

Tarea-Examen 2

García Ponce José Canito.

Ejercicios que me tocaron:

3. Prueba que para todo $n \in \mathbb{N}$, se tiene que $n \in \mathbb{N}$ Sea S un conjunto tal que $S = \{n \in \mathbb{N} \mid n \in \mathbb{N}\}$ y $S \subseteq \mathbb{N}$, ahora probemos que S es inductivo.Primeramente veamos que 0 está en S , porque $0 = \emptyset$ y sabemosque \emptyset es subconjunto propio de cada conjunto no vacío - porque
cada conjunto contiene a \emptyset pero al ser el conjunto no vacío
entonces no es igual a \emptyset , por lo tanto $0 \in S$.Ahora supongamos que algún $n \in S$, ahora veamos si $n+1 \in S$ por lo que suponemos sabemos que $n \in \mathbb{N}$, por def desubconjunto tenemos $\{n\} \subseteq \mathbb{N}$ y por la hipótesis sabemosque $n \in \mathbb{N}$. Ahora probemos also:Sea a, b, C conjuntos y $a, b \subseteq C$,PD $a \cup b \subseteq C$ Sea $x \in a \cup b$ cualquiera, por def de unión $x \in a$ o $x \in b$ - por nuestra hipótesis ($a \subseteq C$ y $b \subseteq C$)

entonces tenemos 2 casos

-caso 1: que $x \in a$, entonces por def de subconjunto
 $x \in C$

-caso 2: que $x \in b$, entonces por def de subconjunto
 $x \in C$

por lo tanto podemos concluir que $x \in C$ y como la elección
fue arbitraria $a \cup b \subseteq C$

entonces usando lo que demostramos tenemos que

$n \cup \{n\} \subseteq \mathbb{N}$ y por def de sucesor sabemos que $n \cup \{n\} = n^+$

por lo tanto $n^+ \subseteq \mathbb{N}$, entonces por lo visto $n^+ \in \mathbb{N}$,
(def de \mathbb{N})
(clase 30)
(clase 33)

ahora para que $n^+ \in \mathbb{N}$ necesitamos encontrar un $y \in \mathbb{N}$ tal que
 $y \neq n^+$ (def subconjunto propio) ahora ya sabemos que $n^+ \in \mathbb{N}$ por lo

tanto $n^+ \subseteq \mathbb{N}$ y $\{n^+\} \subseteq \mathbb{N}$ - por lo tanto $n^+ \cup \{n^+\} \subseteq \mathbb{N}$

(lo que probamos antes) y por def de sucesor

$n^+ \cup \{n^+\} = (n^+)^+$ por lo tanto $(n^+)^+ \in \mathbb{N}$ y por lo

visto la clase 33 (cada número natural es subconjunto de sus elementos)

entonces concluimos que $(n^+)^+ \neq n^+$, por lo tanto por def

de subconjunto propio $n^+ \subset \mathbb{N}$ y por def de S , $n^+ \in S$

por lo tanto S es inductivo y usando el principio de inducción

matemática concluimos que $S = \mathbb{N}$ \square

*no estoy muy seguro
de esto*

4.- Demuestra que $m \cdot n = n \cdot m$ para todo $m, n \in \mathbb{N}$

Sean $m, n \in \mathbb{N}$ PD $m \cdot n = n \cdot m$ y usamos inducción matemática sobre n

Antes de empezar veamos que estas propiedades se cumplen:

$$4.A \quad 0 \cdot n = P_0(n) = 0$$

- Demostración usando inducción sobre n

• Caso base sea $n=0$ entonces $0 \cdot 0 = P_0(0) = 0$, por la definición de producto y se cumple

• hipótesis de inducción

Supongamos que se cumple para n

$$0 \cdot n = P_0(n)$$

• Paso inductivo

$$\text{PD para } n^+ \quad \text{PD } 0 \cdot n^+ = 0$$

$$0 \cdot n^+ = P_0(n^+) = P_0(n) + 0 \quad \text{por definición de producto}$$

$$0 \cdot n^+ = P_0(n) \quad \text{por definición de suma}$$

$$0 \cdot n^+ = 0 \quad \text{por hipótesis}$$

y por lo tanto 4.A se cumple (principio de inducción matemática)

$$4.B \quad P_{m+n}(n) = P_m(n) + n \quad m \cdot n = (m \cdot n) + n$$

usamos inducción sobre n

• Caso base sea $n=0$ entonces

veamos que $P_{m+n}(0) = 0$ por def de producto

ahora notemos que $P_m(0) + 0 = 0 + 0$ por definición
de producto y $= 0$ por def de suma por lo tanto
se cumple

