

IC3002: Práctica de Examen #1

Entregar el Sin fecha, pero le conviene el martes 24, Marzo , 2015

tecDigital 12:pm

José Castro

Contents

Problema 1	3
Problema 2	4
Problema 3	4
Problema 4	5
Problema 5	5
Problema 6	6
Problema 7	6
Problema 8	6
Problema 9	7
Problema 10	8
Problema 11	9
Problema 12	10
Problema 13	11
Problema 14	11

Problema 1

¿Cual de las siguientes funciones crece más rápido?

1. $n!!$ o $(2^n)!$

RESPUESTA:

Eliminamos los factoriales externos y queda la comparación entre $n!$ y 2^n , de las cuales ya sabemos que crece más rápido el $n!$, por lo tanto crece más rápido

$$n!!$$

2. 2^{2^n} o $2^{n!}$

RESPUESTA:

Eliminamos la base y comparamos los exponentes, que son 2^n y $n!$. De nuevo sabemos que $n!$ crece más rápido, lo que nos da que el que crece más rápido es

$$2^{n!}$$

3. $n!^2$ o 2^{2^n}

RESPUESTA

Basta ver que $2^{2^n} = 2^{n^2}$, así que eliminamos el exponente del cuadrado y comparamos las bases, que de nuevo son 2^n y $n!$, claramente crece más rápido $n!$, lo que indica que de la comparación original el que crece más rápido es

$$n!^2$$

4. $\sqrt{2^n}$ o $\sqrt{n!}$

RESPUESTA

Eliminamos raíz y comparamos las bases, crece más rápido el factorial

$$\sqrt{n!}$$

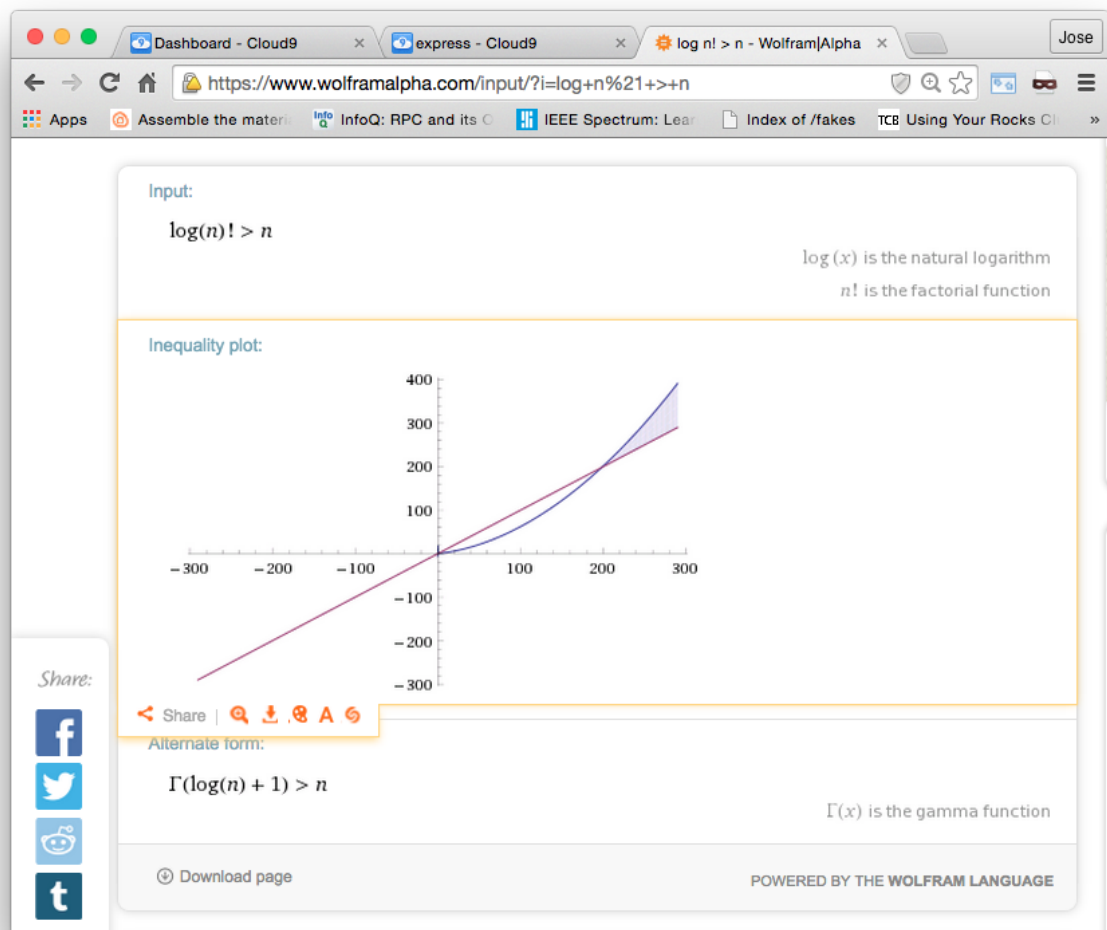
5. n o $\log(n!)$

RESPUESTA:

