```
ISIS 1104 Matemática Estructural y Lógica
Semestre 2017-10 - Sección 7
Parcial 2 – Abril 4, 2017
Prof. Rodrigo Cardoso
```

1 [30/100]

Sea $\tt U$ un conjunto universal. Considere la relación $\tt d\colon 2^{\tt U} \leftrightarrow 2^{\tt U}$ definida por:

$$d(A,B) \equiv A \subseteq B^{C}$$

Demuestre o refute las siguientes afirmaciones:

1a (10/30) d es irreflexiva

No.

Contraejemplo:

$$d(\emptyset,\emptyset)$$

$$= \langle \text{Def d} \rangle$$

$$\emptyset \subseteq \emptyset^{c}$$

$$= \langle \emptyset^{c} = U \rangle$$

$$\emptyset \subseteq U$$

$$= \text{true}$$

[10/10]

1b (10/30) d es simétrica

Sí.

Dem:

```
d(A,B)
= \langle Def d \rangle
A \subseteq B^{c}
= \langle Contrarreciproca \rangle
(B^{c})^{c} \subseteq A^{c}
= \langle (B^{c})^{c} = B \rangle
B \subseteq A^{c}
= \langle Def d \rangle
d(B,A)
```

[10/10]

1c (10/30) d es transitiva

No.

Contraejemplo:

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

 $A = \{1\}, B = \{2\}, C = \{1, 3\}$

Ahora:

$$d(A,B) = \langle B^c = \{1,3\} \rangle$$

$$\{1\} \subseteq \{1,3\}$$

```
true
También:
   d(B,C)
= \langle C^C = \{2\} \rangle
   {2}⊆{2}
= \langle X \subseteq X \rangle
   true
Pero:
   d(A,C)
= \langle \text{Def d} \rangle
   \{1\}\subseteq \{2\}
   false
                                                                                                                                                [10/10]
Variante
Lema D: d(A,B) \equiv A \cap B = \emptyset
Dem:
(\Longrightarrow)
   A⊆B<sup>C</sup>
= \qquad \langle X \underline{\subset} Y \equiv X \cap Y = X \rangle
   A \cap B^C = A
\Rightarrow \langle X=Y \Rightarrow X \cap Z = Y \cap Z \rangle
    A \cap B^{C} \cap B = A \cap B
= \langle B^{C} \cap B = \emptyset \rangle
   A \cap \emptyset = A \cap B
= \langle A \cap \emptyset = \emptyset; SAP \rangle
  A \cap B = \emptyset
(⇐)
= \langle \cap - Identidad \rangle
   A \cap U
= \langle Medio Excluido \rangle
   A \cap (B \cup B^{c})
= \langle \text{Distr } \cap / \cup \rangle
   (A \cap B) \cup (A \cap B^{C})
= \langle \text{Hip: A} \cap \text{B} = \emptyset; \cup \text{-Identidad} \rangle
i.e., A = A \cap B^{c}. Por tanto: A \subseteq B^{c}, o bien, d(A, B).
                                                                                                                                                [12/12]
Ahora:
       1a d es irreflexiva
```

MEL 201710 P2 Sol 2

No.

```
d(\emptyset,\emptyset)
= \langle Lema D \rangle
  \emptyset \cap \emptyset = \emptyset
= ⟨∩-Identidad⟩
  true
                                                                                                               [6/6]
      1b d es simétrica
Sí.
Dem:
   d(A,B)
= \langle Lema D \rangle
   A \cap B = \emptyset
= ⟨∩-conmutatividad⟩
  B \cap A = \emptyset
= \langle Lema D \rangle
  d(B,A)
                                                                                                               [6/6]
     1c d es transitiva
No.
Contraejemplo:
U = \{1, 2, 3\}
A = \{1\}, B = \{2\}, C=\{1,3\}
Ahora:
   d(A,B)
= \langle Lema D \rangle
  \{1\} \cap \{2\} = \emptyset
   true
También:
   d(B,C)
= \langle Lema D \rangle
  \{2\} \cap \{1,3\} = \emptyset
  true
Pero:
   d(A,C)
= \langle Lema D \rangle
  \{1\} \cap \{1,3\} = \emptyset
   false
                                                                                                               [6/6]
```

```
2 [20/100]
```

```
Sea R: A ↔ A una relación sobre A.

Demuestre las siguientes afirmaciones:

2a (10/20) R unívoca ≡ R<sup>T</sup>∘R ⊆ I

Dem:
(⇒) Por hipótesis

Hip: R unívoca // A demostrar: R<sup>T</sup>∘R ⊆ I

x R<sup>T</sup>∘R y

= ⟨ Def ∘)
(∃z | xR<sup>T</sup>z ∧ zRy)
```

