

ISIS 1104 Matemática Estructural y Lógica
Semestre 2018-10 - Sección 3
Parcial 2 – Abril 12, 2018
Prof. Rodrigo Cardoso

1 [20/100]

Sea U un conjunto universal. Considere la operación $F : 2^U \times 2^U \times 2^U \rightarrow 2^U$ definida así:

$$F(X, Y, Z) = (X \cup Y) \setminus Z.$$

Para cada una de las siguientes afirmaciones, diga si es falsa o verdadera y justifique su respuesta.

1a (10/20) $F(A, B, C) \subseteq F(A, C, C)$

FALSO

Contraejemplo:

$$U = \mathbf{nat}, A = \{1\}, B = \{2\}, C = \emptyset.$$

Entonces:

$$\begin{aligned} & F(A, B, C) \\ = & \langle \text{Def } F \rangle \\ & (A \cup B) \setminus C \\ = & \langle C = \emptyset \rangle \\ & (A \cup B) \setminus \emptyset \\ = & \langle \text{Def } \setminus; X \cap U = X \rangle \\ & A \cup B \\ = & \\ & \{1, 2\} \end{aligned}$$

Por otro lado:

$$\begin{aligned} & F(A, C, C) \\ = & \langle \text{Lema 1a1} \rangle \\ & A \setminus C \\ = & \langle C = \emptyset; \dots \rangle \\ & A \\ = & \\ & \{1\} \end{aligned}$$

[10/10]

1b (10/20) $A \subseteq B \Rightarrow F(A, B, C) \subseteq B$

VERDADERO

Prueba por hipótesis.

Hip: $A \subseteq B$ // A demostrar: $F(A, B, C) \subseteq B$

$$\begin{aligned} & F(A, B, C) \\ = & \langle \text{Def } F \rangle \\ & (A \cup B) \setminus C \\ = & \langle \text{Hip: } A \subseteq B \equiv A \cup B = B \rangle \\ & B \setminus C \\ = & \langle \text{Def } \setminus \rangle \\ & B \cap C^c \\ \subseteq & \langle X \cap Y \subseteq X \rangle \\ & B \end{aligned}$$

[10/10]

Variante:

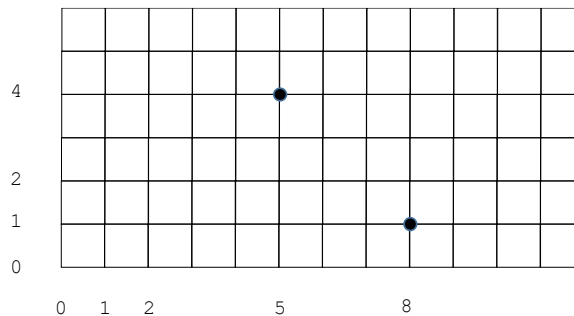
```
F(A,B,C) ⊆ B
= <X⊆Y ≡ X∩Y=X>
F(A,B,C) ∩ B = F(A,B,C)
= <Def F, 2 veces>
(A∪B)∩Cc ∩ B = (A∪B)∩Cc
= <SAP, absorción>
B∩Cc = (A∪B)∩Cc
= <Hip: A ⊆ B (o, equivalentemente: A∪B=B)>
B∩Cc = B∩Cc
=
true
```

[10/10]

2 [30/100]

En una ciudad cuadrículada las esquinas se denotan (a,b) , con $0 \leq a,b$. De hecho, la esquina (a,b) se encuentra en la intersección de la calle a con la carrera b . El origen de la ciudad es la esquina denotada $(0,0)$.

Sea Esq el conjunto de las esquinas de la ciudad.



Sobre Esq se define la relación $\text{eqo}: E \leftrightarrow E$, de manera que dos esquinas están relacionadas si son equidistantes en cuadradas al origen. Por ejemplo, debe valer que $(5,4) \text{ eqo } (8,1)$

ya que ambas esquinas están a 9 cuadradas del origen.

2a (5/30) Establezca una expresión formal que defina cuándo $(a,b) \text{ eqo } (c,d)$

y justifique su definición.

El número de cuadradas de la esquina (x,y) al origen es, precisamente, $x+y$.

