  é uma biexpansão empilhada,  $\exp(\epsilon'') = \tau$  e  $\exp(\epsilon''') = u'\sigma$  onde  $u'$  é o mais comprido sufixo de  $\mu$  tal que  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)$  é período de  $u'c_\sigma$ .*

$$|\mu'| - |\mu| < \text{mbase}(\tau).$$

*Neste caso,  $s'$  é uma biexpansão empilhada,  $\exp(\epsilon'') = \tau$  e  $\exp(\epsilon''') = \tau \otimes_{\text{esq}} \sigma <_r \sigma$ .*

*Demonstração.*

Como  $s$  é indiferente mais à esquerda, então temos que  $|\mu| < |\mu'|$  e  $|\eta| > |\eta'|$ . Neste caso, usando o ítem 2 da proposição 2.28, temos que existem  $u, v \in A^+$  tais que  $\mu u = \mu'$ ,  $\eta = v\eta'$  e  $l_\tau v = u c_\sigma$ . Nesta situação, temos que  $|\mu'| - |\mu| = |u|$  e que  $w''' = \mu c_\tau v \text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^m \eta'$ .

Vamos mostrar que  $\epsilon'' = \mu \tau v b_{\text{dir}}(\sigma)^m \eta'$  e que  $\epsilon''$  é uma expansão sob  $\Sigma$ . Observe que  $w' = \mu' l_\sigma \eta' = \mu u c_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^m \eta' = \mu l_\tau v b_{\text{dir}}(\sigma)^m \eta'$ , donde temos que  $\epsilon'' = (w''', w') = \mu \tau v b_{\text{dir}}(\sigma)^m \eta'$ , que  $\text{mot}(\tau) \leq_r \tau \leq_r \epsilon''$  e que  $\epsilon''$  é uma expansão sob  $\Sigma$ .

Vamos mostrar que  $\exp(\epsilon'') = \tau$ . Tome  $v' \in \text{Pref}(v b_{\text{dir}}(\sigma)^m \eta')$  e  $u' \in \text{Suf}(\mu)$  tais que  $b_{\text{dir}}(\tau)$  seja período de  $u' l_\tau v'$ . Seja  $v'' = \min(\{v, v'\})$ . Como  $v, v', v'' \in \text{Pref}(v b_{\text{dir}}(\sigma)^m \eta')$ , usando a proposição 2.1, temos que  $v'' \in \text{Pref}(v) \subseteq \text{Pref}(v \eta') = \text{Pref}(\eta)$  e que  $v'' \in \text{Pref}(v')$ . Como  $u' l_\tau v'' \in \text{Pref}(u' l_\tau v')$ , então  $u' l_\tau v''$  tem período  $b_{\text{dir}}(\tau)$  devido à proposição 2.22. Como  $\tau = \exp(\epsilon')$ ,  $\epsilon' = \mu \tau \eta$ ,  $u' \in \text{Suf}(\mu)$  e  $v'' \in \text{Pref}(\eta)$ , usando a proposição 6.6, temos que  $u' = v'' = 1$ . Como  $v \in A^+$ , pela definição de  $v''$ , temos então que  $v' = v'' = 1 = u'$ . Portanto, que  $b_{\text{dir}}(\tau)$  seja período de  $u' l_\tau v'$  onde  $u' \in \text{Suf}(\mu)$  e  $v' \in \text{Suf}(v b_{\text{dir}}(\sigma)^m \eta')$  implica que  $u' = v' = 1$ . Usando a mesma proposição 6.6, temos então que  $\tau = \exp(\epsilon'')$ .

Observe que o demonstrado acima vale para todos os casos do enunciado. A partir de agora precisamos analisar os casos separadamente.

Suponhamos o caso em que:

$$|\mu'| - |\mu| = |u| > |b_{\text{esq}}(\tau)^m|.$$

Vamos mostrar que  $\epsilon''' = \mu x \sigma \eta'$  para um certo  $x \in A^+$  e que  $s'$  é uma biexpansão. Como  $b_{\text{esq}}(\tau)^m c_\tau v = l_\tau v = u c_\sigma$ , usando a proposição 2.1, temos que existe  $x \in A^+$  tal que  $u = b_{\text{esq}}(\tau)^m x$  e  $c_\tau v = x c_\sigma$ . Como  $w''' = \mu c_\tau v b_{\text{dir}}(\sigma)^m \eta' = \mu x c_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^m \eta' = \mu x l_\sigma \eta'$  e como  $w = \mu c_\tau \eta = \mu c_\tau v \eta' = \mu x c_\sigma \eta'$ , então temos que  $\epsilon''' = (w, w''') = \mu x \sigma \eta'$  e  $\epsilon'''$  é uma expansão sob  $\Sigma$ . Como  $\epsilon''$  também é uma expansão sob  $\Sigma$ , temos que  $s'$  é uma biexpansão.

Vamos mostrar que  $\exp(\epsilon''') = \sigma$ . Tome  $u' \in \text{Suf}(\mu x)$  e  $v' \in \text{Pref}(\eta')$  tais que  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  seja período de  $u' l_\sigma v'$ . Seja  $u'' = \min(\{x, u'\})$ . Como  $x, u', u'' \in \text{Suf}(\mu x)$ , usando a proposição 2.1, temos então que  $u'' \in \text{Suf}(x) \subseteq \text{Suf}(u) \subseteq \text{Suf}(\mu')$ , que  $u'' \in \text{Suf}(u')$  e que  $u'' l_\sigma v' \in \text{Suf}(u' l_\sigma v')$ . Usando a proposição 2.22, temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  é período de  $u'' l_\sigma v'$ . Como  $\sigma = \exp(\epsilon)$ ,  $\epsilon = \mu' \sigma \eta'$ ,  $u'' \in \text{Suf}(\mu')$  e  $v' \in \text{Pref}(\mu')$ , usando a proposição 6.6, temos que  $u'' = v' = 1$ . Como  $x \in A^+$ , pela definição de  $u''$ , podemos então concluir que  $u' = u'' = 1 = v'$ . Portanto, que  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  seja período de  $u' l_\sigma v'$  onde  $u' \in \text{Suf}(\mu x)$  e  $v' \in \text{Pref}(\eta')$  implica que  $u' = v' = 1$ . Usando a mesma proposição 6.6, temos então que  $\exp(\epsilon''') = \sigma$ .

Vamos mostrar que  $s'$  é uma biexpansão indiferente mais à direita. Isto é imediato pois temos que  $\sigma = \exp(\epsilon''')$ , que  $\tau = \exp(\epsilon'')$  e  $s' = \epsilon''' \epsilon'' = (\mu x \sigma \eta')(\mu \tau v b_{\text{dir}}(\sigma)^m \eta')$ .

$$|\mu'| - |\mu| = |u| = |b_{\text{esq}}(\tau)^m|.$$

Seja  $u'$  é o mais comprido sufixo de  $\mu$  tal que  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  seja período de  $u'c_\sigma$ . Seja  $\theta = u'\sigma$  e seja  $\mu'' = \mu u'^{-1}$ .

Vamos mostrar que  $\theta \in \Sigma''$  e que  $\text{base}(\theta) = \text{base}(\sigma)$ . Pela proposição 3.11, temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma) \in \text{Suf}(c_\sigma)$ . Desta forma, temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  é período de  $u'c_\sigma = u'c_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^{-1} b_{\text{dir}}(\sigma)^1 1$  e, pela proposição 2.25, também o será de  $u c_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^{-1} b_{\text{dir}}(\sigma)^{1+m} 1 = u'l_\sigma$ . Como  $b_{\text{dir}}(\sigma)^m \in \text{Suf}(u'l_\sigma)$  e  $b_{\text{dir}}(\sigma)^m$  é período de  $u'l_\sigma$  devido ao teorema 2.21, temos que  $u'c_\sigma = u'l_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^{-m} \in \text{Suf}(u'l_\sigma)$  devido à proposição 2.14. Também temos que  $u'c_\sigma \in \text{Pref}(u'l_\sigma) \setminus \{u'l_\sigma\}$  pois  $c_\sigma \in \text{Pref}(l_\sigma) \setminus \{l_\sigma\}$ , e que  $(u'c_\sigma)^{-1}(u'l_\sigma) = b_{\text{dir}}(\sigma)^m$ . Assim  $\theta = (u'c_\sigma, u'l_\sigma) \in \Omega$ . Como  $\text{mot}(\epsilon) \leq_r \sigma \leq_r \theta$ , temos que  $\theta \in \Rightarrow_\Sigma$  e portanto  $\theta \in \Rightarrow_\Sigma \cap \Omega = \Sigma''$ . Como  $\sigma \leq_r \theta$ , temos que  $\text{base}(\theta) = \text{base}(\sigma)$  devido à proposição 3.3.

Vamos mostrar que  $\epsilon''' = \mu'' \theta \eta'$  e que  $s'$  é uma biexpansão. Como  $b_{\text{esq}}(\tau)^m c_\tau v = l_\tau v = u c_\sigma$ , e  $|b_{\text{esq}}(\tau)^m| = |u|$ , temos que  $b_{\text{esq}}(\tau)^m = u$  e  $c_\tau v = c_\sigma$ . Assim temos que  $w''' = \mu c_\tau v b_{\text{dir}}(\sigma)^m \eta' = \mu c_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^m \eta' = \mu l_\sigma \eta'$  e que  $w = \mu c_\tau \eta = \mu c_\tau v \eta' = \mu c_\sigma \eta'$ . Donde  $\epsilon''' = \mu \sigma \eta' = \mu'' u' \sigma \eta' = \mu'' \theta \eta'$ . Como  $\text{mot}(\epsilon) \leq_r \sigma \leq_r \theta \leq_r \epsilon'''$ , temos que  $\epsilon'''$  é uma expansão sob  $\Sigma$ , assim como  $\epsilon''$ , e  $s'$  é uma biexpansão.

Vamos mostrar que  $\exp(\epsilon''') = u'\sigma$ . Sejam  $u'' \in \text{Suf}(\mu'')$  e  $v' \in \text{Pref}(\eta')$  tais que  $b_{\text{dir}}(\theta)$  seja período de  $u''c_\theta v'$ . Pela proposição 2.22, temos que  $b_{\text{dir}}(\theta)$  é período também de  $u''c_\theta$  e de  $c_\sigma v' \in \text{Suf}(c_\theta v')$ . Como  $b_{\text{dir}}(\sigma) \in \text{Suf}(c_\sigma)$  devido à proposição 3.11, temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma) \in \text{Suf}(u''c_\sigma) = \text{Suf}(c_\theta) \subseteq \text{Suf}(l_\theta)$ . Como  $|b_{\text{dir}}(\theta)| = |b_{\text{dir}}(\sigma)|$ , temos que  $b_{\text{dir}}(\theta) = b_{\text{dir}}(\sigma)$ . Assim  $b_{\text{dir}}(\sigma) = b_{\text{dir}}(\theta)$  é período de  $c_\sigma v'$ . Como  $\sigma = \exp(\epsilon)$ ,  $\epsilon = \mu' \sigma \eta'$ ,  $v' \in \text{Pref}(\eta')$  e  $|c_\sigma| \geq \text{per}(c_\sigma) = \text{base}(\sigma)$ , usando a proposição 6.6, temos que  $v' = 1$ . Também temos  $b_{\text{dir}}(\sigma) = b_{\text{dir}}(\theta)$  é período de  $u''c_\theta = u''u'c_\sigma$  e que  $u''u' \in \text{Suf}(\mu''u') = \text{Suf}(\mu)$ . Pela escolha de  $u'$ , temos que  $|u'| \geq |u''u'|$  e, portanto, temos que  $u'' = 1$ . Portanto, que  $b_{\text{dir}}(\theta)$  seja período de  $u''c_\theta v'$  onde  $u'' \in \text{Suf}(\mu'')$  e  $v' \in \text{Pref}(\eta')$  implica que  $u'' = v' = 1$ . Usando a proposição 6.6, concluímos que  $\exp(\epsilon''') = \theta$ .

Vamos mostrar que  $s'$  é empilhada. Isto é imediato, pois temos que  $\theta = \exp(\epsilon''')$ ,  $\tau = \exp(\epsilon'')$  e que  $s' = \epsilon''' \epsilon'' = (\mu'' \theta \eta')(\mu'' u' \tau v b_{\text{dir}}(\sigma)^m \eta')$ .

$$|\mu'| - |\mu| = |u| < |b_{\text{esq}}(\tau)^m|.$$

Como  $b_{\text{esq}}(\tau)^m c_\tau v = l_\tau v = u c_\sigma$ , usando a proposição 2.1, temos que existe  $x \in A^+$  tal que  $b_{\text{esq}}(\tau)^m = ux$  e  $xc_\tau v = c_\sigma$ .

Vamos mostrar que  $\text{base}(\tau) < \text{base}(\sigma)$ . Como  $c_\tau \in \text{Fat}(c_\sigma)$ , como  $\tau$  e  $\sigma$  são estáveis, usando o ítem 3 da proposição 5.1, temos que  $\text{base}(\tau) < \text{base}(\sigma)$  ou que  $\tau \leq_r \sigma$ . Suponha, por absurdo, que  $\tau \leq_r \sigma$ . Pela proposição 3.3, temos que  $\tau$  e  $\sigma$  são conjugadas e, usando o corolário 3.2, temos então que  $b_{\text{dir}}(\tau)$  é período de  $c_\sigma = xc_\tau v$  e de  $c_\tau v$  devido à proposição 2.22. Como  $\tau = \exp(\epsilon')$ ,  $\epsilon' = \mu\tau\eta$ ,  $v \in \text{Pref}(\eta)$  e  $|c_\sigma| \geq \text{per}(c_\sigma) = \text{base}(\sigma)$ , usando a proposição 6.6, temos que  $v = 1$  e que  $\eta = v\eta' = \eta'$  contradizendo com o fato de que  $s$  é independente.

Vamos mostrar que  $l_\tau \rightleftharpoons c_\sigma = xc_\tau$ . Como  $c_\sigma = xc_\tau v$  e  $l_\tau = b_{\text{esq}}(\tau)^m c_\tau = uxc_\tau$ , temos que  $xc_\tau \in \text{Suf}(l_\tau) \cap \text{Pref}(c_\sigma)$  e que  $|l_\tau \rightleftharpoons c_\sigma| = |\max(\text{Suf}(l_\tau) \cap \text{Pref}(c_\sigma))| \geq |xc_\tau|$ . Como  $xc_\tau, l_\tau \rightleftharpoons c_\sigma \in \text{Pref}(c_\sigma)$ , usando a proposição 2.1, temos que existe  $v' \in A^*$  tal que  $xc_\tau v' = l_\tau \rightleftharpoons c_\sigma$ . Assim sendo, temos que  $xc_\tau v' \in \text{Pref}(c_\sigma) = \text{Pref}(xc_\tau v)$  e, portanto, temos que  $v' \in \text{Pref}(v) \subseteq \text{Pref}(\eta)$ . Como  $c_\tau v' \in \text{Fat}(xc_\tau v') \subseteq \text{Fat}(l_\tau)$ , temos que  $c_\tau v'$  tem período  $b_{\text{dir}}(\tau)$  devido à proposição 2.22. Como  $\tau = \exp(\epsilon')$ ,  $\epsilon' = \mu\tau\eta$ ,  $v' \in \text{Pref}(\eta)$  e  $|c_\tau| \geq \text{per}(c_\tau) = \text{base}(\tau)$ , usando a proposição 6.6, temos que  $v' = 1$  e, portanto, que  $xc_\tau = xc_\tau v' = l_\tau \rightleftharpoons c_\sigma$ .

Seja  $\theta = \tau \otimes_{\text{esq}} \sigma = x^{-1}\sigma$ . Seja  $\sigma' = \text{mot}(\epsilon) \leq_r \sigma$  e seja  $\tau' = \text{mot}(\epsilon') \leq_r \tau$ . Por hipótese, temos que  $\sigma'$  e  $\tau'$  são estáveis.

Vamos mostrar que  $\sigma' \leq_r \theta$ , que  $\theta \in \Sigma''$  e que  $\text{base}(\sigma') = \text{base}(\theta) = \text{base}(\sigma)$ . Sejam  $z, y, z', y' \in A^*$  tais que  $\tau = z\tau'y$  e  $\sigma = z'\sigma'y'$ . Então  $z'c_{\sigma'}y' = c_\sigma = xc_\tau v = xzc_{\tau'}yv$ . Como  $\sigma'$  é estável, usando também a proposição 3.3, temos que  $\text{per}(c_{\sigma'}) = \text{base}(\sigma') = \text{base}(\sigma)$ . Como  $\tau$  é estável, como  $xc_\tau \in \text{Suf}(u xc_\tau) = \text{Suf}(l_\tau)$ , usando o dual da proposição 5.3, temos que  $\text{per}(xc_\tau) = \text{base}(\tau) < \text{base}(\sigma) = \text{per}(c_{\sigma'})$ . Usando a proposição 2.22, temos que  $c_{\sigma'} \notin \text{Fat}(xc_\tau)$  e, em particular,  $z'c_{\sigma'} \notin \text{Pref}(xc_\tau)$ . Como  $z'c_{\sigma'}y' = xc_\tau v$ , temos que  $|y'| < |v|$  devido à proposição 2.1. Suponha por absurdo, que  $|z'| < |xz|$ . Como  $z'c_{\sigma'}y' = xzc_{\tau'}yv$ , usando o ítem 1 da proposição 2.28, teríamos que existe  $z'' \in \text{Suf}(xz) \setminus \{1\}$  tal que  $z''c_{\tau'} \in \text{Pref}(c_{\sigma'})$ . Observe que devido

à proposição 3.3 e ao corolário 3.2 temos que  $b_{\text{dir}}(\tau')$  é período de  $l_\tau$  e, como  $z''c_{\tau'} \in \text{Suf}(xz_{c_{\tau'}}) \subseteq \text{Fat}(uxzc_{\tau'}y) = \text{Fat}(l_\tau)$ , usando a proposição 2.22, também o é de  $z''c_{\tau'}$ . Como  $\tau'$  é estável, temos que  $b_{\text{dir}}(\tau') \in \text{Suf}(c_{\tau'})$  devido à proposição 3.11 e, usando o corolário 2.15, temos que  $z''c_{\tau'}, l_{\tau'} \in \text{Suf}(b_{\text{dir}}(\tau')^*)$ . Como  $\text{base}(\tau') = \text{base}(\tau) < \text{base}(\sigma) = \text{base}(\sigma')$ , temos que  $\tau' \neq \sigma'$  e que  $l_{\tau'} \notin \text{Fat}(c_{\sigma'})$  devido ao corolário 5.2 e, como  $z''c_{\tau'} \in \text{Pref}(c_{\sigma'})$ , temos então que  $l_{\tau'} \notin \text{Suf}(z''c_{\tau'})$ . Assim sendo, usando a proposição 2.1, temos que  $z''c_{\tau'} \in \text{Suf}(l_{\tau'}) \cap \text{Pref}(c_{\sigma'})$  e que  $|l_{\tau'} \Rightarrow c_{\sigma'}| = |\max(\text{Suf}(l_{\tau'}) \cap \text{Pref}(c_{\sigma'}))| \geq |z''c_{\tau'}| > |c_{\tau'}|$ , contradizendo com a proposição 3.24. Portanto temos que  $|z'| \geq |xz|$ . Usando a proposição 2.1, temos que  $c_{\sigma'} \in \text{Fat}(c_{\tau'}yv) \subseteq \text{Fat}(c_\tau v) = \text{Fat}(x^{-1}c_\sigma) = \text{Fat}(c_\theta)$ . Como  $|c_{\sigma'}| \geq \text{per}(c_{\sigma'}) = \text{base}(\sigma')$  pois  $\sigma'$  é estável, usando a proposição 3.4, concluímos que  $\sigma' \leq_r \theta$ . Assim  $\theta \in \Rightarrow_\Sigma$ . Como  $\sigma' \leq_r \theta = x^{-1}\sigma \leq_r \sigma$ , usando a proposição 3.4, temos que  $\text{base}(\sigma') = \text{base}(\theta) = \text{base}(\sigma)$  e que  $\theta \in \Omega$ . Logo,  $\theta \in \Rightarrow_\Sigma \cap \Omega = \Sigma''$ .

Vamos mostrar que  $\epsilon''' = (w, w''') = \mu\theta\eta'$  e que  $s'$  é uma biexpansão. Como  $w''' = \mu c_\tau v b_{\text{dir}}(\sigma)^m \eta' = \mu(x^{-1}c_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^m) \eta' = \mu l_\theta \eta'$  e como  $w = \mu c_\tau \eta = \mu c_\tau v \eta' = \mu(x^{-1}c_\sigma) \eta' = \mu c_\theta \eta'$ , então temos que  $\epsilon''' = (w, w''') = \mu\theta\eta'$ , que  $\sigma' \leq_r \theta \leq_r \epsilon'''$  e, portanto que  $\epsilon'''$  é uma expansão sob  $\Sigma$ . Como  $\epsilon''$  também é uma expansão sob  $\Sigma$ , temos que  $s'$  é, de fato, uma biexpansão.

