

EQUAÇÕES FUNCIONAIS E FUNDAMENTOS AXIOMÁTICOS
DAS MEDIDAS DE INFORMAÇÃO

LILIAN TORNG SHENG

ORIENTADOR

PUSIPA NARAYAN RATHIE

Tese apresentado no Instituto de Matemática, Estatística e Ciência da Computação como requisito parcial para a obtenção do título de Doutor em Ciências

UNICAMP
BIBLIOTECA CENTRAL

SUMÁRIO

Neste trabalho iremos discutir sobre várias medidas de informação generalizada, (tais como a entropia não-aditiva de ordem α , a entropia de ordem (α, β) , a divergência dirigida não-aditiva de ordem α , a imprecisão de ordem α , a divergência dirigida não-aditiva de ordem (α, β) , a divergência-J de ordem α , etc.), suas propriedades e equações funcionais as quais tem aplicações na caracterização de algumas das medidas de informação.

Capítulo 1 dá uma ideia de medidas de informação e suas definições. Algumas equações funcionais que serão usadas nos capítulos posteriores e alguns teoremas relevantes que caracterizam axiomáticamente medidas de informação são também introduzidos. As aplicações das várias medidas de informação são também mencionadas na última seção.

No Capítulo 2 discute-se duas equações funcionais as quais são versões generalizadas da equação funcional de Caundy e McLeod (1960). A equação funcional em uma variável é usada na caracterização axiomática da entropia não-aditiva de ordem β enquanto que a equação funcional em duas variáveis é usada para caracterizar a medida de informação teórica $I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta}$ de um evento. As propriedades destas medidas de informação são listadas.

No Capítulo 3 discute-se duas equações funcionais as quais surgem naturalmente da não-aditividade das medidas de informação envolvendo uma e duas distribuições de probabilidade respectivamente. A equação funcional em uma variável é aplicada na caracterização da entropia não-aditi-

va de ordem β enquanto a equação funcional em duas variáveis é aplicada na caracterização axiomática de uma medida de informação generalizada de ordem (α, β) , a divergência dirigida de ordem α , e a imprecisão de ordem $1+\beta$ respectivamente. Propriedades das medidas de informação são também listadas.

Capítulo 4 é dedicado à divergência-J de ordem α e suas propriedades. Um teorema caracterizando a divergência-J de ordem α é provado assumindo-se um conjunto de cinco postulados.

Parte desta tese foi submetida para publicação nos três artigos seguintes:

(a) On The Measurable Solutions of Certain Functional Equations.

(b) On The Measurable Solutions of Non-Additive Functional Equations.

(c) The J-Divergence of Order α .

O artigo listado em (b) esta em fase de revisão para sua publicação em *Annales Polonici Mathematici*.

SUMMARY

In this work we shall deal with various generalized information measures, (such as non-additive entropy of order α , the entropy of order (α, β) , the non-additive directed divergence of order α , the inaccuracy of order α , the non-additive directed divergence of order (α, β) , the J-divergence of order α , etc.) their properties and functional equations which have applications in characterizing some of the information measures.

Chapter 1 gives an idea of information measures and their definitions. Some functional equations which will be used in the later chapters and some relevant axiomatic characterization theorems of information measures are also introduced. The applications of various information measures are also mentioned in the last section.

Chapter 2 deals with two functional equations which are generalized versions of the functional equation of Chaundy and McLeod (1960). The functional equation in one variable is used in an axiomatic characterization of the non-additive entropy of order β of an event while the functional equation in two variables is used to characterize the information theoretic measure $I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta}$ of an event. The properties of both of these information measures are listed.

Chapter 3 deals with two generalized functional equations which arise naturally from the non-additivity of the information measures involving one and two probability distributions respectively. The functional equation in one variable is applied in axiomatic characterization of the

non-additive entropy of order β while the functional equation in two variables is applied in axiomatic characterization of a generalized information measure of order (α, β) , The directed divergence of order α and the inaccuracy of order $1+\beta$ respectively. Properties of the information measures are also listed.

Chapter 4 is devoted to the J-divergence of order α and its properties. A theorem characterizing the J-divergence of order α is proved by assuming a set of five postulates.

Part of this thesis has been submitted for publication in the form of following three papers:

(a) On The Measurable Solutions of Certain Functional Equations.

(b) On The Measurable Solutions of Non-Additive Functional Equations.

(c) The J-Divergence of Order α .

The paper listed in (b) is under revision for its publication in *Annales Polonici Mathematici*.

Agradeço ao professor Pushpa N. Rathie, orientador desse trabalho, pela sua valiosa orientação, inspiração e encorajamento na preparação desta tese.

A autora é imensamente grata a muitos colegas Brasileiros, em particular ao professor Ademir J. Petenate, pelo auxílio prestado na tradução do manuscrito para o português.

INDICE

1. MEDIDAS DE INFORMAÇÃO E EQUAÇÕES FUNCIONAIS: UMA INTRODUÇÃO	
1.1 Introdução	1
1.2 Definições	2
1.3 Equações Funcionais	7
1.4 Teoremas de Caracterização	11
1.5 Aplicações	15
2. EQUAÇÕES FUNCIONAIS E CARACTERIZAÇÕES DE MEDIDAS DE INFORMAÇÃO	
2.1 Introdução	16
2.2 Propriedades	22
2.3 A Solução de (2.1.1)	27
2.4 A Solução de (2.1.8)	35
3. EQUAÇÕES FUNCIONAIS E MEDIDAS DE INFORMAÇÃO NÃO-ADITIVAS	
3.1 Introdução	44
3.2 Propriedades	49
3.3 Equação Funcional (3.1.1) Em Uma Variável	53
3.4 Equação Funcional (3.1.7) Em Duas Variáveis	65
4. A DIVERGÊNCIA-J DE ORDEM α	
4.1 Introdução	90

4.2 Propriedades	93
4.3 O Teorema de Caracterização	95
REFERENCIA BIBLIOGRAFICA	112

CAPÍTULO 1

MEDIDAS DE INFORMAÇÃO E EQUAÇÕES

FUNCIONAIS : UMA INTRODUÇÃO

1.1 INTRODUÇÃO

Shannon (1948) introduziu o trabalho pioneiro de uma medida de informação ou entropia de distribuição geral de probabilidade finita e completa. Ele deu, originalmente, um teorema de caracterização da entropia introduzida por ele, desde então, vários artigos de pesquisa tem sido publicados os quais simplificam e estendem o trabalho original de Shannon.

Entropia pode ser interpretada como uma medida da incerteza ou uma medida de informação. A entropia de Shannon é generalizada para a entropia de ordem α , e isto será discutido em detalhes nos Capítulos 2 e 3. Generalizações adicionais de entropia (chamadas imprecisão, divergência dirigida, divergência-J, e suas generalizações de ordem α , etc.) são também discutidas nos próximos capítulos. Estas generalizações envolvem duas distribuições de probabilidade, falando vagamente, a maioria delas são para medir a discriminação de uma distribuição de probabilidade contra a outra, ou a discriminação entre duas distribuições de probabilidade.

1.2 DEFINIÇÕES

A fim de permitir uma introdução global sobre este trabalho, começamos por definir as várias medidas de informação e estatísticas, embora elas serão definidas novamente em capítulos respectivos a fim de que os capítulos sejam auto-suficientes.

Seja

$$\Delta_n = \{ (p_1, \dots, p_n) : p_i \geq 0, \sum_{i=1}^n p_i = 1 \}, \text{ e}$$

$$\Delta'_n = \{ (p_1, \dots, p_n) : p_i \geq 0, \sum_{i=1}^n p_i \leq 1 \}$$

para $n = 1, 2, \dots$

Usaremos a convenção $0 \cdot \log 0 = 0$ e $0^\alpha = 0$ ($\alpha \neq 0$) nas expressões ao longo do texto e os logaritmos serão tomados na base 2.

Definição 1. A entropia de Shannon de uma distribuição $P = (p_1, \dots, p_n)$

em Δ_n é definida por

$$(1.2.1) \quad H_n(P) = - \sum_{i=1}^n p_i \log p_i$$

Definição 2. A entropia aditiva de ordem α [Rényi (1960)] de uma distribuição $P = (p_1, \dots, p_n) \in \Delta_n$ é definida por

$$(1.2.2) \quad \hat{H}_{n,\alpha}(P) = (1-\alpha)^{-1} \log \left(\sum_{i=1}^n p_i^\alpha \right), \quad \alpha \neq 1$$

Definição 3. A entropia não-aditiva de ordem α [Havrda e Charvát (1967)] de uma distribuição $P = (p_1, \dots, p_n) \in \Delta_n$ é definida por

$$(1.2.3) \quad H_{n,\alpha}(P) = \frac{\sum_{i=1}^n p_i^\alpha - 1}{2^{1-\alpha} - 1}, \quad \alpha \neq 1$$

Definição 4. A entropia de ordem (α, β) [Sharma e Taneja (1975)] de uma distribuição $P = (p_1, \dots, p_n) \in \Delta_n$ é definida por

$$(1.2.4) \quad H_{n, \alpha, \beta}(P) = \frac{\sum_{i=1}^n (p_i^\alpha - p_i^\beta)}{2^{1-\alpha} - 2^{1-\beta}}, \quad \alpha \neq \beta$$

Definição 5. A divergência dirigida [Kullback (1959)] ou ganho de informação [Rényi (1960)] entre duas distribuições $P = (p_1, \dots, p_n)$ e

$Q = (q_1, \dots, q_n)$ em Δ_n é definida por

$$(1.2.5) \quad I_n(P:Q) = \sum_{i=1}^n p_i \log(p_i/q_i)$$

onde sempre que um $q_i = 0$, o correspondente $p_i = 0$.

Definição 6. A divergência dirigida aditiva de ordem α [Rényi (1960)]

entre duas distribuições $P = (p_1, \dots, p_n)$ e $Q = (q_1, \dots, q_n)$ em Δ_n é

definida por

$$(1.2.6) \quad \hat{I}_{n, \alpha}(P:Q) = \frac{1}{\alpha - 1} \log\left(\sum_{i=1}^n p_i^\alpha q_i^{1-\alpha}\right), \quad \alpha \neq 1$$

Definição 7. A divergência dirigida não-aditiva de ordem α [Rathie e

Kannappan (1972)] entre duas distribuições $P = (p_1, \dots, p_n)$ e $Q = (q_1, \dots, q_n)$

em Δ_n é definida por

$$(1.2.7) \quad I_{n, \alpha}(P:Q) = \frac{\sum_{i=1}^n p_i^\alpha q_i^{1-\alpha} - 1}{2^{\alpha-1} - 1}, \quad \alpha \neq 1$$

Definição 8. A divergência dirigida não-aditiva de ordem (α, β) [Kannappan e Tathie (1975 a)] [Sharma e Taneja (1975)] entre duas distribuições

$P = (p_1, \dots, p_n) \in \Delta_n$ e $Q = (q_1, \dots, q_n) \in \Delta_n'$ é definida por

$$(1.2.8) \quad I_{n,\alpha,\beta}(P:Q) = \frac{\sum_{i=1}^n p_i^\alpha q_i^\beta - 1}{2^{-\beta} - 1}, \quad \beta \neq 0$$

Definição 9. A medida de informação teórica de ordem $(\frac{\alpha,\beta}{\gamma,\delta})$ [Sharma e Taneja (1975)] entre duas distribuições $P = (p_1, \dots, p_n)$ e $Q = (q_1, \dots, q_n)$ em Δ_n é definida por

$$(1.2.9) \quad I_{\gamma,\delta}^{\alpha,\beta}(P:Q) = \frac{\sum_{i=1}^n (p_i^\alpha q_i^\beta - p_i^\gamma q_i^\delta)}{2^{-\beta} - 2^{-\delta}}, \quad (\alpha - \gamma)(\delta - \beta) < 0$$

Definição 10. A divergência-J ou divergência simétrica [Kullback (1959)] entre duas distribuições $P = (p_1, \dots, p_n)$ e $Q = (q_1, \dots, q_n)$ é definida por

$$(1.2.10) \quad J_n(P:Q) = I_n(P:Q) + I_n(Q:P) \\ = \sum_{i=1}^n (p_i - q_i) \log(p_i/q_i)$$

onde $q_i = 0$ se e somente se o correspondente $p_i = 0$.

Definição 11. A divergência-J ou divergência simétrica de ordem α [neste trabalho, Capítulo 4] entre duas distribuições $P = (p_1, \dots, p_n)$ e

$Q = (q_1, \dots, q_n)$ em Δ_n é definida por

$$(1.2.11) \quad J_{n,\alpha}(P:Q) = I_{n,\alpha}(P:Q) + I_{n,\alpha}(Q:P) \\ = (2^{\alpha-1} - 1)^{-1} \left\{ \sum_{i=1}^n p_i^\alpha q_i^{1-\alpha} + \sum_{i=1}^n q_i^\alpha p_i^{1-\alpha} - 2 \right\}, \quad \alpha \neq 1$$

Definição 12. A imprecisão [Kerridge (1961)] entre duas distribuições

$P = (p_1, \dots, p_n)$ e $Q = (q_1, \dots, q_n)$ em Δ_n é definida por

$$(1.2.12) \quad K(P:Q) = - \sum_{i=1}^n p_i \log q_i$$

onde sempre que um $q_i = 0$, o correspondente $p_i = 0$.

Definição 13. A imprecisão de ordem β [Rathie e Kannappan (1973)] entre duas distribuições é definida por

$$(1.2.13) \quad K^\beta(P:Q) = \frac{\sum_{i=1}^n p_i q_i^\beta - 1}{2^{-\beta} - 1}, \quad \beta \neq 0$$

Definição 14. A afinidade [Matusita (1961)] entre duas distribuições

$P = (p_1, \dots, p_n)$ e $Q = (q_1, \dots, q_n)$ em Δ_n é definida por

$$(1.2.14) \quad A_n(P:Q) = \sum_{i=1}^n (p_i q_i)^{1/2}$$

Definição 15. A medida de distância quadrática [Matusita (1966)] entre

duas distribuições $P = (p_1, \dots, p_n)$ e $Q = (q_1, \dots, q_n) \in \Delta_n$ é definida por

$$(1.2.15) \quad D_n(P:Q) = 2 \sum_{i=1}^n (p_i^{1/2} - q_i^{1/2})^2 \\ = 2 \left\{ 1 - \sum_{i=1}^n (p_i q_i)^{1/2} \right\}$$

Definição 16. A estatística χ^2 de Pearson é definida por

$$(1.2.16) \quad \chi^2 = \sum_{i=1}^k \left\{ \frac{(n_i - np_i)^2}{np_i} \right\} = n \left\{ \sum_{i=1}^k q_i^2 p_i^{-1} - 1 \right\}$$

onde $n = \sum_{i=1}^k n_i$, n_i e np_i são as frequências observadas e esperadas

correspondentes ao i -ésimo grupo respectivamente e p_i é a probabilidade

de obtermos uma observação no i -ésimo grupo, e $q_i = n_i/n$.

É claro que, quando $\alpha \rightarrow 1$, os dois tipos de entropia de ordem α em (1.2.2) e (1.2.3) reduzem-se à entropia de Shannon em (1.2.1), portanto são entropias generalizadas. $\hat{H}_{n,\alpha}$ e $H_{n,\alpha}$ são ligadas pela relação

$$(1.2.17) \quad H_{n,\alpha} = \frac{1}{2^{1-\alpha} - 1} \{2^{(1-\alpha)\hat{H}_{n,\alpha}} - 1\}, \quad \alpha \neq 1$$

A entropia de ordem (α, β) em (1.2.4) envolve dois parâmetros, quando $\beta = 1$, é óbvio que (1.2.3) e (1.2.4) coincidem.

Temos relações similares entre divergência dirigida em (1.2.5) e dois tipos de divergência dirigida de ordem α em (1.2.6) e (1.2.7).

Quando $\alpha \rightarrow 1$, ambos os tipos de divergência dirigida de ordem α reduzem-se à divergência dirigida em (1.2.5), é claramente, de (1.2.6) e (1.2.7), $\hat{I}_{n,\alpha}$ e $I_{n,\alpha}$ tem a seguinte relação

$$(1.2.18) \quad I_{n,\alpha} = \frac{1}{2^{\alpha-1} - 1} \{2^{(\alpha-1)\hat{I}_{n,\alpha}} - 1\} \quad \alpha \neq 1$$

$I_{n,\alpha,\beta}$ definida em (1.2.8) envolve dois parâmetros, é óbvio que quando $\beta = 1 - \alpha$, (1.2.8) coincide com (1.2.7).

Também é evidente que quando $\alpha \rightarrow 1$, a divergência-J de ordem α em (1.2.11) reduz-se à divergência-J em (1.2.10).

A medida $I_{\gamma,\delta}^{\alpha,\beta}$ definida em (1.2.9) envolve mais parâmetros.

Quando $\gamma = 1$, $\delta = 0$ e $\alpha + \beta = 1$, ela dá a divergência dirigida de ordem α . Quando $\delta = 0$, $\gamma = 1$ e $\alpha = 1$, ela dá a imprecisão de ordem β .

As relações entre divergência de ordem α e medidas estatísticas tais como afinidade, estatística χ^2 de Pearson, e medida de distância quadrática são explanadas no Capítulo 4.

1.3 EQUAÇÕES FUNCIONAIS

A equação funcional desempenha um papel importante na caracterização de medidas de informação, desde que quase todas as medidas de informação tem "representação de soma $\sum f(\cdot)$ ", é fácil obter uma equação funcional envolvendo $f(\cdot)$ através do uso de poucas propriedades das medidas de informação.

Começando com a equação funcional

$$(1.3.1) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m f(x_i y_j) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m x_i^\alpha f(y_j) + \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m y_j^\beta f(x_i)$$

para $X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$, $Y = (y_1, \dots, y_m) \in \Delta_m$, $\alpha \neq \beta$.

Veremos no Capítulo 2 que com a condição de normalização $f(1/2) = 1/2$, a solução mensurável é da forma

$$(1.3.2) \quad f(x) = \frac{x^\alpha - x^\beta}{2^{1-\alpha} - 2^{1-\beta}}$$

a qual junto com

$$(1.3.3) \quad H_{n,\alpha,\beta}(X) = \sum_{i=1}^n f(x_i), \quad X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$$

produz

$$H_{n,\alpha,\beta}(X) = \frac{\sum_{i=1}^n (p_i^\alpha - p_i^\beta)}{2^{1-\alpha} - 2^{1-\beta}}$$

Similarmente, começando a equação funcional

$$(1.3.4) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m F(x_i y_j, u_i v_j) \\ = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m x_i^\alpha u_i^\beta F(y_j, v_j) + \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m y_j^\gamma v_j^\delta F(x_i, u_i)$$

para $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ positivos e $(\alpha - \gamma)(\delta - \beta) < 0$.

onde $X = (x_1, \dots, x_n)$, $U = (u_1, \dots, u_n) \in \Delta_n$, $Y = (y_1, \dots, y_m)$, $V = (v_1, \dots,$

$v_m) \in \Delta_m$.

Veremos no Capítulo 2 que com a condição de normalização

$F(1, 1/2) = 1$, a solução mensurável é da forma

$$(1.3.5) \quad F(x, y) = \frac{x^\alpha y^\beta - x^\gamma y^\delta}{2^{-\beta} - 2^{-\delta}} \quad (\alpha - \gamma)(\delta - \beta) < 0$$

a qual conjuntamente com

$$(1.3.6) \quad I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta}(X:Y) = \sum_{i=1}^n F(x_i, y_j)$$

para $X = (x_1, \dots, x_n)$, $Y = (y_1, \dots, y_n) \in \Delta_n$.

produz

$$I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta}(X:Y) = \frac{\sum_{i=1}^n (x_i^\alpha y_i^\beta - x_i^\gamma y_i^\delta)}{2^{-\beta} - 2^{-\delta}}$$

As propriedades não-ativa dos tipos

$$(1.3.7) \quad F_{mn}(X*Y) = F_n(X) + F_m(Y) + \lambda \cdot F_n(X) F_m(Y)$$

$$(1.3.8) \quad F_{mn}(X*Y : U*V) = F_n(X:U) + F_m(Y:V) + \lambda \cdot F_n(X:U) F_m(Y:V)$$

para $X, U \in \Delta_n$, $Y, V \in \Delta_m$.

são possuídas por diversas medidas de informação.

Assim, no Capítulo 3, definimos

$$(1.3.9) \quad f(x) = \frac{x^\beta - x}{2^{1-\beta} - 1}; \quad F(x, y) = \frac{x^\alpha y^\beta - x}{2^{-\beta} - 1}$$

Então, pela representação de soma

$$(1.3.10) \quad H_{n,\beta}(X) = \sum_{i=1}^n f(x_i) ; \quad I_{n,\alpha,\beta}(X:Y) = \sum_{i=1}^n F(x_i, Y_i)$$

para $X = (x_1, \dots, x_n)$, $Y = (y_1, \dots, y_n) \in \Delta_n$

a não-aditividade produz as seguintes equações funcionais

$$(1.3.12) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m f(x_i, u_j) = \sum_{i=1}^n f(x_i) + \sum_{j=1}^m f(u_j) + (2^{1-\beta} - 1) \left\{ \sum_{i=1}^n f(x_i) \right\} \left\{ \sum_{j=1}^m f(u_j) \right\}$$

e

$$(1.3.13) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m F(x_i, u_j, y_i, v_j) = \sum_{i=1}^n F(x_i, y_i) + \sum_{j=1}^m F(u_j, v_j) + (2^{-\beta} - 1) \left\{ \sum_{i=1}^n F(x_i, y_i) \right\} \left\{ \sum_{j=1}^m F(u_j, v_j) \right\}$$

para $X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$, $U = (u_1, \dots, u_m) \in \Delta_m$, $Y = (y_1, \dots, y_n) \in \Delta'_n$ e

$V = (v_1, \dots, v_m) \in \Delta'_m$.

Recursividade é outra propriedade importante partilhada pela maioria das medidas de informação. Recursividade em uma variável significa que a diferença de $F_n(p_1, \dots, p_n)$ e $F_{n-1}(p_1+p_2, p_3, \dots, p_n)$ é uma função de p_1 e p_2 somente. Analogamente, para o caso de duas variáveis, significa que a diferença de $F_n(p_1, \dots, p_n; q_1, \dots, q_n)$ e $F_{n-1}(p_1+p_2, p_3, \dots, p_n; q_1+q_2, q_3, \dots, q_n)$ é uma função de $(p_1, p_2; q_1, q_2)$ somente.

Assim, no Capítulo 4, temos

$$(1.3.14) \quad f(x,y) = I_{2,\alpha}(x, 1-x; y, 1-y), \quad (x,y) \in [0,1] \times [0,1]$$

e

$$(1.3.15) \quad g(x,y) = J_{2,\alpha}(x, 1-x; y, 1-y), \quad (x,y) \in [0,1] \times [0,1]$$

Então a recursividade e simetria de $I_{3,\alpha}$ da a seguinte equação

funcional

$$(1.3.16) \quad g(x,y) + (1-x)^\alpha(1-y)^{1-\alpha}f\left(\frac{u}{1-x}, \frac{v}{1-y}\right) + (1-y)^\alpha(1-x)^{1-\alpha}f\left(\frac{v}{1-y}, \frac{u}{1-x}\right) \\ = g(u,v) + (1-u)^\alpha(1-v)^{1-\alpha}f\left(\frac{x}{1-u}, \frac{y}{1-v}\right) + (1-v)^\alpha(1-u)^{1-\alpha}f\left(\frac{y}{1-v}, \frac{x}{1-u}\right)$$

1.4 TEOREMAS DE CARACTERIZAÇÃO

Existem diversos teoremas de caracterização e resultados na estrutura de equações funcionais relacionadas a este trabalho os quais serão listados abaixo sem prova.

Teorema 1.4.1 A única solução contínua da equação funcional (1.3.1) sob a condição de normalização $f(1/2)$ é dada por

$$f(p) = \frac{p^\alpha - p^\beta}{2^{1-\alpha} - 2^{1-\beta}}$$

A correspondente representação de soma de H em termos de f é

$$H(P) = \frac{\sum_{i=1}^n (p_i^\alpha - p_i^\beta)}{2^{1-\alpha} - 2^{1-\beta}}$$

a qual é a entropia de ordem (α, β) .

[Sharma e Taneja (1975)]

Teorema 1.4.2 A única solução contínua da equação funcional

$$(1.4.1) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m f(x_i y_j) = \sum_{i=1}^n f(x_i) + \sum_{j=1}^m f(y_j) + C \cdot \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m f(x_i) f(y_j)$$

para $X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$, $Y = (y_1, \dots, y_m) \in \Delta_m$.

satisfazendo a condição $f(1/2) = 1/2$ é dada por

$$f(p) = \frac{p - p^\alpha}{1 - 2^{1-\alpha}}, \quad p \in [0, 1] \quad \alpha \geq 0, \quad \alpha \neq 1$$

[Behara e Nath (1973)]

Teorema 1.4.3 As funções $f, g, h \in C[0, 1]$ satisfazendo a equação funcional

$$(1.4.2) \quad \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n f(x_i y_j) = \sum_{i=1}^m g(x_i) + \sum_{j=1}^n h(y_j) + \lambda \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n g(x_i) h(y_j)$$

para $X = (x_1, \dots, x_m) \in \Delta_m$, $Y = (y_1, \dots, y_n) \in \Delta_n$

são dadas por

$$(a) f(x) = \frac{x}{\lambda} (abx^\beta - 1), g(x) = \frac{x}{\lambda} (ax^{\beta-1} - 1), h(x) = \frac{x}{\lambda} (ax^{\beta-1} - 1)$$

para todo $x \in [0, 1]$, onde $ab \neq 0$, $\beta \geq 0$ são constantes arbitrárias.

$$(b) f(x) = g(x) = -x/\lambda, h(x): \text{arbitrária.}$$

$$(c) f(x) = h(x) = -x/\lambda, g(x): \text{arbitrária.}$$

Corolário do Teorema 1.4.3 A entropia H de uma distribuição de probabilidade completa $P = (p_1, \dots, p_m) \in \Delta_m$ com não-aditividade e a "representação

de soma" $H(P) = \sum_{i=1}^n f(p_i)$ onde f continua, sob a condição $f(1/2) = 1/2$ e $f(1) = 0$,

é

$$H(P) = \frac{\sum_{i=1}^n p_i^\beta - 1}{2^{-\beta} - 1}, \quad \beta > 0, \beta \neq 1$$

[Mittal (1976)]

Teorema 1.4.4 A solução contínua da equação funcional (1.3.4)

sob a condição $F(1, 1/2)$ é dada por

$$F(p, q) = \frac{p^\alpha q^\beta - p^\gamma q^\delta}{2^{-\beta} - 2^{-\delta}} \quad \alpha \neq \gamma, (\beta \neq \delta) \text{ quando } \beta = \delta, (\alpha = \gamma)$$

A correspondente "representação de soma" de I associada com as distribuições P e Q é

$$I(P:Q) = \frac{\sum_{i=1}^n (p_i^\alpha q_i^\beta - p_i^\gamma q_i^\delta)}{2^{-\beta} - 2^{-\delta}}$$

onde os parâmetros são os mesmos como acima.

[Sharma e Taneja (1975)]

Teorema 1.4.5 Suponha que $J(P, Q)$ satisfaz as hipóteses 1 e 2

seguintes:

Hipótese 1. $J(P, Q)$ assume a forma

$$J(P, Q) = \int F(p_\lambda(x), q_\lambda(x)) p_\lambda(x) \lambda(dx)$$

onde F é função mensurável fixada. λ é uma medida tal que ambos P e Q absolutamente contínuas relativas a λ enquanto $p_\lambda(x)$ e $q_\lambda(x)$ são as densidades correspondentes.

Hipótese 2. Suponha que P_1, Q_1 são medidas de probabilidade em Ω_1 e P_2, Q_2 são medidas de probabilidade em Ω_2 . Seja $P_1 \times P_2$ e $Q_1 \times Q_2$ as correspondentes medidas produto em $\Omega_1 \times \Omega_2$. Então

$$J(P_1 \times P_2, Q_1 \times Q_2) = J(P_1, Q_1) + J(P_2, Q_2)$$

adicionalmente com

$$J(P, Q) = J(Q, P)$$

Então $J(P, Q)$ é (a menos de uma constante multiplicativa) a divergência simétrica

$$J(P, Q) = a \int (p_\lambda - q_\lambda) \log\left(\frac{p_\lambda(x)}{q_\lambda(x)}\right) \lambda(dx)$$

[Haaland, Brockett e Levine (1979)]

Teorema 1.4.6 Os cinco postulados seguintes determinam a

$$J\text{-divergência } J(P:Q) = \sum_{i=1}^n p_i \log(p_i/q_i) \text{ unicamente para } P = (p_1, \dots, p_n)$$

$$\in \Delta_n, Q = (q_1, \dots, q_n) \in \Delta_n.$$

Postulado 1. (recursividade) Para $p_1 + p_2 > 0$, $q_1 + q_2 > 0$ e para todo

$$\begin{aligned}
& J_n(p_1, \dots, p_n; q_1, \dots, q_n) \\
&= J_{n-1}(p_1+p_2, p_3, \dots, p_n; q_1+q_2, q_3, \dots, q_n) + \\
& (p_1+p_2) I_2\left(\frac{p_1}{p_1+p_2}, \frac{p_2}{p_1+p_2}; \frac{q_1}{q_1+q_2}, \frac{q_2}{q_1+q_2}\right) + \\
& (q_1+q_2) I_2\left(\frac{q_1}{q_1+q_2}, \frac{q_2}{q_1+q_2}; \frac{p_1}{p_1+p_2}, \frac{p_2}{p_1+p_2}\right)
\end{aligned}$$

Postulado 2. (simetria) Para qualquer permutação arbitrária (a_1, a_2, a_3) de $(1, 2, 3)$,

$$J_3(p_1, p_2, p_3; q_1, q_2, q_3) = J_3(p_{a_1}, p_{a_2}, p_{a_3})$$

Postulado 3. (derivatividade) Seja $f(x, y) = I_2(x, 1-x; y, 1-y)$, f tem derivadas parciais com respeito a $x, y \in (0, 1)$ até segunda ordem.

