

Univerzita Karlova v Praze
Matematicko-fyzikální fakulta

BAKALÁŘSKÁ PRÁCE

Jan Hora

Hypotéza Dejeanové

Katedra algebry

Vedoucí bakalářské práce: Mgr. Štěpán Holub Ph.D.

Studijní program: Matematika, obecná matematika

2006

Rád bych tímto poděkoval vedoucímu své bakalářské práce panu Mgr. Štěpánu Holubovi Ph.D. za konzultace, užitečné rady a poskytnutí literatury.

Prohlašuji, že jsem svou bakalářskou práci napsal samostatně a výhradně s použitím citovaných pramenů. Souhlasím se zapůjčováním práce a jejím zveřejňováním.

V Praze dne 1.8.2007

Jan Hora

Obsah

1	Úvod a definice	5
2	Pansiotův přenos	8
3	Binární kódování	12
4	Jádrové opakování	28
5	Vyhýbání se ψ -jádrovému opakování	35
	Literatura	41

Název práce: Hypotéza Dejeanové
Autor: Jan Hora
Katedra (ústav): Katedra algebry
Vedoucí bakalářské práce: Mgr. Štěpán Holub Ph.D.
e-mail vedoucího: Stepan.Holub@mff.cuni.cz

Abstrakt: V předložené práci studujeme platnost hypotézy Dejeanové pro abecedy s nejméně 38 písmeny. Mějme pevně dané $n \geq 38$. Nejprve zkonstruujeme zobrazení φ_n z množiny všech binárních slov do abecedy s n písmeny (budeme ji značit A_n), a ukážeme jaké (dvě) vlastnosti stačí nějakému nekonečnému binárnímu slovu u k tomu, aby $\varphi_n(u)$ splňovalo hypotézu Dejeanové. Dále z čísla n snadno vypočteme číslo m , a vytvoříme zobrazení f z A_m do množiny binárních slov. Ukážeme jaké vlastnosti má mít nekonečné slovo v nad A_m aby $f(v)$ splňovalo podmínky výše uvedeného slova u . Nakonec takové slovo v nad A_m najdeme. Tím práci uzavřeme, neboť $\varphi_n(f(v))$ splňuje hypotézu Dejeanové pro dané n .
Klíčová slova: (kritický, maximální) exponent, práh opakování, Pansiotův přenos, jádrové opakování

Title: Dejean's conjecture
Author: Jan Hora
Department: Department of Algebra
Supervisor: Mgr. Štěpán Holub Ph.D.
Supervisor's e-mail address: Stepan.Holub@mff.cuni.cz

Abstract: In the present work we study the proof of Dejean's conjecture for alphabets with at least 38 letters. Let $n \geq 38$ be an fixed integer. First we will construct the morphism φ_n from set of all binary words to alphabet with n letters (this alphabet will be denoted A_n). We will suppose that word $\varphi_n(u)$ proves the Dejean's conjecture for an infinite binary word u , we will show the sufficient conditions for the word u . From the number n we will easily get number m . We will define the morphism f from A_m to set of binary words. We will find the sufficient conditions of an word v ensuring that $f(v) = u$. Finally we will construct this word v so the word $\varphi(f(v))$ proves the Dejean's conjecture for alphabet with n letters.
Keywords: (critical, maximal) exponent, repetition threshold, Pansiot transduction, kernel repetition

Kapitola 1

Úvod a definice

Obsahem práce je důkaz hypotézy Dejeanové pro abecedu s nejméně 38-mi znaky. Důkaz je převzatý z článku „On the Repetition Threshold for Large Alphabets“ (Arturo Capri). V uvedeném článku jsou některá tvrzení, lemmata a rovnosti ponechána bez důkazu. Úkolem této práce tedy je doplnit chybějící důkazy, případně zřehlednit některé stávající výpočty a části důkazů.

Napřed se budeme věnovat základním definicím.

Každou posloupnost písmen (znaků) z libovolné abecedy budeme nazývat slovo.

Nechť $A = (e_i)$ pro $i = 1, \dots, n$ je slovo ($n \in \mathbb{N}$ nebo $n = \infty$) (konečné nebo nekonečné) nad libovolnou abecedou X . Pak faktorem slova A nazveme každé slovo $B = (e_i)$ pro $i = r, \dots, s$, ($1 \leq r \leq s \leq n$).

Řekneme, že B je předponou (prefixem) slova A jestliže $B = (e_i)$ pro $i = 1, 2, \dots, k$, ($k \leq n$). Množinu všech předpon slova A budeme značit $Pref(A)$.

Řekneme, že C je příponou (postfixem) slova A jestliže $C = (e_i)$ pro $i = k, \dots, n$ ($k \geq 1$). Množinu všech přípon slova A budeme značit $Post(A)$.

Nechť A je konečné slovo nad libovolnou konečnou abecedou. Pak (maximální) exponent slova A (značíme $exp(A)$) definujeme jako podíl délky slova A a délky jeho nejmenší periody.

Nechť A je nekonečné slovo nad konečnou abecedou. Pak kritický exponent slova A definujeme jako supremum maximálních exponentů přes všechny faktory slova A .

Práh opakování na n písmenech definujeme jako infimum množiny všech kritických exponentů přes všechna nekonečná slova nad libovolnou abecedou s n písmeny.

Pro potřeby důkazu si vezmeme abecedu jejíž prvky jsou právě $1, 2, \dots, n$. Tuto abecedu označíme A_n . Dále množinu všech slov nad abecedou A_n budeme značit A_n^* . Množinu všech nekonečných slov nad A_n budeme značit A_n^ω . Slovo nulové délky (tzv. prázdné slovo) nad libovolnou abecedou budeme značit ε . Množinu všech neprázdných slov nad A_n budeme značit A_n^+ .

Uvedli jsme si základní definice a označení. Nyní se podíváme na hlavní tvrzení, které budeme postupně dokazovat.

Hypotéza Dejeanové 1 Pro každé $n \geq 5$ platí, že práh opakování na n písmenech je roven $n/(n-1)$.

Hodí se poznamenat, že odhad $n/(n-1)$ je pro práh opakování nejmenší možný, tj:

Tvrzení 1 Neexistuje nekonečné slovo nad n písmennou abecedou s kritickým exponentem menším než $n/(n-1)$.

Důkaz uvedeného snadného tvrzení byl v původním článku vynechán. Před uvedením důkazu zformulujeme jednoduché Lemma.

Lemma 2 Pro každé n platí, že pokud $A = a_1 \dots a_n$ je slovo délky n nad A_n , a existují $1 \leq i < j \leq n$ tak, že $a_i = a_j$, pak slovo A obsahuje faktor B s exponentem alespoň $n/(n-1)$.

Důkaz 1 Definujme faktor B slova A následovně: $B = a_i a_{i+1} \dots a_j$. Vzhledem k tomu, že $a_i = a_j$ je $a_i \dots a_{j-1}$ periodou slova B délky $(j-i)$. Z toho plyne:

$$\exp(B) \geq (j-i+1)/(j-i) = 1 + 1/(j-i) \geq 1 + 1/(n-1) = n/(n-1).$$

Důkaz 2 Úvodem poznamenejme, že pokud slovo A uvedené v lemmatu je faktorem libovolného nekonečného slova w nad A_n , pak B je faktorem w a kritický exponent w je alespoň $n/(n-1)$.

Mějme dáno libovolné n přirozené. Ukážeme, že každé slovo délky $n+2$ nad A_n již obsahuje faktor s exponentem alespoň $n/(n-1)$.

1. Uvažujme nejprve prvních n písmen slova w , a rozlišme dva případy.

Mezi prvními n písmeny existují dvě písmena stejná.

V takovém případě jsou splněny předpoklady uvedeného lemmatu a tvrzení platí. Můžeme se proto omezit na druhou možnost.

Každá dvě taková písmena jsou různá.

V tomto případě prvních n písmen vyčerpává celou abecedu A_n . (tj. pro $\forall e_i \in A_n \exists j \in \{1, \dots, n\}$ takové, že $e_i = a_j$)

Proto také pro $\forall k \in \{1, 2, \dots, n+2\} \exists j \in \{1, \dots, n\}$ tak, že $a_k = a_j$.

2. Prvních n písmen z w tedy pokrývá celou abecedu A_n . Uvažujme dále $(n+1)$ -ní písmeno. Nutně $\exists j \in \{1, \dots, n\}$ takové, že $a_{n+1} = a_j$. Rozlišme opět dva případy.

$a_1 \neq a_{n+1}$

Potom se ve faktoru $A = a_2 \dots a_{n+1}$ délky n nacházejí dvě stejná písmena, čímž jsou opět splněny předpoklady lemmatu a tvrzení platí.

Stačí proto uvažovat jen druhou možnost.

$a_1 = a_{n+1}$

3. Uvažujme $(n + 2)$ -hé písmeno a rozlišme tři případy.

$$a_1 = a_{n+2}$$

Z předchozího plyne, že $a_1 = a_{n+1}$, tj. $a_{n+1} = a_{n+2}$. Slovo tedy obsahuje faktor exponentu 2.

$2 \geq n/(n-1)$ pro každé n , a dostáváme požadovaný závěr.

$$a_2 = a_{n+2}$$

Slovo obsahuje faktor $B = a_1 \dots a_{n+2}$. Vzhledem k tomu, že $a_1 = a_{n+1}$ a $a_2 = a_{n+2}$ je $a_1 \dots a_n$ periodou slova B .

$\exp(B) \geq (n + 2)/n = 1 + 2/n \geq 1 + 1/(n-1) = n/(n-1)$, tvrzení tedy platí.

$$a_k = a_{n+2} \text{ pro } k \in 3, \dots, n$$

Použitím lemmatu pro $A = a_3 \dots a_{n+2}$ dostáváme důkaz tvrzení.

Není těžké si všimnout, že u každé z výše uvedených diskusí možnosti pokrývají všechna slova délky $n + 2$ nad A_n . Ukázali jsme tedy, že každé slovo délky $n + 2$ nad A_n obsahuje faktor s exponentem $n/(n-1)$ nebo větším. Každé nekonečné slovo w nad A_n nutně obsahuje nějaký faktor délky $n + 2$ a tedy má kritický exponent nejméně $n/(n-1)$.

Kapitola 2

Pansiotův přenos

Ve velké části práce budou hrát velkou roli permutace, proto uvedeme jednoduché označení které budeme dále hojně využívat.

Nechť x je libovolný prvek množiny A_n . Nechť α je libovolná permutace množiny A_n . Potom obraz prvku x podle permutace α označíme $x\alpha$.

Pro popis permutací budeme používat cykly i obraz množiny A_n . Abychom mohli oba způsoby snadno odlišit, budeme psát obrazy množiny A_n do složených závorek a jednotlivá čísla oddělovat čárkami, zatímco cykly budeme psát do kulatých závorek a oddělovat pouze mezerami.

Nyní uvedeme dvě důležité definice a dále vysvětlíme jejich souvislost s hypotézou Dejeanové.

Definice 1 *Nechť $n \geq 2$ je přirozené číslo, a $B = \{0, 1\}$ je binární abeceda. Uvažujme zobrazení $\varphi_n : B^* \rightarrow S_n$ (kde S_n je množinu permutací množiny A_n) definované pomocí následujících cyklů:*

$$\varphi_n(0) = (1\ 2 \dots n - 1), \quad \varphi_n(1) = (1\ 2 \dots n) \quad (2.1)$$

Definice 2 *Nechť $w = (b_i)$, $i \geq 1$ je libovolné slovo nad binární abecedou B . Slovo (a_i) , $i \geq 1$ nad abecedou $A_n = \{1, 2, \dots, n\}$ určené předpisem $a_i = 1(\varphi_n(b_1 b_2 \dots b_i))^{-1}$, $i \geq 1$ budeme značit $\gamma_n(w)$. (Definujeme jak pro konečná, tak pro nekonečná slova w .)*

V důkazu Tvzení 1 jsme ukázali, že pokud nějaké nekonečné slovo w nad A_n má mít kritický exponent roven $n/(n-1)$, pak pro každý jeho faktor $A = (a_{i+1} \dots a_{i+n})$ délky n musí platit:

buď všechna písmena ve faktoru A jsou po dvou různá

nebo prvních $n-1$ písmen faktoru A je po dvou různých a $a_{i+1} = a_{i+n}$.

Vztah mezi hypotézou Dejeanové a permutací φ_n je v tom, že pro každé nekonečné binární slovo w splňuje slovo $\gamma_n(w)$ výše uvedenou podmínku.

Vezměme si libovolný faktor $B = b_1 \dots b_n$ slova w a ukažme, že $a_1 \dots a_n = \gamma_n(B)$ splňuje právě jednu ze zmíněných možností.

