

Tarea 1: Complejidad Computacional

Profesores: Sergio Rajsbaum y Ricardo Strausz

Ayudante: Sebastián Bejos

Fecha de entrega: 24 de febrero 2009

1. ¿Es $O(2^n) = O(2^{O(n)})$? Justifica plenamente tu respuesta.
2. Considerando cualquier función cuadrática de la forma $f(n) = an^2 + bn + c$, donde a, b y c son constantes, y $a > 0$. Desechando los términos de grado más bajos $f(n) = \Theta(n^2)$. Formalmente si tomamos $c_1 = a/4$, $c_2 = 7a/4$ y $n_0 = 2[\max((|b|/a), \sqrt{(|c|/a)})]$ entonces

$$0 \leq c_1 n^2 \leq an^2 + bn + c \leq c_2 n^2$$

para toda $n \geq n_0$, por lo que $f(n) = \Theta(n^2)$.

Verifica que la demostración sea correcta y muestra como se obtuvieron los valores de c_1 , c_2 y n_0 .

3. Sea

$$p(n) = \sum_{i=0}^d a_i n^i,$$

un polinomio de grado d en n , donde $a_d > 0$, y sea k una constante. Utilizando las definiciones de notación asintótica pruebe las siguientes propiedades.

- a) Si $k \geq d$, entonces $p(n) = O(n^k)$.
- b) Si $k \leq d$, entonces $p(n) = \Omega(n^k)$.
- c) Si $k = d$, entonces $p(n) = \Theta(n^k)$.

d) Si $k > d$, entonces $p(n) = o(n^k)$.

e) Si $k < d$, entonces $p(n) = \omega(n^k)$.

4. ¿Cual es el número de cadenas binaras de tamaño n , que no tienen dos ceros consecutivos? Prueba tu respuesta.
5. Asumiendo que L es un lenguaje cerrado bajo la operación de concatenación. Prueba que $L^+ = L$. Además especifica cuando $L^* = L$.
6. Probar que cualquier número n , tal que $n \bmod 4 = 3$, tienen un factor primo p tal que $p \bmod 4 = 3$. Prueba también que hay infinitos números primos p con $p \bmod 4 = 3$.
7. Esboza la prueba de que cualquier función RAM computable es también Turing computable.
8. Esboza de igual manera la prueba de que la función de Ackerman es RAM computable.
9. Escribe un resumen crítico sobre los artículos de Turing, Wegner y Davis.¹ El resumen de cada uno, no debe ser de más de una hoja.

¹Los artículos los puedes encontrar en <http://atenea.matem.unam.mx/moodle> dentro del curso de Teoría de la Complejidad Computacional