

# Pseudoaleatoriedade em Combinatória e Teoria da Computação

Domingos Dellamonica Junior e Yoshiharu Kohayakawa

20 de junho de 2005

## Resumo

Nesta monografia, pretendemos apresentar alguns tópicos estudados durante o primeiro semestre do Mestrado de Domingos Dellamonica Junior, sob orientação de Yoshiharu Kohayakawa.

## 1 Introdução

Abordaremos os principais tópicos descritos no Projeto de Estudo de Mestrado de uma maneira expositiva, isto é, daremos uma idéia inicial sobre o que consiste cada tópico e depois apresentaremos algum resultado relacionado para exemplificar e solidificar os conceitos envolvidos.

## 2 Pseudoaleatoriedade

**Definição 2.1.** *Um extractor é uma função computável em tempo polinomial, que leva palavras de  $m$  bits em palavras de  $n$  bits. Queremos que tais extractors possuam a seguinte propriedade: “sempre que a distribuição da entrada é ‘boa’, a saída do extractor é estatisticamente próxima da distribuição uniforme  $U_n$ ”.*

**Definição 2.2.** (Min-entropia) *Para uma variável aleatória  $\mathcal{X}$ , definimos*

$$H^\infty(\mathcal{X}) = \min_{x \in \text{supp}(\mathcal{X})} -\log \mathbf{P}[\mathcal{X} = x].$$

*Observe que se uma variável tem um valor grande para sua min-entropia então sua distribuição é ‘boa’ — isso porque nenhum valor  $x$  pode ocorrer com uma probabilidade muito maior que os demais valores.*

**Definição 2.3.** *Por distância estatística entre duas distribuições  $\mathcal{X}, \mathcal{X}'$  queremos dizer*

$$\text{dist}(\mathcal{X}, \mathcal{X}') = \frac{1}{2} \sum_{i \in \text{supp}(\mathcal{X}) \cup \text{supp}(\mathcal{X}')} |\mathbf{P}[\mathcal{X} = i] - \mathbf{P}[\mathcal{X}' = i]|.$$

**Seeded Extractors** – Além da entrada usual, requisitamos uma pequena quantidade de bits uniformemente distribuídos. Essa entrada adicional é chamada de semente do extractor. Estado da arte: é possível obter extractors que usam sementes de tamanho  $O(\log n)$ . Pode-se enumerar todas as sementes e assim simular qualquer algoritmo probabilístico com um overhead polinomial. Vamos tentar entender isso melhor.

Seja  $\mathcal{A}$  um algoritmo probabilístico<sup>1</sup> que depende de  $n$  bits aleatórios. Usando nosso seeded extractor de última geração, que denotaremos por  $\text{Ext} : \{0, 1\}^m \times \{0, 1\}^{O(\log n)} \rightarrow \{0, 1\}^n$  obtemos uma saída que é próxima a  $U_n$ . Então, se  $\mathcal{X} \in \{0, 1\}^m$  é o valor observado na fonte de alta min-entropia, podemos obter todos os possíveis valores de  $\text{Ext}(\mathcal{X}, \{0, 1\}^{O(\log n)})$  em tempo polinomial e rodar o algoritmo  $\mathcal{A}$  com cada possível valor.

**Seedless Extractors** – O overhead polinomial dos seeded extractors, ou a falta de segurança destes para aplicações em criptografia são motivações para a definição de extractors sem semente. O artigo trata desse tipo de extractor.

**Dispersers** – Uma construção mais fraca do que os extractors. Em vez de exigirmos uma saída que seja estatisticamente próxima a uniforme, passamos a exigir apenas que o suporte contenha todas as palavras binárias de tamanho  $n$  (ou uma fração considerável delas).

Para a construção de extractors e dispersers são usados resultados recentes de teoria aditiva dos números. Em particular, são usados resultados similares aos de Erdős-Szemerédi, como o

**Teorema 2.1.** *Existe uma constante  $\varepsilon_0$  tal que para todo corpo finito  $\mathbb{F}$  cuja ordem é um primo, e todo  $A \subseteq \mathbb{F}$  com  $|A| < |\mathbb{F}|^{0,99}$  temos*

$$\max\{|A + A|, |A \cdot A|\} > |A|^{1+\varepsilon_0}.$$

Como corolário, qualquer  $A$  nas condições do teorema satisfaz  $|A \cdot A + A| > |A|^{1+\varepsilon_0}$ . Isso sugere a idéia de que a função  $f(a, b, c) = a \cdot b + c$ , se iterada diversas vezes (dando origem a uma função cujo domínio é  $\mathbb{F}^{3^k}$ ) possa ser empregada como um disperser. O artigo nos diz ainda que é possível provar um análogo estatístico de tal corolário e isso implica na construção de extractors usando  $f$ . A definição é como segue.

Definimos  $\text{Ext}^0 : \mathbb{F}^{3^0} = \mathbb{F} \rightarrow \mathbb{F}$  como a função identidade e, indutivamente,  $\text{Ext}^{i+1} : \mathbb{F}^{3^{i+1}} \rightarrow \mathbb{F}$  como

$$\text{Ext}^{i+1}(x_1, x_2, x_3) = \text{Ext}^i(x_1) \cdot \text{Ext}^i(x_2) + \text{Ext}^i(x_3),$$

onde  $x_1, x_2, x_3 \in \mathbb{F}^{3^i}$ .

---

<sup>1</sup>Um algoritmo da classe **BPP**, ie, um algoritmo polinomial e probabilístico que erra com uma probabilidade limitada por uma constante menor que 1/2.

### 3 Discrepância

Seja  $(V, \mathcal{S})$  um hipergrafo, ou seja,  $V$  é um conjunto base e  $\mathcal{S}$  é uma coleção de subconjuntos de  $V$ . Queremos colorir os elementos de  $V$  em duas cores de forma que cada  $S_i \in \mathcal{S}$  tenha um número balanceado de elementos de cada cor. Definimos  $\chi : V \rightarrow \{-1, 1\}$  como uma “coloração” dos elementos de  $V$ . A discrepância de um conjunto  $S_i$  com relação a  $\chi$  é definida por

$$\chi(S_i) = \sum_{s \in S_i} \chi(s).$$

O maior valor de  $|\chi(S_i)|$  sobre todo  $S_i \in \mathcal{S}$  é a discrepância do sistema de conjuntos dada a coloração  $\chi$ . Quando nenhuma coloração em particular é fixada, a *discrepância* do sistema de conjuntos, denotada por  $D_\infty(\mathcal{S})$ , refere-se a menor discrepância dentre todas as possíveis colorações.

#### 3.1 O Método das Funções Ortogonais

Seja  $\mathbf{q} = (q_1, \dots, q_d)$  um ponto do cubo unitário  $[0, 1]^d$ . Denotamos por  $B_{\mathbf{q}}$  a caixa  $[0, q_1] \times \dots \times [0, q_d]$ . Dado um conjunto  $P$  de  $n$  pontos no cubo unitário, a discrepância volume  $D(\mathbf{q})$  é a diferença entre o número esperado de pontos contidos na caixa  $B_{\mathbf{q}}$  (se os pontos de  $P$  fossem escolhidos de maneira uniforme) e o número de pontos que de fato estão na caixa, ou seja

$$D(\mathbf{q}) = n \cdot \text{vol}(B_{\mathbf{q}}) - |P \cap B_{\mathbf{q}}| = nq_1 \dots q_d - |P \cap B_{\mathbf{q}}|.$$

**Teorema 3.1.** [1, teo. 3.1, p. 135] *Dados  $n$  pontos em  $[0, 1]^d$ , a média quadrática da discrepância para caixas paralelas aos eixos satisfaz*

$$\int_{[0,1]^d} D(\mathbf{q})^2 d\mathbf{q} > c(\log n)^{d-1},$$

para alguma constante  $c = c(d) > 0$ .

Mostaremos o caso  $d = 2$  que pode ser generalizado para dimensões maiores. Considere o espaço de funções  $\mathcal{L}^2(X)$ , ie, o espaço das funções  $f : X \rightarrow \mathbb{C}$  com  $\|f\| < \infty$ , onde a norma é definida em termos do produto interno

$$\langle f, g \rangle = \int_X fg d\mathbf{q}.$$

Para este teorema, tomaremos  $X = [0, 1]^2$ . O método desta prova é escolher uma função  $F : [0, 1]^2 \rightarrow \mathbb{R}$  com  $\int F^2$  limitada superiormente por um valor conhecido e cujo produto  $\langle F, D \rangle$  possa ser facilmente estimado por baixo. Utilizando a desigualdade de Cauchy-Schwarz ( $\langle a, b \rangle^2 \leq \|a\|^2 \|b\|^2$ ), temos a seguinte cota inferior

$$\int D^2 \geq \left( \int FD \right)^2 / \int F^2. \quad (1)$$

Vamos supor que  $n = 2^m$ . (Isso não acarreta em perda de generalidade. Podemos encolher o quadrado unitário para um quadrado  $[0, u]^2$  contendo o número de pontos adequados; se isso não for possível, tome uma  $\varepsilon$ -perturbação de  $P$ , já que  $\|D\|$  não é sensível a pequenas mudanças em  $P$ .) Definimos

$$F = f_0 + \cdots + f_{m+1},$$

onde cada  $f_i$  é definida da forma a seguir. Para todo  $i = 0, \dots, m+1$ , seja  $G_i$  o grid obtido dividindo  $[0, 1]^2$  em  $2n = 2^{m+1}$  retângulos de área  $2^{-i} \times 2^{i-m-1}$ .

As funções  $f_i$  são definidas de acordo com a “interação” de  $P$  e cada célula  $R$  de  $G_i$ .

- Se  $P \cap R \neq \emptyset$  defina  $f_i = 0$  em toda a célula  $R$ .
- Caso contrário, subdivida  $R$  em quatro quadrantes de igual tamanho. Nos quadrantes 1 e 3,  $f_i$  vale 1 e nos quadrantes 2 e 4,  $f_i$  vale  $-1$ .

Vamos provar um resultado bem geral donde segue imediatamente que  $\langle f_i, f_j \rangle = 0$  para todo  $i \neq j$ .

**Definição 3.1.** *Dados inteiros  $0 \leq a, b \leq m+1$ , seja  $G_{a,b}$  o grid obtido dividindo-se  $[0, 1]^2$  em retângulos de tamanho  $2^{-a} \times 2^{-b}$ . Uma função  $f : [0, 1]^2 \rightarrow \mathbb{R}$  é  $(a, b)$ -checkered se para toda célula  $R$  de  $G_{a,b}$ ,*

- Se  $P \cap R \neq \emptyset$  então  $f = 0$  em toda a célula  $R$ .
- Caso contrário, existe  $c = c(R) \in \{-1, 0, 1\}$  tal que nos quadrantes 1 e 3,  $f$  vale  $c$  e nos quadrantes 2 e 4,  $f$  vale  $-c$ .

**Lema 3.1.** *Se  $f$  é  $(a, b)$ -checkered e  $g$  é  $(a', b')$ -checkered, com  $a' < a$  e  $b < b'$  então  $fg$  é  $(a, b')$ -checkered.*

*Demonstração.* Primeiramente observamos que cada célula  $T$  de  $G_{a,b'}$  é a interseção de um único par de células  $R \in G_{a,b}, S \in G_{a',b'}$ . Se  $T = R \cap S \neq \emptyset$  então  $f(R) = f(S) = \{0\}$  e, logo,  $f(T) = \{0\}$ .

O caso mais interessante ocorre quando  $R = S = \emptyset$  e  $c(R) \neq 0 \neq c(S)$ . Observe que o valor de  $f$  nos quadrantes 1 e 2 de  $T$  é o oposto do valor de  $f$  nos quadrantes 3 e 4 de  $T$ . Analogamente, o valor de  $g$  nos quadrantes 2 e 3 de  $T$  é o oposto do valor de  $g$  nos quadrantes 1 e 4 de  $T$ . Fica claro que a célula  $T$  satisfaz as condições necessárias para que  $fg$  seja  $(a, b')$ -checkered. Como isso deve valer para toda célula  $T \in G_{a,b'}$ , temos que  $fg$  é  $(a, b')$ -checkered.  $\square$

É trivial verificar que toda função  $(a, b)$ -checkered tem integral nula (sob a região  $[0, 1]^2$ ). Note que  $G_i = G_{i, m+1-i}$  e, portanto,  $f_i$  é  $(i, m+1-i)$ -checkered. Segue dessas observações e do lema 3.1 que  $\langle f_i, f_j \rangle = 0$  para todo  $i \neq j$ . Concluimos que

$$\int F^2 = \int \left( \sum_{i=0}^{m+1} f_i \right)^2 = \sum_{i=0}^{m+1} \int f_i^2 \leq \sum_{i=0}^{m+1} 1 = m+2.$$

A segunda parte do método das funções ortogonais pede para que estimemos  $\langle F, D \rangle$  por baixo. Novamente, provaremos um resultado mais geral que será imediatamente aplicado.

