



PONTIFICIA UNIVERSIDAD CATÓLICA DE CHILE  
DEPARTAMENTO DE CIENCIA DE LA COMPUTACIÓN  
IIC1253 - MATEMÁTICAS DISCRETAS

# Ayudantía Extra Examen

Héctor Núñez, Paula Grune, Manuel Irrarrázaval

---

## Pregunta 1: Relaciones y Funciones

Sean  $A$  y  $B$  conjuntos y  $(B, \preceq)$  un orden parcial. Considere el siguiente conjunto:

$$\phi(A, B) = \{f \mid f : A \rightarrow B\}$$

Además definimos la relación binaria  $\preceq_\phi$  sobre  $\phi(A, B)$  como:

$$f \preceq_\phi g \text{ si y solo si } f(a) \preceq g(a) \quad \forall a \in A$$

Demuestre que  $(\phi(A, B), \preceq_\phi)$  es un orden parcial.

## Pregunta 2: Teoría de Números

1. Demuestre que un número es divisible por 3 si y solo si la suma de sus dígitos es divisible por 3.
2. Demuestre que para cada número primo  $p \geq 6$ , se cumple que  $p^2 - 1$  o  $p^2 + 1$  es múltiplo de 10.

## Pregunta 3: Algoritmos y grafos

- a) El número de operaciones de un algoritmo viene dado por la siguiente ecuación de recurrencia:

$$T(n) = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 1 \\ T(n-1) + n & \text{si } n \geq 2 \end{cases}$$

Resuelva la ecuación y determine la complejidad del algoritmo.

b) Dado un grafo  $G = (V, E)$ , decimos que un grafo  $G' = (V', E')$  es subgrafo isomorfo de  $G$  si y solo si se cumple que existe un grafo  $H = (V_H, E_H)$  tal que:

- $H$  es subgrafo de  $G$ , es decir,  $V_H \subseteq V$ ,  $E_H \subseteq E$  y  $E_H \subseteq V_H \times V_H$ .
- $H$  es isomorfo a  $G'$ .

Demuestre que si  $G_1$  es subgrafo isomorfo de  $G_2$  y  $G_2$  es subgrafo isomorfo de  $G_1$ , entonces  $G_1 \cong G_2$ .

## Pregunta 4: Logica de Predicados

a) (3 ptos.) En clases vimos que

$$\forall x(Q(x) \vee P(x)) \not\equiv \forall xQ(x) \vee \forall xP(x)$$

¿Es cierta la siguiente afirmación?

$$\forall x\forall y(Q(x) \vee P(y)) \equiv \forall xQ(x) \vee \forall xP(x)$$

Demuestre o dé un contraejemplo. b) ( 3 ptos.) Dado un conjunto  $\Sigma$  de oraciones (fórmulas sin variables libres) en lógica de predicados, diremos que  $\Sigma$  es satisfacible si existe una interpretación  $\mathcal{I}$  tal que  $\mathcal{I} \models \varphi$  para toda  $\varphi \in \Sigma$ . En caso contrario, decimos que  $\Sigma$  es inconsistente. Dados un conjunto de oraciones  $\Sigma$  y una oración  $\varphi$ , demuestre que

$$\Sigma \models \varphi \text{ si y solo si } \Sigma \cup \{\neg\varphi\} \text{ es inconsistente.}$$