[2/5]

Entonces, se tiene que

$$(a,b) \text{ eqo } (c,d) \equiv a+b = c+d$$

[3/5]

2b (15/30) Muestre que eqo es una relación de equivalencia

eqo es reflexiva
 $(a,b) \text{ eqo } (a,b)$

```
=      ⟨Def eqo⟩
      a+b = a+b
=
      true
```

[5/15]

```
eqo es simétrica
  (a,b) eqo (c,d)
=      ⟨Def R⟩
      a+b = c+d
=      ⟨aritmética⟩
      c+d = a+b
=      ⟨Def eqo⟩
      (c,d) eqo (a,b)
```

[5/15]

```
eqo es transitiva
  (a,b) eqo (c,d) ∧ (c,d) eqo (e,f)
=      ⟨Def eqo, 2 veces⟩
      a+b = c+d ∧ c+d = e+f
⇒      ⟨= - transitividad⟩
      a+b = e+f
=      ⟨Def eqo⟩
      (a,b) eqo (e,f)
```

[5/15]

2c (5/30) Sea (x, y) un elemento de la eqo -clase de equivalencia de (a, b) . Expresé y en términos de x, a y b .

Debe tenerse que:

```
(a,b) eqo (x,y)
=      ⟨Def eqo⟩
      a+b = x+y
=      ⟨aritmética⟩
      y = -x+a+b
```

[5/5]

2d (5/30) Basándose en la respuesta de 2c: ¿qué figura sirve para describir la clase de equivalencia de la esquina (a, b) ?

De acuerdo con 2b, la clase de equivalencia de un punto (x, y) es la recta $y = -x + a+b$.

Entonces, $[(a, b)]_{\text{R}}$ es la recta de pendiente -1 que pasa por (a, b) .

[5/5]

Variante

Entonces, $[(a, b)]_{\text{R}}$ es la recta que pasa por (a, b) y $(0, a+b)$.

[5/5]

3 [30/100]

Sea $B = \{0, 1\}$ el conjunto de los bits (valores binarios). Se define el orden $.<.$ en B , de manera que $0 < 1$. Para $n > 0$, sea B_n el conjunto de palabras binarias de n bits. Una *palabra* $s \in B_n$ se representa con una n -secuencia de bits:

$$s = \langle s_0, s_1, \dots, s_{n-1} \rangle$$

Con s_k se denota el k -simo bit de la secuencia s .

Sobre B_n se define la relación

$$\text{menq}(s, t) \equiv (\forall k \mid 0 \leq k < n: s_k \leq t_k)$$

3a (15/30) Pruebe que menq es una relación de orden parcial.

menq *es reflexiva*

A demostrar: $\text{menq}(s, s)$

$$\begin{aligned} & \text{menq}(s, s) \\ = & \langle \text{def menq} \rangle \\ & (\forall k \mid 0 \leq k < n: s_k \leq s_k) \\ = & \langle s_k \leq s_k \equiv \text{true} \rangle \\ & (\forall k \mid 0 \leq k < n: \text{true}) \\ = & \text{true} \end{aligned}$$

[5/15]

menq *es transitiva*

Teo: $\text{menq}(s, t) \wedge \text{menq}(t, u) \Rightarrow \text{menq}(s, u)$

Dem:

$$\begin{aligned} & \text{menq}(s, t) \wedge \text{menq}(t, u) \\ = & \langle \text{def menq} \rangle \\ & (\forall k \mid 0 \leq k < n: s_k \leq t_k) \wedge (\forall k \mid 0 \leq k < n: t_k \leq u_k) \\ = & \langle \text{Distr } \forall / \wedge \rangle \\ & (\forall k \mid 0 \leq k < n: s_k \leq t_k \wedge t_k \leq u_k) \\ \Rightarrow & \langle s_k \leq t_k \wedge t_k \leq u_k \Rightarrow s_k \leq u_k \rangle \\ & (\forall k \mid 0 \leq k < n: s_k \leq u_k) \\ = & \langle \text{Def menq} \rangle \\ & \text{menq}(s, u) \end{aligned}$$

[5/15]

menq *es antisimétrica*

Teo: $\text{menq}(s, t) \wedge \text{menq}(t, s) \Rightarrow s = t$

Dem:

$$\begin{aligned} & \text{menq}(s, t) \wedge \text{menq}(t, s) \\ = & \langle \text{def menq} \rangle \\ & (\forall k \mid 0 \leq k < n: s_k \leq t_k) \wedge (\forall k \mid 0 \leq k < n: t_k \leq s_k) \\ = & \langle \text{Distr } \forall / \wedge \rangle \\ & (\forall k \mid 0 \leq k < n: s_k \leq t_k \wedge t_k \leq s_k) \\ \Rightarrow & (\text{Antisimetría} - \leq) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 & (\forall k \mid 0 \leq k < n: s_k = t_k) \\
 = & \\
 & s = t
 \end{aligned}$$

[5/5]

3b (5/30) Diga si menq es o no un orden total y explique su respuesta.