**Lema 3.2.** *Dada uma função  $f$ ,  $(a, b)$ -checkered, seja  $S$  o conjunto de todos os centros de massa dos primeiros quadrantes das células de  $G_{a,b}$ . Então,*

$$\int fD = \frac{n}{4^{a+b+2}} \sum_{p \in S} f(p).$$

*Demonstração.* Vamos calcular a integral acima para cada célula  $R \in G_{a,b}$ . Se  $P \cap R$  é não-vazio então a integral sobre  $R$  é 0. Caso contrário, seja  $R_1$  o primeiro quadrante de  $R$ . Para cada  $q = q_1 \in R_1$ , sejam  $q_2, q_3$  e  $q_4$  os pontos correspondentes a  $q_1$  nos demais quadrantes. Seja  $p$  o centro de massa de  $R_1$  ( $p \in S$ ). Temos

$$\begin{aligned} \int_{q \in R} f(q)D(q)dq &= \int_{q \in R_1} f(q)(D(q) - D(q_2) + D(q_3) - D(q_4))dq \\ &= f(p) \int_{q \in R_1} n \cdot \text{area}[q_1, q_2, q_3, q_4]dq \\ &= nf(p) \left( \frac{\text{area } R}{4} \right)^2 = nf(p)4^{-a-b-2}. \end{aligned} \quad (2)$$

A primeira igualdade segue das propriedades de  $f$ . A segunda igualdade segue diretamente da definição da função  $D$ , notando que  $P \cap R = \emptyset$  implica que os termos  $|P \cap B_{q_i}|$  se cancelam na soma  $D(q) - D(q_2) + D(q_3) - D(q_4)$ . A área do retângulo formado pelos pontos  $q_i$  é igual a área de  $R_1$  que é equivalente a  $1/4$  da área de  $R$ ; disso segue a terceira igualdade.

A partir de (2) concluímos a demonstração do lema.  $\square$

Para as funções  $f_i$ , basta tomar  $a = i$  e  $b = m+1-i$  e  $n = 2^m$  no lema 3.2. Observe que para  $p \in S$ , temos  $f_i(p) > 0$  sempre que a célula que contém  $p$ , digamos  $R \in G_i$ , é tal que  $R \cap P = \emptyset$ . Como o número de células de  $G_i$  é  $2n$  e  $P$  possui  $n$  pontos, pelo menos  $n$  células são vazias, logo

$$\int f_i D = \frac{2^m}{4^{m+3}} \sum_{p \in S} f_i(p) \geq \frac{2^m n}{4^{m+3}} = 2^{-6},$$

e portanto,  $\langle F, D \rangle \geq 2^{-6}(m+2) = \Omega(\log n)$ . Usando o método das funções ortogonais (veja a desigualdade (1)), provamos o teorema 3.1 para o caso  $d = 2$ , já que

$$\int_{[0,1]^2} D(\mathbf{q})^2 d\mathbf{q} = \Omega(\log n).$$

## 4 Grafos e Teoria de Ramsey

### 4.1 Alguns Resultados de Teoria de Ramsey

Nesta seção provaremos alguns resultados cuja motivação vem da seguinte pergunta de Erdős e Hajnal: “É verdade que para todo grafo  $H$ , existe  $\varepsilon(H) > 0$  tal que para todo grafo  $G$  que é  $H$ -livre, devemos ter um clique ou um conjunto independente de tamanho  $> n^{\varepsilon(H)}$ ?”. Dizemos que um grafo é  $H$ -livre se este não contém uma cópia induzida de  $H$ .

No artigo [2], são mostrados alguns resultados de teoria de Ramsey relacionados a torneios e também é proposta uma formulação, equivalente a pergunta de Erdős e Hajnal, envolvendo torneios. A pergunta é efetivamente respondida positivamente para uma classe especial de grafos.

**Definição 4.1.** *Se para um grafo  $H$  a resposta à pergunta de Erdős e Hajnal é positiva então dizemos que  $H$  possui a propriedade EH.*

**Definição 4.2.** *Dado um grafo  $G$  com conjunto de vértices  $[n] \stackrel{\text{df}}{=} \{1, \dots, n\}$  e grafos  $\{F_i\}_{i=1}^n$ , formamos o grafo  $G(F_1, \dots, F_n)$  substituindo cada vértice  $i \in [n]$  por  $F_i$  e ligando todas as cópias dos vértices de  $F_i$  com as cópias dos vértices de  $F_j$  se e somente se  $\{i, j\} \in E(G)$ .*

**Teorema 4.1.** *Sejam  $H$  e  $F$  grafos possuindo a propriedade EH e  $V(H) = \{v_1, \dots, v_k\}$ . Então o grafo  $H(F, v_2, \dots, v_k)$  também possui a propriedade EH.*

*Demonstração.* Denotamos por  $\text{hom}(G) = \max\{\alpha(G), \omega(G)\}$ , ou seja, o tamanho do maior conjunto homogêneo de  $G$  (um clique ou conjunto independente). Suponha que  $H$  e  $F$  sejam como no enunciado. Seja  $H_0 = H - v_1$ . Por simplicidade, denote  $H(F) = H(F, v_2, \dots, v_k)$ . Seja  $G$  um grafo  $H(F)$ -livre com  $n$  vértices e suponha que  $\text{hom}(G) < n^{\varepsilon(H)\delta}$ . Vamos tentar obter uma contradição, dado que  $\delta > 0$  é suficientemente pequeno.

Estamos supondo que  $n$  é suficientemente grande. Em particular,  $m \stackrel{\text{df}}{=} \lceil n^\delta \rceil > k$ . Pela definição de  $\varepsilon(H)$ , todo  $m$ -conjunto  $U \subset V(G)$  deve induzir pelo menos um subgrafo isomorfo a  $H$ , caso contrário, encontraríamos um conjunto homogêneo de tamanho  $m^{\varepsilon(H)} > \text{hom}(G)$ , o que é absurdo. Então,  $G$  possui pelo menos  $\binom{n}{m} / \binom{n-k}{m-k}$  cópias induzidas de  $H$ . Para cada uma dessas cópias, fixe a imersão de  $H$  em  $G$  correspondente.

Como o número de imersões de  $H_0$  em  $G$  é limitado superiormente por  $n(n-1) \cdots (n-k+2)$ , deve haver uma imersão  $H_0 \hookrightarrow G$  que pode ser estendida para uma imersão  $H \hookrightarrow G$  em pelo menos

$$M \stackrel{\text{df}}{=} \binom{n}{m} / \left\{ \binom{n-k}{m-k} n(n-1) \cdots (n-k+2) \right\}$$

maneiras diferentes. Em outras palavras, há  $k-1$  vértices  $v'_2, \dots, v'_k \in V(H)$  e um  $M$ -conjunto  $W \subset V(G)$  tal que para todo  $w \in W$ , a função  $f$  definida por  $f(v_1) = w$ ,  $f(v_i) = v'_i$  para  $i = 2, \dots, k$  é uma imersão  $H \hookrightarrow G$ .

Considere o grafo  $G[W]$ . Se este grafo não for  $F$ -livre então  $G$  possui uma cópia induzida de  $H(F)$ . Basta lembrar da definição do grafo  $H(F)$  e observar que se  $W' \subset W$  é tal que  $G[W']$  é uma cópia isomorfa a  $F$  então, pela construção de  $W$ ,  $G[W' \cup \{v'_2, \dots, v'_k\}] \cong H(F)$ .

Como  $F$  possui a propriedade EH, concluímos que

$$\text{hom}(G[W]) \geq |W|^{\varepsilon(F)} \geq M^{\varepsilon(F)}.$$

Por outro lado,

$$n^{\varepsilon(H)\delta} > \text{hom}(G) \geq \text{hom}(G[W]).$$

Com algumas contas simples, determinamos que se

$$\delta < \frac{\varepsilon(F)}{\varepsilon(H) + k\varepsilon(F)},$$

chegamos a uma contradição. □

**Corolário 4.1.** *Dados  $H, F_1, \dots, F_k$  grafos com a propriedade EH e  $V(H) = \{v_1, \dots, v_k\}$  então o grafo  $H(F_1, \dots, F_k)$  também possui a propriedade EH.*

**Definição 4.3.** *Definimos como torneio um grafo dirigido  $T = (V, A)$ , onde para todo  $\{u, v\} \in \binom{V}{2}$ , temos  $|\{uv, vu\} \cap A| = 1$ . Um torneio com uma ordem linear ( $<$ ) nos vértices é chamado de torneio ordenado e é denotado por  $(T, <)$ . Dizemos que um torneio  $(T, <)$  é um subtorneio ordenado de  $(T', <')$  se existe uma função injetiva  $f : V(T) \hookrightarrow V(T')$  que preserva a ordem e adjacência, ie,*

- (i)  $f(u) <' f(v)$  sse  $u < v$
- (ii)  $(f(u), f(v)) \in E(T')$  sse  $(u, v) \in E(T)$ .

**Lema 4.1.** *Sejam  $t > n > 1$  dois inteiros positivos e seja  $S = \{a_1, \dots, a_{tn}\}$  um  $tn$ -conjunto. Seja  $g : S \rightarrow [t]$  uma função tal que para todo  $p \in [t]$ , temos  $|\{i : g(a_i) = p\}| = n$ . Ademais, seja  $f : S \rightarrow [n]$  uma função aleatória cujo valor de cada  $a_i$  é escolhido independente e uniformemente. Seja  $E$  o evento em que existem  $1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_n \leq tn$  tais que  $g(a_{i_j}) \neq g(a_{i_k})$  para todo  $j \neq k$  e  $f(a_{i_j}) = j$  para todo  $j \in [n]$ .*

*A probabilidade de que  $E$  não valha é no máx.*

$$\sum_{q=0}^{n-1} \binom{tn}{q} \frac{n^{q(n-1)}(n-1)^{tn-nq}}{n^{tn}} \leq \left(\frac{4et}{n}\right)^n e^{-t}.$$

*Demonstração.* Vamos estimar o número de funções  $f$  para as quais o evento  $E$  falha. Dada uma tal  $f$ , seja  $i_1$  o menor inteiro (se existir) tal que  $f(a_{i_1}) = 1$ . Supondo que  $i_1 < i_2 < \dots < i_{j-1}$  já foram definidos de forma que  $f(a_{i_s}) = s$  para todo  $s < j$  e que os valores  $g(a_{i_s})$  de são todos distintos. Seja  $i_j > i_{j-1}$  o menor inteiro (se existir) tal que  $f(a_{i_j}) = j$  e  $g(a_{i_j}) \neq g(a_{i_s})$  para todo  $s < j$ . Note que, como  $E$  falha para  $f$ , este processo deve se encerrar após a definição de  $q \leq n - 1$  índices.

Observe que o valor de  $q$  elementos de  $f$  é fixado (a saber,  $f(i_s) = s$  para  $s = 1, \dots, q$ ). Também é simples verificar que o valor de  $f$  fica restrito a  $n - 1$  possíveis valores em quase todo o domínio. Em particular, os únicos valores de  $k$  para os quais  $f$  poderia assumir qualquer valor de  $[n]$  estão contidos no conjunto  $X \stackrel{\text{df}}{=} (\cup_{s \in [q]} \{k \mid g(a_k) = g(a_{i_s})\}) \setminus \{i_1, \dots, i_q\}$ . Para demonstrar este fato, suponha  $x \in X$  tal que  $x$  pode assumir qualquer valor de  $[n]$ . Observe que não podemos se  $x < i_1$  pois isso contraria a construção do conjunto de índices (pois não podemos ter  $g(x) = 1$ ). De forma análoga concluímos que  $x \not> i_q$  e, para todo  $s = 1, \dots, q - 1$ , se  $i_s < x < i_{s+1}$  então  $g(x)$  não pode valer  $s + 1$ .