• Hipótesis de inducción

Supongamos que se cumple para n

$$\text{entonces } P_{m^+}(n) = P_m(n) + n$$

• Paso inductivo PD para n^+ PD $P_{m^+}(n^+) = P_m(n^+) + n^+$

tenemos que $P_{m^+}(n^+) = P_{m^+}(n) + m^+$ por def de producto

$$= P_{m^+}(n) + m + 1 \quad \text{por def de sucesor o suma? (clase 34)}$$

$$= P_m(n) + n + m + 1 \quad \text{por hipótesis}$$

$$= P_m(n) + n^+ + m \quad \text{por def de suma y su asociatividad}$$

(clase 35)

$$= P_m(n^+) + n^+ \quad \text{por def de producto}$$

y por lo tanto 4.B se cumple

(principio de inducción matemática)

Y con esas propiedades demostramos esto:

$$\text{PD } m \cdot n = P_m(n) = P_n(m) = n \cdot m \quad \text{por inducción sobre } n$$

• Caso base sea $m=0$

entonces $P_0(n) = 0 \cdot n = 0$ por lo demostrado en 4.A

y veamos que $n \cdot 0 = P_n(0) = 0$ por def de producto

entonces se cumple $0=0$

• hipótesis de inducción

Supongamos que para m se cumple:

$$m \cdot n = P_m(n) = P_n(m) = n \cdot m$$

• Paso inductivo PD para m^+

$$\text{PD } m^+ \cdot n = P_{m^+}(n) = P_n(m^+) = n \cdot m^+$$

$$P_{m^+}(n) = P_m(n) + n \quad \text{por lo demostrado en 4.B}$$

$$= P_n(m) + n \quad \text{por hipótesis}$$

$$= P_n(m^+) \quad \text{por def de producto}$$

entonces $P_{m^+}(n) = m^+ \cdot n = n \cdot m^+ = P_n(m^+)$

entonces se cumple por el principio de inducción

matemática

□

9.- Para cada $(a,b), (x,y) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ definimos $(a,b) \leq (x,y)$

si y solo si $a \leq x$ y $b \leq y$. Demuestra que \leq es un orden parcial en $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$

Sean $(a,b), (x,y), (c,d) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ cualesquiera,

ahora veamos que \leq cumpla que sea reflexiva, antisimétrica y transitiva

1) reflexiva PD $(a,b) \leq (a,b)$, Sea $(a,b) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ cualquiera, observemos que por def de \leq tendremos que $a \leq a$ y $b \leq b$ y esto se cumple ya que sabemos que \leq (es reflexiva) es un orden total en los \mathbb{N} , por lo tanto \leq es reflexiva

2) antisimétrica PD $(a,b) \leq (x,y)$ y $(x,y) \leq (a,b) \Rightarrow (a,b) = (x,y)$

Supongamos que $(a,b) \leq (x,y)$ y $(x,y) \leq (a,b)$

ahora por def de \leq tenemos que $a \leq x$, $b \leq y$ y $x \leq a$ y $y \leq b$, reacomodemos un poco y tenemos que $a \leq x$ y $x \leq a$ y $b \leq y$ y $y \leq b$, ahora como \leq (es antisimétrica) es un orden total en \mathbb{N} tenemos que

$a = x$ y $b = y$, entonces tenemos que $(a,b) = (x,y)$

por teorema (1.2.26), y por lo tanto \leq es antisimétrica

3) transitiva PD $(a,b) \leq (x,y)$ y $(x,y) \leq (c,d) \Rightarrow (a,b) \leq (c,d)$

Supongamos que $(a,b) \leq (x,y)$ y $(x,y) \leq (c,d)$

por def de \leq tenemos que $a \leq x$ y $b \leq y$ y $x \leq c$ y $y \leq d$

reacomodas y tenemos $a \leq x$ y $x \leq c$ y $b \leq y$ y $y \leq d$

ahora como sabemos que \leq (es transitiva) es un orden total

en \mathbb{N} podemos ver que $a \leq c$ y $b \leq d$ y por lo

def de \leq tenemos que $(a,b) \leq (c,d)$ por lo

tanto \leq es transitiva

y con las 3 propiedades concluimos que \leq es un orden

parcial por la definicion de orden parcial

□

12. Demuestra que la función $f: P(X) \rightarrow P(X)$ definida como

$$f(P) = P - E \quad \text{para algún } E \subseteq X \text{ no vacío es monótona}$$