Postulado 4. (nulidade) Para $x \in [0, 1]$

$$J_2(x, 1-x; x, 1-x) = 0$$

Postulado 5. (normalização)

$$J_2(2/3, 1/3; 1/3, 2/3) = 2/3$$

[Kannappan e Rathie (1979)]

Algumas outras caracterizações dessas medidas de informação generalizadas são citadas por Daróczy (1970), Sharma e Autar (1974), Kannappan e Rathie (1973), Rathie e Kannappan (1973), Forte e Ng (1973 e 1975)

Para detalhes sobre teoremas de caracterização, estudos sobre equações funcionais relacionadas com os teoremas e referências a respeito de várias aplicações, etc., veja Mathai e Rathie (1975) e Aczél e Daróczy (1975).

1.5 APLICAÇÕES

A quantidade $-\log p_i$ é interpretada como a informação contida no evento E_i [Shannon (1948)] com probabilidade p_i . Assim $\log(p_i/q_i) = \log p_i - \log q_i$ pode ser tomada como ganho de informação em predizer o evento E_i . Para interpretações de ganho de informação em previsão de tempo e problemas economicos, veja Theil (1967). O ganho médio de informação, isto é $\sum_{i=1}^n p_i \log(p_i/q_i)$, é interpretado como a informação média para discriminação em favor da hipótese H_1 contra H_2 em problemas de inferência estatística [Kullback (1959)]. Kerridge (1961) interpreta $\sum_{i=1}^n p_i \log(p_i/q_i)$ como uma medida do erro feita por um observador ao estimar um distribuição de probabilidade discreta como $Q = (q_1, \dots, q_n)$ a qual, de fato, é $P = (p_1, \dots, p_n)$.

Em análise de informação obtida de questionários, a divergência $-J J(P:Q)$ é interpretada como a quantidade de informação esperada em uma questão para distinguir entre indivíduos do grupo um e do grupo dois. [Haaland, Brockett e Levine (1979)]:

Desde que o conceito de afinidade pode ser interpretada como a distância angular entre duas distribuições, este conceito, em algum sentido, mede a proximidade das distribuições. Para aplicações da afinidade em estimação pontual e por intervalo, veja [Matusita (1954), (1955), (1961)]. É mostrado em George e Mathai (1974) que afinidade é muito útil em classificação de população de acordo com algumas características socio-antropológica.

CAPÍTULO 2

EQUAÇÕES FUNCIONAIS E CARACTERIZAÇÕES

DE MEDIDAS DE INFORMAÇÃO

RESUMO

Generalizações da equação funcional de Chaundy e McLeod (1960) em uma variável e duas variáveis são discutidas sob o ponto de vista de mensurabilidade. Uma das equações é útil na caracterização axiomática da entropia não aditiva de ordem β .

2.1 INTRODUÇÃO

Seja $\Delta_n = \{ (p_1, \dots, p_n) : p_i \geq 0 \text{ para } i=1, \dots, n, \sum_{i=1}^n p_i = 1 \}$ para $n \geq 1$

denote o conjunto de todas n -uplas de distribuições de probabilidade.

Neste capítulo, nós consideramos duas equações funcionais.

(i) Equação Funcional em Uma Variável

Seja $f: [0,1] \rightarrow \mathbb{R}$ (Reais) mensurável (ou contínua em um ponto, ou limitada em um intervalo pequeno) e satisfazendo a equação funcional

$$(2.1.1) \quad \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n f(x_i y_j) = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n x_i^\alpha f(y_j) + \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n y_j^\beta f(x_i)$$
$$\alpha \neq \beta \quad \alpha, \beta > 0.$$

onde $X = (x_1, \dots, x_m) \in \Delta_m$, $Y = (y_1, \dots, y_n) \in \Delta_n$ e α, β são parâmetros.

Quando $\alpha = \beta = 1$, (2.1.1) reduz-se a equação funcional de Chaundy e McLeod (1960)

$$(2.1.2) \quad \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n f(x_i y_j) = \sum_{i=1}^m f(x_i) + \sum_{j=1}^n f(y_j)$$

As soluções da equação funcional generalizada em uma variável (2.1.1) conduz a uma caracterização da entropia de evento. A derivação da equação funcional (2.1.1) através da construção da informação é discutida abaixo.

Considere uma variável aleatória discreta X assumindo valores finitos nos eventos E_1, E_2, \dots, E_n com distribuições de probabilidade

$$P = (p_1, \dots, p_n), \quad \sum_{i=1}^n p_i = 1.$$

A entropia de ordem (α, β) de uma distribuição de probabilidade

$P = (p_1, \dots, p_n)$ é definida como

$$(2.1.3) \quad H_{n, \alpha, \beta}(P) = \frac{\sum_{i=1}^n (p_i^\alpha - p_i^\beta)}{2^{1-\alpha} - 2^{1-\beta}}$$

Quando $\alpha = 1$, (2.1.3) reduz-se a entropia de ordem β [Havrda e Charvát (1967)] ou [Daróczy (1970)].

$$(2.1.4) \quad H_{n, \beta}(P) = \frac{\sum_{i=1}^n p_i^\beta - 1}{2^{1-\beta} - 1}$$

Quando $\beta \rightarrow 1$, (2.1.4) reduz-se a entropia de Shannon $-\sum_{i=1}^n p_i \log p_i$.

Assim (2.1.3) é uma generalização a qual inclui não somente a entropia de Shannon mas também a entropia de ordem β como um caso particular.

Considere

$$(2.1.5) \quad f(p) = \frac{p^\alpha - p^\beta}{2^{1-\alpha} - 2^{1-\beta}}$$

Então a entropia de ordem (α, β) de uma distribuição de probabilidade $P = (p_1, \dots, p_n)$ é

$$(2.1.6) \quad H_{n,\alpha,\beta}(p_1, \dots, p_n) = \sum_{i=1}^n f(p_i)$$

Seja $f(p_i)$ a entropia de ordem (α, β) do eventos $E_i, i=1, \dots, n$, em outras palavras, $f(p_i)$ é um tipo de informação contido no evento E_i , a incerteza do evento E_i . É claro que $f(p)$ tem a condição de normalização que $f(1/2) = 1/2$.

Para duas distribuições de probabilidade $P = (p_1, \dots, p_n) \in \Delta_n$, $Q = (q_1, \dots, q_m) \in \Delta_m$, usando (2.1.5), a entropia de ordem (α, β) do produto de P e Q é da seguinte forma

$$(2.1.7) \quad H_{nm,\alpha,\beta}(P \otimes Q) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m f(p_i q_j)$$

$$= \frac{1}{2^{1-\alpha} 2^{1-\beta}} \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m (p_i^\alpha q_j^\alpha - p_i^\beta q_j^\beta)$$

$$= \frac{1}{2^{1-\alpha} 2^{1-\beta}} \left\{ \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m p_i^\alpha (q_j^\alpha - q_j^\beta) - \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m q_j^\beta (p_i^\alpha - p_i^\beta) \right\}$$

Isto da a equação funcional (2.1.1).

(ii) Equação Funcional em Duas Variáveis

Seja $F: [0,1] \times [0,1] \rightarrow \mathbb{R}$ (Reais) mensurável em cada variável e satisfazendo a equação funcional

$$(2.1.8) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m F(x_i y_j, u_i v_j)$$

$$= \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m x_i^\alpha u_i^\beta F(y_j, v_j) + \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m y_j^\gamma v_j^\delta F(x_i, u_i)$$

para $\alpha, \beta, \gamma, \delta > 0, (\alpha - \gamma)(\delta - \beta) < 0$.

onde $X = (x_1, \dots, x_n), U = (u_1, \dots, u_n) \in \Delta_n$ e $Y = (y_1, \dots, y_m), V = (v_1, \dots, v_m)$

$\in \Delta_m, n = 2, 3; n = 2, 3$

e $F(1,0) = 0$.

Esta é uma generalização da equação funcional de Chaundy e McLeod em duas variáveis.

As soluções da equação funcional generalizada em duas variáveis (2.1.8) dá uma medida de informação teórica para um evento associado com duas distribuições de probabilidade. A derivação do equação funcional (2.1.8) através da construção da informação teórica é discutida abaixo.

Considere uma variável aleatória discreta X assumindo um número finito de valores nos eventos E_1, E_2, \dots, E_n , sejam duas distribuições de probabilidade $P = (p_1, \dots, p_n)$ e $Q = (q_1, \dots, q_n)$ em Δ_n associadas a X .

Uma medida de informação teórica associada com as distribuições de probabilidade P e Q é

$$(2.1.9) \quad I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (P:Q) = \frac{\sum_{i=1}^n (p_i^\alpha q_i^\beta - p_i^\gamma q_i^\delta)}{2^{-\beta} - 2^{-\delta}}$$

Se $\gamma = 1, \delta = 0$ e $\alpha + \beta = 1$, (2.1.9) reduz-se à divergência dirigida de ordem α [Rathie e Kannappan (1972)].

$$(2.1.10) \quad I_\alpha (P:Q) = \frac{\sum_{i=1}^n p_i^\alpha q_i^{1-\alpha} - 1}{2^{\alpha-1} - 1}$$

Quando $\alpha \rightarrow 1$, (2.1.10) reduz-se a

$$(2.1.11) \quad I (P:Q) = \sum_{i=1}^n p_i \log(p_i/q_i)$$

a qual é a divergência de Kullback (1959).

Em (2.1.9), se $\delta = 0$, $\gamma = 1$ e $\alpha = 1$, obtemos a imprecisão de ordem β [Rathie e Kannappan (1973)].

$$(2.1.12) \quad K^\beta (P:Q) = \frac{\sum_{i=1}^n p_i q_i^\beta - 1}{2^{-\beta} - 1}$$

Quando $\beta \rightarrow 0$, (2.1.12) reduz-se a imprecisão de Kerridge (1961)

$$(2.1.13) \quad K (P:Q) = - \sum_{i=1}^n p_i \log q_i$$

Assim (2.1.9) é uma generalização que inclui a divergência dirigida não-aditiva de ordem α , a divergência de Kullback, imprecisão de ordem β , e imprecisão de Kerridge como casos particulares.

Considere

$$(2.1.14) \quad F(p, q) = \frac{p^\alpha q^\beta - p^\gamma q^\delta}{2^{-\beta} - 2^{-\delta}}$$

Então a medida de informação teórica em (2.1.9) pode ser escrita

como

$$(2.1.15) \quad I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (P:Q) = \sum_{i=1}^n F(p_i, q_i)$$

Aqui $F(p_i, q_i)$ denota a medida de informação teórica contido no eventos E_i , $i=1, \dots, n$, é claro que $F(p, q)$ tem a condição de normalização que $F(1, 1/2) = 1$.

Para distribuições de probabilidade $X = (x_1, \dots, x_n)$, $U = (u_1, \dots, u_n)$ em Δ_n e $Y = (y_1, \dots, y_m)$, $V = (v_1, \dots, v_m)$ em Δ_m , $I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta}$ tem a seguinte relação

$$(2.1.16) \quad I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (X*Y: U*V) \\ = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m F(x_i y_j, u_i v_j)$$

$$\begin{aligned}
&= (2^{-\beta} - 2^{-\delta})^{-1} \left\{ \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m [(x_i y_j)^\alpha (u_i v_j)^\beta - (x_i y_j)^\gamma (u_i v_j)^\delta] \right\} \\
&= (2^{-\beta} - 2^{-\delta})^{-1} \left\{ \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m [x_i^\alpha u_i^\beta (y_j^\alpha v_j^\beta - y_j^\gamma v_j^\delta) + y_j^\gamma v_j^\delta (x_i^\alpha u_i^\beta - x_i^\gamma u_i^\delta)] \right\}
\end{aligned}$$

Isto dá a equação funcional (2.1.8).

O objectivo deste capítulo é encontrar a solução mensurável (ou contínua em um ponto, ou limitada em um intervalo pequeno) de (2.1.1) e (2.1.8).

Assim a equação funcional (2.1.1) foi resolvida por Sharma e Taneja (1975) sob a condição de continuidade. No mesmo artigo (2.1.8) foi resolvida sob condição de continuidade para

$$\sum_{i=1}^n x_i = \sum_{j=1}^m y_j = 1, \quad \sum_{i=1}^n u_i \leq 1 \text{ e } \sum_{j=1}^m v_j \leq 1.$$

o tratamento feito por eles não é claro em vários lugares porque os domínios dos parâmetros não são propriamente definidos.

2.2 PROPRIEDADES

I. Para A Entropia de Ordem (α, β)

$$H_{n, \alpha, \beta}(P) = \frac{\sum_{i=1}^n (p_i^\alpha - p_i^\beta)}{2^{1-\alpha} - 2^{1-\beta}} \quad \alpha > 0, \beta > 0, \alpha \neq \beta$$

(i) Não-Negatividade

$H_{n, \alpha, \beta}(P)$ é não-negativa, e é zero se e somente se $p_i = 1$ para algum $i = 1, 2, \dots, n$. Isto é claro da definição de $H_{n, \alpha, \beta}(P)$.

Isto significa que a entropia de ordem (α, β) para a distribuição de probabilidade é geralmente positiva e será zero se e somente se um dos eventos acontece com probabilidade 1.

(ii) Simetria

$$H_{n, \alpha, \beta}(p_1, \dots, p_n) = H_{n, \alpha, \beta}(p_{a(1)}, \dots, p_{a(n)})$$

onde $\{a(1), \dots, a(n)\}$ é uma permutação arbitrária de $\{1, \dots, n\}$.

A entropia não depende da ordem em que os eventos são fixados.

(iii) Expandibilidade

$$H_{n, \alpha, \beta}(p_1, \dots, p_n) = H_{n+1, \alpha, \beta}(p_1, \dots, p_n, 0)$$

A adição de um evento de probabilidade zero não altera o valor da entropia.

(iv) Recursividade

$$\begin{aligned} & H_{n, \alpha, \beta}(p_1, \dots, p_n) \\ &= H_{n-1, \alpha, \beta}(p_1+p_2, p_3, \dots, p_n) + \\ & \quad \frac{1}{2^{1-\alpha} - 2^{1-\beta}} \{ (2^{1-\alpha} - 1) (p_1+p_2)^\alpha H_{2, \beta} \left(\frac{p_1}{p_1+p_2}, \frac{p_2}{p_1+p_2} \right) - \end{aligned}$$

$$(2^{1-\beta}-1)(p_1+p_2)^\beta H_{2,\beta} \left(\frac{p_1}{p_1+p_2}, \frac{p_2}{p_1+p_2} \right)$$

para $p_1+p_2 > 0$, e onde $H_{2,\alpha}$ ($H_{2,\beta}$) é a entropia não-aditiva de ordem α (β).

(v) Não-Aditividade

Para $P \in \Delta_n$, $Q \in \Delta_m$

$$H_{nm,\alpha,\beta}(P, Q) = H_{n,\alpha,\beta}(P) + H_{m,\alpha,\beta}(Q) + \frac{1}{2^{1-\alpha} - 2^{1-\beta}} \times \\ \{ (2^{1-\alpha} - 1)^2 H_{n,\alpha}(P) H_{m,\alpha}(Q) - (2^{1-\beta} - 1)^2 H_{n,\beta}(P) H_{m,\beta}(Q) \}$$

onde $H_{n,\alpha}$ ($H_{n,\beta}$) é a entropia não-aditiva de ordem α (β).

(vi) Não-Aditividade Forte

Para $P = (p_1, \dots, p_m) \in \Delta_m$; $Q_j = (q_{j1}, \dots, q_{jn}) \in \Delta_n$, $j = 1, \dots, m$.

$$H_{nm,\alpha,\beta}(p_1 q_{11}, \dots, p_1 q_{1n}, \dots, p_m q_{m1}, \dots, p_m q_{mn}) \\ = H_{m,\alpha,\beta}(P) + \frac{1}{2^{1-\alpha} - 2^{1-\beta}} \{ 2^{1-\alpha} - 1 \} \sum_{j=1}^m p_j^\alpha H_{n,\alpha}(Q_j) + \\ (2^{1-\beta} - 1) \sum_{j=1}^m p_j^\beta H_{m,\beta}(Q_j)$$

onde $H_{n,\alpha}$ ($H_{n,\beta}$) é a entropia não-aditiva de ordem α (β).

(vii) Continuidade

$H_{n,\alpha,\beta}(P)$ é uma função contínua de n variáveis.

(viii) Normalização

$$H_{2,\alpha}(1/2, 1/2) = 1$$

II. Para A Medida de Informação Teórica $I_{\gamma,\delta}^{\alpha,\beta}$

$$I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (P:Q) = \frac{\sum_{i=1}^n (p_i^\alpha q_i^\beta - p_i^\gamma q_i^\delta)}{2^{-\beta} - 2^{-\delta}}, \quad (\alpha - \gamma)(\delta - \beta) < 0$$

(i) Não-Negatividade

$I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (P:Q)$ é não-negativa, e é zero se e somente se $p_i = q_i = 1$

para algum $i = 1, \dots, n$. Isto é claro da definição de $I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (P:Q)$.

Isto significa que a medida de informação entre duas distribuições de probabilidade é geralmente positiva e será zero se e somente se as duas distribuições coincidem e um dos eventos acontece com probabilidade 1.

(ii) Simetria

$$I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (p_1, \dots, p_n : q_1, \dots, q_n) = I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (p_{a(1)}, \dots, p_{a(n)} : q_{a(1)}, \dots, q_{a(n)})$$

onde $\{a(1), \dots, a(n)\}$ é uma permutação arbitrária de $\{1, \dots, n\}$.

A permutação conjunta de índices correspondentes de eventos não muda o valor da medida de informação teórica $I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (P:Q)$.

(iii) Expandibilidade

$$I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (p_1, \dots, p_n : q_1, \dots, q_n) = I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (p_1, \dots, p_n, 0 : q_1, \dots, q_n, 0)$$

A adição de um evento de probabilidade zero não altera o valor da medida de informação teórica $I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (P:Q)$.

(iv) Recursividade

$$\begin{aligned} & I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (p_1, \dots, p_n : q_1, \dots, q_n) \\ &= I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (p_1 + p_2, p_3, \dots, p_n : q_1 + q_2, q_3, \dots, q_n) + \end{aligned}$$

$$\frac{1}{2^{-\beta} - 2^{-\delta}} \{ (2^{-\beta} - 1) (p_1 + p_2)^\alpha (q_1 + q_2)^\beta I_{\alpha, \beta} \left(\frac{p_1}{p_1 + p_2}, \frac{p_2}{p_1 + p_2}; \frac{q_1}{q_1 + q_2}, \frac{q_2}{q_1 + q_2} \right) - (2^{-\delta} - 1) (p_1 + p_2)^\gamma (q_1 + q_2)^\delta I_{\gamma, \delta} \left(\frac{p_1}{p_1 + p_2}, \frac{p_2}{p_1 + p_2}; \frac{q_1}{q_1 + q_2}, \frac{q_2}{q_1 + q_2} \right) \}$$

para $p_1 + p_2 > 0$, $q_1 + q_2 > 0$.

onde $I_{\alpha, \beta}$ ($I_{\gamma, \delta}$) é a divergência dirigida não-aditiva de ordem (α, β) ((γ, δ)).

(v) Não-Aditividade

Para $P, Q \in \Delta_n$ e $R, S \in \Delta_m$

$$\begin{aligned} & I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (P \star R : Q \star S) \\ &= I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (P : Q) + I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (R : S) + \frac{1}{2^{-\beta} - 2^{-\delta}} \{ (2^{-\beta} - 1)^2 I_{\alpha, \beta} (P : Q) I_{\alpha, \beta} (R : S) - \\ & (2^{-\delta} - 1)^2 I_{\gamma, \delta} (P : R) I_{\gamma, \delta} (Q : S) \} \end{aligned}$$

Isto é claro das seguintes relações:

$$I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (P : Q) = \frac{1}{2^{-\beta} - 2^{-\delta}} \{ (2^{-\beta} - 1) I_{\alpha, \beta} (P : Q) - (2^{-\delta} - 1) I_{\gamma, \delta} (P : Q) \}$$

e

$$I_{\alpha, \beta} (P \star R : Q \star S) = I_{\alpha, \beta} (P : Q) + I_{\alpha, \beta} (R : S) + (2^{-\beta} - 1) I_{\alpha, \beta} (P : Q) I_{\alpha, \beta} (R : S)$$

onde $I_{\alpha, \beta}$ é a divergência dirigida não-aditiva de ordem (α, β) .

(vi) Não-Aditividade Forte

Para $(p_1, \dots, p_n), (q_1, \dots, q_n) \in \Delta_n$, e $(p_{1i}, \dots, p_{mi}), (q_{1i}, \dots, q_{mi})$

$\in \Delta_m$ para $i = 1, \dots, n$.

$$\begin{aligned} & I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (p_1^{P_{11}}, \dots, p_1^{P_{m1}}, \dots, p_n^{P_{1n}}, \dots, p_n^{P_{mn}}; q_1^{Q_{11}}, \dots, q_1^{Q_{m1}}, \dots, \\ & q_n^{Q_{1n}}, \dots, q_n^{Q_{mn}}) \end{aligned}$$

$$= I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (p_1, \dots, p_n; q_1, \dots, q_n) + \frac{1}{2^{-\beta} - 2^{-\delta}} \times$$

$$\sum_{i=1}^n \{ (2^{-\beta} - 1) p_i^\alpha q_i^\beta I_{\alpha, \beta} (p_{1i}, \dots, p_{mi}; q_{1i}, \dots, q_{mi}) -$$

$$(2^{-\delta} - 1) p_i^\gamma q_i^\delta I_{\gamma, \delta} (p_{1i}, \dots, p_{mi}; q_{1i}, \dots, q_{mi}) \}$$

Isto é claro da seguinte relação

$$I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (p_1, \dots, p_n; q_1, \dots, q_n)$$

$$= I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (p_1 + \dots + p_k, p_{k+1}, \dots, p_n; q_1 + \dots + q_k, q_{k+1}, \dots, q_n) +$$

$$\frac{1}{2^{-\beta} - 2^{-\delta}} \{ (2^{-\beta} - 1) r_k^\alpha s_k^\beta I_{\alpha, \beta} \left(\frac{p_1}{r_k}, \dots, \frac{p_k}{r_k}; \frac{q_1}{s_k}, \dots, \frac{q_k}{s_k} \right) -$$

$$(2^{-\delta} - 1) r_k^\gamma s_k^\delta I_{\gamma, \delta} \left(\frac{p_1}{r_k}, \dots, \frac{p_k}{r_k}; \frac{q_1}{s_k}, \dots, \frac{q_k}{s_k} \right) \}$$

para $r_k = p_1 + \dots + p_k$, $s_k = q_1 + \dots + q_k$, $1 \leq k \leq n$.

onde $I_{\alpha, \beta}$ ($I_{\gamma, \delta}$) é a divergência dirigida não-ativa de ordem (α, β) ((γ, δ)).

(vii) Continuidade

$I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (P; Q)$ é uma função contínua de $2n$ variáveis, para $P, Q \in \Delta_n$.

(viii) Normalização

$$I_{\gamma, \delta}^{\alpha, \beta} (1, 0; 1/2, 1/2) = 1$$

2.3 A SOLUÇÃO DE (2.1.1)

A fim de derivar a solução mensurável da equação funcional

(2.1.1), nós provamos alguns lemas que seguem

Lema 2.3.1 $f(0) = f(1) = 0$

Prova:

Substituindo $(x_1, x_2) = (0, 1)$, $(y_1, y_2, y_3) = (0, 1, 0)$ em (2.1.1).

então

$$(2.3.1) \quad 2f(0) = f(1)$$

Substituindo $(x_1, x_2) = (0, 1)$, $(y_1, y_2, y_3) = (y, 1-y, 0)$ para

$y \in (0, 1)$ em (2.1.1), produz

$$(2.3.2) \quad 3f(0) = \{y^\beta + (1-y)^\beta\} \{f(1) + f(0)\}, \quad y \in (0, 1)$$

Usando (2.3.1), (2.3.2) produz $f(0) = 0$, e portanto de (2.3.1),

temos

$$(2.3.3) \quad f(1) = f(0) = 0$$

Lema 2.3.2 Para $X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$, $n = 2, 3$

$$\sum_{i=1}^n f(x_i) = C \cdot \sum_{i=1}^n [x_i^\alpha - x_i^\beta] \quad \alpha, \beta > 0, \quad \alpha \neq \beta$$

onde C é uma constante arbitrária.

Prova:

Para $n = 2, 3$, desde que

$$\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n f(x_i y_j) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n f(y_j x_i)$$

Usando (2.1.1), Temos

$$\left(\sum_{i=1}^n x_i^\alpha \right) \left\{ \sum_{j=1}^n f(y_j) \right\} + \left(\sum_{j=1}^n y_j^\beta \right) \left\{ \sum_{i=1}^n f(x_i) \right\}$$

$$= \left(\sum_{j=1}^n y_j^\alpha \right) \left\{ \sum_{i=1}^n f(x_i) \right\} + \left(\sum_{i=1}^n x_i^\beta \right) \left\{ \sum_{j=1}^n f(y_j) \right\}$$

Assim ,

$$\frac{\sum_{j=1}^n f(y_j)}{\sum_{j=1}^n (y_j^\alpha - y_j^\beta)} = \frac{\sum_{i=1}^n f(x_i)}{\sum_{i=1}^n (x_i^\alpha - x_i^\beta)} = c$$

para $x_i, y_j \in (0,1)$

Note que desde que $\alpha \neq \beta$, o denominador não se anulará. Assim

$$(2.3.4) \quad \sum_{i=1}^n f(x_i) = c \cdot \sum_{i=1}^n [x_i^\alpha - x_i^\beta] , \quad x_i \in (0,1)$$

O qual junto com o fato que $f(1) = f(0) = 0$, temos (2.3.3) verdadeiro para todo $x \in [0,1)$, com $\sum_{i=1}^n x_i = 1$.

Observação: Lema 2.3.2 é provado acima sem condição de regularidade. Quando $\alpha = 1$ e $f(1/2) = 1/2$, o lema 2.2.2 da

$$\sum_{i=1}^n f(x_i) = \frac{\sum_{i=1}^n x_i - 1}{2^{1-\beta} - 1}$$

o qual é a entropia não-aditiva de ordem β . Veja outra equação funcional em Rathie e Kannappan (1971). O mesmo resultato com um teorema na p.213 foi provado por Sharma e Taneja (1975) assumindo continuidade.

Lema 2.3.3 Para x fixo, $x \in [0,1]$, se

$$(2.3.5) \quad A_x(t) = f(xt) + f((1-x)t) - [x^\alpha + (1-x)^\alpha]f(t) - t^\beta[f(x)+f(1+x)]$$

para $t \in [0,1]$

Então

$$(2.3.6) \quad A_x(u+v) = A_x(u) + A_x(v), \quad u, v, u+v \in [0,1]$$

Prova:

Seja $(x_1, x_2) = (x, 1-x)$, $(y_1, y_2, y_3) = (u, v, 1-u-v)$ em (2.1.1)

Para $x, u, v, u+v \in [0, 1]$. Então

$$\begin{aligned} 2.3.7) \quad & f(xu) + f((1-x)u) + f(xv) + f((1-x)v) + f(x(1-u-v)) + \\ & f((1-x)(1-u-v)) \\ & = \{x^\alpha + (1-x)^\alpha\} \{f(u) + f(v) + f(1-u-v)\} + \{u^\beta + v^\beta + (1-u-v)^\beta\} \cdot \\ & = \{f(x) + f(1-x)\} \end{aligned}$$

Seja $(x_1, x_2) = (x, 1-x)$, $(y_1, y_2, y_3) = (u+v, 1-u-v, 0)$ em (2.1.1)

Para $x, u, v, u+v$ como acima, então usando Lema 2.3.1

$$\begin{aligned} 2.3.8) \quad & f(x(u+v)) + f((1-x)(1-u-v)) + f(x(1-u-v)) + f((1-x)(1-u-v)) \\ & = \{x^\alpha + (1-x)^\alpha\} \{f(u+v) + f(1-u-v)\} + \{(u+v)^\beta + (1-u-v)^\beta\} \cdot \\ & \{f(x) + f(1-x)\} \end{aligned}$$

Subtraindo (2.3.8) de (2.3.7)

$$\begin{aligned} 2.3.9) \quad & f(x(u+v)) + f((1-x)(u+v)) - f(xu) - f((1-x)u) - f(xv) - f((1-x)v) \\ & = \{x^\alpha + (1-x)^\alpha\} \{f(u+v) - f(u) - f(v)\} + \{(u+v)^\beta - u^\beta - v^\beta\} \{f(x) + f(1-x)\} \end{aligned}$$

Para x fixo, $x \in [0, 1]$, seja

$$A_x(t) = f(xt) + f((1-x)t) - \{x^\alpha + (1-x)^\alpha\}f(t) - t^\beta \{f(x) + f(1-x)\}$$

Então (2.3.9) fornece-se

$$A_x(u+v) = A_x(u) + A_x(v), \quad u, v, u+v \in [0, 1]$$

Isto significa que para x fixo, $x \in [0, 1]$, $A_x(t)$ é aditiva em t .

