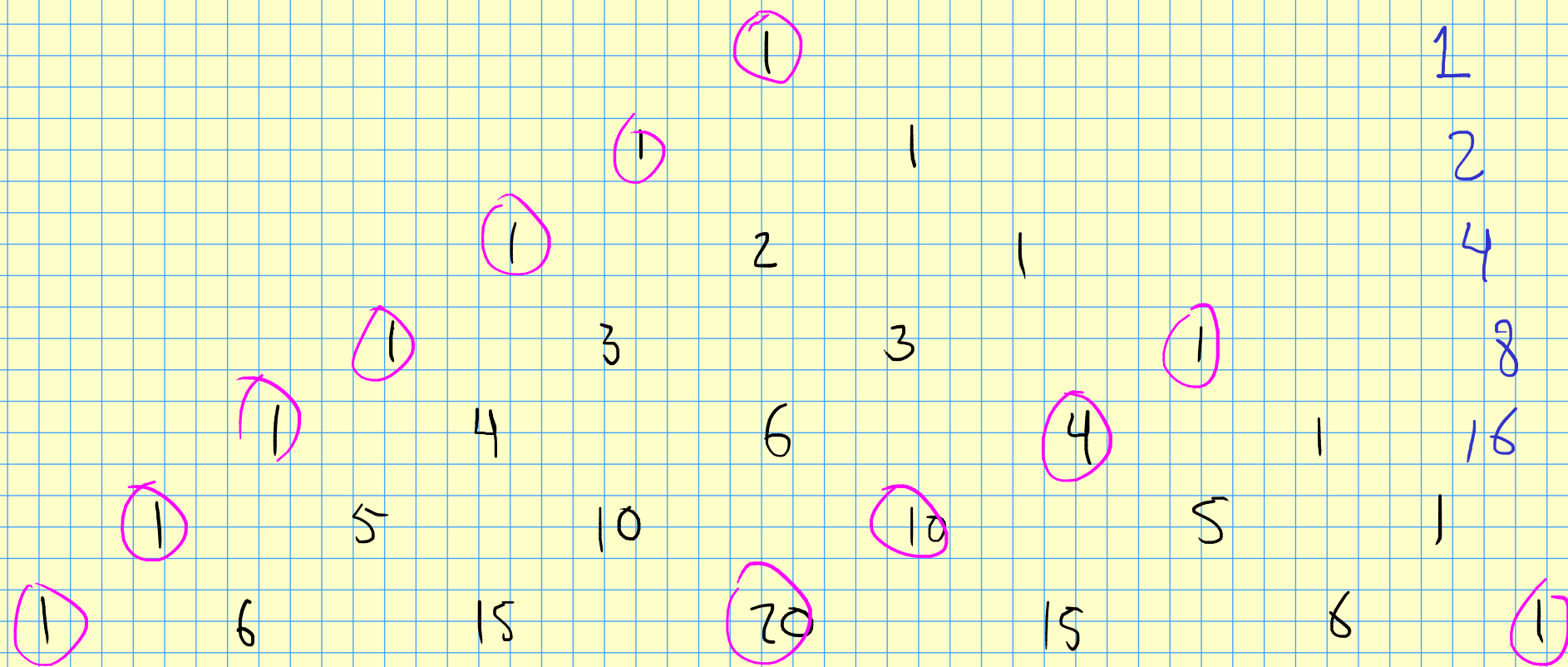


Buscar un patrón.

Tomemos el triángulo de Pascal:



Si en la fila n posición k ponemos $a \binom{n}{k}$ $n \geq 0$
 $k \geq 0$

- $\binom{n}{k}$ cuenta cuántos subconjuntos de tamaño k tiene un conjunto de n elementos.

$$\bullet \binom{n}{k} = \frac{n!}{k! (n-k)!}$$

$$\bullet \binom{n}{k} + \binom{n}{k+1} = \binom{n+1}{k+1}$$

Problema ¿Cuánto suman los elementos del n -ésimo renglón del triángulo de Pascal?