Como  $|X| = q(n - 1)$ , o número de funções  $f$  para as quais  $E$  falha é limitada superiormente por

$$T \stackrel{\text{df}}{=} \sum_{q=0}^{n-1} \binom{tn}{q} n^{q(n-1)} (n-1)^{tn-qn},$$

pois há  $\binom{tn}{q}$  maneiras de escolher  $i_s$ ,  $s = 1, \dots, q$  tais que  $f(i_s) = s$ . O total de funções é dado por  $n^{tn}$ , logo

$$\mathbf{P}[\overline{E}] \leq T/n^{tn} \leq \left(\frac{4et}{n}\right)^n e^{-t},$$

como queríamos. □

**Teorema 4.2.** *Para todo torneio ordenado  $(T, <)$ , existe um torneio  $T'$  tal que para toda ordem  $<'$  de  $T'$  o torneio ordenado  $(T, <)$  é um subtorneio de  $(T, <')$ . Ademais, se  $T$  tem  $n$  vértices então existe um  $T'$  com a propriedade acima com  $O(n^3 \log^2 n)$  vértices.*

**Definição 4.4.** *Um Plano Projetivo Finito é um hipergrafo  $\mathcal{P} = (X, \mathcal{L})$  onde  $X$  é um conjunto finito de pontos e  $\mathcal{L}$  é um conjunto de linhas, que respeitam os seguintes axiomas:*

1. existe  $F \subset X$  com  $|F| = 4$  tal que  $|L \cap F| \leq 2$  para todo  $L \in \mathcal{L}$ ;
2. para todo  $L_1, L_2 \in \mathcal{L}$ , temos  $|L_1 \cap L_2| = 1$ ;
3. para todo par de pontos distintos  $x_1, x_2 \in X$  existe uma única linha  $L \in \mathcal{L}$  tal que  $x_1, x_2 \in L$ .

Dizemos que tal plano projetivo é de ordem  $n$  quando  $|X| = |\mathcal{L}| = n^2 + n + 1$  e, para todo  $L \in \mathcal{L}$ ,  $|L| = n + 1$ .

*Demonstração.* Fixe  $(T, <)$  um torneio em  $n$  vértices, digamos  $[n]$ , cuja ordem linear é a ordem natural. Seja  $c > 3$  uma constante e  $t - 1$  a menor potência de primo tal que  $t > cn \log n$  (o TNP nos garante que  $t = (1 + o(1))cn \log n$ ). É sabido que para toda potência de primo  $p^k$ , existe um plano projetivo finito de ordem  $p^k$ . Sendo assim, seja  $\mathcal{P} = (X, \mathcal{L})$  um plano projetivo finito de ordem  $t - 1$ .

Associe a cada ponto  $p \in X$  um conjunto  $S_p$  de  $n$  elementos, com os conjuntos  $S_p$  dois-a-dois disjuntos. Os vértices de  $T'$  são  $V(T') = \cup_{p \in X} S_p$ . Note que  $|V(T')| <$



$nt^2$ . Para cada linha  $L \in \mathcal{L}$ , sorteie uma função aleatória  $f_L : \cup_{p \in L} S_p \rightarrow [n]$ . Os sorteios são independentes para cada linha. Para definir a orientação dos arcos do torneio, sejam  $u, v \in \cup_{p \in L} S_p$ . Se  $u \in S_p$  e  $v \in S_{p'}$  com  $p \neq p'$  e  $f_L(u) \neq f_L(v)$ , então  $(u, v)$  é arco de  $T'$  se e somente se  $(f_L(u), f_L(v))$  é arco de  $T$ . Se  $u$  e  $v$  não forem dessa forma, oriente de maneira arbitrária.

Vamos provar que com probabilidade tendendo a 1 (quando  $n$  tende a infinito),  $T'$  contém uma cópia ordenada de  $T$  em qualquer ordem. Fixe uma ordem  $<'$  para  $T'$ . Estimaremos a probabilidade de que, nesta ordem, não encontramos  $(T, <)$  como subtorneio ordenado. Para cada linha  $L \in \mathcal{L}$ ,  $<'$  induz uma ordem para os  $tn$  vértices de  $\cup_{p \in L} S_p$ . Seja  $S_L = (a_1, \dots, a_{tn})$  tal ordem; defina  $g_L(a_i) = p$  se e somente se  $a_i \in S_p$ . Observe que  $S_L, g_L, f_L$  estão nas condições do lema 4.1.

Suponha que o evento  $E$  do lema 4.1 valha para  $S_L, g_L, f_L$ . Então existm índices  $i_1 < \dots < i_n$  tais que  $f_L(a_{i_s}) = s$  para todo  $s \in [n]$  e para todo  $j \neq k$ ,  $a_{i_j}$  e  $a_{i_k}$  vêm de conjuntos  $S_p$  e  $S_{p'}$  distintos. Mas então  $(T'[\{a_{i_1}, \dots, a_{i_n}\}], <') \cong (T, <)$ . Portanto, a probabilidade de que  $(T', <')$  não contém  $(T, <)$  em *nenhum* conjunto  $S_L$  é limitada superiormente por

$$\left\{ \left( \frac{4et}{n} \right)^n e^{-t} \right\}^{(t-1)^2+t} = \exp\{-(1+o(1))c^3 n^3 \log^3 n\}.$$

O número de ordens para  $T'$  é dado por

$$\{(n((t-1)^2+t))!\} \leq \exp\{-(1+o(1))3c^2 n^3 \log^3 n\}$$

e, como  $c > 3$ , a probabilidade de que  $T'$  não contém  $(T, <)$  em alguma ordem  $<'$  é  $o(1)$ , completando a prova.  $\square$

O resultado acima não é muito longe do melhor possível. Em [2] também é provado que para qualquer  $(T, <)$  com  $n$  vértices, se  $T'$  é um torneio com menos de  $n^2/(\sqrt{3}e^2)$  vértices então há uma ordem  $<'$  tal que  $(T', <')$  não contém  $(T, <)$ .

## 5 Reconstruindo Subconjuntos de $\mathbb{Z}_n$

**Definição 5.1.** *Seja  $n$  um inteiro positivo e seja  $X \subseteq \mathbb{Z}_n$ . O  $k$ -deck de  $X$  é a função definida em todo multiconjunto  $Y$  de  $\mathbb{Z}_n$  de tamanho  $k$  por*

$$d_{X,k} = |\{i \in \mathbb{Z}_n \mid \text{supp}(Y+i) \subseteq X\}|,$$

onde  $\text{supp}(Y)$  é o conjunto dos elementos de  $Y$  desconsiderando-se a multiplicidade. Observe que, como estamos falando de multiconjuntos, a exigência de que  $Y$  tenha tamanho  $k$  pode ser relaxada para tamanho  $\leq k$  sem perda de generalidade.

**Definição 5.2.** *Dizemos que o conjunto  $X$  é reconstrutível a partir do  $k$ -deck de  $X$  se podemos deduzir  $X$  (a menos de translação) a partir do seu  $k$ -deck, ou seja,*

$$d_{W,k} \equiv d_{X,k} \text{ implica } W = X + i \text{ para algum } i \in \mathbb{Z}_n.$$

Mais geralmente, dizemos que uma função é reconstrutível a partir do  $k$ -deck de  $X$  se seu valor é uma função de  $d_{X,k}$ .

## 5.1 O caso em que $n$ é primo

**Lema 5.1.** Para todo  $k \leq n$ , qualquer conjunto  $A \subseteq \mathbb{Z}_n$  e qualquer multiconjunto  $\{i_1, \dots, i_k\}$  de  $\mathbb{Z}_n$ , podemos reconstruir  $|(A - i_1) \cap \dots \cap (A - i_k)|$  a partir do  $k$ -deck de  $A$ .

*Demonstração.* Observe que  $f(A) = |(A - i_1) \cap \dots \cap (A - i_k)|$  é igual a  $d_{A,k}(\{i_1, \dots, i_k\})$  já que um elemento  $x$  é contado por  $f(A)$  se e somente se  $x + i_j \in A$  para  $j \in [k]$ , ou seja, se  $x$  é contado em  $d_{A,k}$ . Portanto,  $f$  é uma função de  $d_{A,k}$ , logo é reconstrutível a partir do  $k$ -deck de  $A$ .  $\square$

**Definição 5.3.** (função característica) Para um conjunto  $S$  fixado, denotamos por  $\chi_S(x)$  a função que vale 1, caso  $x \in S$  e 0, caso contrário.

**Teorema 5.1.** Se  $p$  é primo então todo subconjunto de  $\mathbb{Z}_p$  é reconstrutível a partir de seu 3-deck.

*Demonstração.* Uma matriz  $\mathbf{M}$  é chamada *circulante* se existem inteiros  $\{a_i \mid i \in \mathbb{Z}_n\}$  tais que a  $i$ -ésima linha de  $\mathbf{M}$  é  $(a_i, a_{i+1}, \dots, a_{i+n-1})$ . Denotamos por  $\mathbf{Z}$  a matriz circulante fundamental (a matriz circulante cuja primeira linha é  $(0, 1, 0, \dots, 0)$ ). A matriz  $\mathbf{Z}$  é tal que cada potência  $\mathbf{Z}^i$  consiste de um deslocamento cíclico de  $i$  casas em toda linha da matriz  $\mathbf{Z}$ .

Considere conjuntos  $A, B \subseteq \mathbb{Z}_p$  que tenham o mesmo 3-deck. Associamos ao conjunto  $A$  a matriz (circulante)  $\mathbf{M}_A$ , definida por  $(\mathbf{M}_A)_{ij} = \chi_A(j - i)$ . É simples verificar que

$$\mathbf{M}_A = \sum_{j \in A} \mathbf{Z}^j.$$

Como os auto-valores de  $\mathbf{Z}$  são exatamente as raízes  $p$ -ésimas da unidade, denotadas por  $\zeta^k$ , para  $k = 0, \dots, p-1$  (onde  $\zeta = e^{2\pi i/p}$ ) e seus auto-vetores são  $\zeta^k(1, \zeta, \dots, \zeta^{p-1})$ , para  $k = 0, \dots, p-1$  então os auto-valores de  $\mathbf{M}_A$  são  $\sum_{j \in A} \zeta^{jk}$ , para  $k = 0, \dots, p-1$ .

Dividimos então a prova em dois casos. Caso  $\mathbf{M}_A$  seja não-singular, seja  $\mathbf{\Lambda}$  a sua inversa (também circulante) cuja primeira linha é  $\boldsymbol{\lambda}$ . Defina  $\mathbf{M}_B$  de forma análoga a  $\mathbf{M}_A$  e considere  $\mathbf{C} = \mathbf{\Lambda} \mathbf{M}_B$ , cuja primeira linha é  $\mathbf{c}$ . Vamos provar que  $\mathbf{C} = \mathbf{Z}^k$  para algum  $k$ . Por definição, temos

$$\begin{aligned} \sum_{i=0}^{p-1} c_i^2 &= \sum_{i=0}^{p-1} \left( \sum_{j=0}^{p-1} \lambda_j \cdot \chi_B(j - i) \right)^2 \\ &= \sum_{0 \leq j, k < p} \lambda_j \lambda_k \sum_{i=0}^{p-1} \chi_B(j - i) \chi_B(k - i) \\ &= \sum_{0 \leq j, k < p} \lambda_j \lambda_k |(B - j) \cap (B - k)|. \end{aligned}$$

A segunda igualdade segue de  $\chi_B(j-i)\chi_B(k-i) = 1 \Leftrightarrow j-i, k-i \in B \Leftrightarrow -i \in (B-j) \cap (B-k)$ . Usando o lema 5.1 sabemos que  $|(B-j) \cap (B-k)|$  pode ser obtido a partir do 2-deck de  $B$  (e, portanto, do 3-deck também). Aplicando a mesma idéia vista acima, verificaremos que

$$\sum_{i=0}^{p-1} c_i^3 = \sum_{0 \leq j, k, l < p} \lambda_j \lambda_k \lambda_l |(B-j) \cap (B-k) \cap (B-l)|.$$

Tal expressão também é reconstrutível a partir do 3-deck de  $B$ .

Por hipótese, o 3-deck de  $A$  e  $B$  são iguais, logo,  $\sum c_i^2 = \sum (\Lambda \mathbf{M}_A)_{1i}^2 = \sum \mathbf{I}_{1i}^2 = 1$  e, analogamente  $\sum c_i^3 = 1$ . Tais condições implicam que  $\mathbf{c} = \mathbf{e}_k$  para algum  $k$ . Caso contrário, temos  $c_i \in [0, 1)$  e  $1 = \sum_{c_i \neq 0} c_i^2 > \sum_{c_i \neq 0} c_i^3$ . Concluimos que  $\mathbf{M}_B = \mathbf{M}_A \mathbf{Z}^k$  e, portanto,  $B$  é uma translação de  $A$ .

Resta o caso em que  $\mathbf{M}_A$  é singular. Observe que  $\emptyset \subset \mathbb{Z}_p$  é o único subconjunto tal que  $d_{\emptyset, 1} \equiv 0$ . Podemos supor que  $\emptyset \neq A \subseteq \mathbb{Z}_p$ . Como os auto-valores de  $\mathbf{M}_A$  são os  $p$  valores  $\alpha_i = q(\zeta^i)$ , para  $i = 0, \dots, p-1$ , com  $q(x) = \sum_{j \in A} x^j$ , devemos ter algum  $\alpha_i = 0$  para  $\mathbf{M}_A$  ser singular.