Jestliže jsou všechna písmena slova $\gamma_n(B)$ navzájem různá, pak nastává první možnost. Předpokládejme tedy, že $a_i = a_j$ pro nějaké $1 \leq i < j \leq n$. Podle Definice 2 máme:

$$\begin{aligned} a_i &= 1(\varphi_n(b_1 b_2 \dots b_i))^{-1} \\ a_j &= 1(\varphi_n(b_1 b_2 \dots b_j))^{-1} = 1(\varphi_n(b_{i+1} \dots b_j))^{-1}(\varphi_n(b_1 b_2 \dots b_i))^{-1}. \end{aligned}$$

Jelikož $a_i = a_j$, tak číslo 1 musí být pevným bodem permutace

$$(\varphi_n(b_{i+1} \dots b_j))^{-1}.$$

Nyní odvodíme jednu důležitou nerovnost, a tu použijeme k důkazu toho, že $i = 1$ a $j = n$.

Z definice φ_n je vidět, že pro libovolné $x \in \{0, 1\}$ a libovolné $2 \leq s \leq n$ platí:

$$1(\varphi_n(x))^{-1} \geq n - 1.$$

$$s(\varphi_n(x))^{-1} \geq s - 1.$$

Z těchto dvou vzorců snadno odvodíme, že pro každé $k < n$ a každé binární slovo u délky k platí:

$$1(\varphi_n(u))^{-1} \geq n - k.$$

Jak jsme již ukázali, tak 1 je pevným bodem permutace $(\varphi_n(b_{i+1} \dots b_j))^{-1}$. Použitím získané nerovnosti dostáváme:

$$1 = 1(\varphi_n(b_{i+1} \dots b_j))^{-1} \geq n - (j - i) = (n + i) - j \geq 1.$$

Vidíme tedy, že $n + i = 1 + j$. To ale znamená, že $j = n$ a $i = 1$. Tím pádem $a_1 = a_n$ a proto nastává druhá možnost.

Tím jsme tedy ukázali vztah mezi slovem w dokazujícím hypotézu Dejeanové, a slovem $\gamma_n(w)$. Dále uvedeme jedno snadné pozorování.

Z definice zobrazení φ_n snadno plyne: jestliže $1 \leq i \leq n - 2$, potom máme:

$$i\varphi_n(0) = i\varphi_n(1) = i + 1.$$

Lehce se odvodí, že když $u \in B^*$ a $i \leq n - |u| - 1$, potom

$$i\varphi_n(u) = i + |u|. \tag{2.2}$$

Dosud jsme se zabývaly faktory slova $\gamma_n(w)$ jejich délka je pouze n . Slovo $\gamma_n(w)$ však obsahuje i faktory jiné délky. Nyní na ně zaměříme pozornost a budeme se zabývat dalšími podmínkami pro platnost hypotézy. Nejprve uveďme jedno značení.

Ať $1 \leq k < n$. Říkáme, že slovo $u \in B^+$ je k -stabilizující (řádu n), pokud $1, 2, \dots, k$ jsou pevné body zobrazení $\varphi_n(u)$. Množinu všech k -stabilizujících slov řádu n budeme značit

$Stab_n(k)$. Je snadno vidět, že $Stab_n(n-1) = \text{Ker}\varphi_n$.

Následující lemma ukazuje vztah mezi výskyty k -stabilizujících slov v nějakém nekonečném binárním slově w a opakováním stejného faktoru délky k v $\gamma_n(w)$.

Lemma 3 *Nechť $w = (b_i)$, $i \geq 1$ je nekonečné slovo nad abecedou B a množina $\gamma_n(w) = (a_i)$, $i \geq 1$. Pro čísla $1 \leq i < j$, $1 \leq k \leq n-1$ máme:*

$$a_i a_{i+1} \dots a_{i+k-1} = a_j a_{j+1} \dots a_{j+k-1}$$

právě tehdy když $b_{i+k} b_{i+k+1} \dots b_{j+k-1}$ je k -stabilizující.

Důkaz 3 *Pro $0 \leq s \leq k-1$, ze vzorců (2.1) a (2.2) dostáváme:*

$$\begin{aligned} a_{j+s} \varphi_n(b_1 \dots b_{j+k-1}) &= 1(\varphi_n(b_1 \dots b_{j+s-1}))^{-1} \varphi_n(b_1 \dots b_{j+k-1}) \\ &= 1 \varphi_n(b_{j+s+1} \dots b_{j+k-1}) = k-s. \\ a_{i+s} \varphi_n(b_1 \dots b_{j+k-1}) &= 1(\varphi_n(b_1 \dots b_{i+s}))^{-1} \varphi_n(b_1 \dots b_{j+k-1}) \\ &= 1 \varphi_n(b_{i+s+1} \dots b_{i+k-1}) \varphi_n(b_{i+k} \dots b_{j+k-1}) \\ &= (k-s) \varphi_n(b_{i+k} \dots b_{j+k-1}). \end{aligned}$$

Tedy $a_{i+s} = a_{j+s}$ právě tehdy když $k-s$ je pevným bodem permutace $\varphi_n(b_{i+k} \dots b_{j+k-1})$

Nyní se podíváme na třetí podmínku týkající se slova w které má dokazovat hypotézu Dejeanové. Uvedme definici.

Definice 3 *Jádrovým opakováním (řádu n) nazveme binární slovo ve tvaru uv kde $u \in \text{Ker}\varphi_n$, $v \in \text{Pref}(u)$ a $|u| < (|v| + n - 1)(n - 1)$.*

Dále uvedeme dvě tvrzení která se k této definici váží. V původním článku se nachází pouze druhé z nich.

Tvrzení 4 *Jestliže nekonečné binární slovo w obsahuje jádrové opakování řádu n , potom slovo $\gamma_n(w)$ má kritický exponent větší než $n/(n-1)$.*

Důkaz 4 *Nechť uv je jádrové opakování řádu n . $\gamma_n(u)$ je nějaké slovo nad abecedou A_n a $\gamma_n(v)$ je jeho předponou (neboť $u \in \text{Ker}\varphi_n$ a v je předpona slova u). Požadavek na velikosti slov u, v zajišťuje, aby $\exp(\gamma_n(uv))$ byl větší než $n/(n-1)$:*

Zjevně platí:

$$|\gamma_n(u)| = |u|, \quad |\gamma_n(v)| = |v|, \quad |\gamma_n(uv)| = |uv| \quad |u| < (|v| + n - 1)(n - 1).$$

$$1/n < 1/(n-1) < (|v| + n - 1)/|u| \leq (|v|/|u|).$$

Z předchozího plyne:

$$\exp(\gamma_n(uv)) \leq |\gamma_n(uv)|/|\gamma_n(u)| = |uv|/|u| = (|u|+|v|)/|u| = 1+|v|/|u| > 1+1/n = n/(n-1).$$

Tvrzení 5 *Ať w je nekonečné slovo nad abecedou B a $n \geq 5$. Jestliže žádný faktor slova w není jádrovým opakováním a pro každé $k < n$ platí, že žádný faktor slova w s délkou menší než $k(n-1)$ není k -stabilizující, pak kritický exponent slova $\gamma_n(w)$ je $n/(n-1)$.*

Důkaz 5 *Množina $w = (b_i)$, $i \geq 1$ a $\gamma_n(w) = (a_i)$, $i \geq 1$. Pro spor předpokládejme, že $\gamma_n(w)$ má faktor r exponentu $e > n/(n-1)$.*

BÚNO můžeme předpokládat, že $e \leq 2$. Tak $r = v_1 v_2$, kde $v_1 \in A_n^$, v_2 je předponou v_1 a $|v_2| = k > |v_1|/(n-1)$.*

Z $r = a_i a_{i+1} \dots a_{i+|r|-1}$ se pro vhodné $i \geq 1$ odvodí:

$$v_2 = a_i a_{i+1} \dots a_{i+k-1} = a_j a_{j+1} \dots a_{j+|r|-1}.$$

kde $j = i + |v_1|$, takže $k(n-1) > j-i$. Jestliže $k < n$, pak podle Lemmatu 3 platí: $u = b_{i+k} b_{i+k+1} \dots b_{j+k-1}$ je k -stabilizující slovo délky $j-i < k(n-1)$, což je spor.

Tedy uvažujme $k \geq n$. Pak máme :

$$a_{i+t} a_{i+t+1} \dots a_{i+t+n-2} = a_{j+t} a_{j+t+1} \dots a_{j+t+n-2}, 0 \leq t \leq k-n+1.$$

Víme, že $\text{Stab}_n(n-1) = \text{Ker} \varphi_n$. Odtud se s pomocí Lemmatu 3 odvodí: $b_{i+t+n-1} \dots b_{j+t+n-2} \in \text{ker} \varphi_n$. Proto pro $0 \leq t \leq k-n$ máme:

$$\varphi_n(b_{i+t+n-1} \dots b_{j+t+n-1}) = \varphi_n(b_{i+t+n-1}) = \varphi_n(b_{j+t+n-1}).$$

a následně $b_{i+t+n-1} = b_{j+t+n-1}$

$$u_1 = b_{i+n-1} \dots b_{j+n-2}, u_2 = b_{i+n-1} \dots b_{i+k-1} = b_{j+n-1} \dots b_{j+k-1}.$$

Zbývá ukázat, že $u_1 u_2$ je jádrové opakování.

$$u_1 = b_{i+n-1} \dots b_{j+n-2} = b_{i+n-1+t} \dots b_{j+n-2+t}.$$

(pro $t = 0$) je tedy u_1 prvkem $\text{Ker} \varphi_n$. Dále platí, že u_2 je zřejmě předponou slova u_1 . A nakonec:

$$\begin{aligned} |u_1| &= (j+n-2)-(i+n-1)+1 = j-i-2 \\ |u_2| &= (j+k-1)-(j+n-1)+1 = k-n+1 \\ |u_1| &= (j-i)-2 < k(n-1)-2 < k(n-1) = (k-n+1+n-1)(n-1) \\ &= (|u_2|+n-1)(n-1). \end{aligned}$$

Slovo $u_1 u_2$ je jádrové opakování a faktor slova w . Což je spor.

Předchozí tvrzení ukazuje, že pro důkaz hypotézy Dejeanové pro n -písmennou abecedu stačí najít nějaké nekonečné binární slovo w splňující následující podmínky:

pro všechna $k < n$ platí, že neexistuje faktor slova w délky menší než $k(n-1)$, který by byl k -stabilizujícím faktorem stupně n .

žádný faktor slova w není jádrovým opakováním stupně n

Kapitola 3

Binární kódování

V předchozí kapitole jsme našli postačující podmínku pro nekonečné binární slovo w pro něž $\gamma_n(w)$ dokazuje hypotézu Dejeanové. Nyní by stačilo příslušné slovo uvést a důkaz by byl hotov. Bohužel explicitně nalézt takové slovo by pro nás bylo velice obtížné. Proto budeme postupovat jinak a zkonstruujeme pomocné zobrazení f které nám práci usnadní. Uveďme si nejprve jednu snadnou definici.

V celé této kapitole budeme předpokládat, že $n \geq 8$ je pevné přirozené číslo. Budeme proto vynechávat index n ve φ_n a $\text{Stab}_n(k)$, pokud nehrozí nedorozumění.

Postupně ukážeme, když je n dostatečně velké, tak se obraz zobrazení f vyhýbá všem k -stabilizujícím slovům délky menší než $k(n-1)$. (pro $k < n$)

Nyní tedy zavedeme morfismus f a několik pomocných zobrazení.

Označme

$$p = \lfloor n/2 \rfloor, \quad m = \lfloor (p-1)/3 \rfloor.$$

Dále definujme slovo y^* předpisem:

$$\begin{aligned} y^* &= (01)^p && \text{pokud } (n = 2p + 1) \\ y^* &= 1(01)^{p-1} && \text{pokud } (n = 2p). \end{aligned}$$

V obou případech platí, že $y^* = x^*(01)^{3m}$ pro vhodné $x^* \in B^*$

Definujme morfismus $f : A_m^* \rightarrow B^*$ následovně:

$$f(a) = (y^*)^p x^* (101101)^{m-a} 010101 (101101)^{a-1}, \quad a \in A_m.$$

Označme:

$$\tau = \varphi(010101), \quad \rho = \varphi(y^*), \quad \sigma = \varphi(101)(\varphi(010))^{-1}.$$

Pro libovolné $a \in A_m$ označme

$$\sigma_a = \tau^{-a} \sigma \tau^a.$$

Zobrazení f i pomocná slova a permutace mají několik důležitých vlastností na které se budeme v budoucnu často odvolávat. Tyto vlastnosti jsou obsahem následujícího tvrzení jehož důkaz ve výchozím článku chyběl.