Esta es la menos obvia del conjunto, en clase mencioné que tiene la misma tasa, pero comparándolas con mas cuidado crece más rápido $\log(n!)$. De hecho su tasa de crecimiento es:

$$\log n! = \log (\Pi_{i=1}^n i) = \sum_{i=1}^n \log i = O(n \log n)$$

Pueden traficar estas funciones en WolframAlpha:



Problema 2

Ordene las siguientes funciones por su crecimiento asintótico:

$[\sqrt{n}] \dots [2^{n!}] \dots [\log^2 n] \dots [n \log n] \dots [2^{2^n}] \dots [n^{1/10}] \dots [\log \log n] \dots [n!] \dots [n^2]$

RESPUESTA:

$$\log \log n < \log^2 n < n^{1/10} < \sqrt{n} < n \log n < n^2 < n! < 2^{2^n} < 2^{n!}$$

Problema 3

Dada la definición de límite como:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} f(n) = k \iff (\forall \epsilon \exists n_0 \text{ tal que si } n \geq n_0 \Rightarrow |f(n) - k| < \epsilon)$$

Utilícela para demostrar que

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = r \implies f = O(g)$$

RESPUESTA:

Asumimos que se cumple que el límite de $f(n)/g(n) = r$, y nos damos un épsilon arbitrario para empezar la prueba.

Sea un $\epsilon > 0$, sabemos que:

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = r &\iff \text{por la definición de límite} \\ \exists n_0 \cdot \text{tal que si } n \geq n_0 \Rightarrow \left| \frac{f(n)}{g(n)} \right| < \epsilon &\iff \text{por la definición de valor absoluto} \\ -\epsilon < \frac{f(n)}{g(n)} < \epsilon &\iff \text{reacomodamos} \\ -\epsilon g(n) < f(n) < \epsilon g(n) &\iff \text{por definición de valor absoluto} \\ |f(n)| < \epsilon g(n) &\implies \text{reacomodamos por definición de } O \\ \exists n_0, r = \epsilon \text{ tal que si } n \geq n_0 \implies f(n) < r(g) &\iff \\ f = O(g) \end{aligned}$$

Problema 4

Demuestre que las siguientes recurrencias representan la misma función:

$$\begin{aligned} f(n) &= \begin{cases} 2 & n = 1 \\ f(n-1) + 2 & n > 1 \end{cases} \\ f(n) &= \begin{cases} 2 & n = 1 \\ 4 & n = 2 \\ 2f(n-1) - f(n-2) & n > 2 \end{cases} \\ f(n) &= \begin{cases} 2 & n = 1 \\ 4 & n = 2 \\ 6 & n = 3 \\ f(n-1) + f(n-2) - f(n-3) & n > 3 \end{cases} \end{aligned}$$

Problema 5

Suponga que $f = O(n)$

1. demuestre que

(a) $f(n)/n = O(1)$

(b) $f(n)/n^2 = o(1)$

2. caracterice $f(n)/n^3$ de la forma más exacta posible

Problema 6

Demuestre que:

$$[f = o(g)] \iff [f = O(g) \wedge g \neq O(f)]$$

Problema 7

1. demuestre que: $2^{n+r} = O(2^n)$.
2. demuestre que: $2^{2n-r} \neq O(2^n)$.
3. ¿Es $2^{rn} = O(2^n)$?

Problema 8

Demuestre que:

1. n^r crece mas rápido que n^s para todo $r > s$.

RESPUESTA:

Sea $r > s$

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^s}{n^r} &= \text{reacomodo de la potencia} \\ \lim_{n \rightarrow \infty} n^{s-r} &= (s-r) \text{ es negativo, pasamos a la fracción} \\ \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n^{r-s}} \nearrow^0 &= 0 \quad (r-s) \text{ es positivo, límite es } 0 \end{aligned}$$

Como el límite de la fracción es 0, eso indica que $n^s = o(n^r)$, y la característica de ser o pequeña indica que n^s crece mas lentamente que n^r , o lo que es lo mismo n^r crece más rápido que n^s .