[5/10]

(⇐) Por hipótesis

⟨Def I⟩

= $\langle \text{Def }.^T \rangle$ $(\exists z \mid zRx \land zRy)$ $\Rightarrow \langle \text{R univoca} \rangle$

x=A

хIу

```
Hip: R^T \circ R \subseteq I  // A demostrar: R unívoca xRy \wedge xRz = \langle Def \cdot T \rangle yR^Tx \wedge xRz \Rightarrow \langle Def \cdot \rangle y R^T \circ R z \Rightarrow \langle Hip: R^T \circ R \subseteq I \rangle yIz = \langle Def I \rangle y=z
```

[5/10]

2b (10/20) R 1-1 $\equiv R \circ R^T \subseteq I$

Dem:

```
R 1-1
= \langle \text{Def 1-1, Def univoca} \rangle
R^{T} \text{ univoca}
= \langle \mathbf{2a} \rangle
(R^{T})^{T} \cdot R^{T} \subseteq I
= \langle (R^{T})^{T} = R \rangle
R \cdot R^{T} \subseteq I
```

[10/10]

3 [30/100]

Sea \mathbf{R}^+ el conjunto de los números reales no negativos. Para a, $b \in \mathbf{R}^+$, sea r(x,y) el rectángulo en el plano cartesiano con vértices en (0,0), (x,0), (x,y) y (0,y). Gráficamente:

```
r(a,b)
```

```
Considere las relaciones ma, mia, J: Rect ↔ Rect, tales que:
      ma(r(x,y),r(w,z)) \approx "el \text{ área de } r(x,y) \text{ es menor que el área de } r(w,z)"
                              \equiv x*y < w*z
                              \approx "el área de r (x, y) es igual al área de r (w, z) "
      J(r(x,y),r(w,z))
                              \equiv x*v = w*z
      mia = ma \cup J
      3a (8/30) Pruebe que ma es una relación de orden estricto.
ma es irreflexiva:
   ma(r(x,y),r(x,y))
       ⟨Def ma⟩
   x*y < x*y
       (Aritmética)
   false
                                                                                                 [4/8]
ma es transitiva:
Hip: ma(r(a,b),r(c,d)), ma(r(c,d),r(e,f)) //A demostrar: ma(r(a,b),r(e,f))
   a*b
       \langle ma(r(a,b),r(c,d)) \rangle
   c*d
       \langle ma(r(c,d),r(e,f)) \rangle
   e*f
Es decir, a*b < e*f, de modo que ma(r(a,b), r(e,f)).
                                                                                                 [4/8]
```

3b (8/30) Pruebe que mia no es una relación de orden parcial.

Contraejemplo: mia no es antisimétrica:

```
mia(r(1,2),r(2,1))

ma(r(1,2),r(2,1)) \times J(r(1,2),r(2,1))

1*2<1*2 \times 1*2=1*2
```