Sean $a, b \in P(X)$ cualesquiera y $E \subseteq X$ cualquiera & no vacío

$$\text{PD} \quad \text{si } a \subseteq b \Rightarrow f(a) \subseteq f(b)$$

Supongamos que $a \subseteq b$, veamos que $f(a) = a - E$

$$\text{y } f(b) = b - E \quad \text{PD} \quad a - E \subseteq b - E$$

sea $x \in a - E$ cualquiera, por def de diferencia

$x \in a$ y $x \notin E$, ahora por nuestra hipótesis sabemos que

$a \subseteq b$ y por b ustodilla clase 8 tenemos $x \in b$ y $x \notin E$ y por def

de diferencia $x \in b - E$, como la elección fue arbitraria

tenemos que $a - E \subseteq b - E$

por lo tanto $f(a) \subseteq f(b)$ y con esto

concluimos que f es monótona ya que mantiene el orden

□

- Ejercicios que elegí:

2. Prueba que para todo $n \in \mathbb{N}$, si $n \neq 0$, entonces $n = m^+$ para algún $m \in \mathbb{N}$

Sea X un conjunto tal que $X = \{n \in \mathbb{N} \mid n = 0 \text{ o } n = m^+ \text{ para algun } m \in \mathbb{N}\}$

y $X \subseteq \mathbb{N}$. ahora veamos que X es inductivo

Primeramente veamos que $0 \in X$ porque por nuestra definición de X tenemos que $0 = 0$ por lo tanto se cumple

Supongamos que algún $n \in X$, esto significa que $n \in \mathbb{N}$

Ahora veamos si $n^+ \in X$.

Ahora tenemos 2 casos:

- caso i) $n^+ = 0$; pero este caso no puede suceder porque

0 es el sucesor de nadie ya que por def de sucesor

tendríamos que $0^+ = 0 \cup \{y\}$, pero $0 = \emptyset$ entonces no se cumple, el vacío no tiene elementos

- caso ii) $n^+ \neq 0$, ahora veamos si $n^+ \in X$, no tenemos

que por nuestra suposición de que $n \in X$, entonces $n \in \mathbb{N}$ y por def de subconjunto

tenemos que $\{n\} \subseteq \mathbb{N}$ y $n \subseteq \mathbb{N}$, por lo demostrado en 3 y por def de

sucesor $n^+ = n \cup \{n\} \subseteq \mathbb{N}$, y por (def de \mathbb{N} ? o clase 30?) $n^+ \in \mathbb{N}$, ahora veamos la
def de X (clase 33?)

$\{n=0 \text{ o } n=m^+, \text{ para algun } m \in \mathbb{N}\}$ y como vimos

al inicio del caso $n^+ \neq 0$ entonces debe existir un $m \in \mathbb{N}$

tal que $n^+ = m^+$ y esto es also "señaló" como

vimos en nuestra suposición $n \in \mathbb{N}$ y n^+ es el sucesor

de n por def de sucesor por lo tanto se cumple

el requerimiento de X ya que $m=n$ para que $n^+ = m^+$

y con esto vemos que $n^+ \in X$

y por lo tanto X es inducible

y por el principio de inducción matemática

$$X = \mathbb{N}$$

□

*en estos tambien no estoy
muy seguro t

5.- Demuestra que $(k \cdot m) \cdot n = k \cdot (m \cdot n)$ para todo $k, m, n \in \mathbb{N}$

Sean $k, m, n \in \mathbb{N}$ PD $(k \cdot m) \cdot n = k \cdot (m \cdot n)$ usando inducción sobre n

Antes de empezar veamos que esta propiedad se cumple:

$$5.1 \quad (k+m) \cdot n = (k \cdot n) + (m \cdot n)$$

Demostración usando inducción sobre n

• Caso base sea $n=0$ entonces

$$(k+m) \cdot 0 = 0 \text{ por def de producto}$$

$$\text{y } (k \cdot 0) + (m \cdot 0) = (0) + (0) \text{ por def de producto}$$

$$= 0 \text{ por def de suma, por lo tanto se cumple}$$

• hipótesis de inducción

Supongamos que para n se cumple

$$(k+m) \cdot n = (k \cdot n) + (m \cdot n)$$

• Paso inductivo PD para n^+ PD $(k+m) \cdot n^+ = (k \cdot n^+) + (m \cdot n^+)$

$$(k+m) \cdot n^+ = ((k+m) \cdot n) + (k+m) \text{ por def de producto}$$

$$= (k \cdot n) + (m \cdot n) + (k+m) \text{ por hipótesis}$$

$$= (k \cdot n) + (m \cdot n) + k + m \text{ por asociatividad de suma}$$

$$= (k \cdot n) + k + (m \cdot n) + m \text{ por conmutatividad de suma}$$

$$= ((k \cdot n) + k) + ((m \cdot n) + m) \quad \text{por asociatividad de suma}$$

$$= (k \cdot n^+) + (m \cdot n^+) \quad \text{por def de producto}$$

y por lo tanto se cumple S.A (principio de inducción matemática)