Tvrzení 6 *Platí, že:*

1. $\sigma = (n-3 \ n-2 \ n \ n-1)$
2. $\rho = (n \ 2p-1 \ 2p-3 \ 2p-5 \ \dots \ 1)$
3. $\sigma_a = (6a-2 \ 6a-3 \ 6a-1 \ 6a)$
4. $y^* = x^*(01)^{3m}$ pro vhodné $x^* \in B^*$, navíc $|x^*| = n - 6m - 1$
5. $|f(a)| = (n - 1)(p + 1)$

Důkaz 6 1. *Připomeňme, že platí:*

$$\varphi_n(0) = (1 \ 2 \ \dots \ n - 1), \quad \varphi_n(1) = (1 \ 2 \ \dots \ n).$$

Odtud dostáváme:

$$\begin{aligned} \varphi(1) &= \{n, 1, 2, \dots, n-2, n-1\} \\ \varphi(10) &= \{n-2, n, 1, \dots, n-3, n-1\} \\ \varphi(101) &= \{n-1, n-2, n, 1, \dots, n-3\} \\ \varphi(101)\varphi^{-1}(0) &= \{n-2, n, 1, \dots, n-4, n-1, n-3\} \\ \varphi(101)\varphi^{-1}(01) &= \{n, 1, 2, \dots, n-4, n-1, n-3, n-2\} \\ \varphi(101)\varphi^{-1}(010) &= \{1, 2, \dots, n-4, n-1, n-3, n, n-2\}. \end{aligned}$$

Jak je vidět, čísla $1, 2, \dots, n-4$ jsou pevné body této permutace. Výsledná permutace tedy je: $\sigma = (n \ n-1 \ n-3 \ n-2) = (n-3 \ n-2 \ n \ n-1)$.

2. *Podle definice platí:*

$$\begin{aligned} \rho &= \varphi(y^*), \quad \sigma = \varphi(101)(\varphi(010))^{-1}. \\ \varphi(01) &= \{n, n-1, 1, 2, \dots, n-2\}. \end{aligned}$$

Předpokládejme nejprve, že $n = 2p + 1$, potom:

$$\varphi(y^*) = \varphi((01)^p) = (\varphi(01))^p = \{3, 2, 5, 4, 7, 6 \dots, n, n-1, 1\}.$$

Čísla $2, 4, 6, \dots, n-1$ jsou pevné body této permutace. Proto máme:

$$\rho = (n \ n-2 \ n-4 \ n-6 \ 3 \ 1) = (n \ 2p-1 \ 2p-3 \ \dots \ 3 \ 1).$$

Nechť tedy $n = 2p$.

$$\begin{aligned}\varphi(y^*) &= \varphi(1(01)^{p-1}) = \varphi(1)(\varphi(01))^{p-1} \\ \varphi(1) &= \{n, 1, 2 \dots n-2, n-1\} \\ \varphi(1)\varphi(01) &= \{n-1, n-2, n, 1, 2, \dots n-3\} \\ \varphi(1)\varphi(01)^{p-1} &= \{3, 2, 5, 4 \dots n-1, n-2, n, 1\}.\end{aligned}$$

Čísla $2, 4, 6, \dots n-2$ jsou pevné body dané permutace.

$$\rho = (n \ n-1 \ n-3 \ n-5 \ \dots \ 3 \ 1) = (n \ 2p-1 \ 2p-3 \ \dots \ 3 \ 1).$$

V obou případech je výsledná permutace

$$\rho = (n \ 2p-1 \ 2p-3 \ \dots \ 3 \ 1).$$

3. Permutace σ_a je definovaná předpisem

$$\tau^{-a}\sigma\tau^a$$

přičemž máme:

$$\tau = \varphi(010101), \quad \sigma = \varphi(101)\varphi^{-1}(010).$$

Odtud se odvodí:

$$\begin{aligned}\varphi(0) &= \{n-1, 1, 2 \dots n-2, n\} \\ \varphi(01) &= \{n, n-1, 1, 2 \dots n-2\} \\ \varphi(010) &= \{n-3, n, n-1, 1, 2 \dots n-4, n-2\} \\ \varphi(0101) &= \{n-2, n-3, n, n-1, 1, 2 \dots n-5, n-4\} \\ \varphi(01010) &= \{n-5, n-2, n-3, n, n-1, 1, 2 \dots n-6, n-4\} \\ \varphi(010101) &= \{n-4, n-5, n-2, n-3, n, n-1, 1, 2 \dots n-6\} \\ \varphi^{-1}(1) &= \{2, 3 \dots n-1, n, 1\} \\ \varphi^{-1}(10) &= \{3, 4 \dots n-1, n, 2, 1\} \\ \varphi^{-1}(101) &= \{4, 5 \dots n-1, n, 2, 1, 3\} \\ \varphi^{-1}(1010) &= \{5, 6 \dots n-1, n, 2, 1, 4, 3\} \\ \varphi^{-1}(10101) &= \{6, 7 \dots n-1, n, 2, 1, 4, 3, 5\} \\ \varphi^{-1}(101010) &= \{7, 8 \dots n-1, n, 2, 1, 4, 3, 6, 5\}.\end{aligned}$$

Podle bodu 1. platí:

$$\sigma = \varphi(101)\varphi^{-1}(010) = (n-3 \ n-2 \ n \ n-1).$$

Dále pokračujeme indukcí. Nechť $a = 1$, potom máme

$$\begin{aligned}\tau^{-1}\sigma &= \{7, 8 \dots n-1, n, 2, 1, 6, 4, 5, 3\} \\ \tau^{-1}\sigma\tau &= \{1, 2, 4, 6, 3, 5, 7, 8 \dots n-1, n\}.\end{aligned}$$

Čísla 1, 2 a 7, 8, 9...n jsou pevné body této permutace. Vidíme tedy, že $\tau^{-1}\sigma\tau$ odpovídá permutaci:

$$(4 \ 3 \ 5 \ 6) = (6-2 \ 6-3 \ 6-1 \ 6).$$

Což je požadovaný výsledek.

Nyní dokažme indukční krok. Podle indukčního předpokladu máme:

$$\tau^{-a-1}\sigma\tau^{a+1} = \tau^{-1}(\tau^{-a}\sigma\tau^a)\tau = \tau^{-1}(6a-2 \ 6a-3 \ 6a-1 \ 6a)\tau.$$

Podívejme se nejprve jaké hodnoty může číslo $6a$ nejvýše nabýt. Připomeňme definice:

$$p = \lfloor n/2 \rfloor, \quad m = \lfloor (p-1)/3 \rfloor.$$

Odtud můžeme odvodit:

$$3m \leq p-1, \text{ čili } 2(3m+1) \leq 2p, \text{ a dále } 2p \leq n, \text{ tudíž } 6m \leq n-2.$$

proto dostáváme:

$$6a \leq 6m \leq n-2.$$

Navíc máme dokázat uvedený vztah jen pro hodnoty $1 \dots m$. Tím pádem mezi tyto hodnoty patří i $a+1$ (jinak nemá smysl indukční krok provádět). Proto platí:

$$6(a+1) \leq 6m \leq n-2, \text{ a odtud } 6a \leq n-8.$$

Tudíž se permutace $(6a-2 \ 6a-3 \ 6a-1 \ 6a)$ může týkat jen prvních $n-8$ pozic (speciálně se netýká posledních šesti pozic). Proto:

$$\begin{aligned} \tau^{-a-1}\sigma\tau^{a+1} &= \tau^{-1}(6a-2 \ 6a-3 \ 6a-1 \ 6a)\tau \\ &= \{7, 8 \dots n-1, n, 2, 1, 4, 3, 6, 5\}(6a-2 \ 6a-3 \ 6a-1 \ 6a)\tau \\ &= \{1+6, 2+6 \dots n-7+6, n-6+6, 2, 1, 4, 3, 6, 5\}(6a-2 \ 6a-3 \ 6a-1 \ 6a)\tau \\ &= \{1+6, 2+6 \dots 6a-2+6, 6a-3+6, 6a-1+6, 6a+6 \dots n-7+6, n-6+6, 2, 1, 4, 3, \\ &= \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 1+6, 2+6 \dots 6a-2+6, 6a-3+6, 6a-1+6, 6a+6 \dots n-7+6, n-6 \\ &= \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8 \dots 6(a+1)-2, 6(a+1)-3, 6(a+1)-1, 6(a+1) \dots n\} \\ &= (6(a+1)-2 \ 6(a+1)-3 \ 6(a+1)-1 \ 6(a+1)) = \sigma_{a+1}. \end{aligned}$$

4. Předpokládejme, že $n = 2p + 1$, $y^* = (01)^p$ potom

$$\begin{aligned} p-1 = 3m &\Rightarrow y^* = (01)^{3m+1} \Rightarrow x^* = (01) \\ p-1 = 3m+1 &\Rightarrow y^* = (01)^{3m+2} \Rightarrow x^* = (01)^2 \\ p-1 = 3m+2 &\Rightarrow y^* = (01)^{3m+3} \Rightarrow x^* = (01)^3 \end{aligned}$$

Nyní předpokládejme, že $n = 2p$.

$$\begin{aligned} p - 1 = 3m &\Rightarrow y^* = 1(01)^{3m} \Rightarrow x^* = 1 \\ p - 1 = 3m + 1 &\Rightarrow y^* = 1(01)^{3m+1} \Rightarrow x^* = 1(01) \\ p - 1 = 3m + 2 &\Rightarrow y^* = 1(01)^{3m+2} \Rightarrow x^* = 1(01)^2. \end{aligned}$$

Ukázali jsme, že $y^* = x^*(01)^{3m}$. Proto $|y^*| = |x^*| + 6m$. Z definic y^* , p , m plyne, že $|y^*| = n - 1$. Tudíž $|x^*| = n - 6m - 1$.

5. Podle definice zobrazení f máme:

$$\begin{aligned} |f(a)| &= |(y^*)^p x^* (101101)^{m-a} 010101 (101101)^{a-1}| = p|y^*| + |x^*| + |(101101)^{m-1}| + |010101| \\ &= p|x^*(01)^{3m}| + |x^*| + 6m = 6pm + (p+1)|x^*| + 6m = (6m + |x^*|)(p+1) \\ &= (6m + n - 6m - 1)(p+1) = (n-1)(p+1). \end{aligned}$$

Jak jsme již uvedli na začátku kapitoly, zobrazení f nám umožní nalézt vhodné binární slovo w s jehož pomocí dokážeme hypotézu Dejeanové. V tom nám pomůže spojení zobrazení φ a f .

Definujme morfismus $\psi : A_m^* \rightarrow S_n$ předpisem

$$\psi(v) = \varphi(f(v)), \quad v \in A_m^*.$$

a ukažme jeho vlastnosti.

Lemma 7 Pro libovolné $a \in A_m$ máme:

$$\psi(a) = \prod_{c \in A_m, c \neq a} \sigma_c.$$

Důkaz 7 Ukažme nejprve, že platí:

$$(\sigma\tau)^k = \tau^k \prod_{c=1}^k \sigma_c = \tau^k \sigma_k \sigma_{k-1} \sigma_{k-2} \dots \sigma_1.$$

Podle Tvzení 6 platí

$$\sigma_a = \tau^{-a} \sigma \tau^a.$$

Dále budeme postupovat indukcí. Předpokládejme, že $k = 1$, potom

$$\tau\sigma = \tau^{-a}(\tau^{-1}\sigma\tau) = \sigma\tau.$$

Nyní ukážeme indukční krok.

$$\tau^{k+1} \prod_{c=1}^{k+1} \sigma_c = \tau^{k+1} \sigma_{k+1} \prod_{c=1}^k \sigma_c = \tau^{k+1} \tau^{-k-1} \sigma \tau^{k+1} \prod_{c=1}^k \sigma_c = \sigma \tau (\tau^k \prod_{c=1}^k \sigma_c) = (\sigma\tau)^{k+1}.$$

Neboť navíc platí:

$$\varphi(101101) = \varphi(101)\varphi(010)^{-1}\varphi(010101) = \sigma\tau.$$

Tak můžeme snadno odvodit následující.

$$\varphi((101101)^{m-a}) = (\tau^m \prod_{c=1}^m \sigma_c)(\tau^a \prod_{c=1}^a \sigma_c)^{-1} = \tau^m \left(\prod_{c=a+1}^m \sigma_c \right) \tau^{-a}.$$

A také:

$$\varphi((101101)^{a-1}) = \tau^{a-1} \left(\prod_{c=1}^{a-1} \sigma_c \right).$$

Proto platí:

$$\begin{aligned} \varphi((101101)^{m-a}010101(101101)^{a-1}) &= \varphi((101101)^{m-a})\varphi(010101)\varphi((101101)^{a-1}) \\ &= \tau^m \left(\prod_{c=a+1}^m \sigma_c \right) \tau^{-a} \tau \tau^{a-1} \left(\prod_{c=1}^{a-1} \sigma_c \right) = \tau^m \prod_{c \in A_m, c \neq a} \sigma_c. \end{aligned}$$

Z této rovnosti se konečně odvodí:

$$\begin{aligned} \psi(a) &= \varphi(f(v)) = \varphi((y^*)^p x^* (101101)^{m-a} 010101 (101101)^{a-1}) \\ &= \varphi(y^*)^p \varphi(x^*) \varphi((101101)^{m-a} 010101 (101101)^{a-1}) = \rho^p \varphi(x^*) \tau^m \prod_{c \in A_m, c \neq a} \sigma_c. \end{aligned}$$

Zřejmě $\rho = \varphi(y^*) = \varphi(x^*)\tau^m$, a podle Tvzení 6 je řád ρ roven $p+1$. Tudiž $\rho^p \varphi(x^*)\tau^m = \rho^{p+1}$ je identita a proto dostáváme požadovanou rovnost.

