

Matemática y Lógica - 2019

Guía de estudio 3: Inducción Matemática

Docente: Araceli Acosta

Inducción

Una técnica poderosa para demostrar propiedades sobre un dominio inductivo, como son los naturales o las listas, es usar el **principio de inducción**. La idea que rige este principio consiste en demostrar dos cosas. Por un lado verificar que la propiedad se satisface para los elementos “más chicos” del dominio (por ejemplo, la lista $[]$). Por otro lado demostrar para un elemento arbitrario del dominio (por ejemplo, la lista $x \triangleright xs$) que si suponemos que la propiedad es cierta para todos los elementos más chicos que él (por ejemplo xs), entonces la propiedad también es satisfecha por ese elemento. Dado que todo elemento de un dominio inductivo puede ser “construido” a partir de elementos más simples, este procedimiento demuestra que la propiedad es satisfecha por todos los elementos del dominio, y por lo tanto es válida.

En símbolos, podríamos describir los casos que hay que demostrar de la siguiente manera:

- Si queremos demostrar la propiedad $P.n$ es válida, es decir, es verdadera para todos los n naturales, tenemos que demostrar
 1. (CASO BASE) $P.0$
 2. (CASO INDUCTIVO) $P.k \Rightarrow P.(k + 1)$
- Si queremos demostrar la propiedad $P.xs$ es válida, es decir, es verdadera para todas las listas xs cualquiera sean los elementos que ésta tenga, tenemos que demostrar
 1. (CASO BASE) $P.[]$
 2. (CASO INDUCTIVO) $P.k\triangleright s \Rightarrow P.(z \triangleright ks)$

Muchas veces a la hora de realizar una demostración es importante tener presente las definiciones y propiedades (axiomas y teoremas) de los operadores que están involucrados en el teorema que queremos demostrar. En ese sentido es recomendable considerar los siguiente pasos.

1. Identificar la fórmula a demostrar.
2. Recordar la definición de todos los operadores y funciones que aparecen en la fórmula.
3. Decidir sobre qué variable se hará inducción.
4. Demostrar el CASO BASE que se obtiene al reemplazar la variable sobre la que hacemos inducción con el primer elemento del conjunto. Por ejemplo “0” para los naturales o “[]” para las listas.
5. Identificar la HIPÓTESIS INDUCTIVA que se obtiene al reemplazar la variable sobre la que hacemos inducción por otra variable que represente un valor arbitrario del conjunto. Por ejemplo “ k ” para los naturales o “ ks ” para las listas.
6. Demostrar el CASO INDUCTIVO que se obtiene al reemplazar la variable por una expresión que represente el sucesor de la variable que elegimos para la hipótesis inductiva. Por ejemplo “ $k + 1$ ” para los naturales o “ $k \triangleright ks$ ” para las listas.

1. Considerando las definiciones de los ejercicios del práctico anterior demostrará por inducción sobre xs las siguientes propiedades:

a) $sum.(sumar1.xs) = sum.xs + \#xs$

b) $sum.(duplica.xs) = 2 * sum.xs$

c) $\#(duplica.xs) = \#xs$

d) $duplica.(duplica.xs) = cuadruplica.xs$

2. Considerando las definiciones dadas en cada caso, demostrará por inducción sobre n las siguientes propiedades:

a) $f.n = 2 * n$, donde $f.0 \doteq 0$
 $f.(n + 1) \doteq 2 + f.n$

b) $g.n = n$, donde $g.0 \doteq 0$
 $g.(n + 1) \doteq 1 + g.n$

c) $sumatoria.n = n * (n + 1)/2$, donde $sumatoria.0 \doteq 0$
 $sumatoria.n \doteq n + sumatoria.(n - 1)$

3. Considerando el operador $++ : [A] \rightarrow [A] \rightarrow [A]$, que concatena dos listas y definida recursivamente como:

$$\begin{aligned} [] ++ ys &\doteq ys \\ (x \triangleright xs) ++ ys &\doteq x \triangleright (xs ++ ys) \end{aligned}$$

demostrará las siguientes propiedades

a) $sum.(xs ++ ys) = sum.xs + sum.ys$

b) $duplica.(xs ++ ys) = (duplica.xs) ++ (duplica.ys)$

c) $solopares.(xs ++ ys) = (solopares.xs) ++ (solopares.ys)$

4. Considerando la función $quitarCeros : [Num] \rightarrow [Num]$ definida de la siguiente manera

$$\begin{aligned} quitarCeros.[] &\doteq [] \\ quitarCeros.(x \triangleright xs) &\doteq \begin{cases} x \neq 0 \rightarrow x \triangleright quitarCeros.xs \\ x = 0 \rightarrow quitarCeros.xs \end{cases} \end{aligned}$$

demostrará que

$$sum.(quitarCeros.xs) = sum.xs$$

Ayuda: Tené en cuenta que como la función $quitarCeros$ se define por casos, el caso inductivo también deberá dividirse en dos casos.

5. Considerando la función $repetir : Nat \rightarrow Num \rightarrow [Num]$, que construye una lista de un mismo número repetido cierta cantidad de veces, definida recursivamente como:

$$\begin{aligned} repetir,0.x &\doteq [] \\ repetir.(n + 1).x &\doteq x \triangleright repetir.n.x \end{aligned}$$

demostrará que $\#repetir.n.x = n$.