

Examen 2

Este examen es individual. Tiene una duración de 1 hora 20 min. Está prohibido usar el libro, apuntes, impresiones y cualquier tipo de dispositivo electrónico (celulares, agendas electrónicas, cámaras digitales, etc.).

Nombre: _____ Código: _____

1. [20%] Demostrar que los conjuntos $A = \{x: \mathbb{N} \mid (\exists y: \mathbb{N} : x = y + 11)\}$ y $B = \{x: \mathbb{N} \mid x * x > 100\}$ son iguales

$A \subseteq B:$

$x \in A$

\equiv <Definición de A>

$(\exists y: \mathbb{N} \mid x = y + 11)$

\equiv <Elevando al cuadrado a ambos lados>

$(\exists y: \mathbb{N} \mid x * x = (y + 11) * (y + 11))$

\equiv <Resolviendo producto a la derecha>

$(\exists y: \mathbb{N} \mid x * x = y * y + 22 * y + 121)$

\Rightarrow <En \mathbb{N} $a + b \geq a$ >

$x * x \geq 121$

\Rightarrow <Orden total de naturales>

$x * x > 100$

\equiv <Definición de B>

$x \in B$

$B \subseteq A:$

$x \in B$

\equiv <Definición de B>

$x * x > 100$

\equiv <Raíz cuadrada>

$x > 10$

\equiv <Restando 10 a ambos lados>

$x - 10 > 0$

\equiv <Orden total de naturales>

$x - 11 \geq 0$

\Rightarrow < $x \in \mathbb{N}$ y definición de naturales>

$x - 11 \in \mathbb{N}$

\equiv <Usando $y = x - 11$ >

$(\exists y: \mathbb{N} \mid x=y+1)$
 \equiv <Definición de A>
 $x \in A$

2. [20%] Demostrar o refutar las siguientes afirmaciones

$$A \cup B = A \cup C \Rightarrow B = C$$

Falso. Contraejemplo: $A = \{1\}$, $B = \{2\}$, $C = \{1, 2\}$

$$(A \cup B) \setminus A = B \setminus A$$

$(A \cup B) \setminus A$
 $=$ <Definición diferencia >
 $(A \cup B) \cap A^c$
 $=$ <Distributividad>
 $(A \cap A^c) \cup (B \cap A^c)$
 $=$ <Definición complemento y diferencia >
 $\emptyset \cup (B \setminus A)$
 $=$ <Identidad \cup >
 $B \setminus A$

3. Para un campeonato de futbol en el que cada equipo debe jugar una y solo una vez con cada uno de sus rivales, se define como E el conjunto de equipos que participan y $N = \{0, 1, 2, \dots, |E|\}$. Se definen además las siguientes relaciones:

$R = \{(a, b) \in E^2 \mid \text{"a perdió con b"}\}$
 $f: E \rightarrow N \quad f(e) = |\{a \in E \mid a R e\}|$
 $S = \{(a, b) \in E^2 \mid f(a) < f(b)\}$
 $T = \{(a, b) \in E^2 \mid f(a) = f(b)\}$

a. [10%] Determine si R cumple siempre las siguientes propiedades. Justifique brevemente sus respuestas

Propiedad	Respuesta	Razón
Reflexiva	No	Ningún equipo juega consigo mismo
Irreflexiva	Si	Ningún equipo juega consigo mismo
Simétrica	No	Si a pierde con b y solo juegan una vez, b no puede perder con a

Asimétrica	Si	Si a pierde con b y solo juegan una vez, b no puede perder con a
Antisimétrica	Si	Es asimétrica
Transitiva	No	Puede darse que a pierda con b, b pierda con c y a no le gane a c.

b. [5%] ¿La función f puede ser inyectiva? Justificar su respuesta

f puede ser inyectiva si todos los equipos le han ganado a un número diferente de equipos. Por ejemplo si un equipo A le ganó a todos, otro equipo B le ganó a todos, excepto al equipo A, otro equipo C le ganó a todos excepto a los equipos A y B y así sucesivamente

c. [5%] ¿La función f puede ser biyectiva? Justificar su respuesta

f no puede ser biyectiva porque f no puede ser sobreyectiva ya que ningún equipo le puede haber ganado a $|N|$ equipos.

d. [20%] Demostrar que S es un orden parcial estricto

Irreflexiva. Prueba por contradicción:

```
( $\exists e:E \mid : (e,e) \in S$ )
≡ <Definición S>
( $\exists e:E \mid : f(e) < f(e)$ )
≡ <Orden estricto de naturales>
false
```

Asimétrica:

```
( $\forall a,b:E \mid : (a,b) \in S \Rightarrow \neg ((b,a) \in S)$ )
≡ <Definición S>
( $\forall a,b:E \mid : f(a) < f(b) \Rightarrow \neg (f(b) < f(a))$ )
≡ <Asimetría menor que >
true
```

Transitiva:

```
( $\forall a,b,c:E \mid : (a,b) \in S \wedge (b,c) \in S \Rightarrow (a,c) \in S$ )
≡ <Definición S>
( $\forall a,b,c:E \mid : f(a) < f(b) \wedge f(b) < f(c) \Rightarrow f(a) < f(c)$ )
≡ <Transitividad menor que >
true
```

e. [20%] Demostrar que T es una relación de equivalencia

Reflexiva

```
(∀e:E | : (a,b) ∈ T)
≡ <Definición T>
(∃e:E | : f(e) = f(e))
≡ <Igualdad de naturales>
true
```

Simétrica:

```
(∀a,b:E | : (a,b) ∈ T ⇒ (b,a) ∈ T)
≡ <Definición T>
(∀a,b:E | : f(a) = f(b) ⇒ f(b) = f(a))
≡ <Simetría = >
true
```

Transitiva:

```
(∀a,b,c:E | : (a,b) ∈ T ∧ (b,c) ∈ T ⇒ (a,c) ∈ T)
≡ <Definición T>
(∀a,b,c:E | : f(a) = f(b) ∧ f(b) = f(c) ⇒ f(a) = f(c))
≡ <Transitividad = >
true
```

f. [10%] Demostrar que si f es inyectiva, entonces la clausura reflexiva de S es un orden total

La clausura reflexiva de un orden parcial estricto es un orden parcial. Para probar que es un orden total se debe probar que:

```
(∀a,b:E | : (a,b) ∈ S ∨ (b,a) ∈ S)
≡ <Definición S>
(∀a,b:E | : f(a) < f(b) ∨ f(b) < f(a))
≡ <Hip: f es inyectiva, orden total de enteros>
true
```