Z předchozího lemmatu plyne, že pro všechna $v \in A_m^*$ platí:

$$\psi(v) = \prod_{a \in A_m} \sigma_a^{|v| - |v|_a}. \quad (3.1)$$

Lemma 8 Necht $w \in A_m^*$ a $u \in \text{Fact}(f(w))$. Pak existují $v_1, v_2 \in \text{Fact}(w)$, a $x_1, x_2, x_3, x_4 \in B^*$ a přirozená čísla h_1, h_2, h_3, h_4 tak, že

$$\varphi(u) = (\varphi(x_1))^{-1} \rho^{-h_1} \psi(v_1) \rho^{h_2} \phi(x_2) = (\varphi(x_3)) \rho^{-h_3} \psi(v_2) \rho^{h_4} \phi(x_4)^{-1}. \quad (3.2)$$

$$\begin{aligned} |u| &= (n-1)((p+1)|v_1| + h_2 - h_1) + |x_2| - |x_1| \\ &= (n-1)((p+1)|v_2| + h_4 - h_3) + |x_3| - |x_4|. \end{aligned} \quad (3.3)$$

$$0 \leq h_i \leq p, 0 \leq |x_i| \leq n-2, i = 1, 2, 3, 4, |x_1 x_3|, |x_2 x_4| \leq n-1. \quad (3.4)$$

Navíc, pokud $h_1 < p$, potom x_3 je předponou y^* , jestliže $h_2 < p$, potom x_4 je předponou slova y^* , jestliže $h_1 = h_2 = p$, $x_1 \neq \varepsilon$ a $x_2 \neq \varepsilon$ potom $v_1 c_1 = c_2 v_2$ pro nějaké $c_1, c_2 \in A_m$.

Důkaz 8 Tento technický důkaz je značně dlouhý a pracný, nikoli však těžký. Jedinou jeho myšlenkou je to, že slova v_1, v_2 nemohou být libovolné faktory slova w , ale že jsou slovem u jednoznačně určena. Speciálně jestliže $w = (y_i), i \geq 1$, pak existují jednoznačně určená přirozená čísla k, l taková, že u je faktorem $f(y_k \dots y_l)$, ale již ne faktorem $f(y_{k+1} \dots y_l)$ ani $f(y_k \dots y_{l-1})$. Potom jsou v_1, v_2 faktory slova $y_k \dots y_l$. Zbytek důkazu se provede diskuzí podle všech podob slova u a hodnoty x_i, h_i se jednoduše dopočtou.

Nejprve si pro potřeby důkazu označme identickou permutaci znakem I .

Dále postupujme podle podoby slova u .

Nechť $y_0 y_1 \dots y_k y_{k+1}$ je faktor slova w , ($k \geq 0$) a nechť $u = r f(y_1 \dots y_k) s$, kde r je přípona slova $f(y_0)$, a s je předpona slova $f(y_{k+1})$, přičemž $r \neq f(y_0)$, $s \neq f(y_{k+1})$.

Řekneme, že je:

splněna Podmínka 1 právě když

r obsahuje celý faktor $x^*(101101)^{m-a} 010101(101101)^{a-1}$ z $f(a)$, kde $a = y_0$.

splněna Podmínka 2 právě když

s obsahuje více než jen faktor $(y^*)^p$.

Definujme slovo v_1 jako $y_1 \dots y_k$ je-li r prázdné

$y_0 \dots y_k$ je-li r neprázdné.

Definujme slovo v_2 jako $y_0 \dots y_k$ je-li splněna Podmínka 1

$y_1 \dots y_{k+1}$ je-li splněna Podmínka 2

$y_0 \dots y_{k+1}$ jsou-li splněny obě Podmínky

$y_1 \dots y_k$ v ostatních případech.

Rozlišme několik případů:

1. $r = \varepsilon$

2. $r \neq \varepsilon$ a neplatí Podmínka 1,

3. platí Podmínka 1

4. neplatí Podmínka 2

5. platí Podmínka 2

Není těžké si všimnout, že každé slovo u ve výše uvedeném tvaru odpovídá právě jedné možnosti z kartézského součinu $\{1, 2, 3\} * \{4, 5\}$.

Rozepišme rovnost u vzorce (3.2):

$$\varphi(u) = \varphi(r f(y_1 \dots y_k) s) = \varphi(r) \varphi(f(y_1 \dots y_k)) \varphi(s).$$

Všimněme si, že $\varphi(f(y_1 \dots y_k))$ je vždy faktorem slov $\psi(v_1)$ a $\psi(v_2)$. Proto vzhledem k výše uvedeným definicím slov v_1 a v_2 stačí k důkazu rovnice (3.2) v těchto případech ověřit, že platí následující rovnosti.

Pokud si poté vybereme libovolný prvek z kartézského součinu $\{1, 2, 3\} * \{4, 5\}$ a příslušné rovnice dosadíme do vzorce (3.2), získáme okamžitě platnost (3.2).

1. $\varphi(r) = (\varphi(x_1))^{-1} \rho^{-h_1} = \varphi(x_3) \rho^{-h_3}$
2. $\varphi(r) = (\varphi(x_1))^{-1} \rho^{-h_1} \varphi(f(y_0)) = \varphi(x_3) \rho^{-h_3}$
3. $\varphi(r) = (\varphi(x_1))^{-1} \rho^{-h_1} \varphi(f(y_0)) = \varphi(x_3) \rho^{-h_3} \varphi(f(y_0))$
4. $\varphi(s) = \rho^{h_2} \varphi(x_2) = \rho^{h_4} (\varphi(x_4))^{-1}$
5. $\varphi(s) = \rho^{h_2} \varphi(x_2) = \varphi(f(y_{k+1})) \rho^{h_4} (\varphi(x_4))^{-1}$

Zcela analogické rovnice se použijí i pro důkaz vzorce (3.3). Vzorec (3.4) se ověří přímo.

1. Nechť r je prázdné slovo. Potom položíme: $h_1, h_3 = 0$, a $x_1, x_3 = \varepsilon$. Dostáváme:

$$\begin{aligned}\varphi(r) &= \varphi(\varepsilon) = I \\ (\varphi(x_1))^{-1} \rho^{-h_1} &= (\varphi(\varepsilon))^{-1} \rho^0 = I \\ \varphi(x_3) \rho^{-h_3} &= \varphi(\varepsilon) \rho^0 = I.\end{aligned}$$

Vztah (3.4) a rovnost $|r| = 0 = 0 - (n-1)h_1 - |x_1| = 0 - (n-1)h_3 - |x_3|$ plynou triviálně z voleb h_1, h_3 a x_1, x_3 .

2. Nechť r není prázdné slovo a není splněna Podmínka 1.

Podmínka 1 neplatí. Proto máme:

$$zr = x^*(101101)^{m-a} 010101(101101)^{a-1}.$$

kde $a = y_0$, přičemž z je nějaké neprázdné slovo. (Značení $a = y_0$, případně $a = y_{k+1}$ budeme při zápisu uvedeného faktoru používat i ve zbytku důkazu.) Definujme $x_1 = z$, $h_1 = p$, $h_3 = 0$, $x_3 = r$. Dostáváme:

$$\begin{aligned}(\varphi(x_1))^{-1} \rho^{-h_1} \varphi(f(y_0)) &= (\varphi(z))^{-1} \rho^{-p} \varphi((y^*)^p zr) = (\varphi(z))^{-1} \varphi(y^*)^{-p} \varphi(y^*)^p \varphi(z) \varphi(r) = \varphi(r) \\ \varphi(x_3) \rho^{-h_3} &= \varphi(r) \rho^0 = \varphi(r) I = \varphi(r).\end{aligned}$$

Navíc podle požadavků vzorce (3.4) platí:

$$|x_1 x_3| = |x^*(101101)^{m-a} 010101(101101)^{a-1}| = n - 6m - 1 + 6m = n - 1.$$

Neboť x_1, x_3 jsou neprázdné, tak z předchozí rovnosti pro ně dostáváme platnost vzorce (3.4). Pro h_1, h_3 platí vzorec triviálně. Zbývá ověřit (3.3). Z definice faktoru r triviálně plyne první rovnost:

$$\begin{aligned}|r| &= |f(y_0)| - p|y^*| - |z| = |f(y_0)| - (n-1)p - |z| = |f(y_0)| - (n-1)h_1 - |x_1|. \\ 0 - (n-1)h_3 + |x_3| &= 0 + |r| = |r|.\end{aligned}$$

3. Nechť platí Podmínka 1

Zřejmě platí, že $z(y^*)^i$ je předpona slova r , přičemž $0 \leq i < p$ a $qz = y^*$ pro nějaké neprázdné slovo q (slovo z může být i prázdné). Definujme pro z neprázdné:

$$h_1 = p-(i+1), h_3 = p-i, x_1 = q, x_3 = z.$$

a pro z prázdné:

$$h_1 = h_3 = p-i, x_1 = x_3 = \varepsilon.$$

Pro z neprázdné máme:

$$\begin{aligned} \varphi(r) &= \varphi(z)\varphi(y^*)^i\varphi(x^*(101101)^{m-a}010101(101101)^{a-1})(\varphi(x_1))^{-1}\rho^{-h_1}\varphi(f(y_0)) \\ &= (\varphi(q))^{-1}\varphi(y^*)^{-p+i+1}\varphi((y^*)^p x^*(101101)^{m-a}010101(101101)^{a-1}) \\ &= (\varphi(q))^{-1}\varphi(qz)\varphi(y^*)^i\varphi(x^*(101101)^{m-a}010101(101101)^{a-1}) \\ &= \varphi(z)\varphi(y^*)^i\varphi(x^*(101101)^{m-a}010101(101101)^{a-1})\varphi(x_3)\rho^{-h_3}\varphi(f(y_0)) \\ &= \varphi(z)\varphi(y^*)^{-p+i}\varphi((y^*)^p x^*(101101)^{m-a}010101(101101)^{a-1}) \\ &= \varphi(z)\varphi(y^*)^i\varphi(x^*(101101)^{m-a}010101(101101)^{a-1}). \end{aligned}$$

Dále podle (3.4) platí:

$$|x_1 x_3| = |y^*| = n-1$$

A k rovnostem (3.3) máme:

$$|r| = |z| + i|y^*| + |x^*(101101)^{m-a}010101(101101)^{a-1}| = |z| + i(n-1) + n-1 = |z| + (i+1)(n-1).$$

$$\begin{aligned} |f(y_0)| - (n-1)h_1 - |x_1| &= (n-1)(p+1) - (n-1)(p-(i+1)) - |y^*| + |z| \\ &= (n-1)(p+1-p+(i+1)) - (n-1) + |z| = (n-1)(i+1) + |z| = |r| \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} |f(y_0)| - (n-1)h_3 + |x_3| &= (n-1)(p+1) - (n-1)(p-i) + |z| \\ &= (n-1) * (p+1-p+i) + |z| = (n-1)(i+1) + |z| = |r|. \end{aligned}$$

Pro z prázdné dostaneme:

$$\varphi(r) = \varphi(y^*)^i\varphi(x^*(101101)^{m-a}010101(101101)^{a-1}).$$

$$\begin{aligned} (\varphi(x_1))^{-1}\rho^{-h_1}\varphi(f(y_0)) &= \varphi(x_3)\rho^{-h_3}\varphi(f(y_0)) \\ &= (\varphi(\varepsilon))^{-1}\varphi(y^*)^{-p+i}\varphi((y^*)^p x^*(101101)^{m-a}010101(101101)^{a-1}) \\ &= \varphi(y^*)^i\varphi(x^*(101101)^{m-a}010101(101101)^{a-1}). \end{aligned}$$

Podmínky uvedené v (3.4) jsou splněny triviálně. K rovnostem z (3.3) dostáváme:

$$|r| = |z| + i|y^*| + |x^*(101101)^{m-a}010101(101101)^{a-1}| = i(n-1) + n-1 = (i+1)(n-1).$$

$$\begin{aligned} |f(y_0)| - (n-1)h_1 - |x_1| &= |f(y_0)| - (n-1)h_3 + |x_3| = (n-1)(p+1) - (n-1)(p-(i+1)) \\ &= (n-1)(i+1) = |r|. \end{aligned}$$