Solución Una exploración de los primeros casos muestra que tenemos lo siguiente

Renglón	Suma
0	1
1	2
2	4
3	8
4	16

Esto sugiere que en el renglón n la suma es 2^n .

Para demostrarlo podemos usar binomio de Newton con $x=y=1$ y n , de donde

$$2^n = (1+1)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} 1^k 1^{n-k} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} = \text{suma elementos en unglón } n.$$

Hay otras demostraciones por doble conteo y por inducción.

□

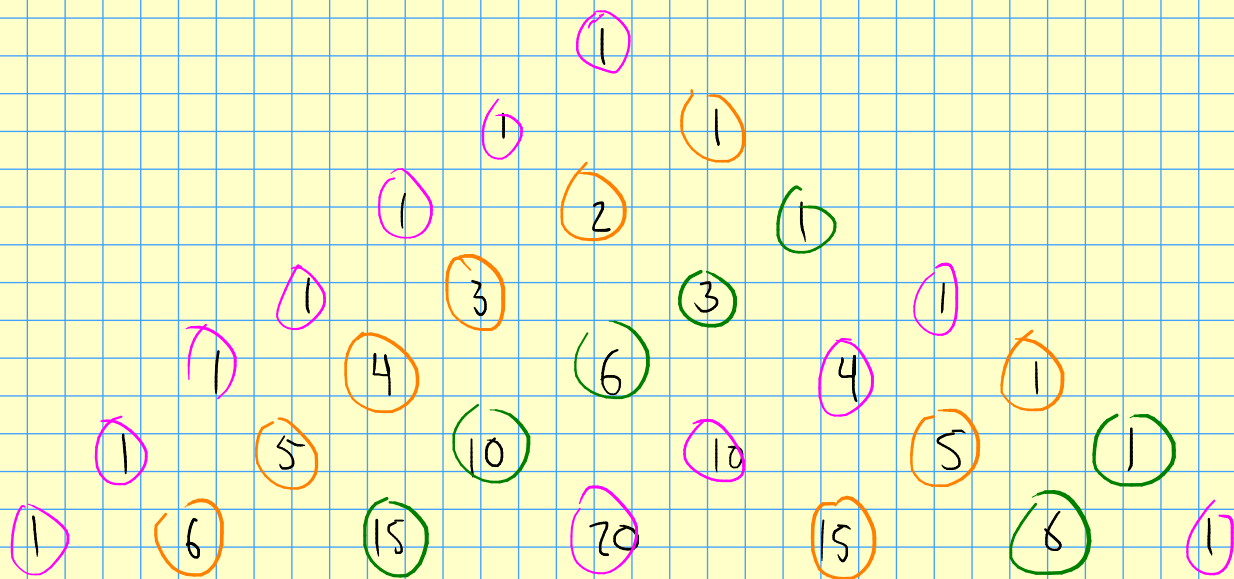
Problema ¿Cuántos subconjuntos de un conjunto con n elementos cumplen que tienen una cantidad múltiplo de 3 elementos?

Sol. El primer paso es observar que el valor buscado es

$$\bullet a_n = \binom{n}{0} + \binom{n}{3} + \binom{n}{6} + \binom{n}{9} + \dots$$

Complementariamente, también exploremos

- $b_n = \binom{n}{1} + \binom{n}{4} + \binom{n}{7} + \dots$
- $c_n = \binom{n}{2} + \binom{n}{5} + \binom{n}{8} + \dots$



n	a_n	b_n	c_n
0	1	0	0
1	1	1	0
2	1	2	1
3	2	3	3
4	5	5	6
5	11	10	11
6	22	21	21

- Dos son iguales
- La otra que es distinta, o es uno mayor, o uno menor que los que son iguales.
- Cuando n es múltiplo de 3, el diferente es a_n .
- Cada que a_n es el diferente, se alterna si es el mayor o menor.
- Si n es par, el diferente es mayor, si n es impar, el diferente es menor.
- $a_n = a_{n-1} + c_{n-1}$ ✓
- $b_n = b_{n-1} + a_{n-1}$ ✓
- $c_n = c_{n-1} + b_{n-1}$ ✓