O seguinte lema foi provado por Daróczy e Losonczi (1967),

portanto a prova é omitida.

Lema 2.3.4 Qualquer solução de equação funcional de Cauchy

$$(2.3.10) \quad g(x+y) = g(x) + g(y)$$

Pode ser estendida de

$$(2.3.11) \quad \{(x,y) : x,y,x+y \in [0,1]\}$$

para \mathbb{R}^2 . Isto é, se g é definida em $[0,1]$ e satisfaz (2.3.10) em (2.3.11), então existe uma equação funcional de Cauchy na reta real

$$h(x+y) = h(x) + h(y), \quad x,y \in (-\infty, \infty)$$

e tal que

$$h(x) = g(x), \quad x \in [0,1]$$

A prova do seguinte lema é também omitida [ver Aczél (1975)].

Lema 2.3.5 Se a equação funcional de Cauchy

$$h(x+y) = h(x) + h(y)$$

é satisfeita por todos os reais x,y , e se a função $h(x)$ é mensurável (ou continua em um ponto, ou limitada em um intervalo pequeno), então

$$h(x) = cx$$

para todo real x , e onde c é uma constante arbitrária.

Agora, nós provamos o seguinte teorema.

Teorema 2.3.1 Se $f: [0,1] \rightarrow \mathbb{R}$ (Reais) satisfaz a equação funcional (2.1.1) e f tem qualquer das seguintes propriedades:

- (a) f é continua em um ponto.
- (b) f é limitada em um intervalo pequeno.
- (c) f é mensurável.

Então

$$f(x) = C \cdot \{x^\alpha - x^\beta\} \quad \alpha, \beta > 0, \alpha \neq \beta$$

onde C é uma constante arbitrária.

Prova:

Desde que $A_x(t)$ definida em (2.3.5) é mensurável (ou continua em um ponto, ou limitada em um intervalo pequeno), entretanto, como

mostrado no Lema 2.3.3, para x fixo, $x \in [0,1]$, $A_x(t)$ é aditiva em t na região definida em (2.3.11), concluímos pelos Lemas 2.3.4 e 2.3.5 que

$$(2.3.12) \quad A_x(t) = t \cdot A_x(1), \quad t \in [0,1]$$

Desde que $f(1) = 0$, de (2.3.5)

$$A_x(1) = f(x) + f(1-x) - \{x^\alpha + (1-x)^\alpha\}f(1) - f(1-x) - f(x) = 0$$

Este fato conduz a

$$A_x(t) = 0, \quad t \in [0,1]$$

ou

$$(2.3.13) \quad f(xu) + f((1-x)u) \\ = \{x^\alpha + (1-x)^\alpha\}f(u) + u^\beta \{f(x) + f(1-x)\}$$

Usando Lema 2.3.2 para $f(x) + f(1-x)$, temos

$$(2.3.14) \quad f(xu) + f((1-x)u) \\ = \{x^\alpha + (1-x)^\alpha\}f(u) + C \cdot u^\beta \{x^\alpha - x^\beta + (1-x)^\alpha - (1-x)^\beta\}$$

Novamente do Lema 2.3.2, temos que

$$(2.3.15) \quad f(1-u) + f(xu) + f((1-x)u) \\ = C \{ (1-u)^\alpha - (1-u)^\beta + (xu)^\alpha - (xu)^\beta + [(1-x)u]^\alpha - [(1-x)u]^\beta \}$$

Subtraindo (2.3.14) de (2.3.15)

$$(2.3.16) \quad f(1-u) = C \{ (1-u)^\alpha - (1-u)^\beta + (xu)^\alpha - (xu)^\beta + [(1-x)u]^\alpha - [(1-x)u]^\beta \} - \\ \{x^\alpha + (1-x)^\alpha\}f(u) - u^\beta \{f(x) + f(1-x)\}$$

Substituindo $x = 1/2$ em (2.3.16),

$$(2.3.17) \quad f(1-u) = C \cdot \{ (1-u)^\alpha - (1-u)^\beta + 2(u/2)^\alpha - 2(u/2)^\beta \} - 2^{1-\alpha}f(u) - \\ u^\beta \{2^{1-\alpha} - 2^{1-\beta}\} \cdot C$$

Mas de (2.3.4)

$$(2.3.18) \quad f(u) + f(1-u) = C \{u^\alpha - u^\beta + (1-u)^\alpha - (1-u)^\beta\}$$

Combinando (2.3.17) e (2.3.18), temos

$$(2.3.19) \quad f(u) = C\{u^\alpha - u^\beta\}, \quad \alpha \neq 1, \quad u \in [0,1]$$

Para $\alpha = 1$, o lema 2.3.2 da

$$(2.3.20) \quad \sum_{i=1}^n f(x_i) = C\{1 - \sum_{i=1}^n x_i^\beta\}$$

Portanto (2.1.1) e (2.3.20) produz

$$(2.3.21) \quad \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m f(x_i y_j) \\ = \sum_{j=1}^m f(y_j) + C \left(\sum_{j=1}^m y_j^\beta \right) \left(1 - \sum_{i=1}^m x_i^\beta \right) \\ = \sum_{j=1}^m \{f(y_j) + C y_j^\beta\} - C \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m x_i^\beta y_j^\beta$$

Seja

$$(2.3.22) \quad h(t) = f(t) + C t^\beta$$

Portanto (2.3.21) torna-se

$$(2.3.23) \quad \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m h(x_i y_j) = \sum_{j=1}^m h(y_j)$$

O fato $f(0) = f(1) = 0$ conduz a

$$(2.3.24) \quad h(0) = 0, \quad h(1) = C$$

Mas desde que

$$\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m h(x_i y_j) = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m h(y_j x_i)$$

É claro que

$$(2.3.25) \quad \sum_{j=1}^m h(y_j) = \sum_{i=1}^m h(x_i)$$

para $X = (x_1, \dots, x_m)$, $Y = (y_1, \dots, y_m)$ em Δ_m e $m = 2, 3$.

De (2.3.25), é claro que

$$(2.3.26) \quad \sum_{i=1}^m h(x_i) = C, \quad \text{para } m = 2, 3$$

onde C é uma constante.

Para x fixo, $x \in [0, 1]$, se tomamos

$$(2.3.27) \quad A_x(t) = h(xt) + h((1-x)t), \quad t \in [0, 1]$$

E usando o método empregado no lema 2.3.3, com a ajuda de

(2.3.26), obtemos

$$(2.3.28) \quad A_x(u+v) = A_x(u) + A_x(v)$$

para $u, v, u+v \in [0, 1]$.

Novamente usando o lema 2.3.4, o qual é um resultado de Daróczy e Losonczi (1967), concluímos que

$$(2.3.29) \quad A_x(u) = u \cdot A_x(1)$$

Desde que $A_x(t)$ é definida como em (2.3.27), junto com (2.3.26)

temos

$$(2.3.30) \quad A_x(1) = h(x) + h(1-x) = C$$

Portanto (2.3.29) torna-se

$$(2.3.31) \quad A_x(u) = Cu$$

ou

$$(2.3.32) \quad h(xu) + h((1-x)u) = Cu, \quad u, x \in [0, 1]$$

Para $x = 1$, (2.3.32) produz

$$(2.3.33) \quad h(u) = Cu$$

Com a definição de $h(t)$ em (2.3.22), nós vemos que

$$(2.3.34) \quad f(u) = C\{u - u^\beta\}, \quad u \in [0, 1]$$

Assim (2.3.19) (quando $\alpha \neq 1$) e (2.3.34) (quando $\alpha = 1$)

provamos o Teorema 2.3.1.

Como uma aplicação do Teorema 2.3.1, nós temos o seguinte Lema.

Lema 2.3.6 A função mensurável $f: [0,1] \rightarrow \mathbb{R}$ (Reais) satisfazendo a equação funcional (2.1.1) e com a condição de normalização $f(1/2) = 1/2$, então $f(x)$ é dado por

$$(2.3.35) \quad f(x) = \frac{1}{2^{1-\alpha} - 2^{1-\beta}} (x^\alpha - x^\beta)$$

a qual é entropia de um evento com probabilidade x .

Prova:

As solução mensurável da equação funcional (2.1.1) é dada na seguinte forma

$$f(x) = C(x^\alpha - x^\beta)$$

Usando a condição de normalização $f(1/2) = 1/2$, é fácil ver que

$$C = (2^{1-\alpha} - 2^{1-\beta})$$

Isto prova o lema.

2.4 A SOLUÇÃO DE (2.1.8)

Seja $(x_1, x_2) = (u_1, u_2) = (0, 1)$, $(y_1, y_2, y_3) = (v_1, v_2, v_3) =$

$(0, 1, 0)$ em (2.1.8), então temos

$$(2.4.1) \quad 2F(0,0) = F(1,1)$$

Seja $(x_1, x_2) = (u_1, u_2) = (0, 1)$, $(y_1, y_2, y_3) = (y, 1-y, 0)$ e

$(v_1, v_2, v_3) = (v, 1-v, 0)$ para $y, v \in [0, 1]$ em (2.1.8), então

$$(2.4.2) \quad 4F(0,0) + F(y,v) + F(1-y,1-v)$$

$$= \{F(y,v) + F(1-y,1-v) + F(0,0)\} + \{y^\gamma v^\delta + (1-y)^\gamma (1-v)^\delta\} \cdot \\ \{F(0,0) + F(1,1)\}$$

Ou

$$(2.4.3) \quad 3F(0,0) = \{y^\gamma v^\delta + (1-y)^\gamma (1-v)^\delta\} \{F(0,0) + F(1,1)\}$$

Combinando (2.4.3) e (2.4.1), temos

$$(2.4.4) \quad F(0,0) = F(1,1) = 0$$

A fim de derivar a solução para a equação funcional (2.1.8),

nós precisamos provar alguns lemas.

Lema 2.4.1 Para $X = (x_1, \dots, x_m)$, $U = (u_1, \dots, u_m)$ em Δ_m , $m = 2, 3$

$$(2.4.5) \quad \sum_{i=1}^m F(x_i, u_i) = C \sum_{i=1}^m (x_i^\alpha u_i^\beta - x_i^\gamma u_i^\delta)$$

onde $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ são parâmetros satisfazendo $(\alpha - \gamma)(\delta - \beta) < 0$.

Prova:

Quando $n = m$ (2.1.8) é o que se segue

$$(2.4.6) \quad \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m F(x_i, y_j, u_i, v_j) = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m x_i^\alpha u_i^\beta F(y_j, v_j) + \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m y_j^\gamma v_j^\delta F(x_i, u_i)$$

e

$$(2.4.7) \quad \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m F(y_j, x_i, v_j, u_i) = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m y_j^\alpha v_j^\beta F(x_i, u_i) + \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m x_i^\gamma u_i^\delta F(y_j, v_j)$$

Desde que

$$\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m F(x_i, y_j, u_i, v_j) = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m F(y_j, x_i, v_j, u_i)$$

De (2.4.6) e (2.4.7), segue que

$$(2.4.8) \quad \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m x_i^\alpha u_i^\beta F(y_j, v_j) + \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m y_j^\gamma v_j^\delta F(x_i, u_i) \\ = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m y_j^\alpha v_j^\beta F(x_i, u_i) + \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^m x_i^\gamma u_i^\delta F(y_j, v_j)$$

Ou equivalentemente

$$(2.4.9) \quad \frac{\sum_{j=1}^m F(y_j, v_j)}{\sum_{j=1}^m (y_j^\alpha v_j^\beta - y_j^\gamma v_j^\delta)} = \frac{\sum_{i=1}^m F(x_i, u_i)}{\sum_{i=1}^m (x_i^\alpha u_i^\beta - x_i^\gamma u_i^\delta)}, \quad \text{para } (\alpha - \gamma)(\delta - \beta) < 0$$

para $X = (x_1, \dots, x_m)$, $Y = (y_1, \dots, y_m)$, $U = (u_1, \dots, u_m)$ e $V = (v_1, \dots, v_m)$

em Δ_m .

Deste que os parametros $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ são positivos e satisfazem a relação $(\alpha - \gamma)(\delta - \beta) < 0$, o denominador de 2.3.9 não se anulará nunca para $x_i, u_i, y_i, v_i \in (0, 1)$.

Seja $(x_1, x_2) = (y_1, y_2) = (1, 0)$, (2.1.8) torna-se

$$F(1, 0) + F(0, 1) = 0$$

O qual junto com o fato que $F(0, 0) = f(1, 1) = 0$, temos (2.4.9)

verdadeiro para todos X, Y, U, V em Δ_m .

Portanto (2.4.9) significa que

$$(2.4.10) \quad \sum_{i=1}^m F(x_i, u_i) = C \sum_{i=1}^m (x_i^\alpha u_i^\beta - x_i^\gamma u_i^\delta)$$

para todo $X = (x_1, \dots, x_m)$, $U = (u_1, \dots, u_m)$ em Δ_m , onde C é uma constante.

Lema 2.4.2 Para x fixo, $x \in [0, 1]$, se

$$(2.4.11) \quad A_{xu}(p, q) = F(xp, uq) + F((1-x)p, (1-u)q) - F(p, q)\{x^\alpha u^\beta + (1-x)^\alpha (1-u)^\beta\} - p^\gamma q^\delta \{F(x, u) + F(1-x, 1-u)\}$$

para $p, q \in [0, 1]$.

Então $A_{xu}(p, q)$ é aditiva em duas variáveis, ou equivalentemente

$$(2.4.12) \quad A_{xu}(y+v, w+t) = A_{xu}(y, w) + A_{xu}(v, t)$$

para $y, w, v, t, y+w, v+t \in [0, 1]$.

Prova:

Substituindo $(x_1, x_2) = (x, 1-x)$, $(u_1, u_2) = (u, 1-u)$,

$(y_1, y_2, y_3) = (y, v, 1-y-v)$, $(v_1, v_2, v_3) = (w, t, 1-w-t)$ em (2.1.8).

$$(2.4.13) \quad F(xy, uw) + F(xv, ut) + F(x(1-y-v), u(1-w-t)) + F((1-x)y, (1-u)w) + \\ F((1-x)v, (1-u)t) + F((1-x)(1-y-v), (1-u)(1-w-t)) \\ = \{x^\alpha u^\beta + (1-x)^\alpha (1-u)^\beta\} \{F(y, w) + F(v, t) + F(1-y-v, 1-w-t)\} + \\ \{y^\gamma w^\delta + v^\gamma t^\delta + (1-y-v)^\gamma (1-w-t)^\delta\} \{F(x, u) + F(1-x, 1-u)\}$$

Novamente substituindo $(x_1, x_2) = (x, 1-x)$, $(u_1, u_2) = (u, 1-u)$

$(y_1, y_2, y_3) = (y+v, 1-y-v, 0)$, $(v_1, v_2, v_3) = (w+t, 1-w-t, 0)$ em (2.1.8) com o

fato que $F(0, 0) = 0$, temos

$$(2.4.14) \quad F(x(y+v), u(w+t)) + F(x(1-y-v), u(1-w-t)) + \\ F((1-x)(y+v), (1-u)(w+t)) + F((1-x)(1-y-v), (1-u)(1-w-t)) \\ = \{x^\alpha u^\beta + (1-x)^\alpha (1-u)^\beta\} \{F(y+v, w+t) + F(1-y-v, 1-w-t)\} + \\ \{(y+v)^\gamma (w+t)^\delta + (1-y-v)^\gamma (1-w-t)^\delta\} \{F(x, u) + F(1-x, 1-u)\}$$

Agora, substraindo (2.4.13) de (2.4.14)

$$(2.4.15) \quad F(x(y+v), u(w+t)) + F((1-x)(y+v), (1-u)(w+t)) - F(xy, uw) - \\ F((1-x)y, (1-u)w) - F(xv, ut) - F((1-x)v, (1-u)t) \\ = \{x^\alpha u^\beta + (1-x)^\alpha (1-u)^\beta\} \{F(y+v, w+t) - F(y, w) - F(v, t)\} +$$

$$\{(y+v)^\gamma (w+t)^\delta - y^\gamma w^\delta - v^\gamma t^\delta\} \{F(x, u) + F(1-x, 1-u)\}$$

Seja

$$(2.4.16) \quad A_{xu}(p, q) = F(xp, uq) + F((1-x)p, (1-u)q) - \{x^\alpha u^\beta + (1-x)^\alpha (1-u)^\beta\} F(p, q) \\ - p^\gamma q^\delta \{F(x, u) + F(1-x, 1-u)\}$$

Então (2.4.9) é simplificada para

$$A_{xu}(y+v, w+t) = A_{xu}(y, w) + A_{xu}(v, t)$$

onde $y, w, v, t, y+v, w+t \in [0, 1]$.

Lema 2.4.3 Para x, u fixos, $x, u \in [0, 1]$, se $A_{xu}(p, q)$ é mensurável

(ou continua em um ponto, ou limitada em um intervalo pequeno), em cada uma de suas variáveis e satisfaz (2.4.12), então

$$(2.4.17) \quad A_{xu}(p, q) = A_{xu}(1, 0) \cdot p + A_{xu}(0, 1) \cdot q$$

Prova:

Fazendo $w = t = 0$ em (2.4.12), temos

$$(2.4.18) \quad A_{xu}(y+v, 0) = A_{xu}(y, 0) + A_{xu}(v, 0)$$

para $y, v, y+v \in [0, 1]$.

Esta é uma função aditiva em uma variável, como no lema 2.3.4, vemos que

$$(2.4.19) \quad A_{xu}(y, 0) = A_{xu}(1, 0) \cdot y$$

Similarmente, se fazemos $y = v = 0$ em (2.4.12), isto conduz a

$$(2.4.20) \quad A_{xu}(0, t) = A_{xu}(0, 1) \cdot t$$

Portanto

$$(2.4.21) \quad A_{xu}(p,q) = A_{xu}(p,0) + A_{xu}(0,q) \\ = A_{xu}(1,0) \cdot p + A_{xu}(0,1) \cdot q, \quad \text{para } p,q \in [0,1]$$

Lema 2.4.4 Para todo $p \in [0,1]$, temos

$$(2.4.22) \quad (a) \quad F(p,0) = pF(1,0), \quad F(0,p) = pF(0,1) \\ (b) \quad F(1,0) = F(0,1) = F(p,0) = F(0,p) = 0$$

Prova:

A equação (2.4.17) para $q = 0$ produz

$$(2.4.23) \quad A_{xu}(p,0) = A_{xu}(1,0) \cdot p$$

A qual usando a definição de $A_{xu}(p,q)$ em (2.4.11) da

$$(2.4.24) \quad F(xp,0) + F((1-x)p,0) - F(p,0)\{x^\alpha u^\beta + (1-x)^\alpha (1-u)^\beta\} \\ = p\{F(x,0) + F(1-x,0) - F(1,0)[x^\alpha u^\beta + (1-x)^\alpha (1-u)^\beta]\}$$

Em (2.4.24), seja $x = 1$, junto com o fato $F(0,0) = 0$. Então

$$(2.4.25) \quad F(p,0) - F(p,0)u^\beta = p\{F(1,0) - F(1,0)u^\beta\}, \quad u \in [0,1]$$

ou

$$(2.4.26) \quad F(p,0) = pF(1,0), \quad p \in [0,1]$$

Similarmente, a equação (2.4.17) para $p = 0$ produz

$$(2.4.27) \quad A_{xu}(0,q) = A_{xu}(0,1) \cdot q$$

Da qual, usando a definição de $A_{xu}(p,q)$ em (2.4.11) quando $u = 1$,

podemos obter

$$(2.4.28) \quad F(0,p) = pF(0,1), \quad p \in [0,1]$$

Seja $(x_1, x_2) = (1,0)$, $(u_1, u_2) = (0,1)$ em (2.4.5) de Lema 2.4.1,

temos

$$(2.4.29) \quad F(0,1) + F(1,0) = 0$$

Desde que $F(1,0) = 0$, isto implica

$$F(0,1) = 0$$

e

$$F(p,0) = F(0,p) = 0, \quad p \in [0,1]$$

Teorema 2.4.1 Se $F: [0,1] \times [0,1] \rightarrow \mathbb{R}$ (Reais) satisfaz a equação funcional (2.1.8) com $F(1,0) = 0$, e F é mensurável (ou continua em um ponto, ou limitada em um intervalo pequeno) em cada uma de suas variáveis. Então

$$(2.4.30) \quad F(p,q) = C\{p^\alpha q^\beta - p^\gamma q^\delta\}$$

onde $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ são parâmetros positivos satisfazendo a relação $(\alpha - \gamma)(\delta - \beta) < 0$ e C é uma constante.

Prova:

Do Lema 2.4.4, sabemos que

$$F(1,0) = F(0,1) = F(p,0) = F(0,p) = 0, \quad p \in [0,1]$$

Portanto, pela definição de $A_{xu}(p,q)$ em (2.4.16)

$$(2.4.31) \quad A_{xu}(1,0) = F(x,0) + F(1-x,0) - \{x^\alpha u^\beta + (1-x)^\alpha (1-u)^\beta\}F(1,0) = 0$$

e

$$(2.4.32) \quad A_{xu}(0,1) = F(0,u) + F(0,1-u) - \{x^\alpha u^\beta + (1-x)^\alpha (1-u)^\beta\}F(0,1) = 0$$

A função $A_{xu}(p,q)$ como definida em (2.4.11) é aditiva em duas variáveis, portanto, pelo Lema 2.4.3, ela pode ser representada da seguinte maneira

$$A_{xu}(p,q) = A_{xu}(1,0) \cdot p + A_{xu}(0,1) \cdot q$$

De (2.4.31) e (2.4.32), concluímos que

$$(2.4.33) \quad A_{xu}(p,q) = 0$$

A qual quando combinando com (2.4.11), produz

$$(2.4.34) \quad F(xp, uq) + F((1-x)p, (1-u)q)$$

$$= F(p,q)\{x^\alpha u^\beta + (1-x)^\alpha (1-u)^\beta\} + p^\gamma q^\delta \{F(x,u) + F(1-x,1-u)\}$$

Usando o Lema 2.4.1

(2.3.35) O lado esquerdo de (2.3.34)

$$= F(p,q)\{x^\alpha u^\beta + (1-x)^\alpha (1-u)^\beta\} + Cp^\gamma q^\delta \{x^\alpha u^\beta - x^\gamma u^\delta + (1-x)^\alpha (1-u)^\delta\}$$

Mas sabemos do Lema 2.4.1 que

$$(2.4.36) \quad F(1-p,1-q) + F(xp, uq) + F((1-x)p, (1-u)q)$$

$$= C\{(1-p)^\alpha (1-q)^\beta - (1-p)^\gamma (1-q)^\delta + (xp)^\alpha (uq)^\beta - (xp)^\gamma (uq)^\delta + \\ [(1-x)p]^\alpha [(1-u)q]^\beta - [(1-x)p]^\gamma [(1-u)q]^\delta\}$$

Agora, subtraindo (2.4.35) de (2.4.36)

$$(2.4.37) \quad F(1-p,1-q) = C\{(1-p)^\alpha (1-q)^\beta - (1-p)^\gamma (1-q)^\delta + (xp)^\alpha (uq)^\beta + \\ [(1-x)p]^\alpha [(1-u)q]^\beta - x^\alpha u^\beta p^\gamma q^\delta - (1-x)^\alpha (1-u)^\beta p^\gamma q^\delta\} - \\ F(p,q)\{x^\alpha u^\beta + (1-x)^\alpha (1-u)^\beta\}$$

Substituindo $x = u = 1/2$ em (2.4.37), temos

$$(2.4.38) \quad F(1-p,1-q) = 2^{1-\alpha-\beta}\{Cp^\alpha q^\beta - Cp^\gamma q^\delta - F(p,q)\} + C\{(1-p)^\alpha (1-q)^\beta - \\ (1-p)^\gamma (1-q)^\delta\}$$

Mas sabemos do Lema 2.4.1 que

$$(2.4.39) \quad F(p,q) + F(1-p,1-q) \\ = C\{p^\alpha q^\beta - p^\gamma q^\delta + (1-p)^\alpha (1-q)^\beta - (1-p)^\gamma (1-q)^\delta\}$$

Subtraindo (2.4.38) de (2.4.39)

$$(2.4.40) \quad F(p,q) = C\{1-2^{1-\alpha-\beta}\}\{p^\alpha q^\beta - p^\gamma q^\delta\} + 2^{1-\alpha-\beta}F(p,q)$$

ou

$$(2.4.41) \quad F(p,q) = C\{p^\alpha q^\beta - p^\gamma q^\delta\}$$

para $\alpha + \beta \neq 1$, $p, q \in [0,1]$.

Quando $\alpha + \beta = 1$, Lema 2.4.1 fornece

$$(2.4.42) \quad \sum_{i=1}^n F(x_i, u_i) = C \sum_{i=1}^n (x_i^\alpha u_i^{1-\alpha} - x_i^\gamma u_i^\delta), \quad n = 2, 3$$

Para $x_i = u_i, i=1, \dots, m; y_j = v_j, j=1, \dots, n$ e $\alpha + \beta = 1$, a equação

(2.1.8) reduz-se a

$$(2.4.43) \quad \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n F(x_i y_j, x_i y_j) = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n x_i F(y_j, y_j) + \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n y_j^{\gamma+\delta} F(x_i, x_i)$$

Esta é uma função de uma variável, portanto usando o Teorema 2.3.1

temos

$$(2.4.44) \quad F(x, x) = C(x - x^{\gamma+\delta}), \quad \gamma + \delta \neq 1$$

Sem perda de generalidade, para qualquer p, q em $[0, 1]$, podemos

supor $p < q$, então (2.4.43) produz

$$(2.4.45) \quad F(p, q) + F(1-q, 1-q) + F(q-p, 0) \\ = C\{p^\alpha q^{1-\alpha} - p^\gamma q^\delta + (1-q) - (1-q)^{\gamma+\delta}\}$$

Desde que sabemos de (2.4.44) que

$$(2.4.46) \quad F(1-p, 1-p) = C\{(1-p) - (1-p)^{\gamma+\delta}\}$$

e também que

$$(2.4.47) \quad F(q-p, 0) = 0$$

Subtraindo (2.4.46) e (2.4.47) de (2.4.45), temos

$$(2.4.48) \quad F(p, q) = C\{p^\alpha q^{1-\alpha} - p^\gamma q^\delta\}, \quad \gamma + \delta \neq 1, \quad p, q \in [0, 1]$$

Assim (2.4.41) e (2.4.48) provam o Teorema 2.4.1

Como uma aplicação do Teorema 2.4.1, nós temos o seguinte Lema.

Lema 2.4.5 A função mensurável $F: [0, 1] \times [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$ (reais)

satisfazendo a equação funcional (2.1.8) e com a condição de normalização

$F(1, 1/2) = 1$, então $F(x, y)$ é dado por

$$(2.4.49) \quad F(x,y) = \frac{1}{2^{-\beta} - 2^{-\delta}} (x^{\alpha} y^{\beta} - x^{\gamma} y^{\delta})$$

a qual é uma medida de informação teórica de um evento com probabilidade x ou y sob a distribuição de probabilidade X ou Y respectivamente.

Prova:

Aplicando o Teorema 2.4.1, a solução mensurável da equação funcional (2.1.8) é dado por

$$(2.4.50) \quad F(p,q) = C(p^{\alpha} q^{\beta} - p^{\gamma} q^{\delta})$$

Então usando a condição de normalização $F(1,1/2) = 1$, é fácil

ver que

$$(2.4.51) \quad C = \frac{1}{2^{-\beta} - 2^{-\delta}}$$

Isto prova o lema.

CAPÍTULO 3

EQUAÇÕES FUNCIONAIS E MEDIDAS DE
INFORMAÇÃO NÃO-ADITIVAS

RESUMO

Neste capítulo, as soluções mensuráveis da equação funcional em uma e duas variáveis são obtidas. Estas equações funcionais surgem naturalmente de algumas propriedades de não-aditividade de medidas de informação. As soluções mensuráveis, em casos especiais, são utilizadas para a caracterização axiomática de medidas de informação não-aditivas.

3.1 INTRODUÇÃO

Vamos denotar

$$\Delta_n = \{ (p_1, \dots, p_n) : p_i \geq 0, i=1, \dots, n, \sum_{i=1}^n p_i = 1 \}, \quad n \geq 1$$

$$\Delta'_n = \{ (p_1, \dots, p_n) : p_i \geq 0, i=1, \dots, n, \sum_{i=1}^n p_i \leq 1 \}, \quad n \geq 1$$

(i) Equação Funcional em Uma Variável

Considerando funções mensuráveis $f, g, h : [0,1] \rightarrow \mathbb{R}$ (Reais) satisfazendo a equação funcional

$$(3.1.1) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m f(x_i y_j) = \sum_{i=1}^n g(x_i) + \sum_{j=1}^m h(y_j) + \lambda \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m g(x_i) h(y_j)$$

onde $X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$, $Y = (y_1, \dots, y_m) \in \Delta_m$ para $n=2,3$; $m=2,3$ e λ é

uma constante não nula.

