

- La **inducción matemática** es una técnica de demostración que se puede aplicar a muchos tipos de problemas.
- Para demostrar que una cierta propiedad se cumple para todo natural  $n$  se deben probar dos cosas:
  - Que la propiedad se cumple para  $n = 1$ .
  - Para toda  $n \geq 1$ , si la propiedad se cumple para  $n$  entonces también se cumple para  $n + 1$ .
- A esto se le llama el **caso base** y el **caso inductivo**.

- El caso base puede cambiar:
  - La propiedad se cumple para  $n = 3$ .
  - Para toda  $n \geq 3$ , si la propiedad se cumple para  $n$  entonces también se cumple para  $n + 1$ .
- Puede haber varios casos base:
  - La propiedad se cumple para  $n = 1, n = 2$  y  $n = 3$ .
  - Para toda  $n \geq 3$ , si la propiedad se cumple para  $n$  entonces también se cumple para  $n + 1$ .
- El caso inductivo puede cambiar:
  - La propiedad se cumple para  $n = 1$ .
  - Para toda  $n \geq 1$ , si la propiedad se cumple para toda  $1 \leq m \leq n$  entonces también se cumple para  $n + 1$ .

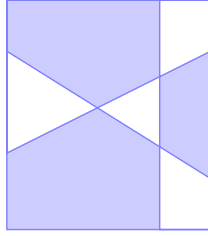
### Segundo ejemplo de inducción

- Demuestre que si  $1 + x > 0$  entonces  $(1 + x)^n \geq 1 + nx$  para toda  $n \geq 1$ .
- Para  $n = 1$  notamos que ambos lados son iguales.
- Ahora suponga que  $(1 + x)^n \geq 1 + nx$  para alguna  $n \geq 1$ . Entonces:

$$\begin{aligned} (1 + x)^{n+1} &= (1 + x)(1 + x)^n \\ &\geq (1 + x)(1 + nx) \\ &= 1 + (n + 1)x + nx^2 \\ &\geq 1 + (n + 1)x. \end{aligned}$$

- Que es lo que queríamos demostrar.

### Un ejemplo geométrico



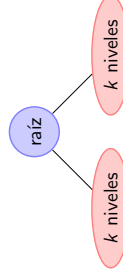
- Demuestre que cualquier conjunto de regiones definidas por  $n$  rectas en el plano se puede colorear con sólo dos colores de modo que no existan dos regiones del mismo color que compartan una arista.

- Demuestre que  $1 + 2 + \dots + n = n(n + 1)/2$  para toda  $n \geq 1$ .
- Primero para  $n = 1$ : el lado izquierdo es igual a 1, el lado derecho es igual a  $1(1 + 1)/2$  y son iguales.
- Ahora suponga que  $1 + 2 + \dots + n = n(n + 1)/2$  para alguna  $n \geq 1$ . Entonces el lado izquierdo es:

$$\begin{aligned} 1 + 2 + \dots + n + (n + 1) &= n(n + 1)/2 + (n + 1) \\ &= (n + 1)(n/2 + 1) \\ &= (n + 1)(n + 2)/2. \end{aligned}$$

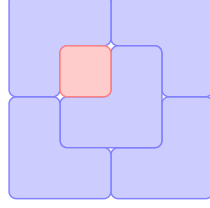
- Que es igual al lado derecho correspondiente.

### Árboles binarios completos



- Demuestre que un **árbol binario completo** con  $k$  niveles tiene exactamente  $2^k - 1$  nodos.
- Para empezar, observe que un árbol binario completo con 1 nivel tiene exactamente  $1 = 2^1 - 1$  nodo.
- Para terminar, observe que un árbol binario completo con  $k + 1$  niveles consiste de la raíz y dos árboles binarios completos con  $k$  niveles.
- Por lo tanto tiene  $1 + 2(2^k - 1) = 2^{k+1} - 1$  nodos.

### Un ejemplo de rompecabezas



- Un **troninó** es una figura en forma de L formada por la yuxtaposición de tres cuadrados unitarios.
- Demuestre que se puede **tapizar** con troninós cualquier cuadrícula de  $2^n \times 2^n$  a la que le falta un cuadrado en una posición arbitraria.
- ¿Qué puede decir de las cuadrículas de  $n \times n$ ?

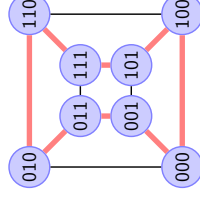
### Un ejemplo de una desigualdad

- Demuestre que  $\sum_{i=1}^n \frac{1}{2^i} < 1$  para toda  $n \geq 1$ .
- Para  $n = 1$  el lado izquierdo vale  $\frac{1}{2} < 1$ .
- Ahora suponga que el enunciado es cierto para  $n$ , entonces:

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^{n+1} \frac{1}{2^i} &= \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \dots + \frac{1}{2^{n+1}} \\ &= \frac{1}{2} + \frac{1}{2} \left( \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \dots + \frac{1}{2^n} \right) \\ &= \frac{1}{2} + \frac{1}{2} \sum_{i=1}^n \frac{1}{2^i} \\ &< \frac{1}{2} + \frac{1}{2} \cdot 1 \\ &= 1. \end{aligned}$$

- Que es lo que queríamos demostrar.

### Un ejemplo combinatorio



- Un **código Gray** es una secuencia circular de los  $2^n$  distintos números binarios de  $n$  bits de modo que cada pareja de números consecutivos difiere exactamente en un bit.
- Demuestre que existen códigos Gray para toda  $n \geq 1$ .