Vamos mostrar que  $\exp(\epsilon''') = \theta$ . Como  $\tau'$  é estável e como  $c_{\sigma'} \in \text{Fat}(c_\theta)$ , temos que  $\text{base}(\theta) = \text{base}(\sigma') = \text{per}(c_{\sigma'}) \leq \text{per}(c_\theta)$  devido à proposição 2.22 e, portanto, que  $\theta$  é estável devido à proposição 3.7. Usando a proposição 3.11, temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma) \in \text{Suf}(c_\sigma)$  e que  $b_{\text{dir}}(\theta) \in \text{Suf}(c_\theta) \subseteq \text{Suf}(c_\sigma)$ . Assim,  $b_{\text{dir}}(\theta) = b_{\text{dir}}(\sigma)$  pois  $\text{base}(\theta) = \text{base}(\sigma)$ . Sejam  $u' \in \text{Suf}(\mu)$  e  $v' \in \text{Pref}(\eta')$  tais que  $b_{\text{dir}}(\theta)$  seja período de  $u'c_\theta v'$  mas também de  $c_\theta v'$  e de  $u'c_\theta$  devido à proposição 2.22. Como  $c_{\sigma'} \in \text{Fat}(c_\theta)$ , temos que  $|c_\theta| \geq |c_{\sigma'}| > \text{per}(c_{\sigma'}) = \text{base}(\sigma') = |b_{\text{dir}}(\sigma)|$ , e que  $|c_\sigma| + |c_\theta v'| = |c_\sigma v'| + |c_\theta| \geq |c_\sigma v'| + |b_{\text{dir}}(\sigma)|$ . Como também temos que  $c_\sigma \in \text{Pref}(c_\sigma v')$ , que  $c_\theta v' \in \text{Suf}(xc_\theta v') = \text{Suf}(c_\sigma v')$ , que  $b_{\text{dir}}(\sigma) = b_{\text{dir}}(\theta)$  é período de  $c_\sigma$  e de  $c_\theta v'$ , concluímos que  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  é período de  $c_\sigma v'$  devido à proposição 2.24. Como  $\sigma = \exp(\epsilon)$ ,  $\epsilon = \mu'\sigma\eta'$ ,  $v' \in \text{Pref}(\eta')$  e  $|c_\sigma| \geq \text{per}(\sigma) = \text{base}(\sigma)$ , usando a proposição 6.6, temos que  $v' = 1$ . Seja  $y = \min(\{x, u'\})$ . Observe que  $u'c_\theta, xc_\theta, yc_\theta \in \text{Suf}(b_{\text{dir}}(\sigma)^*)$  devido ao corolário 2.15. Usando a proposição 2.1, temos que  $yc_\theta \in \text{Suf}(u'c_\theta)$

e que  $y \in \text{Suf}(u') \subseteq \text{Suf}(\mu)$ ; também temos que  $yc_\theta \in \text{Suf}(xc_\theta)$  e que  $y \in \text{Suf}(x)$  e, portanto, que  $yc_\tau \in \text{Suf}(xc_\tau) \subseteq \text{Suf}(l_\tau)$ . Assim sendo, pela proposição 2.22, temos que  $b_{\text{dir}}(\tau)$  é período de  $yc_\tau$ . Como  $\tau = \exp(\epsilon')$ ,  $\epsilon' = \mu\tau\eta$ ,  $y \in \text{Suf}(\mu)$  e  $|c_\tau| \geq \text{per}(c_\tau) = \text{base}(\tau)$ , usando a proposição 6.6, temos que  $y = 1$ . Como  $x \neq 1$ , pela definição de  $y$ , então temos que  $u' = y = 1$ . Portanto, que  $b_{\text{dir}}(\theta)$  seja período de  $u'c_\theta v'$  onde  $u' \in \text{Suf}(\mu)$  e  $v' \in \text{Pref}(\eta')$  implica que  $u' = v' = 1$ . Assim, usando a proposição 6.6, temos que  $\exp(\epsilon''') = \theta$ .

Vamos mostrar que  $s'$  é empilhada. Isto é imediato, pois temos que  $\theta = \exp(\epsilon''')$ ,  $\tau = \exp(\epsilon'')$  e  $s' = \epsilon'''\epsilon'' = (\mu\theta\eta')(\mu\tau vb_{\text{dir}}(\sigma)^m\eta')$ .

Destá forma, temos todos os casos demonstrados. ■

**Proposição 6.11** *Sejam  $w, w' \in A^*$  tais que  $w \Rightarrow_\Sigma^* w'$ . Então existe uma seqüência de expansões decrescente  $s$  tal que  $s : w \Rightarrow w'$ .*

*Demonstração.*

Seja  $s'$  uma seqüência de expansões sob  $\Sigma$  tal que  $s' : w \Rightarrow w'$ . Vamos demonstrar fazendo uma indução em  $|s'|$ . Precisaremos incrementar a tese um pouco mais: provaremos que dada  $s'$  tal que  $s' : w \Rightarrow w'$  então existe  $s$  decrescente tal que  $s : w \Rightarrow w'$  satisfazendo  $\min(\text{base}(\text{Let}(s))) = \min(\text{base}(\text{Let}(s')))$ .

Se  $|s'| \leq 1$ , basta tomar  $s = s'$ . Já temos a base de indução.

Admitamos pois, a partir de agora, que  $|s'| > 1$ . Seja  $\epsilon = (w'', w')$  a última expansão de  $s'$ . Aplicando a hipótese de indução sobre  $s'\epsilon^{-1}$ , temos que existe uma seqüência de expansões  $r$  decrescente segundo a qual  $r : w \Rightarrow w''$ . Seja  $\epsilon' = (w''', w'')$  a última expansão de  $r$  e seja  $r' = r\epsilon'^{-1}$ . Assim temos que  $\text{base}(\epsilon') \leq \min(\text{base}(\text{Let}(r')))$ .

Se  $\text{base}(\epsilon) \leq \text{base}(\epsilon')$  então temos que  $s = r\epsilon$  é a seqüência procurada e não há mais o que provar.

Admitamos pois, a partir de agora, o caso em que  $\text{base}(\epsilon') < \text{base}(\epsilon)$ .

Seja  $\tau = \exp(\epsilon')$  e seja  $\sigma = \exp(\epsilon)$ . A biexpansão  $\epsilon'\epsilon$  é tal que  $\epsilon'\epsilon : w''' \Rightarrow w'$ . Usando a proposição 6.7, temos que  $\epsilon'\epsilon$  é trivial, empilhada ou indiferente. Ora, usando a proposição 6.8 temos que a biexpansão em questão não pode ser trivial pois neste caso teríamos que  $\sigma = \tau b_{\text{dir}}(\tau)^m$  e portanto teríamos que  $\text{base}(\epsilon) = \text{base}(\sigma) = \text{base}(\tau) = \text{base}(\epsilon')$  devido à proposição 3.3, o que seria uma contradição com  $\text{base}(\epsilon') < \text{base}(\epsilon)$ . Ora, usando

a proposição 6.9 temos que a biexpansão em questão não pode ser empilhada pois neste caso teríamos que  $\text{base}(\epsilon) = \text{base}(\sigma) < \text{base}(\tau) = \text{base}(\epsilon')$  que seria uma contradição com  $\text{base}(\epsilon') < \text{base}(\epsilon)$ . Assim a biexpansão é indiferente. Usando a proposição 6.10 (ou sua dual), temos que existe uma biexpansão  $\epsilon''' \epsilon'' = (w''', w'''')(w''''', w')$  tal que  $\tau = \exp(\epsilon'')$  e  $\text{base}(\sigma) = \text{base}(\epsilon''')$ . De qualquer forma, temos que  $\text{base}(\epsilon'') = \text{base}(\tau) = \text{base}(\epsilon') \leq \min(\text{base}(\text{Let}(r' \epsilon'''')))$  pois já vimos que  $\text{base}(\epsilon') \leq \min(\text{base}(\text{Let}(r')))$  e que  $\text{base}(\epsilon') < \text{base}(\epsilon) = \text{base}(\sigma) = \text{base}(\epsilon''')$ . Como  $r' \epsilon'''' : w \Rightarrow w''''$ , usando a hipótese de indução, temos que existe uma seqüência de expansões decrescente  $r''$  tal que  $r'' : w \Rightarrow w''''$  e  $\min(\text{base}(\text{Let}(r'')) = \min(\text{base}(\text{Let}(r' \epsilon''''))) \geq \text{base}(\epsilon'')$ . Portanto, temos que  $s = r'' \epsilon''$  é uma seqüência decrescente de expansões sob  $\Sigma$  tal que  $s : w \Rightarrow w'$ . ■

Se  $w$  é a palavra mais curta em  $[w]$ , o lema seguinte mostra que todos os motivos de expansões das sucessões decrescentes de expansões sob  $\Sigma$  de  $w$  para qualquer outra palavra de  $[w]$  têm seus curtos como fatores de  $w$  se admitirmos que as produções de  $\Sigma$  têm comprimento maior ou igual ao triplo da sua base. O lema 5.10 nos garante isto para os casos em que  $n \geq 5$  e  $m \geq 1$ . Para os casos em que  $n = 4$  e  $m \geq 1$  nada podemos dizer à priori. Este lema não será usado por nenhuma outra proposição, mas poderia sê-lo no lema 7.24, por exemplo. Neste caso, obteríamos índices de finitude relativamente pequenos para os possíveis motivos das expansões.

**Lema 6.12** *Admita que as produções de  $\Sigma''$  são estáveis e seus curtos têm comprimento maior ou igual ao triplo da sua base. Seja  $w$  uma palavra de menor comprimento em sua classe  $[w]$ . Seja  $\epsilon$  uma expansão de uma seqüência decrescente de expansões sob  $\Sigma$  a partir de  $w$  e seja  $\sigma = \exp(\epsilon)$ . Então existe uma única palavra  $x$  da forma  $c_\sigma \text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^{-km}$  para  $k \in \mathbb{N}$  tal que  $c_{\text{mot}(\epsilon)} \in \text{Fat}(x)$  mas que  $l_{\text{mot}(\epsilon)} \notin \text{Fat}(x)$ , e existem  $u, v \in A^*$  tais que  $w = uxv$ . Também temos que  $x$  tem período  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)$  e, para  $u' \in \text{Suf}(u)$  e  $v' \in \text{Pref}(v)$ ,  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)$  é período de  $u'xv'$  implica que  $u' = v' = 1$ .*

*Demonstração.*

Vamos mostrar que existe uma única palavra da forma  $c_\sigma \text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^{-im}$  para  $i \in \mathbb{N}$  tal que  $c_{\text{mot}(\epsilon)} \in \text{Fat}(x)$  mas que  $l_{\text{mot}(\epsilon)} \notin \text{Fat}(x)$ . Seja  $\sigma' = \text{mot}(\epsilon)$ . Seja  $k = \lfloor |c_\sigma| / |\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^m| \rfloor$ . Como  $c_\sigma \in \text{Suf}(l_\sigma) \subseteq \text{Suf}(\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^*)$  devido ao corolário 2.15, como  $\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^{km} \in \text{Suf}(\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^*)$ , como  $|\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^{km}| =$

$k|b_{\text{dir}}(\sigma)^m| = \lfloor |c_\sigma|/|b_{\text{dir}}(\sigma)^m| \rfloor |b_{\text{dir}}(\sigma)^m| \leq |c_\sigma|$ , usando a proposição 2.1, temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma)^{km} \in \text{Suf}(c_\sigma)$ . Também temos que  $|c_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^{-km}| = |c_\sigma| - \lfloor |c_\sigma|/|b_{\text{dir}}(\sigma)^m| \rfloor |b_{\text{dir}}(\sigma)^m| = (|c_\sigma|/|b_{\text{dir}}(\sigma)^m| - \lfloor |c_\sigma|/|b_{\text{dir}}(\sigma)^m| \rfloor) |b_{\text{dir}}(\sigma)^m| < |b_{\text{dir}}(\sigma)^m|$ . Assim temos que  $k$  é o máximo natural tal que  $b_{\text{dir}}(\sigma)^{km} \in \text{Suf}(c_\sigma)$ . Seja a seguinte função definida por  $f(i) = c_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^{-im}$  para  $i \in \{0, 1, \dots, k\}$ . Assim  $|f(k)| < |b_{\text{dir}}(\sigma)^m| = m\text{base}(\sigma) = m\text{base}(\sigma') < |l_{\sigma'}|$ , e, portanto,  $l_{\sigma'} \notin \text{Fat}(f(k))$ . Temos também que  $c_{\sigma'} \in \text{Fat}(f(0))$  pois  $\sigma' \leq_r \sigma$  e  $c_\sigma = f(0)$ . Seja  $k'$  mínimo inteiro em  $\{0, 1, \dots, k\}$  tal que  $l_{\sigma'} \notin \text{Fat}(f(k'))$  e seja  $k''$  máximo inteiro em  $\{0, 1, \dots, k\}$  tal que  $c_{\sigma'} \in \text{Fat}(f(k''))$ . Vamos mostrar que  $k' = k''$ . Num primeiro momento, mostraremos que  $k'' \geq k'$ . Se  $k' = 0$ , isto é imediato. Suponhamos agora que  $k' > 0$ . Assim temos que  $c_{\sigma'} b_{\text{dir}}(\sigma')^m = l_{\sigma'} \in \text{Fat}(f(k' - 1)) = \text{Fat}(f(k') b_{\text{dir}}(\sigma)^m)$  e, portanto, que  $c_{\sigma'} \in \text{Fat}(f(k'))$  pois  $|b_{\text{dir}}(\sigma')^m| = |b_{\text{dir}}(\sigma)^m|$ . Isto demonstra que  $k'' \geq k'$ . Num segundo momento, mostraremos que  $k' \geq k''$ . Se  $k'' = 0$ , isto é imediato. Suponhamos agora que  $k'' > 0$ . Sejam  $y, y' \in A^*$  tais que  $f(k'') = y c_{\sigma'} y'$ . Como  $\sigma'$  é estável, temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma') \in \text{Suf}(c_{\sigma'})$  devido à proposição 3.11. Como  $|f(k'')| \geq |c_{\sigma'}| \geq \text{per}(c_{\sigma'}) = \text{base}(\sigma') = \text{base}(\sigma) = |b_{\text{dir}}(\sigma)|$  e  $b_{\text{dir}}(\sigma), f(k'') \in \text{Suf}(b_{\text{dir}}(\sigma)^*)$ , temos que  $b_{\text{dir}}(\sigma) \in \text{Suf}(f(k''))$  devido à proposição 2.1. Como  $y c_{\sigma'} b_{\text{dir}}(\sigma')^{-1} b_{\text{dir}}(\sigma')^1 y' = f(k'') b_{\text{dir}}(\sigma)^{-1} b_{\text{dir}}(\sigma)^1 1$ , temos que  $y c_{\sigma'} b_{\text{dir}}(\sigma')^{-1} b_{\text{dir}}(\sigma')^{1+m} y' = f(k'') b_{\text{dir}}(\sigma)^{-1} b_{\text{dir}}(\sigma)^{1+m} 1$  devido à proposição 2.25, e, simplificando, temos que  $y l_{\sigma'} y' = f(k'') b_{\text{dir}}(\sigma)^m = f(k'' - 1)$  e que  $l_{\sigma'} \in \text{Fat}(k'' - 1)$ . Como  $l_{\sigma'} \in \text{Fat}(f(k'' - 1)) \subset \text{Fat}(f(k'' - 2)) \subset \dots \subset \text{Fat}(f(1)) \subset \text{Fat}(f(0))$ , teremos que  $k' > k'' - 1$  e, portanto, que  $k' \geq k''$ . Assim temos, de fato,  $k' = k''$  e, portanto, existe e é única a palavra  $x$  da forma  $f(i)$  tal que  $c_{\sigma'} \in \text{Fat}(f(i))$  e  $l_{\sigma'} \notin \text{Fat}(f(i))$ .

Seja  $x$  esta palavra cuja existência e unicidade acabamos de mostrar.

Seja  $s$  uma seqüência decrescente de expansões sob  $\Sigma$  a partir de  $w$  tal que  $\epsilon$  é sua última expansão. Vamos provar o restante da tese a partir de uma indução em  $|s|$ .

Para  $|s| = 1$  então temos que  $s = \epsilon$ , que  $w = c_\epsilon$  e que existem  $u, v \in A^*$  tais que  $\epsilon = u\sigma v$  e que  $w = uc_\sigma v$ . Pela proposição 6.6, temos que para  $u' \in \text{Suf}(u)$  e  $v' \in \text{Pref}(v)$ ,  $b_{\text{dir}}(\sigma)$  é período de  $u'c_\sigma v'$  implica que  $u' = v' = 1$ . Assim, é suficiente provarmos que  $x = c_\sigma$ . Mas isto é imediato pois  $c_{\text{mot}(\epsilon)} \in \text{Fat}(c_\sigma)$  pois  $\text{mot}(\epsilon) \leq_r \sigma$  devido à definição de expansor e  $l_{\text{mot}(\epsilon)} \notin \text{Fat}(c_\sigma) \subseteq \text{Fat}(w)$  devido ao ítem 4 do Teorema da Expansibilidade.

Suponha que  $|s| > 1$  e que a tese de indução valha para as últimas expansões de seqüências decrescentes de expansões sob  $\Sigma$  a partir de  $w$  com

menos que  $|s|$  expansões. Seja  $\epsilon'$  a última expansão de  $s\epsilon^{-1}$  e seja  $r = (s\epsilon^{-1})\epsilon'^{-1}$ . Assim  $\epsilon'\epsilon$  é uma biexpansão. Seja  $\tau = \exp(\epsilon')$  e sejam  $\mu, \mu', \eta, \eta' \in A^*$  tais que  $\epsilon' = \mu\tau\eta$  e que  $\epsilon = \mu'\sigma\eta'$ . Usando a proposição 6.7, temos que  $\epsilon'\epsilon$  pode ser trivial, empilhada ou indiferente. Analisaremos estes casos a seguir:

Suponha o caso em que  $\epsilon'\epsilon$  é trivial. Assim sendo, usando a proposição 6.8, temos que  $\sigma = \tau b_{\text{dir}}(\tau)^m$  e que  $b_{\text{dir}}(\tau) = b_{\text{dir}}(\sigma)$  pois  $b_{\text{dir}}(\sigma) \in \text{Suf}(l_\sigma) = \text{Suf}(l_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^m)$  e  $\text{base}(\sigma) = \text{base}(\tau)$  devido à proposição 3.3. Como  $\mu\tau \in \text{Pref}(\mu\sigma) \subseteq \text{Pref}(\epsilon)$ ,  $\mu\tau \in \text{Pref}(\epsilon')$  e  $\mu\tau \in \Rightarrow_\Sigma$ , temos que  $\text{com}(\epsilon) = \text{com}(\mu\tau) = \text{com}(\epsilon')$  e, portanto, que  $\text{mot}(\epsilon) = \text{mot}(\epsilon')$  e que  $l_{\text{mot}(\epsilon)} = l_{\text{mot}(\epsilon')} \in \text{Fat}(l_\tau) = \text{Fat}(c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^m) = \text{Fat}(c_\sigma)$ . Ora, isto implica que  $x \neq c_\sigma$  e portanto que  $x \in \{c_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^{-km}, k \in \mathbb{N} \setminus \{1\}\} = \{c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^{-km}$  para  $k \in \mathbb{N}\}$ , logo  $x$  é da forma  $c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^{-km}$  para  $k \in \mathbb{N}$  e  $b_{\text{dir}}(\tau)$  é um seu período. Usando a hipótese de indução sobre  $s\epsilon^{-1}$  temos a tese.

Suponha o caso em que  $\epsilon'\epsilon$  é empilhada. Assim sendo, usando a proposição 6.9, temos que existe uma expansão  $\epsilon''$  sob  $\Sigma$  tal que  $c_{\epsilon''} = c_{\epsilon'}$  e que  $\exp(\epsilon'') = \sigma$ . Deste modo, usando a hipótese de indução sobre  $r\epsilon''$ , temos que vale a tese.