As soluções do caso especial da equação funcional (3.1.1) conduz a uma caracterização da entropia não-aditiva de ordem β . A derivação da equação funcional (3.1.1) quando $f = g = h$ através da não-aditividade da entropia de ordem β é discutida abaixo.

A entropia não-aditiva de ordem β [Havrda e Charvát (1967)] é definida como

$$(3.1.2) \quad H_{n,\beta}(P) = \frac{\sum_{i=1}^n p_i^\beta - 1}{2^{1-\beta} - 1}$$

para todo $P = (p_1, \dots, p_n) \in \Delta_n$, $n \geq 1$, $\beta \neq 1$, $\beta > 0$.

Aqui usando a convenção $0^\beta = 0$.

Seja

$$(3.1.3) \quad f_\beta(x) = \frac{x^\beta - 1}{2^{1-\beta} - 1} \quad x \in [0,1]$$

a correspondente entropia do evento o qual é de probabilidade x , Então podemos escrever $H_{n,\beta}(P)$ como uma soma de $f_\beta(p_i)$ para todo $i=1, \dots, n$.

$$(3.1.4) \quad H_{n,\beta}(P) = \sum_{i=1}^n f_\beta(p_i)$$

para todo $P = (p_1, \dots, p_n) \in \Delta_n$, $\beta \neq 1$, $\beta > 0$.

A propriedade não-aditividade de $H_{n,\beta}$ é dada abaixo:

Para $P = (p_1, \dots, p_n) \in \Delta_n$, $Q = (q_1, \dots, q_m) \in \Delta_m$

$$(3.1.5) \quad H_{mn,\beta}(P \times Q) = H_{n,\beta}(P) + H_{m,\beta}(Q) + (2^{-\beta} - 1)H_{n,\beta}(P)H_{m,\beta}(Q)$$

Ou, se usando a representação de soma para $H_{n,\beta}$, então

$$(3.1.6) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m f_\beta(x_i y_j) = \sum_{i=1}^n f_\beta(x_i) + \sum_{j=1}^m f_\beta(y_j) +$$

$$(2^{1-\beta}-1) \left\{ \sum_{i=1}^n f_{\beta}(x_i) \right\} \left\{ \sum_{j=1}^m f_{\beta}(y_j) \right\}$$

Este é um caso especial da equação funcional (3.1.1), quando $f = g = h$.

(ii) Equação Funcional em Duas Variáveis

Um generalização de (3.1.1) para duas variáveis segue-se.

Para $f, g, h : [0,1] \times [0,1] \rightarrow \mathbb{R}$ (Reais) mensurável em cada uma de suas variáveis satisfazendo a equação funcional

$$(3.1.7) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m f(x_i y_j, u_i v_j) \\ = \sum_{i=1}^n g(x_i, u_i) + \sum_{j=1}^m h(y_j, v_j) + \lambda \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m g(x_i, u_i) h(y_j, v_j)$$

onde $X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$, $U = (u_1, \dots, u_n) \in \Delta_n'$, $Y = (y_1, \dots, y_m) \in \Delta_m$, $V = (v_1, \dots, v_m) \in \Delta_m'$ para $n = 2, 3$; $m = 2, 3$ e λ é uma constante não nula.

As soluções do caso especial da equação funcional (3.1.7) conduz à caracterização de várias medidas de informação generalizada não-aditiva da equação funcional (3.1.7) quando $f = g = h$ através da não-aditividade da medida de informação generalizada é discutida abaixo.

A Divergência dirigida não-aditiva de ordem (α, β) é dada na seguinte forma:

$$(3.1.8) \quad I_{n, \alpha, \beta}(P:Q) = \frac{\sum_{i=1}^n p_i^{\alpha} q_i^{\beta} - 1}{2^{-\beta} - 1}, \quad \beta \neq 0, \quad \alpha, \beta > 0.$$

para todo $P = (p_1, \dots, p_n) \in \Delta_n$, $Q = (q_1, \dots, q_n) \in \Delta_n'$.

Similarmente,

$$(3.1.9) \quad f_{\alpha,\beta}(p,q) = \frac{p^\alpha q^\beta - p}{2^{-\beta} - 1}, \quad \beta \neq 0, \quad \alpha, \beta > 0$$

denota a medida de informação contida no evento o qual assume probabilidade p ou q acordo com a distribuição de probabilidade P ou Q respectivamente associadas do espaço de probabilidade.

Então, é claro que $I_{n,\alpha,\beta}(P:Q)$ é uma soma de $f_{\alpha,\beta}(p_i, q_i)$ para $i = 1, \dots, n$, enquanto $P = (p_1, \dots, p_n) \in \Delta_n$, $Q = (q_1, \dots, q_n) \in \Delta_n$.

$$(3.1.10) \quad I_{n,\alpha,\beta}(P:Q) = \sum_{i=1}^n f_{\alpha,\beta}(p_i, q_i)$$

De (3.1.9), podemos ver que $f_{\alpha,\beta}(1, 1/2) = 1$

Se sob a condição $f_{\alpha,\beta}(1/2, 1/2) = 0$, (3.1.9) dará a relação $\alpha + \beta = 1$, e nesse caso

$$(3.1.11) \quad I_{n,\alpha,1-\alpha}(P:Q) = \frac{\sum_{i=1}^n p_i^\alpha q_i^{1-\alpha} - 1}{2^{\alpha-1} - 1}, \quad \alpha \neq 1, \quad \alpha > 0$$

a qual é uma divergência dirigida de ordem α ($\alpha \neq 1$)

Quando $f(1/2, 1/2) = 1/2$, (3.1.9) dará $\alpha = 1$, e portanto

$$(3.1.12) \quad I_{n,1,\beta}(P:Q) = \frac{\sum_{i=1}^n p_i q_i^\beta - 1}{2^{-\beta} - 1}, \quad \beta \neq 0, \quad \beta > 0$$

a qual é uma imprecisão de ordem $1+\beta$.

A propriedade não-aditividade de $I_{n,\alpha,\beta}$ é dada abaixo:

Para $P = (p_1, \dots, p_n) \in \Delta_n$, $Q = (q_1, \dots, q_m) \in \Delta_m$, $R = (r_1, \dots, r_n) \in \Delta_n$, $S = (s_1, \dots, s_m) \in \Delta_m$.

$$(3.1.13) \quad I_{mn, \alpha, \beta}^{(P \times Q : R \times S)} = I_{n, \alpha, \beta}^{(P:R)} + I_{m, \alpha, \beta}^{(Q:S)} + \\ (2^{-\beta} - 1) I_{n, \alpha, \beta}^{(P:Q)} I_{m, \alpha, \beta}^{(R:S)}$$

Ou, se usando a representação de soma para $I_{n, \alpha, \beta}$, então

$$(3.1.14) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m f_{\alpha, \beta}(p_i, q_j, r_i, s_j) \\ = \sum_{i=1}^n f_{\alpha, \beta}(p_i, r_i) + \sum_{j=1}^m f_{\alpha, \beta}(q_j, s_j) + \\ (2^{-\beta} - 1) \left\{ \sum_{i=1}^n f_{\alpha, \beta}(p_i, r_i) \right\} \left\{ \sum_{j=1}^m f_{\alpha, \beta}(q_j, s_j) \right\}$$

Este é uma caso especial da equação funcional (3.1.7), quando $f = g = h$.

A solução contínua de (3.1.1) quando $f = g = h$ foi dada anteriormente por Behara e Nath (1973) e Sharma e Taneja (1975). Mittal (1976) fornece a solução contínua de (3.1.1). A solução contínua de (3.1.7) quando $f = g = h$ foi dada por Sharma e Taneja (1975).

O objectivo deste trabalho é encontrar a solução mensurável das equações funcionais (3.1.1) e (3.1.7). Uma caracterização de entropia não-aditiva é indicada como uma aplicação de (3.1.1), enquanto outra medida de informação generalizada não-aditiva de ordem (α, β) é caracterizada como uma aplicação de (3.1.7).

3.2 PROPIEDADES

I. Para A Entropia Não-Aditiva de Ordem β

$$H_{n,\beta}(P) = \frac{\sum_{i=1}^n p_i^\beta - 1}{2^{1-\beta} - 1}, \quad \beta > 0, \beta \neq 1$$

(i) Não-Negatividade

$H_{n,\beta}(P)$ é não-negativa, e é zero se e somente se $p_i = 1$ para algum $i = 1, \dots, n$, e os restos são zeros.

A entropia é geralmente positiva para a distribuição de probabilidade e será zero se e somente se um dos eventos acontece com probabilidade 1.

(ii) Simetria

$$H_{n,\beta}(p_1, \dots, p_n) = H_{n,\beta}(p_{a(1)}, \dots, p_{a(n)})$$

onde $\{a(1), \dots, a(n)\}$ é uma permutação arbitrária de $\{1, \dots, n\}$.

A entropia não depende da ordem em que os eventos são fixados.

(iii) Expandibilidade

$$H_{n,\beta}(p_1, \dots, p_n) = H_{n+1,\beta}(p_1, \dots, p_n, 0)$$

A adição de um evento de probabilidade zero não altera o valor da entropia.

(iv) Recursividade

$$\begin{aligned} & H_{n,\beta}(p_1, \dots, p_n) \\ &= H_{n-1,\beta}(p_1+p_2, p_3, \dots, p_n) + (p_1+p_2)^\beta H_{2,\beta}\left(\frac{p_1}{p_1+p_2}, \frac{p_2}{p_1+p_2}\right) \end{aligned}$$

para $p_1+p_2 > 0$.

(v) Não-Aditividade

Para $P \in \Delta_n$, $Q \in \Delta_m$

$$H_{m,\beta}(P \cdot Q) \\ = H_{n,\beta}(P) + H_{m,\beta}(Q) + (2^{1-\beta} - 1)H_{n,\beta}(P)H_{m,\beta}(Q)$$

(vi) Não-Aditividade Forte

Para $P = (p_1, \dots, p_m) \in \Delta_m$; $Q_j = (q_{j1}, \dots, q_{jn}) \in \Delta_n, j = 1, 2, \dots, m$

$$H_{mn,\beta}(p_1 q_{11}, \dots, p_1 q_{1n}, \dots, p_m q_{m1}, \dots, p_m q_{mn}) \\ = H_{m,\beta}(p_1, \dots, p_m) + \sum_{j=1}^m p_j^\beta H_{n,\beta}(q_{j1}, \dots, q_{jn})$$

(vii) Continuidade

$H_{n,\beta}(P)$ é uma função contínua de n variáveis para $P \in \Delta_n$.

(viii) Normalização

$$H_{2,\beta}(1/2, 1/2) = 1$$

II. Para A Divergência Dirigida Não Aditiva de Ordem (α, β)

$$I_{n,\alpha,\beta}(P:Q) = \frac{\sum_{i=1}^n p_i^\alpha q_i^\beta - 1}{2^{-\beta} - 1}, \quad \alpha, \beta > 0$$

(i) Simetria

$$I_{n,\alpha,\beta}(p_1, \dots, p_n; q_1, \dots, q_n) \\ = I_{n,\alpha,\beta}(p_{a(1)}, \dots, p_{a(n)}; q_{a(1)}, \dots, q_{a(n)})$$

onde $\{a(1), \dots, a(n)\}$ é uma permutação arbitrária de $\{1, \dots, n\}$.

A permutação conjunta de índices correspondentes de eventos não muda a valor da medida de informação $I_{n,\alpha,\beta}$.

(ii) Expandibilidade

$$I_{n,\alpha,\beta}(p_1, \dots, p_n; q_1, \dots, q_n) = I_{n+1,\alpha,\beta}(p_1, \dots, p_n, 0; q_1, \dots, q_n, 0)$$

A adiçãõ de um evento de probabilidade zero não altera o valor

da $I_{n,\alpha,\beta}$.

(iii) Recursividade

$$\begin{aligned} & I_{n,\alpha,\beta}(p_1, \dots, p_n; q_1, \dots, q_n) \\ &= I_{n-1,\alpha,\beta}(p_1+p_2, p_3, \dots, p_n; q_1+q_2, q_3, \dots, q_n) + \\ & (p_1+p_2)^\alpha (q_1+q_2)^\beta I_{2,\alpha,\beta} \left(\frac{p_1}{p_1+p_2}, \frac{p_2}{p_1+p_2}; \frac{q_1}{q_1+q_2}, \frac{q_2}{q_1+q_2} \right) \end{aligned}$$

para $p_1+p_2 > 0, q_1+q_2 > 0$.

(iv) Não-Aditividade

Para $P, Q \in \Delta_n, R, S \in \Delta_m$

$$\begin{aligned} & I_{m+n,\alpha,\beta}(P \times R; Q \times S) \\ &= I_{n,\alpha,\beta}(P; Q) + I_{m,\alpha,\beta}(R; S) + (2^{-\beta} - 1) I_{n,\alpha,\beta}(P; Q) I_{m,\alpha,\beta}(R; S) \end{aligned}$$

(v) Não-Aditividade Forte

Para $(p_1, \dots, p_n), (q_1, \dots, q_n) \in \Delta_n; (p_{1i}, \dots, p_{mi}), (q_{1i}, \dots, q_{mi})$

$\in \Delta_m$ para $i = 1, 2, \dots, n$.

$$\begin{aligned} & I_{m+n,\alpha,\beta}(p_1^{p_{11}}, \dots, p_1^{p_{m1}}, \dots, p_n^{p_{1n}}, \dots, p_n^{p_{mn}}; q_1^{q_{11}}, \dots, q_1^{q_{m1}}, \dots, \\ & q_n^{q_{1n}}, \dots, q_n^{q_{mn}}) \\ &= I_{n,\alpha,\beta}(p_1, \dots, p_n; q_1, \dots, q_n) + \\ & \sum_{i=1}^m p_i^\alpha q_i^\beta I_{m,\alpha,\beta}(p_{1i}, \dots, p_{mi}; q_{1i}, \dots, q_{mi}) \end{aligned}$$

Isto é claro da seguinte relação

$$\begin{aligned}
 & I_{n,\alpha,\beta} (p_1, \dots, p_n : q_1, \dots, q_n) \\
 &= I_{n-k,\alpha,\beta} (p_1 + \dots + p_k, p_{k+1}, \dots, p_n : q_1 + \dots + q_k, q_{k+1}, \dots, q_n) + \\
 & \quad (2^{-\beta} - 1) I_{k,\alpha,\beta} \left(\frac{p_1}{r_k}, \dots, \frac{p_k}{r_k} : \frac{q_1}{s_k}, \dots, \frac{q_k}{s_k} \right)
 \end{aligned}$$

onde $r_k = p_1 + \dots + p_k$, $s_k = q_1 + \dots + q_k$ para $1 \leq k \leq n$.

(vi) Continuidade

$I_{n,\alpha,\beta} (P:Q)$ é uma função de $2n$ variáveis para $P, Q \in \Delta_n$.

(vii) Normalização

$$I_{2,\alpha,\beta} (1, 1/2) = 1$$

3.3 EQUAÇÃO FUNCIONAL (3.1.1) EM UMA VARIÁVEL

Nesta secção, daremos a solução mensurável da equação funcional (3.1.1), e aplicamos o caso especial de (3.1.1) para $f = g = h$ para derivar uma caracterização para a entropia não-aditiva de ordem β .

A fim de provar o teorema nesta secção, nos necessitamos desenvolver vários lemas que segue-se, o lema 3.3.1 pode ser encontrado no livro de Aczél (1966), e então a prova será omitida.

Lema 3.3.1 A função mensurável f satisfazendo a equação de Cauchy

$$(3.3.1) \quad f(x+y) = f(x) \cdot f(y)$$

para todos os números reais positivos x, y , tem a solução não-trivial

$$(3.3.2) \quad f(x) = e^{cx}$$

onde c é uma constante arbitrária.

Lema 3.3.2 A função mensurável k satisfazendo a equação de Cauchy

$$(3.3.3) \quad k(xy) = k(x) \cdot k(y), \quad x, y \in (0, 1]$$

tem a solução não-trivial

$$(3.3.4) \quad k(x) = x^\alpha, \quad x \in (0, 1]$$

onde α é uma constante arbitrária.

Prova:

Seja

$$(3.3.5) \quad g(u) = k(e^u)$$

Para $x, y \in (0, 1]$, podemos escrever

$$(3.3.6) \quad x = e^u, \quad y = e^v \quad \text{para algum } u, v \in (-\infty, 0]$$

Portanto, (3.3.3) torna-se

$$(3.3.7) \quad g(u+v) = g(u) \cdot g(v), \quad u, v \in (-\infty, 0]$$

Novamente, seja

$$(3.3.8) \quad h(t) = g(-t)$$

Então, (3.3.7) pode ser escrita como

$$(3.3.9) \quad h(a+b) = h(a) \cdot h(b), \quad a, b \in [0, \infty)$$

Pelo Lema 3.3.1, h tem seguinte solução não-trivial

$$(3.3.10) \quad h(x) = e^{cx}, \quad x \in [0, \infty)$$

Da transformação (3.3.5) e (3.3.8), então, k tem a solução não-trivial como em (3.3.4).

Lema 3.3.3 A solução geral, com k, m, n mensuráveis, da equação

de Pexider

$$(3.3.11) \quad k(xy) = m(x) \cdot n(y), \quad x, y \in (0, 1]$$

é

Caso I. Se $m(1) \neq 0$ e $n(1) \neq 0$

$$(3.3.12) \quad k(t) = abt^\alpha, \quad m(t) = at^\alpha, \quad n(t) = bt^\alpha$$

onde α é um parâmetro.

suplementada com as soluções triviais

Caso II. Se $m(1) = 0$ ou $n(1) = 0$

$$(3.3.13) \quad \begin{cases} k(t) = 0 \\ m(t) = 0 \\ n(t): \text{arbitrária} \end{cases} \quad \text{ou} \quad \begin{cases} k(t) = 0 \\ m(t): \text{arbitrária} \\ n(t) = 0 \end{cases}$$

Prova:

Seja $y = 1$ em (3.3.11), nós temos

$$(3.3.14) \quad k(x) = b m(x)$$

onde $b = n(1)$.

Seja $x = 1$ em (3.3.11), então

$$(3.3.15) \quad k(y) = a \cdot n(1)$$

onde $a = m(1)$

Caso I. Quando $m(1) \neq 0$ e $n(1) \neq 0$

Substituindo (3.3.14) em (3.3.11), temos

$$(3.3.16) \quad abk(xy) = k(x) \cdot k(y), \quad x, y \in (0, 1]$$

Usando a transformação

$$(3.3.17) \quad \phi(t) = \frac{k(t)}{ab}$$

Então (3.3.16) torna-se

$$(3.3.18) \quad \phi(xy) = \phi(x) \cdot \phi(y), \quad x, y \in (0, 1]$$

Pelo Lema 3.3.2, nós temos a solução não-trivial como

$$(3.3.19) \quad \phi(x) = x^\alpha$$

onde α é uma constante arbitrária.

Correspondentemente, nós temos a solução não-trivial para k, m e n como em (3.3.12).

Caso II. Quando $m(1) = 0$ ou $n(1) = 0$

De (3.3.14) e (3.3.15), é fácil ver que

$$(3.3.20) \quad k(x) = 0, \quad x \in (0, 1]$$

e correspondentemente, nós temos a solução trivial como (3.3.13).

Observação: No livro de Aczél (1966), a equação de Pexider é resolvida na região tal que x, y são números reais positivos, mas aqui nós nos restringiremos ao caso em que x e y variam no intervalo $(0, 1]$.

Teorema 3.3.1 Se f, g e h são soluções mensuráveis da equação funcional (3.1.1) para $X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$, $Y = (y_1, \dots, y_m) \in \Delta_m$, onde $n = 2, 3; m = 2, 3$ e λ é uma constante não nula, então elas são dadas por

$$(3.3.21) \quad \begin{cases} f(x) = \frac{x}{\lambda} (abx^{\beta-1} - 1) \\ g(x) = \frac{x}{\lambda} (ax^{\beta-1} - 1) \\ h(x) = \frac{x}{\lambda} (bx^{\beta-1} - 1) \end{cases}$$

para todo $x \in [0,1]$, onde $ab \neq 0$ e β é um parâmetro .

ou

$$(3.3.22) \quad f(x) = g(x) = -\frac{x}{\lambda}, \quad h(x): \text{arbitrária}$$

ou

$$(3.3.23) \quad f(x) = h(x) = -\frac{x}{\lambda}, \quad g(x): \text{arbitrária}$$

Prova:

Substituindo $Y = (y, u, 1-y-u) \in \Delta_3$ em (3.1.1), temos

$$(3.3.24) \quad \begin{aligned} & \sum_{i=1}^n \{f(x_i y) + f(x_i u) + f(x_i (1-y-u))\} \\ &= \sum_{i=1}^n g(x_i) + \{h(y) + h(u) + h(1-y-u)\} + \\ & \quad \lambda \cdot \left\{ \sum_{i=1}^n g(x_i) \right\} \{h(y) + h(u) + h(1-y-u)\} \end{aligned}$$

Novamente, substituindo $Y = (y+u, 1-y-u) \in \Delta_2$ em (3.1.1), temos

$$(3.3.25) \quad \begin{aligned} & \sum_{i=1}^n \{f(x_i (y+u)) + f(x_i (1-y-u))\} \\ &= \left\{ \sum_{i=1}^n g(x_i) \right\} + \{h(y+u) + h(1-y-u)\} + \\ & \quad \lambda \cdot \left\{ \sum_{i=1}^n g(x_i) \right\} \{h(y+u) + h(1-y-u)\} \end{aligned}$$

Subtraindo (3.3.24) de (3.3.25), então

$$(3.3.26) \quad \sum_{i=1}^n f(x_i(y+u)) - h(y+u) - \lambda \cdot \left\{ \sum_{i=1}^n g(x_i) \right\} h(y+u)$$

$$= \sum_{i=1}^n f(x_i y) - h(y) - \lambda \cdot \left\{ \sum_{i=1}^n g(x_i) \right\} \cdot h(y) + \sum_{i=1}^n f(x_i u) - h(u) -$$

$$\lambda \cdot \left\{ \sum_{i=1}^n g(x_i) \right\} \cdot h(u)$$

Para $X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$, defina

$$(3.3.27) \quad A_X(t) = \sum_{i=1}^n f(x_i t) - h(t) - \lambda \cdot \left\{ \sum_{i=1}^n g(x_i) \right\} \cdot h(t)$$

para $t \in [0, 1]$.

Então, é fácil ver de (3.3.26) que $A_X(\cdot)$ é aditiva em J , onde

$$(3.3.28) \quad J = \{(x, y) : x, y, x+y \in [0, 1]\}$$

Ou equivalentemente, dizamos

$$(3.3.29) \quad A_X(y+u) = A_X(y) + A_X(u) \quad \text{em } J$$

Concluimos de Lema 2.3.4, o qual é um resultado de Daróczy e Losonczi (1967) que a solução mensurável de (3.3.29) é

$$(3.3.30) \quad A_X(t) = t \cdot A_X(1), \quad t \in [0, 1]$$

Para ver a expressão de $A_X(1)$, nós precisamos encontrar a expressão para

$$\sum_{i=1}^n f(x_i) - h(1) - \lambda \cdot \left\{ \sum_{i=1}^n g(x_i) \right\} \cdot h(1)$$

Portanto, substituindo $Y = (1, 0)$ em (3.1.1), temos

$$(3.3.31) \quad \sum_{i=1}^n f(x_i) + n \cdot f(0)$$

$$= \sum_{i=1}^n g(x_i) + h(1) + h(0) + \lambda \cdot \left\{ \sum_{i=1}^n g(x_i) \right\} \{h(1) + h(0)\}$$

Novamente, substituindo $Y = (1,0,0)$ em (3.1.1), temos

$$(3.3.32) \quad \sum_{i=1}^n f(x_i) + 2n \cdot f(0) \\ = \sum_{i=1}^n g(x_i) + h(1) + 2h(0) + \lambda \cdot \left\{ \sum_{i=1}^n g(x_i) \right\} \{h(1) + 2h(0)\}$$

Subtraindo (3.3.31) de (3.3.32), então

$$(3.3.33) \quad n f(0) = h(0) + \lambda h(0) + \sum_{i=1}^n g(x_i)$$

Combinando (3.3.33) com (3.3.31), temos

$$(3.3.34) \quad \sum_{i=1}^n f(x_i) - h(1) - \lambda \cdot h(1) \cdot \left\{ \sum_{i=1}^n g(x_i) \right\} = \sum_{i=1}^n g(x_i)$$

Assim,

$$(3.3.35) \quad A_X(1) = \sum_{i=1}^n g(x_i)$$

De (3.3.30) e (3.3.35), e da definição de $A_X(t)$ em (3.3.27),

temos a seguinte relação

$$(3.3.36) \quad \sum_{i=1}^n f(x_i, t) - h(t) - \lambda \cdot h(t) \sum_{i=1}^n g(x_i) = t \cdot \sum_{i=1}^n g(x_i)$$

para todo $X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$, $n = 2, 3$ e $t \in [0, 1]$.

Seja $X = (x, v, 1-x-v)$ em (3.3.36), temos

$$(3.3.37) \quad f(xt) + f(vt) + f((1-x-v)t) - h(t) - \\ \lambda \cdot h(t) \cdot \{g(x) + g(v) + g(1-x-v)\} \\ = t \cdot \{g(x) + g(v) + g(1-x-v)\}$$

Novamente, seja $X = (x+v, 1-x-v)$ em (3.3.36), temos

$$(3.3.38) \quad f((x+v)t) + f((1-x-v)t) - h(t) - \lambda \cdot h(t)\{g(x+v) + g(1-x-v)\} \\ = t \cdot \{g(x+v) + g(1-x-v)\}$$

Subtraindo (3.3.37) de (3.3.38), conseguimos

$$(3.3.39) \quad f((x+v)t) - \lambda \cdot h(t)g(x+v) - t \cdot g(x+v) \\ = f(xt) - \lambda \cdot h(t)g(x) - t \cdot g(x) + f(vt) - \lambda \cdot h(t)g(v) - t \cdot g(v)$$

Para $t \in [0,1]$, definimos

$$(3.3.40) \quad B_t(w) = f(wt) - \lambda \cdot h(t)g(w) - t \cdot g(w), \quad w \in [0,1]$$

Então, (3.3.39) pode ser reescrita como

$$(3.3.41) \quad B_t(x+v) = B_t(x) + B_t(v)$$

para $x, v, x+v \in [0,1]$.

Aplicando o resultado de Daróczy e Losonczi (1967), (ou Lema

2.3.4). Concluimos que

$$(3.3.42) \quad B_t(x) = x \cdot B_t(1), \quad x \in [0,1]$$

Para calcular para $B_t(1)$, nós precisamos calcular para

$$(3.3.43) \quad f(t) - \lambda \cdot h(t)g(1) - t \cdot g(1), \quad t \in [0,1]$$

Fazendo $X = (1,0)$ em (3.3.36), temos

$$(3.3.44) \quad f(t) + f(0) - h(t) - \lambda \cdot h(t)\{g(1) + g(0)\} \\ = T \cdot \{g(1) + g(0)\}$$

Novamente, tomando $X = (1,0,0)$ em (3.3.36), temos

$$(3.3.45) \quad f(t) + 2f(0) - h(t) - \lambda \cdot h(t)\{g(1) + 2g(0)\} \\ = t \cdot \{g(1) + 2g(0)\}$$

Subtraindo (3.3.44) de (3.3.45)

$$(3.3.46) \quad f(0) - \lambda \cdot h(t)g(0) = t \cdot g(0)$$

Então combinando (3.3.46) junto com (3.3.44), temos

$$(3.3.47) \quad B_t(1) = f(t) - \lambda \cdot h(t)g(1) - t \cdot g(1) = h(t)$$

Para $t \in [0,1]$.

Assim de (3.3.42) e da definição de $B_t(x)$ em (3.3.40), temos a seguinte relação

$$(3.3.48) \quad f(xt) = \lambda \cdot h(t)g(x) + t \cdot g(x) + x \cdot h(t)$$

para todo $x, t \in [0,1]$.

Em particular, (3.3.48) é verdade para $x, t \in (0,1]$.

Seja

$$(3.3.49) \quad \begin{cases} F(x) = 1/x f(x) \\ G(x) = 1/x g(x) \\ H(x) = 1/x h(x) \end{cases}$$

Então, (3.3.48) torna-se

$$(3.3.50) \quad xt \cdot F(xt) = \lambda xt \cdot H(t)G(x)$$

para todo $x, y \in (0,1)$

Podemos reescrever (3.3.50) na seguinte equação funcional

$$(3.3.51) \quad F(xt) = \lambda \cdot H(t)G(x) + G(x) + H(t)$$

para $x, t \in (0,1]$.

Agora usando outra transformação.

Seja

$$(3.3.52) \quad \begin{cases} l(x) = 1 + \lambda \cdot F(x) \\ m(x) = 1 + \lambda \cdot G(x) \\ n(x) = 1 + \lambda \cdot H(x) \end{cases}$$

Se multiplicamos (3.3.51) por λ ($\lambda \neq 0$) e depois adicionamos 1 em ambos lados, usando a transformação em (3.3.52), é fácil ver que

(3.3.51) torna-se

$$(3.3.53) \quad k(xt) = m(x)n(t), \quad x, t \in (0,1]$$

Isto é a equação de Pexider a qual nós mencionamos no Lema

3.3.3, então tem a seguinte solução

Caso I. Se $m(1) \neq 0$ e $n(1) \neq 0$

A solução mensurável de (3.3.51) é

$$(3.3.54) \quad \begin{cases} k(x) = abx^{1-\beta} \\ m(x) = ax^{1-\beta} \\ n(x) = bx^{1-\beta} \end{cases}$$

para $x \in (0,1]$

onde a, b são constantes não nulas.