x	$x+1$	$x+1$
$2x+1$	$2x+1$	$2x+2$
$4x+3$	$4x+4$	$4x+3$

$$a_{n+1} = \binom{n+1}{0} + \binom{n+1}{3} + \binom{n+1}{6} + \binom{n+1}{9} + \dots$$

$$\binom{n}{0} + \binom{n}{2} + \binom{n}{3} + \binom{n}{5} + \binom{n}{6} + \binom{n}{8} + \binom{n}{9} + \dots$$

$$\binom{n}{0} + \binom{n}{3} + \binom{n}{6} + \dots + \binom{n}{2} + \binom{n}{5} + \binom{n}{8} + \dots = a_n + c_n$$

Y sabiendo todo eso, ¿cómo calculamos a_n ?

¿ a_{6n} ? En los renglones múltiplos de 6 tenemos que a es el mayor, b y c iguales y uno menor que a .

Así, sabemos $b_{6n} = a_{6n} - 1$, $c_{6n} = a_{6n} - 1$, y como $a_{6n} + b_{6n} + c_{6n} = 2^{6n}$, tenemos

$$2^{6n} = 3a_{6n} - 2 \quad \text{y así} \quad a_{6n} = \frac{2^{6n} + 2}{3}$$

$$6n$$

$$\frac{2^{6n} + 2}{3}$$

$$\frac{2^{6n} - 1}{3}$$

$$\frac{2^{6n} - 1}{3}$$

$$6n+1$$

$$6n+2$$

$$6n+3$$

$$6n+4$$

$$6n+5$$

□.

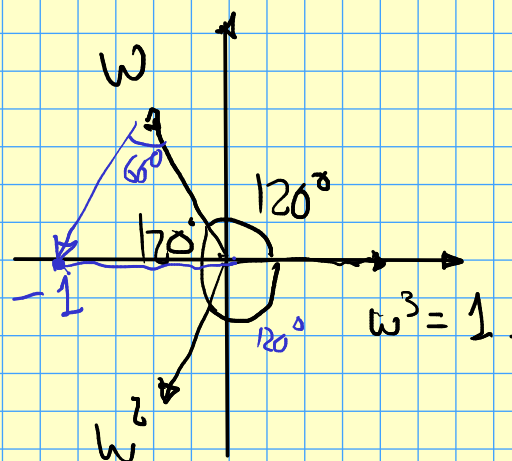
Otra forma. Tomen ω raíz cúbica de la unidad.

i.e. $\omega \neq 1$ tal que $\omega^3 = 1$.

Obs. las potencias de ω son

$$1, \omega, \omega^2, \omega^3, \omega^4, \omega^5, \omega^6, \omega^7, \dots$$

$$1, \omega, \omega^2, 1, \omega, \omega^2, 1, \omega, \omega^2, \dots$$



Obs $1 + \omega + \omega^2 = 0$.

Para la solución, tomamos

$$2^n = (1+1)^n = \binom{n}{0} + \cancel{\binom{n}{1}} + \cancel{\binom{n}{2}} + \binom{n}{3} + \cancel{\binom{n}{4}} + \dots$$

$$(1+\omega)^n = \binom{n}{0} + \omega \cancel{\binom{n}{1}} + \omega^2 \cancel{\binom{n}{2}} + \binom{n}{3} + \omega \cancel{\binom{n}{4}} + \dots$$

$$(1+\omega^2)^n = \binom{n}{0} + \omega^2 \cancel{\binom{n}{1}} + \omega \cancel{\binom{n}{2}} + \binom{n}{3} + \omega^2 \cancel{\binom{n}{4}} + \dots$$

$$2^n + (1+\omega)^n + (1+\omega^2)^n = 3\binom{n}{0} + 3\binom{n}{3} + 3\binom{n}{6} + \dots$$