Sabemos que  $\alpha_0 = |A| > 0$ . O polinômio mínimo de  $\zeta^i$ ,  $i \in (0, p)$ , é  $m_p(x) = 1 + x + \dots + x^{p-1}$ . Temos  $q(\zeta^i) = 0$  somente se  $m_p \mid q$ , o que ocorre somente se  $A = \mathbb{Z}_p$ . É evidente que  $d_{A, 1}$  vale sempre  $p$  sse  $A = \mathbb{Z}_p$ , ou seja,  $A$  é reconstrutível a partir de seu 3-deck.  $\square$

## 5.2 A abordagem para o caso geral

Nesta seção abordaremos a reconstrução de  $\mathbb{Z}_n$  para um  $n$  qualquer. Os grupos considerados serão sempre abelianos e  $\mathbb{Z}_n$  é o grupo aditivo dos inteiros módulo  $n$ .

**Definição 5.4.** *Seja  $\Gamma$  um grupo de permutação sobre um conjunto  $\Omega$ . Dizemos que dois conjuntos  $X, Y \subseteq \Omega$  são isomorfos se  $X = gY$  para algum  $g \in \Gamma$ .*

**Definição 5.5.** *O  $k$ -deck de  $X$  é a função definida em multiconjuntos de  $\Omega$  por*

$$d_{X, k}(Y) = |\{g \in \Gamma \mid \text{supp}(gY) \subseteq X\}|.$$

*Dizemos que  $\Gamma$  é reconstrutível a partir de seu  $k$ -deck se  $d_{X, k} \equiv d_{Y, k}$  implica que  $X$  e  $Y$  são isomorfos.*

**Definição 5.6.** *Uma ação de um grupo  $G$  sobre um conjunto  $X$  é um mapa  $\phi : G \times X \rightarrow X$  para o qual valem*

1.  $\phi(e, x) = x$ , onde  $e$  é a identidade de  $G$ ;
2.  $\phi(g, \phi(h, x)) = \phi(gh, x)$  para quaisquer  $g, h \in G$ .

Para não sobrecarregar a notação podemos usar simplesmente  $g \cdot (h \cdot x) = gh \cdot x$  para representar a propriedade 2, por exemplo.

**Definição 5.7.** Um group ring é o conjunto de todas as somas finitas  $\sum_x a_x x$ , com todos os  $x$  pertencentes a um grupo  $G$  e todos os  $a_x$  pertencentes a um corpo  $\mathbb{F}$ . Denotamos tal conjunto por  $\mathbb{F}G$ .

O método empregado em [3] consiste em considerar não apenas os subconjuntos de um grupo  $G$ , mas todas as funções  $f : G \rightarrow \mathbb{Q}$  sob a ação de  $G$  dada por  $g \cdot f(x) = f(g^{-1}x)$ . Claramente este conjunto de funções pode ser identificado com o group ring  $\mathbb{Q}G$  através do mapa  $f \leftrightarrow \sum_{x \in G} x f(x)$ .

**Definição 5.8.** Se  $f \in \mathbb{Q}G$  e  $k \geq 1$ , o  $k$ -deck de  $f$  é a função definida em multiconjuntos de  $G$  por

$$d_{f,k}(Y) = \sum_{g \in G} \prod_{x \in gY} f(x).$$

Dizemos que  $f$  é reconstrutível a partir de seu  $k$ -deck se  $d_{f,k} \equiv d_{f',k}$  implica que  $f = g \cdot f'$  para algum  $g \in G$ .

**Definição 5.9.** Definimos  $r_{\mathbb{Q}}(G)$  como sendo o menor inteiro  $k$  tal que toda função  $f : G \rightarrow \mathbb{Q}$  é reconstrutível a partir de seu  $k$ -deck.

**Definição 5.10.** Se para  $f, f' \in \mathbb{Q}G$  temos  $d_{f,k} \equiv d_{f',k}$  porém não existe  $g \in G$  tal que  $f = g \cdot f'$  então chamamos  $f'$  de um  $k$ -impostor de  $f$ .

Podemos mapear todo conjunto  $S \subseteq G$  à função  $\chi_S \in \mathbb{Q}G$  e, portanto, qualquer cota superior para  $r_{\mathbb{Q}}(G)$  é uma cota superior para o menor  $k$  tal que  $G$  é reconstrutível a partir de seu  $k$ -deck.

Seja  $Q_n = \mathbb{Q}[x]/\langle x^n - 1 \rangle$ . A aritmética de  $Q_n$  é bem simples: se associarmos a cada  $p \in Q_n$  um vetor de  $\mathbb{Q}^n$  da maneira canônica, multiplicar  $p$  por  $x^i$  equivale a um deslocamento cíclico de  $i$  casas no vetor correspondente. É simples verificar que  $\mathbb{Q}\mathbb{Z}_n \cong Q_n$  e que a ação de  $\mathbb{Z}_n$  sobre  $\mathbb{Q}\mathbb{Z}_n$  é isomorfa a ação de  $\mathbb{Z}_n$  sobre  $Q_n$  dada por  $i \cdot \alpha = x^i \alpha$ . Basta observar que se  $i \in \mathbb{Z}_n$  e  $f \in \mathbb{Q}\mathbb{Z}_n$  então  $(i \cdot f)(x) = f(x - i)$ , que corresponde a um deslocamento cíclico de  $i$  casas no vetor correspondente a  $f$ .

Uma maneira de investigar  $Q_n$  é através da transformada discreta de Fourier, o qual consideraremos em §5.4. Isto requer que trabalhemos num domínio maior, já que a transformada de Fourier lida com complexos.

**Definição 5.11.** Dados dois elementos de  $Q_n$  defina o seu produto estrela como sendo

$$\left( \sum_{j=0}^{n-1} a_j x^j \right) \star \left( \sum_{j=0}^{n-1} b_j x^j \right) = \sum_{j=0}^{n-1} a_j b_j x^j.$$

Observe que  $\star$  é comutativa, associativa e distributiva sobre a soma de elementos de  $Q_n$ . Dado um multiconjunto  $I = \{i_1, \dots, i_r\}$ , defina

$$\alpha^I = (x^{i_1} \alpha) \star \dots \star (x^{i_r} \alpha).$$

Uma combinação linear de tais expressões, ie,  $p(\alpha) = \sum_{I \in \mathcal{I}} \lambda_I \alpha^I$  é chamada de  $\star$ -polinômio. O grau de  $p$  é definido como  $\max_{I \in \mathcal{I}} |I|$ .

Por simplicidade, suponha  $\alpha = \sum_{0 \leq j < n} a_j x^j$ . Definimos o mapa linear  $S : Q_n \rightarrow \mathbb{Q}$  por  $S(\alpha) = \sum_j a_j$ . Definimos para um multiconjunto  $I$  a função  $S_I(\alpha) = S(\alpha^I)$ . Temos

$$S_{\{i_1, \dots, i_r\}}(\alpha) = \sum_{0 \leq j < n} a_{j-i_1} \cdots a_{j-i_r}.$$

Uma composição do tipo  $S \circ p$  com  $p$  um  $\star$ -polinômio é denominada uma  $\star$ -expressão. O grau de uma  $\star$ -expressão  $S \circ p$  é dada pelo grau de  $p$ .

**Definição 5.12.** Dados ideais  $M, N \subset Q_n$  definimos seu  $\star$ -produto  $M \star N$  como sendo o ideal

$$M \star N = \langle M, N, \{m \star n \mid m \in M, n \in N\} \rangle.$$

A  $k$ -ésima  $\star$ -potência de  $M$  é definida indutivamente como  $M^{\star 1} = M$  e  $M^{\star(k+1)} = M \star M^{\star k}$  para  $k \geq 1$ .

Na prova do teorema principal (teo. 5.4) mostraremos que dado  $\alpha \in Q_n$ , é possível obter um  $\star$ -polinômio  $p$  tal que  $p(\alpha) = 1 \in Q_n$  e, além disso, tal  $p$  tem grau razoavelmente baixo, digamos, no máximo  $l$ . Depois mostraremos que os valores de  $\star$ -expressões de grau no máximo  $k$  são reconstrutíveis a partir de seu  $k$ -deck. Isto permitirá provar, com um pouco de trabalho, que se  $\beta \in Q_n$  é tal que  $d_{\beta, 3l} \equiv d_{\alpha, 3l}$  então temos  $p(\beta) = x^i$  para algum  $i \in \{0, \dots, n-1\}$  e, posteriormente, mostrar que  $\beta = x^i \alpha$ .

### 5.3 As $\star$ -expressões

**Lema 5.2.** Suponha que  $k \geq 1$  é um inteiro e  $\alpha, \beta \in C_n$  são tais que  $d_{\alpha, k} \equiv d_{\beta, k}$ . Se  $f = \sum_{I \in \mathcal{I}} \lambda_I S_I$  é uma  $\star$ -expressão de grau no máximo  $k$  então  $f(\alpha) = f(\beta)$ .

*Demonstração.* Claramente basta mostrar o resultado para  $f = S_I$  com  $I = \{i_1, \dots, i_r\}$ ,  $r \leq k$ . Temos

$$\begin{aligned} f(\alpha) &= \sum_{0 \leq j < n} a_{j-i_1} \cdots a_{j-i_r} \\ &= d_{\alpha, r}(\{-i_1, \dots, -i_r\}) \\ &= d_{\beta, r}(\{-i_1, \dots, -i_r\}) \\ &= f(\beta). \end{aligned}$$

A segunda igualdade segue da definição 5.8, observando que  $\alpha$  deve ser encarado como um elemento de  $\mathbb{Q}\mathbb{Z}_n$  e, portanto,  $\alpha(i)$  não é o valor do polinômio  $\alpha$  em  $i \in \mathbb{Z}_n$ , mas sim a  $i$ -ésima coordenada de  $\alpha$ , ou seja,  $a_i$ .  $\square$

**Lema 5.3.** *Suponha que  $\alpha \in Q_n$  satisfaça  $S_{\{0,0\}}(\alpha) = S_{\{0,0,0\}}(\alpha) = 1$ . Então  $\alpha = x^i$  para algum  $i \in \{0, \dots, n-1\}$ .*

*Demonstração.* Basta verificar que  $S_{\{0,0\}}(\alpha) = \sum_j a_j^2$  e  $S_{\{0,0,0\}}(\alpha) = \sum_j a_j^3$  e aplicar o resultado utilizado na demonstração do teorema 5.1.  $\square$

**Lema 5.4.** *Sejam  $p$  e  $q$  dois  $\star$ -polinômios e  $f$  uma  $\star$ -expressão. Então  $p \circ q$  é um  $\star$ -polinômio de grau no máximo  $\text{grau}(p) \text{grau}(q)$  e  $f \circ p$  é uma  $\star$ -expressão de grau no máximo  $\text{grau}(f) \text{grau}(p)$ .*

*Demonstração.* Contas bem diretas.  $\square$

**Proposição 5.1.** *Suponha que  $\alpha \in Q_n$  e que existe um  $\star$ -polinômio  $p$  tal que  $p(\alpha) = 1$ . Se  $\text{grau}(p) \leq k$  e  $\beta \in Q_n$  tem o mesmo  $3k$ -deck de  $\alpha$  então  $\beta = x^i \alpha$  para algum  $i \in \mathbb{Z}_n$ .*

*Demonstração.* Seja  $u = p(\beta)$ . O lema 5.4 nos garante que a composta  $S_{\{0,0,0\}} \circ p$  é uma  $\star$ -expressão de grau no máximo  $3k$ . Pelo lema 5.2 temos  $S_{\{0,0,0\}}(u) = f(\beta) = f(\alpha) = S_{\{0,0,0\}}(1) = 1$ . Analogamente,  $S_{\{0,0\}}(u) = 1$  e, do lema 5.3, concluímos que  $u = x^i$  para algum  $i \in \mathbb{Z}_n$ . Para todo  $j \in \mathbb{Z}_n$  defina a função  $g_j : \gamma \mapsto \langle x^j p(\gamma), \gamma \rangle$ . Observe que cada  $g_j$  é uma  $\star$ -expressão de grau  $k+1$  pois, se  $p(\gamma) = \sum_{I \in \mathcal{I}} \lambda_I \gamma^I$  então, definindo

$$q(\gamma) = \sum_{I \in \mathcal{I}} \lambda_I (\gamma^{I+j} \star \gamma) = \sum_{I \in \mathcal{I}} \lambda_I \gamma^{(I+j) \cup \{0\}},$$

temos  $g_j = S \circ q$ . Se  $(b_k)_{k \in \mathbb{Z}_n}$  são os coeficientes de  $\beta$  e  $(a_k)_{k \in \mathbb{Z}_n}$  os de  $\alpha$  então

$$b_{i+j} = \langle x^j x^i, \beta \rangle = \langle x^j p(\beta), \beta \rangle = g_j(\beta) = g_j(\alpha) = \langle x^j p(\alpha), \alpha \rangle = \langle x^j, \alpha \rangle = a_j, \quad (3)$$

donde  $g_j(\beta) = g_j(\alpha)$  é consequência do lema 5.2. A equação (3) nos fornece  $\beta = x^i \alpha$ .  $\square$

**Teorema 5.2.** *Seja  $\alpha \in Q_n$  e  $J = \langle \alpha \rangle$ . Se  $J^{\star k} = Q_n$  então não há  $3k$ -impostores para  $\alpha$ .*

*Demonstração.* Como  $1 \in Q_n$  e  $J^{\star k} = Q_n$ , existe um  $\star$ -polinômio  $p$  de grau no máximo  $k$  tal que  $p(\alpha) = 1$ . Pela proposição 5.1 qualquer  $\beta$  com  $d_{\beta,3k} \equiv d_{\alpha,3k}$  deve ser da forma  $\beta = x^i \alpha$  para  $i \in \mathbb{Z}_n$ .  $\square$

## 5.4 Transformadas de Fourier

Utilizaremos a transformada discreta de Fourier, denotada por  $\mathcal{F} : C_n \rightarrow \mathbb{C}^n$  para analisar a rapidez com a qual as iteradas  $\langle \alpha \rangle^{*k}$  chegam a  $Q_n$  (quando chegarem). Isso será feito olhando-se para  $\mathcal{F}(\langle \alpha \rangle^{*k})$ .