De (3.3.52), a solução (3.3.54) significa

$$(3.3.55) \quad \begin{cases} F(x) = \lambda^{-1}(abx^{1-\beta} - 1) \\ G(x) = \lambda^{-1}(ax^{1-\beta} - 1) \\ H(x) = \lambda^{-1}(bx^{1-\beta} - 1) \end{cases}$$

para $x \in (0,1]$.

Então pela transformação (3.3.49), (3.3.55) é o mesmo que

$$(3.3.56) \quad \begin{cases} f(x) = \frac{x}{\lambda} (abx^{\beta-1} - 1) \\ g(x) = \frac{x}{\lambda} (ax^{\beta-1} - 1) \\ h(x) = \frac{x}{\lambda} (bx^{\beta-1} - 1) \end{cases}$$

para $x \in (0,1]$.

E isto é a solução (3.3.21) do Teorema 3.3.1 enquanto $x \neq 0$.

Caso II. Se $m(1) = 0$ ou $n(1) = 0$

Então

$$(3.3.57) \quad k(x) = m(x) = 0, \quad n(x): \text{arbitrária}$$

ou

$$(3.3.58) \quad k(x) = n(x) = 0, \quad m(x): \text{arbitrária}$$

Correspondendo à solução suplementado (3.3.57) ou (3.3.58), a transformação (3.3.52) dará

$$(3.3.59) \quad F(x) = G(x) = -1/\lambda, \quad H(x): \text{arbitr\u00e1ria}$$

ou

$$(3.3.60) \quad F(x) = H(x) = -1/\lambda, \quad G(x): \text{arbitr\u00e1ria}$$

Ent\u00e3o da transforma\u00e7\u00e3o (3.3.49)

$$(3.3.61) \quad f(x) = g(x) = -x/\lambda, \quad h(x): \text{arbitr\u00e1ria}, \quad x \in (0,1]$$

ou

$$(3.3.62) \quad f(x) = h(x) = -x/\lambda, \quad g(x): \text{arbitr\u00e1ria}, \quad x \in (0,1]$$

Assim as solu\u00e7\u00f5es (3.3.56), (3.3.61) e (3.3.62) implicam respectivamente as solu\u00e7\u00f5es (3.3.21), (3.3.22) e (3.3.23) no teorema enquendo $x \neq 0$. Para provar que (3.3.21), (3.3.22) e (3.3.23) tamb\u00e9m valem para $x = 0$, procedemos como segue.

Quando $x = 0$

Seja $x = 0$ em (3.3.48), temos

$$(3.3.63) \quad f(0) = g(0)\{\lambda \cdot h(t) + t\}, \quad t \in [0,1]$$

Analogamente, seja $t = 0$ em (3.3.48), temos

$$(3.3.64) \quad f(0) = h(0)\{\lambda g(x) + x\}, \quad x \in [0,1]$$

Caso I. Quando $m(1) \neq 0$ e $n(1) \neq 0$

A solu\u00e7\u00e3o (3.3.56) implica que

$$(3.3.65) \quad f(0) = g(0) = h(0) = 0$$

Ent\u00e3o (3.3.56) \u00e9 verdadeiro para todo $x \in [0,1]$.

Caso II. Quando $m(1) = 0$ ou $n(1) = 0$

Tanto a solu\u00e7\u00e3o em (3.3.61) ou em (3.3.62) implica que

$$f(0) = 0$$

Quando (3.3.61) for a solu\u00e7\u00e3o para $x \in (0,1]$, teremos por

(3.3.63) que $g(0) = 0$, e portanto $h(0)$ é arbitrário.

Portanto (3.3.61) é verdadeiro para todo $x \in]0,1[$.

Similarmente, (3.3.62) é verdadeiro para todo $x \in]0,1[$.

Isto prova o teorema.

Observação: Quando $f = g = h$, a solução em (3.3.21) reduz-se a

$$f(x) = \frac{x}{\lambda} (x^{\beta-1} - 1)$$

enquanto (3.3.22) e (3.3.23) reduzem-se a

$$f(x) = \frac{x}{\lambda}.$$

Agora aplicando o Teorema 3.3.1, provamos um lema de caracterização para a entropia não-ativa de ordem β

Lema 3.3.4 Se $H(P)$ em Δ_n , $n \geq 1$, satisfaz os seguintes

postulados:

(a) Postulado da soma

$$(3.3.64) \quad H(P) = \sum_{i=1}^n f(p_i), \quad P = (p_1, \dots, p_n) \in \Delta_n, \quad n = 2, 3$$

onde f é mensurável.

(b) Postulado de não-aditividade

$$(3.3.65) \quad H(P \times Q) = H(P) + H(Q) + (2^{1-\beta} - 1)H(P) \cdot H(Q)$$

onde $P = (p_1, \dots, p_n) \in \Delta_n$, $Q = (q_1, \dots, q_m) \in \Delta_m$, para $n, m = 2, 3$, e $\beta \neq 1$.

(c) Postulado de normalização

$$(3.3.66) \quad f(1/2) = 1/2$$

então $H(P)$ é a entropia não-ativa de ordem β dada por (3.1.2).

Prova:

De (3.3.64) e (3.3.65), como vimos antes, tem-se a equação

funcional

$$(3.3.67) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m f(p_i q_j) \\ = \sum_{i=1}^n f(p_i) + \sum_{j=1}^m f(q_j) + (2^{1-\beta} - 1) \left\{ \sum_{i=1}^n f(p_i) \right\} \left\{ \sum_{j=1}^m f(q_j) \right\}$$

para $P = (p_1, \dots, p_n) \in \Delta_n$, $Q = (q_1, \dots, q_m) \in \Delta_m$, $n = 2, 3$; $m = 2, 3$, $\beta \neq 1$.

onde f é mensurável.

Este é o caso especial da equação funcional (3.1.1) quando $f = g = h$, e $\lambda = (2^{1-\beta} - 1)$ onde $\beta \neq 1$. Portanto pelo Teorema 3.3.1, sua solução mensurável é dada por

$$(3.3.68) \quad f(p) = \frac{p}{2^{1-\beta} - 1} (p^{\beta-1} - 1)$$

A outra solução $f(p) = -\frac{p}{2^{1-\beta} - 1}$ é desprezada pelo postulado

da normalização. Do postulado da soma vemos

$$(3.3.69) \quad H(P) = \sum_{i=1}^n f(p_i) = \frac{\sum_{i=1}^n p_i^\beta - 1}{2^{1-\beta} - 1}, \quad \beta \neq 1$$

Portanto $H(P)$ é a entropia não-aditiva de ordem β .

Isto prova o lema.

3.4 EQUAÇÃO FUNCIONAL (3.1.7) EM DUAS VARIÁVEIS

Neste secção, a solução mensurável da equação funcional (3.1.7) é derivada. A fim de realizar isto, primeiro resolveremos o caso especial da equação funcional (3.1.7) quando $f = g = h$, ou a seguinte equação funcional

$$(3.4.1) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m f(x_i, y_j, u_i, v_j) \\ = \sum_{i=1}^n f(x_i, u_i) + \sum_{j=1}^m f(y_j, v_j) + \lambda \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m f(x_i, u_i) f(y_j, v_j)$$

para $X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$, $Y = (y_1, \dots, y_m) \in \Delta_m$, $U = (u_1, \dots, u_n) \in \Delta_n'$, $V = (v_1, \dots, v_m) \in \Delta_m'$, $n = 2, 3$; $m = 2, 3$ e λ é uma constante não nula.

A fim de provar os teoremas neste secção, precisamos provar primeira varios lemas.

O lema seguinte é uma extensão do Lema 3.3.2 da equação de Cauchy em uma variável em $(0, 1]$ para a função de duas variáveis na região $(0, 1] \times (0, 1]$.

Lema 3.4.1 A função mensurável $L(\cdot, \cdot)$ satisfazendo a equação funcional

$$(3.4.2) \quad L(xy, uv) = L(x, u) \cdot L(y, v)$$

para $(x, u), (y, v) \in (0, 1] \times (0, 1]$.

tem a solução não-trivial

$$(3.4.3) \quad L(x, v) = x^\alpha v^\beta, \quad x, v \in (0, 1]$$

onde α, β são constantes arbitrárias.

Prova:

Seja $u = v = 1$, (3.2) reduz-se à equação funcional em uma

variável, pelo Lema 3.3.2, tem a solução não-trivial

$$(3.4.4) \quad L(x,1) = x^\alpha, \quad x \in (0,1]$$

Similarmente, seja $x = y = 1$ em (3.4.2), nós temos

$$(3.4.5) \quad L(1,u) = u^\beta, \quad u \in (0,1]$$

Agora, seja $y = u = 1$ em (3.4.2), produz

$$(3.4.6) \quad L(x,v) = L(x,1) \cdot L(1,v)$$

e usando (3.4.4) e (3.4.5), temos

$$(3.4.7) \quad L(x,v) = x^\alpha v^\beta, \quad (x,v) \in (0,1] \times (0,1]$$

onde α, β são constantes arbitrárias.

Lema 3.4.2 Se f é a solução mensurável de (3.4.1), então para $z, w \in [0,1]$,

$$(3.4.8) \quad \sum_{i=1}^n G(x_i z, x_i w) - \left(\sum_{i=1}^n x_i^Y \right) G(z, w) \\ = z \left\{ \sum_{i=1}^n G(x_i, 0) - \left(\sum_{i=1}^n x_i^Y \right) G(1, 0) \right\} + w \left\{ \sum_{i=1}^n G(0, x_i) - \left(\sum_{i=1}^n x_i^Y \right) G(0, 1) \right\}$$

onde

$$(3.4.9) \quad G(x, y) = \lambda \cdot f(x, y) + x$$

Prova:

Para $u_i = x_i, 1 \leq i \leq n, v_j = y_j, 1 \leq j \leq m$, (3.4.1) tem a

seguinte forma

$$(3.4.10) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m f(x_i y_j, x_i v_j) \\ = \sum_{i=1}^n f(x_i, x_i) + \sum_{j=1}^m f(y_j, y_j) + \lambda \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m f(x_i, x_i) f(y_j, y_j)$$

Esta equação funcional envolve somente uma variável, e de fato,

este é um caso especial da equação funcional (3.1.1) quando $f = g = h$.

Portanto, do Teorema 3.3.1, temos as seguintes soluções.

$$(3.4.11) \quad f(x,x) = \frac{x}{\lambda} (x^{\lambda-1} - 1),$$

ou

$$(3.4.12) \quad f(x,x) = -\frac{x}{\lambda}$$

Se multiplicamos λ em ambos lados da equação funcional (3.4.1)

e depois adicionamos 1 a ambos lados também, (3.4.1) se reduzira a

$$(3.4.13) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m \lambda f(x_i y_j, u_i v_j) + 1 \\ = \left\{ \sum_{i=1}^n \lambda f(x_i, u_i) + 1 \right\} \left\{ \sum_{j=1}^m \lambda f(y_j, v_j) + 1 \right\}$$

para $X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$, $Y = (y_1, \dots, y_m) \in \Delta_m$, $U = (u_1, \dots, u_n) \in \Delta'_n$,

$V = (v_1, \dots, v_m) \in \Delta'_m$, $n = 2, 3$; $m = 2, 3$ e λ é uma constante não nula.

Assim, seja

$$(3.4.14) \quad G(x,y) = \lambda f(x,y) + x$$

(3.4.1) torna-se

$$(3.4.15) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m G(x_i y_j, u_i v_j) = \left\{ \sum_{i=1}^n G(x_i, u_i) \right\} \left\{ \sum_{j=1}^m G(y_j, v_j) \right\}$$

para $X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$, $Y = (y_1, \dots, y_m) \in \Delta_n$, $U = (u_1, \dots, u_n) \in \Delta'_n$,

$V = (v_1, \dots, v_m) \in \Delta'_m$ e $n = 2, 3$; $m = 2, 3$.

Quando $X = U$, $Y = V$, correspondentemente a (3.4.11) e (3.4.12),

a solução não-trivial de (3.4.15) é

$$(3.4.16) \quad G(x,x) = x^Y, \quad x \in [0,1]$$

Especialmente,

$$(3.4.17) \quad G(0,0) = 0; \quad G(1,1) = 1$$

Para X, U fixos, $X \in \Delta_n, U \in \Delta_n'$, seja $Y = (y_1, y_2, 1-y_1-y_2),$

$V = (v_1, v_2, 1-v_1-v_2)$ em (3.4.5), então

$$(3.4.18) \quad \sum_{i=1}^n \{G(x_i, y_1, u_i, v_1) + G(x_i, y_2, u_i, v_2) + G(x_i, (1-y_1-y_2), u_i, (1-v_1-v_2))\}$$

$$= \left\{ \sum_{i=1}^n G(x_i, u_i) \right\} \{G(y_1, v_1) + G(y_2, v_2) + G(1-y_1-y_2, 1-v_1-v_2)\}$$

Novamente, seja $Y = (y_1+y_2, 1-y_1-y_2)$ e $V = (v_1+v_2, 1-v_1-v_2)$ em

(3.4.15), com a ajuda de (3.4.17), temos

$$(3.4.19) \quad \sum_{i=1}^n \{G(x_i, (y_1+y_2), u_i, (v_1+v_2)) + G(x_i, (1-y_1-y_2), u_i, (1-v_1-v_2))\}$$

$$= \left\{ \sum_{i=1}^n G(x_i, u_i) \right\} \{G(y_1+y_2, v_1+v_2) + G(1-y_1-y_2, 1-v_1-v_2)\}$$

Subtraindo (3.4.18) de (3.4.19), então

$$(3.4.20) \quad \sum_{i=1}^n G(x_i, (y_1+y_2), u_i, (v_1+v_2)) - \left\{ \sum_{i=1}^n G(x_i, u_i) \right\} G(y_1+y_2, v_1+v_2)$$

$$= \left\{ \sum_{i=1}^n G(x_i, y_1, u_i, v_1) - \left[\sum_{i=1}^n G(x_i, u_i) \right] G(y_1, v_1) \right\} +$$

$$\left\{ \sum_{i=1}^n G(x_i, y_2, u_i, v_2) - \left[\sum_{i=1}^n G(x_i, u_i) \right] G(y_2, v_2) \right\}$$

Para $X \in \Delta_n, U \in \Delta_n', X$ e U fixos, definimos

$$(3.4.21) \quad A_{XU}(z, w) = \sum_{i=1}^n G(x_i, z, u_i, w) - \left\{ \sum_{i=1}^n G(x_i, u_i) \right\} G(z, w)$$

É fácil ver que $A_{XU}(\cdot, \cdot)$ é aditiva, ou

$$(3.4.22) \quad A_{XU}(y+w, v+t) = A_{XU}(y, v) + A_{XU}(w, t)$$

para $(y,v), (w,t), (y+w,v+t) \in [0,1] \times [0,1]$

Pelo Lema 2.3.4 o qual é uma extensão simples do resultado de Daróczy e Losonczi (1967) em uma variável, sabemos que

$$(3.4.23) \quad A_{XU}(z,w) = z A_{XU}(1,0) + w A_{XU}(0,1), \quad (z,w) \in [0,1] \times [0,1]$$

Quando $X = U$, desde que $A_{XU}(z,w)$ é definido como em (3.4.21)

com a ajuda de (3.4.16), temos

$$(3.4.24) \quad A_{XX}(z,w) = \sum_{i=1}^n G(x_i z, x_i w) - \left(\sum_{i=1}^n x_i^Y \right) G(z,w)$$

Portanto, quando $X = U$, (3.4.23) produz (3.4.8).

Isto prova o Lema 3.4.2.

Agora estamos em condições de provar nosso primeiro teorema.

As soluções de (3.4.1) são dadas no teorema seguinte.

Teorema 3.4.1 Se $f: [0,1] \times [0,1] \rightarrow \mathbb{R}$ (Reais) é mensurável em cada de suas variáveis, e satisfaz (3.4.1) para $X \in \Delta_n$, $Y \in \Delta_m$, $U \in \Delta'_n$, $V \in \Delta'_m$, $n = 2,3$; $m = 2,3$ e λ é uma constante não nula, então as soluções não-triviais de f são dadas por

$$(3.4.25) \quad f(x,y) = \frac{1}{\lambda} (x^\alpha y^\beta - x), \quad \alpha \neq 0, \beta \neq 0$$

ou

$$(3.4.26) \quad f(x,y) = \frac{1}{\lambda} (x^\gamma - x), \quad \gamma \neq 0$$

ou

$$(3.4.27) \quad f(x,y) = \frac{1}{\lambda} (y^\gamma - x), \quad \gamma \neq 0$$

Prova:

Seja $X = Y = (1,0)$, $U = V = (0,1)$ em (3.4.15), então, com a ajuda de (3.4.17), temos

$$(3.4.28) \quad G(1,0) + G(0,1) = \{G(1,0) + G(0,1)\}^2$$

Portanto

$$(3.4.29) \quad G(1,0) + G(0,1) = 0$$

Ou

$$(3.4.30) \quad G(1,0) + G(0,1) = 1$$

Caso I. $G(1,0) + G(0,1) = 0$

Seja $Y = (1,0)$, $V = (0,1)$ em (3.4.15), então

$$(3.4.31) \quad \sum_{i=1}^n G(x_i, 0) + \sum_{i=1}^n G(0, u_i) = 0$$

Substituindo $X = (x_1, x_2, 1-x_1-x_2)$, $U = (u_1, u_2, 1-u_1-u_2)$ em

(3.4.31), produz

$$(3.4.32) \quad G(x_1, 0) + G(x_2, 0) + G(1-x_1-x_2, 0) + G(0, u_1) + G(0, u_2) + \\ G(0, 1-u_1-u_2) = 0$$

Novamente, substituindo $X = (x_1+x_2, 1-x_1-x_2)$, $U = (u_1, u_2, 1-u_1-u_2)$

em (3.4.31), produz

$$(3.4.33) \quad G(x_1+x_2, 0) + G(1-x_1-x_2, 0) + G(0, u_1+u_2) + G(0, 1-u_1-u_2) = 0$$

Subtraindo (3.4.32) de (3.4.33), temos

$$(3.4.34) \quad G(x_1+x_2, 0) + G(0, u_1+u_2) \\ = G(x_1, 0) + G(0, u_1) + G(x_2, 0) + G(0, u_2)$$

Então, definimos

$$(3.4.35) \quad A(a, b) = G(a, 0) + G(0, b)$$

É claro que (3.4.34) pode ser reduzida a uma função aditiva

de A , ou

$$(3.4.36) \quad A(x_1+x_2, u_1+u_2) = A(x_1, u_1) + A(x_2, u_2)$$

Portanto

$$(3.4.37) \quad A(a,b) = a \cdot (1,0) + b \cdot A(0,1)$$

para $(a,b) \in [0,1] \times [0,1]$.

A relação (3.4.37) com a definição de $A(a,b)$ em (3.3.35), produz

$$(3.4.38) \quad G(a,0) + G(0,b) = a \cdot G(1,0) + b \cdot G(0,1)$$

para todo $(a,b) \in [0,1] \times [0,1]$.

Em particular,

$$(3.4.39) \quad G(a,0) = a \cdot G(1,0), \quad a \in [0,1]$$

e

$$(3.4.40) \quad G(0,b) = b \cdot G(0,1), \quad b \in [0,1]$$

Agora, seja $x_i = u_i$ para $1 \leq i \leq n$; $Y = (v, 1-v)$, $V = (v, 0)$ para

$v \in (0,1)$ em (3.4.15), temos

$$(3.4.41) \quad \sum_{i=1}^n G(x_i v, x_i v) + \sum_{i=1}^n G(x_i (1-v), 0) \\ = \left\{ \sum_{i=1}^n G(x_i, x_i) \right\} \{G(v, v) + G(1-v, 0)\}$$

Desde que conhecemos de (3.4.16) que $G(t,t) = t^Y$, para todo

$t \in [0,1]$ e de (3.4.39), temos

$$(3.4.42) \quad \sum_{i=1}^n (x_i v)^Y + G(1,0) \left\{ \sum_{i=1}^n x_i (1-v) \right\} \\ = \left(\sum_{i=1}^n x_i^Y \right) \{v^Y + (1-v) G(1,0)\}$$

Desde que $\sum_{i=1}^n x_i = 1$ e $v \neq 0$, (3.4.42) é equivalente a

$$(3.4.43) \quad G(1,0) = \left(\sum_{i=1}^n x_i^Y \right) G(1,0)$$

para todo $X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$

Conclui-se que

$$(3.4.44) \quad G(1,0) = 0$$

De (3.4.29), é claro que

$$(3.4.45) \quad G(0,1) = 0$$

De (3.4.39) e (3.4.40), vemos que

$$(3.4.46) \quad G(a,0) = 0, \quad a \in [0,1]$$

e

$$(3.4.47) \quad G(0,b) = 0, \quad b \in [0,1]$$

Desde que (3.4.23) com a definição de $A_{XU}(z,w)$ dada em

(3.4.21) produz

$$(3.4.48) \quad \sum_{i=1}^n G(x_i, z, u_i, w) \\ = \left\{ \sum_{i=1}^n G(x_i, u_i) \right\} G(z, w) + z \left\{ \sum_{i=1}^n G(x_i, 0) - \left[\sum_{i=1}^n G(x_i, u_i) \right] \cdot G(1, 0) \right\} + \\ a \left\{ \sum_{i=1}^n G(0, u_i) - \left[\sum_{i=1}^n G(x_i, u_i) \right] \cdot G(0, 1) \right\}$$

Com a ajuda de (3.4.44)–(3.4.47), (3.4.48) reduz-se a

$$(3.4.49) \quad \left\{ \sum_{i=1}^n G(x_i, u_i) \right\} \cdot G(z, w) = \sum_{i=1}^n G(x_i, z, u_i, w)$$

para $X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$, $U = (u_1, \dots, u_n) \in \Delta'_n$, $z, w \in [0,1]$

Agora, para z, w fixos, $z, w \in [0,1]$, nós definimos

$$(3.4.50) \quad B_{zw}(t, s) = G(tz, sw) - G(t, s) \cdot G(z, w)$$

Pela relação em (3.4.49), é fácil ver que para z, w fixos,

$z, w \in [0,1]$, $B_{zw}(t, s)$ é aditiva em (t, s) para $(t, s) \in [0,1] \times [0,1]$, ou

$$(3.4.51) \quad B_{zw}(x_1+x_2, u_1+u_2) = B_{zw}(x_1, u_1) + B_{zw}(x_2, u_2)$$

onde $(x_1, u_1), (x_2, u_2), (x_1+x_2, u_1+u_2) \in [0,1] \times [0,1]$.

Similantemente, sabemos que

$$(3.4.52) \quad B_{zw}(t,s) = t \cdot B_{zw}(1,0) + s \cdot B_{zw}(0,1)$$

Da definição de $B_{zw}(t,s)$ em (3.4.50), vemos que

$$(3.4.53) \quad B_{zw}(1,0) = G(z,0) - G(1,0) \cdot G(z,w) = 0$$

e

$$(3.4.54) \quad B_{zw}(0,1) = G(0,w) - G(0,1) \cdot G(z,w) = 0$$

Combinando (3.4.52), (3.4.53) e (3.4.54), nós temos que

$$(3.4.55) \quad B_{zw}(t,s) = 0$$

ou

$$(3.4.56) \quad G(tz, sw) = G(t,s) \cdot G(z,w)$$

onde $(t,s), (z,w) \in [0,1] \times [0,1]$.

Especialmente, (3.4.56) é verdadeiro em $(0,1] \times (0,1]$.

Pelo Lema 3.4.1, (3.4.56) tem a solução mensurável como

$$(3.4.57) \quad G(x,y) = x^\alpha y^\beta, \quad (x,y) \in (0,1] \times (0,1]$$

onde α, β são parâmetros arbitrários.

A fim de termos (3.4.16) consistente com (3.4.57), vemos que

$$\alpha + \beta = \gamma$$

O fato que de (3.4.46) e (3.4.47)

$$G(a,0) = G(0,a) = 0, \quad a \in [0,1]$$

tornara a solução em (3.4.57) verdadeiro para todo $(x,y) \in [0,1] \times [0,1]$.

Agora, pela definição de $G(x,y)$ em (3.4.14), temos

$$(3.4.58) \quad f(x,y) = \frac{1}{\lambda} (x^\alpha y^\beta - x), \quad \alpha, \beta \neq 0, (x,y) \in [0,1] \times [0,1]$$

Caso II. $G(1,0) + G(0,1) = 1$

Seja $Y = (0,1)$, $V = (1,0)$ em (3.4.15), então

$$(3.4.59) \quad \sum_{i=1}^n G(x_i, 0) + \sum_{i=1}^n G(0, u_i) = \sum_{i=1}^n G(x_i, u_i)$$

Portanto, nós definimos

$$(3.4.60) \quad B(a,b) = G(a,b) - G(a,0) - G(0,b)$$

para $(a,b) \in [0,1] \times [0,1]$.

Então, como antes, usando a relação em (3.4.59), depois de uma pequena manipulação, concluímos que $B(a,b)$ como definida acima em (3.4.60) é aditiva em duas variáveis na região $[0,1] \times [0,1]$.

Pelo Lema 2.4.3 no capítulo anterior, então

$$(3.4.61) \quad B(a,b) = a \cdot B(1,0) + b \cdot B(0,1)$$

De (3.4.60) e (3.4.17), temos

$$(3.4.62) \quad B(1,0) = 0$$

e

$$(3.4.63) \quad B(0,1) = 0$$

Portanto da definição de $B(a,b)$ em (3.4.60), sabemos que

$$(3.4.64) \quad G(a,b) = G(a,0) + G(0,b), \quad (a,b) \in [0,1] \times [0,1]$$

Substituindo (3.4.64) em (3.4.15), temos

$$(3.4.65) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m \{G(x_i y_j, 0) + G(0, u_i v_j)\} \\ = \left\{ \sum_{i=1}^n [G(x_i, 0) + G(0, u_i)] \right\} \left\{ \sum_{j=1}^m [G(y_j, 0) + G(0, v_j)] \right\}$$

Seja $U = (1,0)$, $V = (1,0)$ em (3.4.65), usando o fato $G(0,0) = 0$,

temos

$$(3.4.66) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m G(x_i y_j, 0) + G(0,1)$$

$$= \left\{ \sum_{i=1}^n G(x_i, 0) + G(0, 1) \right\} \left\{ \sum_{j=1}^m G(y_j, 0) + G(0, 1) \right\}$$

Seja

$$(3.4.67) \quad k(t) = G(t, 0) + t \cdot G(0, 1)$$

Então, é claro que

$$(3.4.68) \quad k(0) = 0$$

e

$$(3.4.69) \quad k(1) = 1$$

E portanto, (3.4.66) torna-se

$$(3.4.70) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m k(x_i y_j) = \left\{ \sum_{i=1}^n k(x_i) \right\} \left\{ \sum_{j=1}^m k(y_j) \right\}$$

Usando outra transformação, seja

$$(3.4.71) \quad k(t) = \lambda m(t) + t$$

Então, (3.4.70) reduz-se à forma seguinte

$$(3.4.72) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m \lambda \cdot m(x_i y_j) + 1 = \left\{ \sum_{i=1}^n \lambda \cdot m(x_i) + 1 \right\} \left\{ \sum_{j=1}^m \lambda \cdot m(y_j) + 1 \right\}$$

Ou

$$(3.4.73) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m m(x_i y_j) = \sum_{i=1}^n m(x_i) + \sum_{j=1}^m m(y_j) + \lambda \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m m(x_i) m(y_j)$$

para $X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$, $Y = (y_1, \dots, y_m) \in \Delta_m$, $n = 2, 3$; $m = 2, 3$ e λ é uma constante não nula.

Este é o caso especial da equação funcional (3.1.1) quando $f = g = h$, portanto podemos aplicar o resultado do Teorema 3.3.1 e obter as soluções não-triviais como segue:

$$(3.4.74) \quad m(t) = \frac{t}{\lambda} (t^{\alpha-1} - 1), \quad t \in [0, 1]$$

onde α é um parâmetro arbitrário com a convenção $0^0 = 1$.

