IIC2233

fblazco

August 12, 2024

1 Clase 1

1. Fecha Evaluaciones

2 Clase 3

2.1 Induccion Estructural

Clase anterior: Teorema

- 1. Principio del buen orden
- 2. Principio de induccion simple
- 3. Principio de induccion fuerte

Definiciones Inductivas: Para definir inductivamente un conjunto necesitamos

- 1. Un conjunto de elementos base no necesariamente finito
- 2. Un conjunto finito de reglas de construccion de nuevos elementos del conjunto a partir de elementos que ya estan en elementos
- 3. Establecer que el conjunto es el menor que cumple las reglas

Ejemplo: El conjunto de numeros pares es el menor conjunto tq

- 1. El 0 siempre es pares
- 2. Si n es un numero par, n+2 es numero par

Definicion (listas enlazadas) $\mathcal{L}n$: El conjunto $\mathcal{L}n$ es el menor conjunto que cumple con las sgts. reglas

- 1. $\phi \in \mathcal{L}n$
- 2. Si L ϵ $\mathcal{L} n$ y k ε N, entonces L \rightarrow k ϵ Ln

Cuando dos listas enlazadas son iguales?

- 1. Si alguna es ϕ , son iguales ssi la otra tmb es vacia
- 2. Si ninguna es vacia entonces estamos en un escenario

$$L_1 \rightarrow k_1 \text{ vs } L2 \rightarrow k2$$

en este caso, resulta natural considerar

$$L1 \rightarrow k1 = L2 \rightarrow k2$$
 ssi. $L1=L2$ y $k1=k2$

2.2 Principio de Induccion Estructural

Sea A un conjunto definido inductivamente y P una propiedad sobre los elementos de A. Si se cumple que:

- 1. Todos los elementos base de A cumplen la propiedad P
- 2. Para cada regla de construccion, si la regla se aplica sobre elementos en A que cumplen la propiedad ${\bf P}$

Ejemplo P(L): L tiene el mismo numero de flechas que de elementos

BI: El unico caso base de es la lista vacia

HI:

(terminar demostracion)

Para demostrar propiedades en Ln definiremos mas operadores (agregar operadores)

- 1. Largo, recibe lista y enetrega numero de elementos
- 2. Suma, recibe lista y entrega la suma de sus elementos
- 3. Maximo, recibe lista y entrega el maximo, o -1 si es vacia

max:
$$L_n \to N \vee \{-1\}$$

4. Cabeza, recibe una lista no vacia y entrega su primer elemento

head:
$$L_n / \{\phi\} \to L_n$$

Si k
$$\epsilon$$
 N, entonces suf(\rightarrow k) = ϕ

Teorema (props, listas): Si L, L1, L2 ϵ Ln, entonces:

- 1. sum(L) >= 0
- $2. \max(L) \le \sup(L)$

Teorema (prop. 4 de listas) Sean, L1, L2 ϵ L
n. Si L1, L2 $\neq \phi$ (terminar) Demostracion: Sea

$$\begin{array}{c} L1 = \rightarrow K1 \\ L2 = \rightarrow K2 \\ tq \ suf(L1) = suf \ (L2) \\ sum(L1) = sum(L2) \end{array}$$

Por definicion de igualdad de listas

$$\begin{array}{c} \text{L1=L2} \\ \phi \rightarrow \mathbf{k} = \phi \rightarrow \mathbf{y} \\ \phi = \phi \\ \mathbf{y} \ \mathbf{k} = \mathbf{j} \end{array}$$