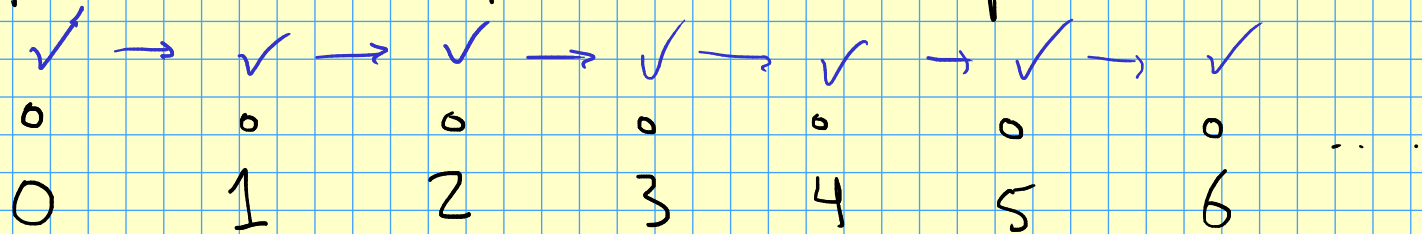
$$a_n = \frac{2^n + (1+\omega)^n + (1+\omega^2)^n}{3}$$

□

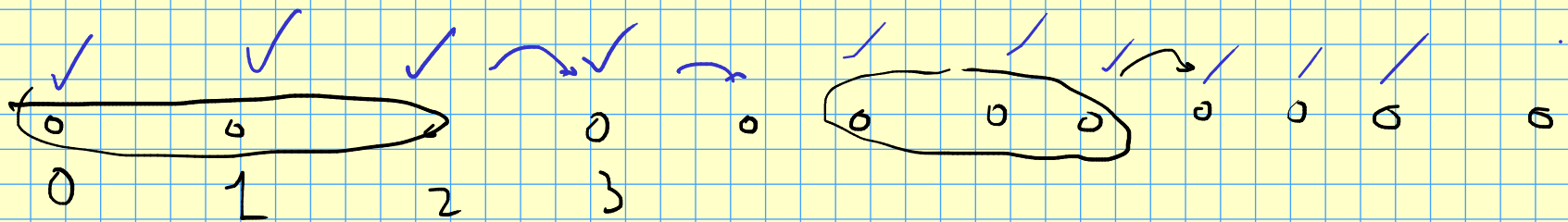
Principio de inducción

Hay varias formas de hacer inducción

- Probar para 0, ver que el de n implica el de $n+1$.



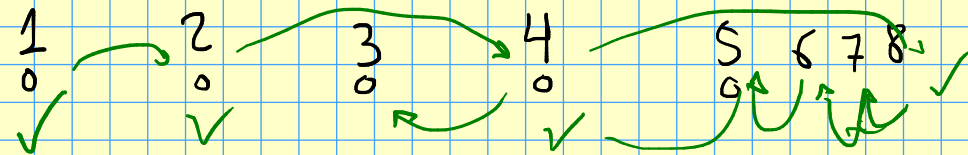
- Tomar una base inductiva de más elementos, digamos k y usar los casos $n, n+1, n+2, \dots, n+k-1$ para probar el de $n+k$.



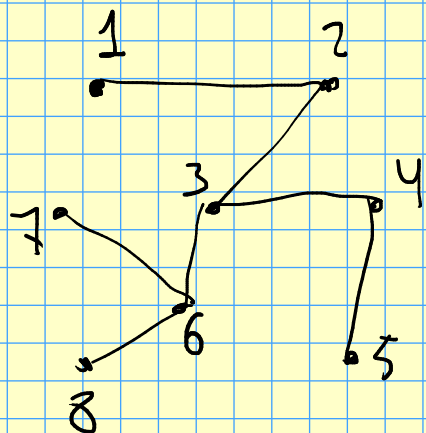
- Inducción fuerte. Probar para 0 y ver que si ya tenemos todas las afirmaciones hasta n , entonces se vale para $n+1$.

Inducción de Cauchy.

- Probar para 1.
- Probar que $n \Rightarrow Z_n$.
- Probar que $n \Rightarrow n-1$.



