IIC1253 - Inducción

Marcelo Arenas

Inducción en los números naturales

Si *P* es una propiedad tal que:

Caso base : P se cumple para 0, Caso inductivo : si P se cumple para n,

entonces P se cumple para n+1,

entonces se tiene que P se satisface para todos los números naturales.

Un primer ejemplo

Demuestre usando inducción que $2^{2\cdot n}-1$ es divisible por 3.

Recuerde que un número natural m es divisible por 3 si existe otro número natural k tal que $m = k \cdot 3$.

Un primer ejemplo

Demuestre usando inducción que $2^{2\cdot n}-1$ es divisible por 3.

Recuerde que un número natural m es divisible por 3 si existe otro número natural k tal que $m = k \cdot 3$.

¿Cuál es la propiedad P en este caso?

Un primer ejemplo

Demuestre usando inducción que $2^{2\cdot n}-1$ es divisible por 3.

Recuerde que un número natural m es divisible por 3 si existe otro número natural k tal que $m = k \cdot 3$.

¿Cuál es la propiedad P en este caso?

$$P = \{n \in \mathbb{N} \mid 2^{2 \cdot n} - 1 \text{ es divisible por 3}\}$$

Caso base:

Caso base:

Para n = 0 tenemos que $2^{2n} - 1 = 2^0 - 1 = 0$.

Caso base:

Para n = 0 tenemos que $2^{2n} - 1 = 2^0 - 1 = 0$.

Sabemos que 0 es divisible por 3 puesto que $0 = 0 \cdot 3$.

Caso inductivo:

Caso inductivo:

Suponemos que la propiedad es cierta para n, vale decir, $2^{2n}-1$ es divisible por 3.

Caso inductivo:

Suponemos que la propiedad es cierta para n, vale decir, $2^{2n}-1$ es divisible por 3.

Existe k tal que $2^{2n} - 1 = k \cdot 3$.

Caso inductivo:

Suponemos que la propiedad es cierta para n, vale decir, $2^{2n} - 1$ es divisible por 3.

ightharpoonup Existe k tal que $2^{2n} - 1 = k \cdot 3$.

Tenemos que demostrar que la propiedad es cierta para n+1, vale decir, $2^{2(n+1)}-1$ es divisible por 3.

Tenemos que
$$2^{2(n+1)} - 1 = 2^{2n+2} - 1 = 4 \cdot 2^{2n} - 1 = 2^{2n} - 1 + 3 \cdot 2^{2n}$$
.

Tenemos que
$$2^{2(n+1)}-1=2^{2n+2}-1=4\cdot 2^{2n}-1=2^{2n}-1+3\cdot 2^{2n}.$$

Por hipótesis de inducción sabemos que $2^{2n} - 1 = k \cdot 3$.

Tenemos que
$$2^{2(n+1)}-1=2^{2n+2}-1=4\cdot 2^{2n}-1=2^{2n}-1+3\cdot 2^{2n}.$$

Por hipótesis de inducción sabemos que $2^{2n} - 1 = k \cdot 3$.

Por lo tanto
$$2^{2(n+1)} - 1 = 2^{2n} - 1 + 3 \cdot 2^{2n} = k \cdot 3 + 3 \cdot 2^{2n} = (k+2^{2n}) \cdot 3$$
.

Tenemos que
$$2^{2(n+1)} - 1 = 2^{2n+2} - 1 = 4 \cdot 2^{2n} - 1 = 2^{2n} - 1 + 3 \cdot 2^{2n}$$
.

Por hipótesis de inducción sabemos que $2^{2n} - 1 = k \cdot 3$.

Por lo tanto
$$2^{2(n+1)} - 1 = 2^{2n} - 1 + 3 \cdot 2^{2n} = k \cdot 3 + 3 \cdot 2^{2n} = (k+2^{2n}) \cdot 3$$
.

Concluimos que $2^{2(n+1)}-1$ es divisible por 3, puesto que $2^{2(n+1)}-1=k'\cdot 3$ para $k'=k+2^{2n}$

Tenemos que
$$2^{2(n+1)} - 1 = 2^{2n+2} - 1 = 4 \cdot 2^{2n} - 1 = 2^{2n} - 1 + 3 \cdot 2^{2n}$$
.

Por hipótesis de inducción sabemos que $2^{2n} - 1 = k \cdot 3$.

