

# Elementos de Análisis para Computación e Informática

## Problemas de Métricas, Normas, y Sucesiones

Martín Villanueva

5 de abril 2016

### 1. Definiciones

Se listan a continuación algunas de las definiciones más importantes, utilizadas en la resolución de los problemas.

- **Densidad:** Un subconjunto  $\mathbb{A}$  de un espacio métrico  $(\mathbb{X}, \rho)$  es *denso* (en  $\mathbb{X}$ ), si para cada  $x \in \mathbb{X}$ , cualquier vecindad de  $x$  contiene al menos un elemento de  $\mathbb{A}$ . Más formalmente:

$$\forall x \in \mathbb{X}, \forall \epsilon > 0, \exists a \in \mathbb{A} : \rho(x, a) < \epsilon \quad (1)$$

- **Separable:** Un espacio métrico  $(\mathbb{X}, \rho)$  es *separable*, si existe un subconjunto numerable  $\mathbb{D} \subset \mathbb{X}$  denso en  $\mathbb{X}$ .

### 2. Problemas

1. Se procede a verificar que  $\rho$  es una métrica sobre  $S(\mathbb{N})$ :

- (*no negatividad*) Por definición,  $\rho : S(\mathbb{N}) \times S(\mathbb{N}) \rightarrow \{0, \frac{1}{k} : k \in \mathbb{N}\}$ .
- (*indiscernibles*) Por definición  $\rho(\{a_n\}, \{b_n\}) = 0 \leftrightarrow \{a_n\} = \{b_n\}$ .
- (*simetría*) Sean  $\{a_n\}, \{b_n\} \in S(\mathbb{N})$  dos sucesiones distintas. Luego:

$$\rho(\{a_n\}, \{b_n\}) = (\min\{k \in \mathbb{N} : a_k \neq b_k\})^{-1} = (\min\{k \in \mathbb{N} : b_k \neq a_k\})^{-1} = \rho(\{b_n\}, \{a_n\}).$$

- (*desigualdad triangular*) Sean  $\{a_n\}, \{b_n\}, \{c_n\} \in S(\mathbb{N})$ , y consideremos  $k_1$  como el primer índice donde las sucesiones  $(\{a_n\}, \{b_n\})$  difieren, y  $k_2$  el análogo para  $(\{b_n\}, \{c_n\})$ . Luego se tienen dos casos:

1.  $(k_2 > k_1)$ . Esto implica que  $a_{k_1} \neq b_{k_1} = c_{k_1}$ . Entonces  $\rho(\{a_n\}, \{c_n\}) = \frac{1}{k_1} > \frac{1}{k_2}$ .
2.  $(k_1 > k_2)$ . De modo análogo  $a_{k_2} = b_{k_2} \neq c_{k_2}$ . Entonces  $\rho(\{a_n\}, \{c_n\}) = \frac{1}{k_2} > \frac{1}{k_1}$ .

Se concluye de ambos casos que  $\rho(\{a_n\}, \{c_n\}) = \max(\rho(\{a_n\}, \{b_n\}), \rho(\{b_n\}, \{c_n\})) \leq \rho(\{a_n\}, \{b_n\}) + \rho(\{b_n\}, \{c_n\})$ .

Denotemos la sucesión nula por  $\bar{0}$ , entonces la bola unitaria centrada en  $\bar{0}$  queda descrita por:

$$B_u = \{\{a_n\} \in S(\mathbb{N}) : \rho(\{a_n\}, \bar{0}) \leq 1\} \quad (2)$$

sabemos por definición que  $\rho(\{a_n\}, \bar{0}) \leq 1, \forall \{a_n\} \in S(\mathbb{N})$  y por lo tanto  $B_u \equiv S(\mathbb{N})$ . Definamos  $B'_u = B_u \setminus \{\bar{0}\}$ , claramente  $B'_u \subset S(\mathbb{N})$  es un subconjunto numerable ( $S(\mathbb{N})$  es numerable, y cualquier subconjunto de un conjunto numerable, también lo es). Como  $B'_u$  y  $S(\mathbb{N})$  coinciden en todos sus elementos excepto en  $\bar{0}$ , basta con probar que:

$$\forall \epsilon > 0, \exists \{a_n\} \in B'_u : \rho(\{a_n\}, \bar{0}) < \epsilon \quad (3)$$

tal sucesión puede construirse como sigue:

$$a_n = \begin{cases} 1 & n = n_1 \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

con  $n_1 \in \mathbb{N} \rightarrow \infty$  se satisface (3).

5. Requerimos entonces probar que, dada una función  $f \in PC[a, b]$ ,  $\exists g \in S[a, b]$  tal que  $d(f, g) < \epsilon$ , con  $\epsilon$  arbitrariamente pequeño. Considerando un subconjunto  $S'[a, b] \subset S[a, b]$  que cumple lo siguiente:

1. Opera sobre particiones  $\mathfrak{B}$  regulares, i.e, con espaciado constante e igual a  $\Delta t$ .
2. Se cumple que  $\alpha_i = f(t_{i-1} + \frac{\Delta t}{2})$

luego, considerando las funciones  $g \in S'[a, b]$ :

$$\begin{aligned} d(f, g) &= \sup_{t \in [a, b]} \left| f(t) - \sum_{i=1}^n \alpha_i \chi_i(t) \right| \\ &= \max \left( \sup_{t \in [t_0, t_1]} |f(t) - \alpha_1|, \sup_{t \in [t_1, t_2]} |f(t) - \alpha_2|, \dots, \sup_{t \in [t_{n-1}, t_n]} |f(t) - \alpha_n| \right) \end{aligned} \quad (4)$$

y como  $f$  es continua en  $[a, b]$ , entonces:

$$\lim_{\Delta t \rightarrow 0} \left| f(t) - f \left( t_i + \frac{\Delta t}{2} \right) \right| = 0; \quad t \in [t_{i-1}, t_i], \quad \forall i = 1 : n \quad (5)$$

implica directamente que  $\lim_{\Delta t \rightarrow 0} d(f, g) = 0$ . Dicho de otro modo, es posible hacer la partición de  $\mathfrak{B}$  lo suficientemente fina, de modo que se cumpla  $d(f, g) < \epsilon$ .  $\square$