

L'ANALYSE NUMÉRIQUE ET LA THÉORIE DE L'APPROXIMATION  
Tome 19, N° 2, 1990, pp. 169–171

MESURES GÉNÉRALISÉES DE L'INFORMATION

ION PURCARU

(Bucarest)

Des généralisations des principales mesures de l'information sont proposées dans cet article.

Soit  $X$  une variable aléatoire discrète à la distribution  $p = (p_k)_{k=1,n} > 0$  complète ( $\sum_{k=1}^n p_k = 1$ ) ou incomplète ( $\sum_{k=1}^n p_k \leq 1$ ). On suppose continues les mesures de l'information proposées et étudiées dans les travaux [1] – [8]. Considérons maintenant les expressions

$$(1) \quad H_n^{\alpha, m, \beta}(p) = \frac{1}{m - \alpha} \log_2 \left( \sum_{k=1}^n p_k^{\alpha-m+\beta_k} \middle| \sum_{k=1}^n p_k^{\beta_k} \right), \quad \alpha \neq m$$

$$(2) \quad I_n^{\alpha, m, \beta}(p) = \frac{1}{1 - 2^{m-\alpha}} \left( \sum_{k=1}^n p_k^{\beta_k} - \sum_{k=1}^n p_k^{\alpha-m+\beta_k} \right), \quad \alpha \neq m$$

$$(3) \quad E_n^{\alpha, m, \beta}(p) = \sum_{k=1}^n p_k^{\alpha-m+\beta_k}$$

où  $m \geq 1$ ,  $\alpha \geq 0$ ,  $\beta = (\beta_k)_{k=1,n}$ ,  $\beta_k \geq 1$ ,  $k = \overline{1,n}$   
en remarquant, pour toutes les trois, la positivité, la symétrie par rapport aux paramètres  $(p_k)$  ainsi que l'invariabilité pour toute transformation biunivoque de  $X$ .

On déduit sans difficulté les suivants :

**Proposition 1.** Si  $m = \alpha + \gamma(1 - \delta)$ ,  $\beta_k = \gamma \geq 1$ ,  $k = \overline{1,n}$ ,  $\delta \geq 0$ ,  $\delta \neq 1$ , alors

$$(4) \quad H_n^{\alpha, m, \beta}(p) \Rightarrow H_n^{\delta, \gamma}(p) = \frac{1}{\gamma(1 - \delta)} \log_2 \left( \sum_{k=1}^n p_k^{\gamma\delta} \middle| \sum_{k=1}^n p_k^\gamma \right)$$

$$(5) \quad I_n^{\alpha, m, \beta}(p) \Rightarrow I_n^{\delta, \gamma}(p) = \frac{1}{1 - 2^{\gamma(1-\delta)}} \left( \sum_{k=1}^n p_k^\gamma - \sum_{k=1}^n p_k^{\gamma\delta} \right)$$

$$(6) \quad E_n^{\alpha, m, \beta}(p) \Rightarrow E_n^{\delta, \gamma}(p) = \sum_{k=1}^n p_k^{\gamma\delta}.$$

