Inducción a partir de un cierto número

Sea $k \in \mathbb{N}$.

Inducción a partir de un cierto número

Sea $k \in \mathbb{N}$.

Si *P* es una propiedad tal que:

Caso base : P se cumple para k,

Caso inductivo : si P se cumple para $n \geq k$,

entonces P se cumple para n + 1,

entonces se tiene que P se satisface para todos los números naturales mayores o iguales a k.

Inducción a partir de un cierto número

Sea $k \in \mathbb{N}$.

Si *P* es una propiedad tal que:

Caso base : P se cumple para k,

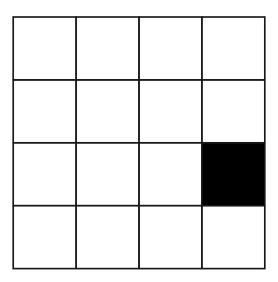
Caso inductivo : si P se cumple para $n \geq k$,

entonces P se cumple para n+1,

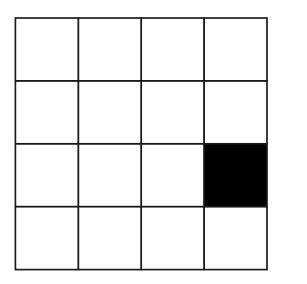
entonces se tiene que P se satisface para todos los números naturales mayores o iguales a k.

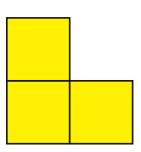
¿Por qué es válido este principio de inducción?

Considere el siguiente tablero de 4×4 con una celda de color negro:

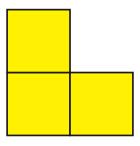


Es posible cubrir las celdas blancas utilizando la siguiente pieza:

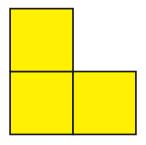




Demuestre que para cualquier tablero de $2^n \times 2^n$ con una celda negra, es posible cubrir las celdas blancas con la siguiente pieza:



Demuestre que para cualquier tablero de $2^n \times 2^n$ con una celda negra, es posible cubrir las celdas blancas con la siguiente pieza:



Haga la demostración por inducción a partir del número 1.

Recuerde que un número p es primo si es mayor o igual a 2 y sus únicos divisores son 1 y p.

Recuerde que un número p es primo si es mayor o igual a 2 y sus únicos divisores son 1 y p.

Recuerde que un número p es primo si es mayor o igual a 2 y sus únicos divisores son 1 y p.

Recuerde que un número p es primo si es mayor o igual a 2 y sus únicos divisores son 1 y p.

- **▶** 2 = 2
- $ightharpoonup 6 = 2 \cdot 3$

Recuerde que un número p es primo si es mayor o igual a 2 y sus únicos divisores son 1 y p.

- **▶** 2 = 2
- $ightharpoonup 6 = 2 \cdot 3$
- $ightharpoonup 756 = 2^2 \cdot 3^3 \cdot 7$

¿Es posible demostrar la propiedad anterior usando inducción?

¿Es posible demostrar la propiedad anterior usando inducción?

▶ La inducción debe hacerse a partir de $n \ge 2$.

¿Es posible demostrar la propiedad anterior usando inducción?

▶ La inducción debe hacerse a partir de $n \ge 2$.

¿Cuál es el problema con el paso inductivo?

¿Es posible demostrar la propiedad anterior usando inducción?

La inducción debe hacerse a partir de $n \geq 2$.

¿Cuál es el problema con el paso inductivo?

Suponer que la propiedad se cumple para n no nos sirve para demostrar que la propiedad se cumple para n+1

Inducción fuerte

Si *P* es una propiedad tal que:

Caso base : P se cumple para 0,

Caso inductivo : si P se cumple para todo k tal que k < n,

entonces P se cumple para n,

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

Considere una propiedad P para los números naturales.

Considere una propiedad P para los números naturales.

Defina P' a partir de P de la siguiente forma:

$$P' = \{n \in \mathbb{N} \mid P \text{ se cumple para todo } k \leq n\}$$

Considere una propiedad P para los números naturales.