Suponha o caso em que  $\epsilon'\epsilon$  é indiferente. Admita que a biexpansão seja indiferente mais à esquerda (o caso mais à direita é perfeitamente dual). Assim sendo, usando a proposição 6.10, temos que existe uma biexpansão (indiferente mais à direita ou empilhada)  $\epsilon'''\epsilon''$  que expande  $c_{\epsilon'}$  para  $l_\epsilon$  e tal que  $\text{base}(\epsilon''') = \text{base}(\epsilon) \leq \text{base}(\epsilon') = \text{base}(\epsilon'')$ . Usando a proposição 6.9, temos que  $\epsilon'''\epsilon''$  não pode ser empilhada. Neste caso, a proposição 6.10 nos diz ainda que  $\exp(\epsilon''') = \sigma$ . Assim sendo, usando a hipótese de indução sobre  $r\epsilon'''$ , temos que vale a tese. ■

## Capítulo 7

# Estrutura do Semigrupo de Burnside.

### 7.1 As Relações de Green.

Dado um semigrupo qualquer  $(S, \cdot)$ , definimos  $S^1$  como sendo:  $S$ , se  $S$  for um monóide ou;  $S$  acrescido de um elemento neutro, caso contrário. Dados também  $u, v \in S$ , definimos as quase-ordens e as relações de Green como segue:

$$\begin{aligned}v \leq_{\mathcal{R}} u &\stackrel{\text{def}}{\iff} \exists x \in S^1 \text{ tq } v = u \cdot x \\v \leq_{\mathcal{L}} u &\stackrel{\text{def}}{\iff} \exists x \in S^1 \text{ tq } v = x \cdot u \\v \leq_{\mathcal{J}} u &\stackrel{\text{def}}{\iff} \exists x, y \in S^1 \text{ tq } v = x \cdot u \cdot y \\v \mathcal{R} u &\stackrel{\text{def}}{\iff} v \leq_{\mathcal{R}} u \leq_{\mathcal{R}} v \\v \mathcal{L} u &\stackrel{\text{def}}{\iff} v \leq_{\mathcal{L}} u \leq_{\mathcal{L}} v \\v \mathcal{J} u &\stackrel{\text{def}}{\iff} v \leq_{\mathcal{J}} u \leq_{\mathcal{J}} v \\v \mathcal{H} u &\stackrel{\text{def}}{\iff} v \mathcal{R} u \mathcal{L} v \\v \mathcal{D} u &\stackrel{\text{def}}{\iff} \exists x \in S^1 \text{ tq } v \mathcal{L} x \mathcal{R} u \\v <_{\mathcal{R}} u &\stackrel{\text{def}}{\iff} v \leq_{\mathcal{R}} u \not\mathcal{R} v \\v <_{\mathcal{L}} u &\stackrel{\text{def}}{\iff} v \leq_{\mathcal{L}} u \not\mathcal{L} v \\v <_{\mathcal{J}} u &\stackrel{\text{def}}{\iff} v \leq_{\mathcal{J}} u \not\mathcal{J} v\end{aligned}$$

onde as relações  $\mathcal{R}, \mathcal{L}, \mathcal{J}, \mathcal{H}, \mathcal{D}$  são todas relações de equivalência, sendo que  $\mathcal{R}$  é uma congruência à esquerda e  $\mathcal{L}$  é uma à direita. Pode-se facilmente

mostrar que  $\mathcal{R}, \mathcal{L} \subseteq \mathcal{D} \subseteq \mathcal{J}$ . Para  $\rho \in \{\mathcal{R}, \mathcal{L}, \mathcal{J}\}$ , definimos também o conjunto dos elementos  $\rho$ -acima de  $u$  como sendo  $\text{Up}_\rho(u) \stackrel{\text{def}}{=} \{w \in S \text{ tal que } u \leq_\rho w\}$ . Dizemos que o semigrupo  $s$  é finito  $\rho$ -acima quando  $\text{Up}_\rho(u)$  é finito para todo  $u \in S$ . Dada uma classe de equivalência sob uma das relações  $\mathcal{R}, \mathcal{L}, \mathcal{J}, \mathcal{H}, \mathcal{D}$ , dizemos que a mesma é trivial se contiver um único elemento.

Dizemos que um elemento  $e$  do semigrupo é *idempotente* quando  $e \cdot e = e$  e dizemos que um elemento de  $S$  é regular quando existe  $v \in S$  tal que  $u \cdot v \cdot u = u$ .

Seguem-se agora, o enunciado de dois lemas bastante conhecidos na área de semigrupos. Estes lemas são ferramenta básica para a melhor compreensão da estrutura de um semigrupo. Pode-se encontrar mais sobre o assunto em [5].

**Lema 7.1 (Lema de Green)** *Sejam  $u, v, x \in S$  tais que  $v \mathcal{R} u = v \cdot x$ . Então a aplicação  $\rho : [v]_{\mathcal{L}} \rightarrow [v]_{\mathcal{L}} \cdot x$  definida por  $v'\rho = v' \cdot x$  é uma bijeção entre  $[v]_{\mathcal{L}}$  e  $[u]_{\mathcal{L}}$  que preserva as  $\mathcal{H}$ -classes.*

Uma consequência do Lema de Green é que, fixada uma mesma  $\mathcal{D}$ -classe, todas as  $\mathcal{R}$ -classes têm a mesma cardinalidade, o mesmo ocorrendo com as  $\mathcal{L}$ -classes e com as  $\mathcal{H}$ -classes, separadamente. Também temos que os semigrupos maximais, que são as  $\mathcal{H}$ -classes com idempotentes, na mesma  $\mathcal{D}$ -classe, são isomorfos.

**Lema 7.2** *Seja  $D$  uma  $\mathcal{D}$ -classe. Então as seguintes afirmações são equivalentes:*

1.  $D$  é regular.
2.  $D$  tem um elemento regular.
3. Cada  $\mathcal{R}$ -classe de  $D$  tem um idempotente.
4. Cada  $\mathcal{L}$ -classe de  $D$  tem um idempotente.
5.  $D$  contém um idempotente.
6. Existem  $u, v \in D$  tais que  $u \cdot v \in D$ .

## 7.2 Um Monóide Isomorfo ao de Burnside.

Se admitirmos que as produções em  $\Sigma$  são estáveis, face ao ítem 3 do Teorema da Expansibilidade, podemos definir a função *representante* de uma dada palavra  $w$ , por  $\text{rep}(w) =$  a palavra mais curta de  $[w]$ . Dado um conjunto de palavras  $W$ , temos que  $\text{rep}(W) = \{\text{rep}(w), w \in W\}$ . Temos que a função representante é uma bijeção entre os elementos de  $\mathcal{M}$  e os de  $\mathcal{M}'$  onde  $\mathcal{M}' \stackrel{\text{def}}{=} \text{rep}(A^*)$ . Assim, definimos uma operação induzida em  $\mathcal{M}'$  da operação  $\cdot$  em  $\mathcal{M}$  e teremos que  $u \cdot v = \text{rep}([u] \cdot [v]) = \text{rep}([uv]) = \text{rep}(uv)$ . É fácil verificar que  $u_1 \cdot u_2 \cdots u_k = \text{rep}(u_1 u_2 \cdots u_k)$ . Desta maneira, temos que o monóide  $(\mathcal{M}', \cdot)$  é isomorfo ao monóide de Burnside  $(\mathcal{M}, \cdot)$ . Usando a proposição 6.2 e o fato de que nenhuma produção de  $\pi$  tem a palavra 1 como curto ou longo, é imediato verificar que  $[1] = \{1\}$  e também que a  $\mathcal{D}$ -classe de 1, relativamente ao monóide  $\mathcal{M}'$ , é trivial. Definindo  $\mathcal{S}' \stackrel{\text{def}}{=} \mathcal{M}' \setminus \{1\}$ , também temos que  $(\mathcal{S}', \cdot)$  é isomorfo ao semigrupo de Burnside.

Por comodidade, analisaremos a estrutura do monóide de Burnside a partir do seu isomorfo  $(\mathcal{M}', \cdot)$  (e muitas vezes também sobre o semigrupo  $(\mathcal{S}', \cdot)$ ). Observe que  $A$  é um conjunto de geradores para  $\mathcal{M}'$  e para  $\mathcal{S}'$ .

Como a definição de  $\mathcal{M}'$  supõem que as produções de  $\Sigma''$  sejam estáveis, e isto nos é garantido pelo Teorema da Estabilidade quando  $n \geq 4$  e  $m \geq 1$ , admitiremos, a partir de agora, que as produções de  $\Sigma''$  são estáveis.

A proposição seguinte, não usa a definição de  $\mathcal{M}'$  para obter informações sobre o monóide de Burnside. Todas as demais proposições que se seguem, implicitamente, usam a hipótese de que as produções de  $\Sigma''$  são estáveis. Nem será mencionada esta hipótese nestes casos.

**Proposição 7.3** *Seja  $[u] \in \mathcal{M}$ . Então temos que  $[u]^{n+m-n \bmod m}$  é um idempotente, que  $[u]^n = [u]^{n+m}$  e que as relações  $\mathcal{J}$  e  $\mathcal{D}$  são iguais.*

*Demonstração.*

Vamos mostrar que  $[u]^n = [u]^{n+m}$ . Durante este parágrafo,  $[u]^k$  denota a potenciação relativa ao produto  $\cdot$  no monóide  $(\mathcal{M}, \cdot)$  e  $u^k$  denota a potenciação já definida relativamente à concatenação sobre a palavra  $u$ . Primeiro vamos mostrar que  $[u]^p = [u^p]$  para todo  $p \in \mathbb{N}$ . Para  $p = 0$ , é imediato pois o elemento neutro de  $\mathcal{M}'$  é  $[1]$ . Admitindo  $p > 0$  e  $[u]^{p-1} = [u^{p-1}]$ , temos que  $[u]^p = [u] \cdot [u]^{p-1} = [u] \cdot [u^{p-1}] = [u u^{p-1}] = [u^p]$ . Como  $(u^n, u^{n+m}) \in \pi \subseteq \sim_\pi$ , temos finalmente que  $[u]^n = [u^n] = [u^{n+m}] = [u]^{n+m}$ .

Para simplificar a notação, durante o resto da demonstração, representaremos os elementos de  $\mathcal{M}$  por letras e suas linhas, e representaremos o produto  $u \cdot v$  simplesmente por  $uv$ .

Seja  $k = n + m - n \bmod m$ . Vamos mostrar, para qualquer  $x \in \mathcal{M}$ , que  $x^k$  é um idempotente. Primeiro vamos mostrar que  $x^{n+jm} = x^n$  para todo  $j \in \mathbb{N}$ . Para  $j = 0$  é imediato. Admitindo que  $j > 0$  e que  $x^{n+(j-1)m} = x^n$ , temos que  $x^{n+jm} = x^m x^{n+(j-1)m} = x^m x^n = x^{n+m} = x^n$ . Como  $m$  divide  $n + m - n \bmod m$ , temos que  $x^{2k} = x^{m-n \bmod m} x^{n+(n+m-n \bmod m)} = x^{m-n \bmod m} x^n = x^k$  e  $x^k$  é idempotente.

Vamos mostrar que  $\mathcal{J} = \mathcal{D}$ . Já vimos que  $\mathcal{D} \subseteq \mathcal{J}$  em qualquer semigrupo, assim provaremos apenas que  $\mathcal{J} \subseteq \mathcal{D}$ . Tome  $(w, w') \in \mathcal{J}$ . Então existem  $u, u', v, v' \in A^*$  tais que  $w = u'w'v'$  e que  $w' = uwv$ . Sejam  $e = (u'u)^k$  e  $f = (vv')^k$  dois idempotentes. Assim temos que  $w = (u'u)w(vv')$  e, por uma indução simples, temos que  $w = (u'u)^i w (vv')^i$  para qualquer  $i \in \mathbb{N}$  e, em particular, para  $i = k$ . Então temos que  $ew = e^2 w f = ewf = w = ewf = ewf^2 = wf$ . Como temos que  $w = ew = (u'u)^k w \leq_{\mathcal{L}} uw \leq_{\mathcal{L}} w$ , então temos que  $uw \mathcal{L} w$ . Como temos que  $uw = uwf = uw(vv')^k \leq_{\mathcal{R}} uwv = w' \leq_{\mathcal{R}} uw$ , temos que  $uw \mathcal{R} w'$ . Donde  $w \mathcal{L} uw \mathcal{R} w'$  e  $w \mathcal{D} w'$ . ■

**Proposição 7.4** *Todo fator de um elemento em  $\mathcal{M}'$  é um elemento de  $\mathcal{M}'$ .*

*Demonstração.*

Seja  $u \in \mathcal{M}' = \text{rep}(A^*)$  e seja  $v \in \text{Fat}(u)$ . Pelo ítem 4 do Teorema da Expansibilidade, temos que  $\nexists \sigma \in \Sigma$  tal que  $l_\sigma \in \text{Fat}(u)$ . Assim sendo, temos que  $\nexists \sigma \in \Sigma$  tal que  $l_\sigma \in \text{Fat}(v) \subseteq \text{Fat}(u)$  e, usando o mesmo ítem do Teorema da Expansibilidade, temos que  $v \in \mathcal{M}'$ . ■

**Proposição 7.5** *Seja  $\tau \in \Sigma$ . Todo fator próprio de  $l_\tau$  é elemento de  $\mathcal{M}'$ .*

*Demonstração.*

Seja  $v$  um fator próprio qualquer de  $l_\tau$ . Suponha, por absurdo, que  $v \notin \mathcal{M}'$ . Usando o ítem 4 do Teorema da Expansibilidade, temos que existe  $\sigma \in \Sigma$  tal que  $l_\sigma \in \text{Fat}(v) \subset \text{Fat}(l_\tau)$ . Usando o corolário 5.2 temos que  $\sigma = \tau$ , que é uma contradição com o fato de  $v$  ser um fator próprio de  $l_\tau$ . ■

**Proposição 7.6** *Sejam  $u, v \in \mathcal{M}'$ . As afirmações abaixo são verdadeiras:*

1.  $u \leq_{\mathcal{R}} v \iff \exists u' \in [u], \exists v' \in [v]$  tais que  $v' \in \text{Pref}(u')$ ;
2.  $u \leq_{\mathcal{L}} v \iff \exists u' \in [u], \exists v' \in [v]$  tais que  $v' \in \text{Suf}(u')$ ;
3.  $u \leq_{\mathcal{J}} v \iff \exists u' \in [u], \exists v' \in [v]$  tais que  $v' \in \text{Fat}(u')$ ;

*Demonstração.*

Como a demonstração dos três itens é perfeitamente análoga, mostraremos somente a de um deles. Demonstraremos o item 3. Suponha que  $u \leq_{\mathcal{J}} v$ . Então existem  $x, y \in \mathcal{M}'$  tais que  $u = x \cdot v \cdot y = \text{rep}(xvy) \sim_{\pi} xvy$ . Tomando  $u' = xvy \in [u]$  e  $v' = v \in [v]$  temos que  $v' \in \text{Fat}(u')$ . Suponha que existam  $u' \in [u]$  e  $v' \in [v]$  tais que  $v' \in \text{Fat}(u')$ . Sejam  $x', y' \in A^*$  tais que  $u' = x'v'y'$  e sejam  $x = \text{rep}(x')$  e  $y = \text{rep}(y')$ . Então temos que  $xvy \sim_{\pi} x'vy \sim_{\pi} x'v'y' \sim_{\pi} x'v'y' = u'$  e que  $x \cdot v \cdot y = \text{rep}(xvy) = \text{rep}(u') = u$ . Portanto, temos que  $u \leq_{\mathcal{J}} v$ . ■

Dado  $u \in \mathcal{M}'$ , uma consequência imediata da proposição anterior é que  $\text{Pref}(u) \subseteq \text{Up}_{\mathcal{R}}(u) = \text{rep}(\text{Pref}([u]))$ , que  $\text{Suf}(u) \subseteq \text{Up}_{\mathcal{L}}(u) = \text{rep}(\text{Suf}([u]))$  e também que  $\text{Fat}(u) \subseteq \text{Up}_{\mathcal{J}}(u) = \text{rep}(\text{Fat}([u]))$ .

### 7.3 $\mathcal{R}$ -entradas, $\mathcal{L}$ -entradas e $\mathcal{D}$ -entradas.

Seja  $u \in \mathcal{S}'$ . Dizemos que  $u$  é uma  $\mathcal{R}$ -entrada em sua  $\mathcal{R}$ -classe quando  $\exists v \in \mathcal{M}'$  e  $\exists a \in A$  tais que  $v \cdot a = u \mathcal{R} v$ . Dizemos que  $u$  é uma  $\mathcal{L}$ -entrada em sua  $\mathcal{L}$ -classe quando  $\exists v \in \mathcal{M}'$  e  $\exists a \in A$  tais que  $a \cdot v = u \not\mathcal{L} v$ . Dizemos que  $u$  é uma  $\mathcal{D}$ -entrada em sua  $\mathcal{D}$ -classe quando for  $\mathcal{R}$ -entrada e  $\mathcal{L}$ -entrada simultaneamente.

Intuitivamente, as  $\mathcal{R}$ -entradas são as “portas” pelas quais devemos entrar caso estejamos fora da  $\mathcal{R}$ -classe e, por multiplicação à direita e/ou à esquerda, pretendemos entrar na mesma. As  $\mathcal{L}$ -classes têm uma interpretação dual. No caso de uma  $\mathcal{D}$ -classe, permitimos multiplicação à direita e toda  $\mathcal{R}$ -entrada ou  $\mathcal{L}$ -classe seria uma tal porta. Definimos por  $\mathcal{D}$ -entradas somente as portas “mais importantes”: são as portas de entrada para multiplicação à direita e à esquerda, são as portas “mais largas”.

Definimos também os conjuntos  $R \stackrel{\text{def}}{=} \{w \in \mathcal{S}' \text{ tal que } |w \Rightarrow l_{\sigma}| \leq |c_{\sigma}| \text{ para todo } \sigma \in \Sigma\}$  e  $L \stackrel{\text{def}}{=} \{w \in \mathcal{S}' \text{ tal que } |l_{\sigma} \Rightarrow w| \leq |c_{\sigma}| \text{ para todo } \sigma \in \Sigma\}$ . Mostraremos, no teorema 7.14, que  $R$  é o conjunto das  $\mathcal{R}$ -entradas, que  $L$  é o das  $\mathcal{L}$ -entradas e que  $R \cap L$  é o das  $\mathcal{D}$ -entradas.

**Proposição 7.7** *Seja  $u \in \mathcal{M}'$  e seja  $a \in A$ . Então temos que  $u \cdot a \neq ua$  se e somente se existe  $\sigma \in \Sigma$  tal que  $l_\sigma \in \text{Suf}(ua)$  que por sua vez implica que  $u \cdot a = u(\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^m a^{-1})^{-1} \mathcal{R} u$ .*

*Demonstração.*

Suponha que  $u \cdot a = \text{rep}(ua) \neq ua$ . Usando o ítem 4 do Teorema da Expansibilidade, temos que existem  $\sigma \in \Sigma$  e  $x, y \in A^*$  tais que  $xl_\sigma y = ua$ . Caso tenhamos que  $|y| \geq 1 = |a|$ , usando a proposição 2.1, temos que  $l_\sigma \in \text{Fat}(u)$ , contradizendo com  $u \in \mathcal{M}'$  e com o ítem 4 do Teorema da Expansibilidade. Assim sendo, temos que  $y = 1$  e que  $l_\sigma \in \text{Suf}(ua)$ .

Suponha que exista  $\sigma \in \Sigma$  tal que  $l_\sigma \in \text{Suf}(ua)$  e seja  $x \in A^*$  tal que  $xl_\sigma = ua$ . Então temos que  $ua \notin \mathcal{M}'$  devido ao ítem 4 do Teorema da Expansibilidade e que  $ua \neq u \cdot a \in \mathcal{M}'$ . Usando o Teorema da Equivalência, segue que  $ua = xl_\sigma = xc_\sigma \text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^m \sim_\pi xc_\sigma$ . Como  $|\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^m| \geq 1 = |a|$ , usando a proposição 2.1, temos que existe  $x' \in \text{Suf}(u)$  tal que  $xc_\sigma x' = u$  e que  $x'a = \text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^m$ . Usando a proposição 7.4, temos que  $xc_\sigma, x' \in \mathcal{M}'$ . Assim sendo, temos que  $u(\text{b}_{\text{dir}}(\sigma)^m a^{-1})^{-1} = ux'^{-1} = xc_\sigma = \text{rep}(ua) = u \cdot a$ . Como  $xc_\sigma \in \text{Pref}(u)$  e como  $u \in \text{Pref}(xl_\sigma) \subseteq \text{Pref}([xc_\sigma])$ , temos que  $u \cdot a = xc_\sigma \mathcal{R} u$  devido à proposição 7.6. ■

**Proposição 7.8** *Seja  $w \in S'$  uma  $\mathcal{R}$ -entrada. Então existem únicos  $a \in A$  e  $u \in \mathcal{M}'$  tais que  $w = u \cdot a \mathcal{R} u$ , sendo que  $w = ua$ .*

*Demonstração.*

Sejam  $u \in \mathcal{M}'$  e  $a \in A$  tais que  $u \cdot a = w \mathcal{R} u$ . Como  $u \cdot a \neq ua$  implica que  $w = u \cdot a \mathcal{R} u$  devido à proposição 7.7, temos que  $w = u \cdot a = ua$  e a unicidade é imediata. ■

**Proposição 7.9** *Seja  $w \in S'$ . Então  $w$  é uma  $\mathcal{R}$ -entrada se e só se o único prefixo de  $w$  na sua  $\mathcal{R}$ -classe é o próprio  $w$ .*

*Demonstração.*

Seja  $a \in A$  e  $u \in \text{Pref}(w)$  tais que  $w = ua$ . Suponha que  $w$  seja uma  $\mathcal{R}$ -entrada. Usando a proposição 7.8, temos que  $w \mathcal{R} u$ . Seja  $v \in \text{Pref}(w)$  tal que  $w \mathcal{R} v$ . Suponha, por absurdo, que  $v \neq w$ . Neste caso, temos que  $|v| < |w|$  e, portanto, que  $|v| \leq |w| - 1 = |u|$ . Usando a proposição 2.1, temos que  $\text{Pref}(v) \subseteq \text{Pref}(u) \subseteq \text{Pref}(w)$ . Assim temos que

$w \leq_{\mathcal{R}} u \leq_{\mathcal{R}} v \mathcal{R} w$  devido à proposição 7.6, contradizendo com  $u \not\mathcal{R} w$ . Suponha que  $\text{Pref}(w) \cap [w]_{\mathcal{R}} = \{w\}$ . Neste caso, temos que  $w = u \cdot a$  e  $u \mathcal{R} w$ . Por definição, temos que  $w$  é uma  $\mathcal{R}$ -entrada. ■

Dado um elemento numa  $\mathcal{R}$ -classe de  $S'$ , naturalmente podemos escolher o mais curto entre seus prefixos que esteja na mesma  $\mathcal{R}$ -classe, já que certamente pertencerá a  $\mathcal{M}'$  devido à proposição 7.4. Assim este prefixo é uma  $\mathcal{R}$ -entrada desta  $\mathcal{R}$ -classe devido à proposição 7.9.