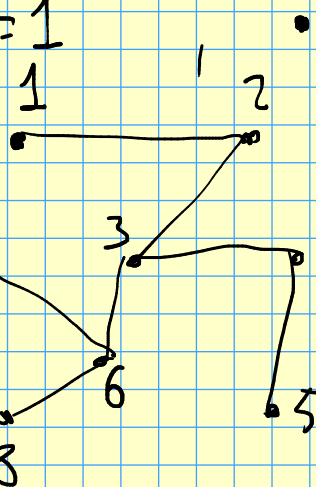
Problema



- Se puede llegar de cualquier punto a otro.
- No hay ciclos.
- Si hay n puntos, entonces hay $n-1$ aristas.

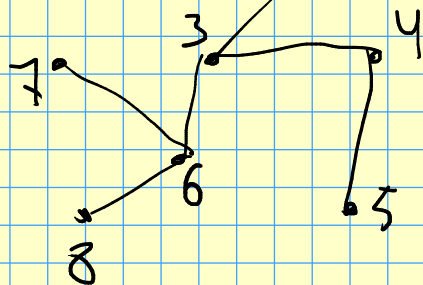
Sol. Usamos inducción fuerte.

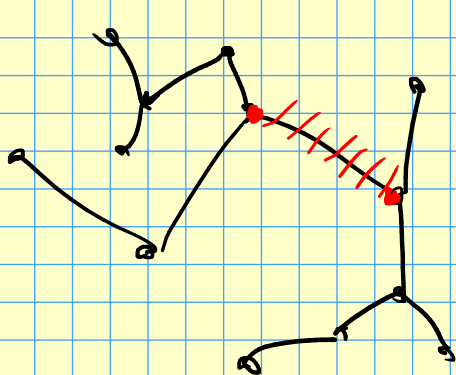
• $n=1$



y en efecto tiene 0 aristas.

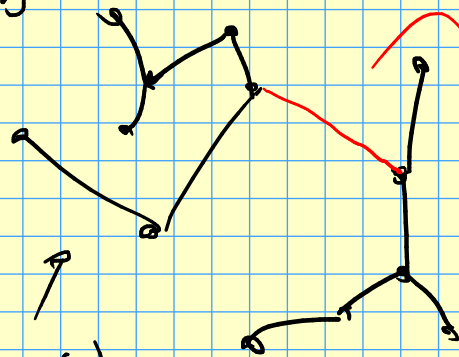
Sup. se vale hasta cierto k . Tomemos ejemplo con $k+1$ puntos.





$$a+b = k+1$$

a vértices
 $a-1$ aristas



b vértices
 $b-1$ aristas

en total son

$$a-1$$

$$b-1$$

$$1$$

$a+b-1$ aristas

k aristas

Problema Sean x_1, x_2, \dots, x_n números reales no negativos. Demuestra que

$$\frac{x_1 + x_2 + \dots + x_n}{n} \geq \sqrt[n]{x_1 x_2 \dots x_n}$$

Solución. Si $n=1$, ambos lados son x_1 ✓

• Si $n=2$, P.D. $\frac{x_1 + x_2}{2} \geq \sqrt{x_1 x_2} \Leftrightarrow x_1 - 2\sqrt{x_1 x_2} + x_2 \geq 0 \Leftrightarrow (\sqrt{x_1} - \sqrt{x_2})^2 \geq 0$

• Veamos que la veracidad para n términos implica la de $2n$ términos.

• Tomemos $x_1, x_2, \dots, x_n, \{x_{n+1}, x_{n+2}, \dots, x_{2n}\}$.