Defina P' a partir de P de la siguiente forma:

$$P' = \{n \in \mathbb{N} \mid P \text{ se cumple para todo } k \leq n\}$$

Demostrar P usando inducción fuerte es equivalente a demostrar P' usando inducción (usual).

Considere una propiedad P para los números naturales.

Defina P' a partir de P de la siguiente forma:

$$P' = \{n \in \mathbb{N} \mid P \text{ se cumple para todo } k \leq n\}$$

Demostrar P usando inducción fuerte es equivalente a demostrar P' usando inducción (usual).

Inducción fuerte no es entonces una nueva forma de inducción.

Considere una propiedad P para los números naturales.

Defina P' a partir de P de la siguiente forma:

$$P' = \{n \in \mathbb{N} \mid P \text{ se cumple para todo } k \leq n\}$$

Demostrar P usando inducción fuerte es equivalente a demostrar P' usando inducción (usual).

- Inducción fuerte no es entonces una nueva forma de inducción.
- Pero si es útil en muchos casos formular la inducción con la hipótesis más fuerte.

El teorema fundamental de la aritmética

Demuestre usando inducción fuerte que cada número natural $n \ge 2$ puede escribirse como una multiplicación de potencias de números primos.

El teorema fundamental de la aritmética

Demuestre usando inducción fuerte que cada número natural $n \ge 2$ puede escribirse como una multiplicación de potencias de números primos.

Además, se puede demostrar que esta representación es única para cada número n.

El teorema fundamental de la aritmética

Demuestre usando inducción fuerte que cada número natural $n \ge 2$ puede escribirse como una multiplicación de potencias de números primos.

Además, se puede demostrar que esta representación es única para cada número n.

Este es el teorema fundamental de la aritmética.

Demuestre que cada número natural $n \ge 8$ se puede escribir como una suma de los números 3 y 5.

Demuestre que cada número natural $n \ge 8$ se puede escribir como una suma de los números 3 y 5.

Para hacer esta demostración por inducción:

Demuestre que cada número natural $n \ge 8$ se puede escribir como una suma de los números 3 y 5.

Para hacer esta demostración por inducción:

ightharpoonup El punto de partida debe ser n=8.

Demuestre que cada número natural $n \ge 8$ se puede escribir como una suma de los números 3 y 5.

Para hacer esta demostración por inducción:

- ightharpoonup El punto de partida debe ser n=8.
- Debemos usar inducción fuerte.

Demuestre que cada número natural $n \ge 8$ se puede escribir como una suma de los números 3 y 5.

Para hacer esta demostración por inducción:

- ightharpoonup El punto de partida debe ser n=8.
- Debemos usar inducción fuerte.

¿Ve algún problema en la inducción?

Demuestre que cada número natural $n \ge 8$ se puede escribir como una suma de los números 3 y 5.

Para hacer esta demostración por inducción:

- ightharpoonup El punto de partida debe ser n=8.
- Debemos usar inducción fuerte.

¿Ve algún problema en la inducción?

Para esta demostración tenemos que considerar varios casos base.

Casos base:

Casos base:

Para n = 8 tenemos que 8 = 3 + 5

Casos base:

Para n = 8 tenemos que 8 = 3 + 5

Para n = 9 tenemos que 9 = 3 + 3 + 3

Casos base:

Para n = 8 tenemos que 8 = 3 + 5

Para n = 9 tenemos que 9 = 3 + 3 + 3

Para n = 10 tenemos que 10 = 5 + 5

Caso inductivo:

Caso inductivo:

Sea $n \ge 11$, y suponga que para todo k tal que $8 \le k < n$ se tiene que k puede escribirse como una suma de números 3 y 5.

Caso inductivo:

Sea $n \ge 11$, y suponga que para todo k tal que $8 \le k < n$ se tiene que k puede escribirse como una suma de números 3 y 5.

Considere k = n - 3. Como $n \ge 11$, tenemos que $8 \le k < n$.

Caso inductivo:

Sea $n \ge 11$, y suponga que para todo k tal que $8 \le k < n$ se tiene que k puede escribirse como una suma de números 3 y 5.

