Algorítmica Relación de Problemas de Eficiencia

Ejercicio 1

De las siguientes afirmaciones, indicar cuales son ciertas y cuales no:

(i)	$n^2 \in \mathcal{O}(n^3)$	(ix)	$n^2 \in \Omega(n^3)$
(ii)	$n^3 \in O(n^2)$	(x)	$n^3 \in \Omega(n^2)$
(iii)	$2^{n+1} \in \mathcal{O}(2^n)$	(xi)	$2^{n+1} \in \Omega(2^n)$
	$(n+1)! \in \mathcal{O}(n!)$		$(n+1)! \in \Omega(n!)$
(v)	$f(n) \in \mathcal{O}(n) \Rightarrow 2^{f(n)} \in \mathcal{O}(2^n)$	(xiii)	$f(n) \in \Omega(n) \Rightarrow 2^{f(n)} \in \Omega(2^n)$
(vi)	$3^n \in \mathcal{O}(2^n)$	(xiv)	$3^n \in \Omega(2^n)$
(vii)	$\log n \in \mathrm{O}(n^{1/2})$		$\log n \in \Omega(n^{1/2})$
(viii)	$n^{1/2} \in \mathcal{O}(\log n)$	(xvi)	$n^{1/2} \in \Omega(\log n)$

Ejercicio 2

Sea a una constante real, $0 \le a \le 1$. Usar las relaciones $\subseteq y = para$ ordenar los órdenes de complejidad de las siguientes funciones: $n\log n$, $n^2\log n$, n^8 , n^{1+a} , $(1+a)^n$, $(n^2+8n+\log^3 n)^4$, $n^2/\log n$, 2^n .

Ejercicio 3

Demostrar las siguientes inclusiones estrictas: $O(1) \subset O(\log n) \subset O(n) \subset$ $O(n\log n) \subset O(n^2) \subset O(n^3) \subset O(n^k) \subset O(2^n) \subset O(n!)$.

Ejercicio 4

Considérense las siguientes funciones de n:

$$f_1(n) = n^2; f_2(n) = n^2 + 1000n;$$

$$f_3(n) = \begin{cases} n, & \text{si } n \text{ impar} \\ n^3, & \text{si } n \text{ par} \end{cases}; f_4(n) = \begin{cases} n, & \text{si } n \le 100 \\ n^3, & \text{si } n > 100 \end{cases}$$

Para cada posible valor de i,j indicar si $f_i \in O(f_i)$ y si $f_i \in \Omega(f_i)$.

Ejercicio 5

```
a) T(n)=3T(n-1)+4T(n-2)
                               si n > 1; T(0) = 0; T(1) = 1.
b) T(n)=2T(n-1)-(n+5)3^n
                                si n > 0; T(0) = 0.
c) T(n)=4T(n/2)+n^2
                                si n > 4, n potencia de 2; T(1)=1; T(2)=8.
d) T(n)=2T(n/2)+n\log n
                                si n>1, n potencia de 2.
e) T(n)=3T(n/2)+5n+3
                                si n>1, n potencia de 2.
f) T(n)=2T(n/2)+\log n
                                si n>1, n potencia de 2.
g) T(n)=2T(n^{1/2})+\log n
                                con n=2^{2^k}; T(2)=1.
h) T(n)=5T(n/2)+(n\log n)^2
                               si n>1, n potencia de 2; T(1)=1.
i) T(n)=T(n-1)+2T(n-2)-2T(n-3) si n>2; T(n)=9n^2-15n+106 si n=0,1,2.
j) T(n)=(3/2)T(n/2)-(1/2)T(n/4)-(1/n) si n>2; T(1)=1; T(2)=3/2.
k) T(n)=2T(n/4)+n^{1/2}
                               si n>4, n potencia de 4.
1) T(n)=4T(n/3)+n^2
                                si n>3, n potencia de 3.
```

Ejercicio 6

Suponiendo que $T_1 \in O(f)$ y que $T_2 \in O(f)$, indicar cuáles de las siguientes afirmaciones son ciertas:

- a) $T_1 + T_2 \in O(f)$.
- b) $T_1 T_2 \in O(f)$.
- c) $T_1/T_2 \in O(1)$.
- d) $T_1 \in O(T_2)$.

Ejercicio 7

Demostrar que para cualquier constante k se verifica que $\log^k n \in O(n)$.

Ejercicio 8

Consideremos la siguiente función que implementa el recorrido en inorden de un árbol binario: void Inorden(bintree<int> &ab,bintree<int>::nodo n){

```
if (!n.nulo()){
    Inorden(ab,ab.hizq(n));
    cout<<n.etiqueta()<<endl;</pre>
    Inorden(ab,ab,hdrcha(n)(M
}
```

Suponemos que nulo, hizq,hdrcha son O(1).

Calcular el tiempo de ejecución y sus órdenes de complejidad (O-grande, Omega, Theta).

Ejercicio 9

```
Consideremos la siguiente función que obtiene de un árbol binario:
int Altura (bintree<int> &ab,bintree<int>::nodo n){
    if (n.nulo()) return 0;
    else
       return 1+max(Altura(ab,ab.hizq(n)),Altura(ab,ab.hdrcah(n));
Calcular el tiempo de ejecución y sus órdenes de complejidad (O-grande, Omega, Theta).
Suponemos que nulo, hizq,hdrcha son O(1).
```

Ejercicio 10

Ordenar las siguientes funciones de acuerdo a su velocidad de crecimiento: n, \sqrt{n} , $\log n$, $\log \log n$, $\log^2 n$, $n/\log n$, $\sqrt{n} \log^2 n$, $(1/3)^n$, $(3/2)^n$, 17, n^2 .

Ejercicio 11

Resolver la ecuación
$$T(n) = \frac{1}{n} \left(\sum_{i=0}^{n-1} T(i) \right) + cn$$
, siendo $T(0) = 0$.

Ejercicio 12

Dada la siguiente función:

```
int Raro(const int *a, int prim,int ult){
  if (prim>=ult) return a[ult];
  mitad=(prim+ult)/2;
  terc = (ult-prim)/3;
  return a[mitad]+Raro(a,prim,prim+terc)+Raro(a,ult-terc,ult);
```

- 1. Calcular el tiempo de ejecucion de la funcion Raro(a,0,n-1) suponiendo que n es potencia de
- 2. Dar una cota de complejidad para dicho tiempo de ejecución.