Ahora con esta propiedad demostraremos

$$\text{PD } (k \cdot m) \cdot n = k \cdot (m \cdot n) \quad \text{usando inducción sobre } n$$

• Caso base

Sea $n = 0$ entonces tenemos que

$$(k \cdot m) \cdot 0 = 0 \quad \text{por def de producto}$$

$$\text{y } k \cdot (m \cdot 0) = k(0) \quad \text{por def de producto,}$$

$k(0) = 0$ por def de producto, por lo tanto

se cumple $0 = 0$

• hipótesis de inducción

Supongamos que se cumple para n , entonces

$$(k \cdot m) \cdot n = k \cdot (m \cdot n)$$

• Paso inductivo PD para n^+ PD $(k \cdot m) \cdot n^+ = k \cdot (m \cdot n^+)$

tenemos que:

$$\begin{aligned}
 (k \cdot m) \cdot n^+ &= ((k \cdot m) \cdot n) + (k \cdot m) \quad \text{por def de producto} \\
 &= (k \cdot (m \cdot n)) + (k \cdot m) \quad \text{por hipótesis} \\
 &= (k \cdot m) + (k \cdot (m \cdot n)) \quad \text{por commutatividad de suma} \\
 &\qquad\qquad\qquad\text{(Clase 35)} \\
 &= k \cdot (m + (m \cdot n)) \quad \text{por 5.A y commutatividad de} \\
 &\qquad\qquad\qquad\text{producto (esta en 4)} \\
 &= k \cdot ((m \cdot n) + m) \quad \text{por commutatividad de suma} \\
 &= k \cdot (m \cdot n^+) \quad \text{por def de producto}
 \end{aligned}$$

entonces $(k \cdot m) \cdot n^+ = k \cdot (m \cdot n^+)$

y entonces lo que demostramos se cumple por el
principio de Inducción matemática

□

8. Para cada $(a,b), (x,y) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ definimos $(a,b) \leq (x,y)$ si y solo si (i) $a \leq x$ y $a \neq x$, o (ii) $a = x$ y $b \leq y$

Demostremos que \leq es un orden parcial en $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$

Sean $(a,b), (x,y), (c,d) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ cualesquiera,

veamos que \leq cumpla que sea reflexiva, antisimétrica, y transitiva.

i) reflexiva PD $(a,b) \leq (a,b)$, Sea $(a,b) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ cualquiera,

observemos que por def de \leq tenemos dos casos para que

se cumpla (se debe cumplir al menos 1)

caso (1) tendríamos que $a \leq a$ y $a \neq a$ - aquí podemos

ver que $a \leq a$ se cumple (\leq es simétrica) pero $a \neq a$ no se

cumple - porque sabemos que $a = a$ (son el mismo), entonces (i) no se cumple

caso (2) tendríamos que $a = a$ y $b \leq b$, podemos

observar que $a = a$ se cumple (son el mismo) y $b \leq b$ también

se cumple por \leq (es simétrica) es un orden total en \mathbb{N} - por lo tanto

podemos ver que se cumple (ii)

entonces podemos concluir que $(a,b) \leq (a,b)$ porque se cumplió (2)

por lo tanto \leq es reflexiva.

2) antisimétrica PD $(a,b) \leq (x,y) \wedge (x,y) \leq (a,b) \Rightarrow (a,b) = (x,y)$

Supongamos que $(a,b) \leq (x,y) \wedge (x,y) \leq (a,b)$

Veamos que tenemos 4 casos por def de \leq :

- caso (1) tenemos que $a \leq x \wedge a \neq x \wedge x \leq a \wedge x \neq a$
entonces porque \leq (es simétrica) tendríamos que $a \neq x \wedge a = x$
por lo tanto este caso no se puede generar vía contradicción

- caso (2) tenemos que $a \leq x \wedge a \neq x \wedge x \neq a \wedge b \leq y$
entonces tenemos que $a \leq x \wedge a \neq x \wedge b \leq y$

- caso (3) tenemos que $a = x \wedge b \leq y \wedge x \leq a \wedge x \neq a$
aquí podemos observar como el caso (1) se genera una contradicción
con $a = x \wedge a \neq x$, por lo tanto no se pide

- caso (4) tenemos que $a = x \wedge b \leq y \wedge x = a \wedge y \leq b$

como sabemos que \leq (es antisimétrica) un orden parcial en \mathbb{N}

tenemos que $a = x \wedge b = x \wedge$ por el teorema (1.2.26)

tenemos que $(a,b) = (x,y)$

viendo que se cumplió al menos un caso podemos
concluir que \leq es antisimétrica (?)

