

Ayudantía Repaso I2

 $25~{\rm de~octubre~de~20\overline{24}}$ Martín Atria, José Thomas Caraball, Caetano Borges

1. Lógica de Predicados

Sea \leq y = símbolos de predicado binario y P un símbolo de predicado unario. Considere la interpretación $\mathcal I$ definida como:

 $\mathcal{I}(\mathrm{dom}) := \mathbb{N}$

 $\mathcal{I}(=) := n = m$ si y solo si n es igual a m.

 $\mathcal{I}(\leq) := n \leq m$ si y solo si n es menor o igual que m.

 $\mathcal{I}(P) := P(n)$ si y solo si n es primo

Escriba la siguiente expresión en lógica de predicados sobre la interpretación \mathcal{I} :

"Para todo par de números primos distintos de 2 y 3, hay un número natural entre ellos que no es primo"

2. Teoría de Conjuntos

Sean A y B conjuntos y una función $f:A\to B.$ Para todo $X\subseteq A$ definimos el siguiente conjunto:

$$F(X) = \{b \in B \mid \exists a \in X \text{ tal que } f(a) = b\}$$

Dada $S \subseteq \mathcal{P}(A)$ una colección de subconjuntos de A, demuestre que:

1.
$$F\left(\bigcup_{D\in S}D\right) = \bigcup_{D\in S}F(D)$$

2.
$$F\left(\bigcap_{D\in S}D\right) = \bigcap_{D\in S}F(D)$$

3. Relaciones

3.1. Relaciones de orden

Dados un conjunto A y una relación \lesssim sobre A, diremos que el par (A, \lesssim) es un preorden si \lesssim es una relación refleja y transitiva.

Denotramos por $\mathcal{P}(\mathbb{N})^{\not \infty}$ el conjunto de todos los subconjuntos finitos de \mathbb{N} . Definimos la relación $\leadsto \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{N})^{\not \infty} \times \mathcal{P}(\mathbb{N})^{\not \infty}$ como

$$A \leadsto B \Leftrightarrow inf(A) \leq inf(B) \land sup(A) \leq sup(B)$$

donde $inf(\cdot)$ y $sup(\cdot)$ son el ínfimo y el supremo de un conjunto respectivamente.

- 1. Demuestre que $(\mathcal{P}(\mathbb{N})^{\not\infty}, \leadsto)$ es un preorden.
- 2. Demuestre que $(\mathcal{P}(\mathbb{N})^{\infty}, \leadsto)$ no es un orden parcial.
- 3. Encuentre un conjunto $S \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{N})^{\infty}$ tal que (S, \leadsto) es un orden parcial. Debe demostrar su resultado.

3.2. Relaciones de equivalencia

Sea A un conjunto, y $S,T\subseteq A\times A$ ambas relaciones de equivalencia sobre A. Demuestre que:

$$S \circ T = T \circ S \Leftrightarrow S \circ T$$
es una relación de equivalencia

4. Cardinalidad

4.1. Numerabilidad

Demuestre que el conjunto de todos los strings ASCII (finitos) que sólo tienen caracteres a y b, y tales que no contienen el substring abb es un conjunto numerable.

4.2. No numerabilidad

Sea $\mathcal{F} = \{f : \mathbb{N} \to \mathbb{N} \mid f \text{ es inyectiva}\}$. Demuestre que el conjunto \mathcal{F} es no numerable.

1. Lógica de Predicados

Sea \leq y = símbolos de predicado binario y P un símbolo de predicado unario. Considere la interpretación $\mathcal I$ definida como:

$$\mathcal{I}(\text{dom}) := \mathbb{N}$$
 $\mathcal{I}(=) := n = m \text{ si y solo si } n \text{ es igual a } m.$
 $\mathcal{I}(\leq) := n \leq m \text{ si y solo si } n \text{ es menor o igual que } m.$
 $\mathcal{I}(P) := P(n) \text{ si y solo si } n \text{ es primo}$

Escriba la siguiente expresión en lógica de predicados sobre la interpretación \mathcal{I} :

"Para todo par de números primos distintos de 2 y 3, hay un número natural entre ellos que no es primo"

$$O(n) := \forall \times (n \leq x)$$

$$1(n) := \forall \times (\neg(O(x)) \rightarrow n \leq x) \land \neg O(n)$$

$$2(n) := \forall \times ([\neg(o(x)) \land \neg(A(x))] \rightarrow n \leq x) \land \neg O(n) \land \neg A(n)$$

$$3(n) := \forall \times ([\neg(o(x)) \land \neg(A(x)) \land \neg(A(x))] \rightarrow n \leq x) \land \neg O(n) \land \neg A(n)$$

Relaciones de orden

Dados un conjunto A y una relación \lesssim sobre A, diremos que el par (A, \lesssim) es un preorden si \lesssim es una relación refleja y transitiva.