Suplementado com a solução trivial como

$$(3.4.75) \quad m(t) = -\frac{t}{\lambda}$$

Correspondendo a (3.4.74) e (3.4.75), temos o respectivamente o seguinte.

$$(3.4.76) \quad k(t) = t^\alpha, \quad t \in [0,1]$$

e

$$(3.4.77) \quad k(t) = 0, \quad t \in [0,1]$$

Da definição de k em (3.4.67), (3.4.76) e (3.4.77) significa as duas relações seguintes respectivamente.

$$(3.4.78) \quad G(t,0) + t G(0,1) = t^\alpha, \quad t \in [0,1]$$

e

$$(3.4.79) \quad G(t,0) + t G(0,1) = 0, \quad t \in [0,1]$$

Similarmente, começamos fazendo $X = (1,0)$, $Y = (1,0)$ em (3.4.65), temos

$$(3.4.80) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m G(0, u_i v_j) + G(1,0)$$

$$= \left\{ \sum_{i=1}^n G(0, u_i) + G(1,0) \right\} \left\{ \sum_{j=1}^m G(0, v_j) + G(1,0) \right\}$$

Seja

$$(3.4.81) \quad n(t) = G(0,t) + t G(1,0)$$

Novamente, nós temos

$$(3.4.82) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m n(u_i v_j) = \left\{ \sum_{i=1}^n n(u_i) \right\} \left\{ \sum_{j=1}^m n(v_j) \right\}$$

Usando a transformação

$$(3.4.83) \quad n(t) = \lambda \cdot k(t) + t$$

Então, (3.4.82) reduz-se do caso especial de (3.1.1) quando $f = g = h$, aplicando o resultado do Teorema 3.3.1, obtemos as soluções correspondentes para n no que se segue.

$$(3.4.84) \quad n(t) = t^\beta, \quad t \in [0,1]$$

e

$$(3.4.85) \quad n(t) = 0, \quad t \in [0,1]$$

Desde que $n(t)$ é definido como em (3.4.81), (3.4.84) e (3.4.85) significam respectivamente as seguintes relações.

$$(3.4.86) \quad G(0,t) + t G(1,0) = t^\beta, \quad t \in [0,1]$$

e

$$(3.4.87) \quad G(0,t) + t G(1,0) = 0, \quad t \in [0,1].$$

Desde que conhecemos que

$$G(t,t) = t^\gamma, \quad t \in [0,1]$$

e

$$G(0,1) + G(1,0) = 1$$

De (3.4.78), (3.4.86) e (3.4.64), é claro que

$$(3.4.88) \quad t^\gamma + t = t^\alpha + t^\beta, \quad t \in [0,1]$$

ou

$$(3.4.88)' \quad t^\gamma + t = 0, \quad t \in [0,1]$$

(3.4.88)' é impossível acontecer, portanto nós somente consideramos (3.4.88).

Os parâmetros envolvendo a equação em (3.4.88) para todo $t \in [0,1]$ tem que satisfazer uma das seguintes relações.

$$(3.4.89) \quad \alpha = 1, \beta = \gamma \neq 1$$

ou

$$(3.4.90) \quad \beta = 1, \alpha = \gamma \neq 1$$

Para ver isto, de (3.4.88), temos

$$(3.4.91) \quad (t^{\gamma+1})^2 = (t^{\alpha} + t^{\beta})^2, \quad t \in [0,1]$$

ou

$$(3.4.92) \quad t^{2\gamma+2} + t^{2\gamma+1} + t^2 = t^{2\alpha} + t^{2\beta} + 2t^{\alpha+\beta}$$

Usando a relação em (3.4.88), substituindo t por t^2 , pode ser visto que

$$(3.4.93) \quad t^{2\alpha} + t^{2\beta} = (t^2)^{\alpha} + (t^2)^{\beta} = (t^2)^{\gamma} + (t^2) = t^{2\gamma} + t^2$$

Portanto (3.4.92) é equivalente a

$$(3.4.94) \quad 2t^{\gamma+1} = 2t^{\alpha+\beta}, \quad t \in [0,1]$$

Isto implica que

$$(3.4.95) \quad \gamma + 1 = \alpha + \beta$$

Substituindo esta relação (3.4.95) na relação

$$(3.4.96) \quad t^{\gamma} - t^{\alpha} = t^{\beta} - t, \quad t \in [0,1]$$

ou

$$(3.4.97) \quad t^{\gamma} - t^{\beta} = t^{\alpha} - t, \quad t \in [0,1]$$

Nós temos respectivamente

$$(3.4.98) \quad t^{\alpha+\beta-1} - t^{\alpha} = t^{\beta} - t, \quad t \in [0,1]$$

ou

$$(3.4.99) \quad t^{\alpha+\beta-1} - t^{\beta} = t^{\alpha} - t, \quad t \in [0,1]$$

(3.4.98) é o mesmo como

$$(3.4.100) \quad t^{\alpha-1}(t^{\beta} - 1) = t^{\beta} - t, \quad t \in [0,1]$$

Isto implica que

$$(3.4.101) \quad \alpha = 1$$

E por outro lado de (3.4.95), temos

$$(3.4.102) \quad \gamma = \beta \neq 1$$

Similarmente, (3.4.99) dará que, se $\alpha \neq 1$, então

$$(3.4.103) \quad \beta = 1, \gamma = \beta \neq 1$$

Portanto, (3.4.101), (3.4.102) e (3.4.103) provam (3.4.89) e

(3.4.90).

Quando (3.4.89) é verdade, então de (3.4.78), temos

$$(3.4.104) \quad G(t,0) + t G(0,1) = t$$

Seja $Y = (v, 1-v)$, $V = (v, 0)$ para $v \in (0,1]$ e $U = X = (x_1, \dots, x_n)$

$\in \Delta_n$ em (3.4.15), temos

$$(3.4.105) \quad \sum_{i=1}^n G(x_i, v, x_i, v) + \sum_{i=1}^n G(x_i, (1-v), 0) \\ = \left\{ \sum_{i=1}^n G(x_i, x_i) \right\} \{G(v, 0) + G(1-v, 0)\}$$

De (3.4.104) e (3.4.16), sabemos o seguinte

$$(3.4.106) \quad G(t,0) = t - t G(0,1); \quad G(t,t) = t^Y, \quad t \in [0,1]$$

Substituindo (3.4.106) em (3.4.105), então

$$(3.4.107) \quad v^Y \sum_{i=1}^n x_i^Y + (1-v) - (1-v) G(0,1) \\ = \left(\sum_{i=1}^n x_i^Y \right) \{v^Y + (1-v) - (1-v) G(0,1)\}$$

ou

$$(3.4.108) \quad 1 - G(0,1) = \left(\sum_{i=1}^n x_i^Y \right) \{1 - G(0,1)\}$$

para todo $(x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$.

Isto implica que

$$(3.4.109) \quad G(0,1) = 1$$

(3.4.109) e (3.4.30) dão

$$(3.4.110) \quad G(1,0) = 0$$

Portanto de (3.4.104), sabemos que

$$(3.4.111) \quad G(t,0) = 0, \quad t \in [0,1]$$

Por outro lado, combinando (3.4.16), (3.4.111) e (3.4.64), temos

$$(3.4.112) \quad G(0,t) = t^\lambda, \quad t \in [0,1]$$

e

$$(3.4.113) \quad G(a,b) = G(a,0) + G(0,b) = b^\lambda$$

para $(a,b) \in [0,1] \times [0,1]$.

Correspondentemente, da definição de G em (3.4.9), temos

$$(3.4.114) \quad f(a,b) = \frac{1}{\lambda} (b^\lambda - a), \quad (a,b) \in [0,1] \times [0,1]$$

Similarmente, se (3.4.90) é o caso, então

$$(3.4.115) \quad f(a,b) = \frac{1}{\lambda} (a^\lambda - a), \quad (a,b) \in [0,1] \times [0,1]$$

Isto prova o Teorema 3.4.1.

Agora estamos para derivar a solução da equação funcional

(3.1.7) a qual é uma versão generalizado da equação funcional (3.4.1) com três funções mensuráveis diferentes. O seguinte teorema é provado utilizando-se o Teorema 3.3.1 e a discussão a qual é usado na prova do Teorema 3.4.1.

Teorema 3.4.2 Se $f, g, h : [0,1] \times [0,1] \rightarrow \mathbb{R}$ (Reais) são mensuráveis em cada uma de suas variáveis e satisfazem (3.1.7), então as soluções não-triviais de f , g e h são dadas por

$$(3.4.116) \begin{cases} f(x,y) = 1/\lambda \cdot (abx^\alpha y^\beta - x), & \alpha, \beta \neq 0 \\ g(x,y) = 1/\lambda \cdot (ax^\alpha y^\beta - x), & \alpha, \beta \neq 0 \\ h(x,y) = 1/\lambda \cdot (bx^\alpha y^\beta - x), & \alpha, \beta \neq 0 \end{cases}$$

$$(3.4.117) \begin{cases} f(x,y) = 1/\lambda \cdot (abx^\gamma - x), & \gamma \neq 0 \\ g(x,y) = 1/\lambda \cdot (ax^\gamma - x), & \gamma \neq 0 \\ h(x,y) = 1/\lambda \cdot (bx^\gamma - x), & \gamma \neq 0 \end{cases}$$

$$(3.4.118) \begin{cases} f(x,y) = 1/\lambda \cdot (ay^\gamma - x), & \gamma \neq 0 \\ g(x,y) = 1/\lambda \cdot (ay^\gamma - x), & \gamma \neq 0 \\ h(x,y) = 1/\lambda \cdot (by^\gamma - x), & \gamma \neq 0 \end{cases}$$

suplementada com as soluções triviais

$$(3.4.119) f(x,y) = g(x,y) = -x/\lambda, h(x,y): \text{arbitr\u00e1ria.}$$

$$(3.4.120) f(x,y) = h(x,y) = -x/\lambda, g(x,y): \text{arbitr\u00e1ria.}$$

Prova:

Na equa\u00e7\u00e3o funcional (3.1.7), fazendo $X = U = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$,

$Y = V = (y_1, \dots, y_m) \in \Delta_m$, ent\u00e3o

$$(3.4.121) \begin{aligned} & \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m f(x_i y_j, x_i y_j) \\ &= \sum_{i=1}^n g(x_i, x_i) + \sum_{j=1}^m h(y_j, y_j) + \lambda \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m g(x_i, x_i) h(y_j, y_j) \end{aligned}$$

Esta \u00e9 uma equa\u00e7\u00e3o funcional de uma vari\u00e1vel, portanto, pelo

Teorema 3.3.1, temos

$$f(x,x) = 1/\lambda \cdot (abx^{\gamma-1} - 1)$$

$$g(x,x) = 1/\lambda \cdot (ax^{\gamma-1} - 1)$$

$$h(x,x) = 1/\lambda \cdot (bx^{\gamma-1} - 1)$$

para $ab \neq 0$.

$$(3.4.123) \quad f(x,x) = g(x,x) = -x/\lambda, \quad h(x,x): \text{arbitr\u00e1ria}$$

ou

$$(3.4.124) \quad f(x,x) = h(x,x) = -x/\lambda, \quad g(x,x): \text{arbitr\u00e1ria}$$

Similar \u00e0 transforma\u00e7\u00e3o n\u00f3s temos para resolver (3.1.1), seja

$$(3.4.125) \quad \begin{cases} F(x,y) = \lambda f(x,y) + x \\ G(x,y) = \lambda g(x,y) + x \\ H(x,y) = \lambda h(x,y) + x \end{cases}$$

em (3.1.7), ent\u00e3o torna-se

$$(3.4.126) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m F(x_i y_j, u_i v_j) = \left\{ \sum_{i=1}^n G(x_i, u_i) \right\} \left\{ \sum_{j=1}^m H(y_j, v_j) \right\}$$

para $X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n'$, $U = (u_1, \dots, u_n) \in \Delta_n'$, $Y = (y_1, \dots, y_m) \in \Delta_m'$,

$V = (v_1, \dots, v_m) \in \Delta_m'$ e $n = 2, 3$; $m = 2, 3$.

Correspondendo as solu\u00e7\u00f5es em (3.4.122), (3.4.123) e (3.4.124), temos o seguinte para F, G e H respectivamente,

$$(3.4.127) \quad \begin{cases} F(x,x) = abx^\gamma \\ G(x,x) = ax^\gamma \\ H(x,x) = bx^\gamma \end{cases}$$

onde γ \u00e9 um parametro e $ab \neq 0$.

$$(3.4.128) \quad F(x,x) = G(x,x) = 0, \quad H(x,x) : \text{arbitr\u00e1ria}$$

ou

$$(3.4.129) \quad F(x,x) = H(x,x) = 0, \quad G(x,x) : \text{arbitr\u00e1ria}$$

Caso I. Quando $F(x,x) = abx^\gamma$, $G(x,x) = ax^\gamma$, $H(x,x) = bx^\gamma$

Em particular, (3.4.123) da

$$(3.4.130) \quad F(0,0) = G(0,0) = H(0,0) = 0$$

e

$$(3.4.131) \quad F(1,1) = ab, \quad G(1,1) = a, \quad H(1,1) = b$$

para $ab \neq 0$.

Seja $Y = (1,0)$, $V = (1,0)$ em (3.4.126), com (3.4.130) e (3.4.131), então temos

$$(3.4.132) \quad \sum_{i=1}^n F(x_i, u_i) = b \cdot \sum_{i=1}^n G(x_i, u_i)$$

para todo $X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$, $U = (u_1, \dots, u_n) \in \Delta_n'$, $n = 2, 3$.

Similarmente, seja $X = (1,0)$, $U = (1,0)$ em (3.4.126), temos

$$(3.4.133) \quad \sum_{j=1}^m F(y_j, v_j) = a \cdot \sum_{j=1}^m H(y_j, v_j)$$

para todo $Y = (y_1, \dots, y_m) \in \Delta_m$, $V = (v_1, \dots, v_m) \in \Delta_m'$, $m = 2, 3$.

Substituindo (3.4.132), (3.4.133) em (3.4.126), então

$$(3.4.134) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m F(x_i y_j, u_i v_j) = \frac{1}{ab} \left\{ \sum_{i=1}^n F(x_i, u_i) \right\} \left\{ \sum_{j=1}^m F(y_j, v_j) \right\}$$

Esta é uma equação funcional envolvendo somente uma função F ,

seja

$$(3.4.135) \quad R(x, y) = \frac{1}{ab} F(x, y)$$

(3.4.134) torna-se

$$(3.4.136) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m R(x_i y_j, u_i v_j) = \left\{ \sum_{i=1}^n R(x_i, u_i) \right\} \left\{ \sum_{j=1}^m R(y_j, v_j) \right\}$$

Esta é a equação funcional do tipo (3.4.15) a qual nós discutimos na prova do Teorema 3.4.1 e tem as soluções não-triviais como segue.

$$(3.4.137) \quad R(x, y) = x^\alpha y^\beta, \quad \alpha, \beta \neq 0$$

$$(3.4.138) \quad R(x, y) = x^\gamma, \quad \gamma \neq 0$$

$$(3.4.139) \quad R(x, y) = y^\gamma, \quad \gamma \neq 0$$

De (3.4.135), assim as soluções correspondentes para F são

$$(3.4.140) \quad F(x,y) = abx^\alpha y^\beta, \quad \alpha, \beta \neq 0$$

$$(3.4.141) \quad F(x,y) = abx^\gamma, \quad \gamma \neq 0$$

$$(3.4.142) \quad F(x,y) = aby^\gamma, \quad \gamma \neq 0$$

Combinando cada uma de (3.4.140), (3.4.141) e (3.4.142) com (3.4.132), podemos resolver $G(x,y)$ como segue:

$$I(i) \quad \text{Quando } F(x,y) = abx^\alpha y^\beta, \quad \alpha, \beta \neq 0$$

De (3.4.132), usando (3.4.130), temos

$$(3.4.143) \quad \sum_{i=1}^n G(x_i, u_i) = \frac{1}{b} \cdot \sum_{i=1}^n F(x_i, u_i) = a \cdot \sum_{i=1}^n x_i^\alpha u_i^\beta$$

para $X = (x_1, \dots, x_n) \in \Delta_n$, $U = (u_1, \dots, u_n) \in \Delta'_n$; $\alpha, \beta \neq 0$.

Seja

$$(3.4.144) \quad A(t,s) = G(t,s) - a \cdot t^\alpha s^\beta$$

para $(t,s) \in [0,1] \times [0,1]$; $\alpha, \beta \neq 0$.

Usando a relação em (3.4.143), depois de uma pequena manipulação, então é fácil ver que $A(t,s)$ é aditiva em $[0,1] \times [0,1]$, pelo Lema 2.4.3, temos

$$(3.4.145) \quad A(x,y) = x A(1,0) + y A(0,1), \quad (x,y) \in [0,1] \times [0,1]$$

Com a definição de $A(t,s)$ em (3.4.144), (3.4.145) torna-se

$$(3.4.146) \quad G(x,y) - ax^\alpha y^\beta = x G(1,0) + y G(0,1)$$

Para encontrar os valores exactos para $G(1,0)$ e $G(0,1)$, seja

$X = (x, 1-x)$, $U = (u, 0)$ para $x, u \in (0,1)$ em (3.4.132), temos

$$(3.4.147) \quad F(x,u) + F(1-x,0) = b \{G(x,u) + G(1-x,0)\}$$

Substituindo (3.4.140) para F e (3.4.146) para G em (3.4.147),

produz

$$(3.4.148) \quad b G(1,0) + u G(0,1) = 0, \quad u \in (0,1)$$

Isto implica que

$$(3.4.149) \quad G(1,0) = G(0,1) = 0$$

Portanto de (3.4.146), concluímos que

$$(3.4.150) \quad G(x,y) = ax^\alpha y^\beta$$

para $(x,y) \in [0,1] \times [0,1]$ $\alpha, \beta \neq 0$

Similarmente, de (3.4.133) e (3.4.140), temos

$$(3.4.151) \quad \sum_{j=1}^m H(y_j, v_j) = b \sum_{j=1}^m y_j^\alpha v_j^\beta$$

Pelo mesmo método de antes, concluímos que

$$(3.4.152) \quad H(x,y) = bx^\alpha y^\beta$$

para $(x,y) \in [0,1] \times [0,1]$ $\alpha, \beta \neq 0$

Por um método paralelo como em I(i), podemos obter os seguintes resultados.

$$I(ii) \quad \text{Quando } F(x,y) = abx^\gamma, \quad \gamma \neq 0$$

Então

$$(3.4.153) \quad G(x,y) = ax^\gamma, \quad H(x,y) = bx^\gamma$$

para $(x,y) \in [0,1] \times [0,1]$, e $\gamma \neq 0$.

$$I(iii) \quad \text{Quando } F(x,y) = aby^\gamma, \quad \gamma \neq 0$$

Então

$$(3.4.154) \quad G(x,y) = ay^\gamma, \quad H(x,y) = by^\gamma$$

para $(x,y) \in [0,1] \times [0,1]$, e $\gamma \neq 0$.

Atraves da transformação em (3.4.125), as soluções que obtivemos em I(i), I(ii) e I(iii) são (3.4.116), (3.4.117) e (3.4.118) respectivamente.

Caso II. Quando $F(x,x) = G(x,x) = 0$, $H(x,x)$: arbitrária, $x \in [0,1]$

Seja $X = U = (1,0)$ em (3.4.126), com a ajuda de (3.4.128), temos

$$(3.4.155) \quad \sum_{j=1}^m F(y_j, v_j) = 0$$

para $Y = (y_1, \dots, y_m) \in \Delta_m$, $V = (v_1, \dots, v_m) \in \Delta_m$.

Seja $Y = (y_1, y_2, 1-y_1-y_2)$, $V = (v_1, v_2, 1-v_1-v_2) \in \Delta_3$ em (3.4.155),

produz

$$(3.4.156) \quad F(y_1, v_1) + F(y_2, v_2) + F(1-y_1-y_2, 1-v_1-v_2) = 0$$

Novamente, seja $Y = (y_1+y_2, 1-y_1-y_2)$, $V = (v_1+v_2, 1-v_1-v_2)$ em

(3.4.155), produz

$$(3.4.157) \quad F(y_1+y_2, v_1+v_2) + F(1-y_1-y_2, 1-v_1-v_2) = 0$$

Combinando (3.4.156) e (3.4.157), é fácil ver que F é aditiva em $[0,1] \times [0,1]$, portanto como antes, temos a relação

$$(3.4.158) \quad F(y, v) = y F(1,0) + v F(0,1)$$

Com a condição que

$$F(0,0) = F(1,1) = 0$$

É trivial ver de (3.4.155) que

$$(3.4.159) \quad F(1,0) = F(0,1) = 0$$

Portanto

$$(3.4.160) \quad F(y, v) = 0, \quad (y, v) \in [0,1] \times [0,1]$$

Seja $Y = V = (y_1, \dots, y_m)$ em (3.4.126), com (3.4.160), é fácil ver que a função G também anula-se em toda parte, e portanto a função H poderia ser arbitrária em $[0,1] \times [0,1]$.

Portanto, correspondente as soluções desenvolvidas a qual é dado em (3.4.119).

Caso III. Quando $F(x,x) = H(x,x) = 0$, $G(x,x)$: arbitrária. $x \in [0,1]$

A prova é paralela ao Caso II feito acima, e portanto tem as soluções como dado em (3.4.120).

Isto prova o Teorema 3.4.2.

Agora, usando o Teorema 3.4.1, provamos um lema de caracterização para algumas medidas de informação generalizada.

Lema 3.4.3 Se $I(P:Q)$ em $\Delta_n \times \Delta'_n$, $n \geq 1$, satisfazendo os seguintes postulados:

(a) Postulado da soma

$$(3.4.161) \quad I(P:Q) = \sum_{i=1}^n f(p_i, q_i)$$

para todo $P = (p_1, \dots, p_n) \in \Delta_n$, $Q = (q_1, \dots, q_n) \in \Delta'_n$, $n = 2, 3$; e f é mensurável em cada uma de suas variáveis.

(b) Postulado de não-aditividade

$$(3.4.162) \quad I(P \star R: Q \star S) \\ = I(P:Q) + I(R:S) + (2^{-\beta} - 1) I(P:Q) I(R:S)$$

para todo $P = (p_1, \dots, p_n) \in \Delta_n$, $Q = (q_1, \dots, q_n) \in \Delta'_n$, $R = (r_1, \dots, r_m) \in \Delta_m$, $S = (s_1, \dots, s_m) \in \Delta'_m$, $n = 2, 3$; $m = 2, 3$.

(c) Postulado de normalização

$$(3.4.163) \quad (i) \quad f(1, 1/2) = 1, \quad f(0, 1) = 0$$

$$(3.4.164) \quad (ii) \quad f(1, 1/2) = 1, \quad f(0, 1) = 0, \quad f(1/2, 1/2) = 0$$

$$(3.4.165) \quad (iii) \quad f(1, 1/2) = 1, \quad f(0, 1) = 0, \quad f(1/2, 1/2) = 1/2$$

então $I(P:Q)$ é

(i) A divergência dirigida não-aditiva de ordem (α, β)

(ii) a divergência dirigida de ordem α ($\alpha \neq 1$)

(iii) a imprecisão de ordem $1+\beta$

respectivamente.

Prova:

Dos postulados (a) e (b), temos a seguinte equação funcional

$$(3.4.166) \quad \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m f(p_i r_j, q_i s_j) \\ = \sum_{i=1}^n f(p_i, q_i) + \sum_{j=1}^m f(r_j, s_j) + (2^{-\beta} - 1) \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m f(p_i, q_i) f(r_j, s_j)$$

para $P = (p_1, \dots, p_n) \in \Delta_n$, $Q = (q_1, \dots, q_n) \in \Delta'_n$, $R = (r_1, \dots, r_m) \in \Delta_m$,

$S = (s_1, \dots, s_m) \in \Delta'_m$, $n = 2, 3$; $m = 2, 3$ e $\beta \neq 0$.

Esta é a equação funcional (3.4.1) quando $\lambda = 2^{-\beta} - 1$. Portanto pelo Teorema 3.4.1, as soluções são

$$(3.4.167) \quad f(x, y) = \frac{x^\alpha y^\delta - x}{2^{-\beta} - 1}$$

$$(3.4.168) \quad f(x, y) = \frac{x^\gamma - x}{2^{-\beta} - 1}$$

$$(3.4.169) \quad f(x, y) = \frac{y^\gamma - x}{2^{-\beta} - 1}$$

A condição de normalização $f(1, 1/2) = 1$ elimina a possibilidade da solução em (3.4.168), também da a relação

$$(3.4.170) \quad \delta = \beta$$

em (3.4.167) e

$$(3.4.171) \quad \gamma = \beta$$

em (3.4.169)

Mas com a condição de normalização $f(0, 1) = 0$, a solução em (3.4.169) é também eliminada, e a única solução que existe é

$$(3.4.172) \quad f(x,y) = \frac{x^\alpha y^\beta - x}{2^{-\beta} - 1}, \quad \beta \neq 0$$

Novamente, a condição de normalização $f(1/2,1/2) = 0$ dá

$$(3.4.173) \quad \alpha + \beta = 1$$

Neste caso, (3.4.172) torna-se

$$(3.4.174) \quad f(x,y) = \frac{x^\alpha y^{1-\alpha} - x}{2^{\alpha-1} - 1}$$

A condição de normalização $f(1/2,1/2) = 1/2$ em (3.4.172) produzira

$$(3.4.175) \quad \alpha = 1$$

E portanto, (3.4.172) dá

$$(3.4.176) \quad f(x,y) = \frac{xy^\beta - x}{2^{-\beta} - 1}, \quad \beta \neq 0$$

Pelo postulado da soma em (a), vemos que (3.4.172), (3.4.174) e (3.4.176) produzem várias medidas de informação generalizadas (a), (b) e (c) no teorema respectivamente.

Isto prova o lema.

CAPÍTULO 4

A DIVERGÊNCIA-J DE ORDEM α

RESUMO

A divergência-J de ordem α é definida e suas propriedades são listadas. Um teorema de caracterização é também provado assumindo-se um conjunto de cinco postulados.

4.1 INTRODUÇÃO

Denotemos por $\Delta_n = \{ (p_1, \dots, p_n) : p_i \geq 0, 1 \leq i \leq n, \sum_{i=1}^n p_i = 1 \}$ o conjunto de distribuições de probabilidade discretos. Para duas dessas distribuições $P = (p_1, \dots, p_n)$ e $Q = (q_1, \dots, q_n)$ em Δ_n , a divergência dirigida de ordem α

[Rathie e Kannappan (1972)] é definida como

$$(4.1.1) \quad I_{n,\alpha}(P:Q) = \frac{\sum_{i=1}^n p_i^\alpha q_i^{1-\alpha} - 1}{2^{\alpha-1} - 1}, \quad \alpha \neq 1$$

Entre duas distribuições de probabilidade $P = (p_1, \dots, p_n)$ e $Q = (q_1, \dots, q_n)$ em Δ_n , existem diversas medidas estatísticas as quais estão relacionadas com divergência dirigida.

A afinidade [Matusita (1961)] é dada por

$$A_n(p_1, \dots, p_n; q_1, \dots, q_n) = \sum_{i=1}^n (p_i q_i)^{1/2}$$

A medida de distância quadrática [Matusita (1966)] é dada por

$$D_n(p_1, \dots, p_n; q_1, \dots, q_n) = \sum_{i=1}^n (p_i^{1/2} - q_i^{1/2})^2 = 2 \left\{ 1 - \sum_{i=1}^n (p_i q_i)^{1/2} \right\}$$

E a estatística χ^2 de Pearson é definida por

$$\chi^2 = \sum_{i=1}^k \{ (n_i - np_i)^2 / (np_i) \} = n \{ \sum_{i=1}^k q_i^2 p_i^{-1} - 1 \}$$

onde $n = \sum_{i=1}^k n_i$, n_i e np_i são as frequências observadas e esperadas correspondentes ao i -ésimo grupo respectivamente e p_i é a probabilidade de obtermos uma observação no i -ésimo grupo, e $q_i = n_i/n$.

É claro que

$$I_{n,1/2}(P:Q) = \{ A_n(P:Q) - 1 \} / (2^{-1/2} - 1)$$

$$I_{n,1/2}(P:Q) = D_n / (2 - 2^{1/2})$$

e

$$I_{k,2}(q_1, \dots, q_k; p_1, \dots, p_k) = \frac{\chi^2}{n}$$

Aqui usamos a convenção $0^0 = 1$, $0^\alpha = 0$ ($\alpha \neq 0$)

Quando $n=2$, (4.1.1) produz

$$(4.1.2) \quad I_{2,\alpha}(P:Q) = \frac{p^\alpha q^{1-\alpha} + (1-p)^\alpha (1-q)^{1-\alpha} - 1}{2^{\alpha-1} - 1}, \quad \alpha \neq 1$$

Para $\alpha \rightarrow 1$, (4.1.1) reduz-se a

$$(4.1.3) \quad I_n(P:Q) = \sum_{i=1}^n p_i \log(p_i/q_i)$$

onde $0 \cdot \log 0 = 0$ e sepre que um $q_i = 0$, o correspondente $p_i = 0$.

$I_n(P:Q)$ é a medida de divergência dirigida [Kullback (1959)] ou ganho de informação [Renyi (1960)]

A divergência-J (ou divergência simétrica) entre duas distribuições P e Q é definida por [Kullback (1959)]

$$(4.1.4) \quad J_n(P:Q) = \sum_{i=1}^n (p_i - q_i) \log(p_i/q_i) = J_n(P:Q) + J_n(Q:P)$$

Nós definimos a divergência-J (ou divergência simétrica) de ordem α entre duas distribuições $P = (p_1, \dots, p_n)$ e $Q = (q_1, \dots, q_n)$ em Δ_n

$$\begin{aligned}
 (4.1.5) \quad J_{n,\alpha}(P:Q) &= I_{n,\alpha}(P:Q) + I_{n,\alpha}(Q:P) \\
 &= \frac{\sum_{i=1}^n p_i^\alpha q_i^{1-\alpha} + \sum_{i=1}^n q_i^\alpha p_i^{1-\alpha} - 2}{2^{\alpha-1} - 1} \quad \alpha \neq 1
 \end{aligned}$$

Para $\alpha \rightarrow 1$, (4.1.5) fornece (4.1.4). Portanto (4.1.5) é uma generalização a um parametro de (4.1.4)

Para $n=2$, (4.1.5) fornece a forma seguinte

$$(4.1.6) \quad J_{2,\alpha}(P:Q) = \frac{p^\alpha q^{1-\alpha} + (1-p)^\alpha (1-q)^{1-\alpha} + q^\alpha p^{1-\alpha} + (1-q)^\alpha (1-p)^{1-\alpha} - 2}{2^{\alpha-1} - 1}$$

$\alpha \neq 1.$

Se H_1, H_2 são as hipóteses que a variável aleatória X é de uma população estatística com distribuição de probabilidade P e Q respectivamente,

para o j -ésimo evento, nós definimos $\frac{(p_j/q_j)^{\alpha-1} - 1}{2^{\alpha-1} - 1}$ como a informação do evento

para discriminação em favor de H_1 contra H_2 , então $I_{n,\alpha}(P:Q)$ é a informação média para discriminação em favor de H_1 contra H_2 e $J_{n,\alpha}(P:Q)$ é a informação média para discriminação entre H_1 e H_2 .