No es un orden total.

Por ejemplo, para $n=2$, si $s = \langle 0, 1 \rangle$ y $t = \langle 1, 0 \rangle$, no se tiene $\text{menq}(s, t)$ ni $\text{menq}(t, s)$.

[5/5]

3c (10/30) Diga si menq es o no un orden bien fundado y explique su respuesta.

Sea mene el orden estricto correspondiente a menq , i.e.

$$\text{mene}(s, t) \equiv \text{menq}(s, t) \wedge s \neq t.$$

Entonces:

$$\text{mene}(s, t) \equiv (\forall k \mid 0 \leq k < n: s_k \leq t_k) \wedge (\exists k \mid 0 \leq k < n: s_k \neq t_k)$$

Es decir, si $\text{mene}(s, t)$, todos los bits de s son menores o iguales a los correspondientes de t y, además, al menos uno es estrictamente menor. Para los bits que no son iguales: $0 = s_k < t_k = 1$.

Entonces, al construir una cadena mene -descendente, se anulan uno o más bits de un paso a otro de la cadena. Como hay -a lo sumo- n bits por anular, la cadena no puede descender infinitamente. Por tanto, el orden es bien fundado.

[10/10]

4 [20/100]

En un universo de personas P , se definen una relación de *amistad* $A: P \leftrightarrow P$ y una relación de *conocimiento* $C: P \leftrightarrow P$. La relación de amistad se supone simétrica pero no reflexiva. La relación de conocimiento no tiene que ser simétrica.

4a (10/20) A partir de las relaciones A y C , se define una relación de *recomendabilidad* $R: P \leftrightarrow P$, de manera $R(p, q)$ signifique que la persona p puede ser recomendada a la persona q . Esto sucede si p no es q y si hay un amigo de q que conoce a p .

Expresa la relación R en términos de las relaciones A y C (solo operaciones entre relaciones, sin mencionar variables de personas ni cuantificadores)

$$\begin{aligned}
 & R(p, q) \\
 = & \\
 & I^C(p, q) \wedge (\exists x \mid A(q, x) \wedge C(x, p)) \\
 = & \\
 & I^C(p, q) \wedge A \circ C(q, p) \\
 = & \\
 & I^C(p, q) \wedge (A \circ C)^T(p, q)
 \end{aligned}$$

Es decir:

$$R = I^C \cap (A \circ C)^T = I^C \cap C^T \circ A^T = I^C \cap C^T \circ A$$

[10/10]

(cualquiera de las variantes de respuesta anteriores es correcta; en la última se usa que A es simétrica).

4b (10/20) Con respecto a 4a, sean

$$P = \{1, 2, 3\}$$

$$A = \{(1, 3), (3, 1), (2, 3), (3, 2)\}$$

$$C = A \cup \{(1, 2)\}$$

Calcule M_R , la matriz booleana que representa la relación R.

Se definen

A:

	1	2	3
1	0	0	1
2	0	0	1
3	1	1	0

C:

	1	2	3
1	0	1	1
2	0	0	1
3	1	1	0

[5/10]

Ahora:

$$\begin{array}{c}
 \begin{array}{|c|c|c|} \hline 0 & 1 & 1 \\ \hline 1 & 0 & 1 \\ \hline 1 & 1 & 0 \\ \hline \end{array} \cap \begin{array}{|c|c|c|} \hline 0 & 0 & 1 \\ \hline 1 & 0 & 1 \\ \hline 1 & 1 & 0 \\ \hline \end{array} \\
 I^C \qquad C^T
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 \begin{array}{|c|c|c|} \hline 0 & 0 & 1 \\ \hline 0 & 0 & 1 \\ \hline 1 & 1 & 0 \\ \hline \end{array} = \begin{array}{|c|c|c|} \hline 0 & 1 & 1 \\ \hline 1 & 0 & 1 \\ \hline 1 & 1 & 0 \\ \hline \end{array} \cap \begin{array}{|c|c|c|} \hline 1 & 1 & 0 \\ \hline 1 & 1 & 1 \\ \hline 0 & 0 & 1 \\ \hline \end{array} = \begin{array}{|c|c|c|} \hline 0 & 1 & 0 \\ \hline 1 & 0 & 1 \\ \hline 0 & 0 & 0 \\ \hline \end{array} \\
 A \qquad I^C \qquad C^T \circ A \qquad R
 \end{array}$$

[5/10]