Sea Rect = $\{r(x,y) \mid x,y \in \mathbb{R}^+\}.$

```
true
```

w*z = x*y

```
También
   mia(r(2,1),r(1,2))
  ma(r(2,1),r(1,2)) \vee J(r(2,1),r(1,2))
   2*1<2*1 v 2*1=2*1
   true
Pero: r(1,2) \neq r(2,1)
                                                                                            [8/8]
Variante:
Lema mia: mia(r(x,y),r(w,z)) \equiv x*y \leq y*z
  mia(r(x,y),r(w,z))
      ⟨Def mia⟩
  ma(r(x,y),r(w,z)) \lor J(r(x,y),r(w,z))
      \langle \text{Def ma, Def J} \rangle
   x*y < w*z \lor x*y = w*z
      (Aritmética)
   x*y \leq w*z
Basta mostrar dos rectángulos diferentes de igual área. Sirve el contraejemplo de antes:
  mia(r(2,1),r(1,2))
                                                  mia(r(1,2),r(2,1))
   2*1 \le 1*2
                                                  1*2 = 2*1
   true
                                                  true
Pero: r(1,2) \neq r(2,1).
                                                                                            [8/8]
     3c (8/30) Pruebe que J es una relación de equivalencia
J reflexiva:
   J(r(x,y),r(x,y))
      ⟨Def J⟩
  x*y = x*y
       (Aritmética)
   true
                                                                                            [2/8]
J simétrica:
   J(r(x,y),r(w,z))
       \langle \text{Def J} \rangle
   x*y = w*z
       ⟨Aritmética⟩
```

```
J(r(w,z),r(x,y))
                                                                                             [3/8]
J transitiva:
   J(r(x,y),r(w,z)) \wedge J(r(w,z),r(u,v))
       (Def J, 2 veces)
   ⟨Aritmética⟩
  x*y = u*v
      ⟨Def J⟩
   J(r(x,y),r(u,v))
                                                                                             [3/8]
     3d
              (6/30) Dé 3 elementos diferentes de cada una de las clases de equivalencia [r(5,8)], y
          [r(7,7)]_{T}
Elementos de [r(5,8)]_{\tau}: r(5,8), r(8,5), r(1,40) // parejas que multiplican 40
                                                                                             [3/6]
Elementos de [r(7,7)]_J: r(7,7), r(1,49), r(49,1) // parejas que multiplican 49
                                                                                             [3/6]
     [30 puntos]
     Para d, n, m: nat+, defina los conjuntos:
     D = 1..d : días laborables en un período de tiempo
      P = 1..n
                     : operarios (para realizar cualquier trabajo)
                     : trabajos por realizar por operarios (cada una demora un día).
     T = 1..m
     Considere conocidas las siguientes relaciones y significados:
     puede: P \leftrightarrow D
     puede (p, x) ≈ "el operario p puede trabajar el día x"
     dtrab: T \leftrightarrow D
     dtrab(t,x) \approx "el trabajo t se realiza el día x"
      Defina la relación Z = puede • dtrab<sup>T</sup>.
      4a (10/30) Interprete el significado de la relación Z.
Por su definición, Z : P \leftrightarrow T. Ahora
   рZt
   p (puede • dtrab<sup>T</sup>) t
   (\exists x:D|: puede(p,x) \land dtrab^{T}(x,t))
   (\exists x:D|: puede(p,x) \land dtrab(t,x))
```

4b (10/30) Suponga que $D = \{1, 2, 3\}$, $P = \{1, 2, 3\}$, $T = \{1, 2\}$ y que las relaciones están descritas por las matrices binarias

Determine $M_{\rm Z}$, la matriz binaria correspondiente a la relación $\rm Z$.

Por la definición de Z:

$$\begin{aligned} \mathbf{M}_{\mathbf{Z}} &= \ \mathbf{M}_{\text{puede}} \ \mathbf{M}_{\text{dtrab}}^{\mathrm{T}} \\ &= \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \end{aligned}$$

[10/10]

4c (10/30) Explique el significado, en la matriz M_z , de

(i) una entrada en 0

 $M_{z}[p,t] = 0 \approx$ "el operario p no puede realizar el trabajo t"

[2/10]

(ii) una fila en 0

 $M_{\rm Z}[p,.] = 0 \approx$ "el operario p no puede realizar ninguno de los trabajos"

[4/10]

(iii) una columna en 0.

 $M_{\rm Z}$ [.,t] = 0 \approx "ningún operario puede realizar el trabajo t"

[4/10]