**Proposição 5.2.** *O mapa  $\mathcal{F}$  definido como  $\mathcal{F}(\alpha) = (\alpha(\zeta^k))_{k \in \mathbb{Z}_n}$  — onde  $\zeta = e^{2\pi i/n}$  — é um isomorfismo de anel (onde a multiplicação de  $\mathbb{C}^n$  é feita coordenada a coordenada). A inversa de  $\mathcal{F}$  é dada por*

$$\mathcal{F}^{-1}(z_0, \dots, z_{n-1}) = \frac{1}{n} \sum_{j \in \mathbb{Z}_n} \left( \sum_{r \in \mathbb{Z}_n} z_r \zeta^{-rj} \right) x^j. \quad (4)$$

**Definição 5.13.** *Definimos, para  $S \subseteq \mathbb{Z}_n$ , os conjuntos  $Z_S = \{(f_i)_{i \in \mathbb{Z}_n} \mid f_i = 0 \text{ para todo } i \in S\}$  e  $NZ_S = Z_{\mathbb{Z}_n \setminus S} = \{(f_i)_{i \in \mathbb{Z}_n} \mid f_i = 0 \text{ para todo } i \notin S\}$ .*

Recordaremos alguns fatos básicos sobre ideais de  $C^n$  e  $\mathbb{C}^n$  que serão úteis para os próximos resultados.

**Proposição 5.3.** *Os anéis  $C^n$  e  $\mathbb{C}^n$  são domínios principais (Euclidianos, de fato). Os ideais de  $C^n$  são indexados pelos subconjuntos  $T$  do conjunto de raízes  $n$ -ésimas da unidade  $\{\zeta^i \mid i \in \mathbb{Z}_n\}$ . O ideal correspondente a  $T$  é  $M_T = \langle \prod_{\zeta^i \in T} (x - \zeta^i) \rangle$ . Os ideais de  $\mathbb{C}^n$  são indexados pelos subconjuntos  $S$  do conjunto  $\{0, \dots, n-1\}$ . A  $S$  corresponde o ideal  $Z_S$ , definido acima. A transformada de Fourier mapeia o ideal  $M_T$  ao ideal  $Z_{\{j \mid \zeta^j \in T\}}$ .*

A razão pela qual os elementos de  $Q_n$  são mais facilmente reconstrutíveis do que os elementos de  $C_n$  deve-se ao fato da estrutura dos ideais de  $Q_n$  ser muito mais interessante que a dos ideais de  $C_n$ . Antes de revermos os fatos, precisamos de algumas notações.

**Definição 5.14.** *Seja  $D(n) = \{d \mid d \text{ divide } n\}$  e seja  $F = \mathbb{Q}[\zeta]$  o corpo de decomposição de  $x^n - 1$  sobre os racionais. O  $n$ -ésimo polinômio ciclotômico é definido como*

$$\Phi_n(x) = \prod_{(j,n)=1} (x - \zeta^j).$$

Para todo  $D \subseteq D(n)$  definimos  $\Phi_D = \prod_{d \in D} \Phi_d$ .

**Definição 5.15.** *Se  $D \subseteq D(n)$ , definimos  $S(D) = \{j \in \mathbb{Z}_n \mid (n, j) = n/d \text{ para algum } d \in D\}$  e  $S^c(D) = \mathbb{Z}_n \setminus S(D) = \{j \in \mathbb{Z}_n \mid n/(n, j) \notin D\}$ .*

**Proposição 5.4.** *Os polinômios ciclotômicos possuem as seguintes propriedades.*

1. *Para todo  $n \geq 1$ , o polinômio  $\Phi_n$  tem coeficientes inteiros, é irredutível em  $\mathbb{Q}[x]$  e tem grau  $\phi(n)$ .*
2. *Os automorfismos de  $\text{Gal}(F \mid \mathbb{Q})$  são os mapas  $\zeta \mapsto \zeta^i$ , com  $i \in \mathbb{Z}_n^* = \{j \in \mathbb{Z}_n \mid (j, n) = 1\}$ .*

3. Os polinômios  $\{\Phi_d \mid d \in D(n)\}$  são relativamente primos dois a dois.
4. Para qualquer  $D \subseteq D(n)$ , os vetores  $\chi_{S(D)}$  e  $\chi_{S^c(D)}$  estão em  $\mathcal{F}(Q_n)$ . A transformada de Fourier do ideal  $\langle \Phi_D \rangle \subseteq Q_n$  é  $\mathcal{F}(Q_n) \cap Z_{S(D)}$ .

*Demonstração.* Os primeiros fatos podem ser encontrados em qualquer livro que aborda o assunto. O último merece destaque. É simples verificar que para todo  $x \in \mathbb{Z}_n^*$ , o mapa  $\psi : j \in S(D) \mapsto xj$  é uma bijeção de  $S(D)$ . Qualquer automorfismo  $\sigma_i \in \text{Gal}(F \mid \mathbb{Q})$ , com  $\sigma_i(\zeta) = \zeta^i$  mantém fixo os termos de  $\mathcal{F}^{-1}(\chi_{S(D)})$ , ou seja,

$$\sigma_i \left( \sum_{k \in S(D)} \zeta^{k(-j)} \right) = \sum_{k \in S(D)} \sigma_i(\zeta^{k(-j)}) = \sum_{k \in S(D)} \zeta^{ik(-j)} = \sum_{k \in S(D)} \zeta^{k(-j)},$$

onde a última igualdade segue do fato que  $k \mapsto ik$  é uma bijeção de  $S(D)$ . Pela teoria de Galois, os coeficientes de  $\mathcal{F}^{-1}(\chi_{S(D)})$  são racionais. Para o vetor  $\chi_{S^c(D)}$ , segue um raciocínio análogo, já que  $k \in S^c(D) \mapsto ik$  é uma bijeção de  $S^c(D)$ .

Para a segunda parte, verifica-se prontamente que  $\mathcal{F}(\langle \Phi_D \rangle) \subseteq \mathcal{F}(Q_n) \cap Z_{S(D)}$  observando que todo  $j \in S(D)$  é da forma  $j = kn/d$  com  $k \in \mathbb{Z}_n^*$  e que  $\zeta^j = \exp\{2\pi i k/d\}$  é uma raiz primitiva  $d$ -ésima da unidade (pois  $(i, k) = 1$ ). Para mostrar a inclusão reversa, tome  $f \in \mathcal{F}(Q_n) \cap Z_{S(D)}$  e seja  $\alpha = \mathcal{F}^{-1}(f)$ . Como  $f \in \mathcal{F}(Q_n)$  é evidente que  $\alpha \in Q_n$  e como  $f \in Z_{S(D)}$ , para cada  $d \in D$  devemos ter  $\alpha(\zeta^{n/d}) = 0$ . Mas o polinômio mínimo de  $\zeta^{n/d} = e^{2\pi i/d}$  é  $\Phi_d$ , logo  $\Phi_d \mid \alpha$ . Pela propriedade 3, concluímos que  $\Phi_D \mid \alpha$  e então  $\alpha \in \langle \Phi_D \rangle$ .  $\square$

**Lema 5.5.** *Sejam  $I, J$  ideais com  $I = \langle \Phi_D \rangle$  e  $J = \langle \Phi_E \rangle$ , sendo  $D, E \subseteq D(n)$ . A transformada de Fourier do ideal  $I \star J$  é dada por*

$$\mathcal{F}(I \star J) = \mathcal{F}(Q_n) \cap NZ_S, \quad (5)$$

onde  $S = S^c(D) \cup S^c(E) \cup (S^c(D) + S^c(E))$ .

*Demonstração.* É simples verificar que, definindo o  $\star$ -produto de elementos de  $\mathbb{C}^n$  como  $\dagger$

$$(z_i)_{i \in \mathbb{Z}_n} \star (w_i)_{i \in \mathbb{Z}_n} = n \left( \sum_{j+k=i} z_j w_k \right)_{i \in \mathbb{Z}_n},$$

temos  $\mathcal{F}(\alpha \star \beta) = \mathcal{F}(\alpha) \star \mathcal{F}(\beta)$ .

Pela propriedade 4, da proposição 5.4, temos  $\chi_{S^c(D)} \in \mathcal{F}(I)$  e  $\chi_{S^c(E)} \in \mathcal{F}(J)$ . O elemento  $\mathcal{F}(\mathcal{F}^{-1}(\chi_{S^c(D)}) \star \mathcal{F}^{-1}(\chi_{S^c(E)})) = \chi_{S^c(D)} \star \chi_{S^c(E)}$  deve, evidentemente,

$\dagger$ A semelhança com multiplicação de polinômios em  $C_n$  não é coincidência. O mapa  $\mathcal{F}$  é um isomorfismo que leva a operação de multiplicação de polinômios em  $C_n$  ao produto componente a componente de  $\mathbb{C}^n$  ou, de forma análoga, o produto  $\star$  em  $\mathbb{C}^n$  ao produto componente a componente (produto  $\star$ ) em  $C_n$ .



pertencer a  $I \star J$  e, sendo assim,  $\chi_{S^c(D)} + \chi_{S^c(E)} + (\chi_{S^c(D)} \star \chi_{S^c(E)}) \in I \star J$ .

É simples verificar que  $\text{supp}(\chi_{S^c(D)} + \chi_{S^c(E)} + (\chi_{S^c(D)} \star \chi_{S^c(E)})) = S$ , logo, pela proposição 5.3, verificamos que, quando  $I \star J$  é um ideal de  $C_n$ , a imagem  $\mathcal{F}(I \star J)$  deve ser um ideal que contém  $NZ_S$ ; nos restringindo aos racionais, temos  $\mathcal{F}(I \star J) \supset \mathcal{F}(Q_n) \cap NZ_S$ .

Para a inclusão reversa, observe que para todo  $i \notin S$  e  $a \in \mathcal{F}(I), b \in \mathcal{F}(J)$  todo termo da soma  $\sum_{j+k=i} a_j b_k$  é zero (pois  $i \notin S^c(D) + S^c(E)$ ), ou seja,  $(a \star b)_i = 0$ . Além disso,  $a_i = b_i = 0$  pois  $i \in S(D) \cap S(E)$ . Com isso concluímos que  $\mathcal{F}(I \star J) = \mathcal{F}(Q_n) \cap NZ_S$ .  $\square$

**Corolário 5.1.** *Se  $I_1 = \langle \Phi_{D_1} \rangle, \dots, I_r = \langle \Phi_{D_r} \rangle$  são ideais, então*

$$\mathcal{F}(I_1 \star \dots \star I_r) = \mathcal{F}(Q_n) \cap NZ_S,$$

com  $S = \bigcup_{j=1}^r S^c(D_j) \cup \left( \bigcup_{T \subset [r]} \bigoplus_{k \in T} S^c(D_k) \right)$ .