Por lo tanto
$$2^{2(n+1)} - 1 = 2^{2n} - 1 + 3 \cdot 2^{2n} = k \cdot 3 + 3 \cdot 2^{2n} = (k+2^{2n}) \cdot 3$$
.

Concluimos que $2^{2(n+1)}-1$ es divisible por 3, puesto que $2^{2(n+1)}-1=k'\cdot 3$ para $k'=k+2^{2n}$

Con esto terminamos la demostración por inducción.

Un segundo ejemplo

Demuestre usando inducción que todo conjunto con n elementos tiene 2^n subconjuntos.

Un segundo ejemplo

Demuestre usando inducción que todo conjunto con n elementos tiene 2^n subconjuntos.

¿Cuál es la propiedad P en este caso?

Un segundo ejemplo

Demuestre usando inducción que todo conjunto con n elementos tiene 2^n subconjuntos.

¿Cuál es la propiedad P en este caso?

$$P = \{n \in \mathbb{N} \mid \text{todo subconjunto con } n$$
 elementos tiene 2^n subconjuntos $\}$

Caso base:

Caso base:

Para n = 0 tenemos que considerar el conjunto con 0 elementos.

Vale decir, tenemos que considerar el conjunto vacío ∅.

Caso base:

Para n = 0 tenemos que considerar el conjunto con 0 elementos.

Vale decir, tenemos que considerar el conjunto vacío ∅.

¿Cuáles son los subconjuntos de ∅?

Caso base:

Para n = 0 tenemos que considerar el conjunto con 0 elementos.

Vale decir, tenemos que considerar el conjunto vacío ∅.

¿Cuáles son los subconjuntos de \emptyset ? El único subconjunto de \emptyset es \emptyset .

Caso base:

Para n = 0 tenemos que considerar el conjunto con 0 elementos.

► Vale decir, tenemos que considerar el conjunto vacío ∅.

¿Cuáles son los subconjuntos de \emptyset ? El único subconjunto de \emptyset es \emptyset .

▶ Por lo tanto, tenemos que el número de subconjuntos del conjunto con 0 elementos es 1.

Caso base:

Para n = 0 tenemos que considerar el conjunto con 0 elementos.

Vale decir, tenemos que considerar el conjunto vacío ∅.

¿Cuáles son los subconjuntos de \emptyset ? El único subconjunto de \emptyset es \emptyset .

▶ Por lo tanto, tenemos que el número de subconjuntos del conjunto con 0 elementos es 1.

Concluimos que el caso base se cumple puesto que $1 = 2^0$.

Caso inductivo:

(

Caso inductivo:

Suponemos que la propiedad es cierta para n, vale decir, todo conjunto con n elementos tiene 2^n subconjuntos.

Caso inductivo:

Suponemos que la propiedad es cierta para n, vale decir, todo conjunto con n elementos tiene 2^n subconjuntos.

Tenemos que demostrar que la propiedad es cierta para n+1, vale decir, que todo conjunto con n+1 elementos tiene 2^{n+1} subconjuntos.

Considere un conjunto A con n+1 elementos.

Considere un conjunto A con n+1 elementos.

▶ Suponemos que $A = \{a_1, \ldots, a_n, a_{n+1}\}.$

Considere un conjunto A con n+1 elementos.

▶ Suponemos que $A = \{a_1, \ldots, a_n, a_{n+1}\}.$

Defina $B = \{a_1, \ldots, a_n\}$.

Considere un conjunto A con n+1 elementos.

► Suponemos que $A = \{a_1, \ldots, a_n, a_{n+1}\}.$

Defina $B = \{a_1, \ldots, a_n\}$.

ightharpoonup Por hipótesis de inducción sabemos que B tiene 2^n subconjuntos.

Considere un conjunto A con n+1 elementos.

► Suponemos que $A = \{a_1, \ldots, a_n, a_{n+1}\}.$

Defina $B = \{a_1, \ldots, a_n\}$.

▶ Por hipótesis de inducción sabemos que *B* tiene 2ⁿ subconjuntos.

Podemos dividir a los subconjuntos de A en dos grupos disjuntos.

- (1) Los subconjuntos C de A tales que $a_{n+1} \notin C$.
- (2) Los subconjuntos D de A tales que $a_{n+1} \in D$.