Considere k = n - 3. Como $n \ge 11$, tenemos que $8 \le k < n$.

Note que los casos n = 8, n = 9 y n = 10 quedan fuera del caso inductivo, y por lo tanto tiene que se demostrados como casos base.

Por hipótesis de inducción sabemos que $k = s_1 + \ldots + s_\ell$, donde $s_i \in \{3,5\}$ para cada $i \in \{1,\ldots,\ell\}$.

Por hipótesis de inducción sabemos que $k = s_1 + \ldots + s_\ell$, donde $s_i \in \{3, 5\}$ para cada $i \in \{1, \ldots, \ell\}$.

Como n = k + 3, concluimos que $n = 3 + s_1 + \ldots + s_\ell$.

Por hipótesis de inducción sabemos que $k = s_1 + \ldots + s_\ell$, donde $s_i \in \{3, 5\}$ para cada $i \in \{1, \ldots, \ell\}$.

Como n = k + 3, concluimos que $n = 3 + s_1 + \ldots + s_\ell$.

Deducimos que *n* se puede escribir como una suma de números 3 y 5.

Esto concluye nuestra demostración por inducción.

Considere el orden usual sobre \mathbb{N} .

Considere el orden usual sobre \mathbb{N} .

Principio del mínimo: Todo subconjunto no vacío A de $\mathbb N$ tiene un elemento mínimo.

Considere el orden usual sobre \mathbb{N} .

Principio del mínimo: Todo subconjunto no vacío A de $\mathbb N$ tiene un elemento mínimo.

Existe $a \in A$ tal que para todo $b \in A$ se tiene que $a \le b$.

Considere el orden usual sobre \mathbb{N} .

Principio del mínimo: Todo subconjunto no vacío A de $\mathbb N$ tiene un elemento mínimo.

ightharpoonup Existe $a \in A$ tal que para todo $b \in A$ se tiene que $a \le b$.

Vamos a demostrar el principio del mínimo usando inducción.

Suponga que el principio del mínimo es falso.

Suponga que el principio del mínimo es falso.

Existe entonces un subconjunto no vacío A de $\mathbb N$ que no tiene un elemento mínimo.

Suponga que el principio del mínimo es falso.

Existe entonces un subconjunto no vacío A de \mathbb{N} que no tiene un elemento mínimo.

Para todo $a \in A$, existe $b \in A$ tal que b < a.

Suponga que el principio del mínimo es falso.

Existe entonces un subconjunto no vacío A de \mathbb{N} que no tiene un elemento mínimo.

Para todo $a \in A$, existe $b \in A$ tal que b < a.

Defina la siguiente propiedad P sobre \mathbb{N} :

$$P = \{ n \in \mathbb{N} \mid n \notin A \}$$

Suponga que el principio del mínimo es falso.

Existe entonces un subconjunto no vacío A de \mathbb{N} que no tiene un elemento mínimo.

Para todo $a \in A$, existe $b \in A$ tal que b < a.

Defina la siguiente propiedad P sobre \mathbb{N} :

$$P = \{ n \in \mathbb{N} \mid n \notin A \}$$

Vamos a demostrar por inducción fuerte que P es cierto para todos los números naturales.

Suponga que el principio del mínimo es falso.

Existe entonces un subconjunto no vacío A de \mathbb{N} que no tiene un elemento mínimo.

Para todo $a \in A$, existe $b \in A$ tal que b < a.

Defina la siguiente propiedad P sobre \mathbb{N} :

$$P = \{ n \in \mathbb{N} \mid n \notin A \}$$

Vamos a demostrar por inducción fuerte que P es cierto para todos los números naturales.

Obtenemos entonces una contradicción ya que $A = \emptyset$. Esto nos dice que el principio del mínimo es cierto.

Caso base:

Caso base:

Si $0 \in A$, entonces A tiene un mínimo.

Caso base:

Si $0 \in A$, entonces A tiene un mínimo.

▶ 0 es el mínimo de *A*.

Caso base:

Si $0 \in A$, entonces A tiene un mínimo.

▶ 0 es el mínimo de A.