Denotramos por $\mathcal{P}(\mathbb{N})^{\infty}$ el conjunto de todos los subconjuntos finitos de \mathbb{N} . Definimos la relación $\leadsto \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{N})^{\not \infty} \times \mathcal{P}(\mathbb{N})^{\not \infty}$ como

$$A \leadsto B \Leftrightarrow inf(A) \leq inf(B) \land sup(A) \leq sup(B)$$

donde $inf(\cdot)$ y $sup(\cdot)$ son el ínfimo y el supremo de un conjunto respectivamente.

- 1. Demuestre que $(\mathcal{P}(\mathbb{N})^{\not\infty}, \leadsto)$ es un preorden.
- 2. Demuestre que $(\mathcal{P}(\mathbb{N})^{\not\infty}, \leadsto)$ no es un orden parcial.
- 3. Encuentre un conjunto $S \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{N})^{\not \infty}$ tal que (S, \leadsto) es un orden parcial. Debe demostrar su resultado.

2. Transitiva: Sean A, B, C & P(N), suparmas que

$$A \sim B \wedge B \sim C$$
. PD: $A \sim C$.

 $(a) = \inf(A) \leq \inf(B) \wedge \sup(A) \leq \sup(B)$
 $f(D) = f(D) = f(D)$

$$n \quad \inf(B) \leq \inf(C) \quad sup(B) \leq \sup(C)$$

$$\rightarrow$$
 inf(A) \leq inf(C) , sup(A) \leq sup(C)

2. Demuestre que $(\mathcal{P}(\mathbb{N})^{\infty}, \leadsto)$ no es un orden parcial.

$$A = \{1,2,3\}$$
, $B = \{2,3\}$
 $\inf(A) = 1$ $\inf(B) = 1$ $A \Rightarrow B: 1 \leq 1$ $3 \leq 3$
 $\sup(B) = 3$ $\sup(B) = 3$ $B \Rightarrow A: 1 \leq 1$ $3 \leq 3$
 $A \neq B$ \therefore no es antisin $\Rightarrow \operatorname{ording}_{B}$

3. Encuentre un conjunto $S \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{N})^{\not \infty}$ tal que (S, \leadsto) es un orden parcial. Debe demostrar su resultado.

Sea
$$S \subseteq P(N)^{1/6}$$
 \downarrow_q $S = \{A \in P(N)^{1/6} | |A| = 2 \}$

Sean
$$A, B \in S$$
, $\inf(A) = \inf(B)$ $\Rightarrow \inf(A) = \inf(B)$
 $\sup(A) = \sup(B)$ $\sup(A) = \sup(B)$
Como $|A| = |B| = 2$, vecesor is mente $A = B$.

3.2. Relaciones de equivalencia

Sea A un conjunto, y $S,T\subseteq A\times A$ ambas relaciones de equivalencia sobre A. Demuestre que:

1

 $S \circ T = T \circ S \Leftrightarrow S \circ T$ es una relación de equivalencia

4.1. Numerabilidad

Demuestre que el conjunto de todos los strings ASCII (finitos) que sólo tienen caracteres a y b, y tales que no contienen el substring abb es un conjunto numerable.

abaob Vabaob Vabaob V A = N A = N A = N A = N A = N A = N A = N A = N A = N A = N

1. Recarer

- Todo elemento tiene que or porecer en la lista. $A = \begin{bmatrix} S_1, & S_2, & S_3 & \dots & Z \\ (o_1o) & (o_11) & (o_12) & \dots & (o_1o) & (o_$

•

US & N SEA A = N Sfinito o numerable

- Todo demento aponece una sola vez.

$$f(aabaaab) = 23$$

$$2 \qquad 3$$

$$f(aa) = 2$$

$$f(aab) = -2$$

$$f(c_1c_2c_3) = 2d_1d_2d_3...$$
 $f(c_1c_2c_3) = 2d_1d_2d_3...$

bbbb a a a
$$= \mathbb{Z}$$

$$\to \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$$

$$-43$$

$$(4, -3)$$

$$f(x) = f(y) \rightarrow x = y$$

$$f(x) = f(y)$$

$$2 d_1 d_2 d_3 \dots = 2 d_1 d_2 d_3 \dots$$

$$g: \mathbb{A} \to A$$

Como existen funciones $f: S \rightarrow N$ y $g: N \rightarrow S$ iny we tivos, por TSB existe una biy acción untra S y N y $: S \not\sim N$.

 $f:(o_{1}) \rightarrow 5^{\infty}$ injective : $|(o_{1})| \leq 5^{\infty}$

0, d, dz d3 -> a.d, b a.d2 6