Si $C \subseteq A$ y $a_{n+1} \not\in C$, entonces $C \subseteq B$.

Si
$$C \subseteq A$$
 y $a_{n+1} \notin C$, entonces $C \subseteq B$.

Los subconjuntos en el grupo (1) son los subconjuntos de *B*.

1:

```
Si C \subseteq A y a_{n+1} \notin C, entonces C \subseteq B.
```

- Los subconjuntos en el grupo (1) son los subconjuntos de *B*.
- ightharpoonup El grupo (1) tiene 2^n elementos.

Si
$$C \subseteq A$$
 y $a_{n+1} \notin C$, entonces $C \subseteq B$.

- Los subconjuntos en el grupo (1) son los subconjuntos de B.
- \triangleright El grupo (1) tiene 2^n elementos.

Si
$$D \subseteq A$$
 y $a_{n+1} \in D$, entonces $D = D' \cup \{a_{n+1}\}$ con $D' \subseteq B$.

1:

Si
$$C \subseteq A$$
 y $a_{n+1} \notin C$, entonces $C \subseteq B$.

- ▶ Los subconjuntos en el grupo (1) son los subconjuntos de *B*.
- ightharpoonup El grupo (1) tiene 2^n elementos.

Si
$$D \subseteq A$$
 y $a_{n+1} \in D$, entonces $D = D' \cup \{a_{n+1}\}$ con $D' \subseteq B$.

Cada subconjunto en el grupo (2) se construye agregando el elemento a_{n+1} a un subconjunto de B.

1:

Si
$$C \subseteq A$$
 y $a_{n+1} \notin C$, entonces $C \subseteq B$.

- Los subconjuntos en el grupo (1) son los subconjuntos de B.
- \triangleright El grupo (1) tiene 2^n elementos.

Si
$$D \subseteq A$$
 y $a_{n+1} \in D$, entonces $D = D' \cup \{a_{n+1}\}$ con $D' \subseteq B$.

- Cada subconjunto en el grupo (2) se construye agregando el elemento a_{n+1} a un subconjunto de B.
- ► El grupo (2) tiene 2ⁿ elementos.

Concluimos que A tiene $2^n + 2^n = 2^{n+1}$ subconjuntos.

Concluimos que A tiene $2^n + 2^n = 2^{n+1}$ subconjuntos.

▶ Dado que los grupos (1) y (2) tienen 2ⁿ elementos cada uno, y estos grupos son disjuntos.

Concluimos que A tiene $2^n + 2^n = 2^{n+1}$ subconjuntos.

▶ Dado que los grupos (1) y (2) tienen 2ⁿ elementos cada uno, y estos grupos son disjuntos.

Con esto terminamos la demostración por inducción.

Sobre la hipótesis de inducción

Sea $r \in \mathbb{R}$ tal que 0 < r < 1. Queremos demostrar por inducción que:

$$\sum_{i=0}^{n} r^{i} \leq \frac{1}{1-r}$$

¿Cuál es la propiedad P en este caso?

13

Sobre la hipótesis de inducción

Sea $r \in \mathbb{R}$ tal que 0 < r < 1. Queremos demostrar por inducción que:

$$\sum_{i=0}^{n} r^{i} \leq \frac{1}{1-r}$$

¿Cuál es la propiedad P en este caso?

$$P = \left\{ n \in \mathbb{N} \mid \sum_{i=0}^{n} r^{i} \le \frac{1}{1-r} \right\}$$

13

Caso base:

Caso base:

Para n = 0 tenemos que

$$\sum_{i=0}^{n} r^{i} = 1$$

Caso base:

Para n = 0 tenemos que

$$\sum_{i=0}^{n} r^{i} = 1$$

Como 0 < r < 1, tenemos que 0 < 1 - r < 1. De esto se concluye que

$$1 < \frac{1}{1-r}$$

Caso base:

Para n = 0 tenemos que

$$\sum_{i=0}^{n} r^{i} = 1$$

Como 0 < r < 1, tenemos que 0 < 1 - r < 1. De esto se concluye que

$$1 < \frac{1}{1-r}$$

Concluimos entonces que se cumple el caso base puesto que:

$$\sum_{i=0}^{0} r^{i} = 1 \leq \frac{1}{1-r}$$

Caso inductivo:

Caso inductivo:

Suponemos que la propiedad es cierta para n, vale decir,

$$\sum_{i=0}^{n} r^{i} \leq \frac{1}{1-r}$$

Caso inductivo:

Suponemos que la propiedad es cierta para n, vale decir,

$$\sum_{i=0}^{n} r^{i} \leq \frac{1}{1-r}$$

Tenemos que demostrar que la propiedad es cierta para n+1, vale decir,

$$\sum_{i=0}^{n+1} r^i \leq \frac{1}{1-r}$$

15

Tenemos que

$$\sum_{i=0}^{n+1} r^i = \sum_{i=0}^n r^i + r^{n+1}$$

Tenemos que

$$\sum_{i=0}^{n+1} r^i = \sum_{i=0}^n r^i + r^{n+1}$$

Por hipótesis de inducción sabemos que

$$\sum_{i=0}^{n} r^{i} \leq \frac{1}{1-r}$$

16

Tenemos que

$$\sum_{i=0}^{n+1} r^i = \sum_{i=0}^n r^i + r^{n+1}$$

Por hipótesis de inducción sabemos que

$$\sum_{i=0}^{n} r^{i} \leq \frac{1}{1-r}$$

$$\sum_{i=0}^{n+1} r^i \le \frac{1}{1-r} + r^{n+1}$$

Para concluir la demostración tenemos que demostrar que

$$\frac{1}{1-r} + r^{n+1} \le \frac{1}{1-r} \tag{\ddagger}$$

Para concluir la demostración tenemos que demostrar que

$$\frac{1}{1-r} + r^{n+1} \le \frac{1}{1-r} \tag{\ddagger}$$

¿Pero es posible hacer esto?

17

Para concluir la demostración tenemos que demostrar que

$$\frac{1}{1-r} + r^{n+1} \le \frac{1}{1-r} \tag{\ddagger}$$

¿Pero es posible hacer esto? No, puesto que (‡) no es cierto dado que 0 < r.

Para concluir la demostración tenemos que demostrar que

$$\frac{1}{1-r} + r^{n+1} \le \frac{1}{1-r} \tag{\ddagger}$$

¿Pero es posible hacer esto? No, puesto que (\ddagger) no es cierto dado que 0 < r.

Que haya fallado la demostración por inducción no significa que la propiedad sea falsa.

Para concluir la demostración tenemos que demostrar que

$$\frac{1}{1-r} + r^{n+1} \le \frac{1}{1-r} \tag{\ddagger}$$

¿Pero es posible hacer esto? No, puesto que (\ddagger) no es cierto dado que 0 < r.

Que haya fallado la demostración por inducción no significa que la propiedad sea falsa.

▶ ¿Podemos hacer algo para resolver el problema con la inducción?

Solucionamos el problema haciendo más fuerte el teorema.

Solucionamos el problema haciendo más fuerte el teorema.

▶ Lo que hace más simple la demostración puesto que tenemos una hipótesis de inducción más fuerte.

Solucionamos el problema haciendo más fuerte el teorema.

► Lo que hace más simple la demostración puesto que tenemos una hipótesis de inducción más fuerte.

Sea $r \in \mathbb{R}$ tal que 0 < r < 1. Vamos a demostrar que

$$\sum_{i=0}^{n} r^{i} \leq \frac{1-r^{n+1}}{1-r}$$

18

Solucionamos el problema haciendo más fuerte el teorema.

► Lo que hace más simple la demostración puesto que tenemos una hipótesis de inducción más fuerte.

Sea $r \in \mathbb{R}$ tal que 0 < r < 1. Vamos a demostrar que

$$\sum_{i=0}^{n} r^{i} \leq \frac{1-r^{n+1}}{1-r}$$

Note que de esto se concluye que

$$\sum_{i=0}^{n} r^{i} \leq \frac{1 - r^{n+1}}{1 - r} \leq \frac{1}{1 - r}$$

18

Caso base:

Caso base:

Para n = 0 tenemos que

$$\sum_{i=0}^{n} r^{i} = 1$$

Caso base:

Para n = 0 tenemos que

$$\sum_{i=0}^{n} r^{i} = 1$$

Como 0 < r < 1, tenemos que 0 < 1 - r < 1. Entonces, dado que $r^{n+1} = r^1 = r$, concluimos que

$$1 = \frac{1-r^{n+1}}{1-r}$$

Caso base:

Para n = 0 tenemos que

$$\sum_{i=0}^{n} r^{i} = 1$$

Como 0 < r < 1, tenemos que 0 < 1 - r < 1. Entonces, dado que $r^{n+1} = r^1 = r$, concluimos que

$$1 = \frac{1-r^{n+1}}{1-r}$$

Deducimos que se cumple el caso base puesto que:

$$\sum_{i=0}^{0} r^{i} = 1 \leq \frac{1 - r^{0+1}}{1 - r}$$

Caso inductivo:

Caso inductivo:

Suponemos que la propiedad es cierta para n, vale decir,

$$\sum_{i=0}^{n} r^{i} \leq \frac{1-r^{n+1}}{1-r}$$

Caso inductivo:

Suponemos que la propiedad es cierta para n, vale decir,

$$\sum_{i=0}^{n} r^{i} \leq \frac{1-r^{n+1}}{1-r}$$

Tenemos que demostrar que la propiedad es cierta para n+1, vale decir,

$$\sum_{i=0}^{n+1} r^i \leq \frac{1 - r^{n+2}}{1 - r}$$

20

Tenemos que

$$\sum_{i=0}^{n+1} r^i = \sum_{i=0}^n r^i + r^{n+1}$$

Tenemos que

$$\sum_{i=0}^{n+1} r^i = \sum_{i=0}^n r^i + r^{n+1}$$

Por hipótesis de inducción sabemos que

$$\sum_{i=0}^{n} r^{i} \leq \frac{1-r^{n+1}}{1-r}$$

$$\sum_{i=0}^{n+1} r^i \leq \frac{1-r^{n+1}}{1-r} + r^{n+1}$$

$$\sum_{i=0}^{n+1} r^{i} \leq \frac{1 - r^{n+1}}{1 - r} + r^{n+1}$$

$$= \frac{1 - r^{n+1} + r^{n+1}(1 - r)}{1 - r}$$

$$\sum_{i=0}^{n+1} r^{i} \leq \frac{1 - r^{n+1}}{1 - r} + r^{n+1}$$

$$= \frac{1 - r^{n+1} + r^{n+1}(1 - r)}{1 - r}$$

$$= \frac{1 - r^{n+1} + r^{n+1} - r^{n+2}}{1 - r}$$

$$\sum_{i=0}^{n+1} r^{i} \leq \frac{1-r^{n+1}}{1-r} + r^{n+1}$$

$$= \frac{1-r^{n+1} + r^{n+1}(1-r)}{1-r}$$

$$= \frac{1-r^{n+1} + r^{n+1} - r^{n+2}}{1-r}$$

$$= \frac{1-r^{n+2}}{1-r}$$

Concluimos que

$$\sum_{i=0}^{n+1} r^{i} \leq \frac{1-r^{n+1}}{1-r} + r^{n+1}$$

$$= \frac{1-r^{n+1} + r^{n+1}(1-r)}{1-r}$$

$$= \frac{1-r^{n+1} + r^{n+1} - r^{n+2}}{1-r}$$

$$= \frac{1-r^{n+2}}{1-r}$$

Entonces se cumple el caso inductivo, y concluimos nuestra demostración por inducción.

Ejercicio

Considere los grafos no-dirigidos sin loops, vale decir, sin aristas de la forma (u, u).

Ejercicio

Considere los grafos no-dirigidos sin loops, vale decir, sin aristas de la forma (u, u).

Para un grafo G = (N, A) en esta clase, definimos el grado de un nodo u como la cantidad de aristas en A de la forma (u, v).

Ejercicio

Considere los grafos no-dirigidos sin loops, vale decir, sin aristas de la forma (u, u).

Para un grafo G = (N, A) en esta clase, definimos el grado de un nodo u como la cantidad de aristas en A de la forma (u, v).

Demuestre que para cada grafo no-dirigido ${\it G}$ sin loops, hay un número par de nodos de grado impar.

Ejercicio

Considere los grafos no-dirigidos sin loops, vale decir, sin aristas de la forma (u, u).

Para un grafo G = (N, A) en esta clase, definimos el grado de un nodo u como la cantidad de aristas en A de la forma (u, v).

Demuestre que para cada grafo no-dirigido G sin loops, hay un número par de nodos de grado impar.

► Haga la demostración por inducción en el número de aristas del grafo.