*Demonstração.* O caso  $r = 2$  é apenas o lema anterior. A prova segue por indução da seguinte forma.  $I_1 \star \dots \star I_r$  é um ideal de  $Q_n$  e já sabemos que ele é gerado por  $\langle \Phi_D \rangle$  para algum conjunto  $D \subseteq D(n)$ . Temos, pelo lema 5.5,  $\mathcal{F}((I_1 \star \dots \star I_r) \star I_{r+1}) = \mathcal{F}(Q_n) \cap NZ_{S'}$ , com  $S' = S^c(D) \cup S^c(D_{r+1}) \cup (S^c(D) + S^c(D_{r+1}))$ . Porém, pela propriedade 4, da proposição 5.4 temos  $\mathcal{F}(I_1 \star \dots \star I_r) = \mathcal{F}(Q_n) \cap Z_{S(D)} = \mathcal{F}(Q_n) \cap NZ_{S^c(D)}$ . Por outro lado, pela hipótese de indução temos  $\mathcal{F}(I_1 \star \dots \star I_r) = \mathcal{F}(Q_n) \cap NZ_S$  e segue que  $S = S^c(D)$ . Substituindo, obtemos

$$S' = S \cup S^c(D_{r+1}) \cup (S + S^c(D_{r+1})) = \bigcup_{j=1}^{r+1} S^c(D_j) \cup \left( \bigcup_{T \subset [r+1]} \bigoplus_{k \in T} S^c(D_k) \right).$$

$\square$

**Definição 5.16.** *Dizemos que um elemento  $\alpha \in Q_n$  é  $d$ -periódico se  $x^d \alpha = \alpha$ , com  $n > d \in D(n)$ . Dizemos que um ideal  $I \subset Q_n$  é periódico se todos os seus elementos são  $d$ -periódicos.*

Ainda não discutimos o caso de elementos  $d$ -periódicos  $\alpha \in Q_n$ . Toda  $\star$ -potência de  $\alpha$  é  $d$ -periódica e a soma de elementos  $d$ -periódicos também é  $d$ -periódica. Isso mostra que todo elemento de  $\langle \alpha \rangle^{\star k}$  é  $d$ -periódico e, portanto,  $1 \notin \langle \alpha \rangle^{\star k}$ .

**Lema 5.6.** *O elemento  $\Phi_D$  é periódico sse existe um primo  $p \mid n$  tal que  $p^m$  é a maior potência de  $p$  que divide  $n$  e  $\{p^m e \mid p \nmid e, e \mid n\} \subseteq D$ .*

*Demonstração.* Seja  $\pi_{n,d} = 1 + x^d + \dots + x^{n-d}$ , onde  $d \in D(n)$ . Observe que  $\alpha = x^d \alpha$  sse  $\pi_{n,d} \mid \alpha$ . Além disso, como  $x^n - 1 = (x^d - 1)\pi_{n,d}$ , pela proposição 5.4, temos  $\pi_{n,d} = \Phi_{\{e \mid e \in D(n), e \nmid d\}}$ .

Suponha que  $\Phi_D$  seja  $d$ -periódico. Então  $\Phi_D$  é  $e$ -periódico para todo  $d \mid e \in D(n) \setminus \{n\}$ . Em particular,  $\Phi_D$  é  $(n/p)$ -periódico para algum primo  $p \mid n$ . Então  $\pi_{n,n/p} = \Phi_{\{e \mid e \in D(n), e \nmid n/p\}}$  divide  $\Phi_D$ . Portando,  $\{e \mid e \in D(n), e \nmid n/p\} = \{p^m e \mid p \nmid e, e \mid n\} \subseteq D$ .  $\square$

**Lema 5.7.** *Se  $n$  é ímpar então  $\mathbb{Z}_n^* \cup (\mathbb{Z}_n^* + \mathbb{Z}_n^*) = \mathbb{Z}_n$ . Se  $n$  é par então  $\mathbb{Z}_n^* \cup (\mathbb{Z}_n^* + \mathbb{Z}_n^*) \cup (\mathbb{Z}_n^* + \mathbb{Z}_n^* + \mathbb{Z}_n^*) = \mathbb{Z}_n$ .*

*Demonstração.* Seja  $n = p_1^{r_1} \cdots p_m^{r_m}$  a fatoração de  $n$ . Pelo teorema Chinês do resto, associamos bijetivamente a cada  $a \in \mathbb{Z}_n$ , uma  $n$ -upla em  $\mathbb{Z}_{p_1^{r_1}} \times \cdots \times \mathbb{Z}_{p_1^{r_m}}$ . As  $n$ -uplas correspondentes a elementos de  $\mathbb{Z}_n \setminus \mathbb{Z}_n^*$  são aquelas em que pelo menos uma coordenada é nula. Se  $n$  é ímpar então, como  $\mathbb{Z}_{p_i^{r_i}}^* + \mathbb{Z}_{p_i^{r_i}}^* = \mathbb{Z}_{p_i^{r_i}}$ , fica claro que  $\mathbb{Z}_n^* \cup (\mathbb{Z}_n^* + \mathbb{Z}_n^*) = \mathbb{Z}_n$ . Por outro lado, temos  $\mathbb{Z}_{2^k}^* + \mathbb{Z}_{2^k}^* = 2\mathbb{Z}_{2^k}$ . Se  $i \in \mathbb{Z}_n \setminus \mathbb{Z}_n^*$  então  $(i, n) > 1$ . Se  $i$  for par, é simples ver que  $i \in \mathbb{Z}_n^* + \mathbb{Z}_n^*$ . Caso contrário  $i - 1$  é par e, portanto,  $i - 1 \in \mathbb{Z}_n^* + \mathbb{Z}_n^*$ . Como  $1 \in \mathbb{Z}_n^*$ , temos  $i \in \mathbb{Z}_n^* + \mathbb{Z}_n^* + \mathbb{Z}_n^*$ .  $\square$

**Teorema 5.3.** *Se  $\alpha \in Q_n$  e  $n$  tem  $m = \omega(n)$  fatores primos distintos então ou  $\alpha$  é periódico ou  $\langle \alpha \rangle^{*3m} = Q_n$ .*

*Demonstração.* Suponha que  $\alpha$  não é periódico. Então, como todo ideal de  $Q_n$  é gerado pelo produto de polinômios ciclotômicos, pelo lema 5.6 segue que  $\langle \alpha \rangle = \langle \Phi_D \rangle$  para algum  $D \subset D(n)$  tal que, para todo primo  $p \in D(n)$ , existe  $f_p \in D(n)$  com  $f_p \notin D$  e  $p \nmid (n/f_p)$ . Observe que o conjunto  $S' = \{n/f_p \mid p \text{ primo que divide } n\}$  está contido em  $S^c(D)$ . Além disso,  $|S'| \leq m$  e o mdc de todos os elementos de  $S'$  é 1 por construção. Pelo teorema de Bézout, todo elemento de  $\mathbb{Z}_n$  pode ser expresso como uma combinação linear de elementos de  $S'$  com coeficientes em  $\mathbb{Z}_n$ .

Seja  $i \in \mathbb{Z}_n$  representado como  $\sum_{s \in S'} c_s s$ , com cada  $c_s \in \mathbb{Z}_n$ . Pelo lema 5.4, cada  $c_s$  é expresso como soma de no máximo 3 elementos de  $\mathbb{Z}_n^*$ , o que mostra que todo elemento de  $\mathbb{Z}_n$  pode ser expresso como soma de no máximo  $3m$  termos de  $S^c(D)$ , já que qualquer produto  $rs$  com  $r \in S^c(D)$  e  $s \in \mathbb{Z}_n^*$  está em  $S^c(D)$ . Aplicando o corolário 5.1 a  $\langle \alpha \rangle^{*3m}$  teremos  $S = \bigcup_{T \subseteq [r]} \bigoplus_{j \in T} S^c(D) = \mathbb{Z}_n$  e, portanto,  $\mathcal{F}(\langle \alpha \rangle^{*3m}) \supseteq \mathcal{F}(Q_n)$ . Logo,  $\langle \alpha \rangle^{*3m} = Q_n$ .  $\square$

Uma observação deve ser feita (não comentada no artigo original). Se  $n \notin D$  ou então se existem dois elementos relativamente primos em  $S^c(D)$ , o conjunto  $S'$  pode ter seu tamanho reduzido para  $\leq 2$ , o que prova uma cota bem melhor do que  $3m$  para uma boa parte dos elementos de  $Q_n$ .

## 5.5 O Resultado Principal

**Proposição 5.5.** *Se  $\alpha \in Q_n$  não é periódico e  $\omega(n) = m$  então não há  $9m$ -impostores de  $\alpha$ .*

*Demonstração.* Pelo teorema 5.3 sabemos que  $1 \in \langle \alpha \rangle^{*3m}$ , ou seja, existe um  $\star$ -polinômio  $p$  de grau  $\leq 3m$  com  $p(\alpha) = 1$ . A proposição 5.1 nos diz que não há  $9m$ -impostores de  $\alpha$ .  $\square$

**Teorema 5.4.** *Nenhum elemento de  $Q_n$  tem  $9m$ -impostores, onde  $m = \omega(n)$ . Efetivamente, todo subconjunto de  $\mathbb{Z}_n$  é reconstrutível a partir de seu  $9m$ -deck.*

*Demonstração.* A proposição 5.5 lida com os elementos não periódicos de  $Q_n$ . Podemos detectar a periodicidade de um elemento a partir de seu 2-deck. Com efeito,  $S_{\{0,d\}}(\alpha) = \langle \alpha, x^d \alpha \rangle$  e  $S_{\{0,0\}}(\alpha) = \langle \alpha, \alpha \rangle = \|\alpha\|^2$ . Como  $\|x^d \alpha\| = \|\alpha\|$ , por Cauchy-Schwarz, temos  $|S_{\{0,d\}}(\alpha)| \leq S_{\{0,0\}}(\alpha)$  com igualdade sse  $\alpha = x^d \alpha$ . Além disso, se  $\alpha = (a_0, \dots, a_{n-1})$  é periódico e seu período mínimo é  $d$ , podemos construir o  $9m$ -deck de  $\alpha' = (a_0, \dots, a_{d-1}) \in Q_d$  a partir do  $9m$ -deck de  $\alpha$  em  $Q_n$  (basta tomar  $d_{\alpha', 9m}(I) = d_{\alpha, 9m}(I)$ ).

Se  $\alpha, \beta \in Q_n$  são dois elementos com mesmo período minimal  $d$  e mesmo  $9m$ -deck então seus elementos induzidos  $\alpha', \beta'$  também tem mesmo  $9m$ -deck. Como  $\alpha'$  e  $\beta'$  não são periódicos e  $\omega(d) \leq m$ , pela proposição 5.5, não pode haver  $9m$ -impostores de  $\alpha'$ , portanto,  $\beta' = x^{i'} \alpha'$  para algum  $i' \in \mathbb{Z}_d$ . Isso implica que  $\beta = x^i \alpha$  para todo  $i \equiv i' \pmod{d}$ .  $\square$

## 6 Evitando Seqüências Monocromáticas com Intervalos Particulares [4]

Neste estudo, abordaremos algumas generalizações do teorema de Van der Waerden em progressões aritméticas. Podemos, por exemplo, fixar um conjunto  $S$  de inteiros positivos e nos perguntar se, para toda coloração de  $\mathbb{N}$  com  $r$  cores, sempre podemos encontrar uma PA de  $k$  termos cuja razão é um elemento de  $S$ .

Chamamos um conjunto  $S$  de  $r$ -grande se, para toda  $r$ -coloração de  $\mathbb{N}$ , há PAs cuja razão está em  $S$  de tamanho arbitrariamente grande. Chamamos  $S$  de grande se  $S$  é  $r$ -grande para todo  $r \geq 1$ . Além de progressões aritméticas, consideraremos o seguinte tipo de seqüência.

**Definição 6.1.** *Seja  $S \subseteq \mathbb{N}$ . Uma seqüência de inteiros positivos  $\{x_1, \dots, x_k\}$  é uma  $S$ -difseqüência se  $x_i - x_{i-1} \in S$  para  $2 \leq i \leq k$ .*

**Definição 6.2.** *Um conjunto de inteiros positivos  $S$  é chamado  $r$ -acessível se sempre que  $\mathbb{N}$  é  $r$ -colorido, há  $S$ -difseqüências de tamanho arbitrariamente longo. Se  $S$  é  $r$ -acessível para todo  $r \geq 1$  chamamos  $S$  de acessível.*

**Definição 6.3.** *Se  $S$  não é acessível, o grau de acessibilidade de  $S$ , denotado por  $DA(S)$  é o maior valor  $r$  tal que  $S$  é  $r$ -acessível.*

Denotamos por  $f(S, k; r)$  o maior valor de  $n$  (se existir) tal que para toda  $r$ -coloração de  $[1, n]$  há uma  $S$ -difseqüência monocromática com  $k$  termos. A família de todos os conjuntos  $r$ -acessíveis será denotada por  $\mathcal{A}_r$  e  $\mathcal{A} = \bigcap_r \mathcal{A}_r$  é a família de todos os conjuntos acessíveis. Analogamente,  $\mathcal{L}_r$  é a família de todos os conjuntos  $r$ -grandes e  $\mathcal{L}$  é a família dos conjuntos grandes.