3) transitiva $\text{PD } (a,b) \leq (x,y) \text{ y } (x,y) \leq (c,d) \Rightarrow (a,b) \leq (c,d)$

Supongamos que $(a,b) \leq (x,y) \text{ y } (x,y) \leq (c,d) \text{ PD } (a,b) \leq (c,d)$

Veamos que tenemos 4 casos por la def de \leq :

-caso (1) tenemos que $a \leq x \text{ y } a \neq x \text{ y } x \leq c \text{ y } x \neq c$

como \leq es transitiva tenemos que $a \leq c$ y veamos que

$a \neq x \text{ y } x \neq c$, por lo tanto tenemos 2 subcasos:

caso (1.1) tenemos que $a=c$ y ahora 2 casos más:

caso (1.1.1) que $b \leq d$ si esto pasa por def de \leq (ii)
tenemos que $(a,b) \leq (c,d)$

caso (1.1.2) que $d \leq b$ si esto pasa no podemos hacer
nada más

caso (1.2) tenemos que $a \neq c$ y por def de \leq (i) tenemos
que $(a,b) \leq (c,d)$

-caso (2) tenemos que $a \leq x \text{ y } a \neq x \text{ y } x \neq c \text{ y } y \leq d$
tenemos 2 subcasos:

caso (2.1) tenemos que $a=c$ y ahora 2 casos más:

caso (2.1.1) que $b \leq d$ si esto pasa por def de \leq (i)
tenemos que $(a,b) \leq (c,d)$

caso (2.1.2) que $d \leq b$ si esto pasa no podemos hacer
nada más.

caso (2.2) tenemos que $a \neq c$ entonces tenemos 2 casos

caso (2.2.1) que $a \leq c$ si esto pasa por def de \leq (i) tenemos que $(a,b) \leq (c,d)$

caso (2.2.2) que $c \leq a$ si esto pasa no podemos hacer nada mas

- caso (3) tenemos que $a=x$ y $b \leq y$ y $x \leq c$ y $x \neq c$

aqui podemos observar que como $a=x$ y $x \neq c$ entonces

tenemos que $a \neq c$, ademas como $a=x$ y $x \leq c$ tenemos que

$a \leq c$ y por def de \leq (i) tenemos $(a,b) \leq (c,d)$

- caso (4) tenemos que $a=x$ y $b \leq y$ y $x=c$ y $y \leq d$

ahora veamos que $a=x$ y $x=c$ entonces $a=c$ y como \leq

es transitiva tenemos que $b \leq d$ y por def de \leq (ii) tenemos que

$(a,b) \leq (c,d)$

observemos que se cumplio al menos un caso, entonces podemos decir que \leq es

transitiva y con estas 3 propiedades concluimos que \leq es un orden

parcial por la definicion de orden parcial



11. Demuestra que la función $f: \mathcal{P}(X) \rightarrow \mathcal{P}(X)$ definida como

$f(P) = P \cap E$ para algún $E \subseteq X$ no vacío es monótona

Sean $a, b \in \mathcal{P}(X)$ cualesquiera y $E \subseteq X$ cualquiera y no vacío

PD si $a \subseteq b \Rightarrow f(a) \subseteq f(b)$

Supongamos que $a \subseteq b$, veamos que $f(a) = a \cap E$ y

$f(b) = b \cap E$ PD $a \cap E \subseteq b \cap E$

Sea $x \in a \cap E$ cualquiera, por def de intersección

$x \in a$ y $x \in E$, ahora por nuestras hipótesis sabemos que $a \subseteq b$ y por lo visto la clase 8? y tenemos que

$x \in b$ y $x \in E$, por def de intersección $x \in b \cap E$,

como la elección fue arbitraria tenemos que

$$a \cap E \subseteq b \cap E$$

por lo tanto $f(a) \subseteq f(b)$ y con esto concluimos

que f es monótona ya que mantiene el orden

□

* Creo que si entiendo como hacer cada ejercicio, pero no estoy muy seguro de la manera de los desarrollos y/o exibi*

;) Saludos.