Como tenemos que A no tiene mínimo, entonces $0 \notin A$.

Caso base:

Si $0 \in A$, entonces A tiene un mínimo.

▶ 0 es el mínimo de A.

Como tenemos que A no tiene mínimo, entonces $0 \not\in A$.

ightharpoonup Concluimos que $0 \in P$.

Caso inductivo:

Caso inductivo:

Suponga que $k \in P$ para todo k < n.

Caso inductivo:

Suponga que $k \in P$ para todo k < n.

▶ Vale decir, $k \notin A$ para todo k < n.

Caso inductivo:

Suponga que $k \in P$ para todo k < n.

▶ Vale decir, $k \notin A$ para todo k < n.

Si $n \in A$, entonces A tiene un mínimo.

Caso inductivo:

Suponga que $k \in P$ para todo k < n.

▶ Vale decir, $k \notin A$ para todo k < n.

Si $n \in A$, entonces A tiene un mínimo.

▶ n es el elemento mínimo de A puesto que $k \notin A$ para todo k < n.

Caso inductivo:

Suponga que $k \in P$ para todo k < n.

▶ Vale decir, $k \notin A$ para todo k < n.

Si $n \in A$, entonces A tiene un mínimo.

ightharpoonup n es el elemento mínimo de A puesto que $k \not\in A$ para todo k < n.

Como tenemos que A no tiene mínimo, entonces $n \notin A$.

Caso inductivo:

Suponga que $k \in P$ para todo k < n.

▶ Vale decir, $k \notin A$ para todo k < n.

Si $n \in A$, entonces A tiene un mínimo.

ightharpoonup n es el elemento mínimo de A puesto que $k \not\in A$ para todo k < n.

Como tenemos que A no tiene mínimo, entonces $n \notin A$.

ightharpoonup Concluimos que $n \in P$.

Por el principio de inducción fuerte tenemos que $P = \mathbb{N}$.

Por el principio de inducción fuerte tenemos que $P = \mathbb{N}$.

Por lo tanto $A = \emptyset$, lo cual nos lleva a una contradicción.

Por el principio de inducción fuerte tenemos que $P = \mathbb{N}$.

Por lo tanto $A = \emptyset$, lo cual nos lleva a una contradicción.

Concluimos que cada subconjunto no vacío A de $\mathbb N$ tiene un elemento mínimo.

Por el principio de inducción fuerte tenemos que $P = \mathbb{N}$.

Por lo tanto $A = \emptyset$, lo cual nos lleva a una contradicción.

Concluimos que cada subconjunto no vacío A de $\mathbb N$ tiene un elemento mínimo.

El principio del mínimo es cierto sobre \mathbb{N} .

Inducción fuerte y el principio del mínimo

Vamos a demostrar que el principio del mínimo implica al principio de inducción fuerte.

Inducción fuerte y el principio del mínimo

Vamos a demostrar que el principio del mínimo implica al principio de inducción fuerte.

El principio del mínimo es equivalente entonces al principio de inducción fuerte.

El principio del mínimo implica el principio de inducción fuerte

Suponga que para una propiedad $P \subseteq \mathbb{N}$ tenemos que:

- **▶** 0 ∈ *P*
- ightharpoonup Si para cada k < n se tiene que $k \in P$, entonces $n \in P$

El principio del mínimo implica el principio de inducción fuerte

Suponga que para una propiedad $P \subseteq \mathbb{N}$ tenemos que:

- **▶** 0 ∈ *P*
- ightharpoonup Si para cada k < n se tiene que $k \in P$, entonces $n \in P$

Suponga que $P \neq \mathbb{N}$.

Suponga que para una propiedad $P \subseteq \mathbb{N}$ tenemos que:

- **▶** 0 ∈ *P*
- ightharpoonup Si para cada k < n se tiene que $k \in P$, entonces $n \in P$

Suponga que $P \neq \mathbb{N}$.

Usando el principio del mínimo vamos a llegar a una contradicción con el supuesto de que $P \neq \mathbb{N}$.