**Lema 7.10** *Seja  $w \in S'$  uma  $\mathcal{R}$ -entrada de sua  $\mathcal{R}$ -classe. Seja  $v$  um elemento da  $\mathcal{R}$ -classe de  $w$ . Seja  $y \in \mathcal{M}'$  mínimo em seu comprimento tal que  $w = v \cdot y$ . Existe  $s = \epsilon_1 \epsilon_2 \dots \epsilon_k$  uma seqüência de expansões sob  $\Sigma$  tal que  $s : w \Rightarrow vy$ . Seja  $\sigma_i = \text{exp}(\epsilon_i)$  e sejam  $\mu_i, \eta_i \in A^*$  tais que  $\epsilon_i = \mu_i \sigma_i \eta_i$  para  $i = 1, 2, \dots, k$ . As seguintes afirmações são verdadeiras:*

1.  $v = w \iff |y| = 0 \iff |s| = 0$ .
2.  $s$  é unicamente determinada e decrescente.
3. Todas as biexpansões de  $s$  são empilhadas.
4.  $\text{com}(\epsilon_1) = \epsilon_1$ .
5. Temos que  $\text{Pref}(\mu_1 c_{\sigma_1}) \subset \text{Pref}(\mu_2 c_{\sigma_2}) \subset \dots \subset \text{Pref}(\mu_k c_{\sigma_k}) \subset \text{Pref}(v) \subset \text{Pref}(l_{\text{com}(\sigma_k)}) \subseteq \text{Pref}(\mu_k l_{\sigma_k})$  e que  $\text{Pref}(\mu_{i+1} c_{\sigma_{i+1}}) \subset \text{Pref}(l_{\text{com}(\epsilon_i)})$  para  $i = 1, 2, \dots, k-1$ .

*Demonstração.*

Como  $w = v \cdot y$ , temos que  $w = \text{rep}(vy) \sim_{\pi} vy$ . Usando o ítem 5 do Teorema da Expansibilidade, existe  $s$  uma seqüência de expansões sob  $\Sigma$  tal que  $s : w \Rightarrow vy$ . Seja  $k$  seu comprimento e sejam  $\epsilon_i, \mu_i, \eta_i, \sigma_i$  para  $i = 1, 2, \dots, k$  conforme o enunciado.

Vamos mostrar o ítem 1. Suponha, que  $|s| = 0$ . Então temos que  $w = vy$ . Como  $v \in \text{Pref}(w) \cap [w]_{\mathcal{R}}$ , usando a proposição 7.9, temos que  $v = w$ . Suponha que  $v = w$ . Então, pela definição de  $y$ , temos que  $y = 1$  e que  $|y| = 0$ . Suponha que  $|y| = 0$ . Suponha, por absurdo, que  $|s| > 0$ . Então temos que  $v = vy = l_{\epsilon_k}$  e  $l_{\text{mot}(\epsilon_k)} \in \text{Fat}(l_{\epsilon_k}) = \text{Fat}(v)$ , contradizendo com a definição de  $\mathcal{M}'$  e com o ítem 4 do Teorema da Expansibilidade.

Vamos mostrar que

$$vy' \sim_{\pi} w \implies |y| \leq |y'|, \quad \forall y' \in A^*. \quad (7.1)$$

(não somente para  $y \in \text{rep}(A^*)$ ). É só observar que  $vy \sim_\pi w \sim_\pi vy' \sim_\pi v\text{rep}(y')$ , que  $|y| \leq |\text{rep}(y')|$  pela escolha de  $y$  e que  $|\text{rep}(y')| \leq |y'|$  pela definição de representante.

Demonstraremos os itens de 2 a 5 fazendo uma indução em  $|y|$ . Observe que se  $|y| = 0$ , então temos que  $k = |s| = 0$  devido ao item 1. Assim, os itens de 2 a 5 são imediatamente verdadeiros e já temos a base da indução.

Admitamos, a partir de agora, que  $|y| \geq 1$ .

Como  $\epsilon_k$  é a última expansão de  $s$ , temos que  $vy = l_{\epsilon_k} = \mu_k l_{\sigma_k} \eta_k$ . Pelo Teorema da Equivalência, temos que  $l_{\sigma_k} \in [c_{\sigma_k}]$ .

Vamos mostrar que  $v \notin \text{Pref}(c_{\epsilon_k})$ . Suponha, por absurdo, que  $v \in \text{Pref}(c_{\epsilon_k})$ , neste caso, tomando  $y' = v^{-1}c_{\epsilon_k}$ , temos que  $s\epsilon_k^{-1} : w \Rightarrow vy' e |y'| = |c_{\epsilon_k}| - |v| < |l_{\epsilon_k}| - |v| = |y|$ , o que é uma contradição com (7.1).

Vamos mostrar que  $\eta_k$  é sufixo próprio de  $y$  e que  $\text{Pref}(c_{\text{com}(\epsilon_k)}) \subseteq \text{Pref}(\mu_k c_{\sigma_k}) \subset \text{Pref}(v) \subset \text{Pref}(l_{\text{com}(\epsilon_k)}) \subseteq \text{Pref}(\mu_k l_{\sigma_k})$ . Usando a definição de começo de uma expansão, segue imediato que existe  $z \in A^*$  tal que  $\text{com}(\epsilon_k)z = \mu_k \sigma_k$  e, portanto, que  $\text{Pref}(c_{\text{com}(\epsilon_k)}) \subseteq \text{Pref}(\mu_k c_{\sigma_k})$  e também que  $\text{Pref}(l_{\text{com}(\epsilon_k)}) \subseteq \text{Pref}(\mu_k l_{\sigma_k})$ . Como  $v \in \text{rep}(A^*)$ , usando o item 4 do Teorema da Expansibilidade, temos que  $l_{\text{com}(\epsilon_k)} \notin \text{Pref}(v)$  e, como  $l_{\text{com}(\epsilon_k)}, v \in \text{Pref}(l_{\epsilon_k})$ , usando a proposição 2.1, teremos então que  $v$  é prefixo próprio de  $l_{\text{com}(\epsilon_k)}$ . Como  $\mu_k l_{\sigma_k} \eta_k = vy$  e  $|v| < |l_{\text{com}(\epsilon_k)}| \leq |\mu_k l_{\sigma_k}|$ , usando a proposição 2.1, teremos então que  $\eta_k$  é sufixo próprio de  $y$ . Como já mostramos que  $v \notin \text{Pref}(c_{\epsilon_k})$  e como  $\text{Pref}(\mu_k c_{\sigma_k}) \subseteq \text{Pref}(c_{\epsilon_k})$ , temos que  $v \notin \text{Pref}(\mu_k c_{\sigma_k})$ . Donde, como  $v, \mu_k c_{\sigma_k} \in \text{Pref}(\mu_k l_{\sigma_k})$ , usando a proposição 2.1, temos que  $\text{Pref}(\mu_k c_{\sigma_k}) \subset \text{Pref}(v)$ .

Vamos mostrar que  $\mu_k c_{\sigma_k}, \eta_k, c_{\text{com}(\epsilon_k)} \in \mathcal{M}'$ , que  $\mu_k c_{\sigma_k} \mathcal{R} w \mathcal{R} c_{\text{com}(\epsilon_k)}$  e que  $\eta_k$  é de comprimento mínimo tal que  $\mu_k c_{\sigma_k} \cdot \eta_k = w$ . Como  $\text{Pref}(c_{\text{com}(\epsilon_k)}) \subseteq \text{Pref}(\mu_k c_{\sigma_k}) \subset \text{Pref}(v) \subset \text{Pref}(\mu_k l_{\sigma_k})$  e  $\mu_k l_{\sigma_k} \eta_k = vy$ , como  $\eta_k$  é sufixo próprio de  $y$ , usando a proposição 7.4, temos então que  $c_{\text{com}(\sigma_k)}, \mu_k c_{\sigma_k}, \eta_k \in \mathcal{M}'$ . Ora,  $c_{\text{com}(\sigma_k)} \sim_\pi l_{\text{com}(\sigma_k)}$  devido ao Teorema da Equivalência, donde temos que  $c_{\text{com}(\epsilon_k)} = \text{rep}(l_{\text{com}(\epsilon_k)}) \leq_{\mathcal{R}} v \leq_{\mathcal{R}} \mu_k c_{\sigma_k} \leq_{\mathcal{R}} c_{\text{com}(\epsilon_k)}$  devido à proposição 7.6 e, portanto que  $c_{\text{com}(\epsilon_k)} \mathcal{R} \mu_k c_{\sigma_k} \mathcal{R} v \mathcal{R} w$ . Como  $vy = \mu_k l_{\sigma_k} \eta_k$  e  $|v| < |\mu_k l_{\sigma_k}|$ , usando a proposição 2.1, temos que existe  $x \in A^+$  tal que  $y = x\eta_k$  e que  $\mu_k l_{\sigma_k} = vx$ . Seja  $z \in \mathcal{M}'$  tal que  $\mu_k c_{\sigma_k} \cdot z = w$  e, portanto, tal que  $\mu_k c_{\sigma_k} z \sim_\pi w$ . Observe que  $v x z = \mu_k l_{\sigma_k} z \sim_\pi \mu_k c_{\sigma_k} z \sim_\pi w$ , logo, por (7.1), temos que  $|z| = |x z| - |x| \geq |y| - |x| = |\eta_k|$ . Donde  $|\eta_k|$  é de comprimento mínimo tal que  $\mu_k c_{\sigma_k} \cdot \eta_k = w$ .

Observe que  $\mu_k c_{\sigma_k} \mathcal{R} w$ , que  $\mu_k c_{\sigma_k} \cdot \eta_k = w$ , que  $\eta_k \in \mathcal{M}'$  é uma palavra de comprimento mínimo nestas condições e que  $|\eta_k| < |y|$ . Assim podemos aplicar a hipótese de indução sobre  $|\eta_k|$  (relativa a  $\mu_k c_{\sigma_k}$ ). Em particular, temos que existe uma única seqüência de expansões, portanto igual a  $s\epsilon_k^{-1}$ , tal que  $s\epsilon_k^{-1} : w \Rightarrow \mu_k c_{\sigma_k} \eta_k = c_{\epsilon_k}$ .

Vamos provar o ítem 5. Da hipótese de indução sobre  $|\eta_k|$ , temos que  $\text{Pref}(\mu_1 c_{\sigma_1}) \subset \text{Pref}(\mu_2 c_{\sigma_2}) \subset \dots \subset \text{Pref}(\mu_{k-1} c_{\sigma_{k-1}}) \subset \text{Pref}(\mu_k c_{\sigma_k}) \subset \text{Pref}(l_{\text{com}(\epsilon_{k-1})}) \subseteq \text{Pref}(\mu_{k-1} l_{\sigma_{k-1}})$  e  $\text{Pref}(\mu_{i+1} c_{\sigma_{i+1}}) \subset \text{Pref}(l_{\text{com}(\epsilon_i)})$  para  $i = 1, 2, \dots, k-2$ . Como já vimos que  $\text{Pref}(\mu_k c_{\sigma_k}) \subset \text{Pref}(v) \subset \text{Pref}(l_{\text{com}(\epsilon_k)}) \subseteq \text{Pref}(\mu_k l_{\sigma_k})$ , a demonstração do ítem 5 já está feita.

Vamos provar o ítem 4. Ainda da hipótese de indução sobre  $|\eta_k|$ , temos que a primeira expansão de  $s\epsilon_k^{-1}$  é tal que seu começo é a própria expansão. Naturalmente, se  $|s| > 1$  então a primeira expansão de  $s\epsilon_k^{-1}$  é a primeira expansão de  $s$ . Assim, para acabar de provar o ítem 4, faltamos provar apenas que  $\text{com}(\epsilon_k) = \epsilon_k$  quando  $k = |s| = 1$ . Suponha que  $k = |s| = 1$ . Assim  $\epsilon_k = (w, vy)$ . Como  $c_{\text{com}(\epsilon_k)} \in \text{Pref}(c_{\epsilon_k}) = \text{Pref}(w)$  e  $w$  é uma  $\mathcal{R}$ -entrada, como já mostramos que  $c_{\text{com}(\epsilon_k)} \mathcal{R} w$ , temos então que  $c_{\text{com}(\epsilon_k)} = w = c_{\epsilon_k}$  devido à proposição 7.9. Assim, sendo  $x \in A^*$  tal que  $\text{com}(\epsilon_k)x = \epsilon_k$ , temos então que  $x = 1$  e que  $\text{com}(\epsilon_1) = \text{com}(\epsilon_k) = \epsilon_k = \epsilon_1$ .

Vamos mostrar o ítem 2. Para concluir a demonstração do ítem 2 vamos mostrar que  $vy$  não é longo de nenhuma outra expansão sob  $\Sigma$  que não  $\epsilon_k$  pois, neste caso, teremos que  $s$  é única (e decrescente devido à proposição 6.11), já que já vimos que  $s\epsilon_k^{-1}$  é a única seqüência de expansões que expande  $w$  para  $c_{\epsilon_k}$ . Seja  $\epsilon$  uma expansão sob  $\Sigma$  tal que  $l_\epsilon = vy = l_{\epsilon_k}$ . Admita, por absurdo, que  $\epsilon \neq \epsilon_k$ . Usando o lema 6.3, temos que  $l_{\text{com}(\epsilon)} \in \text{Pref}(c_{\epsilon_k})$  ou  $l_{\text{com}(\epsilon_k)} \in \text{Pref}(c_\epsilon)$ . Suponha o caso em que  $l_{\text{com}(\epsilon)} \in \text{Pref}(c_{\epsilon_k})$  então teremos que  $l_{\text{com}(\epsilon)} \in \text{Pref}(c_{\epsilon_k}) \cap \text{Pref}(l_\epsilon) = \text{Pref}(c_{\epsilon_k}) \cap \text{Pref}(l_{\epsilon_k}) = \text{Pref}(\mu_k c_{\sigma_k})$  devido à proposição 6.6. Também teremos que  $l_{\text{mot}(\epsilon)} \in \text{Fat}(l_{\text{com}(\epsilon)}) \subseteq \text{Fat}(\mu_k c_{\sigma_k}) \subset \text{Fat}(v)$  pois já mostramos que  $\mu_k c_{\sigma_k} \in \text{Pref}(v)$ , contradizendo com o fato de que  $v \in \mathcal{M}'$  e com o ítem 4 do Teorema da Expansibilidade. Assim sendo, devemos ter o caso em que  $l_{\text{com}(\epsilon_k)} \in \text{Pref}(c_\epsilon)$ . Como  $\text{com}(\epsilon_k) = \min_{\leq r}(\text{Pref}(\epsilon_k) \cap \Rightarrow_\Sigma)$  e  $\mu_k \sigma_k \in \text{Pref}(\epsilon_k) \cap \Rightarrow_\Sigma$ , teremos que  $\text{com}(\epsilon_k) \in \text{Pref}(\mu_k \sigma_k)$  e que  $l_{\text{com}(\epsilon_k)} \in \text{Pref}(\mu_k l_{\sigma_k})$ . Como  $l_{\text{mot}(\epsilon_k)} \in \text{Fat}(l_{\text{com}(\epsilon_k)})$  e  $l_{\text{mot}(\epsilon_k)} \notin \text{Fat}(v)$  devido ao ítem 4 do Teorema da Expansibilidade, temos que  $l_{\text{com}(\epsilon_k)} \notin \text{Pref}(v)$ . Como  $l_{\text{com}(\epsilon_k)}, v \in \text{Pref}(\mu_k l_{\sigma_k})$  pois já mostramos que  $\text{Pref}(v) \subseteq \text{Pref}(\mu_k l_{\sigma_k})$ , usando a proposição 2.1, temos que  $v \in \text{Pref}(l_{\text{com}(\epsilon_k)}) \subseteq \text{Pref}(c_\epsilon)$ . Seja

$y' = v^{-1}c_\epsilon$ . Neste caso, usando o Teorema da Equivalência, teremos que  $vy' = c_\epsilon \sim_\pi l_\epsilon = vy \sim_\pi w$  e que  $|y'| = |c_\epsilon| - |v| < |l_\epsilon| - |v| = |y|$ , que é contradição com (7.1). Assim sendo,  $\epsilon = \epsilon_k$  e existe uma única expansão  $\epsilon_k$  tal que  $l_{\epsilon_k} = vy$ .

Vamos mostrar o item 3. Usando a hipótese de indução sobre  $|\eta_k|$ , também temos que as biexpansões de  $s\epsilon_k^{-1}$  são empilhadas. Para acabar de provar o item 3, teremos que provar que a última biexpansão de  $s$  é empilhada. Caso  $k \leq 2$  não há o que fazer. Admitiremos, portanto, que  $k = |s| \geq 2$ . Usando a proposição 6.7, temos que a biexpansão  $\epsilon_{k-1}\epsilon_k$  se classifica entre trivial, indiferente ou empilhada. Suponha que  $\epsilon_{k-1}\epsilon_k$  seja trivial. Usando a proposição 6.8, temos que  $\sigma_k = \sigma_{k-1}b_{\text{dir}}(\sigma_{k-1})^m$ . Em particular, temos que  $l_{\text{mot}(\epsilon_{k-1})} \in \text{Fat}(\mu_k c_{\sigma_{k-1}} b_{\text{dir}}(\sigma_{k-1})^m) = \text{Fat}(\mu_k c_{\sigma_k}) \subset \text{Fat}(v)$ , contradizendo com o fato de que  $v \in \mathcal{M}'$  e com o item 4 do Teorema da Expansibilidade. Suponha que  $\epsilon_{k-1}\epsilon_k$  seja uma biexpansão indiferente. Usando a proposição 6.10 (ou sua proposição dual caso seja indiferente mais à direita), temos que existe uma biexpansão  $\epsilon'''\epsilon''$ , diferente de  $\epsilon_{k-1}\epsilon_k$ , que expande  $c_{\epsilon_{k-1}}$  para  $l_{\epsilon_k} = vy$ . Isto é uma contradição com a unicidade de  $s$  já mostrada no item 2 pois  $\epsilon_1\epsilon_2 \cdots \epsilon_{k-2}\epsilon'''\epsilon''$  é uma seqüência diferente de  $s$  que expande  $w$  para  $vy$ . Assim sendo, a biexpansão  $\epsilon_{k-1}\epsilon_k$  é empilhada. ■

O teorema que se segue é fundamental para uma análise mais aprimorada da estrutura das  $\mathcal{R}$ -classes e para as demais propriedades estruturais de  $\mathcal{M}'$  a serem demonstradas.

**Teorema 7.11** *Cada  $\mathcal{R}$ -classe de  $S'$ , tem exatamente uma  $\mathcal{R}$ -entrada, que por sua vez é prefixo de todos os elementos de sua  $\mathcal{R}$ -classe.*

*Demonstração.*

Seja  $v$  um elemento qualquer de uma  $\mathcal{R}$ -classe de  $S'$ . Então  $v \neq 1$  e, como já observamos antes, podemos escolher o mais curto prefixo de  $v$  que esteja na mesma  $\mathcal{R}$ -classe, já que certamente pertencerá a  $\mathcal{M}'$  devido à proposição 7.4. Este prefixo é diferente de 1 pois a  $\mathcal{R}$ -classe de 1 em  $\mathcal{M}'$  é trivial. Logo este prefixo é uma  $\mathcal{R}$ -entrada desta  $\mathcal{R}$ -classe devido à proposição 7.9. Assim toda  $\mathcal{R}$ -classe de  $S'$  tem ao menos uma  $\mathcal{R}$ -entrada. Seja  $w$  uma  $\mathcal{R}$ -entrada da  $\mathcal{R}$ -classe de  $v$ . Seja  $y \in \mathcal{M}'$  de menor comprimento tal que  $v \cdot y = w$ . Usando o lema 7.10, temos que existe uma seqüência de expansões  $s$  sob  $\Sigma$  tal que  $s : w \Rightarrow vy$ . Caso  $|s| = 0$ , então temos que  $w = v$  devido ao item 1 do mesmo lema e, portanto, temos que  $w \in \text{Pref}(v)$ .