4. Nechť neplatí Podmínka 2.

Zřejmě platí, že $s = (y^*)^i z$, kde $0 \leq i \leq p, z \neq y^*$. Je-li z neprázdné, tak položíme $zq = y^*$ pro neprázdné slovo q . Definujme pro z neprázdné:

$$h_2 = i, h_4 = i + 1, x_2 = z, x_4 = q.$$

A pro z prázdné:

$$h_2 = h_4 = i, x_2 = x_4 = \varepsilon.$$

Tím pádem pro z neprázdné:

$$\varphi(s) = \varphi((y^*)^i z).$$

$$\rho^{h_2} \varphi(x_2) = \varphi((y^*)^i) \varphi(z) = \varphi(s)$$

$$\rho^{h_4} (\varphi(x_4))^{-1} = \varphi((y^*)^{i+1}) \varphi(q)^{-1} = \varphi((y^*)^i \varphi(z) \varphi(q)^{-1}) = \varphi((y^*)^i \varphi(z)) = \varphi(s).$$

Dále:

$$|x_2 x_4| = |y^*| = n-1.$$

Požadavky z (3.4) jsou splněny. Pro (3.3) máme:

$$|s| = i|y^*| + |z| = i(n-1) + |z|(n-1)h_2 + |x_2| = i(n-1) + |z|.$$

$$(n-1)h_4 - |x_4| = (i+1)(n-1) - (n-1 - |z|) = i(n-1) + |z| = |s|.$$

Pro z prázdné:

$$\varphi(s) = \varphi(y^*)^i = \rho^i \varphi(\varepsilon) = \rho^{h_2} \varphi(x_2) = \rho^{h_4} (\varphi(x_4))^{-1}.$$

Podmínky ze vzorce (3.4) jsou splněny triviálně. Dále platí:

$$|s| = i|y^*| = i(n-1)$$

$$(n-1)h_2 + |x_2| = i(n-1) + 0 = i(n-1)(n-1)h_4 - |x_4| = i(n-1) - 0 = i(n-1)$$

5. Nechť platí Podmínka 2

Zřejmě platí, že $s = (y^*)^p z$, pro nějaké neprázdné slovo z . Dále také platí, že:

$$zq = x^*(101101)^{m-a} 010101(101101)^{a-1}$$

pro nějaké neprázdné slovo q .

Definujme:

$$h_2 = p, h_4 = 0, x_2 = z, x_4 = q.$$

Proto máme:

$$\begin{aligned} \varphi(s) &= \varphi((y^*)^p \varphi(z)) = \varphi((y^*)^p) \varphi(z) = \rho^{h_2} \varphi(x_2) = \rho^{h_2} \varphi(x_2) = \varphi((y^*)^p \varphi(z) \varphi(q)^{-1}) \\ &= \varphi(f(y_{k+1})) \varphi(q)^{-1} = \varphi(f(y_{k+1})) \rho^{h_4} (\varphi(x_4))^{-1}. \end{aligned}$$

$$|x_2x_4| = |x^*(1011101)^{m-a}010101(1011101)^{a-1}| = n-1.$$

$$|s| = p|y^*| + |z| = h_2|y^*| + |x_2| = |f(y_0)| - |q| = |f(y_0)| - (n-1)h_4 - |x_4|.$$

Právě jsme ukončili důkaz části 5. Tím jsme tedy konečně dokázali, že platí rovnost (3.2), a že

$$|x_1x_3|, |x_2x_4| \leq n-1.$$

Ostatní požadavky uvedené v bodě (3.4) jsou splněny triviálně z voleb parametrů x_1, x_2, x_3, x_4 a h_1, h_2, h_3, h_4 .

Pro rovnost (3.3) rozepišme:

$$|u| = |rf(y_1 \dots y_k)s| = |r| + |f(y_1 \dots y_k)| + |s|.$$

Ověřme rovnost (3.3) pro slovo v_1 . Pro r prázdné:

$$\begin{aligned} |u| &= |r| + |f(y_1 \dots y_k)| + |s| = -(n-1)h_1 - |x_1| + (n-1)(p+1)|v_1| + (n-1)h_2 + |x_2| \\ &= (n-1)((p-1)|v_1| - h_1 + h_2) + |x_2| - |x_1|. \end{aligned}$$

Pro r neprázdné:

$$\begin{aligned} |u| &= |r| + |f(y_1 \dots y_k)| + |s| \\ &= |f(y_0)| - (n-1)h_1 - |x_1| + (n-1)(p+1)|v_1| - |f(y_0)| + (n-1)h_2 + |x_2| \\ &= (n-1)(p+1)|v_1| - (n-1)h_1 - |x_1| + (n-1)h_2 + |x_2| \\ &= (n-1)((p-1)|v_1| - h_1 + h_2) + |x_2| - |x_1|. \end{aligned}$$

Pro slovo v_2 se rovnost (3.3) ověří zcela analogicky diskuzí platnosti Podmínek 1 a 2.

Zbývá zvážit možnost, že $y \in A_m$ je faktor slova w , a že platí:

$$rus = f(y) = (y^*)^p x^*(1011101)^{m-a} 010101 (1011101)^{a-1}.$$

pro nějaká neprázdná slova r, s . (všechny ostatní možné podoby slova u spadají do již probraných možností)

Definujme: $v_1 = \varepsilon$, a dále: $v_2 = y$ pokud s neobsahuje celý faktor $x^*(1011101)^{m-a} 010101 (1011101)^{a-1}$. V opačném případě $v_2 = \varepsilon$.

1. Uvažujme první možnost. V tomto případě $u = q(y^*)^i z$, kde $0 \leq i \leq p$, $xq = y^*$ pro nějaké neprázdné slovo x . Slovo z je neprázdná předpona faktoru $x^*(1011101)^{m-a} 010101 (1011101)^{a-1}$. Položme rovno: $x_2 = z, x_3 = q, x_4 = s, h_1 = 0, h_3 = p-i, h_4 = 0$, a navíc $x_1 = \varepsilon, h_2 = i$, pro q prázdné, $x_1 = x, h_2 = i+1$, pro q neprázdné.

Nechť q je prázdné, ověřme (3.2).

$$\begin{aligned}(\varphi(x_1))^{-1} \rho^{-h_1} \psi(v_1) \rho^{h_2} \varphi(x_2) &= (\varphi(\varepsilon))^{-1} \rho^0 \varphi(\varepsilon) \rho^i \varphi(z) = \rho^i \varphi(z) = \varphi(u) \\ \varphi(x_3) \rho^{-h_3} \psi(v_2) \rho^{h_4} (\varphi(x_4))^{-1} &= \varphi(q) \rho^{i-p} \psi(y) \rho^0 (\varphi(s))^{-1} = \varphi(q) \rho^{i-p} \varphi((y^*)^p z s) (\varphi(s))^{-1} \\ &= \psi((y^*)^i z) = \varphi(u).\end{aligned}$$

Nyní ověříme (3.3).

$$|u| = |(y^*)^i z| = i(n-1) + |z|.$$

$$\begin{aligned}(n-1)((p+1)|v_1| + h_2 - h_1) + |x_2| - |x_1| &= (n-1)(0 + i - 0) + |z| - |\varepsilon| = (n-1)i + |z| = |u| \\ (n-1)((p+1)|v_2| + h_4 - h_3) + |x_3| - |x_4| &= (n-1)((p+1) + 0 + i - p) + |\varepsilon| - |s| \\ &= (n-1)(i+1) - |s| \\ &= (n-1)i + |z| + |s| - |s| = (n-1)i + |z| = |u|.\end{aligned}$$

Nechť q je neprázdné. Ověřme (3.2).

$$\begin{aligned}(\varphi(x_1))^{-1} \rho^{-h_1} \psi(v_1) \rho^{h_2} \varphi(x_2) &= (\varphi(x))^{-1} \rho^0 \psi(\varepsilon) \rho^{i+1} \varphi(z) = (\varphi(x))^{-1} \varphi(xq) \rho^i \varphi(z) \\ &= \varphi(q) \rho^i \varphi(z) = \varphi(u) \\ \varphi(x_3) \rho^{-h_3} \psi(v_2) \rho^{h_4} (\varphi(x_4))^{-1} &= \varphi(q) \rho^{i-p} \psi(y) \rho^0 (\varphi(s))^{-1} = \varphi(q) \rho^{i-p} \varphi((y^*)^p z s) (\varphi(s))^{-1} \\ &= \varphi(q) \psi((y^*)^i z) = \varphi(u).\end{aligned}$$

Nyní ověříme (3.3).

$$|u| = |q(y^*)^i z| = |q| + i(n-1) + |z|.$$

$$\begin{aligned}(n-1)((p+1)|v_1| + h_2 - h_1) + |x_2| - |x_1| &= (n-1)(0 + i + 1 - 0) + |z| - |x| \\ &= (n-1)i + |x| + |q| + |z| - |x| \\ &= (n-1)i + |x| + |q| + |z| - |x| = (n-1)i + |z| + |q| \\ (n-1)((p+1)|v_2| + h_4 - h_3) + |x_3| - |x_4| &= (n-1)((p+1) + 0 + i - p) + |q| - |s| \\ &= (n-1)i + |q| - |s| \\ &= (n-1)i + |s| + |z| + |q| - |s| = (n-1)i + |z| + |q|.\end{aligned}$$

V obou případech jsme ověřili rovnosti (3.2) a (3.3), a navíc jsou zřejmě splněny i požadavky rovnosti (3.4).

2. Nechť tedy s obsahuje celý faktor $x^*(101101)^{m-a}010101(101101)^{a-1}$, pak: $u = q(y^*)^i z$, přičemž $0 \leq i \leq p$, $zt = xq = y^*$, pro nějaká neprázdná slova t, x .

Definujme: $x_2 = z, x_3 = q, ah_1 = 0, h_3 = 0$, a navíc:

$$x_1 = \varepsilon, h_2 = i, \text{ pro } q \text{ prázdné}$$

$$x_1 = x, h_2 = i + 1, \text{ pro } q \text{ neprázdné.}$$

$x_4 = \varepsilon, h_4 = i$, pro z prázdné,
 $x_4 = t, h_4 = i + 1$, pro z neprázdné.

V následujících případech ověříme nejprve vzorec (3.2) a poté (3.3).

Nechť je q prázdné.

$$(\varphi(x_1))^{-1} \rho^{-h_1} \psi(v_1) \rho^{h_2} \varphi(x_2) = (\varphi(\varepsilon))^{-1} \rho^0 \psi(\varepsilon) \rho^i \varphi(z) = \rho^i \varphi(z) = \varphi(u).$$

$$\begin{aligned} |u| &= |(y^*)^i z| = i(n-1) + |z|(n-1)((p+1)|v_1| + h_2 - h_1) + |x_2| - |x_1| \\ &= (n-1)(i-0) + |z| = (n-1)i + |z|. \end{aligned}$$

Nechť q není prázdné.

$$\begin{aligned} (\varphi(x_1))^{-1} \rho^{-h_1} \psi(v_1) \rho^{h_2} \varphi(x_2) &= (\varphi(x))^{-1} \rho^0 \psi(\varepsilon) \rho^{i+1} \varphi(z) = (\varphi(x))^{-1} \varphi(xq) \rho^{i+1} \varphi(z) \\ &= \varphi(q) \rho^i \varphi(z) = \varphi(u). \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} |u| &= |q(y^*)^i z| = |q| + i(n-1) + |z|(n-1)((p+1)|v_1| + h_2 - h_1) + |x_2| - |x_1| \\ &= (n-1)(i+1) + |z| - |x| = (n-1)i + |x| + |q| + |z| - |x| = (n-1)i + |q| + |z|. \end{aligned}$$

Nechť je z prázdné.

$$\varphi(x_3) \rho^{-h_3} \psi(v_2) \rho^{h_4} (\varphi(x_4))^{-1} = \varphi(q) \rho^0 \psi(\varepsilon) \rho^i (\varphi(\varepsilon))^{-1} = \varphi(q) \rho^i = \varphi(u).$$

$$\begin{aligned} |u| &= |q(y^*)^i| = |q| + i(n-1)(n-1)((p+1)|v_2| + h_4 - h_3) + |x_3| - |x_4| \\ &= (n-1)(i-0) + |q| - |\varepsilon| = (n-1)i + |q|. \end{aligned}$$

Nechť je z neprázdné.

$$\begin{aligned} \varphi(x_3) \rho^{-h_3} \psi(v_2) \rho^{h_4} (\varphi(x_4))^{-1} &= \varphi(q) \rho^0 \psi(\varepsilon) \rho^i + 1(\varphi(t))^{-1} \\ &= \varphi(q) \rho^i \varphi(zt) (\varphi(t))^{-1} = \varphi(q) \rho^i \varphi(z). \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} |u| &= |q(y^*)^i z| = |q| + i(n-1) + |z|(n-1)((p+1)|v_2| + h_4 - h_3) + |x_3| - |x_4| \\ &= (n-1)(i+1) + |q| - |t| = (n-1)i + |z| + |t| + |q| - |t| = (n-1)i + |z| + |q|. \end{aligned}$$

Tím jsme ověřili rovnosti (3.2) a (3.3) i pro druhou možnost. Požadavky vzorce (3.4) jsou splněny triviálně ze zvolených hodnot slov x_1, x_2, x_3, x_4 a čísel h_1, h_2, h_3, h_4 . Tím je důkaz proveden.