Por HI

$$A := \frac{x_1 + x_2 + \dots + x_n}{n} \geq \sqrt[n]{x_1 \cdot \dots \cdot x_n}.$$

$$B := \frac{x_{n+1} + x_{n+2} + \dots + x_{2n}}{n} \geq \sqrt[n]{x_{n+1} \cdot \dots \cdot x_{2n}}.$$

Obs.

$$\begin{aligned} \frac{x_1 + x_2 + \dots + x_{2n}}{2n} &= \frac{A+B}{2} \geq \sqrt{AB} \geq \sqrt{\sqrt[n]{x_1 \cdot \dots \cdot x_n} \cdot \sqrt[n]{x_{n+1} \cdot \dots \cdot x_{2n}}} \\ &= \sqrt[2n]{x_1 \cdot \dots \cdot x_{2n}}, \end{aligned}$$

Ahora vemos que la veracidad de n implica la de $n-1$.

Supongamos cierto $\frac{x_1 + x_2 + \dots + x_n}{n} \geq \sqrt[n]{x_1 \cdot \dots \cdot x_n}$ para cualesquiera n reales positivos.

Tomemos x_1, x_2, \dots, x_{n-1} reales positivos.

$$P.D \quad C := \frac{x_1 + x_2 + \dots + x_{n-1}}{n-1} \geq \sqrt[n-1]{x_1 \cdot \dots \cdot x_{n-1}}$$

Tomemos $x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, x_n = C$. Por HI, tenemos que

$$\frac{x_1 + x_2 + \dots + x_{n-1} + C}{n} \geq \sqrt[n]{x_1 x_2 \dots x_{n-1} C}$$

Diagram illustrating the induction step:

$$\frac{\overbrace{x_1 + x_2 + \dots + x_{n-1}}^{(n-1)x_1} + \underbrace{x_1}_{\text{circled}} + x_2 + \dots + x_{n-1}}{n}$$

Below this, after canceling x_1 from the numerator:

$$\frac{x_1 + x_2 + \dots + x_{n-1}}{n-1}$$

Así

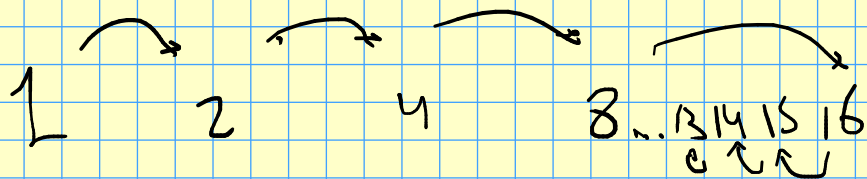
$$C \geq \sqrt[n]{x_1 \dots x_{n-1}} \cdot \sqrt[n]{C}$$

$$C^{\frac{n-1}{n}} \geq (x_1 \dots x_{n-1})^{\frac{1}{n}}$$

$$C \geq \sqrt[n-1]{x_1 \dots x_{n-1}}$$

□

13 números vecinos



Motivación para tomar $x_n = \frac{x_1 + \dots + x_{n-1}}{n-1}$

Tenemos

$$\frac{x_1 + x_2 + \dots + x_n}{n} \geq \sqrt[n]{x_1 \cdot \dots \cdot x_n}$$

Queremos

$$\frac{x_1 + \dots + x_{n-1}}{n-1} \geq ?$$

despejar.

$$\frac{x_1 + x_2 + \dots + x_n}{n} = \frac{x_1 + \dots + x_{n-1}}{n-1}$$

Sucesiones

Si tenemos un conjunto X , una sucesión es una función

$$a : \mathbb{N} \rightarrow X$$

Usualmente simplificamos la notación $a(i)$ por a_i .

Intuitivamente es tomar términos $a_0, a_1, a_2, a_3, \dots$ en X .

Problema Sean a y b números reales positivos. Definimos sucesiones $\{a_n\}$ y $\{b_n\}$ como sigue:

Recursiva

$$a_0 = a$$

$$b_0 = b$$

$$a_{n+1} = \frac{a_n + b_n}{2}$$

$$b_{n+1} = \sqrt{a_n b_n}$$

Obs S.p.g $a \geq b$.

Convergentes.

¿Existen los límites $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n$ y $\lim_{n \rightarrow \infty} b_n$? Si sí, ¿cuáles son?

Sol. Una exploración computacional sugiere.

• a_n es decreciente

• b_n es creciente

• $a_n \geq b_n$ ✓

• convergen y ambas convergen a lo mismo.