Caso  $|s| > 0$ , temos que  $w = c_{\epsilon_1} = c_{\text{com}(\epsilon_1)}$  devido ao ítem 4 do lema 7.10. Como  $c_{\text{com}(\epsilon_1)} \in \text{Pref}(\mu_1 c_{\sigma_1}) \subset \text{Pref}(v)$  devido à definição de começo de uma expansão e ao ítem 5 do mesmo lema, temos que  $w \in \text{Pref}(v)$ . Assim temos que  $w \in \text{Pref}(v)$  em qualquer um dos casos e, portanto, que  $w$  é prefixo de todo elemento de sua  $\mathcal{R}$ -classe. Segue imediato que  $w$  é a única  $\mathcal{R}$ -entrada da  $\mathcal{R}$ -classe de  $w$  devido à proposição 7.9. ■

**Corolário 7.12** *O “frame” das  $\mathcal{R}$ -classes é uma árvore.*

*Demonstração.*

Usando o teorema 7.11 e a proposição 7.8, para uma dada  $\mathcal{R}$ -classe, existe somente uma  $\mathcal{R}$ -classe imediatamente  $\mathcal{R}$ -acima. ■

**Proposição 7.13** *Seja uma  $\mathcal{R}$ -classe não trivial de  $S'$  com dois elementos distintos,  $w$  e  $v$ , sendo o primeiro sua  $\mathcal{R}$ -entrada. Então existem  $\tau, \sigma \in \Sigma$  tais que:*

- $|v \Rightarrow l_\sigma| > |c_\sigma|$ ;
- $c_\tau$  é o mais comprido sufixo de  $w$  que é curto de alguma produção de  $\Sigma$ ;
- $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\tau)$ , ou  $\sigma = \tau$  e  $\text{Pref}(w) \subset \text{Pref}(v) \subset \text{Pref}(wb_{\text{dir}}(\tau)^m)$ .

*Demonstração.*

Seja  $y \in \mathcal{M}'$  de menor comprimento tal que  $v \cdot y = w$ . Usando o lema 7.10, temos que existe uma seqüência  $s$  de expansões sob  $\Sigma$  tal que  $s : w \Rightarrow vy$ . Pelo teorema 7.11, temos que  $w \in \text{Pref}(v)$  e, como  $v \neq w$ , usando o ítem 1 do lema 7.10, temos que  $|s| > 0$ . Seja  $\epsilon$  a última expansão de  $s$  e sejam  $\mu, \eta \in A^*$  e  $\sigma' \in \Sigma''$  tais que  $\epsilon = \mu\sigma'\eta$  e  $\sigma' = \text{exp}(\epsilon)$ . Seja  $\sigma = \text{mot}(\epsilon)$  e sejam  $x, y \in A^*$  tais que  $\sigma' = x\sigma y$  e que  $\text{com}(\epsilon) = \mu x \sigma$ . Neste caso, usando o ítem 5 do lema 7.10, temos que  $\text{Pref}(\mu x c_\sigma y) = \text{Pref}(\mu c_{\sigma'}) \subset \text{Pref}(v) \subset \text{Pref}(l_{\text{com}(\epsilon)}) = \text{Pref}(\mu x l_\sigma) \subseteq \text{Pref}(\mu l_{\sigma'})$ . Usando a proposição 2.1, temos que existe  $x' \in \text{Suf}(v) \setminus \{1\}$  tal que  $\mu x c_\sigma y x' = v \in \text{Pref}(\mu x l_\sigma)$  e, portanto, que  $(\mu x)^{-1} v = c_\sigma y x' \in \text{Pref}(l_\sigma) \cap \text{Suf}(v)$ . Donde  $|v \Rightarrow l_\sigma| = |\max(\text{Suf}(v) \cap \text{Pref}(l_\sigma))| \geq |c_\sigma y x'| > |c_\sigma|$ . Como a seqüência  $s$  é decrescente devido ao ítem 2 do lema 7.10, temos que  $\text{base}(\sigma) = \text{base}(\epsilon) \leq \text{base}(\epsilon') = \text{base}(\text{mot}(\epsilon'))$  onde  $\epsilon'$  é a primeira expansão de  $s$ . Como  $c_{\text{mot}(\epsilon')} \in \text{Suf}(c_{\text{com}(\epsilon')})$  por definição, usando o ítem 4

do lema 7.10, temos que  $c_{\text{mot}(\epsilon')} \in \text{Suf}(c_{\text{com}(\epsilon')}) = \text{Suf}(c_{\epsilon'}) = \text{Suf}(w)$  e existe  $\tau \in \Sigma$  tal que  $c_\tau$  é o mais comprido sufixo de  $w$  que é curto de alguma produção de  $\Sigma$ . Por esta escolha de  $\tau$  e pela proposição 2.1, temos que  $c_{\text{mot}(\epsilon')} \in \text{Suf}(c_\tau)$  e que  $\text{base}(\text{mot}(\epsilon')) = \text{per}(c_{\text{mot}(\epsilon')}) \leq \text{per}(c_\tau) = \text{base}(\tau)$  devido à proposição 2.22. Assim temos que  $\text{base}(\sigma) \leq \text{base}(\text{mot}(\epsilon')) \leq \text{base}(\tau)$ . Caso  $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\tau)$ , a demonstração estará concluída. Suponha que  $\text{base}(\sigma) = \text{base}(\text{mot}(\epsilon')) = \text{base}(\tau)$ . Como  $\text{base}(\tau) = \text{base}(\text{mot}(\epsilon'))$  e como  $c_{\text{mot}(\epsilon')} \in \text{Suf}(c_\tau)$ , usando a proposição 3.4, temos que  $\text{mot}(\epsilon') \leq_r \tau$  e como  $\tau, \text{mot}(\epsilon') \in \Sigma = \text{irred}(\Sigma')$ , temos que  $\text{mot}(\epsilon') = \tau$ . Como  $s$  é decrescente e suas biexpansões são empilhadas devido ao ítem 3 do lema 7.10, usando a proposição 6.9, temos que  $\text{base}(\epsilon) < \text{base}(\epsilon')$  a não ser que  $\epsilon = \epsilon'$ . Como  $\text{base}(\epsilon) = \text{base}(\sigma) = \text{base}(\tau) = \text{base}(\text{mot}(\epsilon')) = \text{base}(\epsilon')$ , temos então que  $\epsilon = \epsilon'$  e, portanto,  $\tau = \text{mot}(\epsilon') = \text{mot}(\epsilon) = \sigma$ . Também temos que  $\text{Pref}(w) = \text{Pref}(c_{\text{com}(\epsilon')}) \subset \text{Pref}(v) \subset \text{Pref}(l_{\text{com}(\epsilon')}) = \text{Pref}(c_{\text{com}(\epsilon')} \text{b}_{\text{dir}}(\text{mot}(\epsilon'))^m) = \text{Pref}(w \text{b}_{\text{dir}}(\tau)^m)$ . ■

A proposição seguinte nos diz quem é a  $\mathcal{R}$ -entrada da  $\mathcal{R}$ -classe de um dado elemento de  $S'$ . De maneira informal, é a palavra obtida apagando-se letras do lado direito até obtermos uma palavra em  $R$ , o conjunto definido abaixo. De maneira análoga, apagando letras à esquerda da mesma até obtermos uma palavra em  $L$ , obtemos a  $\mathcal{L}$ -entrada da sua  $\mathcal{L}$ -classe. Se apagarmos o mesmo conjunto de letras à direita até obtermos um elemento de  $R$  e em seguida apagarmos à esquerda até obter um elemento de  $L$ , obtemos uma  $\mathcal{D}$ -entrada de sua  $\mathcal{D}$ -classe (pode haver outras  $\mathcal{D}$ -entradas, conforme veremos no teorema 7.19).

**Teorema 7.14** *As seguintes afirmações são verdadeiras:*

1. *O conjunto das  $\mathcal{R}$ -entradas das  $\mathcal{R}$ -classes de  $S'$  é o conjunto  $R$ . Dada uma palavra  $w \in S'$ , a  $\mathcal{R}$ -entrada de sua  $\mathcal{R}$ -classe é o seu mais comprido prefixo que pertence ao conjunto  $R$ .*
2. *O conjunto das  $\mathcal{L}$ -entradas das  $\mathcal{L}$ -classes de  $S'$  é o conjunto  $L$ . Dada uma palavra  $w \in S'$ , a  $\mathcal{L}$ -entrada de sua  $\mathcal{L}$ -classe é o seu mais comprido sufixo que pertence ao conjunto  $L$ .*
3. *O conjunto das  $\mathcal{D}$ -entradas é  $R \cap L$ , a intersecção dos dois conjuntos descritos nos itens acima. Dada uma palavra  $w \in S'$  existem únicos  $w', u, v \in \mathcal{M}'$  tais que:  $w = uw'v$ ;  $uw'$  é a  $\mathcal{R}$ -entrada de sua  $\mathcal{R}$ -classe;*

$w'$  é a  $\mathcal{L}$ -entrada da  $\mathcal{L}$ -classe de  $uw'$ . Neste caso,  $w'$  é uma  $\mathcal{D}$ -entrada da  $\mathcal{D}$ -classe de  $w$ .

*Demonstração.*

Vamos mostrar que as  $\mathcal{R}$ -entradas são elementos de  $R$ . Seja  $w$  uma  $\mathcal{R}$ -entrada qualquer. Suponha, por absurdo, que  $w \notin R$ . Então existe  $\sigma \in \Sigma$  tal que  $|w \Rightarrow l_\sigma| > |c_\sigma|$ . Seja  $x = w(w \Rightarrow l_\sigma)^{-1}$  e seja  $y = (w \Rightarrow l_\sigma)^{-1}l_\sigma$ . Como  $w \Rightarrow l_\sigma, c_\sigma \in \text{Pref}(l_\sigma)$ , temos que  $c_\sigma \in \text{Pref}(w \Rightarrow l_\sigma)$  e que  $xc_\sigma \in \text{Pref}(x(w \Rightarrow l_\sigma)) = \text{Pref}(w)$  devido à proposição 2.1. Usando a proposição 7.4, temos que  $xc_\sigma \in \mathcal{M}'$  e, usando o Teorema da Equivalência, temos que  $wy = x(w \Rightarrow l_\sigma)y = xl_\sigma \sim_\pi xc_\sigma$ . Como  $w \in \mathcal{M}' \cap \text{Pref}(wy) \subseteq \mathcal{M}' \cap \text{Pref}([xc_\sigma])$ , como  $xc_\sigma \in \mathcal{M}' \cap \text{Pref}(w) \subseteq \mathcal{M}' \cap \text{Pref}([w])$ , temos então que  $xc_\sigma \mathcal{R} w$  devido à proposição 7.6. Usando a proposição 7.9, temos que  $xc_\sigma = w = x(w \Rightarrow l_\sigma)$ , contradizendo com  $|c_\sigma| < |w \Rightarrow l_\sigma|$ .

Vamos mostrar agora que todo elemento de  $R$  é uma  $\mathcal{R}$ -entrada. Seja  $v \in R$ . Seja  $w$  a  $\mathcal{R}$ -entrada da  $\mathcal{R}$ -classe de  $v$ . Suponha, por absurdo, que  $v \neq w$ . Usando a proposição 7.13, temos que existe  $\sigma \in \Sigma$  tal que  $|v \Rightarrow l_\sigma| > |c_\sigma|$  e chegamos a uma contradição com o fato de que  $v \in R$ . Neste caso  $w = v$  e  $v$  é uma  $\mathcal{R}$ -entrada.

Vamos mostrar os itens 1 e 2. Ora, de posse dos dois parágrafos anteriores temos que o conjunto das  $\mathcal{R}$ -entradas é  $R$ . Seja  $v \in \mathcal{M}'$  e seja  $w$  a  $\mathcal{R}$ -entrada da  $\mathcal{R}$ -classe de  $v$ . Como já vimos,  $w \in R$ . Usando o teorema 7.11, temos que  $w \in \text{Pref}(v)$ . Tome  $u \in \text{Pref}(v) \cap R$  e suponha que  $|u| \geq |w|$ . Usando a proposição 2.1, temos que  $w \in \text{Pref}(u)$ . Como  $u$  é uma  $\mathcal{R}$ -entrada pois é um elemento de  $R$ , usando a proposição 7.9, temos que  $w = u$ . Assim,  $w$  é o mais comprido sufixo de  $v$  que pertence a  $R$ . Por dualidade, também demonstramos o item 2.

Vamos provar o item 3. De fato, pela definição, uma  $\mathcal{D}$ -entrada é uma  $\mathcal{R}$ -entrada e uma  $\mathcal{L}$ -entrada simultaneamente e, portanto, o conjunto das  $\mathcal{D}$ -entradas é  $R \cap L$ . Seja  $u' \in \mathcal{S}'$  a  $\mathcal{R}$ -entrada da  $\mathcal{R}$ -classe de  $w$ . Usando o teorema 7.11, existe  $v \in A^*$  tal que  $w = u'v$ . Como consequência do item 1 já demonstrado, temos que  $u' \in R$ . Pela própria definição de  $R$ , temos que  $\text{Suf}(u') \setminus \{1\} \subseteq R$ . Seja  $w'$  a  $\mathcal{L}$ -entrada da  $\mathcal{L}$ -classe de  $u'$ . Usando o dual do teorema 7.11, existe  $u \in A^*$  tal que  $u' = uw'$  e, portanto, temos que  $w = u'v = uw'v$  sendo que  $u, v, w' \in \mathcal{M}'$  devido à proposição 7.4. Então  $w' \in L \cap (\text{Suf}(u') \setminus \{1\}) \subseteq R \cap L$  e, portanto, é uma  $\mathcal{D}$ -entrada. Como  $w' \mathcal{L} uw' \mathcal{R} uw'v = w$ , temos que  $w' \mathcal{D} w$  e, portanto, que  $w'$  é uma  $\mathcal{D}$ -

entrada da  $\mathcal{D}$ -classe de  $w$ . ■

**Corolário 7.15** *Os curtos das produções de  $\Sigma$  são  $\mathcal{D}$ -entradas de suas  $\mathcal{D}$ -classes.*

*Demonstração.*

Seja  $\tau \in \Sigma$ . Vamos mostrar que  $c_\tau$  é uma  $\mathcal{D}$ -entrada. Usando a proposição 5.4, temos que  $|c_\tau \Rightarrow l_\sigma| \leq |c_\sigma|$  para todo  $\sigma \in \Sigma$ . Assim temos que  $c_\tau \in R$ . Por dualidade, temos que  $c_\tau \in L$  e é uma  $\mathcal{D}$ -entrada devido ao item 3 do teorema 7.14. ■

## 7.4 As $\mathcal{R}$ -classes triviais de $S'$ .

O teorema que se segue nos dá uma caracterização das  $\mathcal{R}$ -classes triviais (aquelas que têm um único elemento).

**Teorema 7.16** *Seja  $w$  uma  $\mathcal{R}$ -entrada. Então temos que a  $\mathcal{R}$ -classe de  $w$  é trivial se e somente se não existe sufixo de  $w$  que seja curto de nenhuma produção  $\tau$  de  $\Sigma$  satisfazendo  $m\text{base}(\tau) > 1$ .*

*Demonstração.*

Vamos mostrar o “se”. Suponhamos que não exista sufixo de  $w$  que seja curto de nenhuma produção  $\tau$  de  $\Sigma$  satisfazendo  $m\text{base}(\tau) > 1$ . Seja  $v \in [w]_{\mathcal{R}}$  e seja  $y \in \mathcal{M}'$  de comprimento mínimo tal que  $v \cdot y = w$ . Então existe uma seqüência de expansões  $s$  tal que  $s : w \Rightarrow vy$  devido ao lema 7.10. Suponha, por absurdo, que  $v \neq w$ . Usando o item 1 do lema 7.10, temos que  $|s| \geq 0$ . Seja  $\epsilon$  a primeira expansão de  $s$  e seja  $\tau = \text{mot}(\epsilon)$ . Usando o item 4 do lema 7.10, temos que  $c_{\text{com}(\epsilon)} = c_\epsilon = w$ . Pela definição de motivo de uma expansão, temos que  $c_\tau \in \text{Suf}(c_{\text{com}(\epsilon)}) = \text{Suf}(w)$ , e, portanto,  $m\text{base}(\tau) \leq 1$ . Isto já é uma contradição quando  $m \geq 2$ . Analisaremos agora somente o caso em que  $m = 1$ . Neste caso temos que  $s = \epsilon$ , já que caso  $|s| \geq 2$ , sendo  $\epsilon'$  a primeira expansão em  $\epsilon^{-1}s$ , a biexpansão  $\epsilon\epsilon'$  seria empilhada devido ao item 3 do lema 7.10 e, usando a proposição 6.9, teríamos que  $\text{base}(\epsilon') < \text{base}(\epsilon) \leq 1/m = 1$ , que seria um absurdo. Pelos itens 4 e 5 do mesmo lema 7.10, temos que  $\text{Pref}(w) = \text{Pref}(c_{\text{com}(\epsilon)}) \subset \text{Pref}(v) \subset \text{Pref}(l_{\text{com}(\epsilon)})$  e, portanto, temos que  $|l_{\text{com}(\epsilon)}| - |c_{\text{com}(\epsilon)}| \geq 2$ , contradizendo

com  $|l_{\text{com}(\epsilon)}| - |c_{\text{com}(\epsilon)}| = m\text{base}(\epsilon) = m\text{base}(\tau) = 1$ . Portanto,  $v = w$  e a  $\mathcal{R}$ -classe só pode ser trivial.

Vamos mostrar o “somente se”. Suponhamos que exista  $\tau \in \Sigma$  satisfazendo  $m\text{base}(\tau) > 1$  tal que  $c_\tau \in \text{Suf}(w)$ . Seja  $a \in A$  e  $v' \in A^+$  tal que  $b_{\text{dir}}(\tau)^m = av'$ . Vamos mostrar que  $wa \in \mathcal{M}'$ , que  $wa \mathcal{R} w$  e, então, que a  $\mathcal{R}$ -classe de  $w$  não é trivial. Suponha, por absurdo, que  $wa \notin \mathcal{M}'$ . Então temos que  $w \cdot a \neq wa$  e que existe  $\sigma \in \Sigma$  tal que  $l_\sigma \in \text{Fat}(wa)$  e que  $w(b_{\text{dir}}(\sigma)^m a^{-1})^{-1} \mathcal{R} w$  devido à proposição 7.7. Como  $w$  é uma  $\mathcal{R}$ -entrada, temos que  $w(b_{\text{dir}}(\sigma)^m a^{-1})^{-1} = w$  devido à proposição 7.9 e, portanto, que  $b_{\text{dir}}(\sigma)^m = a$ . No caso em que  $m > 1$  isto já é uma contradição. No caso em que  $m = 1$  teremos que  $\text{base}(\sigma) = 1 < m\text{base}(\tau) = \text{base}(\tau)$  e que  $c_\sigma = l_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^{-m} = l_\sigma a^{-1} \in \text{Suf}(waa^{-1}) = \text{Suf}(w)$ . Caso  $c_\tau \in \text{Suf}(c_\sigma)$  teríamos que  $\text{base}(\tau) = \text{per}(c_\tau) \leq \text{per}(c_\sigma) = \text{base}(\sigma)$  devido à proposição 2.22 e ao fato de que as produções  $\tau$  e  $\sigma$  são estáveis, contradizendo com o fato já mostrado de que  $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\tau)$ . Assim temos que  $c_\tau \notin \text{Suf}(c_\sigma)$ . Como  $c_\tau, c_\sigma \in \text{Suf}(w)$ , usando a proposição 2.1, temos que  $c_\sigma \in \text{Suf}(c_\tau)$ . Assim temos que  $l_\sigma = c_\sigma a \in \text{Suf}(c_\tau a) \subseteq \text{Fat}(c_\tau av') = \text{Fat}(c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^m) = \text{Fat}(l_\tau)$ , contradizendo com o corolário 5.2. Assim temos uma contradição também no caso em que  $m = 1$  e, portanto,  $wa \in \mathcal{M}'$ . Usando o Teorema da Equivalência, temos que  $wa \in \text{Pref}(wav') = \text{Pref}(uc_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^m) \subseteq \text{Pref}([uc_\tau]) = \text{Pref}([w])$  e que  $w \leq_{\mathcal{R}} wa = w \cdot a \leq_{\mathcal{R}} w$  devido à proposição 7.6, e, portanto, que  $wa \mathcal{R} w$ . Assim, a  $\mathcal{R}$ -classe de  $w$  não é trivial. ■

## 7.5 As $\mathcal{D}$ -classes Regulares e as Irregulares de $S'$ .

O lema que se segue nos dá uma informação bastante semelhante à do Lema de Green (lema 7.1) para as  $\mathcal{R}$ -classes dentro de uma mesma  $\mathcal{D}$ -classe com a diferença de que, aqui, estamos tratando de bijeções entre  $\mathcal{R}$ -classes de  $\mathcal{D}$ -classes distintas, possivelmente. Mostramos que a estrutura interna de uma  $\mathcal{R}$ -classe (e em particular seu tamanho) é determinada única e exclusivamente pelo mais comprido sufixo de sua  $\mathcal{R}$ -entrada que é curto de uma produção de  $\Sigma$ .