Tvrzení 9 Ať $n \geq 28$. Pro libovolné $k = 1, 2, \dots, n-1$ se $f(A_{m-1}^*)$ vyhýbá všem k -stabilizujícím slovům délky menší než $k(n-1)$.

Uvedené tvrzení je jednou z klíčových částí celého důkazu hypotézy Dejeanové, jeho důkaz je však bohužel příliš komplikovaný a dlouhý (i ve srovnání s důkazem předchozího lemmatu) a proto uvedeme jen jeho hlavní kroky.

První krok důkazu

Připomeňme si, že pro libovolné $w \in A_m^*$ slovo fw neobsahuje faktory 00 a 111 .

Je snadno vidět, že každé 1-stabilizující slovo musí mít délku alespoň $n - 1$. Neboť pro každé slovo u délky nejvýše $n - 2$ podle rovnosti (2.2) platí:

$$1\varphi(u) = 1 + |u| \neq 1.$$

Nechť $k = 2$, a u je 2-stabilizující neprázdné slovo délky menší než $2(n-1)$. Je zřejmé, že u musí být také 1-stabilizující, a proto musí mít podle bodu 1 délku nejméně $(n-1)$. Potom označme $u = xv$, kde $|x| = (n-3)$, a

$$(n + 1) > |v| = |u| - |x| \geq 2.$$

Podle rovnosti (2.2) máme:

$$1\varphi(x) = 1 + |x| = n-2, \quad 2\varphi(x) = 2 + |x| = n-1.$$

A protože slovo u je 2-stabilizující, pak musí platit:

$$(n-2)\varphi(v) = 1, (n-1)\varphi(v) = 2.$$

Předpokládejme dále, že

1. $|v| = 2$ Označme $v = ab$, kde $a, b \in \{0, 1\}$. Vidíme, že $a = b = 0$, protože jinak bychom měli:

$$(n-1)\varphi(ab) = (n-1)\varphi(1b) = n\varphi(b),$$

což je dle definice φ buď 1 nebo n .

$$(n-2)\varphi(ab) = (n-2)\varphi(a1) = (n-1)\varphi(1) = n$$

Slovo 00 ovšem není faktorem $f(w)$.

2. $|v| = 3$

Označme $v = abc$, kde $a, b, c \in \{0, 1\}$. V tomto případě platí $a = b = c = 1$. Neboť jinak bychom dostali:

$$(n-1)\varphi(abc) = (n-1)\varphi(0bc) = 1\varphi(bc) = 3 \neq 2,$$

pro libovolné b, c .

$$(n-2)\varphi(abc) = (n-2)\varphi(10c) = (n-1)\varphi(0c) = 1\varphi(c) = 2 \neq 1,$$

pro jakékoli c .

$$(n-2)\varphi(abc) = (n-2)\varphi(110) = (n-1)\varphi(10) = n\varphi(0) = n \neq 1$$

3. $4 \leq |v| \leq n$. Potom slovo v nesplňuje předepsané rovnosti. Označme $v = abyc$, kde $a, b, c \in \{0, 1\}$, a

$$1 \leq |y| = |v| - 3 \leq n-3.$$

Dále postupujme diskuzí hodnot písmen a, b .

Nechť $a = 1$

$$(n-1)\varphi(abyc) = (n-1)\varphi(0byc) = 1\varphi(byc) = (1 + |by|)\varphi(c).$$

Navíc máme

$$1 + |by| \leq 1 + 1 + n-3 = n-1.$$

Jestliže platí, že $1 + |by| < n-1$, tak

$$(1 + |by|)\varphi(c) \leq n-1 \neq 2.$$

Na druhou stranu pokud $1 + |by| = n-1$, tak pro $c = 1$ máme

$$(1 + |by|)\varphi(c) = n \neq 2,$$

a pro $c = 0$ máme

$$(1 + |by|)\varphi(c) = 1 \neq 2.$$

Z toho důvodu u není 2-stabilizující. Proto můžeme předpokládat, že $a = 1$.

Nechť $b = 0$.

$$(n-2)\varphi(10yc) = (n-1)\varphi(0yc) = 1\varphi(yc) = 1 + |yc| \leq 1 + 1 + n-3 = n-1 \neq 1.$$

Slovo u proto není ani 1-stabilizující. Můžeme proto dále předpokládat, že $b = 1$.

Nechť tedy $a = b = 1$.

$$(n-1)\varphi(abyc) = (n-1)\varphi(11yc) = n\varphi(1yc) = 1\varphi(yc) = 1 + |yc|.$$

Dále platí:

$$1 + |yc| \leq 1 + 1 + n-3 = n-1 \leq 2$$

$$1 + |yc| \leq 1 + 1 + 1 = 3 \neq 2.$$

Proto

$$(n-1)\varphi(11yc) \leq 2,$$

a slovo u není 2-stabilizující. Ukázali jsme tedy, že požadované slovo u musí obsahovat buď faktor 00, nebo faktor 111.

Tím jsme tvrzení dokázali pro $k = 1, 2$. Obdobným způsobem se důkaz provede ještě pro $k = 3, 4$.

Druhý krok důkazu

Tento krok spočívá v důkazu toho, že pro každé 4-stabilizující slovo u které je faktorem fA_m^* platí, že $|u| \geq (n-1)(p+1)$. Tento důkaz je založen na lemmatu 3.5.

Třetí krok důkazu

Nakonec se ověří že jestli $n > 16$, a u je 16-stabilizující faktor $f(A_{m-1}^*)$, potom $|u| > 3(n-1)(p+1)$.

(Bohužel mě nenapadl lepší způsob důkazu než použít obdobný postup jako v Prvním kroku, a ten je neshůdný.)

Čtvrtý krok důkazu

Nyní se shrnou poznatky z předchozích kroků. Budeme předpokládat, že $n \geq 28$ a že u je k -stabilizující faktor $f(A_{m-1}^*)$.

Z kroků 1 a 2 plyne, že jestli $k \leq 3$, pak

$$|u| \geq k(n-1),$$

a jestli $4 \leq k \leq p+1$, tak

$$|u| \geq (n-1)(p+1) \geq k(n-1).$$

Z kroku 3 pak plyne, že pokud $p+2 \leq k \leq n-1$, potom pro $p \geq 14$ dostáváme $k \geq 16$, takže

$$|u| > 3(n-1)(p+1) > k(n-1).$$

Kapitola 4

Jádrové opakování

Na konci kapitoly 2 jsme ukázali, že k úspěšnému dokončení důkazu potřebujeme nalézt nekonečné binární slovo w splňující dvě podmínky. První z těchto podmínek jsme již splnili v předchozí kapitole. Druhou z nich se budeme zabývat nyní. Tato podmínka se týká jádrového opakování.

Nejprve zformulujeme definici ψ -jádrového opakování která je analogií jádrového opakování pro zobrazení $\psi = \varphi(f)$.

Definice 4 ψ -jádrovým opakováním (stupně n) nazýváme jakékoli slovo $s \in A_m^*$ formy v_1v_2 , kde

$$v_1 \in \text{Ker}\psi, \quad v_2 \in \text{Pref}(v_1), \quad |v_1| < (|v_2| + 3)(n - 1).$$

V této části bychom měli dokázat, že jestliže se $w \in A_{m-1}^*$ vyhýbá ψ -jádrovým opakováním, pak se $f(w)$ vyhýbá jádrovým opakováním (což je nutná podmínka pro to, aby $\varphi(f(w))$ mělo kritický exponent $n/(n - 1)$).

Zformulujme jedno tvrzení.

Tvrzení 10 *Ať w je nekonečné slovo nad $(m-1)$ -prvkovou abecedou, u je faktorem $f(w)$ a permutace $\varphi(u)$ je identická. Potom existuje faktor v slova w takový, že $\psi(v)$ ($= \varphi(f(v))$) je identická permutace a $|v| = |f(v)|$*

Pro důkaz tvrzení zformulujme snadné technické lemma. Důkaz tohoto lemmatu se v originálním článku nenacházel.

Lemma 11 *Ať $v_1, v_2 \in \text{Fact}(w)$, $x_1, x_2, x_3, x_4 \in B^*$, $h_1, h_2, h_3, h_4 \geq 0$ splňují předpoklady lemmatu 8. Pak platí:*

1. 2 je pevným bodem permutace ρ a permutace $\psi(v_1)$
2. $|x_1| = |x_2|$
3. $2\varphi(x_1) = 2\varphi(x_2)$
4. n je pevným bodem permutace $\psi(v)$ pro libovolné slovo v

5. $6a$ je fixováno ρ , pro libovolné $a \in A_m$,

Důkaz 9 1. Podle tvrzení 6 platí

$$\rho = (n \ 2p-1 \ 2p-3 \ 2p-5 \ \dots \ 1).$$

Jak je vidět, 2 není liché číslo ani n , a proto je pevným bodem této permutace. Pripomeňme, že podle rovnosti (3.1) a tvrzení 6 pro každé v platí:

$$\psi(v) = \prod_{a \in A_m} \sigma_a^{|v|-|v|_a} = \sigma_m^{|v|-|v|_m} \dots \sigma_1^{|v|-|v|_1}$$

$$\sigma_a = (6a-2 \ 6a-3 \ 6a-1 \ 6a), \quad a \in A_m.$$

Je snadné si uvědomit, že má-li permutace σ_a změnit pozici čísla 2, potom nutně

$$(6a-3) \leq 2 \leq 6a.$$

Ovšem každé takové číslo je alespoň 3 a tudíž číslo 2 je pevným bodem permutace σ_a pro každé $a \in A_m$.

2. Pripomeňme, že

$$\psi(v_1) = \rho^{h_1} \varphi(x_1) (\varphi(x_2))^{-1} \rho^{-h_2}, \quad 0 \leq |x_i| \leq n-2, \quad i = 1, 2.$$

Podle bodu 1 platí, že $2\psi(v_1) = 2$, a také $2\rho = 2$. Tudíž:

$$\begin{aligned} 2 &= 2\psi(v_1) = 2\rho^{h_1} \varphi(x_1) (\varphi(x_2))^{-1} \rho^{-h_2} = 2\varphi(x_1) (\varphi(x_2))^{-1} \rho^{-h_2} \\ &= (2 + |x_1|) (\varphi(x_2))^{-1} \rho^{-h_2} = (2 + |x_1| - |x_2|) \rho^{-h_2}. \end{aligned}$$

Vzhledem k tomu, že 2 je pevný bod permutace ρ , pak rovnost nastane pouze tehdy, když

$$(2 + |x_1| - |x_2|) = 2 \pmod{n}$$

a tedy když $|x_1| = |x_2|$.

3. Platí, že

$$0 \leq |x_i| \leq n-2, \quad i = 1, 2.$$

Proto:

$$2\phi(x_1) = 2 + |x_1| = 2 + |x_2| = 2\phi(x_2).$$

4. Ze vzorce (3.1) máme:

$$\psi(v) = \prod_{a \in A_m} \sigma_a^{|v|-|v|_a}$$

pro všechna $v \in A_m^*$. Proto:

$$n\psi(v) = n \prod_{a \in A_m} \sigma_a^{|v|-|v|_a}.$$

Uvedený vzorec speciálně platí i pro slovo v_1 . K dokončení důkazu tedy stačí ukázat, že n je pevným bodem všech σ_a . V tvrzení 6 je dokázáno, že

$$\sigma_a = (6a-2 \ 6a-3 \ 6a-1 \ 6a).$$

Proto platí, že nemá-li být n pevným bodem $\psi(v_1)$, potom musí existovat $a \in A_m$ takové, že:

$$6a-3 \leq n \leq 6a.$$

Platí ovšem:

$$6a \leq 6m \leq 6(p-1)/3 = 2p-2 \leq n-2 < n.$$

Proto je n pevným bodem permutací σ_a a odtud i permutace $\psi(v_1)$.

5. Podle tvrzení 6 platí:

$$\rho = (n \ 2p-1 \ 2p-3 \ 2p-5 \ \dots \ 1).$$

Všechna čísla $2p-1, 2p-3, \dots, 1$ jsou lichá, zatímco $6a$ je nutně sudé. Navíc platí

$$6a \leq 6m \leq 6(p-1)/3 = 2p-2 < n.$$

Tudíž $6a \neq n$, a $6a$ je pevným bodem permutace ρ .

Nyní dokažme tvrzení.

Důkaz 10 Ať $v_1, v_2 \in \text{Fact}(w), x_1, x_2, x_3, x_4 \in B^*, h_1, h_2, h_3, h_4 \geq 0$ splňují požadavky lemmatu 8.