**Lema 6.1.** *Seja  $c \geq 0$ ,  $r \geq 2$  e  $S$  um conjunto de inteiros positivos. Se para toda  $(r - 1)$ -coloração de  $S$  encontramos  $(S + c)$ -difseqüências de tamanho arbitrariamente grande em  $S$  então  $S + c \in \mathcal{A}_r$ .*

*Demonstração.* Seja  $S = \{s_i \mid i \in \mathbb{N}\}$  e assumamos que toda  $(r - 1)$ -coloração de  $S$  admite  $(S + c)$ -difseqüências de tamanho arbitrariamente grande. Seja  $\chi$  uma  $r$ -coloração de  $\mathbb{N}$ . Vamos provar por indução em  $k$  que há  $(S + c)$ -difseqüências monocromáticas com  $k$  termos.

A base da indução ( $k = 1$ ) é trivial. Suponha  $k \geq 1$  e que, sob a coloração  $\chi$ , existe uma  $(S + c)$ -difseqüência  $X = \{x_1, \dots, x_k\}$ . Podemos assumir que  $X$  tem cor vermelha. Considere  $A = \{x_k + s_i + c \mid s_i \in S\} = S + x_k + c$ . Se algum membro de  $A$  é vermelho, encontramos uma  $(S + c)$ -difseqüência de tamanho  $k + 1$ . Caso contrário, temos uma  $(r - 1)$ -coloração de  $A$ , que é apenas um deslocamento do conjunto  $S$ . Nossa hipótese inicial nos garante que há difseqüências de tamanho arbitrariamente longo em  $A$ .  $\square$

**Lema 6.2.** *Seja  $S$  um conjunto de inteiros positivos. Se  $f(S, k; r) = M$  então  $f(jS, k; r) = j(M - 1) + 1$ .*

*Demonstração.* Como  $f(S, k; r) = M$ , para qualquer coloração  $\chi$  de  $T = \{i \cdot j + 1 \mid i = 0, \dots, M - 1\}$  devemos ter uma  $jS$ -difseqüência monocromática de  $k$  termos. Basta definir  $\chi' : [1, M] \rightarrow \{0, 1\}$  como  $\chi'(i) = \chi((i - 1)j + 1)$  e verificar que qualquer  $S$ -difseqüência monocromática (sob  $\chi'$ )  $x_1, \dots, x_k \in [1, M]$  induz a seqüência  $\{(x_i - 1)j + 1\}$ , que é monocromática em  $[1, j(M - 1) + 1]$  sob a coloração  $\chi$ .

Por outro lado, seja  $\chi$  uma  $r$ -coloração de  $[1, M - 1]$  que evite  $S$ -difseqüências monocromáticas. Defina a  $r$ -coloração  $\chi'$  do intervalo  $[1, j(M - 1)]$  por

$$\chi'(n) = \chi\left(\left\lceil \frac{n}{j} \right\rceil\right).$$

Suponha por contradição que  $\chi'(x'_1) = \dots = \chi'(x'_k)$ , com  $x'_i - x'_{i-1} \in jS$ . Pela maneira como  $\chi'$  é definida, tomando  $x_i = \lceil x'_i / j \rceil$  temos que  $x_i - x_{i-1} \in S$  e  $\chi(x_1) = \dots = \chi(x_k)$ , o que é absurdo.  $\square$

**Teorema 6.1.** *Seja  $a \in \mathbb{N} \setminus \{1, 3\}$  e*

$$S = \{(a - 1)a^j \mid j = 0, 1, \dots\} \cup \{(a - 1)^2 a^j \mid j = 0, 1, \dots\}.$$

*Então  $2 \leq \text{DA}(S) \leq a$ . Além disso,  $f(S, k; 2) \leq a^k - a + 1$  para todo  $k \geq 1$ .*

*Demonstração.* Para mostrar que  $DA(S) \leq a$  vamos mostrar uma  $(a + 1)$ -coloração de  $\mathbb{N}$  que evita  $S$ -difseqüências monocromáticas de 2 termos. Defina  $\chi : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Z}_{a+1}$  de forma que  $\chi(x) = \bar{x}$ . Suponha que  $\chi(y) = \chi(z)$  e  $z - y \in S$ . Por definição, temos  $(a + 1) \mid (z - y)$ . Sendo assim, ou  $(a + 1) \mid (a - 1)a^j$  ou  $(a + 1) \mid (a - 1)^2 a^j$  para algum  $j \geq 0$ . Se  $p$  é um primo que divide  $a + 1$  então  $p$  não divide  $a$ , mas então  $p \mid (a - 1)^2$ . Como  $\text{mdc}(a + 1, a - 1) \leq 2$ , devemos ter  $p = 2$  e  $a + 1 = 2^k$ . Segue que  $a - 1 = 2(2^{k-1} - 1)$  e, portanto,  $k \leq 2$ , mas isso contradiz o fato de que  $a \notin \{1, 3\}$ .

Vamos completar a prova mostrando que toda coloração  $\alpha : [1, a^k - a + 1] \rightarrow \{0, 1\}$  contém uma  $S$ -difseqüência monocromática. O resultado seguirá por indução em  $k$ . Obviamente, ele vale para  $k = 1$ . Assuma  $k \geq 2$  e que o resultado vale para  $k - 1$ . Seja  $X = \{x_1, \dots, x_{k-1}\}$  uma  $S$ -difseqüência monocromática, digamos com cor 0, contida em  $[1, a^{k-1} - a + 1]$ . Considere o conjunto  $A = \{x_{k-1} + (a - 1)a^i \mid i = 0, \dots, k - 1\}$ . Observe que  $A \subseteq [1, a^k - a + 1]$ . Se existe  $y \in A$  cuja cor é 0 então  $X \cup \{y\}$  é uma  $S$ -difseqüência monocromática de  $k$  termos. Caso contrário,  $A$  é uma  $S$ -difseqüência monocromática com  $k$  termos.  $\square$

**Corolário 6.1.** Se  $S = \{2^i \mid i \geq 0\}$  então  $DA(S) = 2$  e

$$8(k - 3) + 1 \leq f(S, k; 2) \leq 2^k - 1,$$

para todo  $k \geq 3$ .

Tomando  $a = 2$  no teorema 6.1 verificamos que  $DA(S) = 2$  e que a cota superior está correta. Para a cota inferior podemos utilizar indução em  $k$ .

**Lema 6.3.** Sejam  $m \geq 2$  e  $i \geq 1$  com  $\text{mdc}(i, m) = 1$ . Seja  $S = \{x \in \mathbb{N} \mid x \equiv i \pmod{m}\}$ . Então  $S \notin \mathcal{A}_2$ .

*Demonstração.* Seja  $\chi : \mathbb{N} \rightarrow \{0, 1\}$  definida de forma que  $\chi(x) = 0$  se e somente se  $x$  é múltiplo de  $m$ . Seja  $X$  uma  $S$ -difseqüência qualquer de  $m$  termos sendo  $x_1$  o primeiro termo. Se  $x_1 \equiv j \pmod{m}$  então a seqüência, módulo  $m$ , é  $j, j + i, \dots, j + (m - 1)i$ . Observe que, como  $\text{mdc}(i, m) = 1$ , todos esses  $m$  valores são distintos e, portanto, devemos ter um múltiplo de  $m$  e  $m - 1$  não-múltiplos de  $m$  em  $X$ , ou seja,  $X$  não pode ser monocromática sob  $\chi$ .  $\square$

A partir do lema acima é simples verificar que se  $a \geq 3$  então  $T = \{a^i \mid i \geq 0\} \notin \mathcal{A}_2$ . Basta verificar que  $T \subseteq \{x \mid x \equiv 1 \pmod{a - 1}\}$  e aplicar o lema.

É simples mostrar que  $\mathcal{A}_2 \neq \mathcal{L}_2$ . Para tal fim, tome  $S = \{2\} \cup (2\mathbb{N} + 1)$ . Pelo lema 6.1 verificamos que  $S \in \mathcal{A}_2$ . Para verificar que  $S \notin \mathcal{L}_2$ , é só tomar  $m = 4$  no

**Teorema 6.2.** Se  $S$  é um conjunto 2-grande então, para cada inteiro positivo  $m$ , há uma infinidade de múltiplos de  $m$  em  $S$ .

*Demonstração.* Basta mostrar que, para todo  $m$ , existe um múltiplo de  $m$  em  $S$  (e assim segue que há um múltiplo de  $m^2, m^3, \dots$  e, portanto, uma infinidade de múltiplos de  $m$ ). Suponha que  $S$  não contenha múltiplos de um inteiro positivo  $m$ . Defina  $\chi : \mathbb{N} \rightarrow \{0, 1\}$  tal que

$$\chi(n) = 0 \Leftrightarrow n \bmod 2m \in \{1 \bmod 2m, \dots, m \bmod 2m\}.$$

Suponha que  $S$  seja 2-grande e tome uma PA  $X = \{x, x + d, \dots, x + nd\}$ , com  $d \in S$  monocromática sob a coloração  $\chi$ . Pela definição de  $\chi$ , temos  $\chi(n+2m) = \chi(n)$  para todo  $n$ . Logo, se  $d \equiv i \pmod{2m}$ , com  $0 < i < 2m$ , então  $x, x + i, \dots, x + ni$  é uma seqüência monocromática.

Suponha  $i < m$ . Como  $x \bmod 2m$  pertence a um dos intervalos  $[1, m]$  ou  $[m + 1, 2m]$ , é evidente que dando um “salto” de  $i$  elementos a frente de  $x \bmod 2m$  devemos permanecer no mesmo intervalo. Como  $i$  é pequeno demais para pular o intervalo de tamanho  $m$  contendo a cor  $1 - \chi(x)$ , todos os  $m$  saltos devem ocorrer dentro do intervalo, o que é impossível mesmo se  $i = 1$ . Se  $i > m$ , podemos imaginar que os saltos são feitos para trás, pulando  $2m - i < m$  elementos, um caso simétrico ao tratado acima.  $\square$

**Lema 6.4.** *Se  $r \geq 1$  e  $S$  não contém múltiplos de  $r$  então  $S \notin \mathcal{A}_r$ .*

*Demonstração.* Considere a  $r$ -coloração  $\chi : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Z}_r$  dada por  $\chi(n) = n \bmod r$ . Tal coloração evita qualquer  $S$ -difseqüência monocromática com dois termos.  $\square$

**Teorema 6.3.** *Seja  $m \geq 2$  e  $S_m = \mathbb{N} \setminus m\mathbb{N}$ . Então  $DA(S_m) = m - 1$ .*

*Demonstração.* A partir do lema 6.4 é imediato que  $DA(S_m) \leq m - 1$ . Para provar a desigualdade no sentido contrário, seja  $\chi$  qualquer  $(m - 2)$ -coloração de  $S_m$ . Como cada elemento de  $S_m$  pertence a uma das classes de congruência  $[1, m - 1]$  e há apenas  $m - 2$  cores, devem haver uma cor  $c$  e  $i, j \in \mathbb{Z}_m (i \neq j)$  tais que  $\chi^{-1}(\{c\})$  contém infinitos elementos congruentes a  $i$  e infinitos elementos congruentes a  $j$ . Pela definição de  $S_m$ , ordenando  $\chi^{-1}(\{c\})$ , obtemos uma  $S_m$ -difseqüência monocromática já que a diferença entre termos consecutivos da seqüência é um inteiro da forma  $am \pm (i - j) \in S_m$ .  $\square$

## 6.1 Translações do Conjunto de Primos

Denotamos por  $P$  o conjunto de todos os primos. Estaremos interessados em verificar quando uma translação  $P + t$  é acessível. Fica claro pelo lema 6.4 que se  $t \geq 0$  é par então  $P + t$  não pode ser acessível já que não há múltiplos de  $2t + 2$  em  $P + t$ . Não é sabido se alguma translação par de  $P$  é 2-acessível, no entanto, toda translação ímpar de  $P$  é acessível, como veremos nesta seção.