**Lema 7.17** *Seja  $w$  uma  $\mathcal{R}$ -entrada tal que existe  $\tau \in \Sigma$  tal que  $c_\tau$  é o mais comprido sufixo de  $w$  que é curto de alguma produção de  $\Sigma$  e seja  $u \in \text{Pref}(w)$*

tal que  $w = uc_\tau$ . Seja  $\rho_u : [c_\tau]_{\mathcal{R}} \longrightarrow A^*$  a função definida por  $v\rho_u \stackrel{\text{def}}{=} uv$ . Então  $v\rho_u = uv = u \cdot v$  e a função  $\rho_u$  é uma bijeção entre  $[c_\tau]_{\mathcal{R}}$  e  $[w]_{\mathcal{R}}$ . Dados  $v \in [c_\tau]_{\mathcal{R}}$  e  $w' \in [w]_{\mathcal{R}}$  tais que  $v\rho_u = w'$ , para todo  $x \in \mathcal{M}'$ , temos também que  $v \cdot x \in [c_\tau]_{\mathcal{R}} \implies w' \cdot x = (v \cdot x)\rho_u \in [w]_{\mathcal{R}}$  e que  $w' \cdot x \in [w]_{\mathcal{R}} \implies v \cdot x = (w' \cdot x)\rho_u^{-1} \in [c_\tau]_{\mathcal{R}}$ .

*Demonstração.*

Devido à proposição 7.4, temos que  $u \in \mathcal{M}'$ . Temos também que  $c_\tau$  é a  $\mathcal{R}$ -entrada de sua  $\mathcal{R}$ -classe devido ao corolário 7.15.

Vamos mostrar que  $u \cdot v = uv = v\rho_u$ , para todo  $v \in [c_\tau]_{\mathcal{R}}$ . Suponha, por absurdo, que exista  $v \in [c_\tau]_{\mathcal{R}}$  de comprimento mínimo tal que  $u \cdot v \neq uv$ . Como  $u \cdot c_\tau = uc_\tau$ , temos que  $v \neq c_\tau$ . Sejam  $a \in A$  e  $v' \in A^*$  tais que  $v = v'a$  sendo que  $v' \in \mathcal{M}'$  devido à proposição 7.4. Como  $v', c_\tau \in \text{Pref}(v)$  devido ao teorema 7.11, como  $c_\tau \neq v$  e então  $|c_\tau| \leq |v| - 1 = |v'|$ , usando a proposição 2.1, temos então que  $\text{Pref}(c_\tau) \subseteq \text{Pref}(v') \subset \text{Pref}(v)$  e, portanto, que  $v \leq_{\mathcal{R}} v' \leq_{\mathcal{R}} c_\tau \mathcal{R} v$  devido à proposição 7.6. Como temos então que  $v' \in [c_\tau]_{\mathcal{R}}$  e que  $|v'| < |v|$ , temos também que  $uv' = u \cdot v' \in \mathcal{M}'$  devido à escolha de  $v$ . Assim  $uv' \cdot a = u \cdot v' \cdot a = u \cdot v \neq uv = uv'a$ . Pela proposição 7.7, temos que existe  $\rho \in \Sigma$  tal que  $l_\rho \in \text{Suf}(uv'a) = \text{Suf}(uv)$ . Seja  $x \in A^*$  tal que  $xl_\rho = uv$ . Como  $v \in \mathcal{M}'$ , usando o ítem 4 do Teorema da Expansibilidade, temos que  $l_\rho \notin \text{Suf}(v)$ . Como  $xl_\rho = uv$ , temos então que existe  $y \in A^+$  tal que  $xy = u$  e que  $l_\rho = yv$  devido à proposição 2.1. Assim  $c_\tau \in \text{Pref}(v) \subseteq \text{Fat}(l_\rho)$ . Usando o ítem 4 da proposição 5.1, temos que  $\text{base}(\tau) \leq \text{base}(\rho)$ . Como  $v \neq c_\tau$ , como  $v \mathcal{R} c_\tau$ , como  $c_\tau$  é uma  $\mathcal{R}$ -entrada de sua  $\mathcal{R}$ -classe conforme já vimos, usando a proposição 7.13, temos que existem  $\sigma, \tau' \in \Sigma$  tais que  $|v \rightrightarrows l_\sigma| > |c_\sigma|$ , que  $\text{base}(\sigma) \leq \text{base}(\tau')$  e que  $c_{\tau'}$  é o mais longo sufixo de  $c_\tau$  que é curto de alguma produção de  $\Sigma$ . Assim,  $c_{\tau'} = c_\tau$  e  $\text{base}(\tau') = \text{per}(c_{\tau'}) = \text{per}(c_\tau) = \text{base}(\tau)$ . Temos também que  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau'), \text{b}_{\text{dir}}(\tau) \in \text{Suf}(c_\tau) = \text{Suf}(c_{\tau'})$  devido à proposição 3.11 e que  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau') = \text{b}_{\text{dir}}(\tau)$  pois são sufixos de  $c_\tau$  de mesmo comprimento. Logo, temos que  $c_{\tau'} = c_\tau$ , que  $l_{\tau'} = c_{\tau'} \text{b}_{\text{dir}}(\tau')^m = c_\tau \text{b}_{\text{dir}}(\tau)^m = l_\tau$  e, portanto, que  $\tau' = \tau$ . Concluimos que  $\text{base}(\sigma) \leq \text{base}(\tau) \leq \text{base}(\rho)$ . Temos dois casos a analisar: ou  $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\rho)$ , ou  $\text{base}(\sigma) = \text{base}(\tau) = \text{base}(\rho)$ . Suponhamos o caso em que  $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\rho)$ . Observe que  $\text{per}(v \rightrightarrows l_\sigma) = \text{base}(\sigma) < \text{base}(\rho) = \text{per}(c_\rho)$  devido à proposição 5.3, e, portanto, que  $c_\rho \notin \text{Suf}(v \rightrightarrows l_\sigma)$  devido à proposição 2.22. Como  $v \rightrightarrows l_\sigma \in \text{Suf}(v) \subseteq \text{Suf}(l_\rho)$  e  $c_\rho \in \text{Suf}(l_\rho)$ , usando a proposição 2.1, temos que  $v \rightrightarrows l_\sigma \in \text{Suf}(c_\rho)$  e, portanto,

que  $|c_\rho \rightleftharpoons l_\sigma| = |\max(\text{Suf}(c_\rho) \cap \text{Pref}(l_\sigma))| \geq |v \rightleftharpoons l_\sigma| > |c_\sigma|$  contradizendo com a proposição 5.4. Suponhamos agora o caso em que  $\text{base}(\sigma) = \text{base}(\tau) = \text{base}(\rho)$ . Observe que  $c_\rho, yc_\tau \in \text{Pref}(l_\rho)$ . Caso  $|yc_\tau| \leq |c_\rho|$ , temos que  $yc_\tau \in \text{Pref}(c_\rho)$  devido à proposição 2.1 e, por causa da proposição 3.4, temos que  $\tau \leq_r \rho$  já que  $|c_\tau| \geq \text{per}(c_\tau) = \text{base}(\tau)$ . Como  $\tau, \rho \in \Sigma = \text{irred}(\Sigma')$ , temos que  $\tau = \rho$ , contradizendo com o fato de que  $yc_\tau \in \text{Pref}(c_\rho) = \text{Pref}(c_\tau)$  e com  $y \in A^+$ . Assim podemos supor que  $|yc_\tau| > |c_\rho|$ . Observe então que  $yc_\tau \in \text{Pref}(l_\rho)$  devido à proposição 2.1 e que  $yc_\tau \in \text{Suf}(w)$ . Portanto, temos que  $|w \rightleftharpoons l_\rho| = |\max(\text{Suf}(w) \cap \text{Pref}(l_\rho))| \geq |yc_\tau| > |c_\rho|$ , contradizendo com o fato de que  $w \in R$  devido ao item 1 do teorema 7.14. Assim temos uma contradição também no segundo caso e, portanto, temos que não existe  $v \in [c_\tau]_{\mathcal{R}}$  tal que  $uv \notin \mathcal{M}'$ .

Vamos mostrar que a função  $\rho_u$  é uma injeção de  $[c_\tau]_{\mathcal{R}}$  em  $[w]_{\mathcal{R}}$ . Seja  $v \in [c_\tau]_{\mathcal{R}}$ . Então existe  $y \in \mathcal{M}'$  tal que  $v \cdot y = c_\tau$  e, usando o teorema 7.11, temos que também existe  $x \in \mathcal{M}'$  tal que  $v = c_\tau x = c_\tau \cdot x$ . Assim  $uv \cdot y = u \cdot v \cdot y = u \cdot c_\tau = w$  e  $uv = uc_\tau x = wx = w \cdot x$ . Donde temos que  $v\rho_u = uv \mathcal{R} w$  e, de fato,  $\rho_u$  aplica  $[c_\tau]_{\mathcal{R}}$  dentro de  $[w]_{\mathcal{R}}$ . Como para  $v', v \in [c_\tau]_{\mathcal{R}}$  temos que  $v\rho_u = uv$ , que  $v'\rho_u = uv'$  e que  $uv = uv' \iff v = v'$ , temos então que  $\rho_u$  é uma injeção.

Dado  $w' \in [w]_{\mathcal{R}}$  e dado  $y' \in \mathcal{M}'$  de menor comprimento tal que  $w' \cdot y' = w$ , vamos mostrar que  $w'\rho_u^{-1} \cdot y' = c_\tau$ . Usando o lema 7.10, seja  $s = \epsilon_1 \epsilon_2 \cdots \epsilon_k$  uma seqüência de expansões sob  $\Sigma$  tal que  $s : w \Rightarrow w'y'$  onde  $k$  é o comprimento de  $s$ . Sejam  $\sigma_i = \exp(\epsilon_i)$  e  $\mu_i, \eta_i \in A^*$  tais que  $\epsilon_i = \mu_i \sigma_i \eta_i$ , para  $i = 1, 2, \dots, k$ . Vamos mostrar que  $\text{base}(\epsilon_i) \leq \text{base}(\tau)$ , que  $u \in \text{Pref}(\mu_i c_{\sigma_i}) \subseteq \text{Pref}(c_{\epsilon_i})$  e que  $u^{-1} \epsilon_i$  é uma expansão sob  $\Sigma$ , para  $i = 1, 2, \dots, k$ . Faremos isto a partir de uma pequena indução em  $i$ . Usando o item 4 do lema 7.10, temos que  $\text{com}(\epsilon_1) = \epsilon_1$ . Seja  $\sigma = \text{mot}(\epsilon_1)$ . Pela definição de motivo, temos então que  $c_\sigma \in \text{Suf}(c_{\text{com}(\epsilon_1)}) = \text{Suf}(c_{\epsilon_1}) = \text{Suf}(w)$  e seja  $u' \in A^*$  tal que  $u'c_\sigma = w = uc_\tau$ . Como  $c_\tau$  é o mais comprido sufixo de  $w$  que é curto de alguma produção de  $\Sigma$ , temos então que  $|c_\sigma| \leq |c_\tau|$ . Como  $c_\tau, c_\sigma \in \text{Suf}(w)$ , temos então que  $c_\sigma \in \text{Suf}(c_\tau)$  e que  $u \in \text{Pref}(u')$  devido à proposição 2.1. Assim  $\text{base}(\epsilon_1) = \text{base}(\sigma) = \text{per}(c_\sigma) \leq \text{per}(c_\tau) = \text{base}(\tau)$  devido à proposição 2.22 e ao fato de que  $\tau$  e  $\sigma$  são estáveis. Temos também que  $\sigma \leq_r (u^{-1}u')\sigma = u^{-1}\epsilon_1$  já que  $u \in \text{Pref}(u')$  e também que  $u \in \text{Pref}(w) = \text{Pref}(c_{\text{com}(\epsilon_1)}) \subseteq \text{Pref}(\mu_1 c_{\sigma_1}) \subseteq \text{Pref}(c_{\epsilon_1})$ . Desta forma, já temos a nossa base de indução. Admita que  $1 < i \leq k$ , que  $\text{base}(\epsilon_{i-1}) \leq \text{base}(\tau)$ , que  $u \in \text{Pref}(\mu_{i-1} c_{\sigma_{i-1}}) \subseteq \text{Pref}(c_{\epsilon_{i-1}})$  e que  $u^{-1} \epsilon_{i-1}$  é uma expansão

sob  $\Sigma$ . Usando o ítem 3 do lema 7.10, temos que  $\epsilon_{i-1}\epsilon_i$  é uma biexpansão empilhada e que  $\text{base}(\epsilon_i) < \text{base}(\epsilon_{i-1}) \leq \text{base}(\tau)$  devido à proposição 6.9. Usando o ítem 5 do lema 7.10, temos que  $u \in \text{Pref}(\mu_{i-1}c_{\sigma_{i-1}}) \subset \text{Pref}(\mu_i c_{\sigma_i}) \subseteq \text{Pref}(c_{\epsilon_i})$ . Suponha, por absurdo, que  $u \notin \text{Pref}(\mu_i)$ . Como  $uc_\tau = \mu_1 c_{\sigma_1} \in \text{Pref}(\mu_i c_{\sigma_i})$  devido ao ítem 5 do lema 7.10, temos que  $c_\tau \in \text{Fat}(c_{\sigma_i})$  devido à proposição 2.1 e que  $\text{base}(\tau) = \text{per}(c_\tau) \leq \text{per}(c_{\sigma_i}) = \text{base}(\sigma_i) = \text{base}(\epsilon_i)$  contradizendo com  $\text{base}(\epsilon_i) < \text{base}(\epsilon_{i-1}) \leq \text{base}(\tau)$ . Neste caso, temos que  $u \in \text{Pref}(\mu_i)$ , que  $\sigma_i \leq_r (u^{-1}\mu_i)\sigma_i\eta_i = u^{-1}\epsilon_i$  e que  $u^{-1}\epsilon_i$  é uma expansão sob  $\Sigma$ . Desta forma,  $s' = (u^{-1}\epsilon_1)(u^{-1}\epsilon_2)\dots(u^{-1}\epsilon_k)$  é uma seqüência de expansões sob  $\Sigma$  tal que  $s' : u^{-1}w \Rightarrow (u^{-1}w')y'$  e, portanto,  $(u^{-1}w') \cdot y' = \text{rep}(u^{-1}w'y') = u^{-1}w = c_\tau$ .

Vamos mostrar que  $[w]_{\mathcal{R}} \subseteq \text{Im}(\rho_u)$  e, portanto, que  $\rho_u$  é uma bijeção entre  $[c_\tau]_{\mathcal{R}}$  e  $[w]_{\mathcal{R}}$ . Seja  $w' \in [w]_{\mathcal{R}}$ . Seja  $y' \in \mathcal{M}'$  de comprimento mínimo tal que  $w' \cdot y' = w$ . Usando o resultado do parágrafo anterior, temos que  $u^{-1}w' \cdot y' = c_\tau$  e  $c_\tau \leq_{\mathcal{R}} u^{-1}w'$ . Como  $uc_\tau = w \in \text{Pref}(w')$  devido ao teorema 7.11, então  $c_\tau \in \text{Pref}(u^{-1}w')$  e, pela proposição 7.6, temos que  $u^{-1}w' \leq_{\mathcal{R}} c_\tau$ . Assim  $c_\tau \mathcal{R} u^{-1}w'$  e  $w' = (u^{-1}w')\rho_u \in \text{Im}(\rho_u)$ .

Fixemos  $v \in [c_\tau]_{\mathcal{R}}$  e  $w' \in [w]_{\mathcal{R}}$  tais que  $v\rho_u = w'$ .

Seja  $x \in \mathcal{M}'$  tal que  $v \cdot x \in [c_\tau]$ . Vamos mostrar que  $w' \cdot x = (v \cdot x)\rho_u \in [w]_{\mathcal{R}}$ . Observe que  $w' \cdot x = v\rho_u \cdot x = uv \cdot x = (u \cdot v) \cdot x = u \cdot (v \cdot x) = \text{rep}(u(v \cdot x))$ . Como  $(v \cdot x) \in [c_\tau]_{\mathcal{R}}$ , temos que  $u(v \cdot x) = u \cdot (v \cdot x) \in \mathcal{M}'$  como já mostramos. Assim,  $w' \cdot x = \text{rep}(u(v \cdot x)) = u(v \cdot x) = (v \cdot x)\rho_u \in \text{Im}(\rho_u) = [w]_{\mathcal{R}}$ .

Seja  $x \in \mathcal{M}'$  tal que  $w' \cdot x \in [w]_{\mathcal{R}}$ . Vamos mostrar que  $v \cdot x = (w' \cdot x)\rho_u^{-1} \in [c_\tau]_{\mathcal{R}}$ . Primeiramente vamos mostrar que isto é verdadeiro quando  $|x| = 1$ . Seja  $a \in A$  tal que  $x = a$ . Assim temos que  $w' \cdot a \in [w]_{\mathcal{R}}$ . Suponha que  $w' \cdot a = w'a$ . Como  $w'a = uva$ , temos que  $va \in \mathcal{M}'$  devido à proposição 7.4 e, portanto, que  $v \cdot a = \text{rep}(va) = va = (u^{-1}w')a = u^{-1}(w'a) = (w'a)\rho_u^{-1} = (w' \cdot a)\rho_u^{-1} \in \text{Dom}(\rho_u) = [c_\tau]_{\mathcal{R}}$ . Suponha, agora, que  $w' \cdot a \neq w'a$ . Usando a proposição 7.7, temos que existe  $\rho \in \Sigma$  tal que  $l_\rho \in \text{Suf}(w'a)$  e que  $w' \cdot a = w'(b_{\text{dir}}(\rho)^m a^{-1})^{-1} \mathcal{R} w' \mathcal{R} w$ . Seja  $v' = w'(b_{\text{dir}}(\rho)^m a^{-1})^{-1} \rho_u^{-1}$ . Assim  $w'(b_{\text{dir}}(\rho)^m a^{-1})^{-1} = uv'$  e  $v' = v(b_{\text{dir}}(\rho)^m a^{-1})^{-1}$ . Como  $c_\rho b_{\text{dir}}(\rho)^m = l_\rho \in \text{Suf}(w'a) = \text{Suf}(uv' b_{\text{dir}}(\rho)^m)$ , temos que  $c_\rho \in \text{Suf}(uv')$ . Dividiremos em dois casos, de modo a mostrar que  $c_\rho \in \text{Suf}(v')$ . Suponha que  $v' \neq c_\tau$ . Então, pela proposição 7.13, temos que existe  $\sigma \in \Sigma$  tal que  $|v' \rightleftharpoons l_\sigma| > |c_\sigma|$ . Como  $|c_\rho \rightleftharpoons l_\sigma| \leq |c_\sigma| < |v' \rightleftharpoons l_\sigma|$  devido à proposição 5.4, temos que  $v' \rightleftharpoons l_\sigma \notin \text{Suf}(c_\rho) \cap \text{Pref}(l_\sigma)$  pois  $c_\rho \rightleftharpoons l_\sigma$  é a palavra mais comprida deste conjunto. Como

$v' \Rightarrow l_\sigma \in \text{Pref}(l_\sigma)$ , temos que  $v' \Rightarrow l_\sigma \notin \text{Suf}(c_\rho)$ . Como  $v' \Rightarrow l_\sigma \in \text{Suf}(v') \subseteq \text{Suf}(uv')$ , como já mostramos que  $c_\rho \in \text{Suf}(uv')$ , temos que  $c_\rho \in \text{Suf}(v' \Rightarrow l_\sigma) \subseteq \text{Suf}(v')$  devido à proposição 2.1. Suponha que  $v' = c_\tau$ . Como  $c_\tau$  é o mais longo sufixo de  $w$  que é curto de alguma produção de  $\Sigma$ , como  $c_\rho \in \text{Suf}(uv') = \text{Suf}(uc_\tau) = \text{Suf}(w)$ , temos que  $|c_\rho| \leq |c_\tau|$  e que  $c_\rho \in \text{Suf}(c_\tau) = \text{Suf}(v')$  devido à proposição 2.1. Nos dois casos temos que  $c_\rho \in \text{Suf}(v')$  e, portanto, que  $l_\rho \in \text{Suf}(v' b_{\text{dir}}(\rho)^m) = \text{Suf}(va)$ . Usando a proposição 7.7, temos que  $v \cdot a = v' = w'(b_{\text{dir}}(\rho)^m a^{-1})^{-1} \rho_u^{-1} = (w' \cdot a) \rho_u^{-1} \in \text{Dom}(\rho_u) = [c_\tau]_{\mathcal{R}}$ . Tendo provado que  $v \cdot x = (w' \cdot x) \rho_u^{-1} \in [c_\tau]_{\mathcal{R}}$ , quando  $|x| = 1$ , como o mesmo é trivial quando  $|x| = 0$ , por uma indução primária sobre  $|x|$ , segue a validade para qualquer  $x \in \mathcal{M}'$ . ■

**Corolário 7.18** *O tamanho de uma  $\mathcal{R}$ -classe de  $S'$  é determinado exclusivamente pelo mais longo sufixo de sua  $\mathcal{R}$ -entrada que é um curto de uma produção de  $\Sigma$  (se este sufixo não existir a  $\mathcal{R}$ -classe é trivial).*

No teorema seguinte mostramos que as únicas  $\mathcal{D}$ -classes regulares são aquelas em que há uma  $\mathcal{D}$ -entrada que é curto de uma produção de  $\Sigma$ ; mostramos quais são as  $\mathcal{D}$ -entradas de uma  $\mathcal{D}$ -classe e qual a cardinalidade de suas  $\mathcal{H}$ -classes.