Suponga que para una propiedad $P \subseteq \mathbb{N}$ tenemos que:

- **▶** 0 ∈ *P*
- ightharpoonup Si para cada k < n se tiene que $k \in P$, entonces $n \in P$

Suponga que $P \neq \mathbb{N}$.

Usando el principio del mínimo vamos a llegar a una contradicción con el supuesto de que $P \neq \mathbb{N}$.

Esto nos dice que $P = \mathbb{N}$, y llegamos a la conclusión de que el principio de inducción fuerte es cierto.

Sea A el siguiente conjunto de números naturales:

$$A = \{n \in \mathbb{N} \mid n \notin P\}$$

Sea A el siguiente conjunto de números naturales:

$$A = \{ n \in \mathbb{N} \mid n \notin P \}$$

Como $P \neq \mathbb{N}$, sabemos que A es un conjunto no vacío.

Sea A el siguiente conjunto de números naturales:

$$A = \{ n \in \mathbb{N} \mid n \notin P \}$$

Como $P \neq \mathbb{N}$, sabemos que A es un conjunto no vacío.

Por el principio del mínimo, A tiene un menor elemento a.

 $a \neq 0$ puesto que $0 \in P$.

 $a \neq 0$ puesto que $0 \in P$.

Por lo tanto $a \ge 1$.

 $a \neq 0$ puesto que $0 \in P$.

Por lo tanto $a \ge 1$.

Como a es el menor elemento de A, concluimos que $b \notin A$ para b < a.

 $a \neq 0$ puesto que $0 \in P$.

Por lo tanto $a \ge 1$.

Como a es el menor elemento de A, concluimos que $b \notin A$ para b < a.

Por lo tanto $b \in P$ para cada b < a.

 $a \neq 0$ puesto que $0 \in P$.

Por lo tanto $a \ge 1$.

Como a es el menor elemento de A, concluimos que $b \notin A$ para b < a.

Por lo tanto $b \in P$ para cada b < a.

Pero entonces tenemos que $a \in P$.

 $a \neq 0$ puesto que $0 \in P$.

Por lo tanto $a \ge 1$.

Como a es el menor elemento de A, concluimos que $b \notin A$ para b < a.

Por lo tanto $b \in P$ para cada b < a.

Pero entonces tenemos que $a \in P$.

Puesto que si para todo k < n se tiene que $k \in P$, entonces $n \in P$.

 $a \neq 0$ puesto que $0 \in P$.

Por lo tanto $a \ge 1$.

Como a es el menor elemento de A, concluimos que $b \notin A$ para b < a.

Por lo tanto $b \in P$ para cada b < a.

Pero entonces tenemos que $a \in P$.

Puesto que si para todo k < n se tiene que $k \in P$, entonces $n \in P$.

Esto concluye la demostración ya que obtuvimos una contradicción.

Ejercicio

1. Demuestre que $\sqrt{2}$ no es un número racional usando el principio del mínimo.

Ejercicio

- 1. Demuestre que $\sqrt{2}$ no es un número racional usando el principio del mínimo.
- 2. Considere la sucesión de Fibonacci dada por: $a_0 = 0$, $a_1 = 1$, y $a_n = a_{n-1} + a_{n-2}$ para cada $n \ge 2$.

Ejercicio

- 1. Demuestre que $\sqrt{2}$ no es un número racional usando el principio del mínimo.
- 2. Considere la sucesión de Fibonacci dada por: $a_0 = 0$, $a_1 = 1$, y $a_n = a_{n-1} + a_{n-2}$ para cada $n \ge 2$.
 - 2.1 Demuestre usando inducción fuerte que

$$a_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \cdot \left[\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \right]$$

Ejercicio

- 1. Demuestre que $\sqrt{2}$ no es un número racional usando el principio del mínimo.
- 2. Considere la sucesión de Fibonacci dada por: $a_0 = 0$, $a_1 = 1$, y $a_n = a_{n-1} + a_{n-2}$ para cada $n \ge 2$.
 - 2.1 Demuestre usando inducción fuerte que

$$a_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \cdot \left[\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \right]$$

2.2 Demuestre la propiedad anterior usando el principio del mínimo.