2. r^n crece mas rápido que s^n para todo $r > s > 1$

RESPUESTA:

Sea de nuevo $r > s > 1$ y veamos el límite:

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{s^n}{r^n} &= \text{reacomodamos} \\ \lim_{n \rightarrow \infty} \left(\frac{s}{r}\right)^n \nearrow^0 &= 0 \quad \text{la fracción } s/r \text{ es menor a } 1 \end{aligned}$$

Claramente, tanto s^n como r^n tienden a $+\infty$, y por el límite anterior $s^n = o(r^n)$, lo que nos dice que r^n crece más rápido que s^n .

Problema 9

Demuestre que:

$$1. \lfloor \lfloor n/m \rfloor / l \rfloor = \lfloor \lfloor n/l \rfloor / m \rfloor = \lfloor n/lm \rfloor$$

RESPUESTA:

Sea

$$\begin{aligned} k &= \left\lfloor \frac{\lfloor n/m \rfloor}{l} \right\rfloor && \iff \\ k &\leq \frac{\lfloor n/m \rfloor}{l} < k+1 && \iff \\ lk &\leq \left\lfloor \frac{n}{m} \right\rfloor < l(k+1) && \iff \\ lk &\leq \frac{n}{m} < l(k+1) && \iff \\ k &\leq \frac{n}{lm} < (k+1) && \iff \\ k &= \left\lfloor \frac{n}{lm} \right\rfloor && \implies \\ \left\lfloor \frac{\lfloor n/m \rfloor}{l} \right\rfloor &= \left\lfloor \frac{n}{lm} \right\rfloor && \text{Q.E.D.} \end{aligned}$$

La misma derivación se puede aplicar para demostrar que $\lfloor \lfloor n/l \rfloor / m \rfloor = \lfloor n/lm \rfloor$, probando que todos son iguales.

$$2. \left\lfloor \frac{n + \lfloor n/2 \rfloor}{2} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{3n}{4} \right\rfloor$$

RESPUESTA:

$$\begin{aligned} \left\lfloor \frac{n + \lfloor n/2 \rfloor}{2} \right\rfloor &= k && \iff \\ 2k &\leq n + \lfloor n/2 \rfloor < 2(k+1) && \iff \\ 2k - n &\leq \lfloor n/2 \rfloor < 2(k+1) - n && \iff \\ 2k - n &\leq n/2 < 2(k+1) - n && \iff \\ 2(2k - n) &\leq n < 2[2(k+1) - n] && \iff \\ 4k - 2n &\leq n < 4(k+1) - 2n && \iff \\ 4k &\leq n + 2n < 4(k+1) && \iff \\ 4k &\leq 3n < 4(k+1) && \iff \\ k &\leq \frac{3n}{4} < k+1 && \iff \\ k &= \left\lfloor \frac{3n}{4} \right\rfloor && \implies \\ \left\lfloor \frac{n + \lfloor n/2 \rfloor}{2} \right\rfloor &= \left\lfloor \frac{3n}{4} \right\rfloor && \text{Q.E.D.} \end{aligned}$$

$$3. \lfloor n/3 \rfloor + \lfloor (n+1)/3 \rfloor + \lfloor (n+2)/3 \rfloor = n$$

Problema 10

1. Demuestre que si $\lfloor n/2^i \rfloor = 1 \iff i = \lfloor \log n \rfloor$

RESPUESTA:

sea

$$\begin{aligned}
 \lfloor n/2^i \rfloor = 1 & \iff \\
 1 \leq n/2^i < 2 & \iff \\
 2^i \leq n < 2(2^i) & \iff \\
 2^i \leq n < 2^{i+1} & \iff \\
 i \leq \log n < i+1 & \iff \\
 i = \lfloor \log n \rfloor & \text{ Q.E.D}
 \end{aligned}$$

2. ¿Si $\lceil n/2^i \rceil = 1$, cuál es el valor de i ?

RESPUESTA:

$$\begin{aligned}
 \lceil n/2^i \rceil = 1 & \iff \\
 0 < n/2^i \leq 1 & \iff \\
 0 < n \leq (2^i) & \iff \\
 0 < n \leq 2^i & \iff \\
 -\infty < \log n \leq i & \iff \\
 \lceil \log n \rceil \leq i &
 \end{aligned}$$

Solo podemos saber que i acota al techo de $\log n$, no se puede ser mas preciso porque la cota inferior es $-\infty$

3. Demuestre que $\lceil \log(n+1) \rceil = \lfloor \log n \rfloor + 1$

RESPUESTA:

Sea

$$\begin{aligned}
 \lceil \log(n+1) \rceil = k & \iff \\
 k-1 < \log(n+1) \leq k & \iff \\
 2^{k-1} < n+1 \leq 2^k & \iff \\
 2^{k-1} \leq n < 2^k & \iff \\
 k-1 \leq \log n < k & \iff \\
 k-1 = \lfloor \log n \rfloor & \iff \\
 k = \lfloor \log n \rfloor + 1 & \implies \\
 \lceil \log(n+1) \rceil = \lfloor \log n \rfloor + 1 & \text{ Q.E.D.}
 \end{aligned}$$

4. Demuestre que $\lfloor (n+1)/2 \rfloor = \lceil n/2 \rceil$

RESPUESTA:

Sea

$$\begin{aligned}
 \lfloor (n+1)/2 \rfloor = k & \iff \\
 k \leq (n+1)/2 < k+1 & \iff \\
 2k \leq n+1 < 2k+2 & \iff \\
 2k-1 \leq n < 2k+1 & \iff \text{ todos los valores son enteros} \\
 2k-2 < n \leq 2k & \iff \\
 2(k-1) < n \leq 2k & \iff \\
 k-1 < \frac{n}{2} \leq k & \iff \\
 k = \left\lceil \frac{n}{2} \right\rceil & \implies \\
 \lfloor (n+1)/2 \rfloor = \left\lceil \frac{n}{2} \right\rceil & \text{ Q.E.D.}
 \end{aligned}$$

Problema 11

Demuestre que

$$1. \lfloor \log \lfloor x \rfloor \rfloor = \lfloor \log x \rfloor$$

RESPUESTA:

Sea

$$\begin{aligned}
 \lfloor \log \lfloor x \rfloor \rfloor = k & \iff \\
 k \leq \log \lfloor x \rfloor < k+1 & \iff \\
 2^k \leq \lfloor x \rfloor < 2^{k+1} & \iff \\
 2^k \leq x < 2^{k+1} & \iff \\
 k \leq \log x < k+1 & \iff \\
 k = \lfloor \log x \rfloor & \implies \\
 \lfloor \log \lfloor x \rfloor \rfloor = \lfloor \log x \rfloor & \text{ Q.E.D}
 \end{aligned}$$

$$2. f(n) = \begin{cases} 1 & n = 1 \\ f(\lfloor n/2 \rfloor) + 1 & n > 1 \end{cases} \iff f(n) = \lfloor \log n \rfloor + 1$$

RESPUESTA:

Suponemos n grande, lo que nos da:

$$\begin{aligned}
 f(n) &= \\
 f(\lfloor n/2 \rfloor) + 1 &= \\
 f(\lfloor \lfloor n/2 \rfloor / 2 \rfloor) + 1 + 1 &= \\
 f(\lfloor n/2^2 \rfloor) + 2 &= \\
 f(\lfloor \lfloor n/2^2 \rfloor / 2 \rfloor) + 1 + 2 &= \\
 f(\lfloor n/2^3 \rfloor) + 3 &= \\
 \vdots & \\
 f(\lfloor n/2^k \rfloor) + k &= \text{ por problema 10 sabemos que } \lfloor n/2^k \rfloor = 1 \iff k = \lfloor \log n \rfloor \\
 f(1) + \lfloor \log n \rfloor &= \\
 \lfloor \log n \rfloor + 1 & \text{ Q.E.D}
 \end{aligned}$$

Problema 12

Demuestre que

$$1. \sqrt{n+1} - \sqrt{n} = \frac{1}{\sqrt{n+1} + \sqrt{n}}$$

RESPUESTA:

$$\begin{aligned} \sqrt{n+1} - \sqrt{n} &= \frac{1}{\sqrt{n+1} + \sqrt{n}} \iff \text{multiplicando todo por } \sqrt{n+1} + \sqrt{n} \\ (\sqrt{n+1} - \sqrt{n})(\sqrt{n+1} + \sqrt{n}) &= 1 \iff \\ (n+1) - n &= 1 \iff \\ 1 &= 1 \quad \text{Q.E.D} \end{aligned}$$

$$2. \lceil 2\sqrt{n} \rceil - 1 \geq \left\lceil \sum_{i=1}^n \frac{1}{\sqrt{i}} \right\rceil \geq \lceil 2\sqrt{n} \rceil - 2$$

RESPUESTA:

Para $n = 1$

$$\lceil 2\sqrt{n} \rceil - 1 = \lceil 2\sqrt{1} \rceil - 1 = 1 \geq \left\lceil \sum_{i=1}^1 \frac{1}{\sqrt{i}} \right\rceil \geq \lceil 2\sqrt{1} \rceil - 2 = 0$$

Se cumple,

Ahora asumimos que se cumple para n , probamos sólo el lado izquierdo $\lceil 2\sqrt{n} \rceil - 1 \geq \left\lceil \sum_{i=1}^n \frac{1}{\sqrt{i}} \right\rceil$ ya que el otro lado es análogo.