**Proposition 2.** Des expressions (1)–(3) on déduit que

- 1) si  $\beta_k = m = 1$ ,  $k = \overline{1, n}$ , alors (1) est l'entropie d'ordre  $\alpha$  de Rényi (1961);
- 2) si  $\beta_k = 1$ ,  $k = \overline{1, n}$ , alors (1) est l'entropie de Varma (1966);
- 3) si  $\beta_k + \alpha - m = 2$ ,  $k = \overline{1, n}$ , alors (3) est l'énergie informationnelle d'Onicescu (1966);
- 4) si  $\beta_k = b$ ,  $k = \overline{1, n}$ , alors (1) est l'entropie de Kapur (1967);
- 5) si  $m = 1$ , alors (1) est l'entropie de Rathie (1970);
- 6)  $\lim_{\alpha \rightarrow m} H_n^{\alpha, m, \beta}(p) = - \sum_{k=1}^n u_k p_k \log_2 p_k$ , qui est l'entropie aux poids de Guiașu (1971), où  $u_k = p_k^{\beta_k - 1} / \sum_{k=1}^n p_k^{\beta_k}$ ,  $k = \overline{1, n}$  d'où, pour  $\beta_k = 1$ ,  $k = \overline{1, n}$  on retrouve l'entropie de Shannon (1948);
- 7)  $\lim_{\alpha \rightarrow m} I_n^{\alpha, m, \beta}(p) = - \sum_{k=1}^n u_k p_k \log_2 p_k$ , qui est également l'entropie aux poids de Guiașu (1971), où  $u_k = p_k^{\beta_k - 1}$ ,  $k = \overline{1, n}$  d'où, aussi pour  $\beta_k = 1$ ,  $k = \overline{1, n}$ , on retrouve l'entropie de Shannon (1948);
- 8) si  $\beta_k = \log_{p_k}(-\log_2 p_k)$ ,  $k = \overline{1, n}$ , alors (3) est aussi l'entropie aux poids de Guiașu (1971), où  $u_k = p_k^{\alpha-m-1}$ ,  $k = \overline{1, n}$ , d'où, pour  $\alpha - m = 1$ , on retrouve également l'entropie de Shannon (1948);
- 9) si  $\beta_k = m = 1$ ,  $k = \overline{1, n}$  et  $\sum_{k=1}^n p_k = 1$ , alors (2) est l'entropie de Behara et Nath (1973);
- 10)  $E_n^{\alpha, m, \beta}(p) = E_n^{m, m, \beta}(p) 2^{(m-\alpha)} H_n^{\alpha, m, \beta}(p) = E_n^{m, m, \beta}(p) - (1 - 2^{m-\alpha}) I_n^{\alpha, m, \beta}(p)$ .

En vertu des considérations ci-dessus données,

a) l'expression (1) sera dénommée l'entropie de Rényi d'ordre  $\alpha$  et type  $[m, (\beta_1, \dots, \beta_n)]$  tandis que sa forme (4) sera dénommée l'entropie de Rényi d'ordre  $\delta$  et type  $\gamma$ ;

b) l'expression (2) sera dénommée  $\alpha$ -entropie de Behara et Nath de type  $[m, (\beta_1, \dots, \beta_n)]$  tandis que sa forme (5) sera dénommée  $\delta$ -entropie de Behara et Nath de type  $\gamma$ ;

c) l'expression (3) sera dénommée l'énergie informationnelle d'Onicescu d'ordre  $\alpha$  et type  $[m, (\beta_1, \dots, \beta_n)]$  tandis que sa forme (6) sera dénommée énergie informationnelle d'Onicescu d'ordre  $\delta$  et type  $\gamma$ .

Les expressions (1)–(3), dénommées mesures d'ordre  $\alpha$  et type  $[m, (\beta_1, \dots, \beta_n)]$  de l'information, ainsi que leurs formes (4)–(6), nous montrent la possibilité de la définition d'une riche famille de mesures de l'information en interdépendance les unes avec les autres et qui tendent asymptotiquement vers l'entropie de Shannon.

## REFERENCES

1. Behara M., Nath P., *Additive and non additive entropies of finite measurable partitions*, Lectures Notes in Math. **296**(1973), 102–138, Springer Verlag, Berlin.
2. Guiașu S., *Weighted entropy*, Report on Math. Physics **2**(1971), 165–179.
3. Kapur J. N., *Generalized entropy of order  $\alpha$  and type  $\beta$* , Math. Seminar, Delhi, **4**(1967), 78–94.
4. Onicescu O., *Energie informationnelle*, St. Cerc. Math. **13**(1966), 1419–1421.
5. Rathie P. N., *On a generalized entropy and a coding theorem*, J. Appl. Probab., **7**(1970), 124–133.
6. Rényi A., *A measure of entropy and information*, Proc. Fourth Berkeley Symp on Math., Univ. of California Press (1961), 541–561.
7. Shannon C. E., *A mathematical theory of communication*, Bell System Tech. Journal, **27**(1948), 379–428, 623–656.
8. Varma R. S., *Generalizations of Rényi's entropy of order  $\alpha$* , J. Math. Sci. Delhi, **1**(1966), 34–38.

Reçu le 5.VII.1989

Département de Mathématiques  
Académie d'Études Économiques  
Bucarest, Roumanie