Když $u \in \text{Ker}(\varphi)$ (tedy $\varphi(u)$ je identická permutace), tak z (3.2) dostáváme:

$$\psi(v_1) = \rho^{h_1} \varphi(x_1) (\varphi(x_2))^{-1} \rho^{-h_2}, \quad \psi(v_2) = \rho^{h_3} (\varphi(x_3))^{-1} \varphi(x_4) \rho^{-h_2} \quad (4.1)$$

Odlišíme tři případy, podle hodnot h_1 a h_2 .

1. $h_1 = p$

Potom z tvrzení 6 pro ρ máme

$$n\rho^{h_1} = 1.$$

Dále platí, že

$$1\varphi(x_1) = 1\varphi(x_2) = 1 + |x_1|$$

a n je pevným bodem $\psi(v_1)$, a odtud podle (4.1) máme:

$$n = n\psi(v_1) = n\rho^{h_1} \varphi(x_1) (\varphi(x_2))^{-1} \rho^{-h_2} = 1\varphi(x_1) (\varphi(x_2))^{-1} \rho^{-h_2} = 1\rho^{-h_2} = n\rho^{-(h_2+1)}.$$

Tudíž $\rho^{-(h_2+1)}$ je identita a proto (z tvrzení 6 pro ρ) máme $h_2 = p$. Tedy podle (3.3)

$$|u| = |f(v_1)|.$$

Jestli dále $x_1 = x_2 = \varepsilon$, pak podle (4.1) je $\psi(v_1)$ identita, což je důkaz tvrzení. Předpokládejme tedy, že $x_1 = x_2 \neq \varepsilon$, tudíž z lemmatu 8 dostáváme:

$$v_1 c_1 = c_2 v_2$$

pro vhodná $c_1, c_2 \in A_m$. Nyní ověříme, že pro libovolné $a \in A_m$, platí buď

$$|v_1|_a \equiv |v_1|$$

nebo

$$|v_2|_a \equiv |v_2| \pmod{4}.$$

Skutečně, jestliže $6a > |x_3|$, potom

$$(6a - |x_4|)\varphi(x_3) = 6a - |x_4| + |x_3| = 6a,$$

a také

$$(6a - |x_3|)\varphi(x_4) = 6a - |x_3| + |x_4| = 6a,$$

takže $6a$ je fixováno $(\varphi(x_3))^{-1}\varphi(x_4)$. Protože $6a$ je fixováno také ρ , tak podle (4.1) platí:

$$(6a)\psi(v_2) = (6a)\rho^{h_3}(\varphi(x_3))^{-1}\varphi(x_4)\rho^{-h_2} = (6a)(\varphi(x_3))^{-1}\varphi(x_4)\rho^{-h_2} = (6a)\rho^{-h_2} = 6a.$$

Tedy z (3.1) máme

$$6a = (6a)\psi(v_2) = (6a)\sigma_a^{|v_2| - |v_2|_a},$$

a dále

$$\sigma_a^{|v_2| - |v_2|_a}$$

je identita.

Protože σ_a je 4-cyklový posun $6a$, musí být

$$|v_2| - |v_2|_a$$

celistvým násobkem 4, tudíž

$$(|v_2|)_a \equiv |v_2| \pmod{4}.$$

Jestliže naopak $6a \leq |x_3|$, potom podle (3.4) platí:

$$6a + |x_1| \leq |x_1 x_3| \leq n-1,$$

a tedy

$$(6a)\varphi(x_1) = 6a + |x_1|,$$

$$(6a)\varphi(x_2) = 6a + |x_1|.$$

Z toho plyne, že $6a$ je fixováno permutací

$$\varphi(x_1)(\varphi(x_2))^{-1}$$

a tudíž je fixováno i $\psi(v_1)$. Z rovnosti

$$6a = (6a)\psi(v_1) = (6a)\sigma_a^{|v_2|-|v_1|_a},$$

plyne

$$|v_1| \equiv |v_1|_a \pmod{4}.$$

Tak pro $a \in A_m$, platí buď $|v_1| \equiv |v_1|_a$ nebo $|v_2| \equiv |v_2|_a \pmod{4}$

Protože $w \in A_{m-1}^*$, máme

$$|v_1|_m = |v_2|_m = 0$$

a proto

$$|v_1| = |v_2| \equiv 0 \pmod{4}.$$

Pro jakékoli $a \in A_m, a \neq c_1, a \neq c_2$ dostáváme

$$|v_1|_a = |v_2|_a$$

$$|v_i|_a \equiv 0 \pmod{4}.$$

Navíc

$$|v_i|_c = |v_i| - \sum_{a \in A_m, a \neq c} |v_i|_a \equiv 0 \pmod{4}.$$

Podle (3.1) máme: $v_i \in \ker\psi$. To znamená, že $\psi(v_i)$ je identita, což jsme měli dokázat.

2. $h_2 = p$

Z (4.1) máme

$$(\psi(v_1))^{-1} = \rho^{h_2}\varphi(x_2)(\varphi(x_1))^{-1}\rho^{-h_1}.$$

Jestliže $h_2 = p$, pak $n\rho^{h_2} = 1$ (vzorec z tvrzení 6). Protože n je fixováno $\psi(v_1)$, a 1 je fixováno $\varphi(x_2)(\varphi(x_1))^{-1}$, dostáváme:

$$n = n(\psi(v_1))^{-1} = n\rho^{h_2}\varphi(x_2)(\varphi(x_1))^{-1}\rho^{-h_1} = 1\varphi(x_2)(\varphi(x_1))^{-1}\rho^{-h_1} = 1\rho^{-h_1} = n\rho^{-(h_1+1)}$$

Tato rovnost dává, že $h_1 = p$, tudíž jde o případ 1.

3. $h_1, h_2 < p$

V tomto případě podle lemmatu 8 máme x_3, x_4 jsou předpony slova y^* . Protože $|x_3| = |x_4|$, tak máme $x_3 = x_4$ takže z (4.1), plyne $\psi(v_2) = \rho^{h_3-h_4}$. Protože $\psi(v_2)$ fixuje n , tak dostáváme

$$h_3-h_4 = 0.$$

Proto $v_2 \in \text{Ker}\psi$ a podle (3.3) platí, že $|u| = |f(v_2)|$.

Nyní ukážeme jak souvisí jádrové opakování s ψ -jádrovým opakováním. Speciálně nám následující tvrzení umožní převést první na druhé.

Tvrzení 12 *Nechť $w \in A_{m-1}^*$. Pokud faktor z $f(w)$ je jádrové opakování, potom existuje ψ -jádrové opakování ve slově w .*

Důkaz 11 *Označíme $K = (p+1)(n-1)$. Ať r je jádrové opakování ležící v $f(w)$ a necht' platí, že $r = u_1u_2$, kde $u_1 \in \ker\varphi$, u_2 je předpona slova u_1 .*

$$|u_1| < (|u_2| + n-1)(n-1)$$

Proto, že r je ψ -jádrové opakování stačí ověřit, že

$$|u_1| < (|u_2| + 3)(n-1).$$

Nejprve uvážíme případ, že $|u_2| \leq 2K$. V takovém případě máme:

$$|u_1| < (|u_2| + n-1)(n-1) \leq (2K + n-1)(n-1) \leq (2K + K)(n-1) = 3K(n-1).$$

Z Tvrzení 10 existuje faktor v_1 slova w takový, že $\psi(v_1)$ je identická permutace a také, že

$$|u_1| = |f(v_1)| = K|v_1|.$$

Tudíž $|v_1| < 3(n-1)$, a proto po dosazením $v_2 = \varepsilon$, $r = v_1v_2$ máme ψ -jádrové opakování.

Nyní uvažme $|u_2| > 2K$. Podle tvrzení 10 máme $|u_1| = KL$, kde $L \geq 1$. Protože u_1u_2 je faktorem $f(w)$, snadno se dostane:

$$u_1u_2 = \zeta f(v_0)\eta$$

Kde v je faktorem slova w , a platí:

$$\zeta, \eta \in B^*, |\zeta_1|, |\eta| < K.$$

Navíc máme:

$$(L+2)K = LK + 2K < |u_1| + |u_2| = |u_1u_2| = |\zeta_1| + K|v| + |\eta| < K|v| + 2K,$$

takže $|v| > L$. Tak můžeme napsat $v = v_1v_2$, kde $|v_1| = L$. Tedy:

$$\zeta_1 f(v_1) = u\zeta_2, \quad u_2 = \zeta_2 f(v_2)\eta, \quad \text{kde } |\zeta_1| = |\zeta_2|$$

Zřejmě platí:

$$|u_1| = KL = K|v_1| = |f(v_1)|.$$

Dále máme

$$u_1u_2 = \zeta_1 f(v)\eta,$$

a proto je u předponou $\zeta f(v)$. Proto pro nějaké ζ_2 platí první rovnost. Z ní a z toho, že $|u_1| = |f(v_1)|$ plyne třetí rovnost. A konečně také

$$u_1 u_2 = \zeta_1 f(v) \eta = \zeta f(v_1) f(v_2) \eta = u_1 \zeta_2 f(v_2) \eta$$

Nyní $\zeta_2 f(v_2)$ je předpona u_2 , u_2 je předponou u_1 , a u_1 je předpona $\zeta_1 f(v_1)$. Proto $\zeta_2 f(v_2)$ je předponou slova $\zeta_1 f(v_1)$. Z toho a z rovnosti $|\zeta_1| = |\zeta_2|$ máme

$$\zeta_1 = \zeta_2$$

a v_2 je předpona slova v_1 . Z rovnosti $\zeta_1 f(v_1) = u_1 \zeta_1$ snadno plyne:

$$\varphi(\zeta_1) \varphi(f(v_1)) = \varphi(\zeta_1 f(v_1)) = \varphi(u_1 \zeta_1) = \varphi(u_1) \varphi(\zeta_1) = \varphi(\zeta_1).$$

Proto $v_1 \in \text{Ker}\psi$. Neboť dále platí

$$|u_2| = |\zeta_2 f(v_2) \eta| < K(|v_2| + 2),$$

tak snadno odvodíme:

$$\begin{aligned} K|v_1| = |u_1| &< (|u_2| + n-1)(n-1) < K(|v_2| + 2)(n-1) + (n-1)(n-1) \\ &< K(|v_2| + 2)(n-1) + K(n-1) = K(|v_2| + 3)(n-1) \end{aligned}$$

Takže

$$|v_1| < (|v_2| + 3)(n-1)$$

a tudíž $v_1 v_2$ je ψ -jádrové opakování.

Předchozí tvrzení nám umožňuje upravit podmínku týkající se jádrového opakování pro nekonečné binární slovo w které dokazuje hypotézu Dejeanové. Nová verze podmínky říká, že stačí nalézt vhodné nekonečné slovo nad A_m bez ψ -jádrového opakování.

Kapitola 5

Vyhýbání se ψ -jádrovému opakování

Nyní shrneme poznatky předchozích dvou kapitol. Jako důsledek kapitoly 3 máme, že pro každé slovo w nad abecedou A_{m-1} se $f(w)$ vyhýbá všem k -stabilizujícím slovům délky menší než $k(n-1)$. Tím je splněna první podmínka uvedená na konci druhé kapitoly.

V kapitole 4 jsme zase ukázali, že pro splnění druhé podmínky stačí nalézt nekonečné slovo nad abecedou A_m bez ψ -jádrového opakování.

Pro splnění dvou podmínek tedy stačí nalézt nějaké nekonečné slovo nad abecedou A_{m-1} bez ψ -jádrového opakování.

Obsahem této kapitoly bude takové slovo najít pro každé $n \geq 38$.

Nejprve zformulujeme tři jednoduchá lemmata.

Lemma 13 *Následující je ekvivalentní:*

1. Pro slovo v nad abecedou A_{m-1} platí, že $\psi(v)$ je identická permutace.
2. Pro každé $x \in A_{m-1}$ je počet výskytů písmene x ve slově v násobkem čísla 4.

Důkaz 12 *Předpokládejme, že platí možnost 1. Potom podle (3.1) víme, že pro všechna $x \in A_m$*

$$4 \text{ dělí } |v| - |v|_x.$$

(jinak by σ_x ani $\psi(v)$ nebyly identická permutace).

Protože $|v|_m = 0$, tak pro $x = m$ zjišťujeme, že 4 dělí $|v| - 0$, tudíž

$$4 \text{ dělí } |v|.$$

Následně musí být číslem 4 dělitelný i $|v|_a$ pro všechna $a \in A_{m-1}$.

Naopak, platí-li 2. Pak 4 dělí také

$$\sum_{x=1}^{m-1} |v|_x = |v|.$$

Tudíž dělí i

$$|v| - |v|_x,$$

pro všechna $x \in A_m$ je dělitelné číslem 4. Tím pádem pro každé x je σ_x identická permutace, a tedy podle vzorce (3.1) je $v \in \ker \psi$.