Por hipótesis de inducción sabemos que:

$$\begin{aligned} \lceil 2\sqrt{n} \rceil - 1 &\geq \left\lceil \sum_{i=1}^n \frac{1}{\sqrt{i}} \right\rceil \iff \text{podemos meter a -1 dentro del techo} \\ \lceil 2\sqrt{n} - 1 \rceil &\geq \left\lceil \sum_{i=1}^n \frac{1}{\sqrt{i}} \right\rceil \iff \text{porque el techo preserva el orden} \\ 2\sqrt{n} - 1 &\geq \sum_{i=1}^n \frac{1}{\sqrt{i}} \iff \text{agregamos el } n\text{-ésimo} + 1 \text{ término a ambos lados} \\ \frac{1}{\sqrt{n+1}} + 2\sqrt{n} - 1 &\geq \frac{1}{\sqrt{n+1}} + \sum_{i=1}^n \frac{1}{\sqrt{i}} \iff \text{reacomodamos} \\ \frac{1}{\sqrt{n+1}} + 2\sqrt{n} - 1 &\geq \sum_{i=1}^{n+1} \frac{1}{\sqrt{i}} \iff \text{multiplicamos por 2 arriba y abajo} \\ \frac{2}{2\sqrt{n+1}} + 2\sqrt{n} - 1 &\geq \sum_{i=1}^{n+1} \frac{1}{\sqrt{i}} \iff \text{separamos la raíz} \\ 2\frac{1}{\sqrt{n+1} + \sqrt{n+1}} + 2\sqrt{n} - 1 &\geq \sum_{i=1}^{n+1} \frac{1}{\sqrt{i}} \implies \text{si el denominador es más pequeño, la fracción crece} \\ 2\frac{1}{\sqrt{n+1} + \sqrt{n}} + 2\sqrt{n} - 1 &\geq \sum_{i=1}^{n+1} \frac{1}{\sqrt{i}} \iff \text{por el resultado del problema anterior} \\ 2(\sqrt{n+1} - \sqrt{n}) + 2\sqrt{n} - 1 &\geq \sum_{i=1}^{n+1} \frac{1}{\sqrt{i}} \iff \text{distribuimos} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
2\sqrt{n+1} - 2\sqrt{n} + 2\sqrt{n} - 1 &\geq \sum_{i=1}^{n+1} \frac{1}{\sqrt{i}} &\iff \text{simplificamos} \\
2\sqrt{n+1} - 1 &\geq \sum_{i=1}^{n+1} \frac{1}{\sqrt{i}} &\iff \text{porque la función techo preserva el orden} \\
\lceil 2\sqrt{n+1} - 1 \rceil &\geq \left\lceil \sum_{i=1}^{n+1} \frac{1}{\sqrt{i}} \right\rceil &\iff \text{sacamos -1 del techo} \\
\lceil 2\sqrt{n+1} \rceil - 1 &\geq \left\lceil \sum_{i=1}^{n+1} \frac{1}{\sqrt{i}} \right\rceil &\text{Q.E.D}
\end{aligned}$$

Problema 13

Demuestre que

1. Demuestre que

- (a) $\lceil (n+1)/k \rceil = \lfloor n/k \rfloor + 1$.
- (b) $\lceil \log(n+1) \rceil = \lfloor \log n \rfloor + 1$.
- (c) $\lceil \sqrt{n+1} \rceil = \lfloor \sqrt{n} \rfloor + 1$

2. ¿Bajo qué condiciones debe cumplir una función f para poder afirmar que $\lceil f(n+1) \rceil = \lfloor f(n) \rfloor + 1$

Problema 14

Sea $f(n)$ el n^{esimo} número de fibonacci.

1. Demuestre que es posible encontrar x^n utilizando $O(\log n)$ multiplicaciones.
2. demuestre que f obedece a la relación de recurrencia para $n \geq 2$

$$\begin{pmatrix} f(n) \\ f(n-1) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} f(n-1) \\ f(n-2) \end{pmatrix}$$

3. Demuestre que $f(n+m+2) = f(n+1)f(m+1) + f(n)f(m)$.
4. Escriba un algoritmo para generar $f(n)$ en tiempo logarítmico.