**Teorema 7.19** *Uma  $\mathcal{D}$ -classe regular de  $S'$  tem por únicas  $\mathcal{D}$ -entradas o curto de uma produção de  $\Sigma$  e os das produções de  $\Sigma$  conjugadas à mesma, sendo que todo curto de alguma produção de  $\Sigma$  é  $\mathcal{D}$ -entrada de alguma  $\mathcal{D}$ -classe regular.*

*Demonstração.*

Seja  $\tau \in \Sigma$ . Então  $c_\tau$  é uma  $\mathcal{D}$ -entrada devido ao corolário 7.15.

Seja  $\tau \in \Sigma$ . Vamos mostrar que  $[c_\tau]_{\mathcal{D}}$  é regular. Usando a proposição 3.11, temos que  $b_{\text{dir}}(\tau)$  é sufixo de  $c_\tau$ . Usando o corolário 2.15, temos que  $c_\tau \in \text{Suf}(b_{\text{dir}}(\tau)^*)$ . Seja  $k \in \mathbb{N}$  mínimo tal que  $c_\tau \in \text{Suf}(b_{\text{dir}}(\tau)^{km})$  e seja  $x = b_{\text{dir}}(\tau)^{km} c_\tau^{-1}$ . Temos que  $b_{\text{dir}}(\tau)^m \notin \text{Pref}(x)$ , pois, caso contrário, teríamos que  $c_\tau \in \text{Suf}(b_{\text{dir}}(\tau)^{-m} x c_\tau) = \text{Suf}(b_{\text{dir}}(\tau)^{(k-1)m})$ , contradizendo com a minimalidade de  $k$ . Como  $b_{\text{dir}}(\tau)^m, x \in \text{Pref}(b_{\text{dir}}(\tau)^{km})$ , usando a proposição 2.1, temos que  $x \in \text{Pref}(b_{\text{dir}}(\tau)^m) \subseteq \text{Suf}(l_\tau)$  e que  $x \in \mathcal{M}'$  devido à proposição 7.5. Temos que  $c_\tau \Rightarrow_{\Sigma}^k c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^{km} = c_\tau x c_\tau$  e  $c_\tau x c_\tau \in [c_\tau]$  devido ao fato de que  $\Rightarrow_{\Sigma}^k \subseteq \Rightarrow_{\Sigma}^* \subseteq \vdash_{\Sigma}^* = \sim_{\Sigma} = \sim_{\pi}$  devido à proposição 6.2 e ao

Teorema da Equivalência. Assim temos que  $c_\tau \cdot x \cdot c_\tau = \text{rep}(c_\tau x c_\tau) = c_\tau$ . Como  $c_\tau$  é regular, usando o lema 7.2 (lema 7.2), temos que  $[c_\tau]_{\mathcal{D}}$  é regular.

A este ponto já temos uma demonstração para a segunda parte da tese. Nos próximos parágrafos, demonstraremos a primeira parte.

Seja  $w$  uma  $\mathcal{D}$ -entrada de uma  $\mathcal{D}$ -classe regular. Vamos provar que  $w$  é curto de alguma produção de  $\Sigma$ . Suponha que não exista sufixo de  $w$  que seja curto de nenhuma produção de  $\Sigma$ . Neste caso, temos que  $[w]_{\mathcal{R}}$  é trivial devido ao teorema 7.16 e  $w$  é idempotente pois toda  $\mathcal{R}$ -classe regular tem ao menos um idempotente, como nos garante o lema 7.2 (lema 7.2). Assim  $w \cdot w = w$ . Seja  $a$  a primeira letra de  $w$ . Temos que  $a, a^{-1}w \in \mathcal{M}'$  devido à proposição 7.4. Assim temos que  $w = w \cdot w = w \cdot a \cdot a^{-1}w \leq_{\mathcal{R}} w \cdot a \leq_{\mathcal{R}} w$  e, portanto,  $w \cdot a \mathcal{R} w$ . Como  $[w]_{\mathcal{R}}$  é trivial, temos que  $w \cdot a = w \neq wa$ . Usando a proposição 7.7, temos que existe  $\sigma \in \Sigma$  tal que  $l_\sigma \in \text{Suf}(wa)$ . Assim temos que  $l_\sigma a^{-1} \in \text{Suf}(waa^{-1}) \cap \text{Pref}(l_\sigma) = \text{Suf}(w) \cap \text{Pref}(l_\sigma)$ . Como  $w$  é uma  $\mathcal{R}$ -entrada, pelo ítem 1 do teorema 7.14, temos que  $|c_\sigma| \leq |l_\sigma| - 1 = |l_\sigma a^{-1}| \leq |\max(\text{Suf}(w) \cap \text{Pref}(l_\sigma))| = |w \rightleftharpoons l_\sigma| \leq |c_\sigma|$  e, portanto, que  $c_\sigma = w \rightleftharpoons l_\sigma$  já que  $c_\sigma$  e  $w \rightleftharpoons l_\sigma$  são prefixos de  $l_\sigma$  de mesmo comprimento. Assim temos que  $c_\sigma = w \rightleftharpoons l_\sigma \in \text{Suf}(w)$ , contradizendo a própria hipótese de absurdo. Seja  $\tau \in \Sigma$  tal que  $c_\tau$  é o mais comprido sufixo de  $w$ . Seja  $u \in \text{Pref}(w)$  tal que  $w = uc_\tau$ . Como  $w$  é regular, temos que existe  $x \in \mathcal{M}'$  tal que  $w = w \cdot x \cdot w$ . Usando o lema 7.17, temos que  $c_\tau \cdot (x \cdot w) = u^{-1}(w \cdot (x \cdot w)) = u^{-1}w = c_\tau$ . Assim temos que  $w = u \cdot c_\tau \leq_{\mathcal{L}} c_\tau = c_\tau \cdot x \cdot w \leq_{\mathcal{L}} w$ , e, portanto, temos que  $w \mathcal{L} c_\tau$ . Como  $w$  é uma  $\mathcal{L}$ -entrada, e como  $c_\tau \in \text{Suf}(w)$ , usando o dual da proposição 7.9, temos que  $w = c_\tau$ .

Sejam  $\tau, \rho \in \Sigma$  tais que  $c_\tau \mathcal{D} c_\rho$ . Vamos mostrar que  $\tau$  e  $\rho$  são produções conjugadas. Como  $c_\tau \mathcal{D} c_\rho$ , temos que existe  $x \in \mathcal{M}'$  tal que  $c_\tau \mathcal{R} x \mathcal{L} c_\rho$ . Naturalmente  $c_\tau$  é a  $\mathcal{R}$ -entrada de sua  $\mathcal{R}$ -classe e  $c_\rho$  é a  $\mathcal{L}$ -entrada de sua  $\mathcal{L}$ -classe, como já mostramos anteriormente. Usando o teorema 7.11 e seu dual, temos que existem  $u, v \in \mathcal{M}'$  tais que  $x = c_\tau v = uc_\rho$ . Sem perda de generalidade, podemos supor que  $\text{base}(\rho) \geq \text{base}(\tau)$ , já que o outro caso é perfeitamente dual. Suponha o caso em que  $v = 1$ . Temos então que  $c_\rho \in \text{Fat}(c_\tau)$ . Usando o ítem 3 da proposição 5.1 e o fato de que  $\text{base}(\rho) \geq \text{base}(\tau)$ , temos que  $\rho \leq_r \tau$ . Como  $\rho, \tau \in \Sigma = \text{irred}(\Sigma')$ , temos que  $\rho = \tau$  e, certamente, são produções conjugadas. Suponhamos agora o caso em que  $v \neq 1$ . Assim  $c_\tau \neq c_\tau v = x \mathcal{R} c_\tau$ . Usando a proposição 7.13, temos que existe  $\sigma \in \Sigma$  tal que  $|c_\tau v \rightleftharpoons l_\sigma| \geq |c_\sigma|$  e  $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\tau)$  ou  $\sigma = \tau$ . Suponha, por absurdo, que  $c_\rho \notin \text{Suf}(c_\tau v \rightleftharpoons l_\sigma)$ . Como  $c_\tau v \rightleftharpoons l_\sigma, c_\rho \in \text{Suf}(c_\tau v)$ ,

usando a proposição 2.1, temos que  $c_\tau v \rightleftharpoons l_\sigma \in \text{Suf}(c_\rho)$ . Assim temos que  $c_\tau v \rightleftharpoons l_\sigma \in \text{Suf}(c_\rho) \cap \text{Pref}(l_\sigma)$  e que  $|c_\rho \rightleftharpoons l_\sigma| = |\max(\text{Suf}(c_\rho) \cap \text{Pref}(l_\sigma))| \geq |c_\tau v \rightleftharpoons l_\sigma| > |c_\sigma|$ , contradizendo com a proposição 5.4. Assim sendo, temos que  $c_\rho \in \text{Suf}(c_\tau v \rightleftharpoons l_\sigma)$ . Usando a proposição 2.22 e a proposição 5.3, temos que  $\text{base}(\rho) = \text{per}(c_\rho) \leq \text{per}(c_\tau v \rightleftharpoons l_\sigma) = \text{base}(\sigma) \leq \text{base}(\tau) \leq \text{base}(\rho)$ . Desta maneira temos que  $\text{base}(\rho) = \text{base}(\sigma) = \text{base}(\tau)$  e como ou acontece que  $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\tau)$  ou acontece que  $\sigma = \tau$ , temos que  $\sigma = \tau$ . Usando a proposição 3.11, temos que  $\text{b}_{\text{dir}}(\rho) \in \text{Suf}(c_\rho) \subseteq \text{Suf}(c_\tau v \rightleftharpoons l_\sigma) \subseteq \text{Fat}(l_\sigma) = \text{Fat}(l_\tau)$ . Como  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau)$  é período de  $l_\tau$  e como  $|\text{b}_{\text{dir}}(\rho)| = |\text{b}_{\text{dir}}(\tau)|$ , segue então que  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau)$  e  $\text{b}_{\text{dir}}(\rho)$  são conjugadas devido à proposição 2.12 e, por definição, temos que  $\rho$  e  $\tau$  são conjugadas.

Sejam  $\tau, \rho$  duas produções conjugadas. Vamos mostrar que  $c_\tau \mathcal{D} c_\rho$ . Primeiro vamos mostrar que  $c_\rho \in \text{Fat}(l_\tau)$ . Sejam  $u, v \in A^*$  tais que  $\text{b}_{\text{dir}}(\tau) = uv$  e  $\text{b}_{\text{dir}}(\rho) = vu$  e seja  $k = \lceil |c_\rho| / \text{base}(\rho) \rceil$ . Como  $\text{b}_{\text{dir}}(\rho)$  não somente é período mas também sufixo de  $c_\rho$  devido à proposição 3.11, usando o corolário 2.15, temos que  $c_\rho \in \text{Suf}(\text{b}_{\text{dir}}(\rho)^k) = \text{Suf}((vu)^k)$  e, portanto, que  $c_\rho v \in \text{Suf}(v(uv)^k) \subset \text{Suf}((uv)^*) = \text{Suf}(\text{b}_{\text{dir}}(\tau)^*)$ . Como pelo corolário 2.15 temos que  $l_\tau \in \text{Suf}(\text{b}_{\text{dir}}(\tau)^*)$ , usando a proposição 2.1, temos dois casos possíveis: ou  $c_\rho v \in \text{Suf}(l_\tau)$  e já temos que  $c_\rho \in \text{Fat}(l_\tau)$ , ou então temos que  $l_\tau = c_\tau \text{b}_{\text{dir}}(\tau)^m \in \text{Suf}(c_\rho v)$ . Admitamos este último caso agora. Como  $|v| \leq |\text{b}_{\text{dir}}(\tau)| \leq |\text{b}_{\text{dir}}(\tau)^m|$ , usando a proposição 2.1, temos que  $c_\tau \in \text{Fat}(c_\rho)$  e que  $\tau \leq_r \rho$  devido à proposição 3.4. Como  $\rho, \tau \in \Sigma = \text{irred}(\Sigma')$ , temos que  $\tau = \rho$  e, portanto  $c_\rho = c_\tau \in \text{Fat}(l_\tau)$ . Assim temos que  $c_\rho \in \text{Fat}(l_\tau)$  nos dois casos possíveis. Sejam  $x, y \in A^*$  tais que  $l_\tau = xc_\rho y$ . Usando a proposição 7.5, temos que  $x, c_\rho, y \in \mathcal{M}'$ . Como  $c_\tau \sim_\pi l_\tau$  devido ao Teorema da Equivalência, temos que  $x \cdot c_\rho \cdot y = \text{rep}(xc_\rho y) = \text{rep}(l_\tau) = c_\tau$  e, portanto, temos que  $c_\tau \leq_{\mathcal{J}} c_\rho$ . Analogamente temos que  $c_\rho \leq_{\mathcal{J}} c_\tau$  e, usando a proposição 7.3, temos que  $c_\rho \mathcal{D} c_\tau$ .

Neste ponto, completamos a demonstração. ■

O lema que se segue leva a dois corolários que descrevem as  $\mathcal{D}$ -classes irregulares, bem como mostra que suas  $\mathcal{H}$ -classes são triviais.

**Lema 7.20** *Seja  $w$  uma  $\mathcal{D}$ -entrada de uma  $\mathcal{D}$ -classe irregular de  $S'$ . Seja  $w' \in [w]_{\mathcal{L}}$ . Então  $w'$  é uma  $\mathcal{R}$ -entrada.*

*Demonstração.*

Como  $w$  é  $\mathcal{D}$ -entrada, por definição é também uma  $\mathcal{L}$ -entrada e, usando o dual do teorema 7.11, temos que existe  $x \in A^*$  tal que  $w' = xw$ . Suponha, por absurdo, que  $xw$  não seja  $\mathcal{R}$ -entrada. Como por definição temos que  $w$  é também uma  $\mathcal{R}$ -entrada, usando o item 1 do teorema 7.14, temos que  $ux \notin R$  mas que  $w \in R$ . Assim temos existe  $\tau \in \Sigma$  tal que  $|xw \Rightarrow l_\tau| > |c_\tau| \geq |w \Rightarrow l_\tau|$ . Como  $w \Rightarrow l_\tau$  é a palavra mais comprida de  $\text{Suf}(w) \cap \text{Pref}(l_\tau)$  temos que  $xw \Rightarrow l_\tau \notin \text{Suf}(w) \cap \text{Pref}(l_\tau)$ . Como  $xw \Rightarrow l_\tau \in \text{Pref}(l_\tau)$ , temos então que  $xw \Rightarrow l_\tau \notin \text{Suf}(w)$ . Assim, como  $w, xw \Rightarrow l_\tau \in \text{Suf}(xw)$ , temos que  $w \in \text{Suf}(xw \Rightarrow l_\tau) \subseteq \text{Fat}(l_\tau)$ . Observe que  $c_\tau = \text{rep}(l_\tau)$  devido à proposição 7.5 e ao Teorema da Equivalência. Como  $x \in \text{Fat}(l_\tau)$ , pela proposição 7.6, temos que  $c_\tau = \text{rep}(l_\tau) \leq_{\mathcal{J}} w$ . Observemos agora que  $c_\tau, xw \Rightarrow l_\tau \in \text{Pref}(l_\tau)$ . Assim, como  $|xw \Rightarrow l_\tau| > |c_\tau|$ , usando a proposição 2.1, temos que  $c_\tau \in \text{Pref}(xw \Rightarrow l_\tau) \subseteq \text{Fat}(xw)$ . Usando novamente a proposição 7.6, temos que  $xw \leq_{\mathcal{J}} c_\tau$ . Assim  $xw \leq_{\mathcal{J}} c_\tau \leq_{\mathcal{J}} w \mathcal{L} xw$  e  $c_\tau \mathcal{D} w$  devido ao fato de que  $\mathcal{L} \subseteq \mathcal{J}$  e à proposição 7.3. Usando o teorema 7.19, temos que  $[w]_{\mathcal{D}} = [c_\tau]_{\mathcal{D}}$  é regular, o que é contradição. Assim  $xw = w'$  é  $\mathcal{R}$ -entrada. ■

**Corolário 7.21** *Uma  $\mathcal{D}$ -classe irregular de  $S'$  têm uma única  $\mathcal{D}$ -entrada, que por sua vez é fator de todos os elementos da  $\mathcal{D}$ -classe.*

*Demonstração.*

Seja  $w$  uma  $\mathcal{D}$ -entrada de uma  $\mathcal{D}$ -classe irregular e seja  $w'$  um elemento desta  $\mathcal{D}$ -classe. Como  $w' \mathcal{D} w$ , temos que existe  $z \in [w]_{\mathcal{L}} \cap [w']_{\mathcal{R}}$ . Usando o lema 7.20, temos que  $z$  é uma  $\mathcal{R}$ -entrada. Como  $w$  é  $\mathcal{D}$ -entrada, por definição é também uma  $\mathcal{L}$ -entrada e, usando o dual do teorema 7.11, temos que existe  $x \in A^*$  tal que  $z = xw$ . Como  $w' \mathcal{R} z$ , usando o teorema 7.11, temos que existe  $y \in \mathcal{M}'$  tal que  $w' = zy = xwy$  e temos que  $w \in \text{Fat}(w')$ . Assim, dada  $w''$  uma segunda  $\mathcal{D}$ -entrada de  $[w]_{\mathcal{D}}$ , teremos que  $\text{Fat}(w) \subseteq \text{Fat}(w'') \subseteq \text{Fat}(w)$  e  $w'' = w$ . ■

**Corolário 7.22** *As  $\mathcal{H}$ -classes irregulares de  $S'$  são triviais.*

*Demonstração.*

Seja  $w$  uma  $\mathcal{D}$ -entrada de uma  $\mathcal{D}$ -classe irregular qualquer. Como todas as  $\mathcal{H}$ -classes de uma mesma  $\mathcal{D}$ -classes têm a mesma cardinalidade

devido a uma aplicação do Lema de Green, é suficiente mostrarmos que a  $\mathcal{H}$ -classe de  $w$  é trivial. Tome  $w' \in [w]_{\mathcal{H}}$  qualquer. Como  $\mathcal{H} = \mathcal{R} \cap \mathcal{L}$ , temos que  $w' \mathcal{L} w$  e que  $w' \mathcal{R} w$ . Usando o lema 7.20, temos que  $w'$  é uma  $\mathcal{R}$ -entrada de sua  $\mathcal{R}$ -classe. Como  $w' \mathcal{R} w$  e ambos são  $\mathcal{R}$ -entradas, temos que  $w' = w$  por decorrência do teorema 7.11. ■

**Teorema 7.23** *As  $\mathcal{H}$ -classes regulares de  $S'$  têm ordem  $m$  e os subgrupos maximais de  $S'$  são todos cíclicos de ordem  $m$ .*

*Demonstração.*

Seja  $D$  uma dada  $\mathcal{D}$ -classe regular qualquer. Usando o teorema 7.19, seja  $\tau \in \Sigma$  tal que  $c_{\tau}$  é uma  $\mathcal{D}$ -entrada de  $D$ . Seja  $H = \{c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^k, \text{ para } k = 0, 1, 2, \dots, m-1\}$ .

Vamos mostrar que  $H \subset [c_{\tau}]_{\mathcal{H}}$ . Seja  $k \in \{0, 1, \dots, m-1\}$ . Observe que  $c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^k$  é um prefixo próprio de  $c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^m = l_{\tau}$ . Usando a proposição 7.5, temos que  $c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^k \in \mathcal{M}'$ . Como  $c_{\tau} = \text{rep}(l_{\tau})$  devido ao Teorema da Equivalência, como  $\text{Pref}(c_{\tau}) \subseteq \text{Pref}(c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^k) \subseteq \text{Pref}(l_{\tau})$ , temos que  $c_{\tau} = \text{rep}(l_{\tau}) \leq_{\mathcal{R}} c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^k \leq_{\mathcal{R}} c_{\tau}$  devido à proposição 7.6. Assim  $c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^k \mathcal{R} c_{\tau}$ . Observe também que  $b_{\text{dir}}(\tau)^{m-k}$  é período de  $l_{\tau}$  devido ao teorema 2.21 e que  $b_{\text{dir}}(\tau)^{m-k} \in \text{Suf}(b_{\text{dir}}(\tau)^m) \subseteq \text{Suf}(l_{\tau})$ . Usando a proposição 2.14, temos que  $c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^k = l_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^{-(m-k)} \in \text{Suf}(l_{\tau})$ . Como  $c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^k, c_{\tau} \in \text{Suf}(l_{\tau})$ , usando a proposição 2.1, decorre que  $\text{Suf}(c_{\tau}) \subseteq \text{Suf}(c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^k) \subseteq \text{Suf}(l_{\tau})$ . Usando a proposição 7.6, temos que  $c_{\tau} = \text{rep}(l_{\tau}) \leq_{\mathcal{L}} c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^k \leq_{\mathcal{L}} c_{\tau}$  devido à proposição 7.6. Assim  $c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^k \mathcal{L} c_{\tau}$ . Isto mostra que  $H \subseteq [c_{\tau}]_{\mathcal{R}} \cap [c_{\tau}]_{\mathcal{L}} = [c_{\tau}]_{\mathcal{H}}$ .