Lemma 14 Ať $w_1 = (b_i)_{i \geq 1}$ je nekonečné slovo definované následovně:

$$\begin{aligned} b_i &= m-1 \text{ pokud } i \equiv 1 \pmod{3} \\ &= m-2 \text{ pokud } i \equiv 2 \pmod{3} \\ &= b_{i/3} \text{ pokud } i \equiv 0 \pmod{3} \end{aligned}$$

Pokud $v_1 \in A_m^*$, v_2 buď je předpona slova v_1 , nebo v_1 samotné, a platí, že $v_1 v_2$ je faktorem slova w_1 , a dále platí $|v_2| \geq 3^k, k \geq 0$, potom

$$3^k \text{ dělí } |v_1|.$$

Důkaz 13 Nechť $v_1 v_2 = b_i b_{i+1} \dots b_{i+|v_1 v_2|-1}$, kde $i \geq 1$. Neboť v_2 je předponou v_1 , máme

$$b_i b_{i+1} \dots b_{i+3^k-1} = b_{i+|v_1|} b_{i+|v_1|+1} \dots b_{i+|v_1|+3^k-1} \quad (5.1)$$

Označme $|v_1| = 3^q t$, kde 3^q je největší mocnina čísla 3 která dělí $|v_1|$, a pro spor předpokládejme, že $q < k$. Potom existuje

$$j \equiv |v_1| \pmod{3^k}$$

tak, že $i \leq j \leq i + 3^k - 1$. Máme

$$j = 3^q(t + 3^{k-q}h),$$

$$j + |v_1| = 3^q(2t + 3^{k-q}h),$$

pro nějaké přirozené číslo h . Dále máme:

$$3^q(t + 3^{k-q}h) \equiv (t + 3^{k-q}h) \pmod{3^k} \equiv t \pmod{3^k} + (3^{k-q}h) \pmod{3^k} \equiv t \pmod{3^k}$$

Tudíž $j \equiv t \pmod{3}$ a z definice slova w_1 plyne: $b_j = b_t$. Obdobně také $b_{j+|v_1|} = b_{2t}$ a protože t není kongruentní s 3 dostáváme $b_t \neq b_{2t}$.

To je spor neboť podle (5.1) $b_j = b_{j+|v_1|}$.

Lemma 15 Nechť $w_2 = (c_i)_{i \geq 1}$ je nekonečné slovo nad abecedou A_{m-3} definované následovně:

$$c_i = \max\{a \in A_{m-3} \mid 4^{a-1} \text{dl}i\}, \quad i \geq 1$$

Pro libovolný faktor v slova w_2 takový, že $\psi(v)$ je identická permutace platí, že 4^{m-3} dělí $|v|$.

Důkaz 14 Označme $|v| = 4^q t$, kde 4^q je maximální mocnina čísla 4 která dělí $|v|$ a pro spor předpokládejme, že $q < m-3$. Máme

$$v = c_i c_{i+1} \dots c_{i+4^q t-1},$$

pro nějaké $i \geq 1$. Podle definice pro nějaké $j \geq 1$ platí:

$$c_j > q \text{ právě když } 4^q \text{ dělí } j.$$

Tedy:

$$\sum_{a=q+1}^{m-3} |v|_a = \text{Card}\{j \mid i \leq j \leq i + 4^q t - 1, 4^q \mid j\} = t$$

Protože $\psi(v)$ je identita, pak podle lemmatu 13 dostáváme, že 4 dělí t . Což je spor s maximalitou čísla q .

V následujících dvou tvrzeních uvedeme slova o kterých jsme mluvili na začátku kapitoly. Tím bude důkaz hypotézy Dejeanové u konce.

Tvrzení 16 Necht' $w_1 = (b_i)_{i \geq 1}$ a $w_2 = (c_i)_{i \geq 1}$ jsou nekonečná slova definovaná v předchozích dvou lemmatech. Jestliže $n \geq 44$, potom se nekonečné slovo

$$w = b_1 c_1 b_2 c_2 \dots b_i c_i \dots$$

vyhýbá ψ -jádrovému opakování.

Pro potřeby důkazu uvedeného tvrzení zformulujeme jedno technické lemma. Důkaz tohoto lemmatu se v původním článku nenacházel.

Lemma 17 Jestliže $m \geq 7$, pak $4^{m-3} \geq 16((n-1)/3)$.

Důkaz 15 Připomeňme nejprve, že platí $n-1 \leq 6(m+1)$. Dále budeme postupovat indukcí. Nejprve uvažujme, že $m = 7$. Potom

$$n \leq 6(7+1) + 1 = 49$$

$$4^{7-3} = 256$$

$$16((n-1)/3) \leq 16((49-1)/3) = 256$$

Nerovnost tedy platí.

Nyní provedeme indukční krok. Víme, že

$$6((m+1)+1) = 6 + 6(m+1) \geq 6 + n-1 = n+5$$

$$4^{(m+1)-3} = 4(4)^{m-3} = 3(4)^{m-3} + 4^{m-3}$$

$$16((n+5)/3) = 16((n-1)+6)/3 = 16((n-1)/3) + 32.$$

Z indukčního předpokladu vyplývá nerovnost

$$4^{m-3} \geq 16((n-1)/3).$$

Z výše odvozených vztahů máme:

$$3(4)^{m-3} + 4^{m-3} \geq 16((n-1)/3) + 32.$$

Tato nerovnost platí, pokud $3(4)^{m-3} \geq 32$, což nastane pro každé $m \geq 5$. Tím je důkaz hotov, neboť předpokládáme, že $m \geq 7$.

Nyní tedy dokážeme tvrzení.

Důkaz 16 Pro spor předpokládejme, že nějaké ψ -jádrové opakování r nastává ve slově w . Máme:

$$r = v_1 v_2, \quad v \in \ker \psi, \quad v_2 \in \text{Pref}(v), \quad |v| \leq (|v_2| + 3)(n-1)$$

Protože v_1 je slovo nad abecedou A_{m-1} a $\psi(v_1)$ je identita, tak podle lemmatu 13 dostáváme, že

$$\text{pro všechna } a \in A_m, 4 \text{ dělí } |v_1|_a.$$

Speciálně $|v_1|$ je sudá. Vypuštěním všech písmen $m-1$ a $m-2$ ze slova v_1 , dostaneme faktor u_2 slova w_2 tak, že $\psi(u_2)$ je identita a $|u_2| = |v_1|/2$.

Z lemmatu 15 plyne, že 4^{m-3} dělí $|u_2|$, a proto

$$2(4)^{m-3} \text{ dělí } |v_1|.$$

Předpokládejme, že $|v_2| \geq 2$ a ať k je přirozené číslo takové, že

$$2(3)^k \leq |v_2| < 2(3)^{k+1}.$$

Vymazáním všech písmen A_{m-3} ze slova r dostaneme faktor u_1 slova w_1 ve tvaru $u_1 = v_1^* v_2^*$, kde v_2^* je předponou slova v_1^* , a platí

$$|v_1^*| = |v_1|/2$$

$$3^k \leq |v_2^*| \leq 3^{k+1}.$$

Podle lemmatu 14 platí, že 3^k dělí $|v_1^*|$ a proto dělí i $|v_1|$. Takže:

$$|v_1| \geq 2(4)^{m-3} 3^k > (1/3)(4)^{m-3} |v_2|$$

Připomeňme, že $m = \lfloor (n-2)/6 \rfloor$, takže

$$n-1 \leq 6(m+1)$$

Neboť $n \geq 44$, tak podle lemmatu 17 máme:

$$4^{m-3} \geq 16((n-1)/3).$$

Proto dostáváme:

$$|v_1| \geq 16(n-1)|v_2|/9.$$

Protože dále $|v_1| \leq (|v_2| + 3)(n-1)$ tak máme:

$$|v_2| + 3 \geq (16/9)|v_2|,$$

což implikuje $|v_2| \leq 3$. Protože $2(4)^{m-3}$ dělí $|v_1|$, získáváme:

$$|v_1| \geq 2(4)^{m-3} \geq (32/3)(n-1) > (|v_2| + 3)(n-1)$$

Což je spor s předpokladem.

Tvrzení 18 Předpokládejme, že $38 \leq n \leq 43$. Necht' $w_1 = (b_i)_{i \geq 1}$ a $w_2 = (c_i)_{i \geq 1}$ jsou nekonečná slova z lemmat 14 a 15, a $w = (d_i)_{i \geq 1}$ je nekonečné slovo definované předpisem:

$$\begin{aligned} d_{2i} &= b_i, & i \geq 1 \\ d_{4i+1} &= c_i, & i \geq 0 \\ d_{4i+3} &= 4, & \text{jestliže } (4i+3) \bmod (2(4)^4) < 4^4, i \geq 0 \\ &= 5, & \text{v ostatních případech} \end{aligned}$$

potom se w vyhýbá ψ -jádrovému opakování.

Důkaz 17 Protože $38 \leq n \leq 43$, tak $m = 6$. Pro spor předpokládejme, že se ve slově w nachází ψ -jádrové opakování r . Platí, že:

$$r = v_1 v_2, \quad \psi(v_1) \text{ je identita, } v_2 \text{ je předpona slova } v_1, \quad |v_1| \leq (|v_2| + 3)(n-1)$$

Protože v_1 je slovo nad abecedou A_{m-1} a $\psi(v_1)$ je identita, tak podle lemmatu 13 víme, že pro každé $a \in A_m$, 4 dělí $|v_1|_a$.

Speciálně tedy 4 dělí $|v_1|$. Tudiž vymazáním všech písmen $4 = m-2$ a $5 = m-1$ ze slova v , získáme faktor u_2 slova w_2 takový, že $|v_1| = 4|u_2|$ a $\psi(u_2)$ je identita.

Podle lemmatu 15 víme, že 4^3 dělí $|u_2|$. Tedy $|v_1| = 4^4 h$ pro nějaké přirozené číslo h a

$$(|v_2| + 3)(n-1) \geq 4^4 h$$

Neboť $n \leq 43$, tak z poslední nerovnosti dostáváme

$$|v_2| > 3.$$

Protože $v_1 v_2$ je faktor slova w a v_2 je předponou slova v_1 , máme:

$$v_2 = d_i d_{i+1} \dots d_{i+k-1} = d_{i+4^4 h} d_{i+4^4 h+1} \dots d_{i+4^4 h+k-1}$$

Pro nějaké $i \geq 1$ a $k \geq 4$.

Existuje $j \equiv 3 \pmod{4}$ tak, že $i \leq j \leq i+k-1$. Podle předchozí rovnosti platí $d_j = d_{j+4^4h}$. Z definice slova w dostáváme, že h je sudé. Tedy pro $i^* = \lceil i/2 \rceil$, $k^* = \lfloor k/2 \rfloor$, $h^* = h/2$ máme:

$$b_i^* b_{i^*+1} \dots b_{i^*+k^*-1} = d_{2i^*} d_{2(i^*+1)} \dots d_{2i^*+2k^*-2}$$

$$b_{i^*+4^4h^*} b_{i^*+4^4h^*+1} \dots b_{i^*+4^4h^*+k^*-1} = d_{2i^*+4^4h^*} d_{2i^*+4^4h^*+2} \dots d_{2i^*+4^4h^*+2k^*-2}$$

a proto:

$$b_i^* b_{i^*+1} \dots b_{i^*+k^*-1} = b_{i^*+4^4h^*} b_{i^*+4^4h^*+1} \dots b_{i^*+4^4h^*+k^*-1}$$

Nechť q je přirozené číslo takové, že $3^q \leq k^* < 3^{q+1}$. Podle lemmatu 13 zjišťujeme, že

$$3^q \text{ dělí } h^*.$$

Tedy:

$$|v_1| = 2(4)^4 h^* \geq 2(4)^4 3^q > 42(k+3) \geq (|v_2| + 3)(n-1)$$

Což je spor s předpokladem.

Podle tvrzení 16 a 18 pro libovolné $n \geq 38$ existuje nekonečné slovo $w = (d_i), i \geq 1$ nad abecedou A_{m-1} , které se vyhýbá ψ -jádrovému opakování řádu n . Podle tvrzení 9 a 12 se nekonečné binární slovo $f(w) = f(d_1)f(d_2) \dots f(d_i) \dots$ vyhýbá jádrovému opakování stupně n a k -stabilizujícím slovům řádu n a délky menší než $k(n-1)$ pro každé $k < n$. Podle tvrzení 5 dostáváme, že kritický exponent slova $\gamma_n(f(w))$ je $n/(n-1)$.

Protože práh opakování nemůže být menší než $n/(n-1)$, dokázali jsme následující větu.

Věta 1 Pro $n \geq 38$ je práh opakování nad n písmennou abecedou roven $n/(n-1)$.

Literatura

- [1] Arturo Carpi: *On the Repetition Threshold for Large Alphabets*, MFCS 2006, LNCS 4162, 226-237, 2006.