Seja  $\mathbf{b} = (b_1, \dots, b_k) \in \mathbb{Z}^k$ ,  $p \in P$  e  $x \in \mathbb{R}^+$ . Definimos

$$\pi(x; \mathbf{b}) = \#\{n \mid 1 < n + b_i \leq x \text{ é primo para todo } i \in [1, k]\};$$

$$\rho(p; \mathbf{b}) = \#\{b_i \bmod p \mid i \in [1, k]\};$$

$$\sigma(\mathbf{b}) = \prod_{p \in P} \left(1 - \frac{1}{p}\right)^{-k} \left(1 - \frac{\rho(p; \mathbf{b})}{p}\right);$$

$$Q = \{n \mid 1 < n + b_i \leq x, i \in [1, k]\};$$

$$T(x; \mathbf{b}) = \sum_{n \in Q} \prod_{i=1}^k \frac{1}{\log(n + b_i)}.$$

**Teorema 6.4.** (Balog) *Sejam  $k \in \mathbb{Z}^+$ ,  $x \in \mathbb{R}^+$  suficientemente grande,  $t$  um inteiro não-negativo fixado e*

$$B = \left\{ (0, q_1 + t, \dots, \sum_{i=1}^{k-1} (q_i + t)) \mid q_i \in P \cap [k, x/2k] \text{ para todo } i \in [1, k-1] \right\}.$$

Defina  $Z = \{\mathbf{b} \in B\}$ . Então

$$\sum_{\mathbf{b} \in Z} |\pi(x; \mathbf{b}) - \sigma(\mathbf{b})T(x; \mathbf{b})| \ll_k \frac{x^k}{\log^{2k} x} \quad (6)$$

**Teorema 6.5.** (Primos em Progressões Aritméticas – Dirichlet) *Seja  $k > 0$  e  $\text{mdc}(a, k) = 1$ . Defina  $\pi_a(x) = \#\{p \mid p \in P, p \leq x, p \equiv a \pmod{k}\}$ . Então*

$$\pi_a(x) \sim \frac{x}{\varphi(k) \log x} \text{ quando } x \rightarrow \infty,$$

onde  $\varphi$  é a função de Euler.

**Definição 6.4.** *Seja  $p \in P$ . Denominamos um conjunto de polinômios  $\mathcal{P} \subseteq \mathbb{Z}[y]$  de  $p$ -admissível se existe um inteiro  $h$  tal que  $p$  não divide nenhum  $f(h)$  com  $f \in \mathcal{P}$ . Se  $\mathcal{P}$  é  $p$ -admissível para todo primo  $p$  então chamamos  $\mathcal{P}$  de admissível.*

**Lema 6.5.** *Seja  $k \geq 2$  e  $t \geq 1$  ímpar. Para  $\mathbf{z} = (z_1, \dots, z_{k-1}) \in \mathbb{Z}^{k-1}$ , defina o conjunto*

$$Y_{\mathbf{z}} = \left\{ y + \sum_{j=1}^{i-1} (z_j + t) \mid 1 \leq i \leq k \right\} \subset \mathbb{Z}[y] \text{ e seja}$$

$$M = \{\mathbf{q} \mid q_i \in P \cap (k, x/2k], \text{ para } i \in [1, k] \text{ e } Y_{\mathbf{q}} \text{ admissível}\}$$

para  $x \in \mathbb{R}^+$  suficientemente grande. Então  $|M| \gg_k x^{k-1} / \log^{k-1} x$ .

*Demonstração.* Se  $p > k$  então é simples ver que  $Y_{\mathbf{q}}$  é  $p$ -admissível. Basta observar que há no máximo  $k$  classes de congruência  $(\text{mod } p)$  em  $Y_{\mathbf{q}}$ , logo há uma classe de congruência  $j \in \mathbb{Z}_p$  tal que para  $y = 0$  temos  $j \notin Y_{\mathbf{q}}$ .<sup>†</sup> Tomando  $y = p - j$  podemos garantir que  $0 \notin Y_{\mathbf{q}}$ .

Suponha então que  $p \leq k$  e sejam  $r_1 = 2, r_2 = 3, \dots, r_d$  todos os primos  $\leq k$ . Tome  $h$  não múltiplo de nenhum  $r_i$ . Temos que  $r_i | h + q_1 + t$  se e somente se  $q_1 \equiv -h - t \pmod{r_i}$ . Podemos escolher inteiros  $a_i \in [1, r_i - 1]$  tais que  $a_i \not\equiv -h - t \pmod{r_i}$  (lembrando que  $t$  e  $h$  são ímpares, verificamos prontamente que  $a_1 = 1$ ). Sendo  $m = r_1 \times \dots \times r_d$ , pelo Teorema Chinês do Resto, sabemos que existe um inteiro  $c_1 \in [0, m - 1]$  tal que  $c_1 \equiv a_i \pmod{r_i}$  para todo  $i = 1, \dots, d$ . Ademais,  $\text{mdc}(c_1, m) = 1$ , caso contrário algum  $r_i$  divide  $c_1$ , o que é absurdo.

Pelo Teorema de Dirichlet (teo. 6.5), o número de escolhas possíveis para  $q_1$  (congruentes a  $c_1 \pmod{m}$ ) é assintoticamente

$$\frac{1}{\varphi(m)} \cdot \frac{x/2k}{\log(x/2k)} = \frac{1}{2k\varphi(m)} \cdot \frac{x}{\log x - \log 2k} > \frac{1}{2k\varphi(m)} \cdot \frac{x}{\log x}.$$

Fixado  $q_1$ , o processo de escolha de  $q_2$  é análogo e, consecutivamente, determinamos valores para  $q_1, \dots, q_{k-1}$ . Ao fim as escolhas garantem que nenhum  $r_i$  divide qualquer elemento de  $Y_{\mathbf{q}}$ , como desejávamos. Notando que  $\varphi(m)$  é uma constante que só depende de  $k$  verificamos que

$$|M| \gg_k \left( \frac{x}{\log x} \right)^{k-1}.$$

□

Usando o teorema 6.4 e o lema 6.5 temos o seguinte resultado.

**Lema 6.6.** *Para  $k \geq 2, t \geq 1$  ímpar e  $x \in \mathbb{R}^+$  suficientemente grande, define*

$$W = \left\{ (p, q_1, \dots, q_{k-1}) \mid p \in P, q_i \in P \cap (k, x/2k) \right\} e$$

$$S = \left\{ (p, q_1, \dots, q_{k-1}) \in W \mid p + \sum_{j=1}^i (q_j + t) \leq x \text{ é primo para } i = 1, \dots, k-1 \right\}.$$

Então  $|S| \gg_k x^k / \log^{2k-1} x$ .

*Demonstração.* Usaremos a notação do teorema 6.4 e do lema 6.5. Em particular,  $M$  é definido exatamente como no lema 6.5 e  $\mathbf{b} = \mathbf{b}(\mathbf{q}) = (0, q_1 + t, \dots, \sum_{j=1}^{k-1} (q_j + t))$ . Para aplicar o teorema 6.4, devemos obter cotas para  $\rho, \sigma$  e  $T$ .

<sup>†</sup> Estamos abusando da notação, na verdade nos referimos aos elementos de  $Y_{\mathbf{q}}$  módulo  $p$ .



É evidente que ao restringirmos a soma (6) aos  $\mathbf{b}$  tais que  $\sigma(\mathbf{b}) > 0$  ainda podemos usar a cota do teorema (já que cada termo da soma é não-negativo).

Sabe-se que  $\sigma(\mathbf{b}) < \infty$ . Vamos mostrar que para todo  $\mathbf{q} = (q_1, \dots, q_{k-1}) \in M$  temos  $\sigma(\mathbf{b}) > 0$ . Para termos  $\sigma(\mathbf{b}) = 0$  é necessário que para algum  $p \in P$  tenhamos  $\rho(p; \mathbf{b}) = p$ . Se isso ocorre,  $\{b_1 \bmod p, \dots, b_k \bmod p\}$  é o conjunto de todos os resíduos módulo  $p$ . Mas isso contraria a hipótese de que  $Y_{\mathbf{q}}$  é admissível. Usando a desigualdade trivial  $\rho(p, \mathbf{b}) \leq k$ , temos a seguinte cota

$$\sigma(\mathbf{b}) \geq \prod_{p \leq k} \frac{1}{p} \left(1 - \frac{1}{p}\right)^{-k} \prod_{p > k} \left(1 - \frac{k}{p}\right) \left(1 - \frac{1}{p}\right)^{-k} = \sigma_k, \quad (7)$$

uma constante que só depende de  $k$ . Vamos mostrar que  $\sigma_k > 0$ .

O primeiro produtório de (7) é positivo, portanto precisamos mostrar a convergência do produtório infinito. Seja  $1 + a_p = \left(1 - \frac{1}{p}\right)^{-k} \left(1 - \frac{k}{p}\right)$ . Vamos utilizar a desigualdade  $1 + x > \exp\{x - x^2/2\}$ , ( $0 < x \leq 1$ ) observando que para algum  $p_0$ , temos  $a_p \leq 1$  para todo  $p > p_0$  e então

$$\prod_{p > p_0} (1 + a_p) > \prod_{p > p_0} \exp\left\{a_p - \frac{1}{2}a_p^2\right\} = \exp\left\{\sum_{p > p_0} a_p - \frac{1}{2} \sum_{p > p_0} a_p^2\right\}. \quad (8)$$

É simples verificar que se  $\sum_p |a_p|$  converge então  $\sum_p a_p$  e  $\sum_p a_p^2$  também convergem e o lado direito de (8) é positivo.

Pelo teorema binomial temos

$$a_p = \frac{(1 - k/p) - (1 - 1/p)^k}{(1 - 1/p)^k} = \frac{\sum_{j=2}^k (-1)^{k-j+1} \binom{k}{j} p^{-j}}{(1 - 1/p)^k}, \text{ logo}$$

$$|a_p| \leq \frac{\sum_{j=2}^k \binom{k}{j} p^{-j}}{(1 - 1/p)^k} \leq \frac{p^{-2} \sum_{j=2}^k \binom{k}{j}}{(1 - 1/2)^k} < \frac{4^k}{p^2},$$

e como  $\sum_p p^{-2}$  converge, concluímos que  $\sum_p |a_p|$  converge. A partir de (7) provamos que para todo  $\mathbf{b} \in M$ , temos  $\sigma(\mathbf{b}) \geq \sigma_k > 0$ .

A cota para  $T(x, \mathbf{b})$  segue de

$$\begin{aligned} \#\{n \mid 1 < n + b_i \leq x, i \in [1, k]\} &= (x - b_k) + O(1) = x - \sum_{j=1}^{k-1} (q_j + t) + O(1) \\ &> x - k \frac{x}{2k} - kt + O(1) = \frac{x}{2} + O(1), \end{aligned}$$

pois  $k$  e  $t$  são constantes que podem ser absorvidas pelo  $O(1)$ . Isso nos dá

$$T(x, \mathbf{b}) > \left(\frac{x}{2} + O(1)\right) \frac{1}{\log^k x}. \quad (9)$$

A partir do teorema 6.4 inferimos que

$$\sum_{\mathbf{q} \in M} |\#\{n \mid n + b_i \text{ é primo para } i \in [1, k]\} - \sigma(\mathbf{b})T(x, \mathbf{b})| \ll_k \frac{x^k}{\log^{2k} x}. \quad (10)$$

Observe que  $b_1 = 0$  e  $S \supset \{(n, \mathbf{q}) \mid n + b_i \text{ é primo para } i \in [1, k], \mathbf{b} = \mathbf{b}(\mathbf{q}), \mathbf{q} \in M\}$ . Utilizando as cotas (7), (9), (10) e o lema 6.5 temos

$$\begin{aligned} |S| &\geq \sum_{\mathbf{q} \in M} \#\{n \mid n + b_i \text{ é primo para } i \in [1, k]\} \\ &\gg_k \sum_{\mathbf{q} \in M} \sigma(\mathbf{b})T(x, \mathbf{b}) - O\left(\frac{x^k}{\log^{2k} x}\right) \\ &\gg_k \sigma_k |M| \left(\frac{x}{2} + O(1)\right) \frac{1}{\log^k x} - O\left(\frac{x^k}{\log^{2k} x}\right) \\ &\gg_k \sigma_k \left(\frac{x}{\log x}\right)^{k-1} \left(\frac{x}{2} + O(1)\right) \frac{1}{\log^k x} - O\left(\frac{x^k}{\log^{2k} x}\right) \\ &\gg_k \frac{x^k}{\log^{2k-1} x}, \end{aligned}$$

para todo  $x$  suficientemente grande.  $\square$

**Teorema 6.6.** *Para todo  $t \geq 1$  ímpar  $P$  contém  $(P + t)$ -difseqüências arbitrariamente grandes. Ademais,  $P + t \in \mathcal{A}_2$*

*Demonstração.* A primeira parte segue da aplicação direta do lema 6.6. A segunda parte segue da primeira associada ao lema 6.1.  $\square$

## Referências

- [1] B. Chazelle, *The discrepancy method: randomness and complexity*. Cambridge University Press, 2000.
- [2] N. Alon, J. Pach, and J. Solymosi, "Ramsey-type theorems with forbidden subgraphs.," *Combinatorica*, vol. 21, no. 2, pp. 155–170, 2001.
- [3] A. J. Radcliffe and A. D. Scott, "Reconstructing subsets of  $\mathbb{Z}_n$ ," *J. Comb. Theory Ser. A*, vol. 83, no. 2, pp. 169–187, 1998.
- [4] B. M. Landman and A. Robertson, "Avoiding monochromatic sequences with special gaps," *Arxiv Preprint*, 2003.