Um teorema de caracterização para (4.1.4) foi dado recentemente por Kannappan e Rathie (1979)

O objetivo desse trabalho é dar algumas propriedades e um teorema de caracterização para (4.1.5) para $\alpha \neq 1$, usando um conjunto de cinco postulados. esta é a primeira tentativa para dar uma fundamentação axiomática para a divergência- J de ordem α .

4.2 PROPRIEDADES

A divergência-J de ordem α tem as seguintes propriedades:

(i) Não-Negatividade

$J_{n,\alpha}(P:Q)$ é não-negativa, e é zero se e somente se $p_i = q_i$ para todos i . Isto é claro da desigualdade

$$p^\alpha q^{1-\alpha} \leq \alpha p + (1-\alpha)q$$

Isto significa que a informação média para discriminação entre duas distribuições diferentes é geralmente positivo e será zero se e somente se as duas distribuições coincidirem.

(ii) Simetria

$$J_{n,\alpha}(p_1, \dots, p_n : q_1, \dots, q_n) = J_{n,\alpha}(p_{a(1)}, \dots, p_{a(n)} : q_{a(1)}, \dots, q_{a(n)})$$

onde $\{a(1), \dots, a(n)\}$ é uma permutação arbitrária de $\{1, \dots, n\}$.

A permutação conjunta de índices correspondentes de eventos não muda o valor da divergência-J de ordem α .

(iii) Expandibilidade

$$J_{n+1,\alpha}(p_1, \dots, p_n, 0 : q_1, \dots, q_n, 0) = J_{n,\alpha}(p_1, \dots, p_n : q_1, \dots, q_n)$$

A adição de um evento de probabilidade zero não altera o valor da divergência-J de ordem α .

(iv) Recursividade

$$\begin{aligned} J_{n,\alpha}(p_1, \dots, p_n : q_1, \dots, q_n) &= J_{n-1,\alpha}(p_1+p_2, p_3, \dots, p_n : q_1+q_2, q_3, \dots, q_n) \\ &+ (p_1+p_2)^\alpha (q_1+q_2)^{1-\alpha} I_{2,\alpha}\left(\frac{p_1}{p_1+p_2}, \frac{p_2}{p_1+p_2} : \frac{q_1}{q_1+q_2}, \frac{q_2}{q_1+q_2}\right) \\ &+ (q_1+q_2)^\alpha (p_1+p_2)^{1-\alpha} I_{2,\alpha}\left(\frac{q_1}{q_1+q_2}, \frac{q_2}{q_1+q_2} : \frac{p_1}{p_1+p_2}, \frac{p_2}{p_1+p_2}\right) \end{aligned}$$

para $p_1+p_2 > 0$, $q_1+q_2 > 0$.

(v) Não-Aditividade

Para $P, Q \in \Delta_n$ e $R, S \in \Delta_m$

$$J_{n, \alpha} (P * R : Q * S)$$

$$= J_{n, \alpha} (P:Q) + J_{m, \alpha} (R:S) + \frac{1}{2^{\alpha-1} - 1} \{ I_{n, \alpha} (P:Q) \cdot I_{m, \alpha} (R:S) + I_{n, \alpha} (Q:P) \cdot I_{m, \alpha} (S:R) \}$$

(vi) Não-Aditividade Forte

Para $(p_1, \dots, p_n), (q_1, \dots, q_n)$ em Δ_n e $(p_{1i}, \dots, p_{mi}), (q_{1i}, \dots, q_{mi})$

em Δ_m para $i=1, \dots, n$.

$$J_{n, \alpha} (p_1^{p_{11}}, p_1^{p_{21}}, \dots, p_1^{p_{m1}}, \dots, p_n^{p_{1n}}, \dots, p_n^{p_{mn}} : q_1^{q_{11}}, q_1^{q_{21}}, \dots,$$

$$q_1^{q_{m1}}, \dots, q_n^{q_{1n}}, \dots, q_n^{q_{mn}})$$

$$= J_{n, \alpha} (p_1, \dots, p_n : q_1, \dots, q_n) + \sum_{i=1}^n q_i^\alpha p_i^{1-\alpha} I_{m, \alpha} (q_{1i}, \dots, q_{mi} : p_{1i}, \dots, p_{mi})$$

$$+ \sum_{i=1}^n p_i^\alpha q_i^{1-\alpha} I_{m, \alpha} (p_{1i}, \dots, p_{mi} : q_{1i}, \dots, q_{mi})$$

(vii) Continuidade

$J_{n, \alpha} (P:Q)$ é uma função contínua de $2n$ variáveis.

(viii) Intercambiabilidade de distribuições

Para $P = (p_1, \dots, p_n), Q = (q_1, \dots, q_n)$ em Δ_n

$$J_{n, \alpha} (P:Q) = J_{n, \alpha} (Q:P)$$

(ix) Nulidade

Seja $g(x, y) = J_{2, \alpha} (x, 1-x : y, 1-y)$, onde $x, y \in [0, 1]$.

$$g(x, x) = 0 \text{ para } x \in [0, 1]$$

A divergência-J de um evento e seu complemento entre duas distribuições de probabilidade idênticas é zero.

(x) Normalização

$$g(0, 1) = 2(1-2^{\alpha-1})^{-1}$$

4.3 O TEOREMA DE CARACTERIZAÇÃO

Seja $f(x,y) = I_{2,\alpha}(x,1-x;y,1-y)$ para $x,y \in K$, onde

$K = (0,1) \times (0,1) \cup \{(0,z)\} \cup \{(1,z_1)\}$ com $z \in [0,1]$ e $z_1 \in (0,1]$

Nesta secção, usamos quatro das propriedades acima e a existencia de derivadas parciais até segunda ordem de $f(x,y)$ com respeito a $x,y \in (0,1)$ como postulados para provar um teorema de caracterização para a divergência-J de ordem α .

Teorema 4.3.1 As seguintes propriedades

- a. Simetria (ii) quando $n = 3$.
- b. Recursividade (iv).
- c. Nulidade (ix)
- d. Normalização (x)
- e. A existencia de derivadas parciais até segunda ordem de $f(x,y)$ com respeito a $x,y \in (0,1)$

determina de maneira unica a divergência-J de ordem α para $\alpha \neq 1$.

Prova:

Quando $n = 3$, seja $X = (x,u,1-x-u)$, $Y = (y,v,1-y-v)$.

Da recursividade nós podemos obter o seguinte

$$(4.3.1) \quad J_{3,\alpha}(x,u,1-x-u;y,v,1-y-v) = J_{2,\alpha}(x+u,1-x-u;y+v,1-y-v) + \\ (x+u)^\alpha (y+v)^{1-\alpha} I_{2,\alpha}\left(\frac{x}{x+u}, \frac{u}{x+u} : \frac{y}{y+v}, \frac{v}{y+v}\right) +$$

$$(y+v)^\alpha (x+u)^{1-\alpha} I_{2,\alpha}\left(\frac{y}{y+v}, \frac{v}{y+v} : \frac{x}{x+u}, \frac{u}{x+u}\right)$$

$$(4.3.2) \quad J_{3,\alpha}(u,1-x-u,x:v,1-y-v,y) = J_{2,\alpha}(1-x,x:1-y,y) +$$

$$(1-x)^\alpha (1-y)^{1-\alpha} I_{2,\alpha}\left(\frac{u}{1-x}, \frac{1-x-u}{1-x} : \frac{v}{1-y}, \frac{1-y-v}{1-y}\right) +$$

$$(1-y)^\alpha (1-x)^{1-\alpha} I_{2,\alpha}\left(\frac{v}{1-y}, \frac{1-y-v}{1-y} : \frac{u}{1-x}, \frac{1-x-u}{1-x}\right)$$

$$(4.3.3) \quad J_{3,\alpha}(x, 1-x-u, u; y, 1-y-v, v) = J_{2,\alpha}(1-u, u; 1-v, v) + \\ (1-u)^\alpha (1-v)^{1-\alpha} I_{2,\alpha} \left(\frac{x}{1-u}, \frac{1-x-u}{1-u} : \frac{y}{1-v}, \frac{1-y-v}{1-v} \right) + \\ (1-v)^\alpha (1-u)^{1-\alpha} I_{2,\alpha} \left(\frac{y}{1-v}, \frac{1-y-v}{1-v} : \frac{x}{1-u}, \frac{1-x-u}{1-u} \right)$$

De simetria quando $n=3$, nós sabemos que (4.3.1), (4.3.2) e (4.3.3) são equivalentes, usando a notação de f e g como definida antes, temos a equação funcional

$$(4.3.4) \quad g(x,y) + (1-x)^\alpha (1-y)^{1-\alpha} f \left(\frac{u}{1-x}, \frac{v}{1-y} \right) + (1-y)^\alpha (1-x)^{1-\alpha} f \left(\frac{v}{1-y}, \frac{u}{1-x} \right) \\ = g(u,v) + (1-u)^\alpha (1-v)^{1-\alpha} f \left(\frac{x}{1-u}, \frac{y}{1-v} \right) + (1-v)^\alpha (1-u)^{1-\alpha} f \left(\frac{y}{1-v}, \frac{x}{1-u} \right)$$

para $x, y, u, v \in [0, 1]$, $x+u, y+v \in [0, 1]$.

e

(4.3.5) O lado direito de (4.3.4)

$$= g(x+u, y+v) + (x+u)^\alpha (y+v)^{1-\alpha} f \left(\frac{x}{x+u}, \frac{y}{y+v} \right) + f \left(\frac{y}{y+v}, \frac{x}{x+u} \right)$$

para $x, y, u, v \in [0, 1]$ e $x+u, y+v \in (0, 1]$.

Para $u = v = 0$, (4.3.4) produz

$$(4.3.6) \quad g(x,y) = f(x,y) + f(y,x) - \{ (1-x)^\alpha (1-y)^{1-\alpha} + (1-y)^\alpha (1-x)^{1-\alpha} \} f(0,0) \\ + g(0,0)$$

Desde que f tem derivadas parciais até segunda ordem, o mesmo vale para g .

A prova do teorema é baseada no seguinte lema.

Lema 4.3.1 A solução geral do equação funcional (4.3.4) ($\alpha \neq 1$)

quando $f(x,y)$ tem derivadas parciais até segunda ordem com respeito a

$x, y \in K$, é dada por

Caso I. Quando $\alpha \neq 1/2$

(a) Quando $\alpha \neq 0$

$$(4.3.7) \quad g(x,y) = \{A-f(0,0)\} \{ (1-x)^\alpha (1-y)^{1-\alpha} + (1-y)^\alpha (1-x)^{1-\alpha} \} + \\ B\{x^\alpha y^{1-\alpha} + y^\alpha x^{1-\alpha}\} + C + g(0,0)$$

(b) Quando $\alpha = 0$

$$(4.3.8) \quad g(x,y) = A\{ (y-1) \log(1-x) + y \cdot \log x + (x-1) \log(1-y) + x \cdot \log y \} + B\{ y \cdot \log y \\ + (1-y) \log(1-y) + x \cdot \log x + (1-x) \log(1-x) \} + (x+y)\{C+f(0,0)\} + g(0,0)$$

Caso II. Quando $\alpha = 1/2$

$$(4.3.9) \quad g(x,y) = Ax^{1/2}y^{1/2} - B\{x^{1/2}y^{1/2} + (1-x)^{1/2}(1-y)^{1/2} - 1\} + \\ + 2\{1 - (1-x)^{1/2}(1-y)^{1/2}\}f(0,0) + g(0,0)$$

Prova:

Para y e v fixados, a equação funcional (4.3.4) produz

$$(4.3.10) \quad A(x) + (1-x)^\alpha F\left(\frac{u}{1-x}\right) + (1-x)^{1-\alpha} H\left(\frac{u}{1-x}\right) \\ = B(u) + (1-u)^\alpha L\left(\frac{x}{1-u}\right) + (1-u)^{1-\alpha} M\left(\frac{x}{1-u}\right)$$

onde

$$(4.3.11) \quad \begin{cases} A(x) = g(x,y) \\ F(x) = (1-y)^{1-\alpha} f\left(x, \frac{v}{1-y}\right) \\ H(x) = (1-y)^\alpha f\left(\frac{v}{1-y}, x\right) \end{cases} \quad \begin{cases} B(x) = g(x,v) \\ L(x) = (1-v)^{1-\alpha} f\left(x, \frac{y}{1-v}\right) \\ M(x) = (1-v)^\alpha f\left(\frac{y}{1-v}, x\right) \end{cases}$$

Diferenciamos (4.3.10) primeiro com respeito a x , nós temos

$$(4.3.12) \quad A'(x) + u(1-x)^{\alpha-2} F'\left(\frac{u}{1-x}\right) - \alpha(1-x)^{\alpha-1} F\left(\frac{u}{1-x}\right) + u(1-x)^{-\alpha-1} H'\left(\frac{u}{1-x}\right) \\ - (1-\alpha)(1-x)^{-\alpha} H\left(\frac{u}{1-x}\right) \\ = (1-u)^{\alpha-1} L'\left(\frac{x}{1-u}\right) + (1-u)^{-\alpha} M'\left(\frac{x}{1-u}\right)$$

Então diferenciamos (4.3.12) novamente com respeito a u , temos

$$\begin{aligned}
(4.3.13) \quad & (1-\alpha)(1-x)^{\alpha-2}F'(\frac{u}{1-x}) + u(1-x)^{\alpha-3}F''(\frac{u}{1-x}) + \alpha(1-x)^{-\alpha-1}H'(\frac{u}{1-x}) \\
& + u(1-x)^{-\alpha-1}H''(\frac{u}{1-x}) \\
& = (1-\alpha)(1-u)^{\alpha-2}L'(\frac{x}{1-u}) + x(1-u)^{\alpha-3}L''(\frac{x}{1-u}) + \alpha(1-u)^{-\alpha-1}M'(\frac{x}{1-u}) \\
& + x(1-u)^{-\alpha-2}M''(\frac{x}{1-u})
\end{aligned}$$

Agora, seja $t = \frac{u}{1-x}$, $s = \frac{x}{1-u}$, então

$$x = \frac{s(t-1)}{st-1}, \quad 1-x = \frac{s-1}{st-1}$$

$$u = \frac{t(s-1)}{st-1}, \quad 1-u = \frac{t-1}{st-1}$$

e (4.3.13) torna-se

$$\begin{aligned}
(4.3.14) \quad & (1-\alpha)\left(\frac{1-s}{1-st}\right)^{\alpha-2}F'(t) + t\left(\frac{1-s}{1-st}\right)^{\alpha-2}F''(t) + \alpha\left(\frac{1-s}{1-st}\right)^{-\alpha-1}H'(t) \\
& + t\left(\frac{1-s}{1-st}\right)^{-\alpha-1}H''(t) \\
& = (1-\alpha)\left(\frac{1-t}{1-st}\right)^{\alpha-2}L'(s) + s\left(\frac{1-t}{1-st}\right)^{\alpha-2}L''(s) + \alpha\left(\frac{1-t}{1-st}\right)^{-\alpha-1}M'(s) \\
& + s\left(\frac{1-t}{1-st}\right)^{-\alpha-1}M''(s)
\end{aligned}$$

Multiplicando (4.3.14) por $\left\{\frac{1-st}{(1-s)(1-t)}\right\}^{\alpha-2}$

$$\begin{aligned}
(4.3.15) \quad & (1-t)^{2-\alpha}\{(1-\alpha)F'(t) + tF''(t)\} + \left(\frac{1-s}{1-st}\right)^{1-2\alpha}(1-t)^{2-\alpha}\{\alpha H'(t) + tH''(t)\} \\
& = (1-s)^{2-\alpha}\{(1-\alpha)L'(s) + sL''(s)\} + \left(\frac{1-t}{1-st}\right)^{1-2\alpha}(1-s)^{2-\alpha}\{\alpha M'(s) + sM''(s)\}
\end{aligned}$$

Podemos reescrever (4.3.15) na seguinte forma

$$(4.3.16) \quad \{p(t) - q(s)\} \left\{\frac{1-st}{(1-s)(1-t)}\right\}^{1-2\alpha} = m(s) - l(t)$$

onde

$$(4.3.17) \begin{cases} p(t) = (1-t)^{2-\alpha} \{ (1-\alpha)F'(t) + tF''(t) \} \\ q(s) = (1-s)^{2-\alpha} \{ (1-\alpha)L'(s) + sL''(s) \} \\ l(t) = (1-t)^{\alpha+1} \{ \alpha H'(t) + tH''(t) \} \\ m(s) = (1-s)^{\alpha+1} \{ \alpha M'(s) + sM''(s) \} \end{cases}$$

Caso I. Quando $\alpha \neq 1/2$

(4.3.16) e (4.3.17) implicam que

$$p(t) - q(s) = m(s) - l(t) = 0$$

Isto é

$$(4.3.18) \quad (1-t)^{2-\alpha} \{ (1-\alpha)F'(t) + tF''(t) \} = (1-s)^{2-\alpha} \{ (1-\alpha)L'(s) + sL''(s) \} = a_1$$

onde a_1 é uma constante

e

$$(4.3.19) \quad (1-s)^{\alpha+1} \{ \alpha M'(s) + sM''(s) \} = (1-t)^{\alpha+1} \{ \alpha H'(t) + tH''(t) \} = b_1$$

onde b_1 é uma constante

Resolvendo a equação funcional (4.3.18), temos

$$(4.3.20) \quad F(t) = (1-y)^{1-\alpha} f\left(t, \frac{v}{1-y}\right) \\ = -\frac{a_1}{\alpha(1-\alpha)} (1-t)^\alpha + \frac{a_2}{\alpha} t^\alpha + a_3, \quad \text{se } \alpha \neq 0 \\ = a_1 \log(1-t) + a_2' \log t + a_3', \quad \text{se } \alpha = 0$$

onde $a_i, a_i', 1 \leq i \leq 3$, são funções de y e v .

similarmente, a equação diferencial (4.3.19) produz

$$(4.3.21) \quad M(s) = (1-v)^{\alpha} f\left(\frac{y}{1-v}, s\right) \\ = -\frac{b_1}{\alpha(1-\alpha)} (1-s)^{1-\alpha} + \frac{b_2}{1-\alpha} s^{1-\alpha} + b_3, \quad \text{se } \alpha \neq 0 \\ = b_1 \{s \log s + (1-s) \log(1-s)\} + b_2' s + b_3', \quad \text{se } \alpha = 0$$

onde $b_i, b_i', 1 \leq i \leq 3$, são funções de y e v .

Caso I(a). Quando $\alpha \neq 0$

(4.3.20) implica que

$$(4.3.22) \quad f(t, \frac{v}{1-y}) = -\frac{a_1}{\alpha(1-\alpha)} (1-y)^{\alpha-1} (1-t)^\alpha + \frac{a_2}{\alpha} (1-y)^{\alpha-1} t^\alpha + a_3 (1-y)^{\alpha-1}$$

Seja $s = \frac{v}{1-y}$, a parte a esquerda é uma função de t e s , portanto, podemos escrever

$$(4.3.23) \quad f(t,s) = \alpha_1(s) (1-t)^\alpha + \alpha_2(s) t^\alpha + \alpha_3(s), \quad s, t \in (0,1)$$

E similarmente, (4.3.21) implica que

$$(4.3.24) \quad f(t,s) = \beta_1(t) (1-s)^{1-\alpha} + \beta_2(t) s^{1-\alpha} + \beta_3(t), \quad s, t \in (0,1)$$

onde α_i e β_i , $1 \leq i \leq 3$, são funções arbitrárias de s e t respectivamente.

Combinando (4.3.23) e (4.3.24) obtemos

$$(4.3.25) \quad \alpha_1(s) (1-t)^\alpha + \alpha_2(s) t^\alpha + \alpha_3(s) \equiv \beta_1(t) (1-s)^{1-\alpha} + \beta_2(t) s^{1-\alpha} + \beta_3(t)$$

Diferenciando (4.3.25) com respeito a t , temos

$$(4.3.26) \quad \alpha \{-\alpha_1(s) (1-t)^{\alpha-1} + \alpha_2(s) t^{\alpha-1}\} \equiv \beta_1'(t) (1-s)^{1-\alpha} + \beta_2'(t) s^{1-\alpha} + \beta_3'(t)$$

Desde que (4.3.26) é verdade para todo $s, t \in (0,1)$, seja $t = 1/2$,

(4.3.26) torna-se

$$(4.3.27) \quad \alpha \{-\alpha_1(s) \cdot 2^{1-\alpha} + \alpha_2(s) \cdot 2^{1-\alpha}\} \equiv \beta_1'(\frac{1}{2}) (1-s)^{1-\alpha} + \beta_2'(\frac{1}{2}) s^{1-\alpha} + \beta_3'(\frac{1}{2})$$

Seja $t = 1/3$, então (4.3.26) torna-se

$$(4.3.28) \quad \alpha \{-\alpha_1(s) \cdot 2^{\alpha-1} \cdot 3^{1-\alpha} + \alpha_2(s) \cdot 3^{1-\alpha}\} \equiv \beta_1'(\frac{1}{3}) (1-s)^{1-\alpha} + \beta_2'(\frac{1}{3}) s^{1-\alpha} + \beta_3'(\frac{1}{3})$$

Combinando (4.3.27) e (4.3.28), e resolvendo para $\alpha_1(s)$ e $\alpha_2(s)$

respectivamente, temos

$$(4.3.29) \quad \alpha_1(s) = \delta_1 (1-s)^{1-\alpha} + \delta_2 s^{1-\alpha} + \delta_3$$

e

$$(4.3.30) \quad \alpha_2(s) = \gamma_1 (1-s)^{1-\alpha} + \gamma_2 s^{1-\alpha} + \gamma_3$$

onde δ_i e γ_i , $1 \leq i \leq 3$, são constantes arbitrárias.

Substituindo (4.3.29) e (4.3.30) para $\alpha_1(s)$ e $\alpha_2(s)$ respectivamente em (4.3.26), então

$$(4.3.31) \quad \beta_1^i(t) (1-s)^{1-\alpha} + \beta_2^i(t) s^{1-\alpha} + \beta_3^i(t) \\ = \alpha \{ -[\alpha_1 (1-s)^{1-\alpha} + \delta_2 s^{1-\alpha} + \delta_3] (1-t)^{\alpha-1} + [\gamma_1 (1-s)^{1-\alpha} + \gamma_2 s^{1-\alpha} + \gamma_3] t^{\alpha-1} \}$$

Comparando os coeficientes de $(1-s)^{1-\alpha}$, $s^{1-\alpha}$ e constantes respectivamente, é claro que

$$(4.3.32) \quad \beta_i^i(t) = \alpha \{ \gamma_i t^{\alpha-1} - \delta_i (1-t)^{\alpha-1} \}, \quad i = 1, 2, 3$$

Isto dá

$$(4.3.33) \quad \beta_i(t) = \gamma_i t^\alpha + \delta_i (1-t)^\alpha + \xi_i, \quad t \in (0, 1), \quad i = 1, 2, 3$$

onde γ_i , δ_i e ξ_i para $1 \leq i \leq 3$ são constantes arbitrárias. Portanto (4.3.24) produz

$$(4.3.34) \quad f(t, s) = \{ \gamma_1 t^\alpha + \delta_1 (1-t)^\alpha + \xi_1 \} (1-s)^{1-\alpha} + \{ \gamma_2 t^\alpha + \delta_2 (1-t)^\alpha + \xi_2 \} \cdot s^{1-\alpha} \\ + \{ \gamma_3 t^\alpha + \delta_3 (1-t)^\alpha + \xi_3 \}, \quad s, t \in (0, 1)$$

Substituindo a expressão (4.3.34) para f em (4.3.6), portanto

$$(4.3.35) \quad g(t, s) = \{ \gamma_1 t^\alpha + [\delta_1 - f(0, 0)] (1-t)^\alpha + \xi_1 \} (1-s)^{1-\alpha} + \{ \gamma_2 t^\alpha + \delta_2 (1-t)^\alpha + \xi_2 \} \cdot s^{1-\alpha} \\ + \{ \gamma_3 t^\alpha + \delta_3 (1-t)^\alpha + \xi_3 \} + \{ \gamma_1 s^\alpha + [\delta_1 - f(0, 0)] (1-s)^\alpha + \xi_1 \} \cdot \\ (1-t)^{1-\alpha} + \{ \gamma_2 s^\alpha + \delta_2 (1-s)^\alpha + \xi_2 \} \cdot t^{1-\alpha} + \{ \gamma_3 s^\alpha + \delta_3 (1-s)^\alpha + \xi_3 \} + g(0, 0)$$

Agora substituindo as expressões (4.3.34) para f e (4.3.35) para g respectivamente em (4.3.4), torna-se

$$(4.3.36) \quad \{ \gamma_1 x^\alpha + [\delta_1 - f(0, 0)] (1-x)^\alpha + \xi_1 \} (1-y)^{1-\alpha} + \{ \gamma_2 x^\alpha + \delta_2 (1-x)^\alpha + \xi_2 \} \cdot y^{1-\alpha} + \\ \{ \gamma_3 x^\alpha + \delta_3 (1-x)^\alpha + \xi_3 \} + \{ \gamma_1 y^\alpha + [\delta_1 - f(0, 0)] (1-y)^\alpha + \xi_1 \} (1-x)^{1-\alpha} + \\ \{ \gamma_2 y^\alpha + \delta_2 (1-y)^\alpha + \xi_2 \} \cdot x^{1-\alpha} + \{ \gamma_3 y^\alpha + \delta_3 (1-y)^\alpha + \xi_3 \} + g(0, 0) +$$

$$\begin{aligned}
& (1-x)^\alpha (1-y)^{1-\alpha} \{ [\gamma_1 \left(\frac{u}{1-x}\right)^\alpha + \delta_1 \left(1 - \frac{u}{1-x}\right)^\alpha + \varepsilon_1] \left(1 - \frac{v}{1-y}\right)^{1-\alpha} + \\
& [\gamma_2 \left(\frac{u}{1-x}\right)^\alpha + \delta_2 \left(1 - \frac{u}{1-x}\right)^\alpha + \varepsilon_2] \left(\frac{v}{1-y}\right)^{1-\alpha} + [\gamma_3 \left(\frac{u}{1-x}\right)^\alpha + \\
& \delta_3 \left(1 - \frac{u}{1-x}\right)^\alpha + \varepsilon_3] \} + (1-y)^\alpha (1-x)^{1-\alpha} \{ [\gamma_1 \left(\frac{v}{1-y}\right)^\alpha + \delta_1 \left(1 - \frac{v}{1-y}\right)^\alpha + \\
& \varepsilon_1] \left(1 - \frac{u}{1-x}\right)^{1-\alpha} + [\gamma_2 \left(\frac{v}{1-y}\right)^\alpha + \delta_2 \left(1 - \frac{v}{1-y}\right)^\alpha + \varepsilon_2] \left(\frac{u}{1-x}\right)^{1-\alpha} + \\
& [\gamma_3 \left(\frac{v}{1-y}\right)^\alpha + \delta_3 \left(1 - \frac{v}{1-y}\right)^\alpha + \varepsilon_3] \} \\
& = \{ \gamma_1 u^\alpha + [\delta_1 - f(0,0)] (1-u)^\alpha + \varepsilon_1 \} (1-v)^{1-\alpha} + \{ \gamma_2 u^\alpha + \delta_2 (1-u)^\alpha + \varepsilon_2 \} \cdot v^{1-\alpha} + \\
& \{ \gamma_3 u^\alpha + \delta_3 (1-u)^\alpha + \varepsilon_3 \} + \{ \gamma_1 - [\delta_1 - f(0,0)] (1-v)^\alpha + \varepsilon_1 \} (1-u)^{1-\alpha} + \\
& \{ \gamma_2 v^\alpha + \delta_2 (1-v)^\alpha + \varepsilon_2 \} \cdot u^{1-\alpha} + \{ \gamma_3 v^\alpha + \delta_3 (1-v)^\alpha + \varepsilon_3 \} + g(0,0) + \\
& (1-u)^\alpha (1-v)^{1-\alpha} \{ [\gamma_1 \left(\frac{x}{1-u}\right)^\alpha + \delta_1 \left(1 - \frac{x}{1-u}\right)^\alpha + \varepsilon_1] \left(1 - \frac{y}{1-v}\right)^{1-\alpha} + \\
& [\gamma_2 \left(\frac{x}{1-u}\right)^\alpha + \delta_2 \left(1 - \frac{x}{1-u}\right)^\alpha + \varepsilon_2] \left(\frac{y}{1-v}\right)^{1-\alpha} + \\
& [\gamma_3 \left(\frac{x}{1-u}\right)^\alpha + \delta_3 \left(1 - \frac{x}{1-u}\right)^\alpha + \varepsilon_3] \} + (1-v)^\alpha (1-u)^{1-\alpha} \{ [\gamma_1 \left(\frac{y}{1-v}\right)^\alpha + \\
& \delta_1 \left(1 - \frac{y}{1-v}\right)^\alpha + \varepsilon_1] \left(1 - \frac{x}{1-u}\right)^{1-\alpha} + [\gamma_2 \left(\frac{y}{1-v}\right)^\alpha + \delta_2 \left(1 - \frac{y}{1-v}\right)^\alpha + \varepsilon_2] \cdot \\
& \left(\frac{x}{1-u}\right)^{1-\alpha} + [\gamma_3 \left(\frac{y}{1-v}\right)^\alpha + \delta_3 \left(1 - \frac{y}{1-v}\right)^\alpha + \varepsilon_3] \}
\end{aligned}$$

para $x, y, u, v \in [0, 1)$ e $x+u, y+v \in [0, 1]$.