Vamos mostrar que  $[c_{\tau}]_{\mathcal{H}} \subseteq H$ . Naturalmente  $c_{\tau} \in [c_{\tau}]_{\mathcal{H}}$  e  $c_{\tau} \in H$ . Se não existir outro elemento em  $[c_{\tau}]_{\mathcal{H}}$  a demonstração já estará concluída. Tomemos então  $w \in [c_{\tau}]_{\mathcal{H}} = [c_{\tau}]_{\mathcal{R}} \cap [c_{\tau}]_{\mathcal{L}}$  um elemento diferente de  $c_{\tau}$ . Como  $c_{\tau}$  é uma  $\mathcal{R}$ -entrada e uma  $\mathcal{L}$ -entrada, usando o teorema 7.11 e seu dual, temos que existem  $x, y \in A^+$  tais que  $w = xc_{\tau} = c_{\tau}y$ . Usando a proposição 7.13, temos que existem  $\sigma, \tau' \in \Sigma$  tais que  $|w \Rightarrow l_{\sigma}| > |c_{\sigma}|$ , que  $c_{\tau'}$  é o mais longo sufixo de  $c_{\tau}$  que é curto de alguma produção de  $\Sigma$  e que  $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\tau')$  ou que  $\sigma = \tau'$ . Assim,  $c_{\tau'} = c_{\tau}$  e  $\text{base}(\tau') = \text{per}(c_{\tau'}) = \text{per}(c_{\tau}) = \text{base}(\tau)$ . Temos também que  $b_{\text{dir}}(\tau'), b_{\text{dir}}(\tau) \in \text{Suf}(c_{\tau}) = \text{Suf}(c_{\tau'})$  devido à proposição 3.11 e que  $b_{\text{dir}}(\tau') = b_{\text{dir}}(\tau)$  pois são sufixos de  $c_{\tau}$  de mesmo comprimento. Logo, temos que  $c_{\tau'} = c_{\tau}$ , que  $l_{\tau'} = c_{\tau'} b_{\text{dir}}(\tau')^m = c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^m = l_{\tau}$  e, portanto, que  $\tau' = \tau$ . Também temos que  $|w \Rightarrow l_{\sigma}| =$

$|xc_{\tau} \Rightarrow l_{\sigma}| > |c_{\sigma}| \geq |c_{\tau} \Rightarrow l_{\sigma}|$  devido à proposição 5.4. Como  $c_{\tau} \Rightarrow l_{\sigma}$  é a palavra mais longa em  $\text{Suf}(c_{\tau}) \cap \text{Pref}(l_{\sigma})$ , temos que  $w \Rightarrow l_{\sigma} \notin \text{Suf}(c_{\tau}) \cap \text{Pref}(l_{\sigma})$ . Como  $w \Rightarrow l_{\sigma} \in \text{Pref}(l_{\sigma})$ , então  $w \Rightarrow l_{\sigma} \notin \text{Suf}(c_{\tau})$ . Como  $w \Rightarrow l_{\sigma}, c_{\tau} \in \text{Suf}(w)$ , temos então que  $c_{\tau} \in \text{Suf}(w \Rightarrow l_{\sigma}) \subseteq \text{Fat}(l_{\sigma})$ . Assim temos que  $\text{base}(\tau') = \text{base}(\tau) \leq \text{base}(\sigma)$  devido ao ítem 4 da proposição 5.1. Como já vimos que ou  $\text{base}(\sigma) < \text{base}(\tau')$  ou então que  $\sigma = \tau'$ , temos que  $\sigma = \tau' = \tau$  e, portanto, como conseqüência ainda da proposição 7.13, temos que  $\text{Pref}(c_{\tau}) \subset \text{Pref}(w) \subset \text{Pref}(c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^m) = \text{Pref}(l_{\tau})$ . Assim  $b_{\text{dir}}(\tau)$  é período de  $w$  devido à proposição 2.22. Como  $w = c_{\tau}y$  e  $c_{\tau}$  é sufixo de  $w$ , usando a proposição 2.14, temos que  $y$  também é período de  $w$ . Como  $|w| = |c_{\tau}| + |y| \geq \text{per}(c_{\tau}) + |y| = |b_{\text{dir}}(\tau)| + |y|$ , como  $b_{\text{dir}}(\tau)$  é primitiva devido à proposição 3.27, usando o teorema 2.21, temos que  $y$  é uma potência de algum conjugado de  $b_{\text{dir}}(\tau)$ . Seja  $k \in \mathbb{N}$  tal que  $|y| = k|b_{\text{dir}}(\tau)|$ . Como  $\text{Pref}(w) = \text{Pref}(c_{\tau}y) \subset \text{Pref}(c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^m)$  e como  $w \neq c_{\tau}$ , temos que  $y \in \text{Pref}(b_{\text{dir}}(\tau)^m)$ , que  $k \in \{1, 2, \dots, m-1\}$  e que  $y = b_{\text{dir}}(\tau)^k$ . Assim temos que  $w = c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^k \in H$  e, portanto, que  $[c_{\tau}]_{\mathcal{H}} \subseteq H$ .

Neste ponto, temos que  $[c_{\tau}]_{\mathcal{H}} = H$  e que toda  $\mathcal{H}$ -classe de  $D$  tem tamanho  $|H| = m$  devido a uma aplicação do Lema de Green.

Vamos mostrar que existe  $c_{\tau}x$  um idempotente da  $\mathcal{R}$ -classe de  $c_{\tau}$  tal que  $c_{\tau} \cdot x \cdot c_{\tau} = c_{\tau}$ . Como  $c_{\tau}$  é regular, seja  $x' \in \mathcal{M}'$  tal que  $c_{\tau} \cdot x' \cdot c_{\tau} = c_{\tau}$ . Assim  $c_{\tau} = c_{\tau} \cdot x' \cdot c_{\tau} \leq_{\mathcal{R}} c_{\tau} \cdot x' \leq_{\mathcal{R}} c_{\tau}$  e  $c_{\tau} \cdot x' \mathcal{L} c_{\tau}$ . Usando o teorema 7.11, temos que existe  $x \in A^*$  tal que  $c_{\tau} \cdot x' = c_{\tau}x$ . Usando a proposição 7.4, temos que  $x \in \mathcal{M}'$ . Assim temos que  $c_{\tau} \cdot x \cdot c_{\tau} = c_{\tau}x \cdot c_{\tau} = (c_{\tau} \cdot x') \cdot c_{\tau} = c_{\tau}$  e que  $c_{\tau}x \cdot c_{\tau}x = c_{\tau} \cdot x \cdot c_{\tau} \cdot x = c_{\tau} \cdot x = c_{\tau}x$  e  $c_{\tau}x$  é um idempotente da  $\mathcal{R}$ -classe de  $c_{\tau}$ .

Vamos mostrar que  $[c_{\tau}x]_{\mathcal{H}}$  é um subgrupo maximal cíclico de ordem  $m$ . Que  $[c_{\tau}x]_{\mathcal{H}}$  seja um subgrupo maximal isto é bem conhecido na teoria de semigrupos como já vimos pois  $[c_{\tau}x]_{\mathcal{H}}$  tem um idempotente. Já sabemos que tem ordem  $m$  pois já mostramos que toda  $\mathcal{H}$ -classe de  $D$  tem ordem  $m$ . Usando o Lema de Green, temos que a função definida por  $u\rho_x = u \cdot x$  induz uma bijeção entre  $[c_{\tau}]_{\mathcal{H}} = H$  e  $[c_{\tau}x]_{\mathcal{H}}$ . Mostraremos, a partir de agora, que  $y = c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau) \rho_x$  é um gerador do subgrupo em questão. Seja  $y' \in [c_{\tau}x]_{\mathcal{H}}$  e seja  $x' = c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^k$ , para algum  $k \in \{0, 1, \dots, m-1\}$  tal que  $y' = x' \rho_x$ . Devido à proposição 3.11 e sua dual, temos que  $b_{\text{dir}}(\tau) \in \text{Suf}(c_{\tau})$  e que  $b_{\text{esq}}(\tau) \in \text{Pref}(c_{\tau})$ . Assim temos que  $c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^{-1} b_{\text{dir}}(\tau)^1 1 = 1 b_{\text{esq}}(\tau)^1 b_{\text{esq}}(\tau)^{-1} c_{\tau}$  e, usando a proposição 2.25, temos também que  $c_{\tau} b_{\text{dir}}(\tau)^{-1} b_{\text{dir}}(\tau)^2 1 = 1 b_{\text{esq}}(\tau)^2 b_{\text{esq}}(\tau)^{-1} c_{\tau}$ . Simplifican-

do, temos que  $c_\tau b_{\text{dir}}(\tau) = b_{\text{esq}}(\tau)c_\tau$ . Seja  $y'' = y \cdot y' = (c_\tau b_{\text{dir}}(\tau) \cdot x) \cdot (c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^k \cdot x) = \text{rep}(c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)x c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^k x)$ . Como  $c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)x c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^k x = b_{\text{esq}}(\tau) c_\tau x c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^k x \sim_\pi b_{\text{esq}}(\tau) \text{rep}(c_\tau x c_\tau) b_{\text{dir}}(\tau)^k x$  que por sua vez é igual a  $b_{\text{esq}}(\tau)(c_\tau \cdot x \cdot c_\tau) b_{\text{dir}}(\tau)^k x = b_{\text{esq}}(\tau) c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^k x = c_\tau b_{\text{dir}}(\tau) b_{\text{dir}}(\tau)^k x = c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^{k+1} x$ , então  $y'' = \text{rep}(c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)x c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^k x) = \text{rep}(c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^{k+1} x)$ . Quando  $k + 1 < m$ , temos que  $c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^{k+1} \in \mathcal{M}'$  e, portanto, que  $y'' = \text{rep}(c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^{k+1} x) = c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^{k+1} \cdot x = c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^{k+1} \rho_x$ . Quando  $k + 1 = m$ , temos que  $y'' = \text{rep}(c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^{k+1} x) = \text{rep}(c_\tau x) = c_\tau \cdot x$  pois temos que  $c_\tau \sim_\pi l_\tau = c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^m$  devido ao Teorema da Equivalência. Isto mostra que  $c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^i \rho_x \cdot y = c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^{i+1} \rho_x$  para  $i \in \{0, 1, \dots, m - 2\}$  e que  $c_\tau b_{\text{dir}}(\tau)^{m-1} \rho_x \cdot y = c_\tau \cdot x = c_\tau \rho_x$  devido ao fato de que  $c_\tau = \text{rep}(l_\tau)$ . Portanto  $[c_\tau x]_{\mathcal{H}} = H \rho_x$  é cíclico. ■

## 7.6 A Conjectura de Brzozowski e a Finitude de $\mathcal{J}$ -acima.

O lema e o corolário que se seguem nos dão informações de finitude sobre o semigrupo de Burnside.

**Lema 7.24** *As  $\mathcal{R}$ -classes são finitas e  $\text{Up}_{\mathcal{R}}(w)$  é finito para  $w \in \mathcal{M}'$ .*

*Demonstração.*

Vamos mostrar que para qualquer palavra  $u$  existem finitas expansões  $\epsilon$  sob  $\Sigma$  tais que  $c_\epsilon = u$ . Tome uma expansão  $\epsilon$  tal que  $c_\epsilon = u$ . Seja  $\sigma = \text{exp}(\epsilon)$ . Então  $c_\sigma \in \text{Fat}(u)$  e, como  $\sigma$  é estável devido ao Teorema da Estabilidade, temos que  $l_\sigma = c_\sigma b_{\text{dir}}(\sigma)^m$  e como  $b_{\text{dir}}(\sigma) = \text{suf}(c_\sigma, \text{per}(c_\sigma))$  devido à proposição 3.11, temos que  $l_\sigma$  é unicamente determinado por  $c_\sigma$ . Como  $\text{Fat}(u)$  é finito, então existem finitas expansões possíveis a partir de  $u$ . Observe que podemos obter melhores limitações sobre estas expansões usando a proposição 6.6, mas também usando o comprimento mínimo do curto de cada produção obtido no lema 5.10.

Vamos mostrar que as  $\mathcal{R}$ -classes são finitas. Usando o teorema 7.11, seja  $u \in \text{Pref}(w)$  a  $\mathcal{R}$ -entrada da sua  $\mathcal{R}$ -classe. Seja  $v$  um elemento qualquer da mesma  $\mathcal{R}$ -classe. Usando os itens 2 e 3 lema 7.10, temos que existe  $y \in \mathcal{M}'$  de menor comprimento tal que  $vy \sim_\pi u$ , existe uma única seqüência de expansões  $s$  tal que  $s : u \Rightarrow vy$  e suas biexpansões são todas empilhadas. Vamos

mostrar que existem finitos elementos  $v$  possíveis. Faremos isto mostrando que existem um número finito de expansões  $s$  possíveis. Uma tal seqüência  $s$  é limitada em seu comprimento, pois, devido à proposição 6.9, temos que suas bases são estritamente decrescentes. Assim temos que  $|s| \leq |u|$ . Também neste caso podemos obter limitações melhores (da ordem do logaritmo de  $|u|$ ) usando o Teorema de Fine & Wilf e a proposição 6.12. Como para cada palavra  $u$  existem finitas expansões possíveis e as possíveis seqüências  $s$  são limitadas em seus comprimentos, as expansões  $s$  possíveis a partir de  $u$  são em número finito e também são finitos os possíveis prefixos dos longos de suas expansões finais. Nos casos em que  $n \geq 5$ , podemos limitar os possíveis expansores das possíveis seqüências  $s$  usando o lema 5.10 e o lema 6.12.

Vamos mostrar que  $\text{Up}_{\mathcal{R}}(w)$  é finito. Faremos uma indução em  $|w|$ . Se  $|w| = 0$ , então  $w = 1$  e  $\text{Up}_{\mathcal{R}}(w) = \{1\}$ , não havendo o que demonstrar. Admita que  $|w| > 0$  e que  $\text{Up}_{\mathcal{R}}(x)$  seja finito sempre que  $|x| < |w|$ . Se  $w$  não for uma  $\mathcal{R}$ -entrada, então seja  $x$  a  $\mathcal{R}$ -entrada de  $[w]_{\mathcal{R}}$ . Usando o teorema 7.11, temos que  $x$  é um prefixo próprio de  $w$ , que  $|x| < |w|$  e, portanto, que  $\text{Up}_{\mathcal{R}}(x)$  é finito por hipótese de indução. Também é imediato verificar que  $\text{Up}_{\mathcal{R}}(w) = \text{Up}_{\mathcal{R}}(x)$ . A partir de agora, suponhamos então que  $w$  seja uma  $\mathcal{R}$ -entrada. Seja  $v \in \text{Up}_{\mathcal{R}}(w)$ . Então  $w \leq_{\mathcal{R}} v$ . Se  $v \mathcal{R} w$ , há certamente finitas possíveis escolhas de  $v$  pois, como já demonstramos, as  $\mathcal{R}$ -classes são finitas. Admita que  $w <_{\mathcal{R}} v$ . Seja  $y \in \mathcal{M}'$  de mínimo comprimento tal que  $v \cdot y \mathcal{R} w$ . Como  $v \mathcal{R} w$ , temos que  $|y| > 0$ . Seja  $a \in A$  a última letra de  $y$  e seja  $y' = ya^{-1}$ . Como  $y' \in \mathcal{M}'$  devido à proposição 7.4 podemos definir  $u = v \cdot y'$ . Então  $u = v \cdot y' \mathcal{R} w$  devido à escolha de  $y$  e ao fato de que  $|y'| < |y|$ , e  $u \cdot a = v \cdot y' \cdot a = v \cdot y \mathcal{R} w$ . Assim,  $u \cdot a$  é uma  $\mathcal{R}$ -entrada de  $[w]_{\mathcal{R}}$  e, pelo teorema 7.11, temos que  $u \cdot a = w$ . Como usando a proposição 7.8 temos que  $w = ua$  e que  $|u| = |w| - 1$ , como  $u = v \cdot y'$  e portanto  $v \in \text{Up}_{\mathcal{R}}(u)$ , temos então que existem finitas possibilidades de escolha para  $v$  pois  $\text{Up}_{\mathcal{R}}(u)$  é finito por hipótese de indução. ■

**Corolário 7.25** *As  $\mathcal{J}$ -classes são finitas e  $\text{Up}_{\mathcal{J}}(w)$  é finito para  $w \in \mathcal{M}'$ .*

*Demonstração.*

Seja  $w' \in \text{Up}_{\mathcal{J}}(w)$ . Sejam  $x, y \in \mathcal{M}'$  tais que  $w = x \cdot w' \cdot y$ . Então temos que  $w' \cdot y \leq_{\mathcal{L}} w$  e, portanto,  $w' \cdot y \in \text{Up}_{\mathcal{L}}(w)$ . Como  $\text{Up}_{\mathcal{L}}(w)$  é finito devido ao dual do lema 7.24, temos que existem finitas possibilidades de escolha para os possíveis valores de  $w' \cdot y$ . Como  $w' \cdot y \leq_{\mathcal{R}} w'$ , temos que

$w' \in \text{Up}_{\mathcal{R}}(w' \cdot y)$ . Como  $\text{Up}_{\mathcal{R}}(w' \cdot y)$  é finito devido ao lema 7.24, temos que existem finitas possibilidades de escolha de  $w'$  para cada uma das finitas e possíveis escolhas de  $w' \cdot y$  já feitas. Assim existem finitas escolhas de  $w'$  e  $\text{Up}_{\mathcal{J}}(w)$  é finito. ■

**Teorema 7.26** *A conjectura de Brzozowski enunciada na introdução é verdadeira para os casos em que  $n \geq 4$  e  $m \geq 1$ .*

*Demonstração.*

Seja  $w' \in A^*$  e seja  $w = \text{rep}(w')$ . Basta observar que o autômato determinístico definido a seguir reconhece a classe de congruência de  $w'$ . Tome como conjunto de estados os elementos de  $\text{Up}_{\mathcal{R}}(w)$  acrescido de um estado morto 0. Tome por estado inicial a palavra vazia e por estado final a palavra  $w$ . Tome como função de transição a seguinte função: para cada letra  $a \in A$ , a função de transição associada a esta letra leva o estado  $v \in \text{Up}_{\mathcal{R}}(w)$  ao estado:  $v \cdot a$ , se  $v \cdot a \in \text{Up}_{\mathcal{R}}(w)$  ou; 0, caso contrário. Este autômato é finito devido ao lema 7.24. Sejam  $v \in A^*$  e  $u \in \text{Up}_{\mathcal{R}}(w)$ . Por indução em  $|v|$ , é fácil mostrar que o estado a que se chega pelo passeio de rótulo  $v$  a partir de  $u$  é o estado:  $u \cdot \text{rep}(v)$ , se  $u \cdot \text{rep}(v) \in \text{Up}_{\mathcal{R}}(w)$  ou; 0, caso contrário. Assim temos que o conjunto das palavras que levam 1 a  $w$  é  $[w] = [w']$ . ■

## Bibliografia

- [1] J. Brzozowski. Open problems about regular languages. In R. V. Book, editor, *Formal Language Theory, Perspectives and Open Problems*, pages 23–47, New York, NY, 1980. Academic Press.
- [2] J. Brzozowski, K. Culik, and A. Gabrielian. Classification of non-counting events. *J. Comp. Syst. Sci.*, 5:41–53, 1971.
- [3] A. de Luca and S. Varricchio. On non-counting regular classes. In M.S.Patersen, editor, *Automata, Languages and Programming*, pages 74–87, Berlin, 1990. Springer-Verlag. Lecture Notes in Computer Science, 443.
- [4] J. A. Green and D. Rees. On semigroups in which  $x^r = x$ . *Proc. Cambridge. Philos. Soc.*, 48:35–40, 1952.
- [5] G. Lallement. *Semigroups and Combinatorial Applications*. John Wiley & Sons, New York, NY, 1979.
- [6] J. McCammond. The solution to the word problem for the relatively free semigroups satisfying  $t^a = t^{a+b}$  with  $a \geq 6$ . *Int. J. of Algebra and Computation*, 1:1–32, 1991.
- [7] J. Siekmann and P. Szabó. A noetherian and confluent rewrite system for idempotent semigroups. *Semigroup Forum*, 25:83–110, 1982.
- [8] I. Simon. Notes on non-counting languages of order 2. manuscript, 1970.
- [9] A. Thue. Über die gegenseitige Lage gleicher Teile gewisser Zeichenreihen. *Norske Vid. Selsk. Skr. I Mat. Nat. Kl.*, 1:1–67, 1912.

- [10] G. Huet and D. C. Oppen. Equations and rewrite rules: a survey. In R. V. Book, editor, *Formal Language Theory, Perspectives and Open Problems*, pages 349–405, New York, NY, 1980. Academic Press.