• a_n, b_n reales positivos. ✓

¿Será a_n decreciente? ¿ $a_{n+1} \leq a_n$?

Para esto se requiere $\frac{a_{n+1} + b_n}{2} \leq a_n$. ¿Se cumple? Si.

∴ a_n decreciente.

Para b_n , es creciente $\Leftrightarrow b_{n+1} \geq b_n \Leftrightarrow \sqrt{b_n a_n} \geq b_n$ ✓

$a_0 \geq a_1 \geq a_2 \geq \dots$ decreciente

$b_0 \leq b_1 \leq b_2 \leq \dots$ creciente.

Acotadas.

At. La sucesión $\{a_n\}$ está acotada inferiormente por b_0
y la sucesión $\{b_n\}$ " " superiormente por a_0 .

Dem.

$$a_j \geq b_j \geq b_0$$

$$b_j \leq a_j \leq a_0$$

Como $\{a_n\}$ decreciente y acotada inferiormente, tiene un límite A
" $\{b_n\}$ creciente y acotada superiormente, " " " B .

Venimos ahora que $A=B$.

¿Cómo es $a_n - b_n$?

?

$$a_{n+1} - b_{n+1} = \frac{a_n + b_n}{2} - \sqrt{a_n b_n} \leq \frac{a_n - b_n}{2}$$

$$\Leftrightarrow \frac{a_n + b_n}{2} - \frac{a_n - b_n}{2} \leq \sqrt{a_n b_n}$$

$$\Leftrightarrow b_n \leq \sqrt{a_n b_n} \quad \checkmark$$

$$\text{Así, } a_{n+1} - b_{n+1} \leq \frac{a_n - b_n}{2}$$

$$\text{y por lo tanto, inductivamente } a_{n+1} - b_{n+1} \leq \frac{a_0 - b_0}{2^{n+1}} = \frac{a - b}{2^{n+1}}.$$

Así

$$0 = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a - b}{2^{n+1}} \geq \lim_{n \rightarrow \infty} a_{n+1} - b_{n+1} = \lim_{n \rightarrow \infty} a_{n+1} - \lim_{n \rightarrow \infty} b_{n+1} = A - B \geq 0$$

$$\text{y por lo tanto } A = B.$$

$$\frac{2}{\frac{1}{a} + \frac{1}{b}} \quad \text{media armónica.}$$

Una sucesión en \mathbb{R} puede ser:

- Acotada por algún lado

- Acotada superiormente
- " inferiormente
- Acotada

$$a_i < M$$

$$a_i > M$$

$$|a_i| < M$$

para M fijo y toda i
 para M fijo y toda i
 para M fijo y toda i

- Monótonas.

- Estrictamente crecientes
- Estrictamente decrecientes.
- No crecientes
- No decrecientes

$$a_i < a_{i+1}$$

$$a_i > a_{i+1}$$

$$a_i \geq a_{i+1}$$

$$a_i \leq a_{i+1}$$

para toda i
 para toda i
 para toda i
 para toda i

- Convergentes.

- Periódicos.

- Recursivos: "dependen de términos anteriores".

Sucesiones recursivas.

Def. Una sucesión $\{a_n\}$ en X satisface una recursión de orden k . si existe una función $f: X^k \rightarrow X$ de k variables tal que

$$a_{n+k} = f(a_n, a_{n+1}, \dots, a_{n+k-1}) \quad \text{para toda } n \geq 0$$

Obs. Si se conocen los primeros k términos de una sucesión recursiva de orden k , entonces se conocen todos.

Def. Decimos que una sucesión es recursiva lineal de orden k si f es una función lineal. i.e.

$$a_{n+k} = f(a_n, a_{n+1}, \dots, a_{n+k-1}) = \beta_0 a_n + \beta_1 a_{n+1} + \dots + \beta_{k-1} a_{n+k-1}.$$

Ejemplo La sucesión de Fibonacci es recursiva, lineal de orden 2, con $\beta_0 = \beta_1 = 1$.