Ejercicio 1 (4 ptos). Demostrar que la siguiente ecuación es cierta para todo entero positivo n, utilizando el principio de inducción.

$$\sum_{k=1}^{n} \binom{k}{2} = \binom{n+1}{3} \qquad \qquad 1 \ge k \ge 0$$

Donde $\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!},$ si $n \geq k \geq 0;$ caso contrario, $\binom{n}{k} = 0$

$$\begin{array}{c} O = \begin{cases} (0+1)(0) & (0+1)(0) \\ (0+1)(0)$$

Ejercicio 2 (5 ptos). Angel estuvo buscando un algoritmo de ordenación absolutamente desconocido en un libro de Análisis, que recibe un array $v[1\dots n]$: ${\tt NotBlossomSort}(v,n)$ 1: for $i \leftarrow 1$ to n-1 $\begin{aligned} & \textbf{for } j \leftarrow n \textbf{ to } i+1 \\ & \textbf{if } v[j] > v[j-1] \end{aligned}$ \\eres tú, simple rotation? $k \leftarrow v[j]$ $v[j] \leftarrow v[j-1]$ $v[j-1] \leftarrow k$ 5: 6: (a) Analice el tiempo de ejecución del algoritmo ${f como}$ fue ${f visto}$ en clase: Debe encontrar una función T(n) que utilice n, algunas constantes, y posiblemente algunas variables adicionales. $(b)\,$ Realice el análisis del mejor y pe
or caso del ${\bf NotBlossomSort} :$ Describa los escenarios donde se alcanza el mejor y peor caso, respectivamente. Justifique, y acote T(n) con el tiempo de ejecucion en ambos casos extremos. Observe que estas dos cotas solo dependerán de n y de las constantes. $\left(c\right)$ Suponga que las constantes de tiempo de ejecución de cada línea son todas iguales a 1. Encuentre el orden Θ de T(n) justificando adecuadamente.

Ejercicio 3 (8 ptos). ¿Verdadero o falso? Justifique adecuadamente.

(a) $\left| \frac{\left| \frac{x}{a} \right|}{b} \right| = \left| \frac{x}{ab} \right|$, para todo par de enteros positivos a, b y todo real positivo x.

$$\begin{vmatrix} \frac{\lambda}{a} \\ \frac{\lambda}{a} \end{vmatrix} = m \qquad m < \frac{\lambda}{a} < m + 1$$

$$\begin{vmatrix} \frac{\lambda}{a} \\ \frac{\lambda}{a} \end{vmatrix} = \frac{m}{b} = n \qquad n \leq \frac{m}{a} < n + 1$$

$$\begin{vmatrix} \frac{\lambda}{a} \\ \frac{\lambda}{a} \end{vmatrix} = p \qquad p \leq \frac{\lambda}{ab}$$

Dewayson das b= 0

$$\bullet \left(\bigcirc \leq \times \right) \times \frac{1}{p}$$

$$\frac{m}{6} < n+1 = m < b(n+1)$$

$$q < b \rightleftharpoons a < b-1$$

$$\frac{m+1}{6} \leqslant n+1$$

apora de:

$$\left(\frac{x}{a} < m+1\right) \times 1$$

$$\frac{\frac{\lambda}{9b}}{\frac{\lambda}{9b}} < \frac{m+1}{b} \leq m+1$$

per transitiudad:

$$\left(\frac{\times}{\mathsf{Gb}}<\mathsf{N+1}\right)...\left(\mathbb{Z}\right)$$

Od Juntando IyII;

$$\bigcap \leq \frac{\times}{\alpha b} < n+1$$

$$\bigcap \left[\frac{\times}{\alpha b} \right] = \bigcap = \left[\frac{\times}{\alpha} \right]$$

```
779<sup>(n</sup>)
    (b) \sqrt{20 + 24n} = \Theta(\sqrt{2024n - 2023})
          1 C1, Ce, no 19 4 N) no => C1 g(n) < \20+74n < C2 g(n)
 1º Probaremos Big-B:
        √20+240 ≤ C2 (√20240-5063)
         240 +20 < 20240 - 2023
             2047 < 2000n
              5ad3 < U => S < U
       _) 54U+50 € 505AU-505J AUJ 5
              √24n+20 € 1 (√2024n-2023) 7n52
2° Probaremos Big-SZ Là Cz=1 4 n22
     C1 ( Sasnu-sas] > (Sautsa
                                         9 Pora (1= ) sosu
9 Dora (1= ) sosu
10 J
       Cx (Sashu-sas) ≥ shutso
                                         C19(0) < F(0) < C2(9(1))
      Para un CX = 24
2024
                                   24 (2024n-2023) = 24n - 24x2023
                            54U-CI € 54U+59 AUSO
     24 (2024n - 2023) < 24n+20 + N) 0
```

(c) Si $f(n) = O(g(n))$ y $g(n) = \Theta(h(n))$, entonces $f(n) = \Theta(h(n))$ Para toda terna de funciones no negativas f, g, h .			
0 < F($(a) \leq C g(a)$	7	C_1 $h(n) \leqslant F(n) \leqslant C_2$ $h(n)$
		>	C_1 $h(n) \leqslant F(n) \leqslant C_2$ $h(n)$
$C^{1}(p(w) \in \mathcal{O})$	$(u) \in C^{\delta}(p^{(\ell)})$		
	$f(n) \in C_2$	h(n)	
	 Control of the control of the control		

Ejercicio 4 (3 ptos). Demostrar la veracidad o falsedad de la siguiente afirmación:

$$2^{\log_{2}} = O\left(n \log_{1} - 100 \left(\frac{2n}{3}\right) - \log_{1} + 1\right)$$

$$2^{\log_{2}} = O\left(n \log_{1} - 100 \left(\frac{2n}{3}\right) - \log_{1} + 1\right)$$

$$2^{\log_{2}} = O\left(n \log_{1} - 100 \left(\frac{2n}{3}\right) - \log_{1} + 1\right)$$

$$2^{\log_{2}} = O\left(n \log_{1} - 100 \log_{1} + 1\right)$$

$$2^{\log_{2}} = O\left(n \log_{1} - 100 \log_{1} + 1\right)$$

$$2^{\log_{2}} = O\left(n \log_{1} - 100 \log_{1} + 1\right)$$

$$2^{\log_{2}} = O\left(n \log_{1} - 100 \log_{1} + 1\right)$$

$$2^{\log_{2}} = O\left(n \log_{1} - 10\log_{1} + 1\right)$$

$$2^{\log_{2}} = O\left(n \log_{1} - 1\log_{1} + 1\right)$$

$$2^{\log_{2}} = O\left(n \log_{1} - \log_{1} + 1\right)$$