Comparando os coeficientes de $(1-y)^{1-\alpha}$ na equação acima, então

$$(4.3.37) \quad \{ \gamma_1 x^\alpha + [\delta_1 - f(0,0)] (1-x)^\alpha + \varepsilon_1 \} + \gamma_3 u^\alpha + \delta_3 (1-x-u)^\alpha + \varepsilon_3 (1-x)^\alpha = 0$$

Isto implica que

$$(4.3.38) \quad \gamma_1 = \varepsilon_1 = \gamma_3 = \delta_3 = 0$$

Comparando os coeficientes de $y^{1-\alpha}$ em (4.3.36), então

$$(4.3.39) \quad \gamma_2 x^\alpha + \delta_2 (1-x)^\alpha + \xi_2 = \gamma_2 x^\alpha + \delta_2 (1-x-u)^\alpha + \xi_2 (1-u)^\alpha$$

Isto implica que

$$(4.3.40) \quad \delta_2 = \xi_2 = 0$$

Usando (4.3.38) e (4.3.40), assim f é reduzida na seguinte forma.

$$(4.3.41) \quad f(t,s) = \delta_1 (1-t)^\alpha (1-s)^{1-\alpha} + \gamma_2 t^\alpha s^{1-\alpha} + \xi_3$$

Substituindo (4.3.41) em (4.3.6), então g é de seguinte forma

$$(4.3.42) \quad g(x,y) = [\delta_1 - f(0,0)] \cdot \{ (1-x)^\alpha (1-y)^{1-\alpha} + (1-y)^\alpha (1-x)^{1-\alpha} \} \\ \gamma_2 \{ x^\alpha y^{1-\alpha} + y^\alpha x^{1-\alpha} \} + 2\xi_3 + g(0,0)$$

Tomando $\delta_1 = A$, $\gamma_2 = B$ e $2\xi_3 = C$, (4.3.42) é o mesmo que (4.3.7).

Caso I(b). Quando $\alpha = 0$

(4.3.20) implica que

$$(1-y) \cdot f(t, \frac{v}{1-y}) = a_1 \log(1-t) + a_2' \log t + a_3'$$

Ou

$$(4.3.43) \quad f(t, \frac{v}{1-y}) = a_1 (1-y)^{-1} \log(1-t) + a_2' (1-y)^{-1} \log t + a_3' (1-y)^{-1}$$

Seja $s = \frac{v}{1-y}$, desde que o lado esquerdo de (4.3.43) é uma função

de t e s somente, portanto podemos reescrever (4.3.43) com

$$(4.3.44) \quad f(t,s) = \alpha_1(s) \log(1-t) + \alpha_2(s) \log t + \alpha_3(s)$$

E similarmente (4.3.21) implica que

$$(4.3.45) \quad f(t,s) = \beta_1(t) \{ s \cdot \log s + (1-s) \log(1-s) \} + \beta_2(t)s + \beta_3(t)$$

De (4.3.44) e (4.3.45), temos

$$(4.3.46) \quad \alpha_1(s) \log(1-t) + \alpha_2(s) \log t + \alpha_3(s) = \beta_1(t) \cdot \{ s \log s + \\ (1-s) \log(1-s) \} + \beta_2(t)s + \beta_3(t)$$

Diferenciando (4.3.46) com respeito a t , temos

$$(4.3.47) \quad \frac{\alpha_1(s)}{t-1} + \frac{\alpha_2(s)}{t-1} \equiv \beta_1'(t) \{ s \cdot \log s + (1-s) \log(1-s) \} + \beta_2'(t)s + \beta_3'(t)$$

$$s, t \in (0,1)$$

Novamente seja $t = 1/2$, então

$$(4.3.48) \quad -2\alpha_1(s) + 2\alpha_2(s)$$

$$\equiv \beta_1'(\frac{1}{2}) \{ s \cdot \log s + (1-s) \log(1-s) \} + \beta_2'(\frac{1}{2})s + \beta_3'(\frac{1}{2})$$

Substituindo $t = 1/3$ em (4.3.47)

$$(4.3.49) \quad -\frac{3}{2}\alpha_1(s) + 3\alpha_2(s)$$

$$\equiv \beta_1'(\frac{1}{3}) \{ s \log s + (1-s) \log(1-s) \} + \beta_2'(\frac{1}{3})s + \beta_3'(\frac{1}{3})$$

Resolvendo $\alpha_1(s)$ e $\alpha_2(s)$ pela combinação de (4.3.48) e (4.3.49),

temos

$$(4.3.50) \quad \alpha_1(s) = \delta_1 \{ s \log s + (1-s) \log(1-s) \} + \delta_2 s + \delta_3$$

e

$$(4.3.51) \quad \alpha_2(s) = \gamma_1 \{ s \log s + (1-s) \log(1-s) \} + \gamma_2 s + \gamma_3$$

onde δ_i e γ_i , $1 \leq i \leq 3$, são constantes arbitrárias.

Substituindo $\alpha_1(s)$ e $\alpha_2(s)$ de (4.3.50) e (4.3.51) respectivamente

em (4.3.47) produz

$$(4.3.52) \quad \beta_1'(t) \{ s \log s + (1-s) \log(1-s) \} + \beta_2'(t) + \beta_3'(t)$$

$$\equiv \left\{ \frac{\delta_1}{t-1} + \frac{\gamma_1}{t} \right\} \{ s \log s + (1-s) \log(1-s) \} + \left\{ \frac{\delta_2}{t-1} + \frac{\gamma_2}{t} \right\} s + \frac{\delta_3}{t-1} + \frac{\gamma_3}{t}$$

Comparando os coeficientes em (4.3.52), obtemos

$$(4.3.53) \quad \beta_i'(t) = \frac{\delta_i}{t-1} + \frac{\gamma_i}{t}, \quad t \in (0,1), \quad 1 < i < 3$$

Ou

$$(4.3.54) \quad \beta_i(t) = \delta_i \log(1-t) + \gamma_i \log t + \xi_i, \quad t \in (0,1), \quad 1 \leq i \leq 3$$

onde δ_i, γ_i e ξ_i , $1 \leq i \leq 3$, são constantes arbitrárias.

Substituindo a expressão (4.3.54) para β_i em (4.3.45), então

$$(4.3.55) \quad f(t,s) = \{ \delta_1 \log(1-t) + \gamma_1 \log t + \xi_1 \} \{ s \log s + (1-s) \log(1-s) \} + \\ \{ \delta_2 \log(1-t) + \gamma_2 \log t + \xi_2 \} s + \{ \delta_3 \log(1-t) + \gamma_3 \log t + \xi_3 \}$$

Agora substituindo (4.3.55) em (4.3.6), g é da seguinte forma

$$(4.3.56) \quad g(t,s) = \{ \delta_1 \log(1-t) + \gamma_1 \log t + \xi_1 \} A(s) + \{ \delta_2 \log(1-t) + \gamma_2 \log t + \\ \xi_2 \} s + \{ \delta_3 \log(1-t) + \gamma_3 \log t + \xi_3 \} + \{ \delta_1 \log(1-s) + \gamma_1 \log s \\ + \xi_1 \} A(t) + \{ \delta_2 \log(1-s) + \gamma_2 \log s + \xi_2 \} t + \{ \delta_3 \log(1-s) + \\ \gamma_3 \log s + \xi_3 \} + (t+s-2)f(0,0) + g(0,0)$$

onde $A(t) = t \log t + (1-t) \log(1-t)$

Substituindo a expressão (4.3.55) para f e (4.3.56) para g respectivamente em (4.3.4) quando $\alpha=0$.

$$(4.3.57) \quad \{ \delta_1 \log(1-x) + \gamma_1 \log x + \xi_1 \} A(y) + \{ \delta_2 \log(1-x) + \gamma_2 \log x + \xi_2 \} y + \\ \{ \delta_3 \log(1-x) + \gamma_3 \log x + \xi_3 \} + \{ \delta_1 \log(1-y) + \gamma_1 \log y + \xi_1 \} A(x) + \\ \{ \delta_2 \log(1-y) + \gamma_2 \log y + \xi_2 \} x + \{ \delta_3 \log(1-y) + \gamma_3 \log y + \xi_3 \} + \\ (x+y-2)f(0,0) + g(0,0) + (1-y) \{ [\delta_1 \log(1 - \frac{u}{1-x}) + \gamma_1 \log(\frac{u}{1-x}) + \\ \xi_1] \cdot [\frac{v}{1-y} \log \frac{v}{1-y} + (1 - \frac{v}{1-y}) \log(1 - \frac{v}{1-y})] + [\delta_2 \log(1 - \frac{u}{1-x}) + \\ \gamma_2 \log \frac{u}{1-x} + \xi_2] (\frac{v}{1-y}) + [\delta_3 \log(1 - \frac{u}{1-x}) + \gamma_3 \log \frac{u}{1-x} + \xi_3] \} + \\ (1-x) \{ [\delta_1 \log(1 - \frac{v}{1-y}) + \gamma_1 \log \frac{v}{1-y} + \xi_1] \cdot [\frac{u}{1-x} \log \frac{u}{1-x} + \\ (1 - \frac{u}{1-x}) \log(1 - \frac{u}{1-x})] + [\delta_2 \log(1 - \frac{v}{1-y}) + \gamma_2 \log \frac{v}{1-y} + \xi_2] (\frac{u}{1-x})$$

$$\begin{aligned}
& \left[\delta_3 \log \left(1 - \frac{v}{1-y} \right) + \gamma_3 \log \frac{v}{1-y} + \varepsilon_3 \right] \\
= & \{ \delta_1 \log(1-u) + \gamma_1 \log u + \varepsilon_1 \} A(v) + \{ \delta_2 \log(1-u) + \gamma_2 \log u + \varepsilon_2 \} v + \\
& \{ \delta_3 \log(1-u) + \gamma_3 \log u + \varepsilon_3 \} + \{ \delta_1 \log(1-v) + \gamma_1 \log v + \varepsilon_1 \} A(u) + \\
& \{ \delta_2 \log(1-v) + \gamma_2 \log v + \varepsilon_2 \} u + \{ \delta_3 \log(1-v) + \gamma_3 \log v + \varepsilon_3 \} + \\
& (u+v-2)f(0,0) + g(0,0) + (1-v) \left\{ \left[\delta_1 \log \left(1 - \frac{x}{1-u} \right) + \gamma_1 \log \frac{x}{1-u} + \varepsilon_1 \right] \cdot \right. \\
& A \left(\frac{y}{1-v} \right) + \left[\delta_2 \log \left(1 - \frac{x}{1-u} \right) + \gamma_2 \log \frac{x}{1-u} + \varepsilon_2 \right] \left(\frac{y}{1-v} \right) + \left[\delta_3 \log \left(1 - \frac{x}{1-u} \right) \right. \\
& \left. + \gamma_3 \log \frac{x}{1-u} + \varepsilon_3 \right] \} + (1-u) \left\{ \left[\delta_1 \log \left(1 - \frac{y}{1-v} \right) + \gamma_1 \log \frac{y}{1-v} + \varepsilon_1 \right] A \left(\frac{x}{1-u} \right) \right. \\
& \left. + \left[\delta_2 \log \left(1 - \frac{y}{1-v} \right) + \gamma_2 \log \frac{y}{1-v} + \varepsilon_2 \right] \left(\frac{x}{1-u} \right) + \left[\delta_3 \log \left(1 - \frac{y}{1-v} \right) + \right. \right. \\
& \left. \left. \gamma_3 \log \frac{y}{1-v} + \varepsilon_3 \right] \right\}
\end{aligned}$$

Agora, comparando os coeficientes de $y \log y$

$$(4.3.58) \quad \delta_1 \log(1-x) + \gamma_1 \log x + \varepsilon_1 = \delta_1 \log \left(1 - \frac{x}{1-u} \right) + \gamma_1 \log \frac{x}{1-u} + \varepsilon_1$$

Isto implica que

$$(4.3.59) \quad \delta_1 = \gamma_1 = 0$$

Novamente comparando os coeficientes de y em (4.3.57)

$$\begin{aligned}
(4.3.60) \quad & \delta_2 \log(1-x) + \gamma_2 \log x + \varepsilon_2 + f(0,0) - \left[\delta_3 \log \left(1 - \frac{u}{1-x} \right) + \gamma_3 \log \frac{u}{1-x} \right. \\
& \left. + \varepsilon_3 \right] \\
= & \delta_2 \log \left(1 - \frac{x}{1-u} \right) + \gamma_2 \log \frac{x}{1-u} + \varepsilon_2
\end{aligned}$$

Isto implica que

$$(4.3.61) \quad \delta_2 = \gamma_2 = -\delta_3, \quad \varepsilon_3 = f(0,0), \quad \gamma_3 = 0$$

Substituímos (4.3.59) e (4.3.61) em (4.3.55) e (4.3.56) respectivamente. portanto

$$(4.3.62) \quad f(t,s) = \varepsilon_1 A(s) + \delta_2 \{ (s-1) \log(1-t) + s \log t \} + \varepsilon_2 s + f(0,0)$$

e

$$(4.3.63) \quad g(t,s) = \xi_1 \{A(s) + A(t)\} + \delta_2 \{ (s-1) \log(1-t) + s \log t + (t-1) \log(1-s) \\ + t \log s \} + (s+t) \{ \xi_2 + f(0,0) \} + g(0,0)$$

Se temos $A = \delta_2$, $B = \xi_1$, $C = \xi_2$, então (4.3.63) é da forma da

(4.3.8),

Caso II. Quando $\alpha = 1/2$

Neste caso, a equação funcional (4.3.4) e (4.3.5) torna-se

$$(4.3.64) \quad g(x,y) + (1-x)^{1/2} (1-y)^{1/2} \left\{ f\left(\frac{u}{1-x}, \frac{v}{1-y}\right) + f\left(\frac{v}{1-y}, \frac{u}{1-x}\right) \right\} \\ = g(u,v) + (1-u)^{1/2} (1-v)^{1/2} \left\{ f\left(\frac{x}{1-u}, \frac{y}{1-v}\right) + f\left(\frac{y}{1-v}, \frac{x}{1-u}\right) \right\}$$

(4.3.65) O lado direito do (4.3.64)

$$= g(x+u, y+v) + (x+u)^{1/2} (y+v)^{1/2} \left\{ f\left(\frac{x}{x+u}, \frac{y}{y+v}\right) + f\left(\frac{y}{y+v}, \frac{x}{x+u}\right) \right\}$$

para $x, y, u, v \in [0,1)$ e $x+u, y+v \in (0,1]$.

Seja $u = v = 0$ em (4.3.64), então temos

$$(4.3.66) \quad g(x,y) = f(x,y) + f(y,x) - 2(1-x)^{1/2} (1-y)^{1/2} f(0,0) + g(0,0)$$

Substituindo (4.3.66) em (4.3.64), então temos envolvida somente uma função desconhecida f .

$$(4.3.67) \quad f(x,y) + f(y,x) + (1-x)^{1/2} (1-y)^{1/2} \left\{ f\left(\frac{u}{1-x}, \frac{v}{1-y}\right) + f\left(\frac{v}{1-y}, \frac{u}{1-x}\right) - \right. \\ \left. 2f(0,0) \right\} \\ = f(u,v) + f(v,u) + (1-u)^{1/2} (1-v)^{1/2} \left\{ f\left(\frac{x}{1-u}, \frac{y}{1-v}\right) + f\left(\frac{y}{1-v}, \frac{x}{1-u}\right) - \right. \\ \left. 2f(0,0) \right\}$$

Seja

$$(4.3.68) \quad h(x,y) = f(x,y) + f(y,x) - 2f(0,0)$$

(4.3.67) é simplificada para a seguinte forma

$$(4.3.69) \quad h(x,y) + (1-x)^{1/2} (1-y)^{1/2} h\left(\frac{u}{1-x}, \frac{v}{1-y}\right) = h(u,v) + (1-u)^{1/2} (1-v)^{1/2} h\left(\frac{x}{1-u}, \frac{y}{1-v}\right)$$

Esta equação funcional (4.3.69) foi resolvida por Kannappan e Rathie (1975), a solução de (4.3.69) é da seguinte forma.

$$(4.3.70) \quad h(x,y) = Ax^{1/2}y^{1/2} - B\{x^{1/2}y^{1/2} + (1-x)^{1/2}(1-y)^{1/2} - 1\}, \quad x,y \in [0,1]$$

De (4.3.66) e (4.3.68), é claro que

$$(4.3.71) \quad g(x,y) = h(x,y) - 2\{(1-x)^{1/2}(1-y)^{1/2} - 1\}f(0,0) + g(0,0)$$

Portanto de (4.3.70)

$$g(x,y) = Ax^{1/2}y^{1/2} - B\{x^{1/2}y^{1/2} + (1-x)^{1/2}(1-y)^{1/2} - 1\} + 2\{1 - (1-x)^{1/2}(1-y)^{1/2}\}f(0,0) + g(0,0)$$

E isto é (4.3.9)

Isto prova o lema.

Continuação da prova do teorema.

Caso I. Quando $\alpha \neq 1/2$

(a) Quando $\alpha \neq 0$

Da propriedade (iv), $g(x,x) = 0$ para $x \in [0,1]$, temos

$$(4.3.72) \quad g(0,0) = 0$$

E de (4.3.7)

$$(4.3.73) \quad 0 = g(x,x) = \{A - f(0,0)\}\{2 - 2x\} + 2xB + C$$

Isto implica que

$$(4.3.74) \quad f(0,0) = A = -B, \quad C = -2B$$

Usando (4.3.72) e (4.3.74), g torna-se

$$(4.3.75) \quad g(x,y) = \lambda_1\{(1-x)^\alpha(1-y)^{1-\alpha} + (1-y)^\alpha(1-x)^{1-\alpha} + x^\alpha y^{1-\alpha} + y^\alpha x^{1-\alpha} - 2\}$$

onde $\lambda_1 = B$.

(b) Quando $\alpha = 0$

A propriedade (ix) produz

$$(4.3.76) \quad g(0,0) = 0$$

E de (4.3.8)

$$(4.3.77) \quad 0 = g(x,x) = 2A\{(x+1)\log(1-x) + x \log x\} + 2B\{x \log x + (1-x)\log(1-x)\} + 2\{C + f(0,0)\}x$$

Isto implica que

$$(4.3.78) \quad A = B = 0, \quad f(0,0) = -C$$

Usando (4.3.76) e (4.3.78), temos que (4.3.8) torna-se

$$(4.3.79) \quad g(x,y) = 0$$

Isto é uma solução trivial.

Caso II. Quando $\alpha = 1/2$

A propriedade (ix) produz

$$(4.3.80) \quad g(0,0) = 0$$

E de (4.3.9)

$$(4.3.81) \quad 0 = g(x,x) = Ax + 2xf(0,0)$$

Isto implica que

$$(4.3.82) \quad f(0,0) = -A/2$$

Usando (4.3.80) e (4.3.82), portanto (4.3.9) torna-se

$$(4.3.83) \quad g(x,y) = \lambda_2 \{x^{1/2}y^{1/2} + (1-x)^{1/2}(1-y)^{1/2} - 1\}$$

onde $\lambda_2 = A - B$.

Da propriedade (x), é claro que

$$\lambda_1 = (2^{\alpha-1} - 1)^{-1} \cdot 2^{i-1}$$

Assim podemos escrever g na seguinte forma

$$(4.3.84) \quad g(x,y) = \frac{1}{2^{\alpha-1}-1} \{x^\alpha y^{1-\alpha} + y^\alpha x^{1-\alpha} + (1-x)^\alpha (1-y)^{1-\alpha} + (1-y)^\alpha (1-x)^{1-\alpha} - 2\}$$

Quando $\alpha \neq 1/2$, seja $u = v = 0$ em (4.3.5), então

$$(4.3.85) \quad \{(1-x)^\alpha (1-y)^{1-\alpha} + (1-y)^\alpha (1-x)^{1-\alpha}\} f(0,0)$$

$$= \{x^\alpha y^{1-\alpha} + y^\alpha x^{1-\alpha}\} f(1,1),$$

$$x, y \in (0,1)$$

Isto fornece

$$(4.3.86) \quad f(0,0) = f(1,1) = 0$$

Substituindo (4.3.86) em (4.3.41), temos

$$(4.3.87) \quad \delta_1 = \gamma_2 = -\xi_3$$

Isto é

$$(4.3.88) \quad f(t,s) = \delta_1 \{ (1-t)^\alpha (1-s)^{1-\alpha} + t^\alpha s^{1-\alpha} - 1 \}$$

Usando o fato $f(0,0) = g(0,0) = 0$, vemos de (4.3.6) que

$$(4.3.89) \quad g(x,y) = f(x,y) + f(y,x)$$

Desde que $g(x,y)$ é explicitamente dado em (4.3.84), isto levã a

que

$$(4.3.90) \quad \delta_1 = \frac{1}{2^{\alpha-1} - 1}$$

E

$$(4.3.91) \quad f(t,s) = \frac{1}{2^{\alpha-1} - 1} \{ (1-t)^\alpha (1-s)^{1-\alpha} + t^\alpha s^{1-\alpha} - 1 \}$$

Quando $\alpha = 1/2$, seja $u = v = 0$ em (4.3.65), n3s novamente temos

$$(4.3.92) \quad f(0,0) = f(1,1) = 0$$

Usando o fato $f(0,0) = g(0,0) = 0$, vemos de (4.3.66) que

$$(4.3.93) \quad g(x,y) = f(x,y) + f(y,x)$$

Desde que $g(x,y)$ é explicitamente dado em (4.3.84) (tome $\alpha = 1/2$),

portanto

$$(4.3.94) \quad f(x,y) + f(y,x) = \frac{2}{2^{-1/2} - 1} \{ x^{1/2} y^{1/2} + (1-x)^{1/2} (1-y)^{1/2} - 1 \}$$

O uso sucessivo da propriedade (iv) da

$$(4.3.95) \quad J_{n,\alpha}(p_1, \dots, p_n; q_1, \dots, q_n) \\ = J_{2+\alpha}(p_1 + \dots + p_{n-1}, p_n; q_1 + \dots + q_{n-1}, q_n) + \\ = \sum_{i=1}^{n-1} r_i^\alpha s_i^{1-\alpha} f\left(\frac{p_i}{r_i}, \frac{q_i}{s_i}\right) + \sum_{i=1}^{n-1} s_i^\alpha r_i^{1-\alpha} f\left(\frac{q_i}{s_i}, \frac{p_i}{r_i}\right)$$

onde $r_i = p_1 + \dots + p_i$; $s_i = q_1 + \dots + q_i$.

Quando $\alpha \neq 1/2$

(4.3.84) e (4.3.91) produz

$$\begin{aligned}
 (4.3.96) \quad & J_{n,\alpha}(p_1, \dots, p_n; q_1, \dots, q_n) \\
 &= \frac{1}{2^{\alpha-1}-1} \{ [p_n^\alpha q_n^{1-\alpha} + (1-p_n)^\alpha (1-q_n)^{1-\alpha} + q_n^\alpha p_n^{1-\alpha} + (1-q_n)^\alpha (1-p_n)^{1-\alpha} - 2] + \\
 &= \sum_{i=2}^{n-1} [p_i^\alpha q_i^{1-\alpha} + r_{i-1}^\alpha s_{i-1}^{1-\alpha} - r_i^\alpha s_i^{1-\alpha}] + \sum_{i=2}^{n-1} [q_i^\alpha p_i^{1-\alpha} + s_{i-1}^\alpha r_{i-1}^{1-\alpha} - s_i^\alpha r_i^{1-\alpha}] \} \\
 &= \frac{1}{2^{\alpha-1}-1} \{ \sum_{i=1}^n p_i^\alpha q_i^{1-\alpha} + \sum_{i=1}^n q_i^\alpha p_i^{1-\alpha} - 2 \}
 \end{aligned}$$

Quando $\alpha = 1/2$

(4.3.84) e (4.3.94) produz

$$\begin{aligned}
 (4.3.97) \quad & J_{n,1/2}(p_1, \dots, p_n; q_1, \dots, q_n) \\
 &= g(p_n, q_n) + \sum_{i=1}^{n-1} r_i^{1/2} s_i^{1/2} \{ f(\frac{p_i}{r_i}, \frac{q_i}{s_i}) + f(\frac{q_i}{s_i}, \frac{p_i}{r_i}) \} \\
 &= \frac{2}{2^{-1/2}-1} \{ \sum_{i=1}^n p_i^{1/2} q_i^{1/2} - 1 \}
 \end{aligned}$$

Isto prova o teorema.

REFERENCIA BIBLIOGRAFICA

Aczél, J. (1966). Lectures on Functional Equations and Their Applications. Academic Press, New York.

Aczél, J. e Daróczy, Z. (1975). On Measures of Information and Their Characterizations. Academic Press, New York.

Behara, M. e Nath, P. (1973). Additive and Non-Additive Entropies of Finite Measurable Partitions. Lecture Notes in Mathematics, No. 296, Springer-Verlag, 102-138.

Chaundy, T. W. e McLeod, J. B. (1960). On A Functional Equation. Proc. Edin. Math. Notes, 43, 7-8.

Daróczy, Z. e Losonczi, L. (1967). Über die Erweiterung der auf einer Punktmenge additive Funktionen. Publ. Math. Debrecen 14, 239-245.

Forte, B. e Ng, C. T. (1975). Derivation of A Class of Entropies Including Those of Degree β . Information and Control, 28, 335-351.

George, A. e Mathai, A. M. (1974). Applications of The Concepts of Affinity and Distance to Population Problems. J. Biosocial Sciences, 6, 347-356.

Haaland, P., Brockett, P. L. e Levine, A. (1979) A Characterization of

Divergence With Applications to Questionnaire Information. A ser publicado.

Havrda, J. e Charvát, F. (1967). Quantification Method of Classification processes. The Concept of Structural α -entropy, *Kybernetika*, 3, 30-35.

Kannappan, PL. e Rathie, P. N. (1975 a). On The Solution of A Functional Equation Connected With Inaccuracy. *J. Indian Math. Soc.*, 39, 131-147.

Kannappan, PL. e Rathie, P. N. (1975 b). On Generalized Information Function. *Tôhoku Math. J.*, 27, 207-212.

Kannappan, PL. e Rathie, P. N. (1979). An Axiomatic Characterization of J-Divergence. A ser publicado.

Kerridge, D. F. (1961). Inaccuracy and Inference. *J. Roy. Statist. Soc.*, ser. B., 23, 184-194.

Kullback, S. (1959). *Information Theory and Statistics*. Wiley, New York.

Mathai, A. M. e Rathie, P. N. (1975). *Basic Concepts in Information Theory and Statistics: Axiomatic Foundations and Applications*. Wiley, New York.

Matusita, K. (1954). On The Estimation by The Minimum Distance Method. *Ann. Inst. Statist. Math.*, 5, 59-65.

- Matusita, K. (1955). Decision Rules Based on The Distance, for Problem of Fit, Two Samples and Estimations. *Ann. Math. Statist.*, 26, 631-640.
- Matusita, K. (1961). Interval Estimation Based on The Notion of Affinity. *Bull. International Statist. Inst.*, 38, 241-244.
- Mittal, D. P. (1975). On Continuous Solution of A Functional Equation. *Metrika*, 22, 31-40.
- Rathie, P. N. (1971). On The Solution of Functional Inequality and Its Applications. *Tôhoku Math. J.*, 23, 681-690.
- Rathie e Kannappan, PL. (1971). On A Functional Equation Connected With Shannon's Entropy. *Funkcialaj Ekvacioj*, 14, 153-159.
- Rathie, P. N. e Kannappan, PL. (1972). A Directed Divergence Function of Type β . *Information and Control*, 20, 38-45.
- Rathie, P. N. e Kannappan, PL. (1973). An Inaccuracy Function of Type β . *Ann. Inst. Statist. Math.*, 25, 205-214.
- Rényi, A. (1960). On Measure of Entropy and Information. *Proc. Fourth Berkeley Symp. Math. Statist. Probability*, 1, 547-561.
- Shannon, C. E. (1948). A Mathematical Theory of Communication. *Bell System Tech. J.*, 27, 379-423, 623-656.

Sharma, B. D. e Autar, R. (1974). Relative Information Functions and Their Type (α, β) Generalizations. *Metrika*, 21, 41-50.

Sharma, B. D. e Taneja, I. J. (1975). Entropy of Type (α, β) and Other Generalized Measures in Information Theory. *Metrika*, 22, 205-215.

Theil, H. (1967). *Economic and Information Theory*. North-Holland, Amsterdam.